

Universitatea “Politehnica”  
Timișoara  
Facultatea de Automatizări și Calculatoare

*Baze de Date Orientate Obiect  
pentru Sisteme de Fabricație*

**TEZĂ DE DOCTORAT**

**Timișoara  
2003**



# CUPRINS

Introducere .....	7
CAP 1 Fundamente obiectuale .....	11
1.1 Obiecte complexe .....	13
1.2 Identitatea obiectului .....	14
1.3 Încapsularea .....	15
1.4 Tipuri și clase .....	16
1.5 Moștenirea .....	17
1.6 Redefinire statică, polimorfism și legare dinamică .....	18
1.7 Completitudine computațională, extensibilitatea, persistență .....	20
CAP 2 Sisteme de Gestiune ale Bazelor de Date Orientate Obiect (OODBMS) .....	23
2.1 Principalele caracteristici ale OODBMS .....	25
2.1.1 Concurența .....	25
2.1.2 Refacerea .....	27
2.1.3 Interogare .....	28
2.1.4 Versionare .....	31
2.1.5 Tranzacțiile în bazele de date orientate obiect .....	32
2.1.5.1 Atomicitatea .....	33
2.1.5.2 Consistența .....	34
2.1.5.3 Izolarea .....	35
2.1.5.4 Durabilitatea .....	36
2.1.6 Securitatea .....	37
2.1.7 Persistența .....	38
2.1.8 Trăsături opționale ale unui OODBS .....	41
2.2 Clase de obiecte .....	42
2.2.1 Tipuri abstracte de date (ADT) .....	44
2.2.2 Identificarea obiectului .....	45
2.2.3 Comunicarea între obiecte prin mesaje .....	45
2.3 Superclase, Subclase și Moștenirea în baze de date orientate obiect .....	48
2.4 Scheme obiectuale .....	51
2.4.1 Diagrame de obiecte .....	51
2.4.2 Clase și subclase în cadrul schemei obiectuale .....	53
2.4.3 Relații interclase. ....	55
2.4.3.1 Legături clasă atribut .....	55
2.4.3.2 Reprezentarea relațiilor de tip 1:M .....	56
2.4.3.3 Reprezentarea relației de tip M:N .....	57
2.5 Legare întârziată și legare timpurie .....	60
2.6 Arhitectura ODBMS-urilor .....	61
2.7 Tipuri de ODBMS .....	65
2.8 Standardizări ale OODBMS .....	67
2.8.1 Standard ODMG-93 .....	67
2.8.2 SQL3 .....	70
2.8.3 Standardul OMG .....	70
CAP 3 Proiectarea bazelor de date obiectuale .....	75
3.1 Identificarea claselor .....	76
3.1.2 Descompunerea .....	77
3.1.3 Normalizarea .....	78

3.2	Definirea ierarhiilor de clase .....	78
3.2.1	Principiul incluziunii .....	78
3.2.2	Avantajele polimorfismului .....	79
3.2.3	Evitarea necesității de migrare a instanțelor .....	79
3.2.4	Folosirea moștenirii multiple .....	80
3.2.5	Evitarea ambiguităților în moștenirea multiplă.....	80
3.2.6	Evitarea limitelor sistemului .....	81
3.2.7	Gruparea claselor în familii de clase.....	81
3.2.8	Refolosirea claselor existente.....	81
3.3	Atribute sau metode.....	82
3.3.1	Supraîncărcarea atributelor .....	82
3.3.2	Atribute complexe.....	82
3.3.3	Gestionarea tipurilor abstracte de date.....	82
3.4	Definirea relațiilor .....	83
3.4.1	Relații de tip one to many .....	83
3.4.2	Relații de tip many to many .....	84
3.5	Integritatea referențială.....	84
3.6	Folosirea metodelor pentru accesarea sistemelor externe .....	85
3.7	Proiectarea fizică a bazei de date.....	86
3.7.1	Definirea suportului de memorare .....	86
3.7.2	Definirea indexilor .....	86
3.8.	Cerințele unui model de date pentru o bază de date obiectuală a unui sistem de fabricație .....	86
3.9	Proiectarea deciziilor pentru OODBMS al unui sistem de fabricație.....	87
CAP 4	Proiectarea schemelor obiectuale(externe) și a claselor derivate.....	89
4.1	Scheme externe și clase derivate .....	90
4.1.1	Definirea schemei obiectuale și a schemei interne .....	90
4.1.2	Legăturile dintre schema conceptuală și schemele externe.....	90
4.1.3	Organizarea dicționarului de date și definirea schemei sistem externe .....	91
4.2	Scheme externe (obiectuale).....	92
4.2.1	Metodologii de definire a schemelor obiectuale .....	92
4.2.2	Clasificarea metodelor de definire a schemelor obiectuale .....	95
4.2.3	Generarea schemelor externe .....	96
4.2.3.1	Modificarea claselor transformabile.....	96
4.2.3.2	Definirea ordinii de modificare a claselor transformabile în ierarhia de clase.....	98
4.2.3.2.1	Integrarea gradată a claselor transformabile.....	98
4.2.3.2.2	Schemă în care toate clasele sunt transformabile .....	98
4.2.3.3	Moștenirea între clasele transformabile și netransformabile.....	100
4.2.3.3.1	Caracteristici ale ierarhiei de clase .....	100
4.2.3.3.2	Subsumarea relațiilor.....	100
4.2.3.3.3	Subsumarea claselor .....	101
4.2.3.4	Proprietatea “închidere” a unei relații .....	102
4.2.3.4.1	Cerințele proprietăților clasei .....	102
4.2.3.4.2	Clase netransformabile care referă clase transformabile.....	103
4.2.3.4.3	Transformarea referințelor la clase.....	104
4.2.3.5	Alternative în procesul de definire al schemelor externe .....	104
4.3	Concepte privind definirea claselor derivate.....	105
4.3.1	Integrarea claselor derivate în schema obiectuală.....	105
4.3.1.1	Integrarea folosind relații diferite între clase altele decât relația de moștenire .....	106
4.3.1.1.1	Derivarea relației .....	106
4.3.1.1.2	Cluster de clasă.....	108



4.3.1.1.3	Relația “May be” .....	108
4.3.1.2	Integrarea claselor derivate folosind moștenirea.....	108
4.3.1.2.1	Legătură clasei derivate numai cu clasa de bază .....	109
4.3.1.2.2	Clasa derivată definită ca subclase ale claselor de obiecte.....	109
4.3.1.2.3	Relații definite explicit între clasele derivate definite și clasele existente .....	110
4.3.1.2.4	Definirea tuturor relațiilor posibile.....	110
4.3.1.3	Integrarea claselor derivate în schemele unui OODB .....	112
4.3.1.3.1	Integrarea claselor derivate în dicționarul de date.....	113
4.3.1.3.2	Integrarea claselor derivate în schema externă.....	114
4.3.1.3.3	Diferența între integrarea claselor în dicționarul de date și schema externă .....	114
4.3.2	Tipuri de clase existente în schema externă .....	116
4.3.3	Semanticile obiect rezervat și obiect generat .....	118
4.3.4	Identificatori ai obiectelor în clasele derivate .....	119
4.3.5	Transmiterea modificărilor obiectelor din clasele derivate.....	119
	Concluzii.....	120
<b>CAP 5 Realizarea unei metodologii de definire a claselor derivate și a schemelor obiectuale.....</b>		<b>123</b>
5.1	Definirea unei metodologii de realizare a claselor derivate .....	123
5.1.1	Clase de bază și obiecte de bază .....	123
5.1.2	Legătura dintre clasa de bază și clasa derivată.....	125
5.1.3	Identificatorii claselor derivate .....	125
5.1.3.1	Folosirea semanticii obiect conservat penru obținerea clasei derivate.....	126
5.1.3.2	Folosirea semanticii obiect generat pentru obținerea clasei derivate .....	126
5.1.3.3	Clase care conțin obiecte generate .....	128
5.1.4	Definirea obiectelor în clase derivate.....	129
5.2	Clase nederivabile sau derivabile parțial .....	130
5.2.1	Informații nederivabile în clase.....	130
5.2.2	Clase derivate parțial.....	131
5.2.2.1	Elemente nederivabile în intensia clasei.....	131
5.2.2.2	Elemente nederivabile în extensie .....	131
5.2.2.3	Extensia locală pentru o clasă parțial derivată. ....	132
5.2.2.4	Gradul de propagare ale legăturilor .....	132
5.2.3	Concluzii privind realizarea metodologiei de definire a claselor derivate .....	133
5.3	Definirea unei metodologii de realizare a schemei externe.....	133
5.3.1	Informația în schema externă .....	133
5.3.2	Mediul în care evoluează schema externă .....	135
5.3.3	Mediul de testare al schemei externe.....	135
5.4	Evoluția schemei conceptuale de la schema temporală la schema finală.....	135
5.5	Definirea unor algoritmi pentru generarea schemelor externe .....	136
5.5.1	Algoritm pentru schema externa cu toate clasele netransformabile.....	136
5.5.2	Algoritm pentru realizarea schemei externe folosind clase transformabile.....	137
5.6	Definirea schemelor externe în standardele ODMG.....	139
5.7	Concluzii privind schemele externe.....	142
<b>CAP 6 Sisteme de fabricație. Sisteme de fabricație a sculelor.....</b>		<b>143</b>
6.1	Sisteme de fabricație.....	143
6.2	Sisteme flexibile de fabricație.....	144
6.3	Sisteme de fabricației a sculelor .....	147
6.3.1	Clasificarea sistemului de fabricație al sculelor.....	148
6.3.2	Schema bloc a pachetului de programe care deservește sistemul de fabricației al sculelor .....	150

6.4	Definirea modelului conceptual pentru SFS în OODB.....	154
6.4.1	Arhitectura modelului conceptual al SFS-ului.....	156
6.4.2	Predicatele modelului obiectual al SFS-ului.....	156
6.4.3	Constrângerile de integritate ale modelului obiectual al SFS-ului.....	157
6.4.4	Cerințele externe ale modelului obiectual al SFS-ului.....	158
<b>CAP 7 Implementarea bazei de date obiectuale pentru Sistemul de Fabricație al Sculelor, într-un mediu software, pur obiectual .....</b>		<b>159</b>
7.1	Considerații generale privind modul de proiectare a bazei de date în mediul pur obiectual.....	159
7.2	Implementarea frezelor cilindrice.....	161
7.2.1	Implementarea Frezelor pentru canale T.....	163
7.2.2	Implementarea Frezelor cilindrice de tip D,M,N .....	168
7.2.3	Implementarea Frezelor cilindrice cu două tășuri cu plăcuțe elicoidală din metale dure brazdate cu coadă conică .....	172
7.3	Implementarea frezelor cilindro frontale .....	174
7.3.1	Implementarea frezelor cilindro frontale de tip N,M,D .....	176
7.3.2	Implementarea frezelor cilindro frontale din metale dure.....	177
7.3.3	Implementarea frezelor cilindro frontale cu coadă cilindrică cu plăcuțe lipite din carburi metalice .....	178
7.4	Proiectarea în detaliu a bazei de date pentru sistemul de fabricație al sculelor.....	180
<b>CAP 8 Implementarea obiectuală a bazei de date pentru SFS într-un mediu relațional obiectual.....</b>		<b>183</b>
8.1	Definirea obiectelor de date într-un mediu relațional obiectual .....	185
8.2	Definirea claselor pentru generarea obiectelor de date.....	188
8.3	Definirea clasei generalizate pentru manipularea obiectelor de date din SFS .....	196
8.4	Definirea claselor derivate și a schemelor obiectuale pentru SFS.....	205
8.4.1	Definirea claselor derivate.....	205
8.4.2	Definirea schemele conceptuale și a schemelor externe .....	210
8.4.2.1.	Schema externă a bazei de date obiectuale “Alezoare” .....	212
8.4.2.2.	Schema externă a bazei de date obiectuale “Burghie” .....	214
8.4.2.3.	Schema externă a bazei de date obiectuale “Cutite” .....	216
8.4.2.4.	Schemele externe a bazei de date obiectuale “Freze” .....	218
8.4.2.4.1	Pregătirea fabricației pentru baza de date obiectuală “Freze” .....	219
8.4.2.5.	Schemele externe a bazei de date obiectuale “Sabloane” .....	230
8.4.2.6	Schemele externe a bazei de date obiectuale “STAS” .....	231
8.5	Implementarea aplicației pentru SFS.....	237
<b>CAP 9 Concluzii și perspective.....</b>		<b>255</b>
<b>BIBLIOGRAFIE.....</b>		<b>261</b>



## Introducere

Istoria cercetării în domeniul bazelor de date, este caracterizată de o excepțională productivitate și de un uimitor impact economic. Domeniu de cercetare științifică fundamentală de cel mult 30 de ani, investigarea bazelor de date a alimentat o industrie a serviciilor de informații estimată la miliarde de dolari pe an, numai în SUA. Rezultatele cercetării în domeniul bazelor de date constituie temelia progreselor fundamentale din sistemele de comunicații, transport, logistică, gestiune financiară, sisteme bazate pe cunoștințe și accesibilitate la literatura științifică, găzduind totodată alte aplicații civile și din domeniul apărării. De asemenea, acestea constituie baza progreselor considerabile în domeniul științelor fundamentale, de la calculatoare la biologie. Bazele de date formează acum, cadrul sistemelor informaționale și au modificat fundamental modul de operare al organizațiilor. Tehnologia bazelor de date reprezintă un domeniu incitant și încă de la apariția sa, a fost un catalizator pentru multe realizări semnificative în ingineria programării. Acum, bazele de date, fac parte din viața noastră de zi cu zi în așa măsură, încât adeseori nu suntem conștienți că le utilizăm.

În acest context, paradigma orientării spre obiecte, poate fi un instrument propice pentru rezolvarea tendințelor în diverse domenii. Acesta se datorează faptului că, un obiect furnizează o abordare mult mai bună în vederea creerii bazelor sistemelor, decât abordarea structurată. Obiectele software pot constitui fundamentul unei puternice viziuni asupra procesării informației. Într-un context mai larg obiectul este folosit pentru a face referință la o structură, un proces sau resursă, împreună cu procedurile de acces: procesoare, baze de date, interfețe grafice, toate orientate spre obiecte. Obiectul software și obiectul din lumea reală sunt entități total diferite, obiectul software fiind de fapt interpretarea particulară a celui real.

Metodologia orientată pe obiecte este instrumentul care realizează proiectarea bazelor de date, realizând un sistem software complex, care cuprinde atât datele cât și metodele atașate obiectelor. Tehnologia obiectuală facilitează urmărirea evoluției unui produs pe toată perioada sa de existență, mult mai exact decât tehnologia structurată.

Utilizarea rațională a tehnologiei informației în sistemele de fabricație, este una dintre orientările strategice în vederea atingerii obiectivelor de integrare, de automatizare și de flexibilitate a producției, care ar trebui să le permită acestora să devină mai competitive. Aceste obiective determină redefinirea și adesea simplificarea proceselor întreprinderii (proces de decizie,

procese de fabricație, procese administrative), precum și gestionarea continuă a nevoilor de schimbare a acestor procese, în funcție de evoluția piesei sau a mediului înconjurător întreprinderii.

Automatizarea flexibilă a proceselor tehnologice de prelucrare reprezintă în prezent, pe plan mondial, pilonul central al procesului de obținere a sistemelor integrate de producție, caracterizate prin asocierea unor echipamente și utilaje complexe, cu sisteme informatice de înaltă performanță, asamblând, într-o viziune ierarhică unitară, funcțiile de control, manipulare, transport, depozitare, alături de funcția de prelucrare.

Fiind sisteme înalt automatizate, indiferent de natura proceselor comandate, sistemele de fabricație sunt conduse de calculatoare electronice. În scopul îmbunătățirii modului de funcționare, pentru a le mări gradul de flexibilitate și în același timp productivitatea, aceste sisteme necesită structuri software tot mai evolute.

Un sistem de fabricație conține o bază de date de tip CAD (Computer Aided Design), aferentă proiectării asistate de calculator, o bază de date de tip CAM (Computer Aided Manufacturing), care stochează date necesare în procesul de fabricare a produselor și baze de date de tip OIS (Office Information System), care deservește sisteme informaționale de birou.

Baza de date CAD, stochează date privind proiectarea mecanică sau electrică. Datele de proiectare sunt caracterizate printr-un număr mare de tipuri, fiecare cu un număr mic de apariții. Proiectele pot fi laborioase, ele pot conține un număr foarte mare de părți. Proiectarea nu este statică, ea evoluează în timp, reactualizările se propagă în profunzime. În activitatea de proiectare pot fi implicate foarte multe persoane.

Baza de date CAM, stochează date similare cu cele ale unui sistem CAD. Pe lângă acestea, stochează date care se referă la producția discretă și la producția continuă. În acest caz, sistemul trebuie să înmagazineze un volum mare de date, cu o structură complexă. De asemenea, el trebuie să navigheze rapid printre date și să răspundă la modificări.

O bază de date de tip OIS stochează date privind controlul pe calculator al datelor de afaceri, documente de natură economică, documente referitoare la personal. Sistemele moderne manipulează documente multimedia, adică date cu o structură mult mai complexă decât datele cu structură alfanumerică.

Toate aceste probleme complexe care apar, au rezolvare în *sistemul de baze de date orientate obiect (OODBMS)* sau *sisteme de baze de date relațional obiectuale (RODBMS)*.

În această teză principalul obiectiv este acela de a cerceta modul în care bazele de date pur obiectuale și cele relațional obiectuale, pot fi folosite în cadrul unui sistem de fabricație, în particular Sistemul de Fabricație al Sculelor. Sunt tratate atât aspectele teoretice, cât și cele practice. Din punct de vedere teoretic, sunt dezvoltate noțiuni puțin tratate în literatura de specialitate, ca de exemplu clase derivate și scheme externe. Din punct de vedere practic, este



realizată implementarea originală a bazei de date pentru sistemul de fabricație, atât într-un mediu pur obiectual (Jasmine), cât și într-un mediu relațional obiectual (Visual Fox). Contribuțiile pe care le aduce teza, pot fi catalogate pe mai multe planuri. Din punct de vedere teoretic, sunt definite concepte noi pentru clasele derivate și schemele externe, sunt cercetate modalități noi de implementare a claselor derivate, algoritmi noi de creare a schemelor externe, modalități de îmbogățire a standardului ODMG 3.0, clasificare originală a sistemului de fabricație. Cercetarea efectuată pentru implementarea obiectuală și relațional obiectuală, a scos în evidență particularități privind realizarea bazei de date în cele două medii, atât din punct de vedere al funcționalității cât și din punct de vedere al programării orientate obiect, al modului în care sunt tratate obiectele ce aparțin claselor sistemului de fabricație. Noțiunile teoretice, clasă derivată și schemă externă au fost implementate practic în aplicația realizată pentru sistemul de fabricație, în ambele medii obiectuale. Cercetarea efectuată pentru implementarea relațional obiectuală, a determinat abordarea originală, pur obiectuală, prin faptul că au fost realizate clase pentru generarea suportului de memorare, care transformă relația în obiect.

În capitolul 1 se face o analiză a fundamentelor obiectuale: obiect complex, identitatea obiectului, încapsulare, tipuri și clase, moștenire, redefinire statică, polimorfism, scoțându-se în relief principalele lor caracteristici și modul de folosire în cazul sistemelor de fabricație.

În capitolul 2 se face o cercetare asupra principalelor caracteristici ale bazelor de date obiectuale: concurență, tranzacții, refacere, interogare, versionare, persistență, securitate, arhivare. Sunt prezentate principalele tipuri de baze de date obiectuale, din punct de vedere al modului de tratare al obiectelor, standardizări existente ale OODBMS-urilor, precum și arhitecturi ale acestora.

Proiectarea bazei de date, este un aspect important, prezentat în capitolul 3. Pe lângă analiza etapelor care trebuie parcurse la proiectarea bazei de date în general, se face o cercetare amănunțită a modului cum acestea trebuie aplicate în cazul particular al bazei de date obiectuale. În acest capitol sunt scoase în evidență particularitățile proiectării bazei de date în mediul obiectual.

Schemele externe și clasele derivate, sunt noțiuni tratate relativ puțin în literatura de specialitate. În capitolul 4 sunt analizate principalele metodologii de realizare a schemelor externe (obiectuale), a modului de definire a claselor derivate, folosind diverse tipuri de relații. Pornind de la o arhitectură specifică mediilor relaționale, se realizează adaptabilitatea acesteia la mediul obiectual. De fapt, cercetarea prin care se apropie relaționalul de obiectual, este una dintre activitățile de bază ale acestei teze. Este definită noțiunea de clasă transformabilă și clasă netransformabilă, în ideea de a obține scheme externe cât mai flexibile și de a mări puterea de informare a acestora. Sunt realizate noi definiții privind ordinea de modificare a claselor transformabile în ierarhia de clase, moștenirea între clase transformabile și netransformabile. Modul în care

sunt integrate clasele derivate în schema obiectuală, este un alt aspect important dezvoltat în acest capitol.

Pe baza conceptelor studiate și dezvoltate în capitolul 4, în capitolul 5 sunt prezentate metodologii noi, originale, privind definirea claselor derivate și a schemelor externe. Totodată în acest capitol sunt prezentați doi noi algoritmi de realizare a schemelor externe, unul în cazul în care schemele externe conțin numai clase transformabile și unul în cazul în care schemele externe conțin atât clase transformabile cât și clase netransformabile. În acest capitol sunt dezvoltate semanticile de generare a claselor derivate. Se arată posibilitatea de a folosi semantica obiect generat, pentru a obține o clasă derivată, într-o schemă obiectuală a unui sistem de fabricație, în contradicție cu informațiile existente în literatura de specialitate. Este interpretată în mod original informația existentă într-o clasă derivată, acesta putând conține proprietăți nederivabile. În acest fel clasa derivată poate fi parțial derivabilă.

Capitolul 6 conține informații despre sistemele de fabricație, în special despre Sistemul de Fabricație al Sculelor. Se realizează o clasificare originală a acestuia, pe baza căreia se vor dezvolta bazele de date pur obiectuale și relațional obiectuale.

Capitolele 7 și 8, prezintă implementarea în mod original a bazei de date pur obiectuale în software-ul Jasmine și cea relațional obiectuală în software-ul Visual Fox. Se face un studiu comparativ privind modurile de implementare, particularitățile pe care le aduce implementarea într-un mediu pur obiectual. Implementarea în mediul relațional obiectual s-a făcut pornind de la faptul că în momentul de față acest tip de baze de date este cel mai răspândit pe plan mondial. Se face o cercetare amănunțită a particularităților pe care le impune o astfel de implementare. Prin crearea prin cod program a unor clase de obiecte care au posibilitatea de a memora datele, s-a realizat o apropiere semnificativă de modul de tratare pur obiectual al informațiilor. În proiectarea și realizarea bazei de date relațional obiectuale ca și în cazul celei pur obiectuale, s-au aplicat noțiunile teoretice noi, prezentate în capitolele tezei. S-a dat o interpretare mai largă noțiunii de clasă derivată, aceasta fiind mai mult decât o simplă clasă vedere. Prin studiul compartiv între implementarea pur obiectuală și relațional obiectuală, a sistemului de fabricație, s-au obținut noi perspective privind realizarea bazelor de date în mediul industrial.

Contribuțiile și perspectivele acestei teze sunt prezentate în capitolul 9.

Proiectarea și implementarea bazelor de date în mediile CAD, CAM, oferă posibilități multiple de realizare. Această teză demonstrează faptul că varianta obiectuală a bazei de date, este alegerea optimă în cazul sistemelor de fabricație, prin multitudinea soluțiilor pe care le oferă.



## Fundamente Obiectuale

**L**a sfârșitul anilor 80 și începutul anilor 90, complexitatea crescândă a informațiilor a făcut ca o serie de specialiști în baze de date să gândească un nou model mai apropiat de noile cerințe, reorganizând cunoștințele existente. Acest efort de reorganizare a condus la elaborarea unor tehnologii despre bazele de date bazate pe concepte orientate obiect.

Fenomenul orientării spre obiecte este un lucru vechi. Filozofii antici Platon și Aristotel și cei moderni, Kant, au încercat explicarea sensului existenței și caracteristicile esențiale ale obiectelor. Un obiect modelează o entitate din lumea reală sau imaginară. Astele tot ce putem gândi, vedea, atinge sau clasifica într-un anumit mod reprezintă obiecte

Programarea este un proces complex care implică știință, imaginație și tehnică de calcul. Datorită dificultăților pe care le ridică acest proces s-a simțit tot mai acut necesitatea unei sistematizări a procedurilor folosite în elaborarea programelor. Tendința curentă de reengineering și sistemele client/server au determinat în măsură tot mai mare folosirea paradigmei orientată obiect în vederea găsirii unui instrument de dezvoltare al aplicațiilor

Conform [Atkin 89] definiția orientării obiect este următoarea:

O mulțime de principii de proiectare și dezvoltare bazate pe conceptul de structură autonomă. Fiecare structură autonomă, reprezintă o entitate a lumii reale, care are abilitatea de interacționa cu ea însăși sau cu alte obiecte

Obiectele software constituie blocurile structurale ale unei noi și puternice viziuni asupra procesării informației. Ele sunt utilizate pentru a referi o structură, resursă sau proces împreună cu procedurile de acces: procesoare, baze de date, interfețe utilizator.

Caracteristicile importante ale unui obiect sunt arătate în [Booch 94]:

- *Starea sa;*
- *Comportamentul său;*
- *Identitatea sa.*

*Starea* obiectului sau memoria sa reprezintă mulțimea datelor care conțin informații despre acesta.

*Identitatea* obiectului este un cod care individualizează unic obiectul.

*Comportamentul* obiectului este definit de modul în care acesta interacționează cu alte obiecte, precum și de modul în care reacționează la diverși factori externi.

Un sistem orientat obiect trebuie să îndeplinească o serie de caracteristici. Aceste caracteristici pot fi împărțite în trei grupe:

- *Obligatorii*, pe care sistemul trebuie să le satisfacă în ordine pentru a fi orientat obiect. Acestea sunt complexitatea obiectelor, identitatea obiectelor, încapsularea, tipuri de clase, moștenirea, rescrierea combinată cu construcția ulterioară, extensibilitatea, persistența, managementul memorării datelor, concurența și facilitățile de interogare;
- *Opționale*, care pot fi folosite pentru a face sistemul mai bun, dar care nu sunt obligatorii. Acestea sunt moștenirea multiplă, deducerea, distribuția;
- *Deschise*, punctele unde proiectantul poate folosi mai multe opțiuni. Acestea sunt: paradigmele programării, reprezentările sistem, uniformitatea și tipurile de sistem.

În general, problema prin care un anumit sistem este definit orientat obiect, poate face subiectul unor îndelungate dezbateri. Problema poate fi analizată din trei puncte de vedere:

- Lipsa unui model comun de date;
- Lipsa unor fundamente formale;
- Puternică activitate de experimentare.

Pentru bazele de date relaționale există un puternic fundament teoretic emis de către Codd. La un moment dat acestea erau cele mai răspândite baze de date. La sfârșitul anilor 80 și începutul anilor 90 au apărut primele fundamente referitoare la noile baze de date, cele orientate obiect. La începutul anilor 90 au cunoscut o puternică fundamentare teoretică, astfel încât se prevedea că sfârșitul de mileniu va fi în domeniul bazelor de date, obiectual. Practica a arătat că acest lucru nu a fost în totalitate adevărat, la momentul actual sistemele relațional-obiectuale fiind cele mai răspândite. Sistemele orientate obiect își găsesc o largă aplicabilitate în sistemele CAD, CASE. În aceste sisteme se vehiculează un volum mare de date, acestea sunt în general date complexe, astfel încât sistemul trebuie să se caracterizeze printr-o înaltă performanță dictată de către sistemele interactive. Una dintre lucrările fundamentale, care definește conceptele orientate obiect, este [Atkin 89]. Această lucrare este prima care definește cerințele necesare unei baze de date, să fie orientată obiect. "Manifesto" definește treisprezece cerințe obligatorii și altele opționale.



## 1.1 Obiecte complexe

*Obiectele complexe* sunt construite din obiectele simple, aplicând constructorii de obiecte. Obiectele simple sunt obiecte, ca de exemplu: întregi, șiruri de caractere, variabile booleene. Ca și constructorii de obiecte se pot considera: tuple, mulțimi, liste, tablouri (matrici). Setul minim de constructorii pe care-l poate avea un sistem este format din: mulțimi, tuple și liste. Tuplele sunt necesare pentru că ele sunt o cale naturală de reprezentare a proprietăților unei entități, listele și matricile sunt importante pentru că ele reprezintă obiecte din mediul exterior și sunt folosite în diverse aplicații științifice.

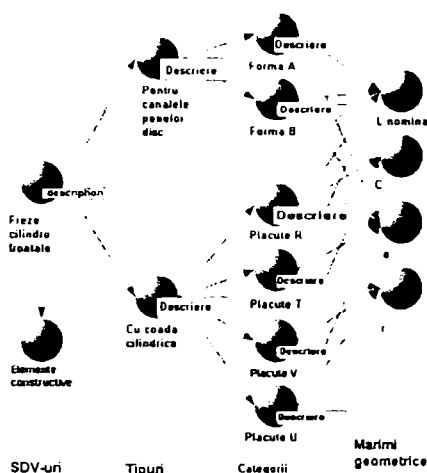


Fig 1.1 Model de obiect

Constructorii de obiecte pot fi ortogonali, adică fiecare constructor poate fi aplicat la un obiect. Constructorii dintr-un model relațional nu sunt ortogonali pentru că ei se aplică numai tuplelor, care la rândul lor se aplică doar la valorile atomice. Obiectele complexe presupun că operatorii potriviți trebuie să se repartizeze uniform la toate obiectele. Aceasta înseamnă că operațiile care se efectuează asupra unui obiect complex se repartizează uniform asupra tuturor componentelor sale.

Unele modele de obiecte complexe se bazează pe valoare, adică pe faptul că unicitatea unui obiect depinde doar de starea sa, care constă în valori elementare întregi ale variabilelor de instanță. Un astfel de model este reprezentat în figura 1.1.

*Obiectele complexe* pot fi referite cu ajutorul identității lor, un alt concept fundamental al programării orientate obiect. Un astfel de sistem este reprezentat în figura 1.2. Fiecare obiect primește un cod de identificare care îl individualizează de celelalte obiecte. Codul de identificare poate fi format dintr-un șir de caractere.

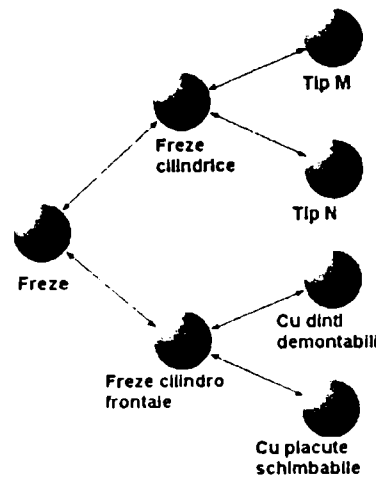


Fig 1.2 Obiecte complexe referite cu ajutorul identității

## 1.2 Identitatea obiectului

Acest concept, care există de mult timp în limbajele de programare, este relativ recent în domeniul bazelor de date. Ideea conceptului, constă în faptul că, un obiect poate avea o existență independentă de valoarea sa. *Identitatea* obiectului este proprietatea unui obiect care îl deosebește de toate celelalte obiecte. Cel mai obișnuit tip de identitate de obiect folosit în sisteme de operare, limbaje de programare sau baze de date, constă în nume al obiectelor, definite de utilizator. Folosind identitatea obiectelor, acestea pot referi alte obiecte. Datorită acestui fapt, există două noțiuni echivalente pentru obiect: două obiecte pot fi identice sau pot fi egale. Testul de identitate verifică dacă două obiecte sunt de fapt unul singur, pe când testul de egalitate verifică dacă conținutul a două obiecte este același.

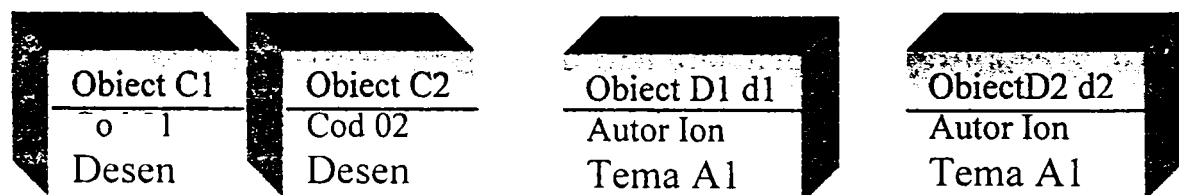


Fig 1.3 Grup de obiecte

Considerăm obiectele C1 și C2 din clasa “Cuțite” și obiectele D1 și D2 din clasa “Desene”, figura 1.3. Din figură se observă că obiectele D1 cu adresa d1 și D2 cu adresa d2 reprezintă același obiect, având același conținut. Se poate spune că cele două obiecte D1 și D2 sunt egale. Pe de altă parte, având adrese diferite d1 și d2, afirmația  $C1.Desen = C2.Desen$  este falsă, dar afirmația  $C1.Desen = D1.Desen$  este adevărată.

Aceasta are două implicații asupra obiectelor: *obiect partajat* și *obiect actualizat*. Modelul *obiect partajat* presupune că două obiecte fac referință la aceeași componentă. *Obiect actualizat* presupune modificări asupra tuturor obiectelor care partajează o anumită componentă. Identitatea bazată pe model

este o componentă a limbajelor de programare, în sensul în care fiecare obiect are o identitate și poate fi actualizat (updated).

O altă modalitate de identificare a obiectelor este folosirea unei chei unice sau a unei chei de identificare. Acest mecanism este folosit frecvent în sisteme de administrare a bazelor de date. La utilizarea cheilor de identificare pentru identificarea obiectelor apar trei probleme principale:

- *modificarea cheilor de identificare* nu se poate efectua în procesul de administrare a unei baze de date;
- *neuniformitatea*, constă în faptul că, cheile de identificare se adresează tipurilor diferite de date, astfel ele pot fi șiruri de caractere, numere întregi etc. Un alt lucru care poate apărea este ca atributele folosite drept chei de identificare să se schimbe;
- *legături nenaturale*, constau în faptul că, legăturile făcute după cheile de identificare sunt folosite la căutări, în loc să se găsească metode de căutare mai simple și mai directe.

În general, fiecare obiect este o instanță a unei clase și fiecare obiect are o stare care este valoarea variabilelor sale de instanță. Totodată fiecare obiect are o identitate care este stabilită intern și care este diferită de clasa sau de starea sa. *Identitatea obiectului* este generată, când se crează obiectul și ea este permanentă, pe când starea sa, se poate modifica în timp. Sistemele orientate pe obiecte, care asigură suport pentru identitatea internă permit, de asemenea, obiectului să sufere modificări structurale (ceea ce înseamnă modificarea clasei), fără a-și schimba identitatea. Fără identitate sau alte mijloace de referire ale obiectelor independente de starea lor, este imposibil ca același obiect să fie valoarea variabilei de instanță a mai mult de un obiect.

### 1.3 Încapsularea

Ideea de încapsulare vine din informatică și face referință la tipurile de date abstracte, ca de exemplu stiva, asupra căreia se pot face operații de inițializare, introducere, scoatere sau poziționare. Din acest punct de vedere, un obiect are două părți distincte: o parte de implementare și o parte de interfață. Partea de interfață este partea vizibilă a obiectului și ea specifică mulțimea de operații care pot fi efectuate asupra obiectului. Partea de implementare este formată din partea de date și partea procedurală.

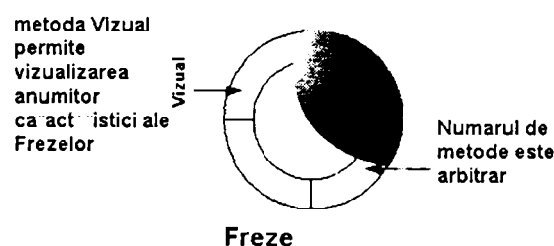


Fig 1.4 Incapsularea obiectului

Partea de date reprezintă starea obiectului iar partea procedurală descrie implementarea fiecărei operații.

Într-un sistem care admite noțiunea de încapsulare, un obiect al bazei de date, identificat printr-un nume, se caracterizează prin operațiile aplicate asupra sa și mai puțin prin proprietățile sale fizice. Cu alte cuvinte, obiectele bazei de date care permit încapsularea conțin atât date cât și proceduri. Operațiile care pot fi efectuate asupra obiectului sunt vizibile, pe când datele și procedurile sunt ascunse în raport cu alte obiecte.

#### 1.4 Tipuri și clase

Sistemele orientate obiect pot fi împărțite în două mari categorii:

- Cele care suportă noțiunea de tip: C++, Simula, Trllis/Owl, O2;
- Cele care suportă noțiunea de clasă: Smalltalk, Gemstone, Vision, Orion etc;

Într-un sistem orientat obiect, tipul rezumă trăsăturile comune a unei mulțimi de obiecte cu aceleași caracteristici. El corespunde noțiunii de dată abstractă și este format din două părți: interfața și implementarea. Din punct de vedere al limbajelor de programare, tipul definește o structură folosită la controlul corectitudinii unui program în timpul compilării. Toate valorile variabilelor sunt determinate să se conformeze unui anumit tip.

Noțiunea de clasă este diferită față de noțiunea de tip. Ea conține două aspecte: *lucru și depozit*. Aspectul lucru înseamnă crearea de obiecte noi care aparțin unei clase, iar aspectul depozit înseamnă atașarea la o clasă a unor obiecte care sunt instanțe ale clasei. Utilizatorul poate manipula depozitul aplicând operații la toate elementele clasei. Clasele nu sunt folosite pentru corecția programelor, dar pot fi folosite pentru crearea și manipularea de obiecte. Noțiunea de clasă apare mult mai frecvent în sistemele actuale de gestiune a bazelor de date orientate obiect.

O clasă este o construcție de limbaj folosită cel mai adesea la definirea tipurilor de date abstracte în limbajele de programare orientate pe obiecte. O clasă încorporează atât definiția structurii cât și operațiile tipului de date abstracte. Elementele care aparțin colecției de obiecte descrise de o clasă sunt denumite instanțe ale clasei. O definiție minimală de clasă cuprinde următoarele:

- *Numele clasei*;
- *Operațiile externe* pentru manipularea instanțelor clasei. În mod tipic, aceste operații au un obiect țintă și un număr de argumente. Operațiile de interfață sunt denumite metode ale clasei;
- *Reprezentarea internă*, care captează valorile diverselor stări ale instanțelor clasei, în variabile de instanță.

O definiție de clasă trebuie să includă și codul care implementează operatorii de interfață ai clasei, ca și descrierile reprezentării interne a obiectelor (stările obiectelor) din acea clasă. Valorile variabilelor din reprezentarea internă a instanțelor clasei aparțin obiectelor. Deși valorile variabilelor din reprezentarea

internă diferă de la o instanță a clasei la alta, toate instanțele își partajează codurile care implementează operatorii de interfață. Aceștia au un scop similar cu apelurile de proceduri din limbajele de programare structurate.

## 1.5 Moștenirea

Moștenirea are două mari avantaje:

- Este o unealtă puternică de modelare, pentru că oferă o descriere concisă și corectă a mediului;
- Ajută în partajarea specificațiilor și implementărilor în aplicații.

În limbajele de programare orientate obiect, *moștenirea* se utilizează pentru partajarea operațiilor între clase care au aceleași caracteristici comportamentale. În modelele semantice, accentul este pus pe memorarea structurii, iar moștenirea se folosește pentru partajarea caracteristicilor fizice ale unei clase. În sistemele de baze de date orientate obiect, față de moștenirea specifică limbajelor de programare orientate obiect, trebuie combinate prin descriere și memorare, atât caracteristicile structurale, cât și cele comportamentale ale aplicației. Aceasta înseamnă că, toate operațiile definite pentru o clasă sunt valabile în orice subclasă a clasei date, iar fiecare instanță a unei subclase date este de asemenea instanță pentru oricare clasă la care aparține subclasa considerată.

În [Atkin 89] se arată că există patru tipuri de moștenire:

- *Moștenirea substituită*, care se bazează pe comportamentul moștenirii, nu pe valoarea sa;
- *Moștenirea inclusă*, care corespunde noțiunii de clasificare;
- *Moștenirea constrânsă*, care este o subclasă a moștenirii incluse;
- *Moștenirea specializată*, în cazul în care tipul  $t$  este subtip al tipului  $t'$ .

Există sisteme de baze de date orientate obiect în care este posibilă existența mai multor superclase pentru aceeași clasă. Această caracteristică se numește *moștenire multiplă*. Dacă anumite superclase definesc o proprietate identică, acest lucru poate determina ambiguitatea moștenirii, care trebuie obligatoriu soluționată funcție de sistemul considerat, prin introducerea unei definiții noi a proprietății în subclasa corespunzătoare.

*Specializarea și generalizarea claselor* sunt alte două concepte strâns legate de conceptul de moștenire [Rob 95]. O clasă care moștenește de la o altă clasă, caracteristici structurale și comportamentale devine *mai specială* prin adăugarea unor noi variabile instanță sau metode la nivelul acelei clase (figura 1.5).

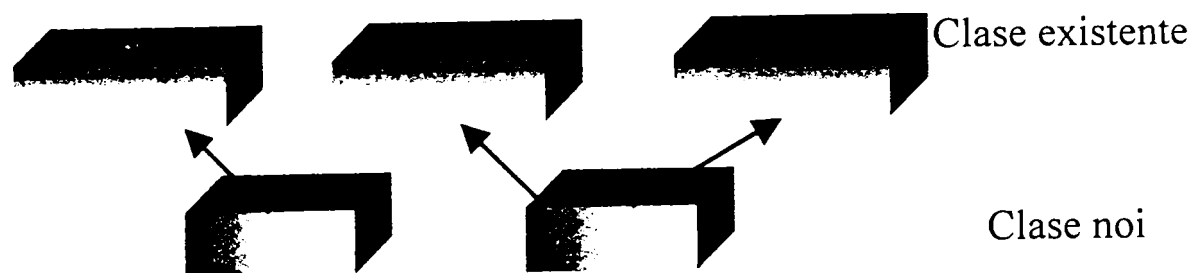


Fig 1.5 Specializarea claselor

*Generalizarea* este un mecanism care permite crearea de noi entități, pornind de la cele existente. Noile clase create sunt superclase ale celor existente (figura 1.6). Procesul de generalizare este unul de descoperire, în sensul că, numai după un anumit timp putem descoperi, dacă există o posibilă superclasă a unei clase date și care sunt proprietățile și metodele acesteia.

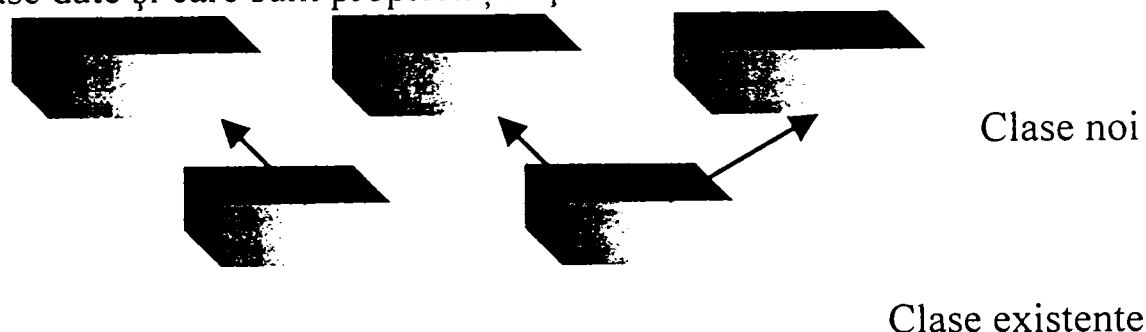


Fig 1.6 Agregarea claselor

## 1.6 Redefinire statică, polimorfism și legare dinamică

Cel mai utilizat dintre cele trei concepte, este *supraîncărcarea* sau *redefinirea* și el apare mai ales în limbajele de programare orientate obiect. Redefinirea este de două feluri:

- *Redefinire statică* (overloading), care are loc în faza de compilare;
- *Redefinire dinamică* (overriding), care are loc în faza de execuție.

Un sistem suportă *supraîncărcarea* (overloading) dacă este posibil ca, pentru clase diferite, să existe proprietăți cu nume identic. Din alt punct de vedere, acest concept permite apelarea operațiilor cu același nume, dar cu semnificații și implementări diferite. Ea include operatorii aritmetici, operațiile de I/O, funcțiile de creare de obiecte și operatorii de asignare de valori. Un alt concept, asociat îndeaproape cu supraîncărcarea, este cel de redefinire dinamică sau polimorfism (overriding). Prin acest concept, sistemul atașează în momentul execuției și nu în momentul compilării, selectorii de mesaje la metodele pe care le implementează. Polimorfismul (overriding) înseamnă că sistemul oferă o situație în care definiția unei operații într-o clasă să fie identică cu definiția altei operații dintr-o subclasă a clasei considerate (figura 1.7).



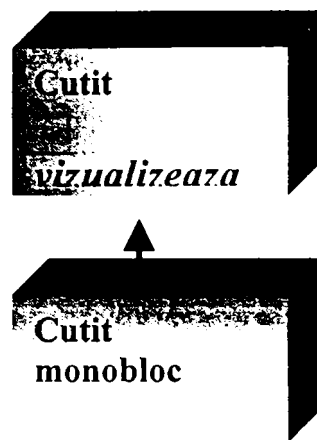


Fig 1.7 Polimorfismul

Într-un sistem de baze de date orientate obiect, care permite polimorfismul, o operație dintr-o subclasă poate avea același nume cu o operație a superclasei (sau a mai multora) de care aparține. Operația din subclasă se suprapune pe definiția operației din superclasă.

Consecințele polimorfismului sunt, în parte, adresate conceptului de legare întârziată (late binding) sau legare dinamică. În sistemele de baze de date orientate obiect, comportamentul standard al operațiilor suprapuse, ne arată că, definiția aleasă pentru invocare, se sprijină pe clasa instanței asupra căreia se aplică operația. Într-un sistem care permite legarea întârziată, când o operație este invocată asupra unui obiect, sistemul caută în clasa obiectului respectiv definiția corespunzătoare din momentul apelului, iar dacă acea definiție nu există, va fi căutată în superclasele corespondente, până când este găsită. Acest comportament al sistemelor de baze de date orientate obiect este foarte utilizat în practică și permite unei clase să se specializeze în comportamentul superclaselor.

La nivel abstract, *conceptul de legare* (binding) se referă la conexiunea logică dintre o entitate și o proprietate a acesteia. În cazul programării orientate obiect, prin legare se înțelege corespondența dintre un mesaj transmis unui obiect și rutina efectivă care se execută ca și răspuns la acest mesaj. Legarea metodelor se împarte în două categorii:

- *Legarea statică* sau legarea timpurie (early-binding), în care rolul important îl are compilatorul și editorul de legături;
- *Legarea dinamică* (late-binding), în care fixarea adresei de apel se realizează în momentul rulării. Compilatorul pregătește doar un tablou cu adrese posibile de apel. În momentul rulării, funcție de un pointer la o clasă de bază și la un obiect de clasă derivată, se alege adresa de apel dorită.

Marele avantaj al legării dinamice, față de legarea statică, constă în faptul că, oferă un grad minim de flexibilitate. Astfel, ierarhii de clase sunt mai ușor de implementat și totodată mai ușor de exploatat de la nivelul unui modul client. Dezavantajul legării dinamice față de legarea statică constă în diminuarea performanțelor de viteză.

Conceptele prezentate până în acest punct se referă în principal la programarea orientată obiect. Pentru un sistem de baze de date obiectuale [Atkin 89] consideră necesară următoarelor concepte: persistența, refacerea, concurența, interogări orientate obiect.

### 1.7 Completitudine computațională, extensibilitatea, persistență

Din punct de vedere al unui limbaj de programare, *completitudinea computațională* este evidentă: folosind limbajul DML al unui sistem de baze de date, se poate exprima orice funcție computațională. Din punct de vedere al bazelor de date, aceasta constituie o noutate. *Completitudinea computațională* poate fi introdusă printr-o legătură rezonabilă cu limbajele de programare.

Un sistem de baze de date are, în general, un sistem predefinit de tipuri. Aceste tipuri pot fi folosite de către programatori pentru proiectarea și realizarea aplicațiilor dorite. *Extensibilitatea* setului de tipuri poate fi înțeleasă în două sensuri:

- În definierea noilor tipuri;
- Nu trebuie făcută distincție între tipurile sistem și cele folosite de către utilizator.

În general, există o mare diferență între tipurile sistem și cele definite de către utilizatori, dar din punct de vedere al aplicațiilor acest lucru trebuie să fie invizibil.

*Persistența* este evidentă, din punct de vedere al bazelor de date și un lucru deosebit, din punct de vedere al limbajelor de programare. *Persistența* este abilitatea programatorului de a face ca datele aplicației să supraviețuiască cât mai mult în urma unui anumit proces, eventual să poată fi folosite și într-un alt proces ulterior. *Persistența* poate fi *ortogonală*, fiecare obiect independent de tipul său este permis să devină persistent. Datele pot fi temporare și persistente. Datele temporare există doar pe parcursul unui singur program sau a unei tranzacții. Datele persistente există în memorie pe parcursul mai multor tranzacții sau programe. *Persistența ortogonală* se bazează pe trei principii fundamentale:

- *Independența de persistență*, ceea ce înseamnă că persistența unui obiect este independentă de modul în care un program manipulează un obiect de date tot așa cum un fragment de program este exprimat independent de persistența datelor cu care lucrează;
- *Ortogonalitatea tipurilor de date*, adică toate obiectele de date trebuie să aibă același tip de persistență, nu unele să fie temporare și altele să aibă viață lungă;
- *Persistența tranzitivă* este principiul prin care se identifică persistența furnizând obiecte de date persistente la nivelul limbajului

*Persistența* poate fi implementată de către programator sau poate fi o caracteristică a sistemului bazei de date. Un obiect persistent creat de către programator este creat având asociat un identificator unic și permanent. În cazul



în care *persistența* este o caracteristică a sistemului, ea poate fi implementată în două moduri: prin moștenire și prin referință [Atkin 89].

*Persistența prin moștenire* consideră persistența ca o proprietate moștenită de la o clasă rădăcină. Această clasă dispune de metode de creare și distrugere de obiecte persistente.

*Persistența prin referință* asociază proprietatea de persistență direct obiectului, nu clasei căreia îi aparține.

## 1.8 Concurența

Concurența este un concept care se referă în general la activități care se desfășoară în același timp și care conduc la același rezultat ca și când ar fi executate serial într-o anumită ordine. Conform [Khosh 93] există două categorii de algoritmi care controlează concurența: *algoritmi pesimiști* și *algoritmi optimiști*.

Algoritmii pesimiști pleacă de la premiza că activitățile concurente intră în conflict una cu alta și de aceea obiectele sunt blocate, adică ele devin inaccesibile pentru alte activități (tranzacții). Ei utilizează blocările pentru a sincroniza execuția activităților concurente. Algoritmii pesimiști de control al concurenței prezintă avantajul că elimină conflictele care pot să apară la nivelul sistemului, dar faptul că blocarea obiectelor este o mare consumatoare de timp, precum și faptul că este necesară existența unui mecanism de deblocare în cazul în care două sau mai multe activități se blochează una pe alta, afectează performanțele generale ale sistemului.

Algoritmii optimiști se bazează pe faptul că două sau mai multe activități cer accesul concomitent la același obiect. În prealabil nu se face nici un control asupra desfășurării activităților, doar la sfârșit se folosește o procedură de validare care elimină activitățile care nu s-au desfășurat corect.

## 1.9 Recuperarea

Din [Khosh 93], [Atkin 89] rezultă că recuperarea datelor este un aspect important pentru bazele de date orientate obiect și se bazează pe faptul că trebuie reținută imaginea obiectului, înainte și după o acțiune. În general posibilitățile de recuperare se referă atât la aspecte soft cât și la aspecte hard.

## 1.10 Facilități de interogare obiectuale

Interogarea este folosită pentru a obține mulțimi de obiecte în baza de date. Interogările obiectuale trebuie să fie simple, adică să fie optime. Limbajele care realizează interogări obiectuale, trebuie să găsească druul optim la setul de obiecte dorit. Interogarea obiectuală, va fi tratată separat în capitolele următoare ale tezei, cu referire directă la mediile pur obiectuale și cele relațional

obiectuale. Se va dezvolta prezentarea acestui concept, în contextul prezentării claselor derivate, a modului de definiție și al modului de gestionare a acestora.

### 1.11 Agregarea

Agregarea stabilește relația dintre un obiect și componentele sale. O clasă agregat, este definită ca o clasă, a cărei structură, constă din unul sau mai multe obiecte simple [Popov 98]. Agregările pot fi catalogate în trei mari categorii:

- Agregate fixe, care au o structură fixă;
- Agregate variabile, care constau dintr-un număr fix de elemente, dar variabil;
- Agregate recursive, în cazul în care tipul de recursivitate apare în structura clasei

În capitolul următor, vor fi prezentate în amănunt principalele caracteristici ale bazelor de date orientate obiect.



## Sisteme de Gestiune ale Bazelor de Date Orientate Obiect (OODBMS)

Sistemele de gestiune ale bazelor de date (SGBD) sunt entități complexe care au particularități specifice funcției de modelul de bază de date pe care îl deservește. Peste modelul obiectual al bazelor de date este funcțional Sistemul de Gestiune al Bazei de Date Orientate Obiect. OODBMS trebuie să fie un sistem de gestiune legat de modelul obiectual al bazelor de date.

*Un OODBMS este un sistem de bază de date care are incorporat modele de date suficient de puternice pentru a gestiona obiecte complexe.*

Evaluarea unui OODBMS include următoarele criterii:

- funcționalitatea
- utilitatea
- platforma pe care este implementată
- performanțele

Studiul *funcționalității* se face în scopul de a asigura caracteristicile corespunzătoare ale bazei de date în procesul de dezvoltare a acesteia. Aceasta include funcționalitatea bazei de date, din punct de vedere al controlului concurenței și al regenerării, precum și din punct de vedere al caracteristicilor obiectuale: moștenirea și versionarea. Fiecare evaluare va avea ca scop identificarea unui set de cerințe funcționale necesare OODBMS-ului.

*Utilitatea* este legată cu procesul de întreținere al bazei de date precum și cu procesul de dezvoltarea al aplicației legată de baza de date.

Cel mai ușor criteriu de evaluat este *platforma* pe care se implementează baza de date. În acest caz trebuie luate în considerare posibilitățile hard, soft și de rețea ale mediului în care va fi implementată baza de date. Trebuie luate în considerare procesele care se vor desfășura pe server, procesele aplicației client, procesele specifice administratorului de bază de date precum și uneltele de dezvoltare. Cerințele de rețea trebuie de asemenea luate în considerare.

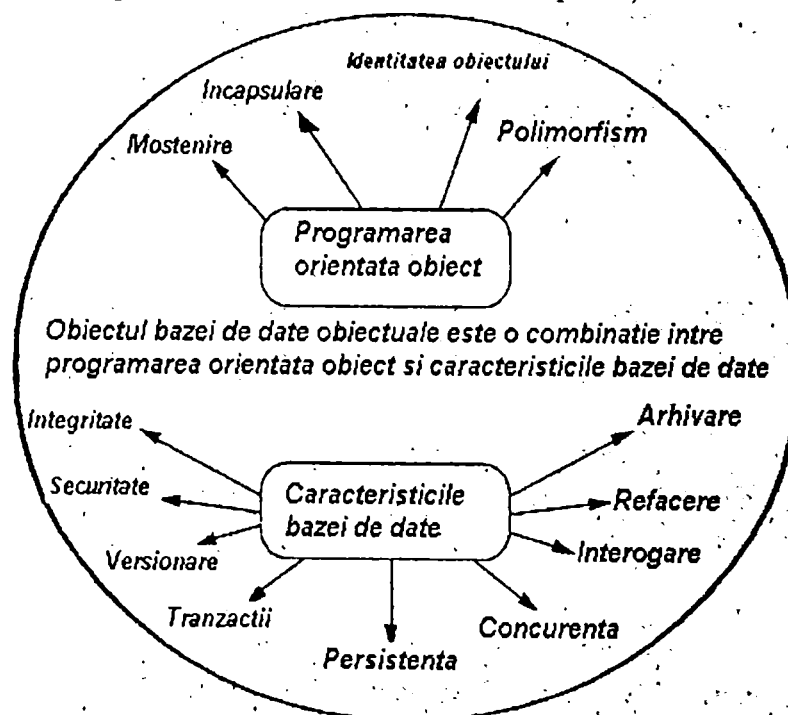
*Performanța* poate reprezenta cel mai important criteriu de evaluare. Trebuie luate în considerare următoarele criterii: numărul de utilizatori interactivi,

rata de acces la informațiile bazei de date, mărimea bazei de date, configurația hard și de rețea a bazei de date.

Proiectarea bazei de date obiectuale este un proces integrat procesului de proiectare al aplicațiilor legate de baza de date. Clasele de obiecte folosite de către limbajele de programare sunt clase folosite de către baza de date obiectuală. Un domeniu uzual de folosire a bazelor de date orientate obiect este domeniul CAD, CAM, CASE (Computer Aided Software Engineering). O caracteristică generală a acestor aplicații constă în faptul că ele folosesc date complexe în mod eficient. Alte domenii în care pot fi aplicate bazele de date orientate obiect este cele al automatizării fabricilor sau al societăților comerciale. Bazele de date obiectuale permit o unificare a paradigmatelor referitoare la modelele de date și integrează toate aspectele arborescente ale acestora într-un mod uniform aplicându-le tuturor utilizatorilor bazei de date.

Tehnologia bazelor de date orientate obiect este o legătură între programarea orientată obiect și tehnologiile bazei de date.

Probabil că una între cele mai semnificative caracteristici ale bazelor de date orientate obiect este aceea de a combina programarea orientată obiect cu tehnologia bazelor de date pentru a avea un sistem integrat (figura 2.1). Sunt mai multe avantaje care decurg din includerea definiției operațiilor cu definiția



**Fig 2.1 Caracteristicile obiectului bazei de date obiectuale**

datelor. Primul avantaj constă în faptul că definiția operațiilor nu depinde în particular de o anumită aplicație, care se execută într-un anumit moment. Tipurile de date pot fi extinse pentru a suporta date complexe. Caracteristicile proprii limbajelor de programare orientate obiect au fost prezentate în capitolul precedent. În continuare vor fi prezentate principalele caracteristici ale bazelor de date orientate obiect, așa cum se vede în figura 2.1.

## 2.1 Principalele caracteristici ale OODBMS

### 2.1.1 Concurența

Acest concept permite lucrul concomitent al mai multor utilizatori la resursele unui sistem de baze de date orientate obiect. Pentru a preveni conflictele și a păstra integritatea bazei de date, OODBMS-urile trebuie să dispună de *sisteme de control ale concurenței* și de gestiune a tranzacțiilor. O tranzacție este o secvență de instrucțiuni dintr-un program, care citește sau scrie obiectele persistente ale bazei de date și care are proprietăți de atomicitate, consistență, izolare și durabilitate. Atomicitatea specifică faptul că, o tranzacție se execută complet sau nu se execută deloc. Consistența se referă la faptul că, toate restricțiile de integritate ale bazei de date sunt satisfăcute. Execuția tranzacției are ca efect trecerea bazei de date dintr-o stare de consistență, într-o altă stare de consistență. Izolarea se referă la execuția tranzacțiilor concurente, care manipulează în mod partajat aceleași obiecte din spațiul obiectual. Rezultatele intermediare din timpul tranzacțiilor concurente devin vizibile în exteriorul tranzacțiilor, numai după terminarea cu succes a acestora. Durabilitatea se referă la faptul că, actualizările tranzacțiilor terminate cu succes nu se pierd niciodată. Durabilitatea tranzacțiilor este strâns legată de recuperarea datelor în caz de incident. Aceste caracteristici vor fi prezentate pe larg în paragraful 2.1.5. Așa cum s-a prezentat în capitolul 1, concurența este definită prin algoritmi pesimiști și optimiști. În general algoritmi pesimiști utilizează blocările pentru a sincroniza execuția tranzacțiilor concurente. În [Stone 90] se arată că, blocarea obiectului, este cerută de către o tranzacție înainte de momentul în care dorește să acceseze respectivul obiect. În general există două tipuri de blocări:

- blocarea pentru citire, se numește blocare *partajată*, care înseamnă că mai multe tranzacții pot executa operații de citire asupra aceluiași obiect din baza de date;
- blocarea pentru scriere sau citire sau blocarea *exclusivă*, care înseamnă accesul în scriere sau citire, la acel obiect, numai pentru prima tranzacție care a reușit blocarea respectivului obiect.

Blocarea obiectelor conform [Stone 90], se realizează printr-un protocol care se execută în două faze: prima fază prin care tranzacția sau tranzacțiile câștigă dreptul de a bloca obiectul respectiv și faza a doua, prin care obiecte sunt deblocate, pentru a putea fi accesate de către alte tranzacții. În general sistemele de baze de date obiectuale, relațional obiectuale, relaționale, folosesc sistemul de blocare partajat sau exclusiv.

Sistemele de baze de date relațional obiectuale ca de exemplu Visual Dbase, Visual Fox, Access, permit blocarea la nivel de tuplă a relației sau la

## Teza de Doctorat

---

nivel de tabelă a bazei de date. În Visual Fox blocarea la nivel de tabelă se realizează cu comanda funcția FLOCK() iar la nivel de tuplă sau înregistrare prin RLOCK() dacă este vorba despre o singură înregistrare sau LOCK() dacă sunt mai multe înregistrări blocate. Deblocarea tabelii, sau a înregistrărilor se realizează cu funcția UNLOCK(). Alte comenzi adiacente sunt SET MULTIPLE LOCKS(), SET REPROCESS TO, etc.

Unele sisteme de baze de date pur obiectuale ca de exemplu Versant, Ontos, Jasmine, suportă pe lângă tipul de blocări prezentat, un tip mai special numit intenție de blocare. Acest tip de blocare se manifestă înainte ca să se realizeze o blocare de tip partajat sau în extensie.

Așa cum s-a arătat blocarea poate să se manifeste la nivel de obiect dar poate să se manifeste și la nivel de clasă (figura 2.2).

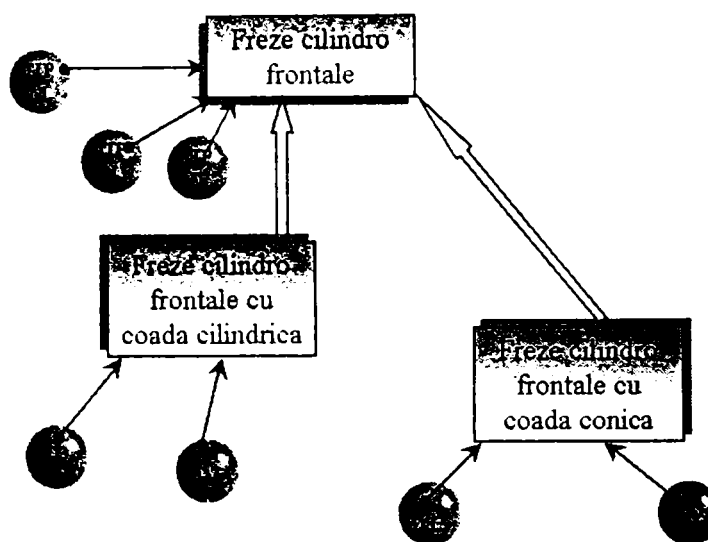


Fig 2.2 Blocarea la nivel de obiect și de clasă

Fiecare nod din structura ierarhică poate fi blocat. Dacă se cere o blocare de tip exclusiv și aceasta este garantată, atunci blocarea se va transmite subclaselor în structura ierarhică. De exemplu dacă se dorește o blocare a clasei "Freze cilindro frontale" atunci blocarea se va transmite și subclaselor "Freze cilindro frontale cu coadă cilindrică" și "Freze cilindro frontale cu coadă conică". În cazul unei blocări de tip partajat lucrurile se desfășoară asemănător. Orice nod al clasei poate fi blocat în modul intenție. Înainte de intenția de blocare a clasei toți strămoșii clasei respective trebuie blocați în intenție. Cu alte cuvinte se manifestă intenția de blocare asupra tuturor instanțelor claselor aflate în ierarhie. În cazul obiectelor complexe, obiectele independente, referite de către obiectul complex sunt blocate separat. Uneori o tranzacție poate dori să citească toate instanțele unei clase și să modifice doar o parte din acestea. În acest caz se poate bloca cu intenție de citire-scriere o clasă, după care instanțele care se doresc modificate, se vor bloca în scriere.



O altă problemă care poate apărea în cazul tranzacțiilor concurente este arătată în [Stone 90] este deadlock-ul sau mecanismul prin care două sau mai multe tranzacții se blochează una pe cealaltă în procesul de blocare a unui obiect. Din această cauză este necesar un mecanism suplimentar care să dedecteze și să soluționeze deadlock-ul. În Jasmine este folosită o clasă specială denumită LISTENER, care are rolul de a minimiza posibilitatea de apariție a deadlock-ului. Aceasta se face prin evitarea actualizării instanțelor clasei LISTENER, în cazul mai multor tranzacții. Pentru evitarea deadlockului se folosesc subclase ale clasei Listener, care centralizează actualizările și le actualizează folosind tranzacții separate.

### 2.1.2 Refacerea

Acest concept se referă la faptul că, un anumit sistem de baze de date orientat obiect trebuie să ofere posibilități de refacere sau de recuperare a informației, în cazul în care apar erori din punct de vedere hard și soft. Există trei tipuri de erori care pot apărea:

- *Erori la nivelul tranzacțiilor*, apar în cazul în care o tranzacție nu este terminată corect, datorită unor erori care apar datorită concurenței sau datorită abandonului tranzacției de către utilizator;
- *Erori datorită sistemului*, care pot fi de natură hard sau soft, și se referă atât la erori care apar datorită softului care gestionează baza de date orientată obiect, cât și datorită sistemului de operare. Totodată acest tip de erori, pot apărea datorită difuncționalităților din punct de vedere fizic a sistemului ;
- *Erori datorită memoriei externe (hardisk)* sunt cele mai greu de rezolvat, și sunt cauzate de erorile care le generează porțiuni din suportul de stocare al datelor sau suportul în ansamblul său.

Pentru a putea rezolva aceste erori ce pot apărea în baza de date, există un modul special, în baza de date care rezolvă aceste probleme, denumit managerul de erori. Există diverse structuri de date folosite pentru realizarea acestuia. Una dintre ele constă în folosirea *jurnalului de arhivare* sau a *log-ului*, ce păstrează în timp imaginea obiectului înainte și după actualizare. În cazul în care tranzacția se termină cu succes actualizările trebuie memorate pe disc. În acest caz noua stare a obiectului este scrisă pe disc și în log. Dacă tranzacția nu s-a încheiat cu succes atunci vechea stare, adică cea care se găsește în jurnalul de arhivare este scrisă pe disc.

Toate sistemele de baze de date orientate obiect asigură suport pentru refacerea datelor în caz de incident. De exemplu în Gemstone se permite administratorului bazei de date să creeze copii ale bazei de date pe disc. Sistemul Ontos dispune de un utilitar specializat Dbrecover care asigură

refacerea bazei de date și reconstituirea consistenței acesteia. În Versant sistemul de refacere al datelor poate fi activat sau dezactivat. Dacă el este activat performanțele sistemului sunt micșorate în sensul că viteza de execuție devine mai mică. În Visual Fox există o serie de comenzi care controlează tranzacțiile și refac informația în caz de incident. Acestea sunt SQLCOMMIT() returnează 1 dacă tranzacția s-a terminat cu succes, dacă nu se poate folosi AERROR() pentru a vedea cauza care a generat eroarea tranzacției. ROLLBACK anulează toate modificările făcute pe parcursul unei tranzacții. O comandă asemănătoare este SQLROLLBACK(). În Jasmine metoda ROLLBACK() a clasei TRANSACTION are rolul de a inhiba scrierea rezultatelor tranzacției, în baza de date.

### 2.1.3 Interogare

O *interogare* este o specificare declarativă a unei mulțimi de obiecte din baza de date. De obicei, condițiile sunt specificate printr-o combinație booleană de predicate, de forma <nume\_atribut, operator de comparație, valoare>. Ea este formulată de obicei pentru o porțiune a schemei bazei de date.

O interogare trebuie să respecte o serie de criterii:

- să fie de nivel înalt;
- să fie capabilă să lucreze rapid;
- să pună accentul pe ceea ce face, nu cum face;
- să fie eficientă;
- să poată forma aplicații independente, care să poată fi rulate cu orice fel de tip de bază de date.

Dacă se ignoră ierarhia de clase și se consideră că o interogare se referă la o singură clasă, aceasta va consta din regăsirea unei mulțimi de instanțe ale clasei care satisfac condițiile cerute de către utilizator. Deoarece o instanță a unei clase este un obiect format din instanțe ale domeniilor atributelor sale, o interogare referitoare la o clasă este, de fapt, o interogare referitoare la clasă și la unele domenii ale atributelor clasei. Într-o bază de date, atributele pot fi simple sau complexe. Un atribut simplu este un atribut al cărui domeniu este o clasă primitivă sau o clasă de bază. Un atribut complex are ca domeniu o clasă care, la rândul său, are mai multe atribute simple sau complexe. Un model de interogări pentru bazele de date orientate obiect, a fost realizat în [Baner 88]. În sistemele orientate obiect, interogările pot fi evaluate într-o manieră similară celor relaționale. Echivalentul operației de selecție a bazelor de date orientate obiect este simpla regăsire a instanțelor clasei, iar regăsirea acestor instanțe, cere regăsirea instanțelor altor clase, care sunt referite recursiv ca valori pentru atribute.

ODBMS-urile suportă diverse forme de interogări, acest lucru se datorează faptului că un ODBMS suportă un anumit tip de model obiect. În unele cazuri



ODBMS-urile suportă extensiile de clase ca și colecții care sunt interogate. În alte clazuri extensiile de clase nu sunt suportate și pot fi interogate, doar colecții de obiecte. În ambele cazuri cele două tipuri de structuri pot fi interogate. În unele sisteme pot fi interogate, atât obiectele persistente cât și cele temporare pe când în altele nu pot fi interogate decât cele persistente. ODBMS-urile pot diferi și prin rezultatele pe care le produc interogările. Într-un DBMS relațional rezultatul interogării este definit într-o altă relație, ea fiind definită ca parte a modelului relațional. Proprietatea de închidere (closure) asigură că rezultatele interogării au fost bine definite. Din acest punct de vedere unele interogări implementate în ODBMS lasă de dorit. În general rezultatele unei interogări trebuie să fie:

- o mulțime de obiecte existente;
- o mulțime de obiecte noi ale unor clase existente;
- o mulțime de obiecte noi fără identificatori;
- o mulțime de obiecte noi ale unor clase noi.

La momentul actual limbajele de interogare obiectuale au o serie de limitări care se ilustrează în modul în care pot fi construite noi obiecte precum și a tipurilor sistem pe care le suportă. ODBMS-urile diferă și prin modul în care limbajul de interogare este integrat cu unele limbaje de programare. Unele suportă variante SQL (ONTOS, VERSANT), altele suportă limbaje de interogare integrate în C++ sau Smalltalk (în ObjectStore, GemStone, Jasmine).

Un exemplu de interogare folosind ODQL, programul de interogare din mediul Jasmine integrat în C++, este următorul:

```
List <freze> pp;
Pp = select from freze where freze.codf=10001
```

O altă variantă permite crearea unui limbaj de interogare independent care poate fi folosit direct ca limbaj de programare (OpenODB și SQL3).

Un exemplu de program scris în SQL3 este următorul:

```
create type freza (nume char(20), cod_freza integer, tip char(20))
create type reper (nume_rep char(20), cod_rep integer, freza_ap freza)
-- create type freza_cil_front_cu_placuta under freza
      (D integer, dH7 integer, L integer, b integer, t integer, L integer, l integer, z integer,
reper_plac reper)
create type placuta under reper (cod_plac integer, codf freza, nume)
create table freze of freza (primary key (cod_freza))
create table frezecilfrontplac of freza_cil_front_cu_placuta
create table placute of placuta
.....
Select nume, cod_plac
      From placuta
      Where codf.nume="freze cilindro frontale cu placute" and reper.cod_rep=1000
```

Aceste forme diferite de interogări afectează nu numai modul în care facilitățile de interogare apar la utilizator dar afectează și mecanismele interne care suportă procesele de interogare.

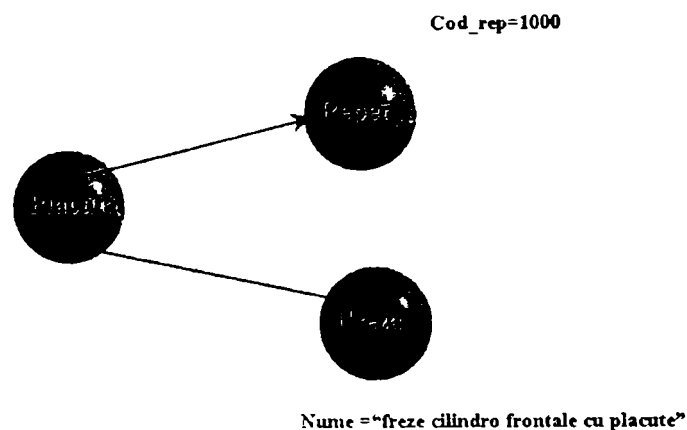
Optimizarea interogărilor obiectuale, are ca scop găsirea celui mai bun drum către obiectele bazei de date care participă la interogare. De regulă există

## Teza de Doctorat

---

mai multe căi spre acestea, rolul optimizatorului fiind acela de a evalua pe fiecare și de a găsi metoda optimă.

Într-o bază de date obiectuală, un atribut poate fi simplu sau complex. Este simplu în cazul în care domeniul său este o clasă de bază și este complex în cazul în care domeniul său este o clasă, care are la rândul său alte atribute simple sau complexe. Conform cu [Khosh 93], o clasă împreună cu clasele cărora aparțin atributele complexe sunt reprezentate sub forma unui graf, numit graf de interogare figura 2.3. Evaluarea interogării presupune întocmirea unui plan de evaluare. Optimizarea se bazează pe luarea în considerare a costurilor fiecărui plan de evaluare prin traversarea grafului înainte sau înapoi. Pentru regăsirea obiectelor bazei de date care satisfac căutarea cât mai eficientă, se folosesc diverse structuri de memorare, ca de exemplu indecșii.



**Fig 2.3 Graf de interogare**

Optimizarea interogărilor obiectuale, depinde de abilitatea cu care sunt definiți indecșii, pe un atribut la nivelul unei singure clase sau la nivelul unui atribut, la nivelul tuturor claselor care aparțin grafului de interogare. De asemenea ea depinde de structuri auxiliare implementate la nivel înalt, care cer date sau obiecte. Cele mai multe cercetări în domeniul optimizării interogărilor au fost făcute în domeniul optimizării interogărilor relaționale. Aceste cercetări se extrapolează în prezent spre interogările obiectuale. În modelul relațional sunt fixate un set de operații peste o structură relativ simplă care este relația normalizată. Aceste structuri au un set relativ simplu de metode de acces definite la implementarea DBMS-ului. Spre deosebire de acestea ODBMS-urile sunt extensibile, adică pot fi adăugate sistemului în orice moment tipuri de date arbitrare și operații asociate acestora. De asemenea pot fi implementate metode care suportă aceste tipuri de date. Interogările obiectuale pot conține combinații arbitrare între fiecare operație definită de către utilizator. Fiecare tip nou introduce o operație nouă a cărei proprietăți nu sunt cunoscute de către optimizatorul interogării. Fără cunoașterea noilor operatori sau a proprietăților

lor nu se poate vorbi despre optimizarea interogării. Mai mult decât atât, în ODBMS memorarea și implementarea metodelor de acces a obiectelor sunt încapsulate. Datorită acestor aspecte ODBMS-ul folosește tehnici complexe de indexare, tehnicile de clustering jucând de asemenea un rol deosebit de important. Concluzionând optimizarea ODBMS-ului trebuie să fie complexă și extensibilă. Informațiile privind optimizarea interogărilor obiectuale provin din mai multe surse. O parte se referă la operațiile ce vor fi îndeplinite. Acestea include metode definite pentru clase utilizator sau tot atât de bine operații built in, definite pentru clase de obiecte ale ODBMS-ului. Informațiile despre metodele obiectelor pot fi obținute prin analiza expresiilor limbajului de programare care definesc metode obiect pentru determinarea oportunităților de optimizare. De aceea în general ODBMS-ul restricționează optimizarea la limbajul de interogare. Aceasta poate fi o variantă SQL sau sintaxe de interogare specializate, adăugate unui limbaj de programare (extensii C++ în ObjectStore sau extensii Smalltalk în GemStone).

#### 2.1.4 Versionare

*Versionarea* este un concept care permite urmărirea schimbărilor întâmplare în starea unui obiect. Versionarea este datorită acestui fapt, un concept foarte puternic, în special în CAD, CAM. La nivelul acestor domenii, obiectele suferă mai multe transformări, astfel putem vorbi de mai multe versiuni ale aceluiași obiect. Versionarea are drept scop crearea uneltelor necesare pentru manipularea diverselor versiuni ale aceluiași obiect. De obicei, versiunile obiectelor, în general complexe, sunt păstrate în containere numite *repository*. Pot fi create versiuni seriale sau paralele ale aceluiași obiect (fig 2.4).

Obiect

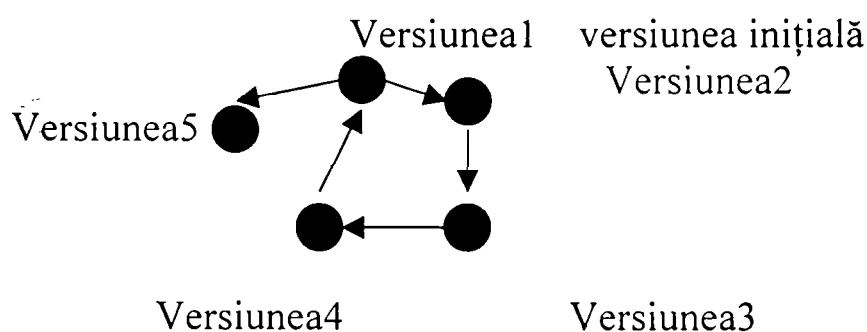


Fig. 2.4 Versiuni paralele și seriale

Versiunea 1 se consideră versiunea inițială, versiunea 5 este versiunea finală. Versiunile 2 și 5 sunt *versiuni paralele sau alternative* ale versiunii 1. Versiunile 1,2,3,4 sunt *versiuni seriale sau liniare*. Cu alte cuvinte dacă versiunile sunt create secvențial, aceasta se mai numește *versionarea liniară*, dacă versiunile sunt create în paralel, se obține o *versionare alternativă*. De asemenea versionarea poate permite noilor versiuni să fie create prin returnarea unei

versiuni mai timpurii și crearea de versiuni derivate. Operațiile permise în versionare sunt de creare și ștergere versiuni, creare și ștergere versiuni derivate, îmbinare de versiuni, definirea unor versiuni specifice sau implicite. Procesul de realizare al versiunilor de date, poate fi folosit pentru mărirea concurenței, deoarece diverși proiectanți pot lucra concomitent la mai multe versiuni ale aceluiași obiect. În unele medii orientate obiect există trei tipuri de versiuni:

- *versiunea tranzitorie* care este instabilă și nu pot fi reactualizate sau șterse;
- *versiunile de lucru* care sunt considerate stabile și nu pot fi reactualizate, dar ele pot fi șterse de cei care le crează;
- *versiunile puse în circulație* sunt considerate stabile și nu pot fi reactualizate sau șterse.

În mediul Versant, versionarea este atât liniară cât și alternativă. În figura 2.5 este prezentat un exemplu de versionare în Versant. Versiunea V1 este versiunea curentă. Ea are prioritate în fața versiunilor alternative, V2. Este posibil ca versiunile să fuzioneze, sau dacă apare un incident, se păstrează versiunea V1.

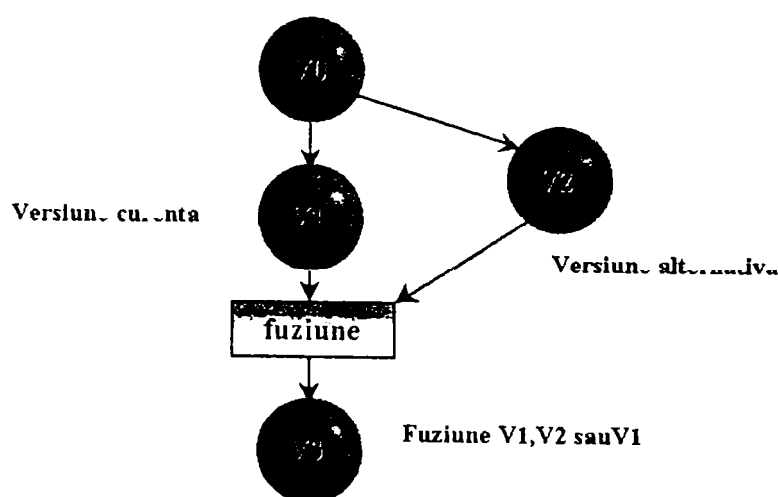


Fig 2.5 Versionarea în Versant

În Visual Fox, versionarea se realizează cu version engine, care forțează execuția celei mai recente versiuni de program sau se pot crea mai multe versiuni ale bazei de date. Proprietățile versiunii bazei de date se pot seta cu comanda DBSETPROP(), iar consultarea acestora se poate face cu ajutorul funcției DBGETPROP().

### 2.1.5 Tranzacțiile în bazele de date orientate obiect

În majoritatea modelelor bazelor de date este prevăzut conceptul denumit *tranzacție*. În modelul obiectual, aceasta este o secvență de acțiuni care pot citi sau scrie obiecte într-o bază de date și satisfac testul ACID adică proprietățile de *atomicitate*, *consistență*, *izolare* și *durabilitate*.

Asupra obiectelor pot acționa, în același moment, mai multe tranzacții. Acestea se numesc concurente. Ele nu trebuie să interfereze unele cu altele.

O tranzacție care se termină cu succes nu trebuie niciodată pierdută. De aceea, chiar în cazul în care apar erori de sistem, este necesară salvarea datelor, în cazul în care tranzacția s-a terminat cu succes.

Proprietățile ACID permit folosirea în siguranță a datelor partajate. Fără aceste proprietăți orice eveniment care apare în sistem poate genera efecte neprevăzute. În special în aplicațiile de e-commerce aceste proprietăți sunt foarte importante în sensul în care se poate cumpăra de exemplu obiectul dorit.

#### 2.1.5.1 Atomicitatea

*Atomicitatea* se referă la faptul că o tranzacție poate fi executată sau în întregime, sau deloc. Aceasta înseamnă că, o tranzacție începută, fie se termină corect, fie nu se execută deloc în caz de incident. Tranzacțiile care prezintă erori trebuie eliminate complet din bazele de date obiectuale.

Principalele implicații ale atomicității sunt:

- Tranzacția este o operație unitară adică toate etapele unei tranzacții se desfășoară normal sau nici una nu se desfășoară.
- Atomicitatea este menținută în prezența timpilor morți (incidentelor).
- Atomicitatea este menținută în prezența unor erori soft ale bazei de date.
- Atomicitatea este menținută în prezența unor erori soft ale aplicației.
- Atomicitatea este menținută în prezența unor erori ale procesorului
- Atomicitatea este menținută în prezența unor erori ale discului.
- Atomicitatea poate fi implementată la nivel de sistem sau la nivel de sesiune.

#### 2.1.5.2 Consistența

În general, o bază de date trebuie să respecte diverse reguli de integritate. O tranzacție nu poate să violeze aceste reguli de integritate ale bazei de date. Aceasta implică faptul că, o tranzacție trebuie să transfere baza de date dintr-o stare care respectă regulile de integritate (consistentă), într-o altă stare care respectă regulile de integritate (consistentă), adică, cu alte cuvinte, ea trebuie să fie *consistentă*.

În momentul în care baza de date este accesată concomitent de către mai mulți utilizatori sau de către mai multe aplicații, problema menținerii integrității datelor devine critică. *Consistența* face posibil acest lucru. Consistența poate fi privită ca un factor care menține informația dorită de către fiecare utilizator al

unei baze de date fără să se perturbeze unul pe celălalt. Gradele consistenței sunt:

Gradul 0 tranzacția nu rescrie data actualizată de către alt utilizator sau proces a altei tranzacții.

Gradul 1 este gradul 0 plus faptul că o tranzacție nu execută alte scrieri până când ea nu s-a terminat

Gradul 2 este gradul 1 plus faptul că o tranzacție nu folosește datele unei alte tranzacții.

Gradul 3 gradul 2 plus faptul că o tranzacție nu citește date noi înainte ca tranzacția să se încheie.

### 2.1.5.3 Izolarea

Tranzacțiile concurente sunt acele tranzacții care apar în același timp.

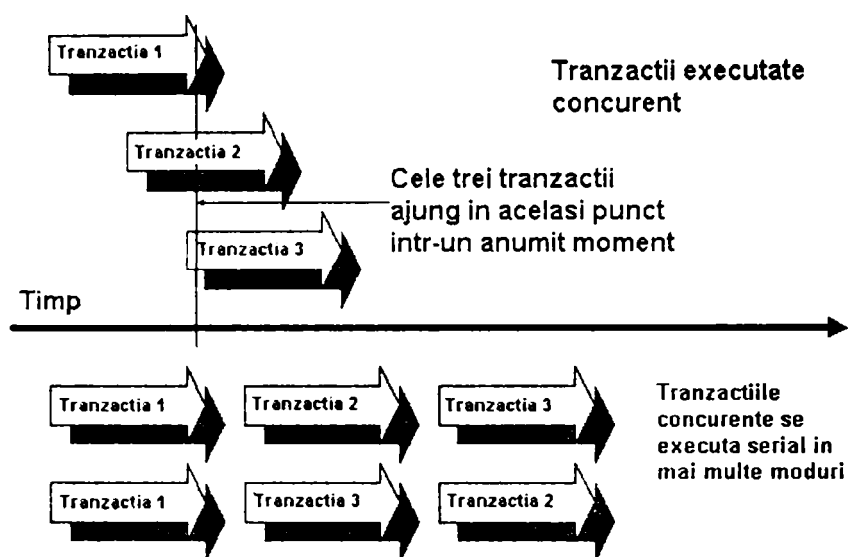


Fig 2.6 Tranzacții concurente

Aceste tranzacții sunt ilustrate la începutul figuri 2.6. Conceptul de siguranță care previne conflictele între tranzacții concurente se numește *izolare*, sau cu alte cuvinte, rezultatelor tranzacțiilor concurente ce acționează asupra aceluiași obiect sau grupuri de obiecte trebuie să fie protejate.

Un concept important pentru a înțelege *izolarea* prin tranzacții este *serializarea*. Tranzacțiile sunt serializate când efectul în baza de date este același, când tranzacțiile se execută în mod serial una după cealaltă, sau se execută în mod intercalat. Așa cum se vede în figura 2.6, Tranzacția 1 până la Tranzacția 3 sunt executate concurențial tot timpul. Efectul în DBMS, este acela că, tranzacțiile pot fi executate în mod serial, bazându-ne pe consistență și izolare. În partea de jos a figurii sunt prezentate diverse moduri în care tranzacțiile pot fi executate. Este important de relevat faptul că execuția serială nu implică prima tranzacție care trebuie să se execute.



#### 2.1.5.4 Durabilitatea

Menținerea actualizărilor în tranzacțiile încheiate este critică. Aceste actualizări nu pot fi pierdute. Durabilitatea realizează acest lucru. Durabilitatea este caracteristica sistemului de a recupera actualizările din tranzacțiile închise datorită unor erori ce pot apărea în sistem. Proprietăți ale durabilității sunt

- Recuperarea celei mai recente tranzacții reușite până în momentul în care apare o eroare soft în baza de date.
- Recuperarea celei mai recente tranzacții reușite până în momentul în care apare o eroare soft într-o aplicație.
- Recuperarea celei mai recente tranzacții reușite până în momentul în care apare o eroare de procesor.

În general, în bazele de date orientate obiect, o tranzacție este cod program scris între cuvinte rezervate de tipul *begin transaction* și *end transaction*.

În Visual Fox începutul tranzacției este marcat de către `BEGIN TRANSACTION` iar sfârșitul prin `END TRANSACTION`. În cazul în care nu intervin erori modificările efectuate devin permanente în baza de date. Sfârșitul tranzacției poate fi precizat folosind funcția `SQLCOMMIT()`. În cazul în care tranzacția nu se termină corect, este necesară revenirea la starea inițială a bazei de date, folosind comanda `ROLLBACK` sau `SQLROLLBACK()`. Nivelul unei tranzacții, este returnat de către funcția `TXNLEVEL()`.

Limbajul ODQL al mediului Jasmine tratează tranzacțiile prin comenzi specifice. Pot fi folosite metode de lansare a comenzii (`transaction.start()`), de sfârșit a acesteia (`transaction.end()`) sau de tratare în caz de incident prin recuperarea bazei de date (`transaction.rollback()`). În următorul exemplu este prezentată o tranzacție scrisă în mediul Jasmine:

```

Transaction.start()   început tranzacție
Bag<classA> xs;
ClassA x;
xs = classA from classA } tranzacția
scan(xs,x) {
    x.print()
};
transaction.end()    sfârșit tranzacție

```

Un avantaj esențial al mediilor orientate obiect, este acela că se pretează mai bine pentru tratarea aplicațiilor CAD, CAM, care necesită tranzacții îndelungate de ordinul orelor sau chiar al zilelor. În acest caz apariția unor erori și reluarea de la început a tranzacției eșuate, ar necesita un timp mult prea îndelungat pentru desfășurarea unei aplicații. O primă soluție ar fi serializarea sau “spargerea” unei tranzacții mari, în mai multe tranzacții mai mici cu posibilități de reluare a acestora. Astfel în caz de incident, se vor relua doar tranzacțiile mici, fără a fi necesară reluarea tranzacției de la început (figura 2.7).

### Teza de Doctorat

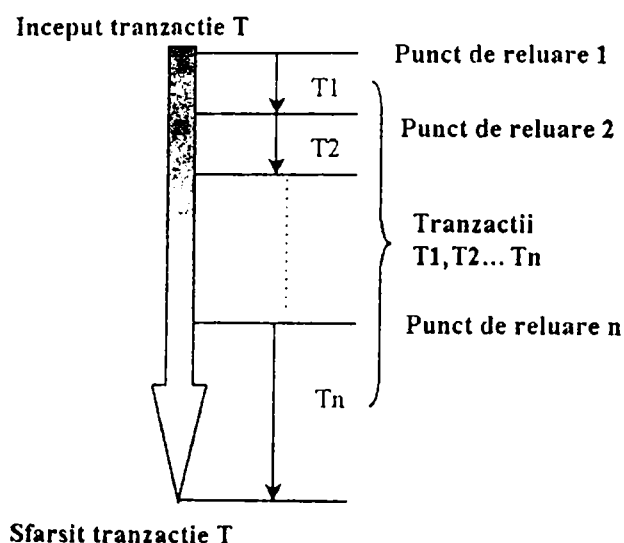


Fig 2.7 Serializarea tranzacțiilor

În Visual Fox tranzacțiile sunt *imbricate* pe 5 nivele. O altă abordare a tranzacțiilor mari este conceptul de imbricare a lor, adică descompunerea tranzacției într-o structură asemănătoare cu structura ierarhică. Există o tranzacție la nivel superior care este rădăcina, și mai multe tranzacții fiu, organizate pe unul sau mai multe nivele. Într-o tranzacție imbricată, toate tranzacțiile de pe nivel inferior trebuie să se încheie cu succes, pentru ca tranzacția de pe nivelul superior să se încheie cu succes (figura 2.8)

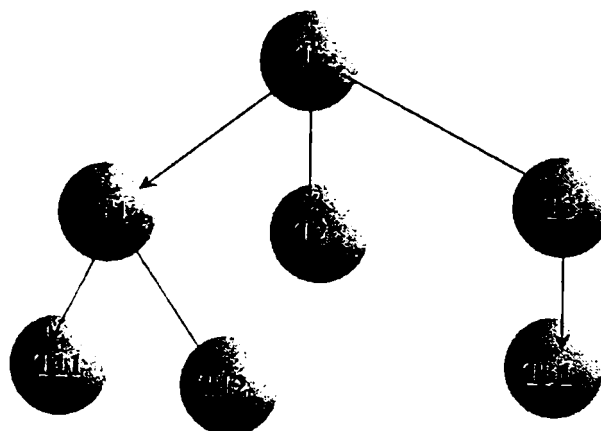


Fig 2.8 Tranzacții imbricate

Dacă la nivelul inferior apare o eroare într-o tranzacție, atunci tranzacția părinte încearcă reluarea tranzacției fiu până când aceasta se termină cu succes sau poate abandona execuția întregii tranzacții sau poate continua execuția fără tranzacția fiu producând un rezultat parțial.

Sistemele Versant, ObjectStore suportă un alt tip de tranzacții și anume *tranzacțiile cooperante*. Acestea se bazează pe mecanismul *chack-out/check-in*.



Prin mecanismul check out mai mulți utilizatori care partajează aceeași bază de date, pot descărca obiectele de care au nevoie într-o bază de date proprie a lor, unde să manipuleze respectiva bază de date la nivelul unei tranzacții. După terminarea tranzacției, se vor face vizibile rezultatele acesteia, la nivelul bazei de date partajate, mecanismul check-in. Prin acest mecanism de folosire a unei baze de date proprii utilizatorului, se micșorează traficul în rețea. Obiectele bazei de date care vor fi descărcate de către un utilizator sunt blocate pentru ceilalți utilizatori. Acest lucru implică faptul că decizia dacă o tranzacție s-a terminat sau nu corect revine utilizatorului, care încalcă proprietatea de *izolare* a tranzacțiilor. Datorită acestui fapt acest tip de tranzacții nu este foarte utilizat.

### 2.1.6 Securitatea

Securitatea datelor este un concept deosebit de important care se caracterizează prin:

- Protejarea datelor de acțiunea unor factori externi (virusi, utilizatori nedoriti);
- Asigurarea unor backup-uri în timp real datelor existente în bazele de date obiectuale;

În general bazele de date obiectuale au ca suport hard mai multe calculatoare legate în rețea. Implicit există mai mulți utilizatori care au acces la resursele bazei de date. Fiecare utilizator are însă acces la un număr limitat de resurse funcție de drepturile pe care i le asigură administratorul de rețea. Din acest punct de vedere utilizatorul trebuie să aibă *drepturi de acces* în baza de date și să fie *identificat*. Din punct de vedere al *drepturilor de acces* utilizatorul are drepturi de citire sau scriere sau de citire-scriere, în anumite zone ale bazei de date, funcție de drepturile oferite de către administratorul de rețea. Aceste drepturi pot fi acordate sau revocate fiind specifice unor OODB-uri ca Versant, Visual Dbase Visual Fox, ONTOS. Din punct de vedere al identificării utilizatorului acesta primește o parolă de acces în baza de date de la administratorul de rețea. Această tehnică este disponibilă la nivelul tuturor OODB-urilor. *Auditarea* este un mecanism important și el se referă la urma pe care o lasă un anumit utilizator în cazul în care accesează date de importanță majoră. Păstrarea “urmelor” se face într-un fișier denumit “audit trail” întreținut de către sistem. *Criptarea datelor* este un mecanism care se aplică în cazul în care obiectele persistente sunt salvate pe suporturi de memorare sau sunt transmiși pe linii de comunicație, pentru a preveni accesul unor persoane nedorite.

Legarea bazei de date la rețeaua Internet presupune asigurarea unei securități suplimentare a datelor din punct de vedere al accesului extern și a eventualelor virusi care pot apare în rețea. Cel de al doilea aspect privind

securitatea datelor se materializează prin lucrul în oglindă cu mai multe servere sau trecerea pe un suport suplimentar al datelor la intervale regulate de timp.

### 2.1.7 Persistența

Datele existente într-o bază de date orientată obiect pot fi de două tipuri și anume:

- *Temporare*, adică ele există atâta timp cât există o procedură sau o tranzacție;
- *Persistente* adică ele există pe suportul de memorare, și sunt supuse actualizărilor.

*Persistența este proprietatea datelor care determină, cât timp ele există, atâta timp cât sistemul de calcul este funcțional.* Persistența poate fi:

- *Orogonală*, orice dată de orice tip poate persista oricând;
- *Transparentă*, programatorul poate trata persistent sau temporar obiectele;
- *Independentă* nu pot exista citiri și scrieri explicite în baza de date.

Există mai multe aspecte ale persistenței în cadrul unui ODBMS.

Unul dintre aspectele persistenței ODBMS, este acela privind modul în care obiectele sistemului devin persistente. Un obiect persistent are asignat un identificator unic, care permite găsirea acestuia. De obicei se pleacă de la existența obiectului în spațiul temporal, adică în memorie și se face legătura printr-un pointer cu spațiul de pe disc unde obiectul este persistent. Crearea obiectului persistent se poate face cu o operație de genul:

OID=Persistent(pointer)

Pointerii la obiecte în limbajele de programare sunt implementați prin adrese de memorie virtuală. Pentru obiectele persistente pot fi folosiți pointeri care nu sunt legați de o poziție fizică. Nu există nici o garanție că această poziție va rămâne constantă pe parcursul proceselor. De aceea majoritatea ODBMS-urilor generează identificatori de obiect care se găsesc în tabele și care permit găsirea cu exactitate a obiectului dorit. În general se acționează asupra unui număr mai mare de obiecte. Gruparea fizică a obiectelor care vor fi accesate înseamnă *clustering*, care este un concept deosebit de important al sistemelor orientate obiect. Multe ODBMS-uri au prevăzute mecanisme de definire a clusterelor. Aceste procese sunt statice astfel încât un obiect este asignat la un cluster când este creat și orice schimbare în clustering cere o reorganizare.

În *schema bazei de date*, ODBMS prevede existența spațiului separat (baza de date) pentru obiectele persistente. Clasele sunt declarate persistente și toate instanțele claselor sunt persistente. Aplicațiile operează cu mulțimi de clase temporare, în memorie. Obiectele sunt definite ca persistente, prin crearea lor explicită în memorie și sunt făcute nepersistente prin ștergerea lor din baza de date. Translația dintre obiectele persistente ale OODBMS-ului și obiectele

temporare ale limbajului de programare trebuie să fie făcută de către programator schimbând starea acestora. Aceasta este similar cu interfața dintre limbajul de programare și baza de date relațională. Dacă ODBMS-ul implementează metode în baza de date accesul la obiecte poate fi obținut prin aplicații obiect iar mesajele transmise de la aplicații la obiectele bazei de date să determine execuția metodelor obiectelor.

Un alt mod de a face obiectele persistente, este *instanțierea explicită persistentă sau prin referință*. În acest mod obiectele sunt făcute persistente prin proiectarea explicită a lor, ca persistente, nu a clasei de care aparține obiectul. Obiectul devine persistent prin specificarea cuvântului rezervat *persistent*, baza de date care conține obiectele persistente fiind văzută ca un graf de obiecte interconectate prin OID-urile lor. În POET fiecare clasă care se dorește persistentă, este dotată cu cuvântul persistent care determină acest lucru.

Persistent Class freza

```
{
.....
}
```

În ObjectStore persistența se implementează ca o clasă de memorare. Clientul are acces la mai multe zone de memorare care sunt segmentate, permițând persistența prin referință. Necesitatea de a specifica clasele ca fiind persistente înseamnă, că atunci când fiecare clasă este definită independent în limbajul de programare al ODBMS-ului, trebuie să existe un mecanism explicit care să transfere acest lucru de la program la OODBMS.

Un alt mod este *accesibilitatea prin căi persistente sau persistența prin moștenire*. În acest mod un obiect este făcut persistent, când este referit de către un alt obiect persistent sau aceasta este o proprietate pe care o moștenește de la o clasă persistentă. Toate clasele persistente instanțiază obiecte persistente. Acest lucru este deosebit de avantajos în cazul structurilor complexe. În Versant, persistența se implementează prin intermediul unei librării de clase, care moștenesc acest concept de la o clasă rădăcină, persistentă. Această clasă se numește Pobject.

```
Class freza:public Pobject
```

```
{
.....
};
```

Un alt aspect al persistenței pentru un ODBMS, este modul în care o aplicație accesează obiectele persistente, cum sunt aduse obiectele persistente în memorie, cum sunt traversate structurile persistente de către program astfel ca acest lucru să fie transparent și ce mecanisme sunt necesare pentru a permite accesul. Pot exista două concepte. Unul, permite accesul aplicației la obiectele persistente, citind starea sa, într-un obiect temporar și apoi dacă obiectul a fost actualizat accesul să se facă în spațiul temporar. După ce actualizarea s-a terminat în spațiul temporar, data temporară este folosită pentru explicitarea

obiectului corespunzător în spațiul persistent. Alt concept este acela prin care pur și simplu se obțin informații despre obiectul persistent și se trimit mesaje spre obiectele persistente care solicită operații. Aceste operații sunt realizate în totalitate în spațiul persistent. Datorită acestui fapt accesul la OODBMS înseamnă accesarea obiectului, referindu-l printr-un atribut al unui alt obiect cunoscut de către aplicație. Presupunem că aplicația are un obiect în memorie, care conține o referință la un alt obiect care se află în baza de date. Această situație este prezentată în figura 2.9

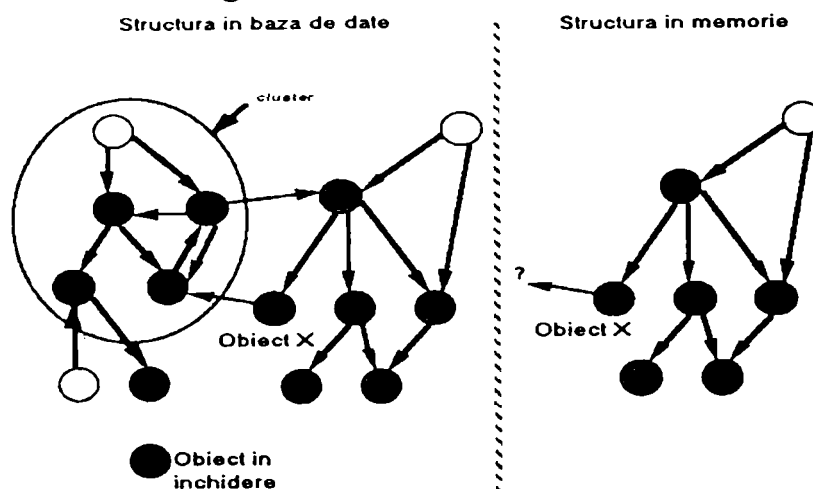


Fig 2.9 Obiecte persistente într-o aplicație

În parte stângă a figurii, sunt reprezentate obiectele din baza de date iar în partea dreaptă sunt reprezentate obiectele aplicației, în memorie. Obiectele încadrate de cerc sunt obiecte accesibile de la obiectul X. Dacă există o referință la un obiect, OODBMS-ul detectează automat dacă obiectul este în memorie sau nu. Dacă nu este în memorie, îl încarcă de pe disc în memoria aplicației. Transparența acestui proces este dată de modul în care pointerii de obiect (OID) sunt implementați în OODBMS și în aplicațiile OODBMS-ului. Cele mai multe OODBMS-uri folosesc pointeri separați pentru baza de date și pentru aplicație, legați cu mecanisme de translație a obiectelor din baza de date în memorie. Acest lucru se face pentru că cerințele pentru pointerii din memorie și cei din baza de date sunt diferite. Tehnica prin care toate referințele din cadrul unui obiect se transformă în pointeri de memorie către locul în care se găsesc acele obiecte în memorie se numește *swizzling*. Această tehnică evită prezența tabelor de descriere a legăturilor. Este indicată folosirea acestei tehnici, dacă sunt accesate un număr mare de obiecte și aceste sunt menținute permanent în memorie. La scrierea obiectului pe disc, este necesară convertirea pointerilor în OID-uri.

În bazele de date orientate obiect sau în bazele de date relațional obiectuale, persistența este implementată în mod diferit. ROODB-urile asigură persistența obiectelor cu ajutorul tabelor. O clasă este considerată o tabelă iar fiecare tuplă din relație este considerată un obiect. Obiectele complexe se implementează prin imbricarea tabelor. În mediul Visual Fox, dialogul EDIT

RELATIONSHIP permite definirea legăturilor persistente între tabele. Tabelele trebuie să existe într-o clasă bază de date.

### 2.1.8 Integritatea în OODBMS

Acest concept face referire în principal la limbajele de programare orientate obiect, care trebuie să dispună de constructori care să indice restricții de integritate, ce vor testa complectitudinea și corectitudinea ADT-urilor, adică testează semantica completă a unui tip de date abstract, precum și corectitudinea sa. Există mai multe căi pentru asigurarea restricțiilor de integritate și anume:

- Implementarea unor rutine cu restricții în definiția claselor similare cu restricțiile de integritate din bazele de date relaționale. Aceste restricții se regăsesc de fapt asupra obiectelor și în cazul în care o astfel de restricție este violată sistemul generează erori.
- Introducerea unor restricții asupra variabilelor instanță înainte sau după executarea unor metode

Restricțiile de integritate pot fi impuse asupra operațiilor fundamentale de tipul inserare, actualizare sau ștergere de obiecte. În unele SGBD-uri ca de exemplu Visual Fox sau Oracle pot fi creați *triggeri* care permit impunerea unor restricții pe baza evaluării unor expresii sau a unor programe, care verifică sau impun anumite condiții. La nivelul unor SGBD-uri de tipul Oracle, Visual Dbase, Visual Fox pot acționa restricții de integritate de tipul NOT NULL, UNIQUE, PRIMARY KEY

### 2.1.9 Trăsături opționale ale unui OODBS

Aceste trăsături, care vor fi enumerate în continuare, nu sunt întodeauna necesare pentru a defini un sistem de baze de date orientat obiect. Ele sunt următoarele:

- *moștenirea multiplă*, definește capacitatea obiectelor de a avea proprietăți de la mai multe clase. Sunt mai multe soluții pentru implementarea acestui concept, pentru a nu intra în conflict cu alte concepte specifice bazelor de date orientate obiect;
- *modelul de verificare*, presupune verificarea sistemului în faza de compilare, astfel încât, soluția optimă este, ca un sistem compilat, să nu mai genereze erori în faza de execuție;
- *modelul de inferență*, presupune că numai modelele de bază declarate în sistem implică existența modelelor temporare;
- *distribuția* este o caracteristică ortogonală a unui sistem orientat obiect, din această cauză, un sistem bază de date poate fi distribuit sau nu;



## 2.2 Clase de obiecte

Obiectele care au caracteristici comune sunt grupate în clase. O clasă conține descrierea unei structuri de date, metode pentru implementarea detaliilor obiectelor clasei. De aceea, obiectele din aceeași clasă partajează aceeași structură și răspund la aceleași mesaje. Fiecare obiect al clasei este o instanță a clasei sau o instanță obiect (figura 2.10).

Clasa conține descrierea metodelor care definesc comportamentul obiectelor clasei.

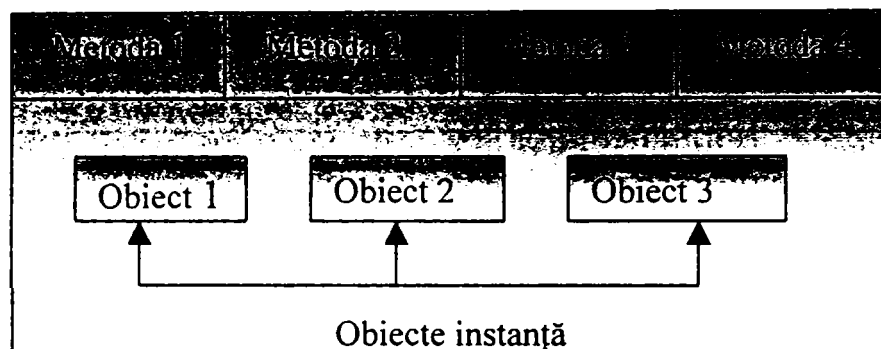


Fig. 2.10 Clasă de obiecte

Considerând exemplul anterior, putem defini o clasă denumită “Freza”, pentru a memora obiectele “Freze”. Toate obiectele care aparțin clasei, răspund la aceleași mesaje și partajează aceeași structură (figura 2.11).

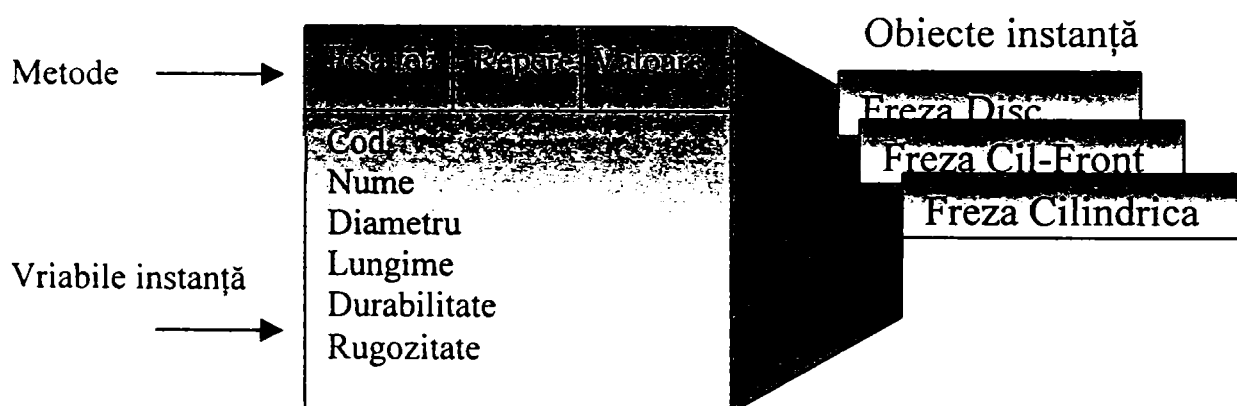


Fig 2.11 Obiecte într-o clasă

Modurile în care sunt definite clasele și obiectele claselor este diferit, funcție de OODB folosit. În general clasele pot fi definite interactiv prin diverse mecanisme ale mediului sau prin codul program al limbajului specific. De exemplu în mediul CA\_Jasmine, clasele și obiectele ca de altfel orice aplicație poate fi realizată fie cu Jasmine Studio (figura 2.12), interactiv, fie cu limbajul ODQL. Folosind Jasmine Studio, cu ajutorul lui Application Manager, se pot crea sau modifica, clase și obiecte (butonul New Object).



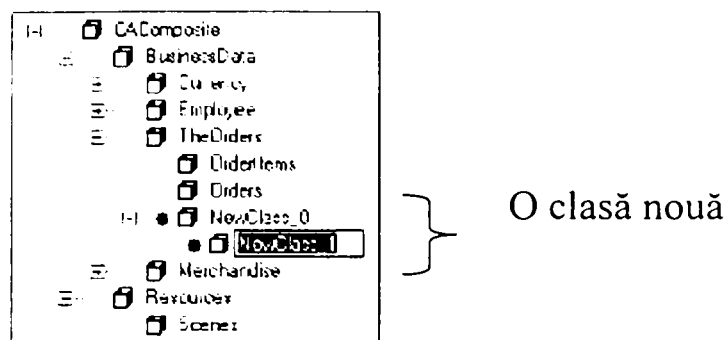


Fig 2.12 Jasmine Studio

În următorul exemplu se prezintă modul de definire a unei clase, a obiectelor și a metodelor acestuia în Jasmine.

```
defaultCF demoCF;
defineClass Freza
super: ApplicationObject
{
maxInstanceSize: 4;
class:
Integer Nr_freza default: 0;
Freza find( String nume ); instance:
Integer cod_freza unique;;
String nume;;
Bag<String> clasafreze
default: Bag{};
Location atelier;
String diametru;
String lungime;
Integer nr_dinti;
mediaCF::Bitmap photograph;
Void allocatePersonnelNo();
Bag<instance>;
Boolean coLocated();
};
```

Definirea claselor într-un mediu obiectual relațional se face asemănător, fie interactiv fie folosind cod program. În Visual Fox manipulare claselor și a obiectelor se poate face interactiv folosind Class Browser-ul (figura 2.13).

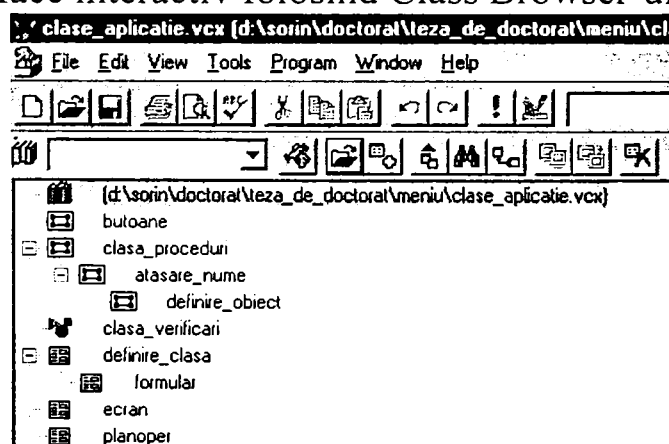


Fig 2.13 Class Browser pentru Visual Fox

Codul program pentru definirea clasei "clasa\_proceduri" din figura 2.13 este următorul:

```

DEFINE CLASS clasa_proceduri AS container
  Width = 215
  Height = 58
  *-- numele tabelului care controleaza clasa
  PROTECTED tabelnume
  tabelnume = ""
  Name = "clasa_proceduri"
ADD OBJECT clasa_verificaril AS clasa_verificari WITH ;
  Top = 12, ;
  Left = 24, ;
  Height = 36, ;
  Width = 96, ;
  Nume = "Clasa_verificaril"

PROCEDURE fabricate
  public varalez,varprodus
  do case
  case alltrim(oform.definire_obiect1.txtden_alezor.value)="Alezoare de mina"
    lode.initialselectedalias="w_de_mana"
    lode.vede()
  case alltrim(oform.definire_obiect1.txtden_alezor.value)="Alezoare de mina pentru alezajele stifturilor conice 1:50"
    lode.initialselectedalias="w_de_mana1"
    lode.vede()
  case alltrim(oform.definire_obiect1.txtden_alezor.value)="Alezoare cu alezaj conic cu placute din carburi metalice lipite"
    lode.initialselectedalias="w_alezaj_conic"
    lode.vede()
  endcase
  varalez=cod_alezor
  varprodus=cod_produs
  lode.initialselectedalias="coduri"
  lode.alege()
ENDPROC
ENDDEFINE

```

Definirea clasei, se face cu comanda **DEFINE CLASS...ENDDEFINE**, definirea unui obiect cu comanda, **ADD OBJECT...WITH** Proprietăți, iar definirea unei metode, cu comanda **DEFINE PROCEDURE... ENDPROC**,

### 2.2.1 Tipuri abstracte de date (ADT)

Un tip de dată descrie obiecte cu caracteristici similare. În limbajele de programare există tipuri predefinite de date (întreg, caracter, logic etc). De asemenea, există constructorii de date, de exemplu tipul articol. Ca și tipurile predefinite de date, tipurile abstracte de date, descriu obiecte asemănătoare. Un tip de dată abstract este diferit de un tip predefinit de dată prin:

1. Operațiile asupra unui tip abstract de dată sunt definite de către utilizator;
2. Tipul abstract de dată nu permite accesul direct la reprezentarea internă a datelor sau la modul de implementare al metodelor.

Cu alte cuvinte, ADT încapsulează definiția sa prin ascunderea caracteristicilor;

Pentru a defini un ADT este necesară definirea:

1. Numelui;
2. Reprezentarea datei sau a variabilei instanță, este necesar să se facă în interiorul unei clase. Fiecare variabilă instanță are un tip de dată care poate fi un tip de bază sau poate fi un alt ADT;
3. Operațiile și constrângerile ADT-ului sau ale clasei, sunt implementate cu ajutorul metodelor.

În sistemele orientate obiect diferența între clasă și tip de dată este următoarea: tipul se folosește pentru a referi structura clasei și metodele, iar clasa se folosește pentru a referi mai multe obiecte instanță. Tipul de dată este mai mult un concept static, pe când clasa este mai mult un concept dinamic.

Tipul abstract de dată, împreună cu moștenirea permit definirea *obiectelor complexe*. Un *obiect complex* este format prin combinarea altor obiecte într-un set de relații complexe. Un astfel de obiect complex poate fi folosit în sistemul de asigurare a securității bazei de date, folosind diferite tipuri de date, ca de exemplu:

- Tabele;
- Imagini;
- Sunete.

Tipurile abstracte de date definesc atât structura obiectelor cât și comportamentul acestora. Toate limbajele folosite de către OODBMS-uri folosesc tipuri abstracte de date. Fără acest tip de dată ar fi practic imposibilă realizarea obiectelor complexe.

## 2.2.2 Identificarea obiectului

Cea mai relevantă parte a unui obiect este identitatea. Ea este reprezentată prin Object ID (OID), care este unică pentru fiecare obiect. OID este asignată de către sistem în momentul în care un obiect este creat și nu mai poate fi modificată ulterior. În general, nu trebuie să se facă confuzie între cheia primară a unei relații și OID. Spre deosebire de identitatea obiectului, cheia primară se bazează pe valorile atributelor și poate fi schimbată oricând, pe când identitatea este asignată de către sistem, nu depinde de nici un atribut al obiectului și nu poate fi schimbată niciodată. Ea poate fi ștersă numai dacă obiectul este șters. Mai mult decât atât, OID nu este legată de adresa fizică de pe disk, așa cum sunt articolele dintr-un model bază de date ierarhică sau în rețea. Această caracteristică permite unui sistem orientat obiect să-și mențină din punct de vedere fizic independența datelor. Fizic OID-ul este un index într-o tabelă, din care se obține adresa obiectului persistent pe disc, fiind compus dintr-o adresă unică de pagină pe disc și dintr-un index unic în această pagină.

## Teza de Doctorat

---

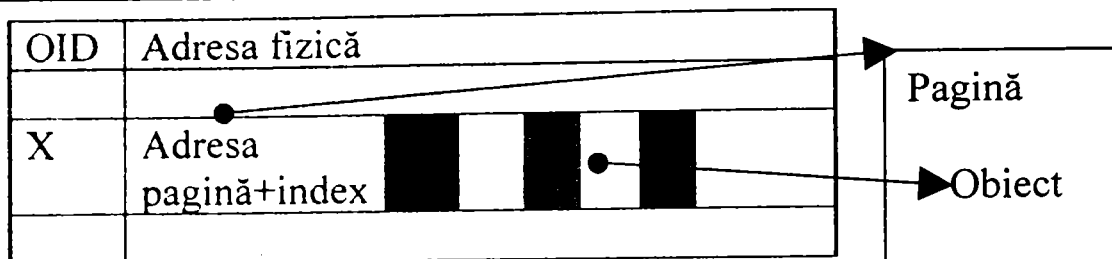


Fig 2.14 Reprezentarea fizică a OID-ului

La nivel de implementare, OID este folosit pentru a realiza legăturile între două sau mai multe obiecte. Putem spune că, un obiect este cunoscut ca o colecție de obiecte. Poate fi subliniat următorul aspect: *Dacă în modelul relațional, atributul poate conține doar o singură valoare, care poate fi folosită pentru legarea diferitelor linii din tabele, în modelul obiectual nu este necesară legarea în acest mod a obiectelor.*

Starea obiectului este un set de valori pe care îl au atributele la un moment dat. Cu alte cuvinte, dacă starea obiectului poate varia, identitatea rămâne aceeași. Dacă vrem să modificăm starea obiectului trebuie să modificăm atributele obiectului. Pentru a schimba valorile atributelor trebuie transmise mesaje obiectului. Aceste mesaje implică existența metodelor.

### 2.2.3 Comunicarea între obiecte prin mesaje

Pentru a înțelege mesaje și metodele, să ne imaginăm obiectul ca și o coajă de nucă. Miezul nucii (nuca) reprezintă structura obiectului, iar învelișul reprezintă metodele (figura 2.15)

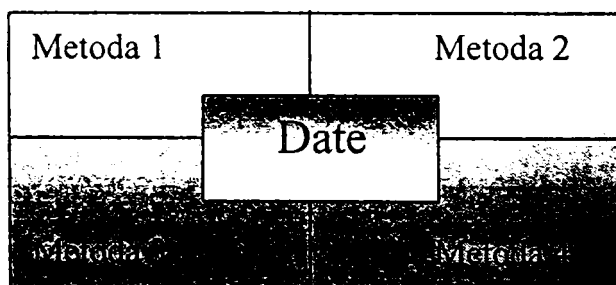
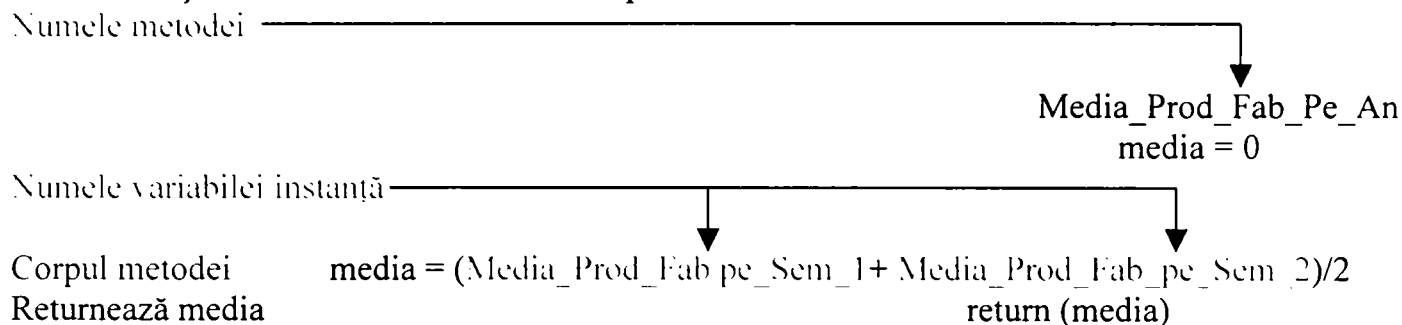


Fig 2.15 Reprezentarea obiectului și a metodelor

Pentru ca o operație să poată funcționa pe un obiect trebuie ca ea să fie implementată printr-o metodă. Metodele sunt folosite pentru a schimba valorile atributelor obiectelor sau pentru a returna valorile atributelor selectate. Ele reprezintă o acțiune reală, ca de exemplu, schimbarea cursurilor la care participă un student, afișarea numelui unui student etc. Ele sunt echivalente cu procedurile din limbajele de programare. Fiecare metodă este identificată printr-un nume și are un corp. Corpul metodei este format din instrucțiuni scrise într-

un anumit limbaj de programare. Fizic o metodă poate exista independent, sub forma unui fișier sau poate fi încorporată în baza de date obiectuală.

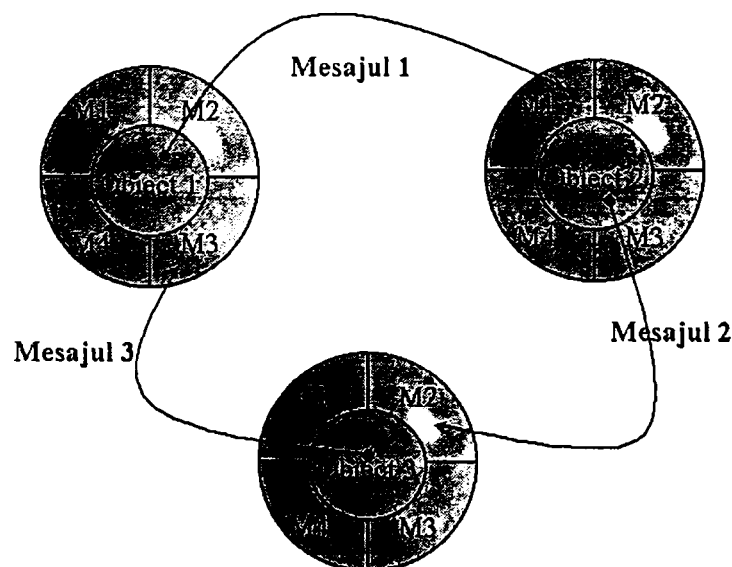
De exemplu, putem defini metoda `Media_Produselor_Fab_An`, care returnează media aritmetică a celor două atribute "Media Produselor Fab. pe Sem 1" și "Media Produselor Fab. pe Sem2"



**Fig 2.16 Exemplu de metodă a unui obiect**

Examinând acest exemplu, putem deduce că, metoda poate accesa variabilele instanță (atributele) obiectului pentru care este definită.

Apelarea unei metode înseamnă transmiterea unui mesaj la un obiect. Mesajul este transmis, specificând obiectul spre care este transmis, numele metodei și argumente. El este format din selectori și argumente. Selectorul este de fapt numele metodei care trebuie să se execute la obiectul dorit, iar argumentele, se transmit parametrilor metodei. Structura internă a obiectului nu poate fi accesată direct de mesajul transmis de către alt obiect. Refuzul accesului la structura obiectului asigură integritatea acestuia și ascunde structura internă a obiectului. Proprietatea de a ascunde detaliile interne ale obiectului a fost definită în capitolul precedent și se numește *încapsulare*. Un obiect poate trimite mesaje pentru a schimba sau a interoga starea altui obiect. Interogarea implică consultarea valorilor variabilelor instanță. Corpul unei metode poate conține referiri la metodele altui obiect, așa cum se arată în figura 2.17



**Fig 2.17 Mesaje între obiecte**

### 2.3 Superclase, Subclase și Moștenirea în sistemele baze de date orientate obiect

Clasele sunt organizate în ierarhii de clase, dacă fiecare clasă are o singură clasă părinte și într-o rețea de clase, dacă o clasă poate avea mai multe clase părinte. Generalizarea este folosită pentru a clasifica obiectele din clase, care-și partajează resursele comune. De exemplu, generalizarea clasei “Scule de găurit” figura 10, cuprinde alezoare și burghie. Din figura 2.18, se poate observa că “De mână”, “De mașină”, “De mașină c. cil”, sunt subclase ale alezoare, care la rândul ei, este o subclasă a clasei “Scule de găurit”. Clasa scule de găurit poate fi considerată ca o superclasă pentru clasa burghie.

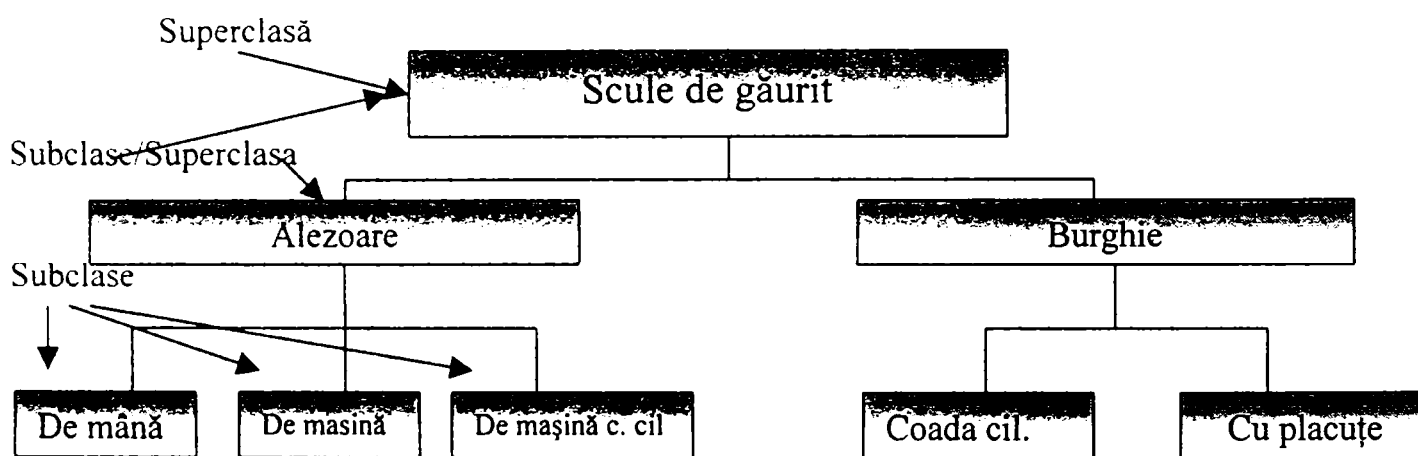


Fig. 2.18 Moștenirea simplă

Ierarhia de clase introduce un concept orientat obiect deosebit de puternic, numit *moștenire*. Aceasta este însușirea firească a unui obiect din ierarhia de clase, de a moșteni structura datelor și metodele clasei de care aparține. De exemplu, obiectul De mână moștenește structura datelor și comportamentul (metodele) de la clasele: alezoare și scule de găurit. Este important de subliniat că, în mediile orientate obiect, se poate folosi cod reutilizabil. Există două tipuri de moștenire, și anume : *moștenirea simplă* și *moștenirea multiplă*.

*Moștenirea simplă*, există când o anumită clasă are numai o singură superclasă. Cele mai multe sisteme orientate obiect suportă moștenirea simplă.

Când sistemul transmite un mesaj la un obiect instanță, este parcursă ierarhia de clase pentru a fi găsită metoda potrivită, folosind următorii pași:

1. Sunt scanate clasele la care aparține obiectul;
2. Dacă metoda nu este găsită, atunci sunt scanate superclasele.

Procesul de scanare se repetă până când metoda este găsită sau până este parcursă întreaga ierarhie de clase. În cazul în care metoda nu este găsită se semnaleză eroare.



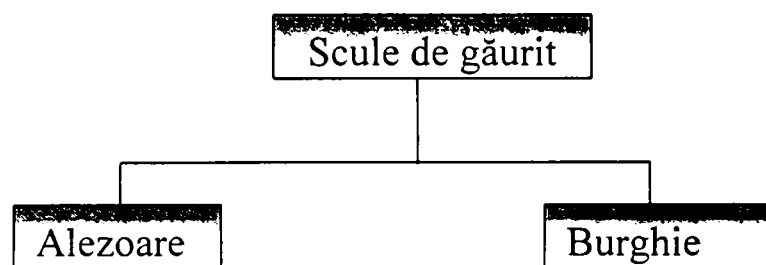


Fig 2.19 Exemplu de ierarhie de clase

De exemplu, într-o ierarhie de clase, ca în figura 2.19, lansarea mesajului de elaborare al "Fișei tehnologice" caută metoda cu acest nume în ierarhia de clase. Această metodă se aplică tuturor obiectelor din clasă.

Moștenirea în cazul OODB, prezintă două aspecte și anume *moștenirea instanțelor* și *moștenirea metodelor*. Un prim caz este acela în care se moștenesc toate instanțele din superclase în subclase și se permite metodelor din subclase să apeleze instanțele superclasei, fără nici o restricție, lucru specific în Smalltalk și GemStone. Această înseamnă că este violată proprietatea de încapsulare obiectului. Pentru a păstra conceptele obiectuale, unele medii soft, prevăd posibilitatea de a defini obiectul instanță: public, privat sau vizibil la nivelul subclasei. Acest lucru este implementat în Visual Dbase, Visual Fox, prin cuvintele rezervate Protect, Protected, Public. O instanță declarată publică este vizibilă de toate entitățile din sistem. O instanță declarată privată (protected) atunci nici o entitate nu o poate apela. Dacă instanța este vizibilă la nivel de subclasă, aceasta înseamnă că ea poate fi apelată de către toate metodele subclaselor acelei clase. În mod asemănător o subclasă poate moșteni metodele unei superclase.

*Moștenirea multiplă* (figura 2.20), există în cazul în care o clasă are ca și părinți mai multe superclase. Așa cum s-a arătat anterior această caracteristică este opțională în OODBMS.

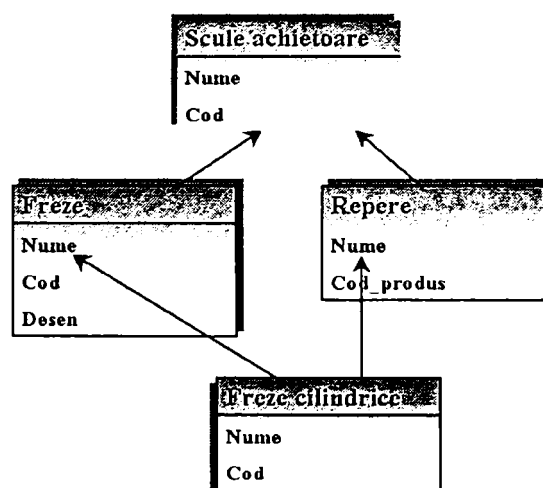


Fig 2.20 Moștenirea multiplă

Clasa respectivă moștenește caracteristicile superclaselor. De asemenea, ea moștenește toate metodele superclaselor. În cazul în care există variabile instanță sau metode cu același nume este necesar ca sistemul orientat obiect să decidă care variabilă sau metodă este folosită. Există trei posibilități de rezolvare a unei astfel de probleme:

- Emiterea unui mesaj de eroare într-o fereastră în care se explică problema care apare;
- Declanșarea unei întrebări către utilizator, pentru a corecta o anumită valoare sau pentru a întreprinde o acțiune care să conducă la rezultatul dorit;
- Afișarea unui rezultat ne semnificativ.

Conflictele care pot să apară datorită moștenirii multiple sunt rezolvate de către sistemele orientate obiect prin implementarea unor rutine care să trateze moștenirea multiplă referitoare la subclase.

Fiind mai greu de implementat o serie de limbaje nu o suportă. Ea este implementată în C++ dar nu este implementată în Java, Delphi, Visual Fox.

Așa cum s-a arătat în capitolul precedent, *polimorfismul* și *suprascierea*, sunt caracteristici ale programării orientate obiect. Legat de folosirea claselor și a metodelor, suprascierea (overloading), este folosită de foarte multe ori. Pentru clasa "Scule de găurit" putem considera o metodă care calculează prețul unui produs.

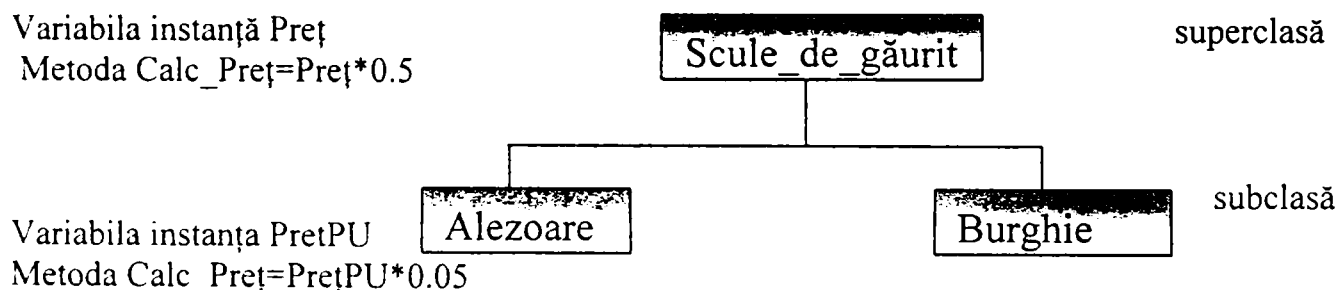


Fig. 2.21 Suprascierea

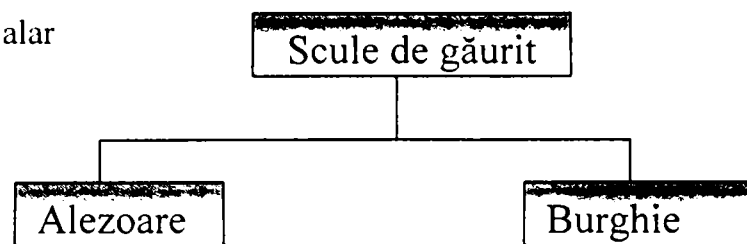
Dar acest preț este diferit funcție de categoria de scule, una pentru subclasa "Alezoare" și alta pentru subclasa "Burghie". Astfel, am suprascris metoda "Calc\_Preț", existentă la nivelul superclasei "Scule de găurit", la nivelul subclasei figura 2.21.

*Polimorfismul* permite ca obiecte diferite să răspundă în moduri diferite la același mesaj. El este o trăsătură foarte importantă a sistemelor orientate obiect, pentru că permite obiectelor să se comporte funcție de caracteristicile lor proprii. În termenii sistemelor orientate obiect, polimorfismul înseamnă că:

1. Putem folosi același nume pentru o metodă definită în mai multe clase ale ierarhiei de clase;

2. Utilizatorul poate trimite același mesaj, adică apelează același nume

Variabilă instanță Salar  
Metoda: Calc\_pret



Variabila instanță { Calcul TVA }  
Metoda: Calc\_Pret

{ Pret\_suplimentar }  
Calc\_pret

Total =Calcul\_pret+Calcul TVA

Calc\_pret+Pret\_suplimentar

**Fig. 2.22 Polimorfismul**

de metodă cu aceeași parametrii, la diferite obiecte care aparțin la clase diferite, ele generând un răspuns corect.

Polimorfismul prezentat în figura 2.22 arată că:

1. Calc\_pret pentru clasa "Alezoare" este o metodă rescrisă din metoda cu același nume care aparține superclasei Scule de găurit ;
2. Metoda Calc\_pret definită în superclasa "Scule de găurit" este refolosită de către clasele "Alezoare" și "Burghie"

În concluzie, polimorfismul permite folosirea codului reutilizabil în proiectarea aplicațiilor orientate obiect. El se găsește în multe OODBMS sau ROODBMS ca de exemplu Versan, Poet, GemStone, Delphi, Visual Dbase, VisualFox

## 2.4 Scheme obiectuale

### 2.4.1 Diagrame de obiecte

Conform [Khosh 93] și [Hamme 83], un sistem orientat obiect poate fi reprezentat grafic. Un obiect este reprezentat printr-un dreptunghi, în care este introdus numele variabilei instanță. Considerăm clasa "Burghie" și obiectele corespunzătoare (figura 2.23).

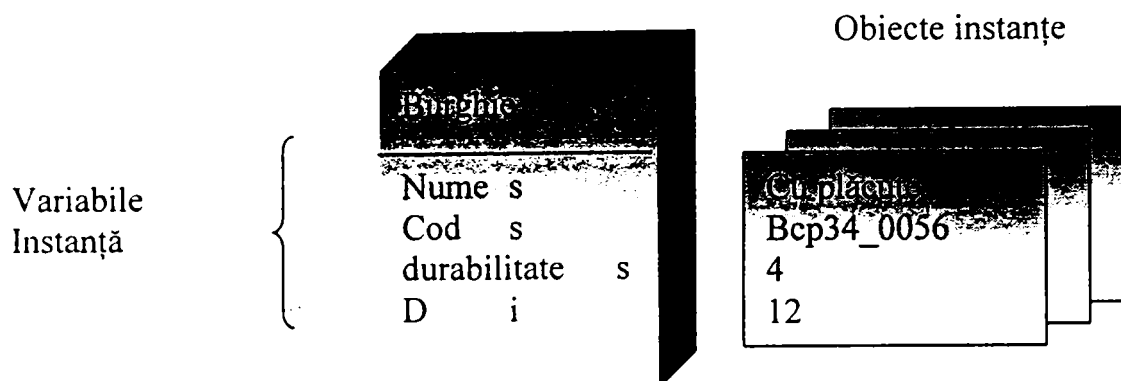


Fig. 2.23 Clasa "Burghie" și obiectele corespunzătoare

Starea obiectului Burghie este reprezentată în figura 2.24.

Burghie	
Nume	Cu placute
Co	Bcp3_0056
durabilitate	4
D	12

Fig 2.24 Starea obiectului

Variabila instanță "durabilitate" poate fi privită ca un atribut derivat. Atributele derivate pot fi implementate prin metode. Astfel, poate fi creată metoda calc\_durabilitate pentru clasa Burghie. Această metodă poate returna data de la care scula respectivă nu mai poate fi folosită la un număr de folosiri prestabilit. Metodele sunt folosite datorită avantajelor pe care le prezintă în încapsularea și moștenirea claselor.

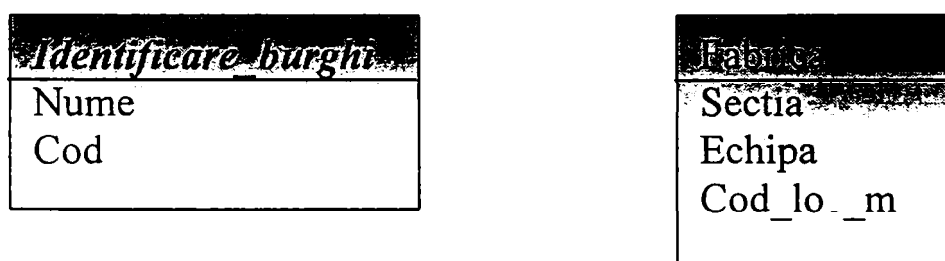


Fig. 2.25 Obiect abstract de date

Evenimentele orientate obiect permit crearea tipurilor abstracte de date din tipurile de bază. De exemplu, Identificare\_burghiu și Fabrica sunt atribute compuse, care pot fi implementate ca ADT, figura 2.25. Rezultă că, clasa "Burghie" conține atribute care fac referință la obiecte ale altor clase sau la tipuri abstracte de date.

Schema obiectuală este echivalentă cu schema bazei de date. Schema obiectuală este folosită pentru a reprezenta starea obiectelor. Diagrama obiectuală pentru clasa "Burghie" este reprezentată în figura 2.26.

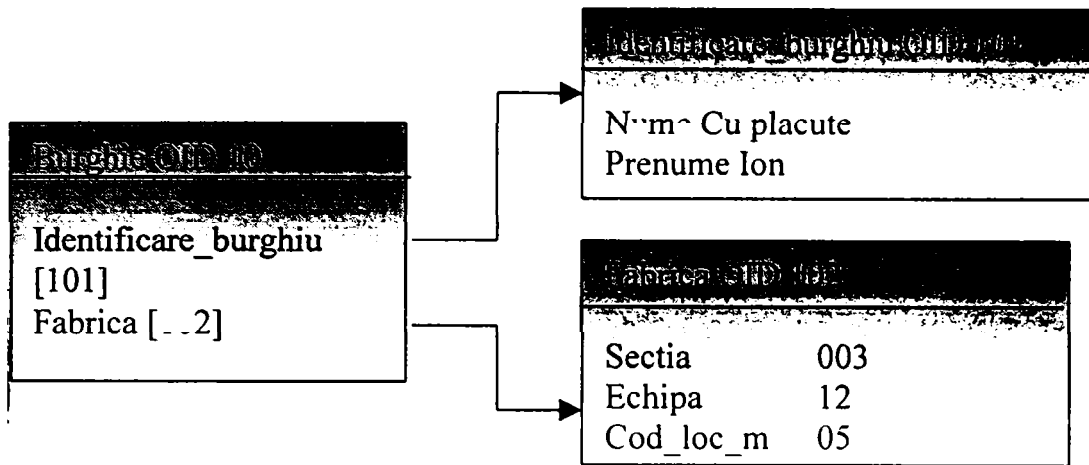


Fig. 2.26 Diagrama obiectuală pentru clasa "Burghie"

Atributele: Identificare\_burghiu și Fabrica, conțin acum câte un număr de identificare al instanței din clasă sau ADT, în locul valorii de bază. În general, numărul de identificare este independent de starea obiectului.

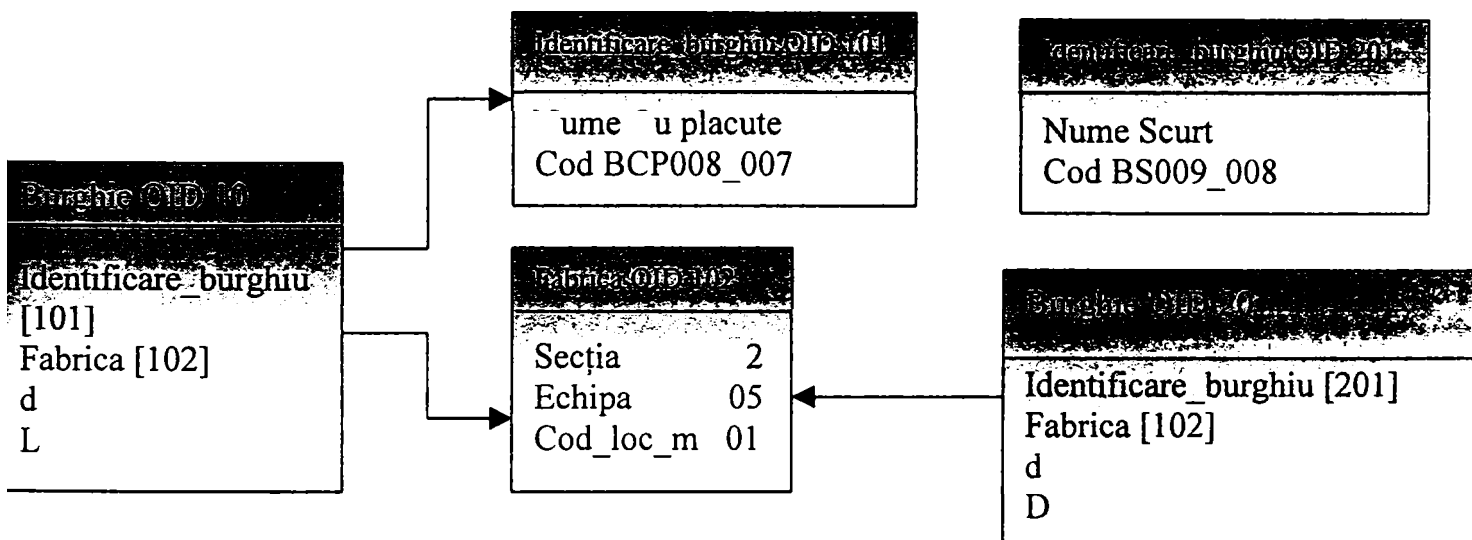


Fig. 2.27 Referința partajată a obiectelor

Referința partajată a obiectelor, poate să apară în cazul a două obiecte ale aceleiași clase, care fac referință la același obiect instanță, figura 2.27.

## 2.4.2 Clase și subclase în cadrul schemei obiectuale

În general, o subclasă moștenește proprietățile unei clase. Această proprietate permite folosirea unei etichete pentru a descrie legătura între clase, în interiorul unei ierarhii. Astfel, Freze este o Sculă așchietoare, la fel și Cuțite este o Sculă așchietoare (figura 2.28).

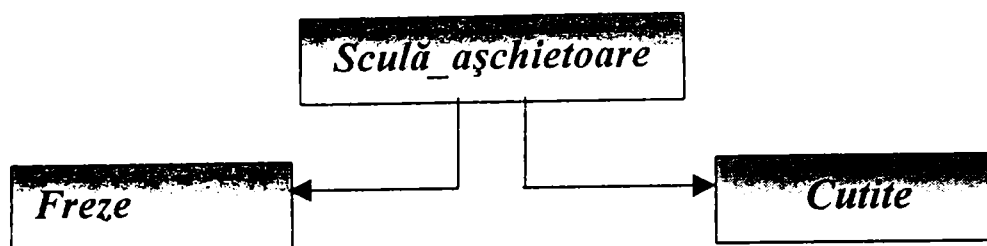


Fig 2.28 Exemplu pentru o ierarhie de clase a unui sistem de fabricație

Fiecare subclasă, moștenește proprietățile superclasei și poate avea proprietăți în plus (figura 2.29).

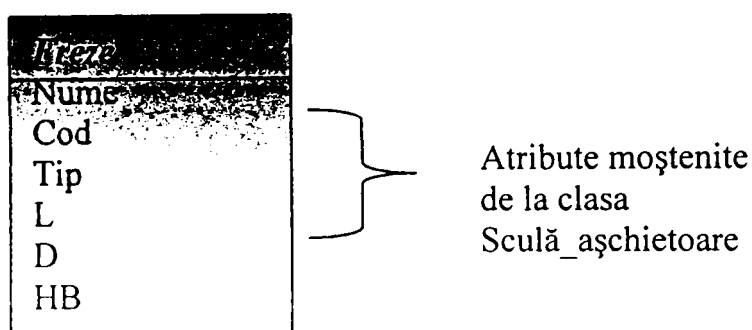


Fig. 2.29 Atributele clasei "Freze"

Relația dintre clasă și superclasă este de tipul 1:1 (one to one).

Conform lui [Baner 87] regulile care trebuie respectate atunci când se modifică schema externă pentru ca aceasta să nu devină inconsistentă se împart în patru categorii:

- Rezolvarea conflictelor cauzate de moștenirea multiplă precum și redefinirea atributelor și metodelor dintr-o clasă. În această categorie sunt cuprinse următoarele reguli:
  1. *regula de precedență a subclaselor față de clase* prin care dacă un atribut sau metodă a unei clase este definit cu același nume ca un alt atribut sau metodă al unui obiect dintr-o superclasă atunci definiția specificată în subclasă are întâietate față de definiția specificată în superclasă;
  2. *regula de precedență între superclase* cu origini diferite arată că dacă diverse superclase au proprietăți sau metode cu același nume, dar cu origini diferite, atunci numele proprietății sau metodei primei superclase este moștenit de către subclasă.
  3. *regula de precedență între superclase cu aceeași origine* arată că dacă mai multe proprietăți sau metode au același nume și aceeași origine atunci ele sunt moștenite o singură dată.
- Propagarea modificărilor la subclase
  1. *regula pentru propagarea modificărilor* afirmă că în cazul în care o proprietate sau o metodă se modifică într-o clasă acest lucru se propagă în subclase cu excepția acelor clase sau subclase în care atributul sau metoda au fost redefinite;

**Teza de Doctorat**



2. *regula de propagare a modificărilor în cazul conflictelor* arată că modificările se propagă doar la acele clase la care nu apar conflicte de nume;
  3. *regula pentru modificarea domeniilor* afirmă că domeniul unui atribut poate fi modificat doar folosind generalizarea
- Reguli privind modificarea sau ștergerea relațiilor de moștenire dintre clase
1. *regula de inserare a superclaselor* arată că dacă o clasă este adăugată pe lista de superclase a unei alte clase ea devine ultima dintre superclasele acelei clase;
  2. *regula de eliminare a superclaselor* arată că dacă o superclasă a unei clase este eliminată atunci clasa devine subclasă pentru toate superclasele clasei eliminate;
  3. *regula de inserare a unei clase într-o schemă* arată că dacă ea nu are specificată nici o superclasă ea devine subclasă a clasei rădăcină;
  4. *regula de eliminare a unei clase* se realizează prin aplicarea succesivă a regulii 2.
- Reguli privind manipularea obiectelor compuse

### 2.4.3 Relații interclase.

#### 2.4.3.1 Legături clasă atribut

O relație între clase este creată când un atribut este definit printr-o referință la un ADT. Relația interclase [Rob 95], este diferită de relația existentă între clasă și subclasă.

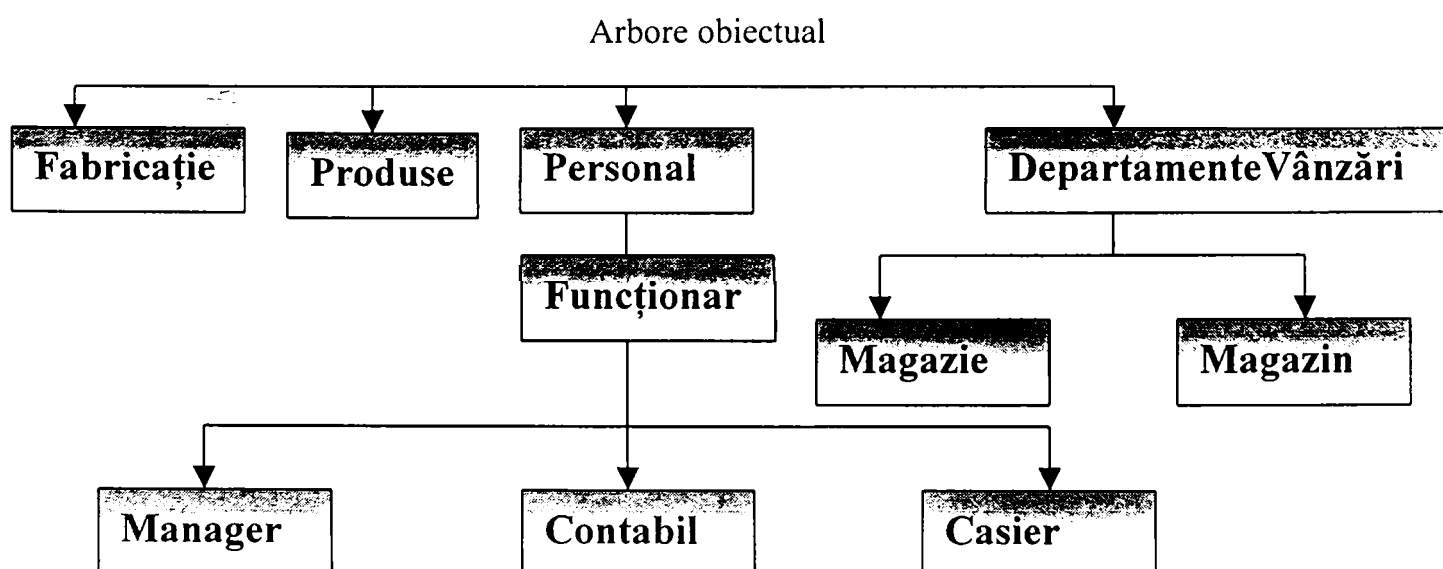


Fig 2.30 Structura obiectuală a unei societăți economice

Considerăm structura unei societăți economice, din punct de vedere obiectual, figura 2.30.

Ierarhia de clase prezentată în figură este folosită ulterior pentru a prezenta relațiile de tip 1:M și M:N și pentru a demonstra implementarea relațiilor de tip many to many.

#### 2.4.3.2 Reprezentarea relațiilor de tip 1:M

Bazat pe ierarhia de clase prezentate, se poate considera că, fiecare angajat lucrează într-un singur departament vânzări și fiecare departament vânzări conține mai mulți angajați. Figura 2.31 reprezintă modul în care poate fi implementat un astfel de tip de relație:

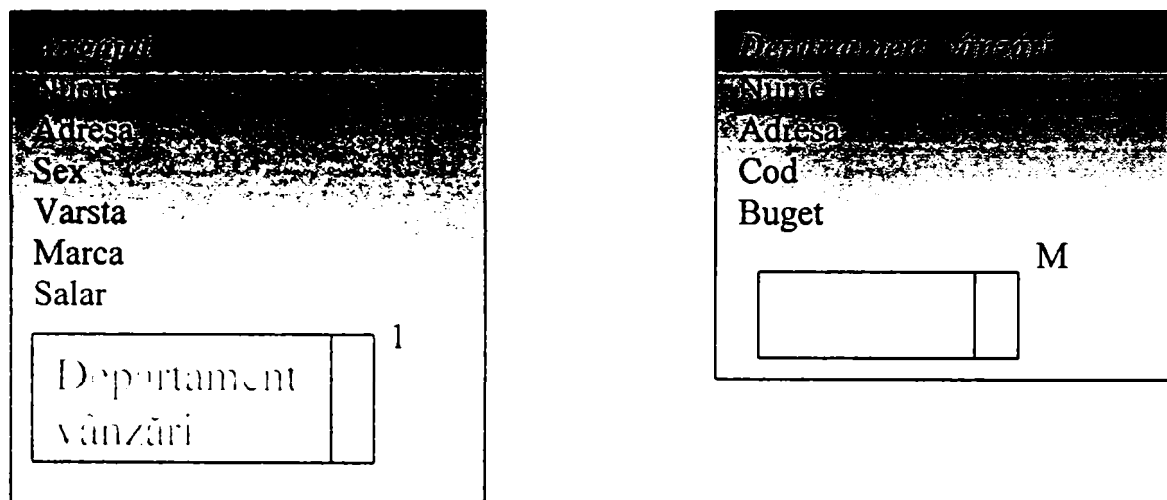


Fig. 2.31 Relație între clase de tip 1:M

Din figura 2.31, se observă că obiectul Departament vânzări este inclus în obiectul Angajat și invers. În general, pentru reprezentarea relațiilor dintre clase trebuie respectate următoarele reguli:

- Clasele care aparțin relației sunt încadrate în dreptunghiuri pentru a le scoate în evidență cât mai mult;
- Linia dublă în partea dreaptă a dreptunghiului semnifică faptul că relația este obligatorie;
- Conectivitatea este reprezentată prin eticheta atașată fiecărui dreptunghi. În acest caz punem 1 în dreapta Departament vânzări a obiectului Angajat pentru a indica că fiecare angajat lucrează într-un singur departament. Litera M care apare în obiectul Departament vânzări semnifică faptul că fiecare departament de vânzări are mai mulți angajați.

Pentru a semnifica tipul de relație și tipul de conectivitate păstrăm notația de la diagrama E-R. În general relația de tip 1:M este reprezentată în ambele clase, acest lucru permițând inversarea relației, dacă este cazul.

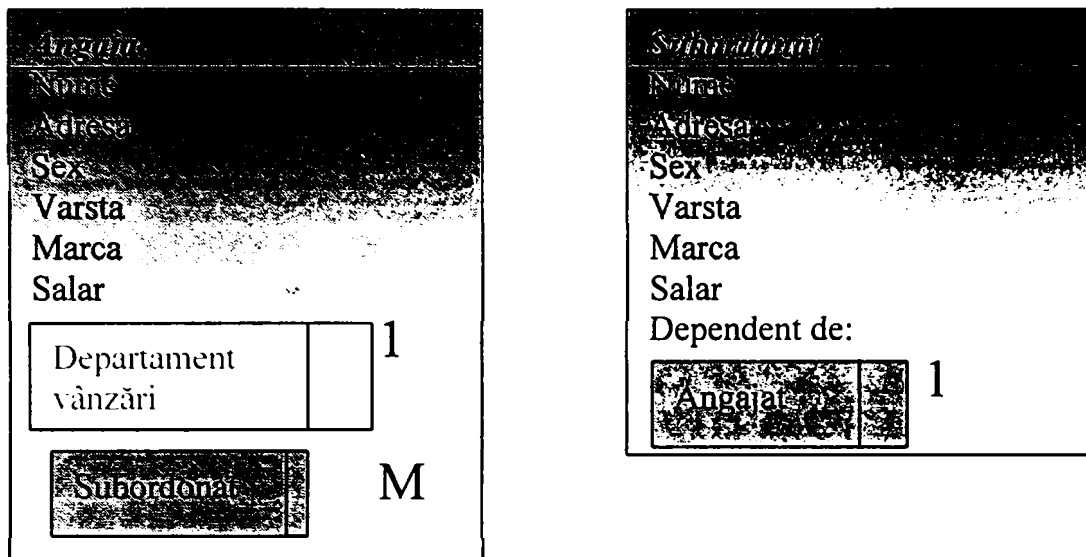


Fig. 2.32 Exemplu de relație între clase de tip 1:M

Un alt exemplu de relație de tip 1:M poate fi ilustrat considerând angajatul și subordonații săi. Considerăm în primul rând clasa Subordonați ca subclasă a clasei Personal. Putem considera că fiecare manager este un angajat, fiecare angajat este o persoană și fiecare subordonat este o persoană, dar nu fiecare subordonat este un angajat. Clasa Subordonat este opțională în relația cu Clasa Angajat și ea are o relație de tipul 1:M cu clasa Angajat. Totodată clasa Angajat este obligatorie pentru clasa Subordonat (figura 2.32).

#### 2.4.3.3 Reprezentarea relației de tip M:N

Se consideră clasele Fabricant și Produse (figura 2.33). O relație de tipul M:N

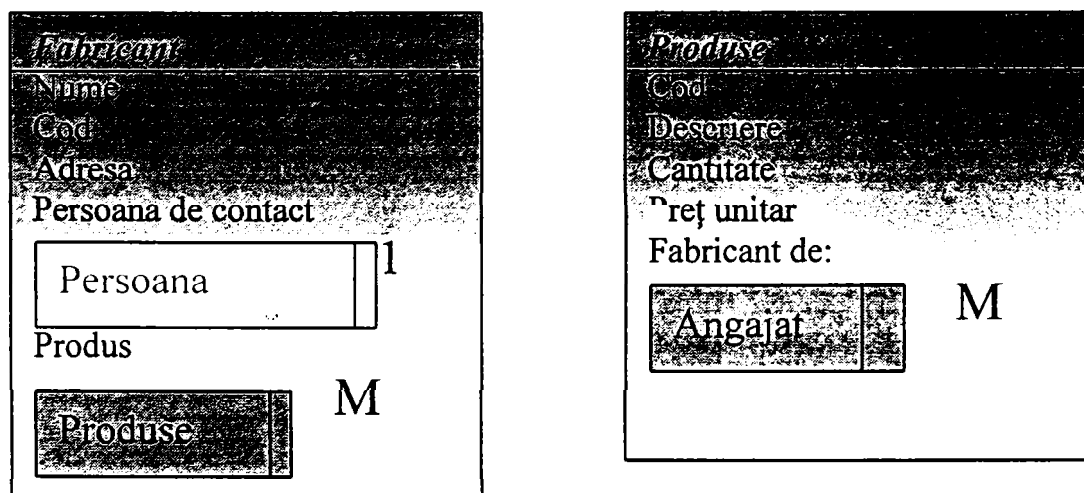


Fig 2.33 Relație între clase de tipul M:N

există între Fabricant și Produse. Fiecare produs poate fi fabricat de către mai mulți fabricanți și fiecare fabricant poate produce mai multe produse. Atributul

Persoana de contact referă o instanță din clasa Persoana. Relațiile de tip M:N pot fi reprezentate ca o intersecție de clase.

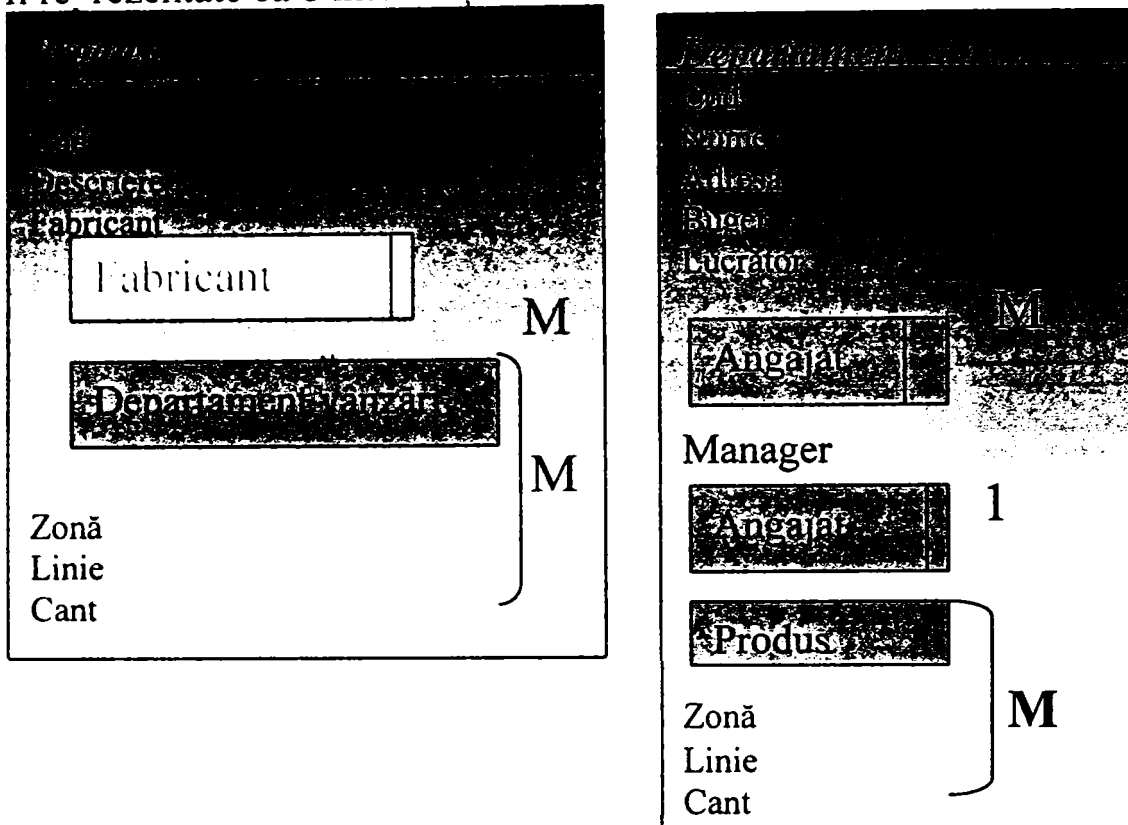


Fig. 2.34 Exemplu de relație M:N

Presupunem că adăugăm noi condiții într-o relație M:N care ne permit să urmărim date suplimentare pentru fiecare pereche de obiecte instanțe. De exemplu, expandăm relația între Produse și Departament vânzări în sensul în care Departamentul vânzări poate conține mai multe produse și fiecare produs poate fi localizat în mai multe departamente de vânzări. În plus, vrem să urmărim cantitatea și localizarea fiecărui produs și fiecare departament. Ilustrăm acest lucru în figura 2.35.

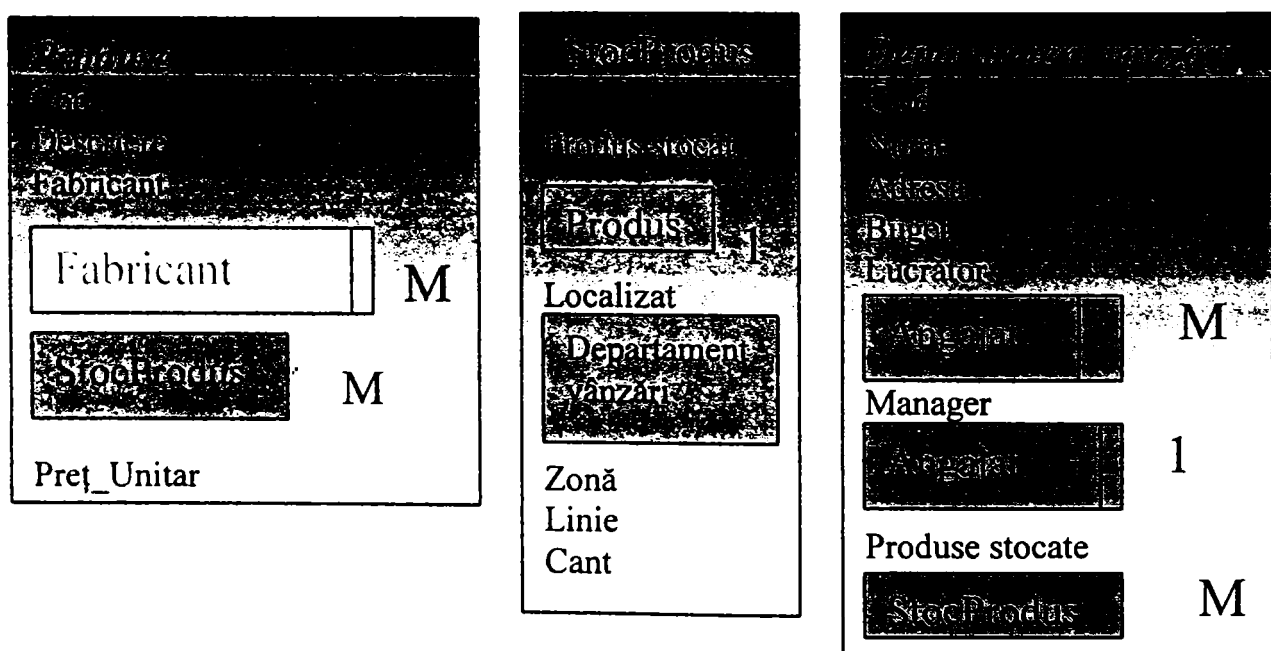


Fig. 2.35 Exemp'u de relație M:N

Paranteza dreaptă este folosită în figura 2.34 pentru a indica că atributele incluse sunt tratate ca o unitate logică. De aceea, fiecare instanță Produs poate conține mai multe apariții Departament vânzări, fiecare acompaniată de valorile corespunzătoare pentru atributele Zonă, Linie sau Cant. Din punct de vedere al unei relații M:N, putem defini o clasă intersecție care să fie conectată atât cu clasa Departament vânzări cât și cu clasa Produse. În acest scop, creem clasa StocProdus care conține instanțe obiect ale claselor Produs și Departament vânzări precum și valori pentru fiecare dintre atributele Zonă, Linie și Cant.

Spațiul obiect poate fi reprezentat ca în figura 2.36. Acesta conține câteva puncte important de analizat din punct de vedere al proiectării bazei de date obiectuale:

- Instanțele clasei StocProdus conțin referințe la câte o instanță a fiecărei clase specificate: Produs și Departament vânzări. Clasa StocProdus, ca intersecție de clase, este necesară numai în cazul în care, ulterior, este definită informația suplimentară;
- Instanța obiect Produse conține în schema obiectuală o colecție de obiecte ale clasei StocProdus, fiecare conținând și instanțe ale obiectului Departament vânzări. Instanța obiect Departament vânzări conține în schema obiectuală, o colecție de obiecte ale clasei StocProdus, fiecare conținând și instanțe ale obiectului Produs. Rezultă că cele două relații reprezintă două aplicații diferite ale aceluiași obiect;
- Referințele interclase folosesc identificatori de obiecte (OID) pentru a referi obiecte în scopul introducerii lor în spațiul obiect;
- Valoarea dintre parantezele drepte reprezintă OID-ul unei instanțe ale aceleași clase. Colecția de clase reprezintă o clasă de obiecte în care fiecare obiect conține o colecție de obiecte de aceeași clasă;
- În modelul obiectual nu este necesar să folosim operatorul Join pentru a combina datele din diferite obiecte pentru că, un anumit obiect, poate conține referințe la alte obiecte. Aceste referințe sunt automat activate când obiectul este accesat.

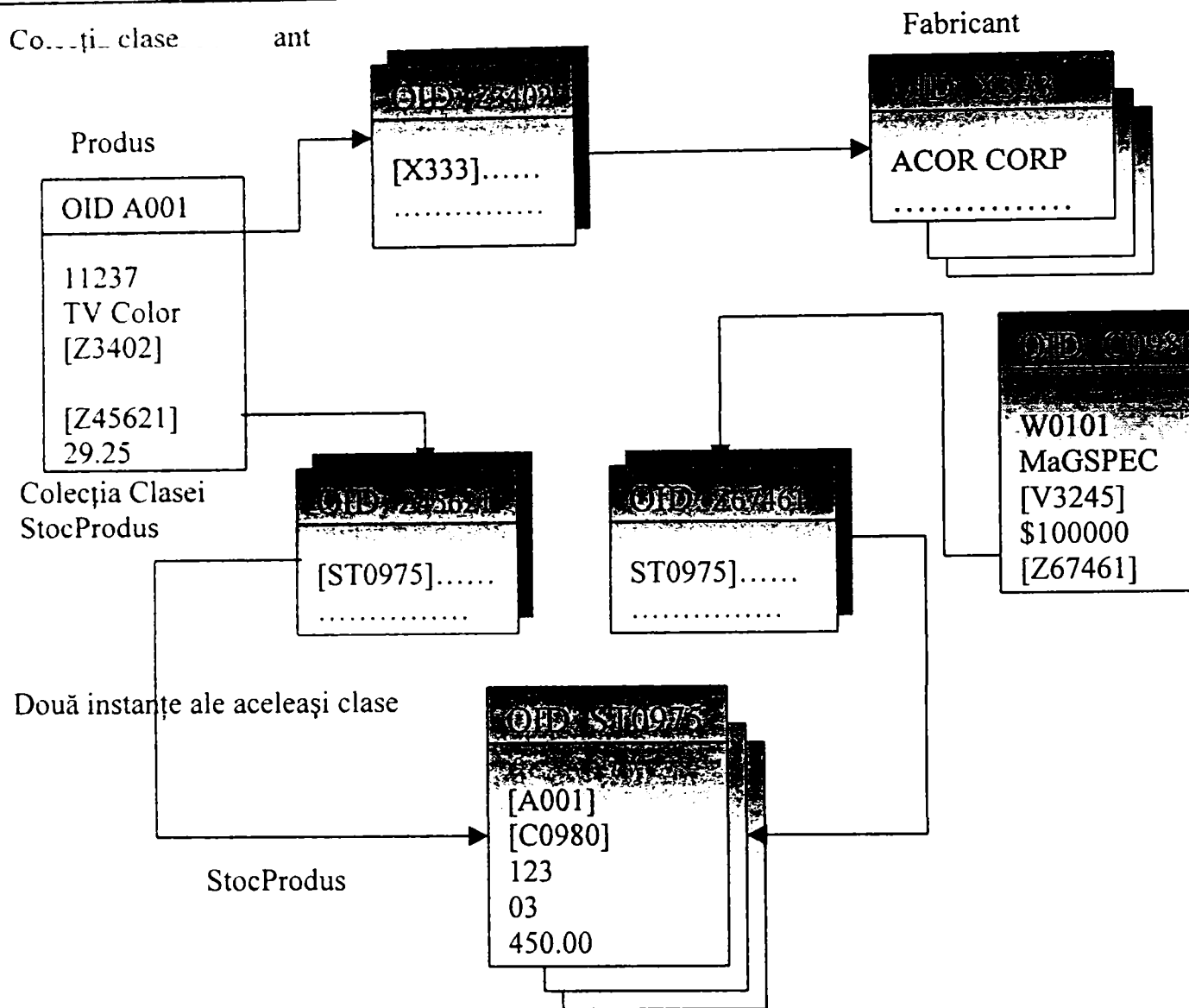


Fig. 2.36 Spațiul obiect

## 2.5 Legare întârziată și legare timpurie

O caracteristică importantă a unui OODBMS este aceea ca unele atribute ale obiectelor, să conțină obiecte care definesc într-un anumit moment un anumit tip de dată, care ulterior se poate schimba. Astfel un obiect poate conține o variabilă numerică pentru o variabilă instanță dată și următorul obiect poate conține o valoare șir de caractere, pentru aceeași variabilă instanță. Această proprietate se numește legare întârziată. Cu alte cuvinte, tipul de dată al unui atribut nu este cunoscut decât în momentul execuției obiectului. Datorită acestui fapt, două obiecte diferite din aceeași clasă, pot conține valori de tip diferit pentru același atribut. În proiectarea bazelor de date relaționale, tipul atributului este definit în momentul în care structura relației este definită. Acest concept de definire al tipului de dată, este cunoscut sub numele de *legare timpurie*. Legarea timpurie permite bazei de date, de a găsi tipuri de date, pentru fiecare atribut, în procesul de compilare sau în procesul de definire. Prin acest concept, un atribut odată definit prin atribuirea unui tip de dată, rămâne permanent legat de acest tip



de dată. Modelul orientat obiect al bazelor de date permite definierea ADT. În exemplul următor, datele abstracte Tip\_inventar, Furnizor, Greutate sau Bani sunt asociate cu variabile instanță în momentul definiției. Datorită acestui fapt, proiectantul poate defini operațiile cerute pentru fiecare tip de dată. De exemplu, tipul de dată Greutate, poate avea metode care prezintă greutatea unui produs în diferite unități de măsură. La fel Prețul unui produs poate fi prezentat în diverse monezi.

În conceptul de *legare târzie sau legrea dinamică*, tipul de dată al atributului nu este cunoscut decât în momentul în care el este folosit. De aceea, un atribut poate avea orice tip de valoare asignată. Legarea târzie are importanță asupra polimorfismului care permite obiectului să stabilească ce metodă devine activă în momentul în care este activ în execuție. În tabelul 1 sunt prezentate diferențele dintre modelul relațional și cele două concepte ale modelului obiectual.

Tip relațional					
Tabelă		Inventar		Legarea timpurie	
atribut	Nume	Tip de data	Clasa		Inventar
	Tip_inventar	Numeric	Variabile instanță	Nume	Tip

În *legarea dinamică* (dynamic binding), sistemul leagă în momentul execuției selectorii mesajelor de metodele vizate. Acest lucru este important din punct de vedere al polimorfismului, deoarece același mesaj (nume de metodă) poate fi utilizat astfel pentru clase diferite și clasa de obiecte, nu este cunoscută până în momentul execuției.

OODBMS este o tehnologie nouă, care permite managementul datelor complexe specifice aplicațiilor moderne de proiectare CAD/CAM, ingineria software, procesarea informațiilor geografice etc, mult mai bine decât în cazul folosirii tehnologiei relaționale.

## 2.6 Arhitectura ODBMS-urilor

OODBMS-urile au în general o arhitectură total diferită de bazele de date relaționale. Natura acestei diferențe este prezentată în figura 2.37.

## Teza de Doctorat

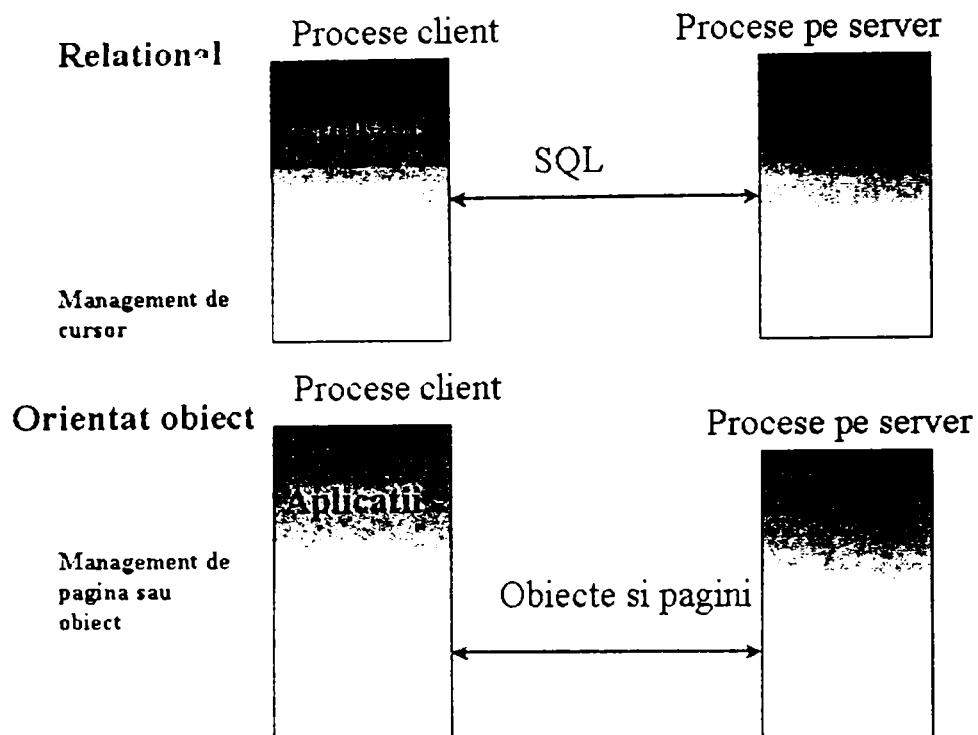


Fig 2.37 Arhitecturi RDBMS și OODBMS

Atât RDBMS cât și OODBMS-ul au arhitecturi client server dar diferența esențială constă în modul în care se împart sarcinile între client și server. În sistemele relaționale arhitectura este proiectată ca aplicațiile să trimită interogări spre server. Toate procesele de interogare se fac în server care returnează rezultatele ce satisfac clientul. De asemenea serverul lansează tranzacții recuperare de informații etc. Responsabilitatea clientului este de a conduce aplicația și de a controla rezultatele returnate de către server. Această arhitectură evită traficul de rețea pentru că sunt returnate numai rezultatele cerute de către aplicație. Ea este o soluție bună în cazul în care serverul este mult mai puternic decât clientul. În cazul OODBMS-ului rolul clientului devine mai important. Aceste arhitecturi se bazează pe conceptul date transportate (*data shipping*). În acest concept, datele sunt transportate de la server la client astfel încât multe dintre procesele OODBMS-ului sunt executate la client. Acest lucru are două avantaje:

1. În cazul structurilor complexe de obiecte, cerința este ca aplicația să urmărească referințele de la un obiect la altul. Conceptul dată transportabilă mută închiderea datelor la aplicație și suportă o bună legătură între aplicație și accesul la următorul obiect persistent cerut de către aceasta;
2. Funcțiile DBMS-ului sunt transferate de la server la client. Aceasta permite serverului să facă legătura cu mai mulți clienți și să folosească la maximum resursele clienților legați în rețea

Diferențele de arhitectură crează un mare avantaj pentru aplicațiile orientate obiect în OODBMS-uri față de RDBMS. Conform conceptului *date transportabile* obiectele sunt memorate pe disc în unități specifice numite

pagini. De aceea ODBMS trebuie să asigure memorarea obiectelor în pagină și legătura dintre obiecte și pagină. Modul în care se face legătura dintre client și server poate fi *server pagină*, unde clientul și serverul interacționează prin pagină sau grupuri de pagini și *server obiect* unde clientul și serverul interacționează ca obiecte individuale.

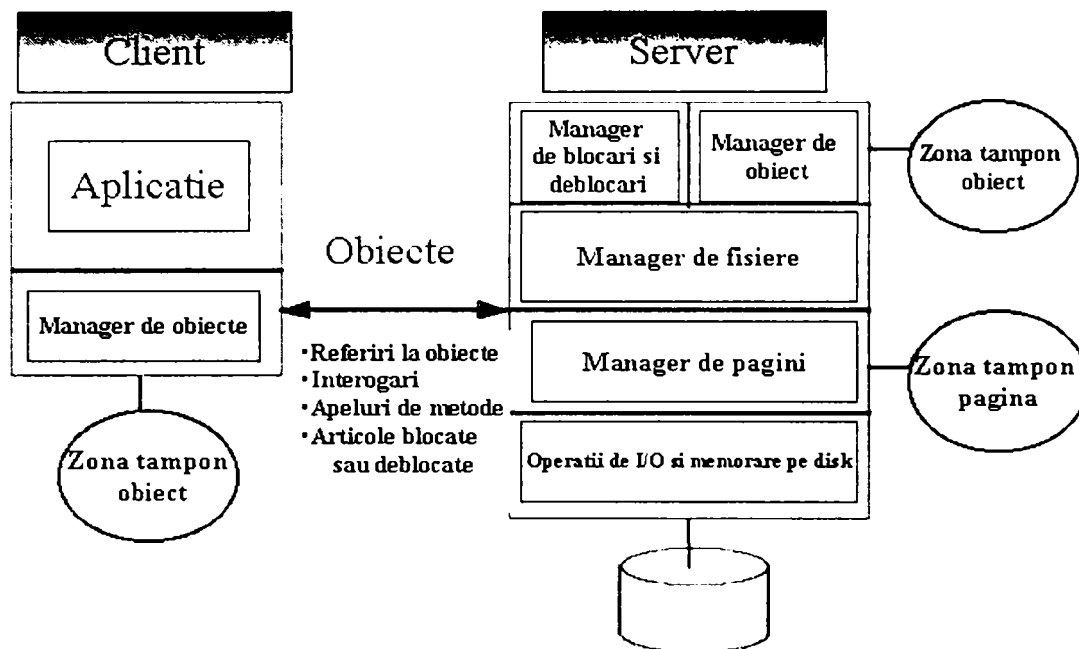


Fig 2.38 Arhitectură de tip server obiect pentru ODBMS

Figura 2.38 arată o configurare posibilă pentru *serverul obiect*. În acest tip de arhitectură unitatea de bază pentru transfer între server și client este obiectul, cu toate că și alte tipuri de date pot fi transferate. Aceasta înseamnă că între client și server trebuie să existe o componentă, care poate manipula obiecte individuale. Cu alte cuvinte, între client și server există zone tampon în care se găsesc obiectele accesate cel mai recent. Când clientul are nevoie de un obiect, îl va căuta prima dată în zona tampon (cache). Dacă el nu este găsit se transmite o cerere către server. Acesta îl va căuta în zona sa tampon. Dacă nu-l va găsi, atunci căutarea se va face în paginile recent accesate. Dacă este găsit el este transmis clientului. Altfel serverul caută obiectul pe disc și-l va returna clientului. Arhitectura obiect server are o serie de avantaje:

1. O metodă care apelează un număr relativ mic de date dintr-o structură complexă, poate rula pe server fără a mai fi necesară transferarea unui volum mare de date la client pentru procesare;
2. Serverul cunoaște cu exactitate, care obiecte au fost accesate de fiecare aplicație, asigurând astfel controlul concurenței;
3. Numai obiectele necesare aplicației sunt transferate, riscul ca ele să fie eronate scăzând considerabil

Această arhitectură are și o serie de dezavantaje. În cel mai rău caz trebuie să existe o procedură separată de accesare a obiectelor pentru fiecare obiect în parte. Alt dezavantaj este acela că arhitectura complică proiectarea serverului. Arhitectura *server pagină* este prezentată în figura 2.39.

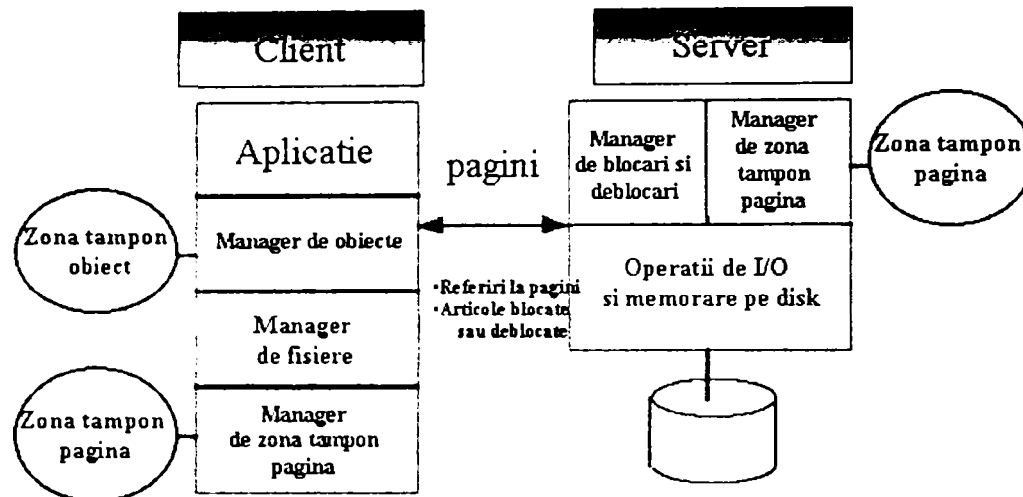


Fig 2.39 Arhitectură de tip server pagină pentru ODBMS

În arhitectura *server pagină* unitatea de bază pentru transfer este pagina. Soft-ul ODBMS rulează în întregime pe unitatea client și unitatea de transfer între client și server este pagina sau grupul de pagini. La fel ca și la celălalt tip de arhitectură și în acest caz există avantaje și dezavantaje. Principalul avantaj constă în faptul că, plasează majoritatea proceselor sistemului pe stația client. Rolul serverului este astfel minimizat. Un dezavantaj al acestui tip de arhitectură constă în faptul că metodele pot fi evaluate numai de către clienți. Alt dezavantaj constă în faptul că nivelele de control ale concurenței obiectelor sunt greu de implementat.

Datorită avantajelor și dezavantajelor pe care le prezintă cele două tipuri de arhitecturi s-a ales arhitectura *server fișier*, care este un hibrid între cele două tipuri de arhitectură. Ea folosește serviciul de citire și scriere la distanță, al fișierelor de la Sun (figura 2.40).

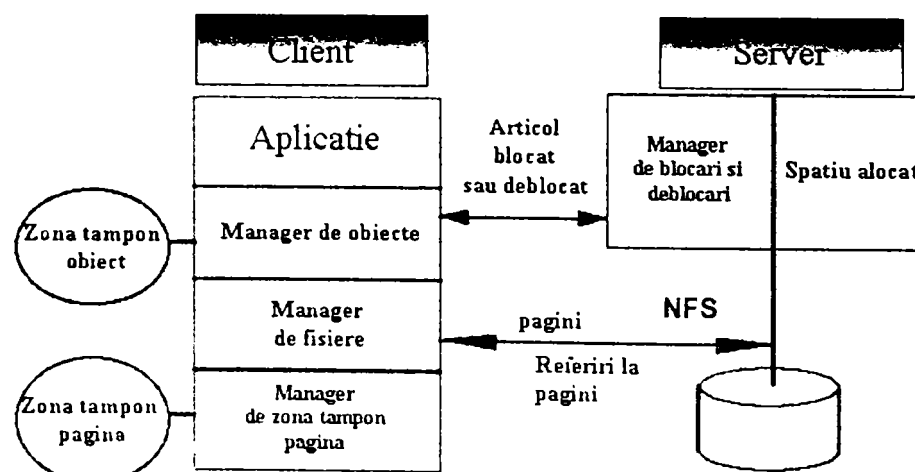


Fig 2.40 Arhitectură de tip server fișier pentru ODBMS

Avantajul acestui tip de arhitectură constă în faptul că NFS rulează în modul kernel folosind pentru citire și scriere pagini evitând nivelul utilizator care micșorează performanțele. Pe de altă parte dezavantajul constă în faptul că scriere în NFS este mai înceată.

## 2.7 Tipuri de ODBMS

Comportamentul obiectului, înseamnă execuția operațiilor asupra obiectului, adică modul în care se execută metodele asupra obiectului. Acest concept este arătat în figura 2.41.

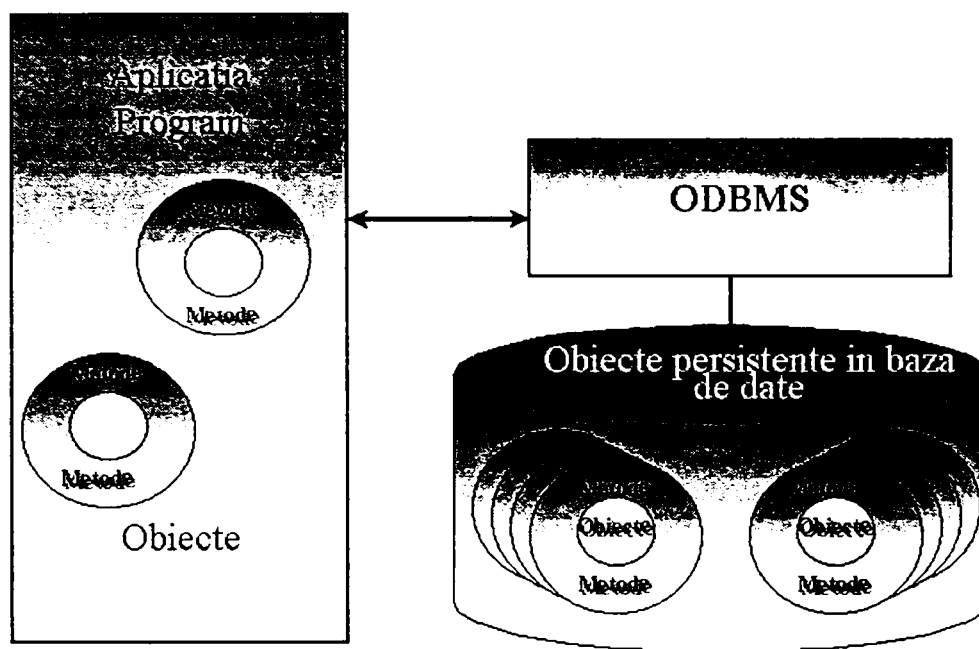


Fig 2.41 Tipuri de ODBMS-uri

În multe ODBMS obiectele sunt definite ca și clase, în limbajul de programare aferent și definițiile sunt înregistrate ca și tipuri persistente în baza de date. Metodele asociate cu aceste clase sunt compilate o dată cu aplicația și sunt memorate în fișiere binare. Obiectul bază de date conține starea obiectului, în forma unei structuri de date persistente, care este folosită pentru a defini complet obiectele în memorie, în momentul în care obiectele sunt accesate de către aplicație. Acest lucru este transparent, aplicația comportându-se ca și cum obiectele se găsesc memorate în totalitate în baza de date. Acest tip de OODBMS poartă numele de *ODBMS pasiv* pentru că ea însăși nu poate executa o metodă oarecare decât dacă obiectul este mutat în zona de lucru a aplicației înainte de execuția metodei (figura 2.42).

ODBMS-urile care pot stoca în totalitate obiectele se numesc *ODBMS-uri active* (figura 2.43). Aceste tipuri de ODBMS-uri sunt cele mai uzuale. Ele

permit implementarea constrângerilor de integritate și menținerea tuturor

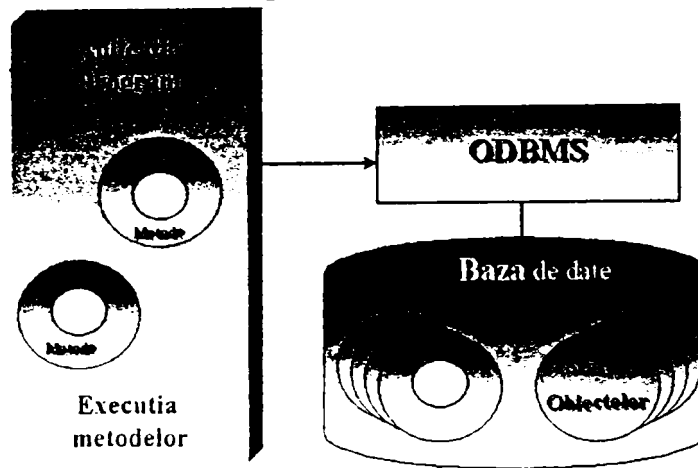


Fig 2.42 ODBMS pasiv

semanticilor în cadrul aplicațiilor. Acest lucru poate fi făcut și cu OODBMS-urile pasive dar de multe ori aceasta presupune soft suplimentar. ODBMS-urile active, permit o mai mare flexibilitate a obiectelor, în cadrul rețelelor de calculatoare.

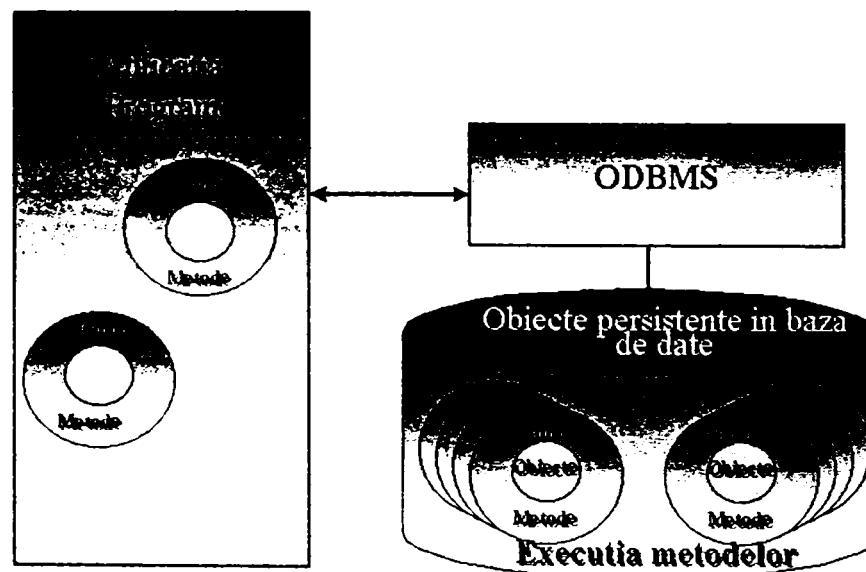


Fig 2.43 ODBMS activ

De multe ori conceptul prin care un OODBMS este activ sau pasiv este confundat cu conceptul arhitectural, prin care un ODBMS este un server de obiecte sau un server de pagini.

O modalitate de a folosi un ODBMS pasiv, ca și unul activ, este acela de folosire a conceptului de *client partajat* (figura 2.44). Combinația dintre acestea două, oferă ODBMS-ului facilitățile unuia activ. Astfel, ODBMS pasiv, este folosit pentru execuția unor aplicații speciale, a căror rol este de a implementa obiecte, cu un comportament controlat centralizat, după care este accesat clientul partajat de către aplicațiile convenționale.



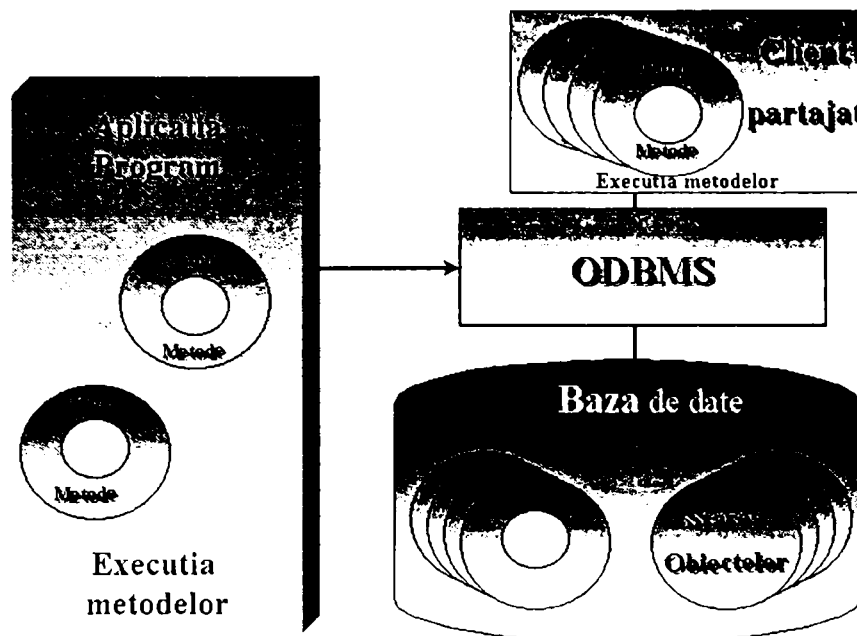


Fig 2.44 ODBMS client partajat

## 2.8 Standardizări ale OODBMS

### 2.8.1 Standardul ODMG

ODMG-93 este un set de standarde pentru OODBMS propus de către Object Data Management Group (ODMG). Acesta este un consorțiu de producători și vânzători de OODBMS, ca de exemplu POET, Object Design, O2, Versant etc, care au încercat impunerea unor standarde valabile, în lumea bazelor de date orientate obiect. El conține:

- un model obiectual comun;
- un limbaj de definiție obiectual (ODL). Acesta corespunde limbajului de definiție al datelor comun sistemelor de baze de date;
- un limbaj de interogare obiectual (OQL) folosit pentru interogări și pentru actualizarea obiectelor. Acesta se bazează în mare măsură pe limbajul SQL static, având diverse caracteristici funcție de mediul obiectual în care este folosit;
- limbaje de programare orientate obiect asigurând:
  - cuplarea la limbajul C++;
  - cuplarea la limbajul Smalltalk;
  - cuplarea la limbajul Java.

*Modelul obiectual* trebuie să respecte conceptele obiectuale, unitatea fundamentală fiind obiectul. Obiectele sunt clasificate pe tipuri. Toate obiectele de același tip au caracteristici comune. Comportarea obiectului este definită de către o mulțime de operații pe care le poate executa obiectul de un anumit tip. Fiecare operație, specifică pentru un anumit tip de obiecte, are un nume,

### Teza de Doctorat

argument și tip. Starea obiectului este definită de proprietățile sale. Proprietățile sunt valorile atributelor sale sau legăturile dintre obiect și alte obiecte. Atributele sunt o categorie de proprietăți definite pentru un singur tip de obiect. Relațiile sunt o categorie de proprietăți definite între două tipuri de obiecte. Ca și atributele ele nu sunt obiecte. Ele pot fi de tipul unu la unu, unu la mai multe, mai multe la mai multe.

*Limbajul de definire al obiectului (ODL)*, poate fi o extensie a unui limbaj de programare independent. El poate împrumuta sintaxa unui astfel de limbaj, de exemplu C++ sau Java.

*Limbajul de definire al interogărilor (OQL)*. Folosind ODL, OQL furnizează diverse facilități pentru interogările specificate. Implementarea limbajului obiectual de interogare este diferită funcție de OODBMS-ul cu care se lucrează. De exemplu limbajul ODQL din Jasmine.

Limbajele de legătură pot fi în general limbaje independente (C++, Smalltalk etc)

Modelul obiectual ODMG prevede o mulțime bogată de constructori pentru definirea obiectelor. Obiectele pot fi atomice sau structurate. Astfel obiectele pot fi de anumit tip dar pot fi și tabele. OQL prevăzut de acest tip de standardizare este capabil de a realiza interogări cu orice tip de obiecte. Datorită unor neclarități existente în acest tip de standardizare sau făcut anumite modificări și revizuirii asupra lui ODMG-93, ajungându-se la ODMG-95. Principalele critici care s-au adus sistemului de standardizare ODMG-93 au fost:

1. Imposibilitatea creării unor metode complexe în cazul datelor imbricate;
2. OQL permite interogări pe un singur tip de obiecte;
3. Sintaxă diferită față de SQL clasic în cazul în care semantica era de fapt aceeași;
4. Omiterea unor concepte majore ale SQL ca de exemplu vederi, triggeri etc;
5. Nu există implementate comenzi de inserare, ștergere, adăugare de obiecte;
6. Permite definirea numelor multiple pentru obiecte, specificarea duratei de existență a unui obiect etc.

Importante îmbunătățiri au fost aduse odată cu publicarea [Catte 00] și [Conno 01]. ODMG 2.0 a fost complet revăzut față de precedentele. El reprezintă un consens pentru componenta tehnologică a produselor și limbajelor, permițând portabilitatea pe diferite sisteme. Rolul acestui standard este de a combina limbajele de programare și DBMS-urile într-un singur concept, în scopul îmbunătățirii performanțelor acestora. El este un ghid important în acțiunile ce vor fi întreprinse, în bazele de date orientate obiect. ODMG2.0 reprezintă pentru bazele de date orientate obiect ceea ce SQL reprezintă pentru bazele de date relaționale. Îmbunătățirile majore ale standardului publicat în 1997, cuprind:

- O nouă legătură de cuplare pentru limbajul Java;
- O versiune complet revizuită a modelului de obiecte, cu un metamodel nou care susține semantica bazelor de date obiectuale pentru multe limbaje de programare;
- Un standard pentru forma exterioară a datelor și a schemei de date, care permite schimbul de date între bazele de date.

ODMG 3.0 a apărut în ianuarie 2000. El conține o serie de îmbunătățiri referitoare la interfața Java. Unele dintre aceste îmbunătățiri au fost făcute cu scopul de a folosi RDBMS-urile cu tehnologia relațional obiectuală. Cu alte cuvinte se poate folosi standardul orientat obiect pentru bazele de date, în vederea îmbunătățirii unui model relațional

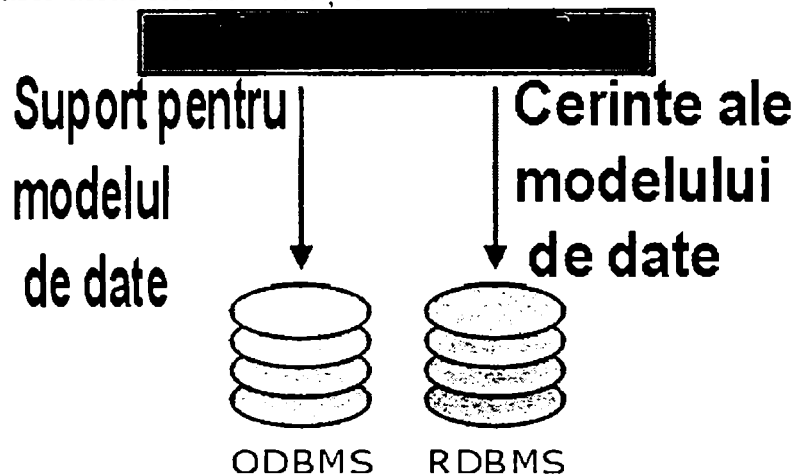


Fig 2.45 Standardul ODMG

Standardul ODMG are drept scop asigurarea transparenței interfețelor și de a realiza aplicațiile realizate pe tehnologiile relaționale și obiectuale cât mai portabile.

Proprietățile de bază pentru modelare, care stau la baza standardului ODMG 3.0 sunt *obiectul* și *literalul*. Diferența între aceste două concepte se bazează pe conceptul *identificator de obiect*. Obiectele au un singur identificator, așa cum s-a arătat, pe când literalii pot avea mai mulți identificatori. Atât obiectele cât și literalii sunt împărțiți în mai multe categorii de către *tip*. Obiectele de același tip, pot avea același comportament definit de către mulțimea metodelor atașate, și aceeași stare definită de către proprietățile lor. Proprietățile pot fi atribute sau legături cu alte obiecte, iar comportamentul este definit de către un set de operații pe care le execută obiectul sau care sunt executate pe obiect. În standardul ODMG 3.0, modelul obiect permite definirea unui singur tip de operație a cărei nume trebuie să fie unic. Totodată standardul ODMG 3.0 face diferență între *comportamentul moștenit* al obiectului și moștenirea *stării și a comportamentului*. Relația de tip *is\_a* se bazează pe comportamentul moștenit al obiectului, care permite stabilirea unor relații de moștenire între obiecte de același tip. Relația de tip *extends* definește moștenirea stării și a comportamentului între obiecte de același tip. Ea definește totodată o

## Teza de Doctorat

relație de moștenire între clase. Baza de date este definită ca și o mulțime de instanțe ale unui tip extins. Schema Bazei de date ODMG 3.0 este definită ca și o ierarhie de clase unde interfețele pot fi definite să specifice, comportamentul comun al claselor. Interfețele pot fi legate prin relații de tip *is\_a*, pe când clasele pot fi legate doar prin relații de tip *extends*. Relația existentă între clasă și interfață este de tip *is\_a*. Datorită acestui fapt în schemele standardului ODMG, clasele și interfețele coexistă.

### 2.8.2 SQL3

ANSI și ISO au adus modificări standardului SQL [ISO 98], [Amble 00-1] pentru a putea suporta managementul datelor orientate obiect. Specificațiile SQL3 permit folosirea ADT-urilor incluzând metode, identificatori de obiecte subtipuri, polimorfismul și integrarea cu limbaje externe. Totodată SQL3 permite definirea tabelor incluzând definiții de tuple și identificatori de tuple. El are inclus un mecanism pentru folosirea moștenirii. SQL 3 prevede două căi pentru folosirea modelului obiectual și anume tuplele în tabele (relații) și instanțele ADT. Și acest mod de standardizare a generat o serie de critici care se referă la:

1. SQL3 necesită o singură ierarhie, pentru definirea ierarhiei de tabele. Astfel dacă tabela C moștenește proprietăți de la tabelele A și B, tabelele A și B trebuie să fie descendenții unei tabele comune D;
  2. O interogare nu poate folosi o singură tabelă din structura ierarhică de tabele;
  3. Nu este posibil să se determine tabela în care se găsește o anumită linie (tuplă);
  4. Liniile nu au identitate, ele au nevoie de cheie primară;
  5. Modelul obiectual general nu definește moștenirea pentru ADT-uri
- Unele dintre aceste critici sunt îndreptățite, dar căile în care au fost prezentate pot cauza confuzii.

### 2.8.3 Standardul OMG

The Object Management Group (OMG), [OMG 92], [Darwe 98] este un consorțiu industrial a cărui scop este dezvoltarea unei arhitecturi orientate obiect pentru bazele de date distribuite. Aceștia pun accentul pe obiective ca interoperabilitate, re folosire, portabilitatea aplicațiilor. Standardele OMG au fost publicate în câteva documente:

- Object Management Architecture (OMA) Guide;
- Common Object Request Broker Architecture (CORBA);
- Common Object Services Specification (COSS), Volume I.

OMA identifică și caracterizează componentele, interfețele și protocoalele care apar în arhitectura distribuită (figura 2.46).

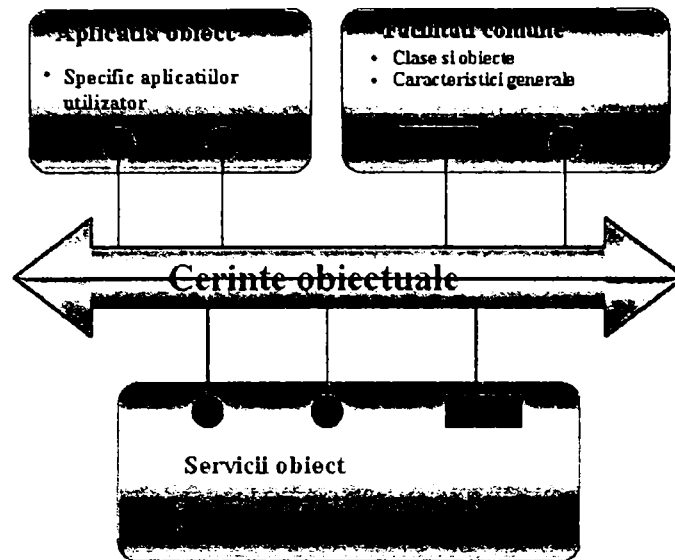


Fig 2.46 Standardul OMA

Părțile componente ale lui OMA sunt:

- Object Request Broker (ORB) permite obiectelor să lanseze și să recepționeze cereri și răspunsuri în starea distribuită.
- Serviciile obiectuale (Object Services) sunt o colecție de servicii care definesc funcțiile de bază pentru folosirea și implementarea obiectelor;
- Facilitățile comune (Common Facilities) este o colecție de servicii care pot fi aplicate în diverse aplicații;
- Aplicații obiectuale (Application Objects) sunt obiecte specifice unei anumite aplicații utilizator.

În OMA obiectul este identificabil, este o entitate încapsulată, care are prevăzute o serie de servicii cerute de către client. Acesta poate fi un alt obiect sau o aplicație oarecare. Operația înseamnă un serviciu care poate fi cerut. Operația are o semnătură care descrie valorile parametrilor și rezultatele returnate. Componenta ORB (figura 2.47), suportă clienții care execută cereri asupra obiectelor. Cererea este o operație asupra unui obiect care poate avea unul sau mai mulți parametri sau poate să nu aibă nici un parametru.

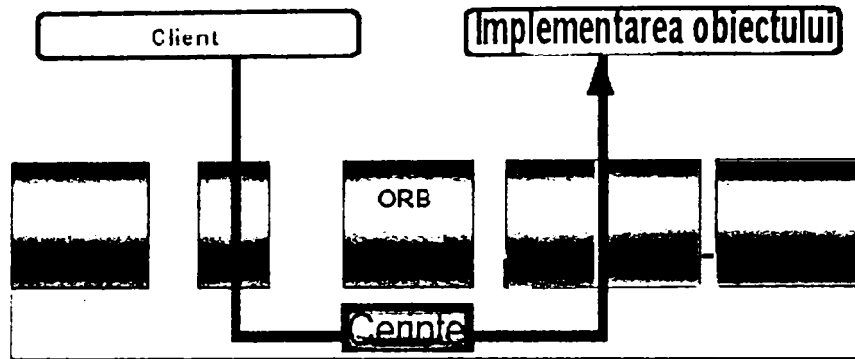


Fig 2.47 Arhitectura ORB

ORB a fost definit de OMG ca Common Object Request Broker Architecture (CORBA). Structura acestuia este prezentată în figura 2.48. CORBA definește interfața între obiecte în această arhitectură printr-un limbaj specific numit Interface Definition Language (IDL). Sintaxa acestui limbaj este asemănătoare cu sintaxa limbajului C++.

Serviciile obiectului definesc interfețele și semanticele care sunt folosite în comun în starea obiect distribuit. Ele sunt folosite în comun de către mai mulți utilizatori. Aceștia sunt de fapt obiecte aplicație, cu facilități comune. Ei asigură suport pentru diverse aplicații în domeniul CAD, management de rețea etc.

O modalitate relevantă în care poate fi folosit OMA este modul în care, o aplicație interacționează cu un ODBMS. OMA și CORBA pot fi folosite pentru a genera conceptul de legătură între aplicații și DBMS-ul obiectual (figura 2.49).

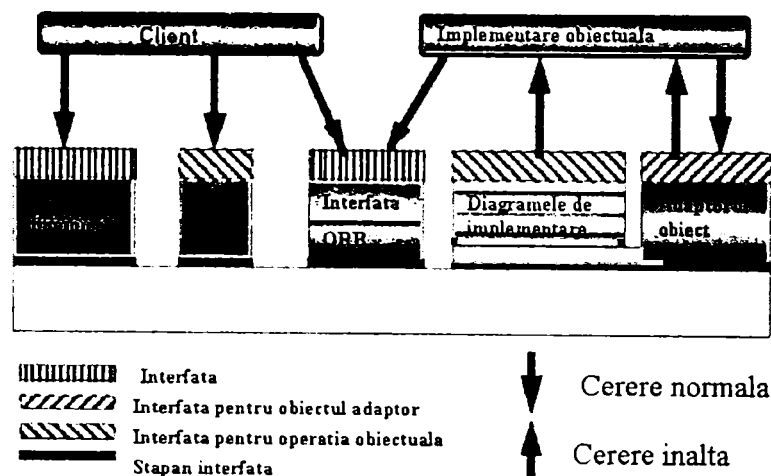


Fig 2.48 Structura CORBA



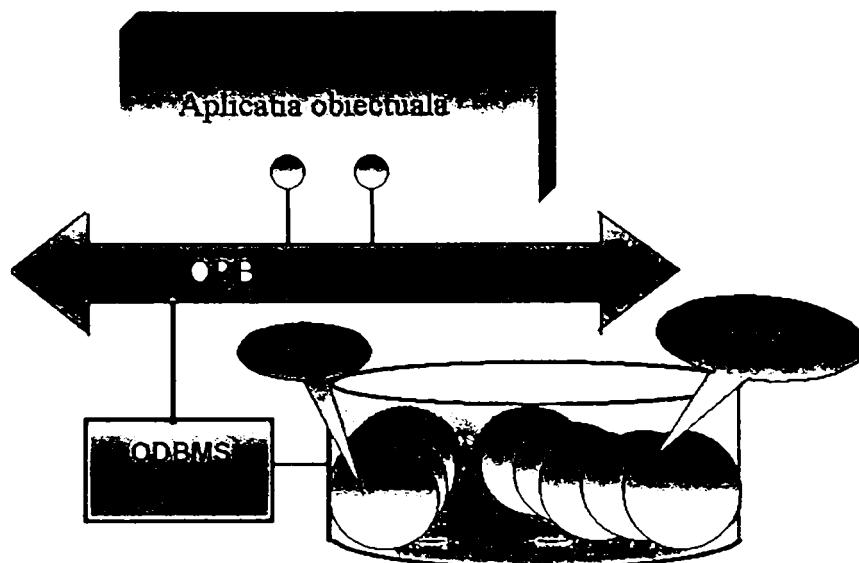


Fig 2.49 Legătura între aplicații folosind ORB și OMA

O altă cale prin care OMA este relevant, în contextul ODBMS este acela că o colecție de obiecte într-o arhitectură obiect distribuită poate fi considerată ca o bază de date obiectuală ca în figura 2.50

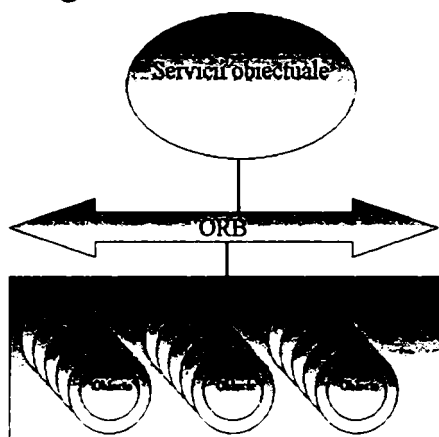


Fig 2.50 ODBMS în standardul OMG

Standardul OMA, CORBA și COSS este foarte bun atât pentru implementarea ODBMS, cât și pentru dezvoltarea arhitecturilor obiect distribuite, în care ODBMS-urile pot fi folosite. Datorită acestui fapt, conceptele OMG au fost și sunt folosite de către mulți producători de software pentru managementul ODBMS.





## Proiectarea bazelor de date obiectuale

**P**roiectarea bazelor de date este un proces complex, care trebuie să țină seama de o serie de factori. În lumea dură a software-ului contemporan realizarea unei aplicații este influențată determinant de modul în care este realizată proiectarea sa. Aspectele de care trebuie să se țină cont sunt multiple și sunt influențate de alte domenii cum ar fi: ingineria software, business etc.

Conform lui [Rob 95], proiectarea bazei de date, indiferent de modelul ales, conține în general două aspecte importante și anume:

- Proiectarea logică a bazei de date;
- Proiectarea fizică a bazei de date.

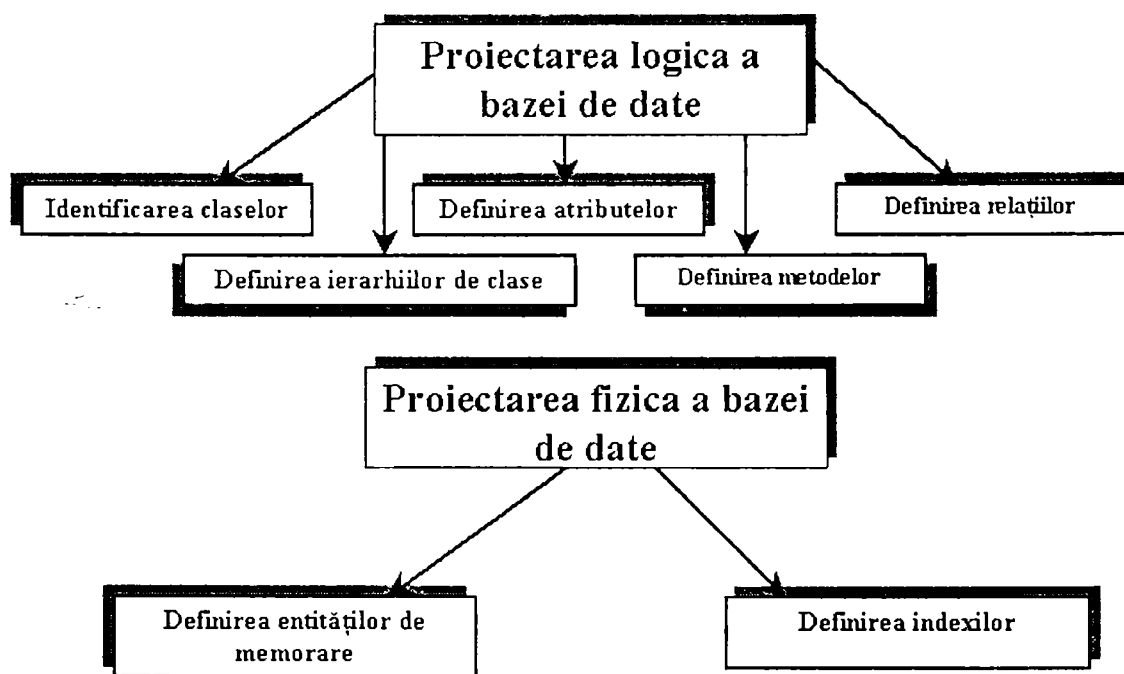


Fig 3.1 Aspectele proiectării bazei de date

În cazul bazelor de date orientate obiect, etapele care trebuie parcurse în activitatea de proiectare, sunt prezentate în figura 3.1.

## 3.1 Identificarea claselor

Un prim pas în identificarea claselor constă în determinarea obiectelor care vor aparține la o anumită clasă. În acest proces se determină numărul de obiecte ale clasei. Pentru realizarea acestui lucru sunt necesare două procese primare:

- Abstractizarea;
- Descompunerea.

*Abstractizarea* este procesul în care se identifică dacă două clase au ceva în comun. De exemplu “Alezoare de mână” și “Cuțite pentru retezat” sunt amândouă cazuri speciale de “Scule Așchietoare” (figura 2)

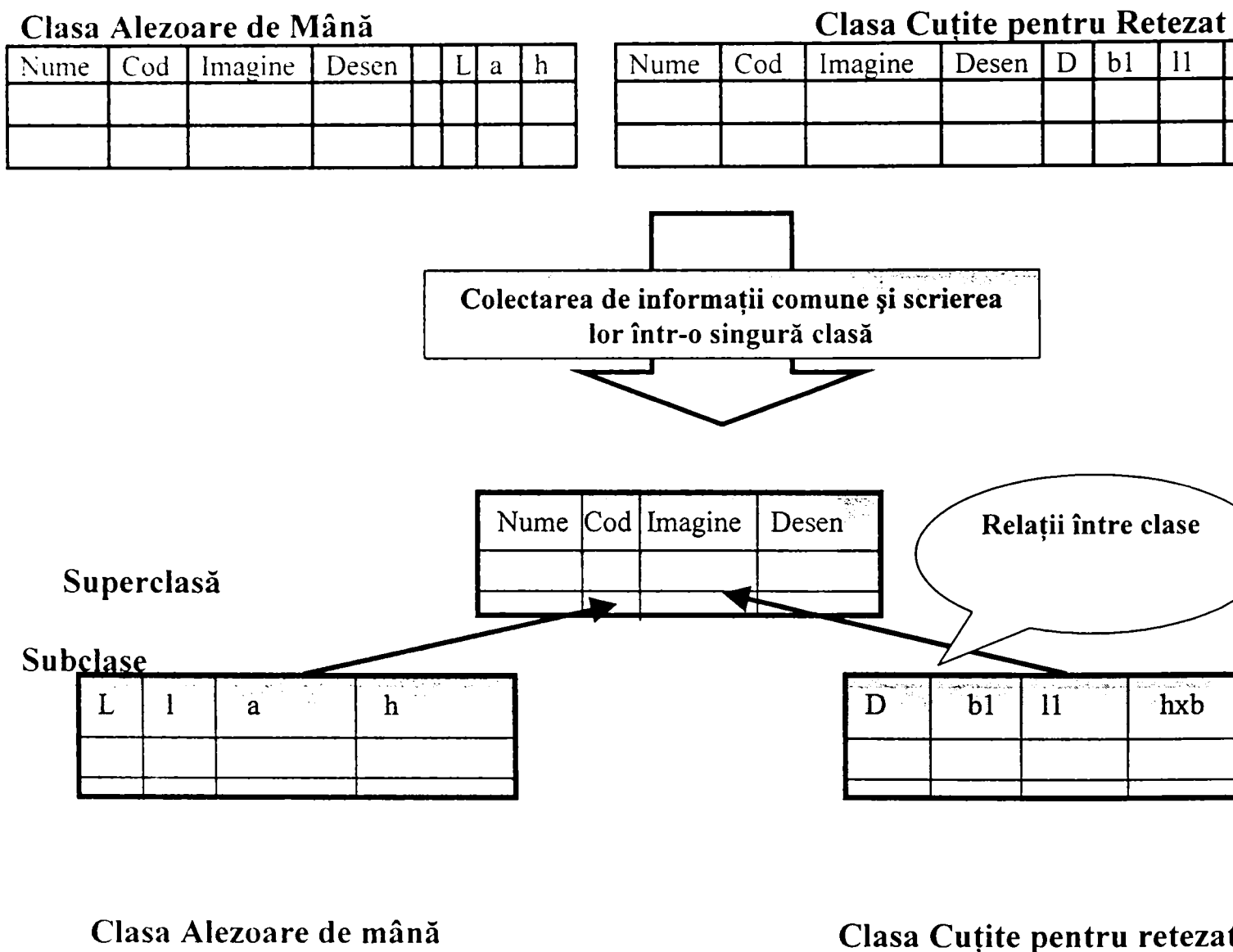


Fig 3.2 Identificarea claselor

“Alezoare de mână” și “Cuțite pentru retezat” devin subclase ale clasei “Scule așchietoare”, care este definită ca o superclasă pentru amândouă. Informațiile comune pentru amândouă, ca Nume, Cod, Imagine și Desen pot fi combinate și definite în superclasa “Scule așchietoare”. “Alezoare de mână” și

**Teza de Doctorat**

“Cuțite pentru retezat” conțin și informații specifice fiecăreia dintre ele, care nu apar în superclasă. De exemplu “Alezoare de Mână conține informația “L” sau “h”, iar clasa “Cuțite pentru Retezat”, conține informația “hxb” sau “l1” sau “b1”.

### 3.1.2 Descompunerea

Descompunerea este procesul prin care un obiect se împarte într-un obiect multiplu, pentru reprezentarea unor structuri interne complexe. De exemplu proiectul sculei include un plan de operații, un calcul de pret, o documentare, figura 3.3.

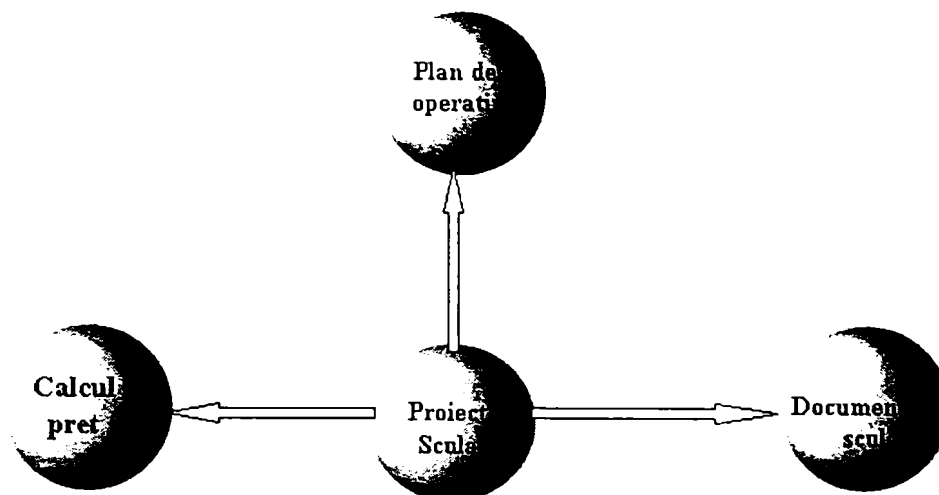


Fig 3.3 Descompunerea obiectelor

Rezultatul descompunerii este identificarea claselor adiționale conectate la clasa originală prin relații. De cele mai multe ori aceasta poate fi o relație de tipul one to many. Procesul de normalizare descris în procesul de analiză al bazei de date, decide care proprietăți aparțin unei anumite clase.

În stagiul de identificare al claselor pot apare câteva probleme tipice ca de exemplu:

- Cum poate fi introdusă informația în obiect?;
- Cum poate fi folosită normalizarea pentru un obiect bază de date?;

În luarea unei decizii privind împărțirea sau combinarea obiectelor, factorii care trebuie luați în considerare sunt:

- Tipul relației: permanentă sau temporară. Dacă relația este temporară atunci este necesar să separam obiectele;
- Relațiile sunt one to one sau sunt one to many? Dacă relațiile sunt one to many cea mai bună soluție este de a separa obiectele.

### 3.1.3 Normalizarea

În general un soft pentru o bază de date obiectuală permite colecții de valori denumite atribute. De exemplu limbajele de programare cunoscute de către un programator, pot fi introduse într-un atribut șir de caractere.

Pornind de la exemplul prezentat anterior, folosind atribute, o soluție mai bună este de a defini o clasă separată numită “Caracteristici geometrice” și de a defini, o relație între clasă “Cuțite pentru Retezat” și clasa “Caracteristici geometrice”. Aducerea unor noi atribute la clasa Cuțite pentru Retezat, este apoi un proces mai simplu (figura 3.4).

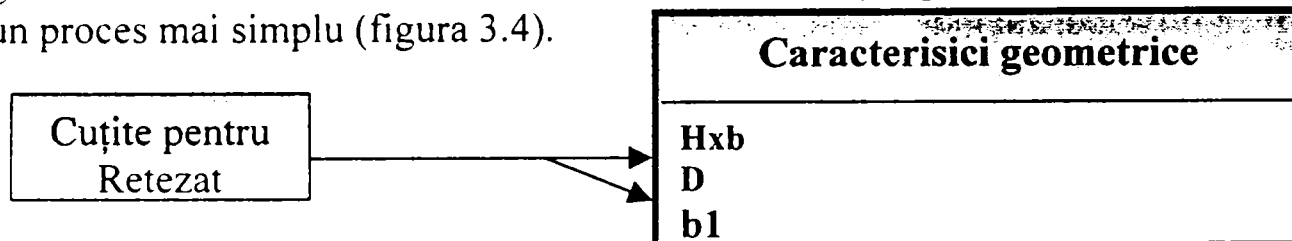


Fig 3.4 Normalizarea

Dacă informația despre limbajul cunoscut de către un programator, este întodeauna obținută printr-o metodă, această poate fi rescrisă în cazul în care limbajul se schimbă fără a afecta interfața. Cu alte cuvinte procesul de normalizare constă, în definirea unor clase corespunzătoare, unei anumite entități și adăugarea ulterioară de atribute și metode.

## 3.2 Definirea ierarhiilor de clase

Într-o aplicație, este necesar să aranjăm clasele într-o ierarhie de clase. Atunci când este definită o ierarhie de clase sunt necesare, a fi luate în considerare următoarele aspecte:

- Principiul incluziunii;
- Avantajele polimorfismului;
- Evitarea migrației instanțelor;
- Folosirea moștenirii multiple;
- Evitarea ambiguității moștenirii multiple;
- Evitarea limitelor sistemului;
- Reutilizarea claselor existente

### 3.2.1 Principiul incluziunii

Există două căi de a cerceta moștenirea. Una este de a o reflecta într-o relație de apartenență, de exemplu “Cuțit pentru Retezat” este o sculă așchietoare. Astfel “Cuțit pentru Retezat” moștenește caracteristicile clasei “Sculă Așchietoare”. Aceasta este denumită *moștenirea inclusă*. O a doua cale este aceea de a scoate în evidență *relația reutilizabilă*. De exemplu considerăm

**Teza de Doctorat**



clasa “Scule aşchietoare” care conține mai multe metode. Definim o clasă nouă numită “Dispozitive”. O definiție ierarhică, bazată pe conceptul de moștenire nu este corectă, pentru că nu orice dispozitiv este și sculă aşchietoare.

### 3.2.2 Avantajele polimorfismului

În activitatea de proiectare a bazelor de date obiectuale, polimorfismul (cap 2 paragraf 2.3), este unul dintre factorii importanți. Conform definiției, dacă în două clase diferite există o metodă cu același nume, putem considera metoda polimorfică. Polimorfismul este unul dintre cele mai puternice concepte ale tehnologiei obiectuale, pentru că el asigură posibilități de schimbare. În locul scrierii de cod în toate cazurile posibile ale unui algoritm, putem scrie cod separat pentru fiecare clasă de obiecte. Când sunt introduse clase noi în sistem, nu trebuie modificat codul existent ci doar trebuie adăgate noi metode pentru clasele noi. Folosind polimorfismul pot fi identificate subclase ale unor clase existente, cu toate că ele au aceleași caracteristici, pot avea metode diferite care să le deosebească ierarhic. Clasa “Caută alezoare” este identică cu clasa “Caută Scule aşchietoare” dar metoda de căutare are introduse subrutine de validare specifice care ne fac să considerăm clasa “Caută alezoare” ca și subclasă a clasei “Caută Scule aşchietoare”. O deosebită importanță are polimorfismul în determinarea ierarhiei de clase. De multe ori acest lucru poate anticipa modificări ale claselor. Acest lucru poate implica introducerea unui nivel nou în ierarhia de clase care nu are nici o importanță pe moment dar poate fi folosit ulterior. De exemplu se poate constata că unele dintre metodele scrise pentru clasa “Scule aşchietoare” pot fi aplicate numai acelor scule care sunt fabricate în societate sau în curs de fabricare. Din această cauză o soluție ar fi împărțirea clasei “Scule aşchietoare” în două clase “Scule aşchietoare fabricate” și “Scule aşchietoare în curs de fabricare” cu metodele specifice fiecărei clase. Aceasta duce la extinderea ierarhiei de clase și la folosirea ulterioară a polimorfismului metodelor.

### 3.2.3 Evitarea necesității de migrare a instanțelor

După definirea ierarhiilor de clase poate apare situația în care un anumit obiect este necesar să-și schimbe clasa. În anumite condiții acest lucru poate avea însă efecte nefericite asupra aplicației, astfel pe cât posibil se va căuta evitarea acestui lucru.

### 3.2.4 Folosirea moștenirii multiple

Unii specialiști [Booch 94] nu recomandă folosirea moștenirii multiple (cap. 2 paragraf. 2.1.8). Moștenirea multiplă apare în mod natural când există

**Teza de Doctorat**

---

două definiții ortogonale pentru același obiect. De exemplu putem clasifica oamenii de gen feminin și masculin sau ca adulți și copii. Putem construi ierarhia de clase (figura 3.5).

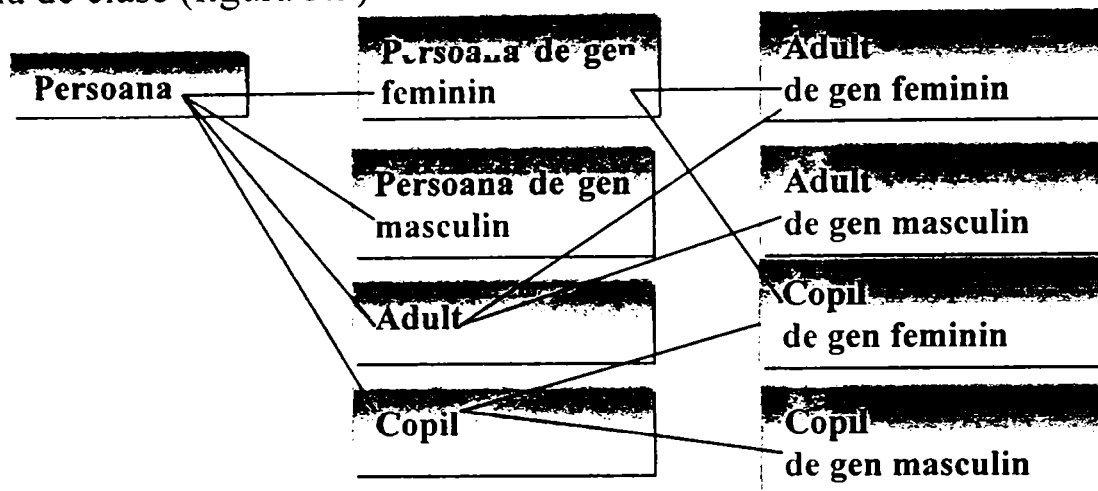


Fig 3.5 Ambiguitatea moștenirii multiple

Ierarhia de clase este prezentată pe două nivele. Toate instanțele ierarhiei, pot să aparțină la una dintre cele patru clase de pe nivelul de jos, de exemplu copii de gen masculin. Pericolul acestui concept este acela că el poate deveni foarte dificil. Numărul de clase poate crește foarte repede și este dificil de testat toate posibilitățile de interacțiune ale metodelor polimorfe. Înainte de a folosi moștenirea multiplă este necesar de a lua în considerare următoarele aspecte:

- Rafinarea claselor până la cel mai înalt grad se va face numai dacă acest lucru este absolut necesar. Pentru exemplul nostru se va analiza cazul în care este necesară sau nu existența clasei adulți și a clasei copii sau numai a clasei “Persoane de gen bărbătesc”;
- Trebuie verificat dacă legăturile dintre clase respectă principiul incluziunii. Este foarte tentant de a folosi moștenirea multiplă pentru a reprezenta în totalitate o anumită relație;
- Clasificarea trebuie să fie stabilă, pentru că tendința obiectelor de a-și schimba clasa poate influența negativ o anumită aplicație;

Cazurile în care poate fi folosită moștenirea multiplă sunt acelea în care pot fi definite clasele ce pot acoperi diverse categorii distincte între ele. Acest concept poate fi folosit în activitatea de proiectare a unor medii pur obiectuale, de exemplu Jasmine dar poate crea ambiguități care trebuie evitate tocmai în această activitate. Datorită acestui fapt, alte medii de programare, de exemplu Visual Fox nu are implementat acest concept.

### 3.2.5 Evitarea ambiguităților în moștenirea multiplă

În Jasmine de exemplu, unul dintre cazurile defavorabile care poate apare la folosirea moștenirii multiple, este acela în care superclasele au același nume

de proprietăți, sau de metode. Nu toate mediile orientate obiect suportă moștenirea multiplă. Din acest punct de vedere, de multe ori ea nu este luată în considerare. În cazul în care mediul de programare permite moștenirea multiplă, în primul rând trebuie identificată în mod corect prin rafinare, fiecare metodă sau proprietate. În general această problemă poate fi evitată prin folosirea unor nume diferite pentru proprietăți sau metode cu același înțeles.

### 3.2.6 Evitarea limitelor sistemului

Limitele unui anumit sistem se pot referi la numărul de clase care este permis, precum și al numărului de subclase ale fiecărei clase. Mediul Jasmine, [Fallo 99] are posibilitatea de a defini o entitate (Store), care permite, specificarea zonei în care va fi realizată baza de date. Această zonă are o anumită mărime în MO și un număr de pagini. Funcție de aceste mărimi sunt definite limitele sistemului.

### 3.2.7 Gruparea claselor în familii de clase

În unele medii de programare bazele de date orientate obiect (Jasmine), [Fallo 99-2], este permisă definirea unei familii de clase, de exemplu "Sistemul de fabricație al sculelor", unde vor fi definite clasele aplicației utilizator. Pentru definirea familiilor de clase există două căi:

- Se poate face o definire de clasă în primul stadiu de proiectare, în momentul în care este definită modularitatea sistemului proiectat. De exemplu o aplicație este împărțită ca sistem în două părți: una care se ocupă publicarea documentelor și o altă parte care asigură facturarea unor produse. Din prima fază a proiectării pot fi alocate familii de clase, fiecărui termen în mod separat, fără a se face definirea în amănunt a fiecărei clase;
- Se poate defini ierarhia de clase, în amănunt și apoi se trece la împărțirea claselor în familii de clase, pe baza unor caracteristici comune.

### 3.2.8 Refolosirea claselor existente

Un important beneficiu al tehnicii obiectuale este refolosirea claselor care există deja. Existența claselor și refolosirea acestora are următoarele avantaje:

- Definirea unei subclase, a unei clase deja existente. Cu ajutorul acestui concept putem să definim o clasă care împrumută toate caracteristicile superclasei și căreia îi putem defini ulterior alte proprietăți;
- Definirea relațiilor între clasele existente;

## **Teza de Doctorat**

---

- Copierea și modificarea codului sursă.

### 3.3 Definirea atributelor și metodelor

În general operațiile de actualizare și ștergere a informațiilor, se pot face fie cu ajutorul atributelor, fie cu ajutorul metodelor. Este de preferat folosirea unei metode de compromis, prin care utilizatorii pot citi atributele și pot să le modifice conținutul cu ajutorul metodelor. Aceasta permite scrierea unor metode care să impună reguli de validare pentru valori noi, ceea ce va împiedica apariția de date redundante sau date greșite în baza de date.

#### 3.3.1 Supraîncărcarea atributelor

Supraîncărcarea apare acolo unde un atribut poate fi dedus din alt atribut, de exemplu durabilitatea unei scule poate fi dedusă din cod. Aceasta este o problemă serioasă care poate apare în baze de date complexe, pentru că aplicațiile fac presupuneri asupra datelor care pot fi invalidate de către anumite schimbări. Metoda prin care se poate rezolva acest aspect pentru exemplul prezentat, este de a defini o metodă în clasa "Scule așchietoare" prin care să fie returnată durabilitatea unei anumite scule.

#### 3.3.2 Atribute complexe

Una dintre principalele restricții ale bazelor de date relaționale este faptul că atributele complexe sunt interzise. Dacă în teoria relațională un atribut complex, ca de exemplu adresa poate fi "spart" în mai multe atribute, în bazele de date obiectuale un atribut complex, poate fi prelucrat folosind metode care să extragă din el doar partea care prezintă interes.

#### 3.3.3 Gestionarea tipurilor abstracte de date

În multe cazuri este necesară reprezentarea atributelor folosind tipuri abstracte de date, la care reprezentarea internă este invizibilă. De exemplu tipuri de date abstracte care pot fi întâlnite adesea sunt:

- Măsuri (longitudine sau latitudine);
- Tipuri de date multimedia ca de exemplu sunete și imagini.

În general există două căi pentru reprezentarea lor:

1. definirea unei clase;
2. căutând o reprezentare literală.

Prin prima metodă datele abstracte se pot reprezenta cu ajutorul definițiilor de clase, iar prin cea de a doua cale anumite valori pot fi ascunse folosind metode adecvate în acest scop.

### 3.4 Definirea relațiilor

Factorii care trebuie luați în considerare [Rob 95] atunci când sunt necesare relații între obiecte sunt următorii:

- Menținerea avantajului pe care îl permite cheia primară folosită în bazele de date relaționale;
- Folosirea unei căi alternative pentru menținerea relațiilor de tip one to many și many to many;
- Menținerea integrității referențiale.

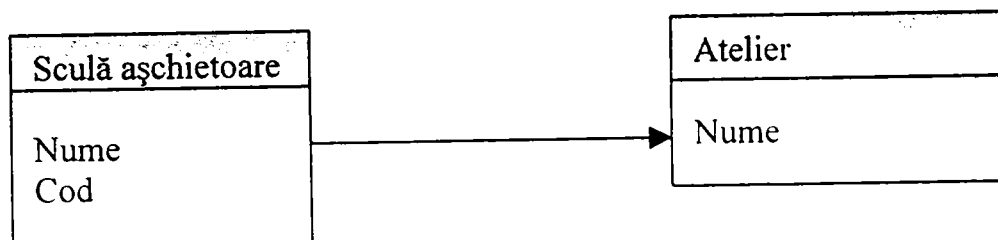


Fig 3.6 Relații între clase în procesul de proiectare

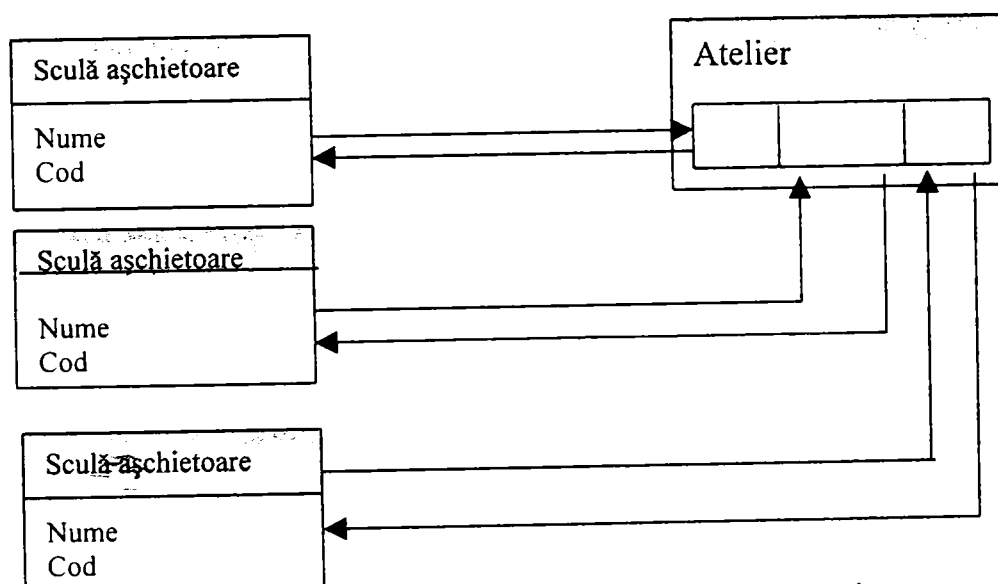


Fig 3.7 Relații între obiecte în procesul de proiectare

#### 3.4.1 Relații de tip one to many

Acest tip de relații au fost definite în cap. 2 paragraf 2.4.3 și se stabilește între două sau mai multe obiecte. Pentru aceasta se folosesc identificatori interni ai obiectului care fac referire la unul sau mai multe obiecte. Astfel pentru a reprezenta o relație de tip one to many este necesar ca într-o clasă să fie definit un identificator care localizează mai multe obiecte dintr-o altă clasă. De

exemplu o interogare în clasa Scule aşchietoare poate să caute toate sculele dintr-un atelier. Aceasta este metoda cea mai simplă de reprezentare (fig. 3.6)

A doua opţiune este de a menţine referinţa în ambele direcţii (figura 3.7) şi menţinerea referinţei de tipul one to many (figura 3.9).

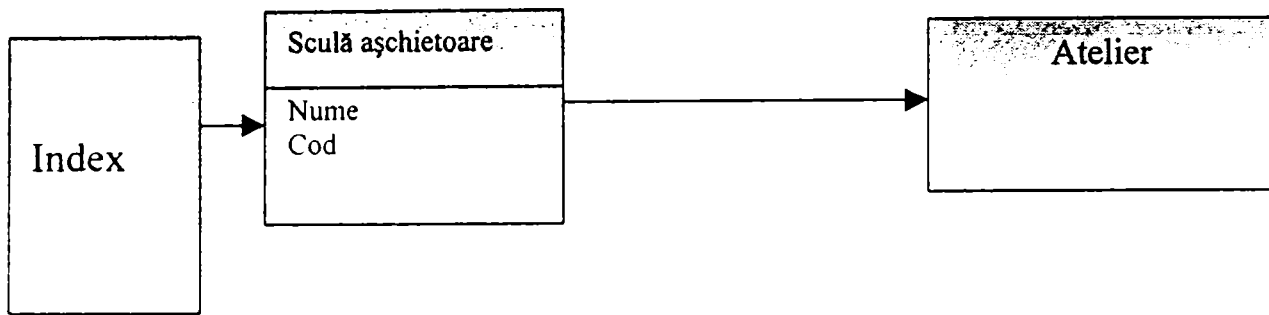


Fig 3.8 Index pentru menţinerea unei relaţii

O altă metodă este aceea prin care se poate folosi un index pentru menţinerea unei relaţii de tip one to many (figura 8)

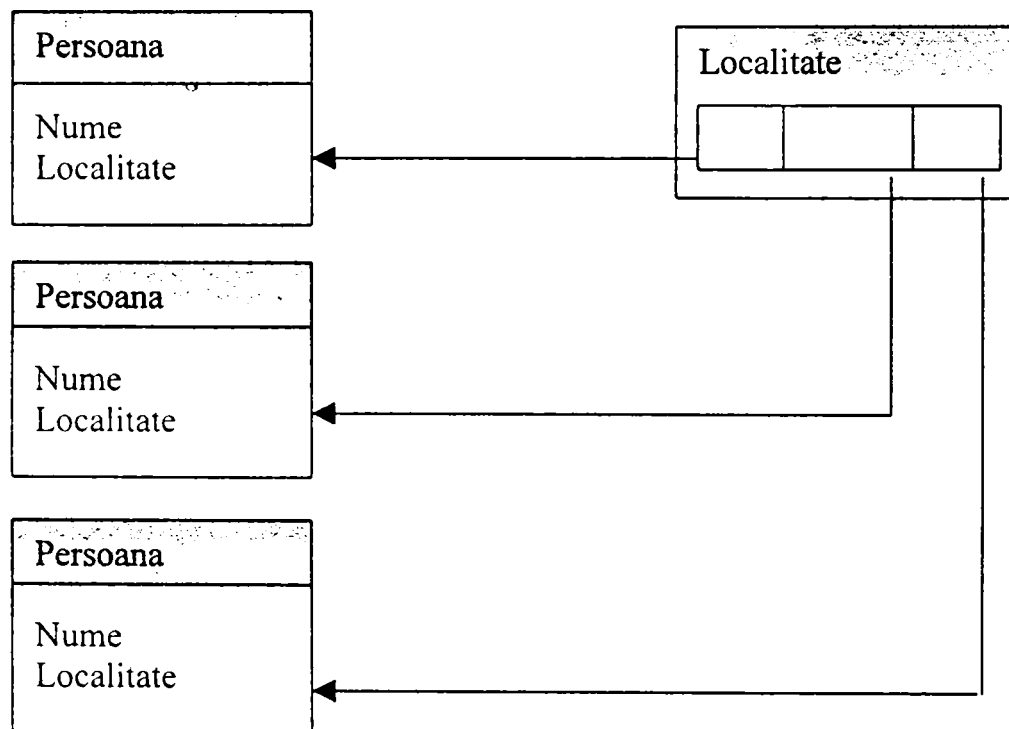


Fig 3.9 Menţinerea referinţei de tip unul la mai multe

Datorită faptului că în acest caz căutarea informaţiilor este mult mai rapidă este de recomandat folosirea acestei metode de menţinere a relaţiei de tip one to many. Ca şi în cazul atributelor relaţiile dintre obiecte pot fi ascunse folosind metode.

### 3.4.2 Relaţii de tip many to many

Acest tip de relaţie poate fi reprezentat în OODBMS-ul Jasmine direct folosind colecţii de valori implementate sub forma unor proprietăţi. Înainte de a reprezenta o astfel de relaţie trebuie avut în vedere că nici o dată nu este asociată



cu această relație. În general o astfel de relație se poate implementa folosind două sau mai multe relații de tip one to many. La fel ca și în cazul celorlate tipuri de relații pot fi folosite metode, pentru a ascunde implementarea unei astfel de relații.

### 3.5 Integritatea referențială

Termenul *integritate referențială înseamnă din punct de vedere obiectual, că un obiect nu poate referi niciodată un obiect care nu există*. Aceasta înseamnă că în cazul în care obiectul este șters, toate referințele la el trebuie șterse. Integritatea referențială poate fi implementată folosind metode [Blașa 95]. Definiția metodelor ține cont de următorii factori:

- Polimorfismul;
- Folosirea metodelor pentru accesarea unor sisteme externe bazei de date;
- Definiția clasei la care trebuie să aparțină o anumită metodă;
- Transformarea unei anumite funcții sau proceduri într-o anumită metodă.

Cele mai uzuale tipuri de metode folosite de către utilizatori sunt:

- Pentru obținerea de informații din baza de date;
- Actualizare informațiilor din baza de date obiectuală;
- Obținerea de rapoarte referitoare la diverse activități din baza de date.

Există diverse tehnici care sunt folosite pentru manipularea integrității referențiale:

- să nu se permită utilizatorului să șteargă explicit obiectele, adică sistemul șterge automat obiectele care nu mai sunt accesibile utilizatorului;
- să se permită utilizatorului să șteargă obiectele când acestea nu mai sunt cerute. În acest caz sistemul poate detecta automat referințele care nu sunt valabile și le atribuie valoarea NULL sau nu permite ștergerea;
- să se permită utilizatorului să modifice și să șteargă obiectele și relațiile atunci când ele nu mai sunt necesare

### 3.6 Folosirea metodelor pentru accesarea sistemelor externe

Unele metode scrise într-un anumit limbaj de programare pot accesa diverse medii externe ca de exemplu:

- Fișiere sistem, poșta electronică, serviciile Internet;
- Cereri SQL de accesare a unor baze de date relaționale, atât local cât și la distanță

Aceste metode trebuie să țină cont de modul de desfășurare al tranzacțiilor și mediul soft pentru o astfel de bază de date trebuie să aibă implementată tehnologia de tratare a tranzacțiilor.

Referitor la metode este important din punct de vedere al proiectantului, să permită folosirea polimorfismului. Aceasta înseamnă că putem avea o singură operație cu un anumit nume, care poate fi implementată în diferite feluri funcție de clasa de obiecte. Cu alte cuvinte în diferite clase putem avea metode cu același nume. Folosirea polimorfismului elimină folosirea codului inutil.

### 3.7 Proiectarea fizică a bazei de date

Conform lui [Rob 95], proiectarea fizică a bazei de date constă în:

1. Definirea suportului de memorare
2. Definirea indexilor

#### 3.7.1 Definirea suportului de memorare

În general proiectarea bazei de date într-un mediu obiectual, urmărește mai mult sau mai puțin regulile de proiectare expuse anterior. Proiectarea în mediul obiectual este însă total diferită față de aceea într-un mediu relațional sau într-un mediu hibrid.

Proiectarea într-un mediu hibrid poate considera obiectele de date relațiile bazei de date urmând a se stabili ulterior modul de reprezentare al acestora în cadrul claselor.

Proiectarea bazei de date într-un mediu pur obiectual este total diferită. Dispare noțiunea de relație, obiectele putând memora datele de o anumită natură prin proprietățile pe care le au. Manipularea obiectelor se realizează prin metode scrise într-un limbaj specific sau prin interogări adaptate mediilor obiectuale.

Proiectarea fizică a bazei de date obiectuale, depinde foarte mult de mediul în care se lucrează. Într-un mediu pur obiectual soluția aleasă poate consta în folosirea unui singur fișier pentru alegerea bazei de date sau a mai multor fișiere dacă proiectantul consideră că în acest mod se asigură un management mai bun pentru baza de date proiectată.

#### 3.7.2 Definirea indexilor

Indexii sunt asemănători cu cei din bazele de date relaționale. În general ei sunt definiți prin proceduri proprii mediului specific pentru baza de date obiectuală. Ei sunt destinați pentru a optimiza interogările

### 3.8 Cerințele unui model de date pentru o bază de date obiectuală a unui sistem de fabricație

1. Datele trebuie să fie modelate ca obiecte, fiind organizate în ierarhii și trebuie să respecte agregarea și generalizarea;
2. Modelul de date trebuie să permită definirea proprietăților obiectelor;
3. Modelul de dată trebuie să permită definirea metodelor unui obiect;
4. Modelul de date trebuie să suporte moștenirea proprietăților și a metodelor;
5. Modelul de date trebuie să permită stabilirea relațiilor dintre clasele de obiecte și între obiecte;
6. Trebuie să permită modificarea dinamică a obiectelor dacă acest lucru este necesar în procesul de proiectare al bazei de date;
7. Trebuie să permită suport pentru structuri recursive de obiecte;
8. Să permită posibilități eficiente și flexibile pentru actualizarea obiectelor;
9. Opțional poate permite moștenirea multiplă;
10. Suport pentru proceduri și metode. Metodele operează într-un sistem mecanic asupra unei mulțimi de obiecte și au ca efect producerea unei mulțimi de obiecte. În astfel de cazuri de multe ori nu este foarte clar care metode acționează asupra unor obiecte. De aceea este necesar definirea conceptului de procedură, distinct față de acela de clasă;
11. Păstrarea constrângerilor de integritate ale datelor.

### 3.9 Proiectarea deciziilor pentru un OODBMS al unui sistem de fabricație

Deciziile care se iau în procesul de proiectare trebuie să țină seama de cerințele sistemului de fabricație pentru care se face aceasta.

- Prima decizie constă în a respecta paradigma de modelare a datelor importante și aceasta poate consta în faptul că, clasele trebuie să fie definite riguros și fiecare obiect trebuie să fie o instanță a unei anumite clase.
- A doua decizie importantă constă în faptul că limbajul de programare ales trebuie să fie orientat obiect.
- Restul deciziilor în această fază a proiectării bazei de date se referă în special la asigurarea moștenirii multiple, dacă este cazul, la asigurarea structurii recursive a obiectelor, la folosirea unor clase abstracte care să asigure descrierea proprietăților și operațiilor subclaselor.

În general, la nivel de societate economică, proiectarea orientată obiect trebuie să conțină o proiectare comportamentală, care implică o analiză detaliată a cerințelor de prelucrare a societății comerciale. În analiza orientată pe obiecte, cerințele de prelucrare sunt transpuse într-un set de metode, care sunt unice pentru fiecare clasă. *Metodele publice* adică acelea care sunt vizibile trebuie să

sunt diferite de *metodele private* care sunt metode interne proprii fiecărei clase. Există trei tipuri de metode publice și private:

- Constructorii și destructorii care generează noi instanțe a unei clase, respectiv șterg instanțele ce nu mai sunt necesare;
- Metodele de acces care returnează valoarea unui atribut sau set de attribute al unei instanțe a unei clase;
- Metode de transformare care schimbă starea unei instanțe a unei clase.



## Proiectarea schemelor obiectuale (externe) și a claselor derivate

În cazul bazelor de date relaționale schema entitate relație este modul concret prin care este finalizată activitatea de proiectare a bazei de date. Tot astfel activitatea de proiectare a unei baze de date obiectuale are ca punct final al activității de proiectare realizarea schemelor externe corespunzătoare OODBMS.

Funcțiile unei baze de date pentru un DBMS se clasifică în general pe trei nivele: logic, fizic, extern.

Pentru fiecare nivel informația este reprezentată de către schema conceptuală, internă și externă a bazei de date. Schemele obiectuale oferă o imagine asupra informației conținută în *schema conceptuală*. Aceasta permite utilizatorilor să prezinte într-o reprezentare logică datele, conform cerințelor lor. Schemele obiectuale prevăd independența logică a informației (multe aspecte ale schemei conceptuale pot să fie schimbate fără a modifica vederile schemei conceptuale, oferite de schemele obiectuale). Scopul principal al schemelor externe este acela de a furniza un mecanism care simulează schimbările care pot avea loc în schema conceptuală. Informațiile din schemele obiectuale trebuie să provină din schema conceptuală.

Arhitectura pe trei nivele denumită și ANSI/SPARC se adresează în mare măsură bazelor de date relaționale. O cerință importantă a unui OODBMS este independența logică a obiectelor

În OODBMS, schemele obiectuale pot să conțină clasele de la schema conceptuală, precum și *clase derivate*, definite din clasele existente. Aceste clase oferă informații despre datele conținute în clasele din care ele au provenit. Definiția claselor derivate, este un concept important în definiția schemelor externe în OODBMS.

O altă direcție importantă de cercetare, este definirea mecanismului de reprezentare a schimbărilor, care se pot efectua în schemele obiectuale.

## 4.1 Scheme externe și clase derivate

### 4.1.1 Definirea schemei obiectuale și a schemei interne

Teoria ANSI/SPARC propune o arhitectură cu trei nivele pentru DBMS prezentată în figura 4.1. Schema conceptuală este reprezentarea modelului real al bazei de date. *Fiecare schemă externă este derivată din schema conceptuală și descrie anumite informații care se adresează unui grup de utilizatori.* Bazele de date care au scheme externe sunt flexibile și adaptabile la schimbări funcție de modul în care utilizatorii interpretează datele. Schemele obiectuale prevăd independența logică a datelor. Multe aspecte ale schemei conceptuale pot să fie schimbate fără a trebui să fie modificate vederile schemei conceptuale, oferite de schemele obiectuale.

*Schema internă este reprezentarea fizică a datelor memorate în baza de date.* Ea specifică care date sunt memorate în baza de date și modul cum sunt acestea memorate. Deosebirea dintre schema conceptuală și schema internă constă în independența fizică a datelor, adică multe aspecte ale implementării fizice pot fi modificate, fără a fi afectată viziunea abstractă asupra bazei de date.

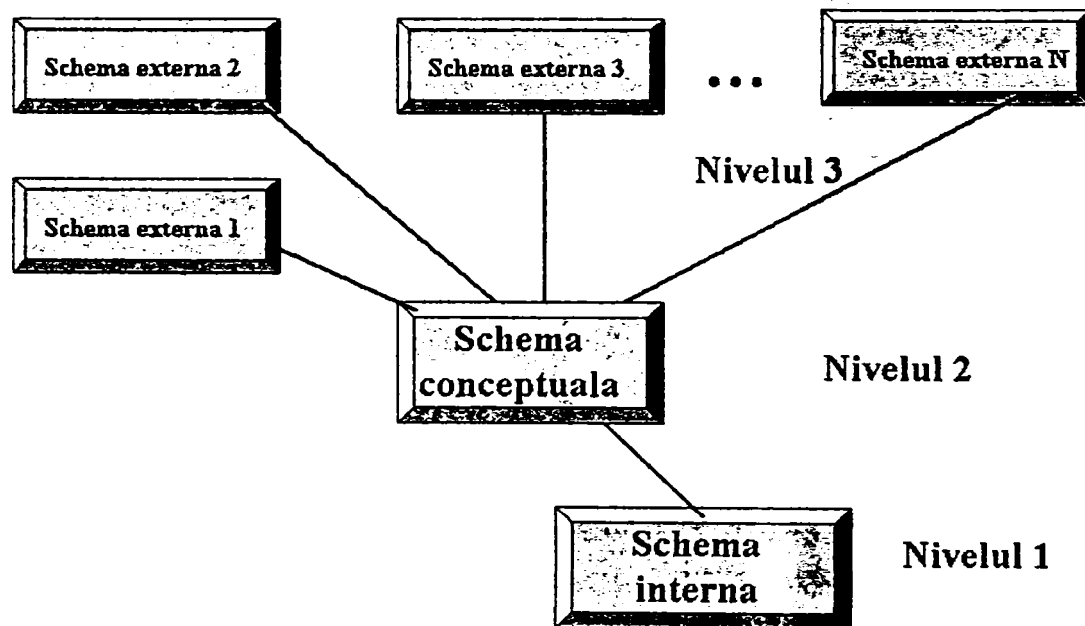


Fig 4.1 Arhitectura ANSI/SPARC pe trei nivele

### 4.1.2 Legăturile dintre schema conceptuală și schemele externe

În OODBMS schema conceptuală și schema externă sunt scheme obiect, definite conform paradigmei obiectuale. În acest sens, din punct de vedere al utilizatorului nu sunt deosebiri privind modul de lucru cu schema obiectuală sau

**Teza de Doctorat**



cu schema externă, datele fiind organizate la fel în ambele scheme. Informația conținută în schema conceptuală este reprezentată prin clase. Schemele externe, sunt derivate din schema conceptuală. Informația conținută în fiecare schemă externă este derivată din informația definită în schema conceptuală, dar nu este obligatoriu ca, clasele definite în schema externă să fie definite anterior în schema conceptuală. În schema externă pot fi definite clase noi numite clase derivate, definite direct sau indirect din clasele de bază, adică cele existente în schema conceptuală. Aceste clase sunt definite și incluse în dicționarul de date. Clasa derivată poate reprezenta un concept relevant în schema externă dar acest concept nu trebuie scos în evidență în schema conceptuală. În metodologia care va fi prezentată în continuare vor fi luate în considerare două aspecte importante și anume:

- schema conceptuală și schema externă sunt scheme obiect definite conform paradgimei orientat obiect;
- schemele externe pot conține atât clase ce aparțin schemei conceptuale cât și clase derivate din schema conceptuală și care nu aparțin acesteia.

#### 4.1.3 Organizarea dicționarului de date și definirea schemei sistem externe

Definirea în OODBMS, a schemei conceptuale și a schemei externe, se bazează pe dicționarul de date, prezentat în figura 4.2.

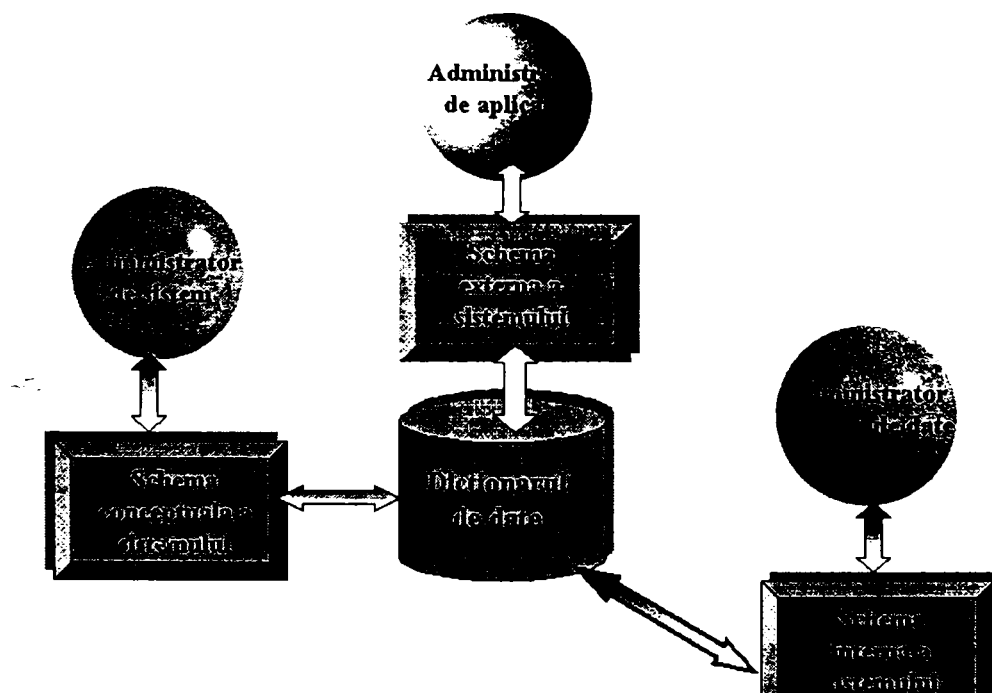


Fig 4.2 Dicționarul de date

Informația conținută în schemele externe, trebuie să provină din informația conținută în schema conceptuală.

Schemele obiectuale pot avea aceeași structură ca și schema conceptuală a OODBMS. *Din această cauză putem considera schema externă ca fiind identică cu schema conceptuală sau schema obiectuală.* În general terminologia ANSI/SPARC nu se folosește în cazul OODBMS.

*Dicționarul de date conține toate informațiile referitoare la managementul și utilizarea unui sistem bază de date.* Informația face referire la schema conceptuală, schema internă și schemele externe ale bazei de date.

Într-o bază de date există două tipuri de utilizatori ai informației și anume administratorul de sistem și administratorul de aplicație. Administratorul de sistem definește schema conceptuală a sistemului, pe când administratorul de aplicație folosește schema externă. De aceea informația din dicționarul de date trebuie să fie organizată în scopul de a îndeplini cerințele acestor utilizatori.

*Clasele derivate reprezintă o parte din informația conținută în schema conceptuală sub forma unor clase noi. Ele sunt definite din clasele existente folosind interogări.* Dacă în schema externă sunt definite clase noi, acestea sunt integrate în dicționarul de date împreună cu definiția schemei externe. Modul de integrare al claselor în schemă poate fi de două feluri:

- folosind moștenirea;
- folosind alte tipuri de relații.

O modalitate de a obține clase derivate din clasele definite în dicționarul de date este folosirea relațiilor derivate, definite în [Berti 92], [Monk 94], [Kim 95], [Guerr 97].

Schema conceptuală este conținută în dicționarul de date împreună cu definirea claselor derivate și cu definițiile schemelor externe. În dicționarul de date fiecare clasă derivată este legată printr-o relație derivată cu clasele din care a fost definită. Relația apare doar în dicționarul de date.

Pentru a putea defini schemele externe, este necesară definirea schemei sistem externe care se suprapune peste dicționarul de date. Așa cum s-a arătat anterior, pentru fiecare parte a bazei de date este necesară definirea propriei scheme externe. Aceasta poate fi definită în două moduri:

1. manual în care fiecare componentă este definită de către utilizator;
2. automat în care componentele schemei externe sunt definite de către sistem fără intervenția utilizatorului

#### 4.2 Scheme externe (obiectuale)

Schemele obiectuale au aceeași structură ca și schema conceptuală din care ele provin, astfel încât putem să folosim termenul de schemă obiect. Cerințele pe care trebuie să le îndeplinească schemele obiectuale poartă numele de *proprietatea de închidere* [Dayal 89], adică fiecare clasă referențiată de către o clasă inclusă în schemele obiectuale, trebuie să fie introdusă în schema

obiectuală respectivă. *O clasă este referențiată de altă clasă dacă ea apare ca argument a unei metode sau ca domeniu al unui atribut al unei clase secundare.*

#### 4.2.1 Metodologii de definire a schemelor obiectuale

Metodologiile de definire a schemei obiectuale sunt diverse și ele au apărut o dată cu conceptul de bază de date obiectuală. În ordine cronologică descrescătoare funcție de anul de apariție vor fi prezentate câteva metode.

În [Guerr 97], se propune o metodologie, care permite definirea schemei obiectuale folosind terminologia ANSI pe trei nivele.

Procesul de definire al schemei externe (obiectuale) conține următorii pași:

- Se folosește schema conceptuală sau o altă schemă externă definită anterior și se definesc clasele derivate necesare. Toate clasele ce vor fi incluse în noua schemă externă trebuie să fie clase derivate noi din aceeași schemă. Clasele derivate sunt conectate cu clasele existente prin relații noi denumite *vederi derivate*. Moștenirea relațiilor între clasele derivate este definită în momentul definirii claselor. Corectarea moștenirii între clasele derivate este asigurată de către sistem. Limbajul de definire al claselor derivate permite efectuarea acestor verificări asupra moștenirii.
- Schema obiectuală trebuie să fie închisă. Clasele din schema originală, referite și neincluse în schema obiectuală, sunt automat redefinite ca noi clase derivate și incluse în schema obiectuală.

În concepția [Guerr 97] schema conceptuală este denumită *schema de bază*. Clasele derivate se numesc *vederi* și pentru schemele obiectuală este folosit termenul *schema vederilor*.

Kim & Kelly fac de asemenea referință la arhitectura pe trei nivele, dar terminologia ANSI nu este folosită în totalitate [Kim 95]. Termenul vedere este folosit cu înțelesul de clasă derivată și poate semnifica totodată schema obiectuală. Procesul de definire al schemei externe este următorul:

- Definirea claselor derivate este necesară pentru definirea schemei obiectuale. Clasele derivate sunt definite din clasele existente. Ele sunt legate cu clasele din care provin prin relații noi denumite *derivat din*. Mulțimea claselor astfel definită formează o ierarhie de moșteniri separate. Ierarhia poartă denumirea de *vederea ierarhiilor derivate*. Clasa derivată este legată prin moștenire cu clasa indicată la momentul definirii sale;
- Selecția claselor care va compune schema obiectuală nu este foarte clar definită. Schema obiectuală poate fi compusă din clase derivate sau nederivate. Clasele derivate și nederivate au ierarhii de moștenire

### **Teza de Doctorat**

---

separate dar ele pot fi legate prin agregare. Domeniul proprietăților unei clase derivate, poate fi o clasă derivată sau nederivată, dar domeniul proprietăților unei clase nederivate nu poate fi o clasă derivată.

Astfel în schema conceptuală [Kim 95], numită *schema bazei de date* există două structuri separate: una pentru clase și una pentru vederi sau clase derivate. Cu alte cuvinte clasele derivate sunt integrate în schema conceptuală folosind o nouă relație nedefinită în paradigma orientată obiect.

Rundensteiner, a propus o metodologie de definire a schemei externe cu numele *multivedere (Multiview)* [Runde 92-1]. Metodologia este completată prin algoritmi care au fost prezentați în [Runde 92-3] și [Runde 92-4]. În această metodologie, specificarea unei scheme externe este împărțită în următoare acțiuni independente:

- Definirea claselor derivate are nevoie de existența unor clase inițiale derivate sau nederivate;
- Integrarea automată a definiției claselor derivate cu toate clasele existente în schema obiect. Acest proces de integrare este realizat folosind moștenirea. Obiectivul este de a menține toate relațiile de moștenire între clasele derivate și nederivate;
- Selectarea unui set de clase (derivate sau nederivate) pentru care poate fi compusă schema obiect;

Metodologia folosită pentru generarea automată a schemei obiect are două părți și anume:

- Toate clasele care sunt folosite de către clasele inițiale, sunt incluse în schema obiect. Aceste clase sunt automat adăugate la setul de clase selectat;
- Generarea ierarhiei de clase pentru clasele obținute. Procesul de generare constă în definirea relațiilor de moștenire care există între mulțimea de clase.

În această metodologie clasele derivate se numesc *clase virtuale*, clasele nederivate se numesc *clase de bază*, schemele obiectuale se numesc *vederi*, *scheme vederi* sau *scheme virtuale* și clasele incluse în schemele obiectuale se numesc *clase vederi*. În acest caz sunt definite două scheme: *schema de bază* care este schema obiect inițială unde toate clasele corespund claselor nederivate și *schema globală* care este o extensie a schemei de bază și care cuprinde toate clasele derivate. Schema globală nu este un dicționar de date pentru ca ea conține numai schema de bază la care au fost adăugate noile clase derivate.

O altă metodă este cea definită de către Abiteboul & Bonner. Conform acestor autori [Abite 91], pașii necesari pentru definirea unei scheme externe sunt următorii;

- Selecția claselor, din alte scheme (externe sau conceptuale) pentru a fi incluse în schema dorită. Selecția este făcută folosind

**Teza de Doctorat**

mecanismul de importare. Când clasele sunt importate aceste devin vizibile împreună cu subclasele lor;

- Ascunderea claselor nedorite sau a proprietăților în clasele schemei.

Schema obținută după acești doi pași poate fi modificată ulterior astfel:

- Definirea claselor derivate din clasele incluse în schemele obiectuală. La acest nivel există două mecanisme pentru definirea claselor și anume: generalizarea și specializarea. Clasele derivate sunt automat integrate în schemă, datorită relațiilor de moștenire pe care le au cu clasele de bază.
- Ascunderea proprietăților adiționale sau a claselor în schema obiectuală.

O primă metodă de definire a schemei obiectuale, a fost făcută de către Tanaka, Yoshikawa & Ishiara, în [Tanak 93]. Acest proces fiind denumit virtualizarea schemei. Sistemul lor permite definirea claselor derivate prin semantica obiect conservat, adică ea conține numai obiecte ale clasei de bază. Schema obiectuală conține una sau mai multe clase derivate. Construcția schemei presupune următorii pași:

- Definirea tuturor claselor derivate în schemele obiectuală;
- Definirea manuală a tuturor relațiilor de moștenire între clasele derivate.

După acești pași se obține o schemă externă. Opțional se mai pot desfășura următoarele acțiuni:

- Ștergerea unei subscheme din schema existentă;
- Pentru a obține o nouă schemă se poate importa o schemă existentă anterior și atașarea acesteia, cu schema actuală. Procesul de unire este manual dar procesul de validare este automat.

În procesele definite de către acești autori schemele obiectuale se numesc *scheme virtuale*, clasele derivate se numesc *clase virtuale*, schema conceptuală se numește *schemă de bază*.

Metodă propusă de către Heiler și Zdonic [Heile 88], pentru definirea schemei externe presupune definirea a două mulțimi:

- mulțime de tipuri;
- mulțime de obiecte ca instanțe a acestor tipuri sau cu alte cuvinte definirea unui set de clase.

O schemă obiectuală este derivată prin aplicarea funcțiilor altei scheme în scopul de a obține noi definiții de scheme obiectuale. De aceea definirea unei scheme externe este de fapt definirea acestor funcții.

#### 4.2.2 Clasificarea metodologiilor de definire a schemelor obiectuale



Metodologiile prezentate anterior pot fi grupate în trei grupe care iau în considerare relația dintre schema conceptuală și schemele obiectuale definite:

- *Schemele obiectuale sunt subscheme ale schemei conceptuale* În acest grup de metodologii schema conceptuală conține toate clasele ce vor fi definite în schemele obiectuale. *Dacă schemele obiectuale conțin o clasă care nu a fost prevăzută în schema conceptuală aceasta trebuie să fie definită și integrată în schema conceptuală.* Integrarea clasei asigură consistența tuturor schemelor externe cu schema conceptuală sau cu oricare altă schemă. Problema de bază care apare este aceea că schema conceptuală devine tot mai complexă pe măsură ce apar noi clase derivate. Schema conceptuală este folosită ca și un dicționar de date în sensul că toate clasele incluse în schemele obiectuale vor fi integrate în dicționarul de date. În multe cazuri clasele derivate sunt integrate prin moștenire în schema conceptuală.
- *Schemele obiectuale nu conțin subscheme ale schemei conceptuale.* Schemele obiectuale pot conține clase care nu sunt incluse în schema conceptuală. Clasele noi sunt derivate direct sau indirect din schema conceptuală a claselor, dar ele nu sunt obligatoriu incluse în schema conceptuală. De aceea, schema conceptuală nu este afectată de definițiile schemei externe. *Ideea de bază a acestui grup de metodologii constă în faptul că schemele obiectuale sunt definite independent.*
- *Schema obiectuală este clasă a schemei conceptuale.* Acesta este un caz unic, unde fiecare schemă externă este implementată prin definirea unei clase noi, care conține un singur obiect, ce simulează comportarea tuturor claselor din noua schemă externă. Comparând cu schema conceptuală, acest mod de definire a schemei externe, înseamnă o schimbare a modului de definire a schemei externe precum și a modului de lucru cu aceasta. Clasele care constituie din punct de vedere conceptual schema obiectuală, nu sunt clase care existau în schema conceptuală. Din acest punct de vedere, o astfel de metodologie poate fi considerată mai puțin importantă, comparativ cu cele precedente.

#### 4.2.3 Generarea schemelor externe

Pe baza considerațiilor teoretice analizate anterior etapele necesare pentru a defini schema externă sunt:

- definirea și integrarea claselor derivate cerute în dicționarul de date, ele putând fi direct integrate folosind relația derivată;
- selectarea claselor care vor face parte din schema externă. Clasele selectate pot fi transformabile sau netransformabile;
- generarea schemei externe.

**Teza de Doctorat**



## 4.2.3.1 Modificarea claselor transformabile

În scopul de a avea o clasă transformabilă în ierarhia de clase, aceasta trebuie să sufere o serie de transformări, prin adăugarea de proprietăți sau prin ștergerea unor proprietăți deja existente. Modificările care pot avea loc într-o clasă transformabilă sunt reprezentate în figura 4.3. Considerăm clasa transformabilă *clasa1* pe care vrem să o integrăm (fig 4.3.a). Dacă ea este subclasă a clasei *clasa2* (fig 4.3 b) atunci ea moștenește proprietățile acesteia și în plus își păstrează proprietățile sale proprii. În cazul în care *clasa1* este superclasă pentru *clasa2* atunci toate proprietățile care nu sunt definite și pentru *clasa2*, trebuie eliminate din *clasa1*. (fig. 4.3.c)

Clasele transformabile moștenesc proprietățile superclaselor și pierd acele proprietăți nedefinite pentru subclasele lor. (fig. 4.3.d). Dacă toate clasele care sunt subclase a unei clase transformabile au proprietăți comune și aceste proprietăți sunt definite pentru toate obiectele din clasa transformabilă, atunci aceste proprietăți trebuie adăugate proprietăților clasei transformabile (proprietatea *p5* în fig 4.3.d). Dacă o clasă transformabilă are mai multe superclase, atunci ea trebuie să moștenească toate proprietățile superclaselor (fig 4.3.e). Din această cauză transformările pe care le poate suferi o clasă

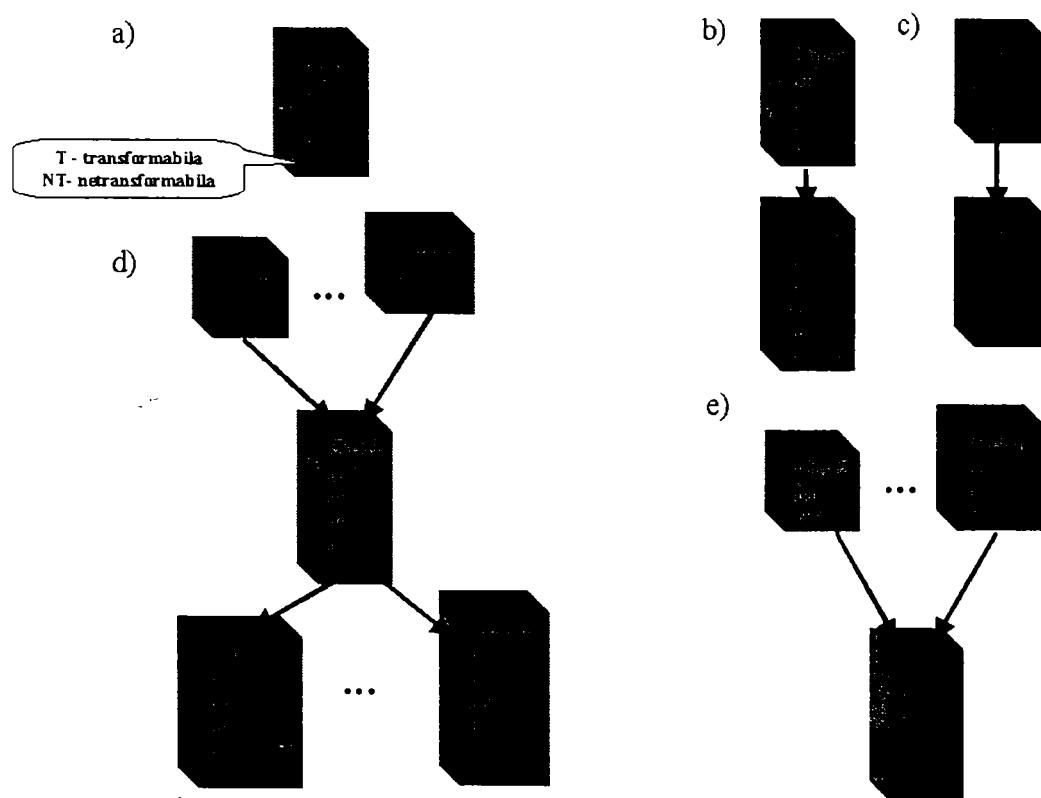


Fig 4.3 Reguli privind modificările care pot avea loc într-o clasă transformabilă

transformabilă când ea este integrată într-o ierarhie de clase pot fi:

- adăgare de proprietăți ale superclaselor care nu au fost definite în clasă;
- adăugare de proprietăți comune pentru toate subclasele și pentru toate obiectele conținute în clase;
- eliminarea proprietăților nedefinite în subclase

#### 4.2.3.2 Definirea ordinii de modificare a claselor transformabile în ierarhia de clase

Pentru definirea ordinii de modificare a proprietăților claselor transformabile sunt luate în considerare două aspecte:

- integrarea gradată a claselor transformabile în schema externă;
- toate clasele din schema sunt transformabile.

##### 4.2.3.2.1 Integrarea gradată a claselor transformabile

Dacă privim ierarhia de clase formată exclusiv din clase netransformabile, clasele transformabile pot fi integrat gradat în ierarhia de clase. Din această cauză fiecare clasă transformabilă poate fi legată cu o clasă netransformabilă. O clasă transformabilă poate fi transformată în procesul de integrare, dar o dată integrată ea devine netransformabilă. Așa cum se vede în figurile 3.b și 3.c clasa transformabilă poate avea proprietăți ce pot fi eliminate sau adăugate acest lucru depinzând de legătura cu clasele netransformabile în ierarhia de clase. În general clasele transformabile care au fost deja integrate, pot numai să adauge proprietăți noi la alte clase transformabile (fig 4.3.b).

##### 4.2.3.2.2 Schemă în care toate clasele sunt transformabile

În procesul de modificare al claselor transformabile pot să apară mai

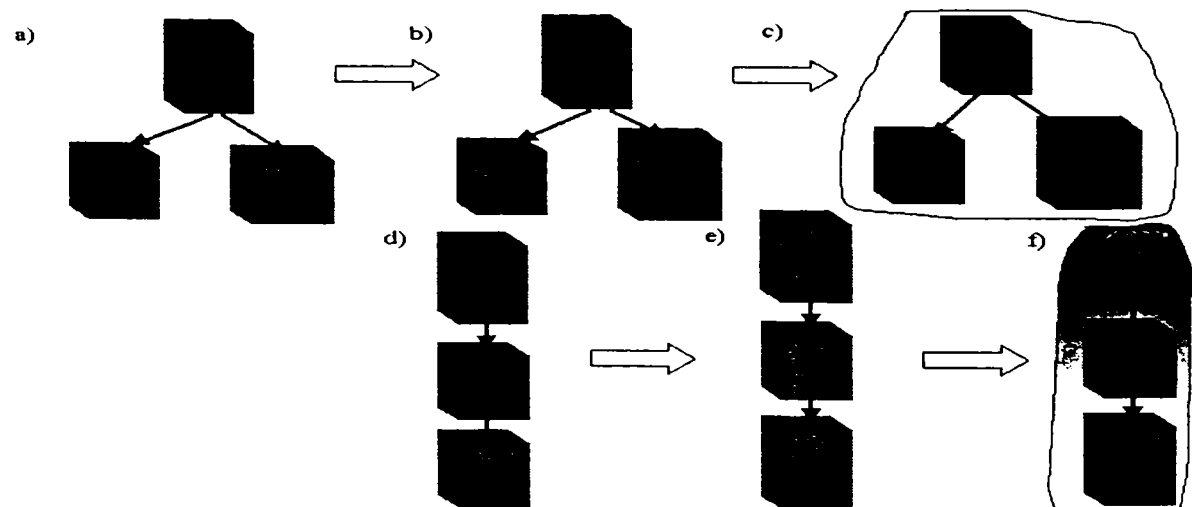


Fig 4.4 Procesul de modificare al claselor transformabile

multe aspecte. Dacă se caută păstrarea cât mai multor proprietăți posibile în transformarea claselor, primele transformări care trebuie făcute, sunt acelea prin care se adaugă proprietăți de la superclase sau pentru subclase.

În figura 4.4 sunt prezentate două cazuri de adăugare de proprietăți definite în superclasele unei clase transformabile. Figurile 4.4a și 4.4b corespund primului caz care arată situația înainte și după transformare. Figurile 4.4d și 4.4e corespund cazului al doilea. În ambele situații proprietatea p3 este moștenită de către clasa3 de la clasa clasal. Rezultatul transformărilor este prezentat în figurile 4.4c și 4.4f. Așa cum se poate vedea în ambele cazuri proprietatea p3 este eliminată din clasal dar ea rămâne definită în clasa clasa3. Dacă integrarea este făcută gradat proprietatea p3 nu va fi definită în clasa clasa3 pentru că ea a fost eliminată din clasa clasal la integrare.

În figura 4.5 este prezentată o transformare ce constă în adăugarea de proprietăți de la subclasele unei clase transformabile. Clasa2 și clasa3 sunt clase netransformabile care au proprietatea p2 nedefinită în clasal. În acest caz este posibil ca această proprietate să poată fi adăugată clasei transformabile, adică proprietatea p2 este adăugată la clasal fig. 4.5.b. Aceste noi proprietăți se pot propaga în structura de clase, p2 la clasa4 fig. 4.5.c. Dacă toate subclasele unei clase transformabile sunt clase transformabile orice proprietate definită în una dintre subclase poate fi adăugată la clasa transformabilă, în cazul în care proprietatea apare la toate obiectele.

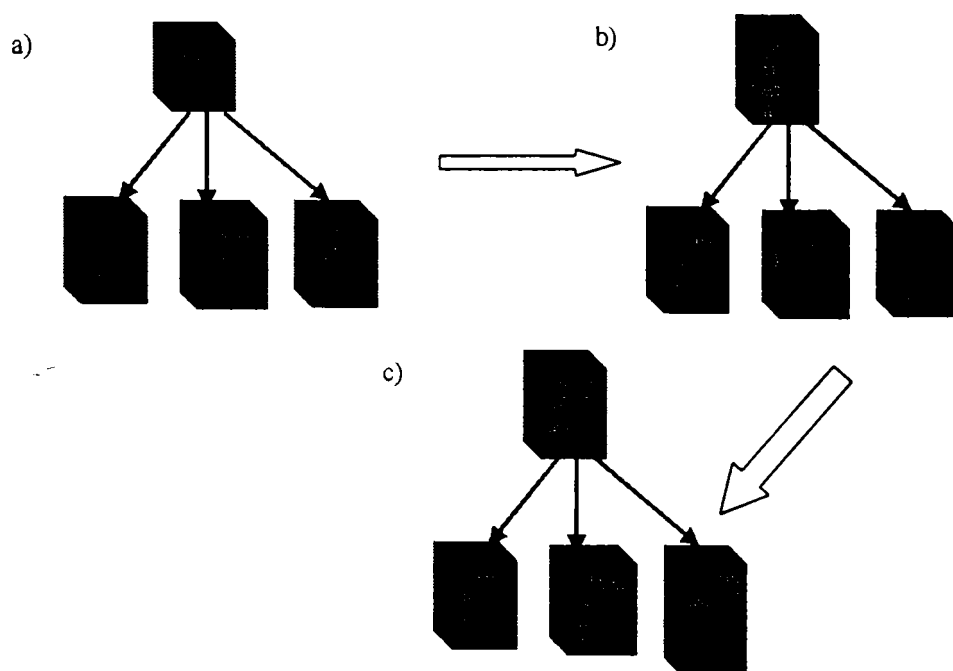


Fig 4.5 Adăugare de proprietăți de la subclasele unei clase transformabile

O dată ce toate proprietățile posibile ale superclaselor și subclaselor au fost adăugate la clasa transformabilă, trebuie eliminate toate proprietățile clasei transformabile nedefinite în subclase așa cum se arată în figurile 4.4c și 4.4f

#### 4.2.3.3 Moștenirea între clasele transformabile și netransformabile

O dată ce au fost selectate clasele transformabile și cele netransformabile în scopul de a modifica clasa transformabilă s-au obținut și relațiile de moștenire între clase. Relațiile de moștenire determină calea prin care se vor face modificările clasei transformabile.

Există posibilitatea de a defini moștenirea manual în momentul în care este făcută selecția sau automat de către sistem

##### 4.2.3.3.1 Caracteristici ale ierarhiei de clase

Pentru a obține caracteristicile ierarhiei de clase există două soluții:

- obținerea ierarhiei închise de clase, legată de relațiile de moștenire, adăugând la setul de clase selectate, clasele de care avem nevoie;
- obținerea tuturor relațiilor de moștenire din setul de clase selectate.

##### 4.2.3.3.2 Subsumarea relațiilor

Mulțimea proprietăților unei clase numită intensie sau grad, este definită ca reuniunea unui set de attribute și a unui set de metode. *Intensia unei clase, mai poate fi definită ca reuniunea unui număr de proprietăți ale clasei. Extensia, este numărul de obiecte (instanțe) al unei clase.* Intensia și extensia sunt definite ca operații noi în schema externă. Extensia unei clase poate fi definită în scopul de a cataloga o clasă, ca o superclasa pentru două clase existente

În cazul claselor netransformabile intensia (gradul) și extensia sunt cunoscute dinainte. Cu alte cuvinte clasele transformabile au extensia stabilită dinainte dar nu și intensia. Intensia poate fi modificată în scopul de a fi adaptat funcție de poziția clasei în ierarhia de clase. De aceea, relațiile dintre clase netransformabile trebuie legate de extensia și intensia lor, iar relațiile dintre clasele transformabile și cele netransformabile trebuie legate de intensia lor.

Relațiile de moștenire între clase pot fi obținute, folosind funcția de *subsumare* bazată pe relațiile existente între clase, în dicționarul de clase. Această funcție se referă la intensia și extensia claselor. În cazul claselor transformabile este luată în considerare numai extensia. *Clasa c1 subsumă clasa c2 dacă și numai dacă c1 poate fi definită ca o superclasă a lui c2. Aceasta înseamnă că setul de obiecte a lui c1 conține întodeauna setul de obiecte a lui c2.*

Funcția de subsumare (*subsumes()*) a fost studiată în [Runde 92-2]. În cazul claselor netransformabile relațiile obținute între clase depind exclusiv de funcția de subsumare utilizată. În altă ordine de idei în cazul claselor transformabile există multiple posibilități de a modifica intensia unei clase. În [Berti 92] funcția de subsumare este folosită în scopul verificării corectitudinii schemei externe elaborată manual.

#### 4.2.3.3 Subsumarea claselor

Dacă extensia unei clase transformabile clasal, este subsumată de extensia unei alte clase, dar ea nu subsumează nici o altă clasă în cadrul ierarhiei

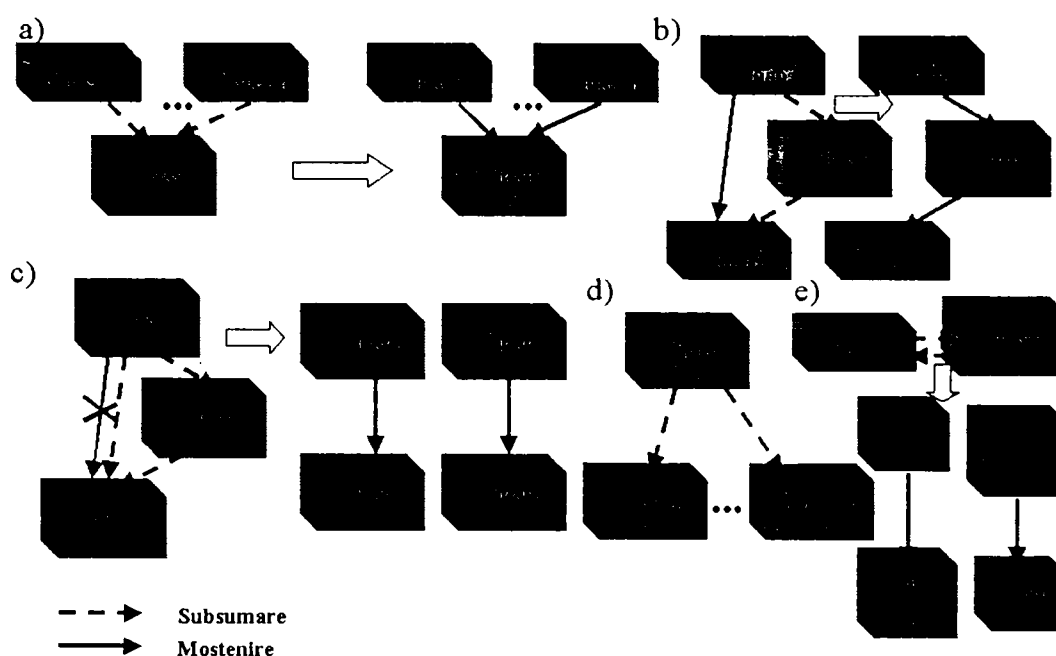


Fig 4.6 Subsumarea claselor

de clase, putem spune că această clasă transformabilă este o subclasă a tuturor claselor care o subsumează (fig 4.6 a). De aceea, subsumarea extensiilor relațiilor poate fi transformată direct în relații de moștenire. Altfel dacă o clasă transformabilă clasal, este subsumată de alte clase și ea la rândul său subsumează alte clase dar toate clasele subsumate de clasal sunt subclase ale claselor care o subsumează atunci clasa clasal poate fi definită ca subclasă a tuturor claselor care o subsumează și o superclasă pentru toate clasele pe care le subsumează (fig 4.6 b).

În cazurile prezentate în figura 4.6.a și 4.6.b relațiile de moștenire între clase și restul claselor pot fi definite direct, ca subsumarea extensiei relațiilor. În alte situații în transformarea sumării extensiei relațiilor între clasele transformabile și alte clase legate prin moștenire există diverse posibilități. De exemplu în cazul prezentat în figura 4.6.c clasa transformabilă clasal este

**Teza de Doctorat**

subsumată de clasa netransformabilă clasa3; de asemenea clasa1 subsumează clasa netransformabilă clasa2, de aceea clasa2 nu este o subclasă a lui clasa3. Astfel transformând relațiile de subsumare în relații de moștenire, există posibilitatea ca clasa1 să fie definită ca subclasă a lui clasa3 sau să definim clasa1 ca și superclasă a lui clasa2. Niciodată nu este posibil să le definim pe amândouă, pentru că clasa3 nu este superclasă a lui clasa2. O altă posibilitate, este de a considera clasa transformabilă clasa1 de două ori în ierarhia de clase și de a genera două clase diferite în cadrul schemei, una pentru relația cu clasa3 și una pentru relația cu clasa2. Dacă o clasă transformabilă clasa1, subsumează în extensie un set de clase netransformabile (fig 4.6.d), care nu au nici o proprietate în comun și clasa clasa1 este definită ca o superclasă a lor, rezultatul transformărilor poate fi o clasă fără proprietăți, dar acesta nu este în general un rezultat acceptabil. De aceea o clasă transformabilă poate fi definită ca o superclasă numai în cazul în care subsumează una sau mai multe clase. Dacă clasa transformabilă și o altă clasă selectată au aceeași extensie (fig 4.6.e, clase subsumate în extensie unele cu altele), clasa transformabilă poate fi definită ca o superclasă, tot atât de bine ca și o subclasă a altei clase, în ierarhia de clase și ambele posibilități pot fi valide, chiar dacă există și posibilitatea ca ambele cazuri să nu apară. De aceea unul din cazuri trebuie selectat. O altă posibilitate este aceea că putem avea clasa clasa1, de două ori în ierarhia de clase, o dată ca subclasă și o dată ca superclasă a unei clase, care are aceeași extensie și generează după transformare, două clase diferite din clasa clasa1. Dacă atât clasa clasa1 cât și clasa clasa2 sunt clase transformabile, ele pot devenii aceeași clasă după transformare. În scopul de a evita situația în care există mai multe posibilități de definire a relației de moștenire pot fi luate în considerare următoarele soluții:

- evitarea claselor în care pot apare astfel de situații;
- analizarea tuturor relațiilor de subsumare între clase transformabile și alte clase și alegerea relațiilor de moștenire dorite;
- definirea criteriilor pentru selecția automată a relațiilor de subsumare care vor fi transformate în relații de moștenire;
- prezența mai multor clase transformabile în cadrul ierarhiei de clase și generarea altor clase din fiecare dintre ele.

#### 4.2.3.4 Proprietatea “închidere” a unei relații

*O ierarhie de clase este închisă printr-o proprietate specifică a relației dacă și numai dacă pentru toate clasele incluse în ierarhia de clase, există o proprietate de legătură între ele, cu care sunt incluse în ierarhia de clase.*



#### 4.2.3.4.1 Cerințele proprietăților clasei

O clasă netransformabilă poate referenția alte clase incluse în mulțimea claselor selectate. Aceste clase pot fi transformabile sau netransformabile. O clasă netransformabilă poate face referire la unele proprietăți sau metode definite în clasele la care face referire. Aceste proprietăți pot de asemenea referi alte proprietăți definite în clase dar numai în mod indirect cele definite în clase netransformabile. Dacă o proprietate este referențiată direct sau indirect de către o clasă netransformabilă și ea este definită într-o clasă transformabilă, atunci clasa rezultată prin modificarea unei clase transformabile va avea inclusă proprietatea referențiată. De aceea *proprietățile claselor transformabile pot fi referite dacă ele sunt referențiate de către o clasă netransformabilă și fără să se facă referire la ele în cealaltă cazuri.*

Fiecare proprietate a clasei este legată de un set de proprietăți din aceeași clasă sau din clase diferite. Aceasta lucru este necesar în scopul de a avea proprietatea definită. Toate proprietățile unei clase netransformabile sunt proprietăți cerute. Dacă o proprietate cerută a unei clase transformabile face referință la o clasă care inițial nu a fost selectată, pentru a face parte din schema externă, poate fi inclusă în setul de clase care va face parte din schema externă. Dacă o proprietate necerută a unei clase transformabile, este eliminată când se face modificarea clasei, toate proprietățile acestei clase sau a altei clase transformabile, care face referință la clasa eliminată, sunt eliminate. Aceste proprietăți vor fi nereferențiate. Adevărul privind includerea acestor clase în mulțimea de clase selectate, este că unele dintre aceste proprietăți sunt cerute direct sau indirect de către clasele netransformabile. De aceea dacă ele sunt considerate clase transformabile, toate cerințele despre ele vor fi îndeplinite.

#### 4.2.3.4.2 Clase netransformabile care referă clase transformabile

Când o clasă transformabilă este modificată, o nouă clasă este generată. De aceea dacă o clasă netransformabilă referențiază clase transformabile și clasele transformabile sunt înlocuite de clase noi în schema externă, la clasele netransformabile se va modifica doar referința la clasele transformabile ce au fost modificate. Dacă s-a modificat referențierea la alte clase netransformabile, atunci vor fi generate noi clase care să înlocuiască clasele netransformabile în schema externă. În procesul descris mai sus clasele netransformabile trebuie să fie înlocuite de clase noi în schema externă în scopul de a schimba referințele la clasele noi generate. În scopul de a permite acest lucru, simplificarea procesului de generare al schemei externe, constă în faptul că orice clasă referențiată de o clasă netransformabilă trebuie calificată ca netransformabilă. De aceea *clasele transformabile referențiate de clase netransformabile, sunt catalogate ca*

**Teza de Doctorat**

---

*netransformabile, iar clasele referențiate de clasele netransformabile și care nu au fost incluse inițial în setul de clase selectate pentru a face parte din schema externă, sunt de asemenea catalogate ca netransformabile.*

#### 4.2.3.4.3 Transformarea referințelor la clase

Dacă o clasă netransformabilă sau o proprietate a unei clase transformabile, face referință la o altă clasă neinclusă în mulțimea de clase ce vor forma schema externă, clasele referite pot să nu fie incluse în schema externă. Dacă o clasă derivată este referențiată de către o clasă originală, dacă această clasă originală este inclusă în setul de clase selectate și dacă are incluse toate proprietățile cerute, atunci clasa care referențiază poate fi înlocuită în schema externă prin clasa derivată.

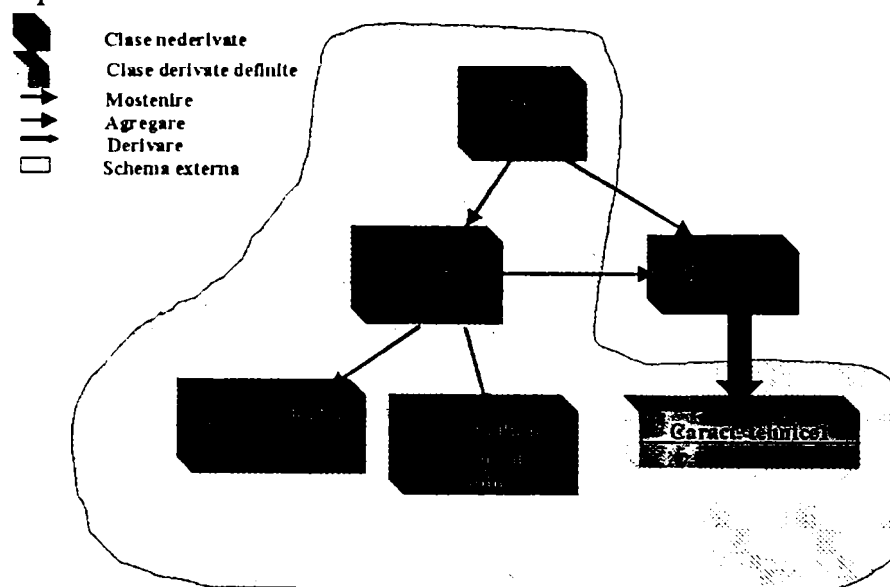


Fig 4.7 Exemplu de schemă externă

În figura 4.7 este arătat un exemplu, în care va fi definită schema externă în care se va înlocui clasa "Caract. Tehnice" cu noua clasă "Caract. Tehnice1" care nu are inclusă proprietatea "desen". Cu comportamentul descris anterior clasa definită explicit este "Caract. Tehnice1". Restul claselor vor fi automat adaptate la noua situație, rezultând schema externă dorită, prezentată în figura 4.8.

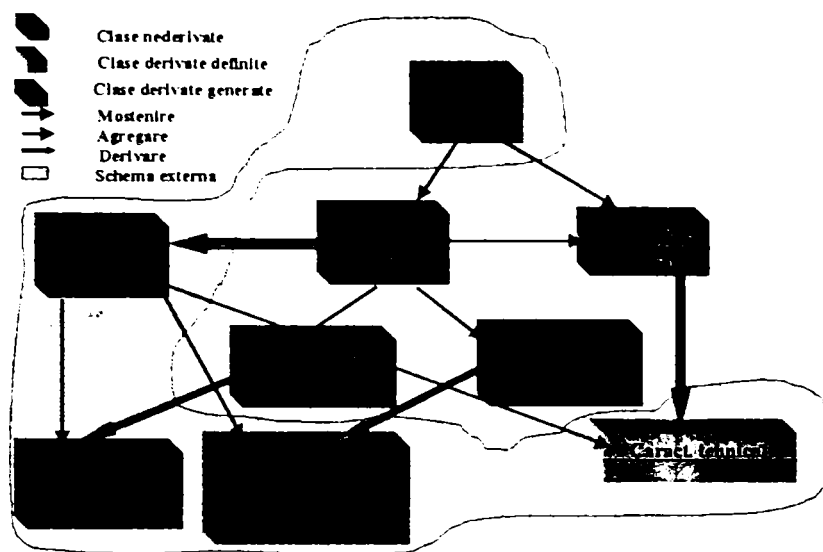


Fig 4.8 Schemă externă

#### 4.2.3.5 Alternative în procesul de definire al schemelor externe

Alternativele care pot apare în procesul de definire al schemei externe pot fi următoarele:

##### 1. Organizarea schemei externe:

- Schemele externe pot fi închise în acord cu relațiile de moștenire;
- Nu este obligatoriu ca schemele externe să fie închise în acord cu relațiile de moștenire

##### 2. Calificarea claselor selectate:

- Claselor selectate care compun schema externă pot fi calificate ca și clase transformabile sau netransformabile;
- Clasele selectate pentru a forma schema externă, nu pot fi transformate, de aceea toate clasele trebuie să fie netransformabile.

##### 3. Scopul pentru care sunt transformate clasele

Transformarea claselor se face funcție de scopul care se dorește atins. În acest sens putem avea:

- În fiecare moment în ierarhia de clase a schemei externe există o singură clasă care poate fi transformată;
- Prima dată clasa este integrată și apoi transformată funcție de situația în care se găsește.

#### 4.3 Concepte privind definirea claselor derivate

*Clasa derivată este o clasă care este definită din clase existente, folosind diverse criterii particulare.* Clasele nederivate sunt definite la implementarea schemei conceptuale. Clasele derivate sunt definite pe parcursul existenței bazei

de date, în scopul de a fi incluse în scheme externe sau în scheme conceptuale. Orice clasă derivată poate fi folosită ca și o clasă nederivată.

#### 4.3.1 Integrarea claselor derivate în schema obiectuală

Integrarea claselor derivate este privită din două puncte de vedere diferite:

- din punct de vedere al existenței claselor în schema conceptuală;
- în scopul de a forma o schemă externă.

În definirea schemelor externe, din punct de vedere al paradigmei obiectuale, *integrarea înseamnă folosirea relației de moștenire*. În multe cazuri acest lucru nu este respectat. Din alt punct de vedere obiectivul integrării noilor clase derivate cu restul claselor existente în schema obiect prezintă două aspecte și anume:

1. menține relațiile dintre clasele derivate și cele nederivate pentru a păstra consistența schemei definite;
2. integrarea claselor este folosită pentru modelarea datelor.

Pornind de la schema obiect prezentată în figura 4.9 se poate arăta integrarea unei clase derivate în ierarhia de clase. Este definită noua clasă "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" din clasa "Freze cilindro frontale", care nu are proprietatea `cod_plăcuță` și care conține obiecte freze cilindro frontale ce nu au plăcuțe. Dacă noua clasă trebuie integrată în ierarhia de clase aceasta înseamnă că ea nu este o subclasă a clasei inițiale "Freze cilindro frontale", pentru că nu are proprietatea `cod_plăcuță`. Ea nu poate fi o superclasă pentru "Freze cilindro frontale" pentru că obiectele sale sunt o submulțime a clasei inițiale "Freze cilindro frontale". Aceasta înseamnă că, clasa "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" este clasă derivată din clasa "Freze cilindro frontale".

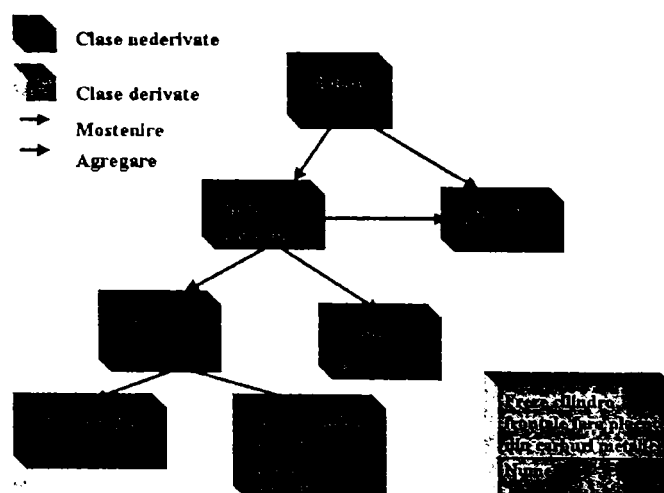


Fig 4.9 Integrarea clasei derivate în ierarhia de clase

Integrarea claselor derivate în schema externă se poate face folosind diverse relații existente între clase sau relația de moștenire

#### 4.3.1.1 Integrarea folosind relații diferite între clase altele decât relația de moștenire

Acest concept ignoră rezultatele determinării relațiilor dintre clasele derivate și alte clase, folosind tipuri de relații diverse.

##### 4.3.1.1.1 Derivarea relației

Fiecare clasă derivată este legată cu clasa din care a fost definită. Folosind o relație derivată se definește calea prin care clasa derivată este obținută independent. În figura 4.10 clasa "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice", este direct integrată folosind relația derivată.

Această relație este numită *vedere derivată* în [Berti 92], [Guerr 97] iar în [Kim 95] clasele derivate sunt legate cu clasele din care ele au fost definite, prin relații derivate din relație. În [Kim 95], mulțimea claselor legate prin acest tip de relație se numește *ierarhia de vederi derivate*, iar clasele derivate sunt legate cu celelalte clase printr-o relație de tip "derivată din" (derived from). În [Naja 95] acest tip de relație se numește "este derivată din" (is derived from), restricțiile fiind mai puternice decât în alte tipuri de relații. Extensia a două clase legate prin acest tip de relație trebuie să fie de același tip, singura diferență între clase, poate consta în setul de atribute. Din această cauză acest tip de relație este folosit doar în dicționarele de date.

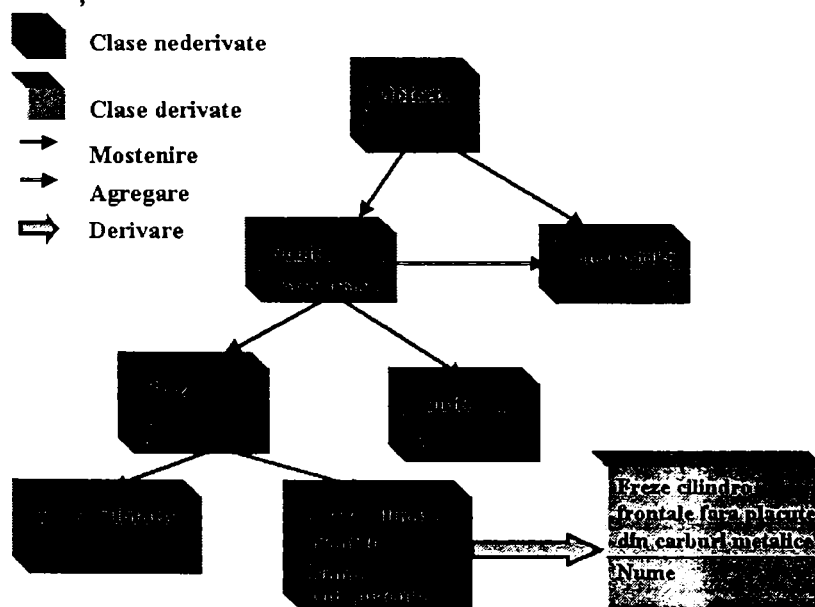


Fig 4.10 Derivarea relației

#### 4.3.1.1.2 Cluster de clasă

În scopul de a aprofunda problema integrării claselor derivate cu alte clase, soluția propusă în [Heuer 91] constă în definirea clusterilor de clasă: *clusterul este o clasă de bază și câteva clase derivate având același set de obiecte ca și clasa de bază*. În interiorul unui cluster sunt considerate două tipuri de ierarhii:

- una de tipuri;
- una de moșteniri.

Fiecare clasă derivată este clasificată în ierarhii ce aparțin clusterului respectiv. În exemplul considerat clasa derivată "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" este inclusă în clusterul corespunzător clasei de bază, "Freze cilindro frontale", din care este definită.

#### 4.3.1.1.3 Relația "May\_be"

Relația *May\_be* a fost propusă de către [Santo 94], în scopul de a integra clasele derivate în scheme externe (aceasta înseamnă o extensie a paradigmei orientate obiect). Relația este denumită *may\_be* pentru a se distinge de relațiile uzuale de moștenire, numite *is\_a*. În acest sens, o instanță a unei clase de bază poate fi o instanță ce corespunde unei clase derivate. În exemplul prezentat clasa derivată "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" este definită folosind semantica obiectuală de aceea rezultatul obținut poate fi de același tip cu cel prezentat în figura 4 pentru relația derivată.

#### 4.3.1.2 Integrarea claselor derivate folosind moștenirea

Integrarea clasei derivate folosind moștenirea poate fi definită în mai multe moduri și anume:

- prin legătura cu clasa de bază;
- prin definirea unor subclase ale claselor de obiecte;
- definirea tuturor relațiilor posibile între clasele derivate și celelalte clase;
- relații definite explicit între clasele derivate.

##### 4.3.1.2.1 Legătură clasei derivate numai cu clasa de bază

Prin această soluție fiecare clasă derivată este legată prin moștenire numai cu clasa sursă. Problema care se pune, este de a vedea ce se întâmplă în cazul în care clasa derivată nu este legată direct prin moștenire cu clasa sau clasele sursă.



Această problemă permite evitarea definiției acelor clase derivate, care sunt în legătură directă cu clasele sursă. Din această cauză putem avea rezultate foarte bune folosind ierarhia parțială a claselor. Ca o concluzie se poate spune că pentru fiecare definiție de clasă derivată, relația dintre clasele participante este definită.

#### 4.3.1.2.2 Clasa derivată definită ca subclasă a unei clase de obiecte

O posibilitate este de a defini o nouă clasă derivată, ca o subclasă a unei clase de obiecte (fig 4.11). Acest concept, ignoră clasificarea, de aceea rezultatul este o structură plată care nu prezintă avantajele moștenirii și a paradigmei obiectuale. Această soluție este adoptată în sistemul dezvoltat de către Kim [66]. Din figură se observă că definiția clasei "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" cu semantica obiectuală nu permite definiția altor clase derivate.

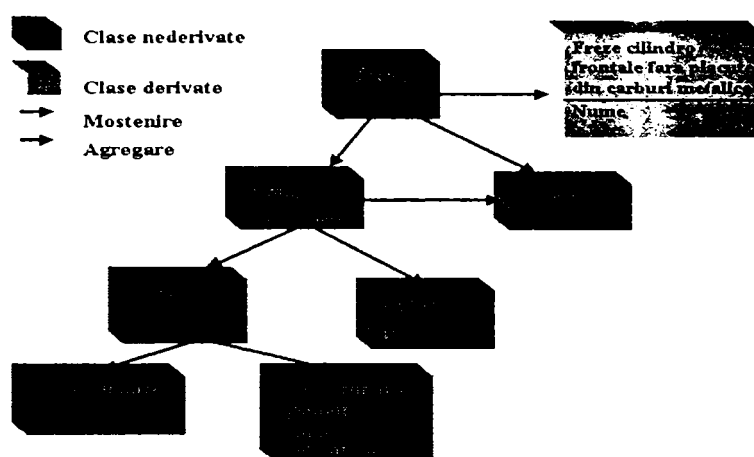


Fig 4.11 Clasa derivată definită ca subclasă a unei clase de obiecte

#### 4.3.1.2.3 Relații definite explicit între clasele derivate definite și clasele existente

Prin acest concept proiectantului de aplicație îi este cerut să specifice explicit moștenirea relațiilor între clasele derivate definite și clasele existente. Pentru verificarea corecturilor ce trebuie aduse pentru funcționarea normală a unei astfel de soluții, este necesară realizarea unui sistem care să prevadă verificarea automată a ierarhiilor de clase definite.

În figura 4.12 clasa derivată "Freze cilindro frontale fara placute din carburi metalice" este definită numai ca o subclasă a clasei "Freze". Ea nu poate fi legată direct cu clasa "Freze cilindro frontale" folosind o relație de moștenire. Acest mod de definire a relațiilor între clasele selectate pentru a compune

schemele obiectuală, este analizat în [Guerr 97], [Dayal 89]. Corectarea relațiilor de moștenire este asigurată de către sistem.

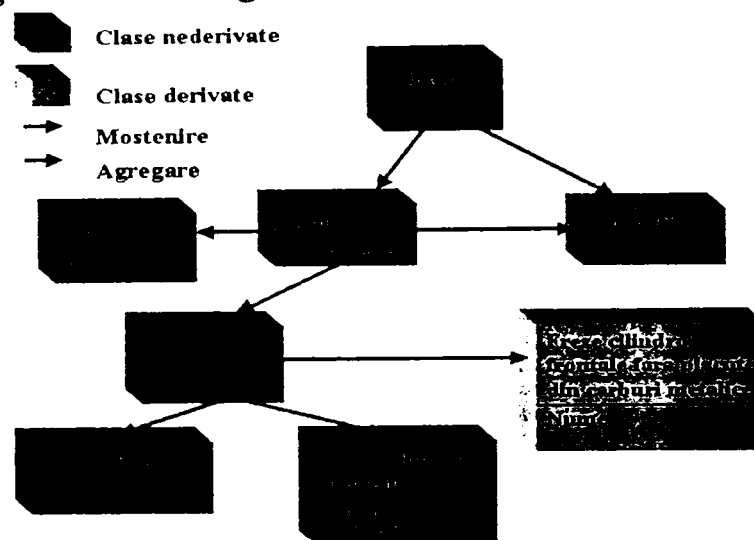


Fig 4.12 Relații definite explicit între clasele derivate și clasele existente

#### 4.3.1.2.4 Definirea tuturor relațiilor posibile

Integrarea manuală poate fi considerată ca o alternativă la integrarea automată. Astfel sunt obținute explicit toate relațiile de moștenire existente între clasele derivate și restul de clase. Pentru exemplul considerat, rezultatul obținut poate fi cel din figura 12. Schema obiect rezultată poate părea incompletă: clasele "Freze cilindro frontale" și "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" au obiecte și proprietăți comune și ceea ce este semnificativ este faptul că, însuși clasa "Freze" și componentele sale, nu este reprezentată explicit în ierarhia de clase.

În metologia Rundensteiner [Runde 92-1] procesul de integrare a clasei derivate rezolvă această problemă. În scopul de a integra clase derivate prin moștenire într-o schemă obiect, aceasta cere ca fiecare pereche de clase să aibă proprietăți în comun. Una dintre ele este o superclasă care conține toate proprietățile comune ale ambelor clase și care trebuie introdusă în schema obiect. Această proprietate se numește *închiderea moștenirii* a schemei obiect. O astfel de schemă este prezentată în figura 4.13. În scopul de a integra clasa "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" toate clasele cer menținerea schemei obiect în acord cu cele enunțate automat la generarea clasei "Freze cilindro frontale"

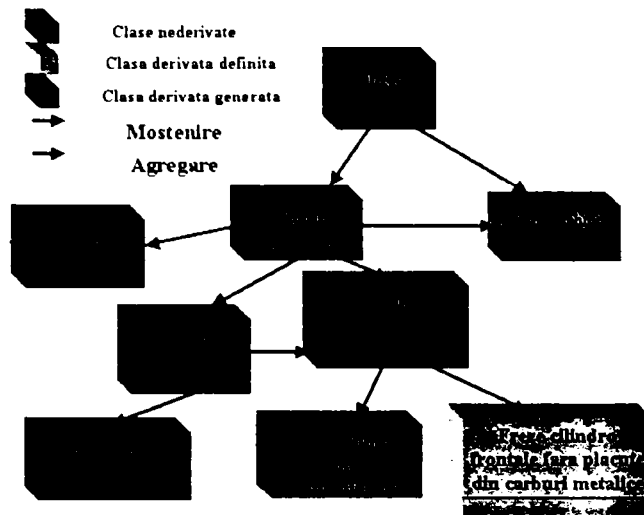


Fig 4.13 Schemă externă care satisface închiderea moștenirii

Pentru a arăta acest proces în detaliu, în figura 4.14 este prezentat un alt exemplu de integrare. În acest caz clasa "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" este definită fără proprietatea `cod_plăcuță`, dar cu noua proprietate "Desen" care returnează desenul sculei. Această proprietate este de asemenea definită în clasa "Caract. Tehnice". În acest caz problema moștenirii între "Freze cilindrice" și "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" depinde de tipul claselor. Este generată o nouă clasă "Freze cilindro frontale 1" care conține un set de obiecte diferite față de cele două clase. De asemenea este generată o altă clasă cu numele "Desene". Această clasă nouă conține proprietățile comune claselor "Caract. Tehnice" și "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice". Astfel aceste proprietăți pot fi moștenite de ambele clase.

Esența acestei soluții este de a crea clase intermediare.

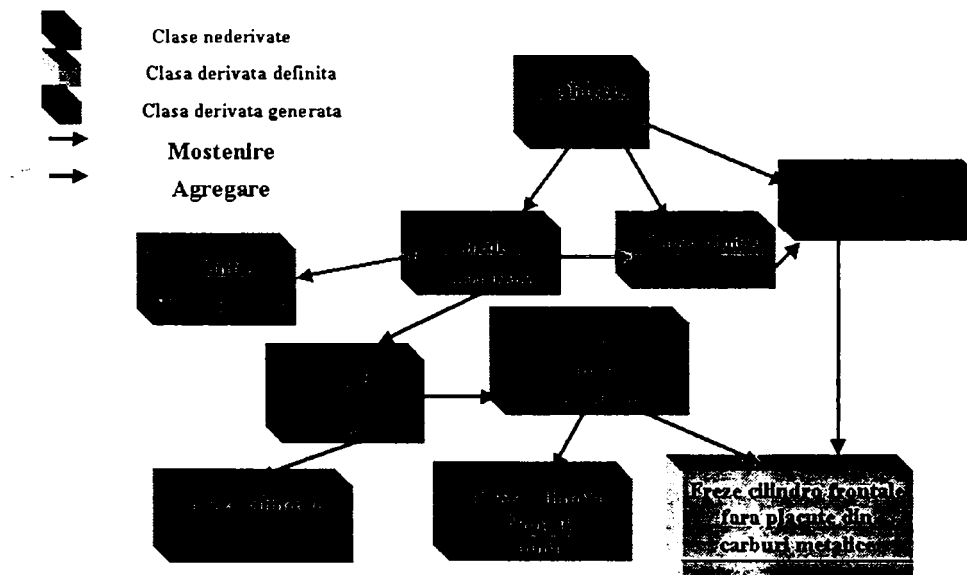


Fig 4.14 Integrarea clasei derivate, prin definirea tuturor relațiilor existente, între clasa derivată și clasa de bază

### 4.3.1.3 Integrarea claselor derivate în schemele unui OODB

Considerăm schema conceptuală din fig 4.15 și clasa derivată "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice", definită din clasa "Freze cilindro frontale", care nu are proprietatea `cod_plăcuță` și are ca obiecte numai acele freze care nu conțin plăcuțe. Va fi definită o schemă externă cu aceeași structură ca și schema conceptuală dar cu noua clasă "Freze cilindro frontale fără

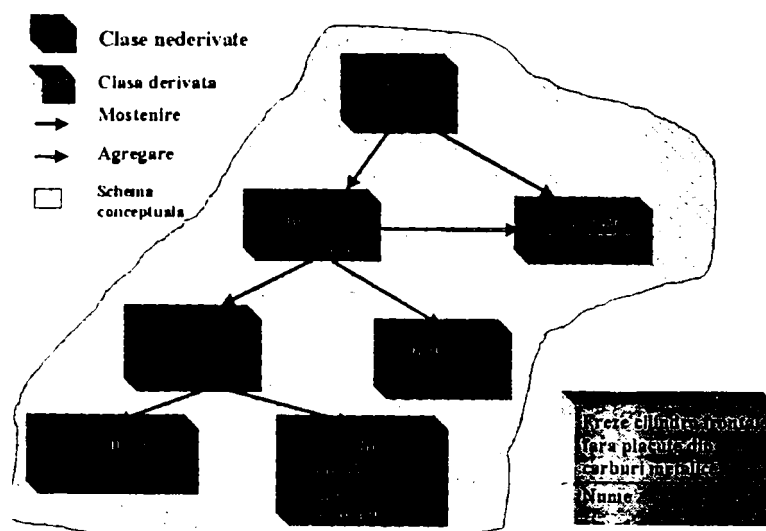


Fig 4.15 Schemă externă

plăcuțe din carburi metalice" înlocuind clasa "Freze cilindro frontale".

#### 4.3.1.3.1 Integrarea claselor derivate în dicționarul de date

Clasele derivate nu trebuie incluse în schema conceptuală, înainte de a fi incluse în schema externă. Datorită acestui fapt ele trebuie definite și incluse în dicționarul de date.

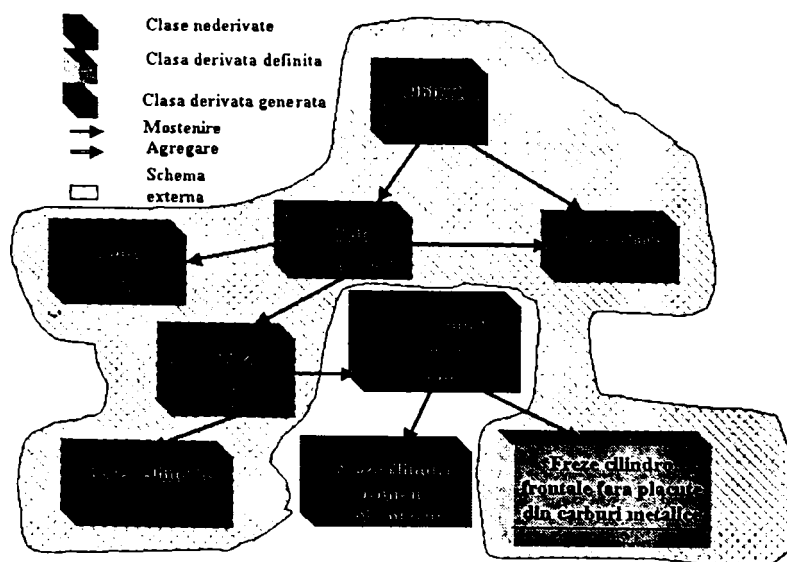


Fig 4.16 Selecția unei mulțimi de clase

De multe ori legătura care se bazează pe moștenire, dintre clasa de bază și clasa derivată nu se face direct. De aceea în scopul de a avea o legătură explicită bazată pe moștenire este necesară folosirea claselor intermediare [Runde 92-2], [Runde 92-3], așa cum a fost arătat în figura 4.13. Figura 4.16 arată selecția unei mulțimi de clase care vor compune schema externă considerând exemplul prezentat. Pentru a integra clasa derivată "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din

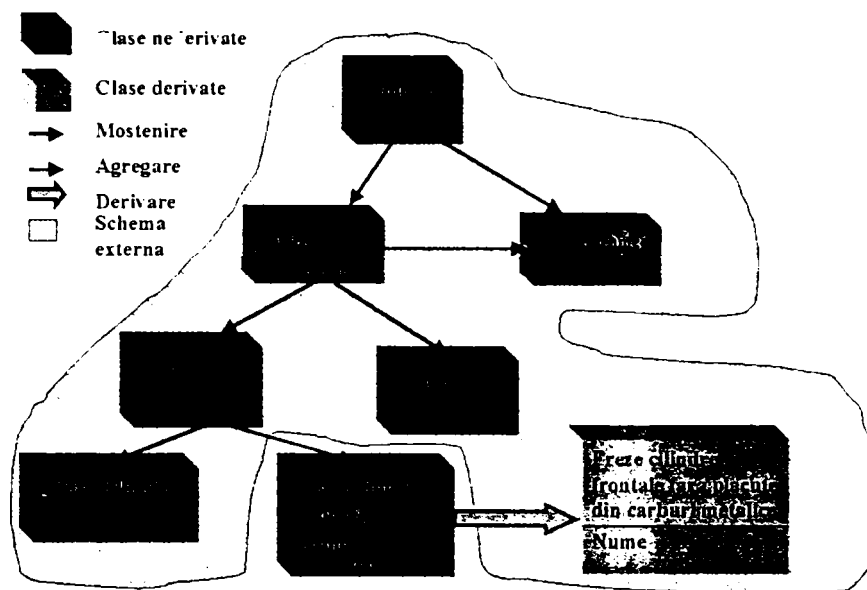


Fig 4.17 Folosirea relației de tip cluster de clasă

carburi metalice" a fost generată automat clasa "Freze cilindro frontale 1" și adăugată la dicționarul de clase, dar această clasă, nu va fi inclusă în schema externă. Această clasă reprezintă exclusiv relația de moștenire dintre clasa originală de bază "Freze cilindro frontale" și clasa derivată "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice". Oricum schema externă va include numai una dintre ele.

O altă soluție este aceea de a folosi relația derivată de tip cluster de clase așa cum este prezentată în figura 4.17. Noua clasă derivată, este integrată direct în dicționarul de date prin relația derivată, fără a mai fi necesară generarea unei clase adiționale.

#### 4.3.1.3.2 Integrarea claselor derivate în schema externă

Când clase noi derivate sunt integrate în dicționarul de date așa cum este arătat în figurile 4.16 și 4.17, o mulțime de clase pot fi selectate pentru a forma o schemă externă. În cazul integrării claselor derivate prin moștenire în dicționarul de date așa cum se vede în figura 4.16, două clase sunt legate prin moștenire în schema externă dacă și numai dacă ele sunt legate prin moștenire direct sau indirect în dicționarul de date. Procesul de integrare în dicționarul de date constă în definirea explicită a tuturor relațiilor de moștenire dintre clase. Dacă

integrarea în dicționarul de date se face folosind relații derivate, pot fi descoperite unele relații de moștenire noi între clase. Dacă două clase incluse în schema externă sunt legate prin moștenire în dicționarul de date atunci ele pot fi de asemenea legate prin moștenire în schema externă. De aceea pot exista clase care nu sunt legate prin relația de moștenire în dicționarul de date, dar relația de moștenire între clase să existe. În exemplul din figura 4.17 a fost obținută relația de moștenire între clasele "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice" și "Freze".

#### 4.3.1.3.3 Diferența între integrarea claselor în dicționarul de date și schema externă

Integrarea este un proces care se poate desfășura în două moduri: în dicționarul de date și în schema externă. Pentru a arăta clar diferența dintre cele două moduri de integrare prezentăm următorul exemplu. Pornind de la schema conceptuală din figura 4.15 trebuie definită o schemă externă cu aceeași structură dar în loc de proprietatea *Caract. Tehnice*, în clasele "Freze", "Freze cilindrice", "Freze cilindro frontale", avem proprietatea *Desen* definită în clasa *Caract. tehnice*. De asemenea în clasa *Freze cilindrice* nu există proprietatea *cod\_placută*.

Definirea schemei externe este arătată în figura 4.18, dacă clasele derivate sunt integrate folosind algoritmul lui Rundensteiner [Runde 92-4]. Prima dată clasele "Freze cilindrice" și "Freze cilindro frontale fără plăcuțe din carburi metalice", sunt definite funcție de cerințe. Apoi ele sunt integrate în schema conceptuală generând prin această operație clase adiționale. Nu este necesară definirea unei noi clase "Freze" pentru că ea este generată prin algoritmul de generare. În final sunt selectate clasele pentru a obține schema externă.

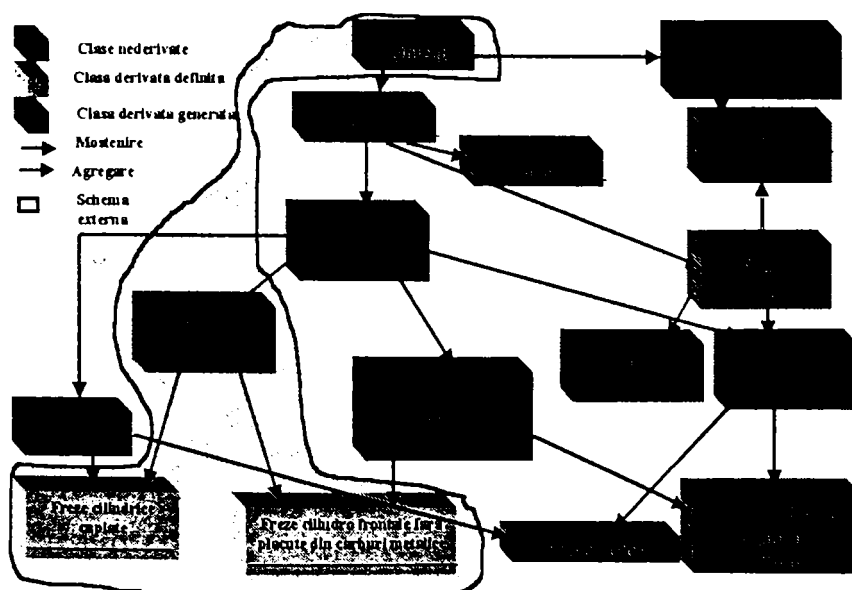


Fig 4.18 Definirea schemei externe folosind algoritmul lui Rundensteiner



Dacă integrarea claselor derivate în dicționar, este făcută folosind relația de derivare acest lucru este arătat în figura 4.19. În acest caz procesul de integrare nu va genera clase adiționale. Din această cauză toate clasele trebuie să

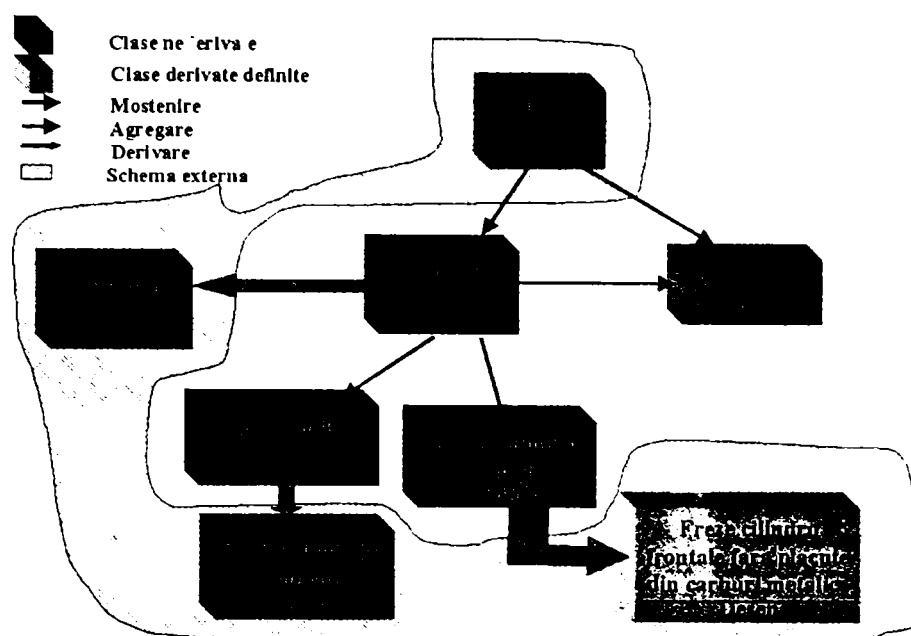


Fig 4.19 Integrarea claselor derivate în dicționarul de date

fie definite explicit și dicționarul de date să conțină numai clasele strict necesare în scopul de a defini schema externă.

Dacă se integrează în dicționarul de date clase noi derivate prin moștenire atunci:

- un mare număr de clase sunt generate automat și numai câteva dintre ele sunt folosite pentru definirea schemei externe adică cu alte cuvinte toate clasele din dicționarul de clase au fost luate în considerare în procesul de integrare;
- unele dintre clasele cerute pentru a fi integrate în schema externă nu au fost definite explicit în procesul de integrare;
- relațiile de moștenire între clasele selectate să compună schema externă pot fi obținute direct pentru că relațiile de moștenire între clase au fost definite inițial în dicționarul de clase, din această cauză *două clase pot fi legate prin moștenire în schema externă numai dacă relația a fost definită inițial în dicționarul de clase.*

Din alt punct de vedere, dacă clasele derivate, sunt integrate în dicționarul de date folosind relația derivată așa cum se poate vedea în figura 19 atunci:

- nu sunt generate automat clase în procesul de integrare a claselor derivate în dicționarul de date;
- toate cerințele claselor sunt definite explicit;
- efortul de integrare este mai complex, în sensul că relații de moștenire nedefinite în dicționarul de date sunt descoperite în timpul procesului,

**Teza de Doctorat**

dar sunt luate în considerare doar acele clase, care vor fi folosite în cadrul schemei externe.

#### 4.3.2 Tipuri de clase existente în schema externă

În scopul de a simplifica procesului de definire al schemei externe, trebuie reduse numărul de clase care trebuie definite explicit. O soluție, este de a defini

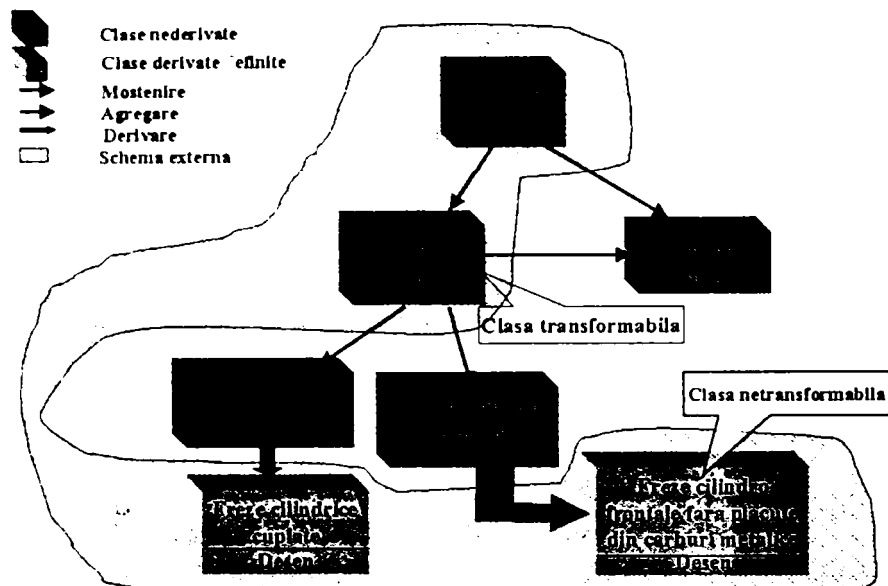


Fig 4.20 Categoriile de clase existente în schema externă

categoriile diferite de clase, atunci când este făcută selecția claselor care trebuie să compună schema externă.

Se disting două categorii de clase: transformabile și netransformabile. Clasele netransformabile sunt adăugate direct la schema externă. În exemplul prezentat toate clasele erau considerate netransformabile. Clasele transformabile pot fi înlocuite, în schema externă de clase derivate dacă este necesar. Aceste noi clase sunt rezultatul modificării claselor originale prin adăugarea sau ștergerea de noi proprietăți.

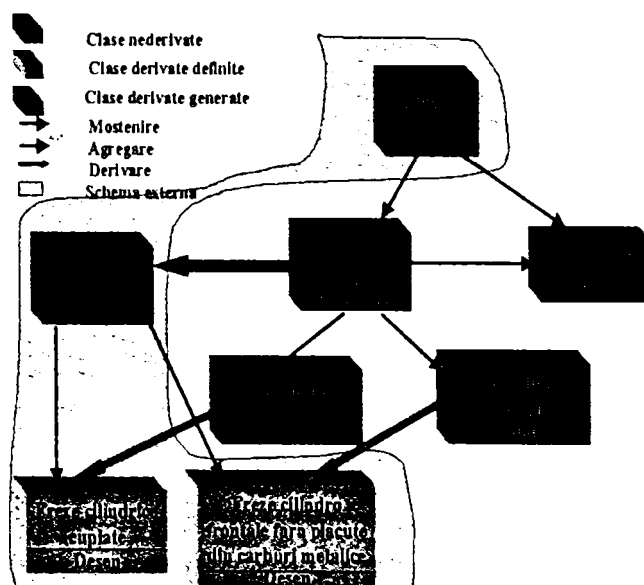


Fig 4.21 Schemă externă

Dacă facem referință la exemplul nostru, considerând clasa "Freze" ca și clasă transformabilă și restul de clase netransformabile ca în figura 4.20, schema externă corespunzătoare, este prezentată în figura 4.21. Astfel putem vedea că, clasa "Freze" este înlocuită în schema externă, de clasa "Freze1". În acest caz numai clasa necesară pentru schema externă a fost generată.

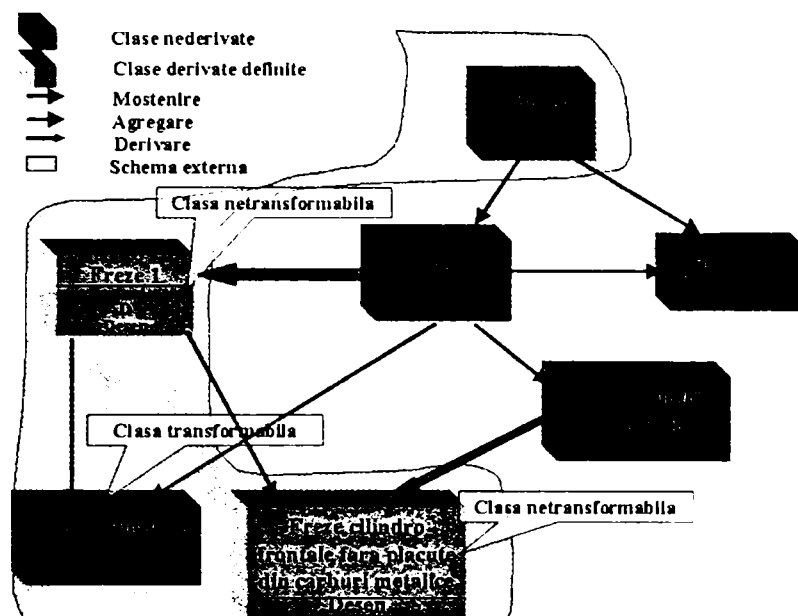


Fig 4.22 Schemă externă

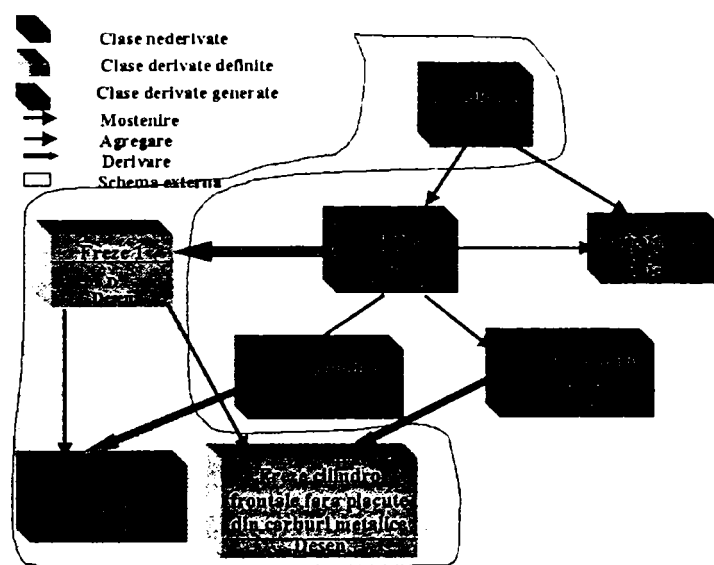


Fig 4.23 Schemă externă

Pot fi și alte căi pentru definirea schemei externe așa cum se vede în figura 4.22. În acest caz clasele derivate "Freze1" și "Freze cilindro frontale fara placute din carburi metalice" sunt definite explicit, ele fiind considerate netransformabile, iar clasa "Freze cilindrice" este considerată transformabilă. În aceste condiții schema externă generată (fig 4.23) este identică cu cea din figura 4.21. Cu toate acestea mulțimea claselor generate este diferită pentru că, clasa

"Freze cilindrice cuplate" a fost generată din clasa transformabilă "Freze cilindrice"

#### 4.3.3 Semanticile obiect conservat și obiect generat

O clasă derivată este definită cu semantica *obiect conservat* dacă ea conține numai obiecte extrase din clasele sursă. O clasă este definită cu semantica *obiect generat* dacă ea conține obiecte noi generate în procesul de definire, obiectele noi trebuie să fie identificate prin noi identificatori generați. În [Kim 95], [Monk 94], [Naja 95], clasele derivate sunt definite prin semantica obiect conservat. În [Kifer 92] se consideră că definirea claselor derivate se poate face folosind doar semantica obiect generat. În [Abite 91], [Dayal 89], [Santo 95] se arată că există sisteme care permit folosirea ambelor semantici, pentru definirea claselor derivate.

#### 4.3.4 Identificatori ai obiectelor în clasele derivate

Fiecare obiect derivat sau nederivat este reprezentat prin identificatorul său (OID). Acesta este definit funcție de alt identificator de obiect sau funcție de o valoare pe care o poate lua o anumită proprietate la un moment dat. În cazul în care identificatorul este funcție de un alt identificator există două cazuri funcție de semantica cu care au fost generate obiectele. Definirea claselor derivate prin semantica obiect conservat, poate fi considerat un caz particular, identificatorii obiectelor din clasele derivate, depind de identificatorii obiectelor din clasele de bază. În cazul semanticii obiect generat, conform [Garda 96], [Kifer 92], noi identificatori ai obiectelor din clasele derivate, pot fi definiți ca funcții a identificatorilor obiectelor din clasele de bază. Astfel în [Kifer 92] generarea identificatorilor pentru noile obiecte din clasele derivate se face cu ajutorul unei funcții specifice pentru fiecare clasă derivată. Această funcție trebuie să returneze o singură valoare, pentru fiecare set de parametrii, valoare care trebuie să fie unică în baza de date. O altă posibilitate, este de a defini obiecte noi, funcție de valorile proprietăților sau combinații între valorile proprietăților și identificatorii altor obiecte [Hull 91], [Santo 94]. Astfel conform [Abite 91], se poate considera că identificatorul unui obiect din clasele derivate, este generat de mulțimea atributelor obiectului

#### 4.3.5 Transmiterea modificărilor obiectelor din clasele derivate

În scopul de a transmite modificările obiectelor din clasele derivate, de la obiectele din clasele de bază, din care sunt derivate clasele ce conțin obiectele, trebuie definită o conexiune între clasele existente. Dacă definirea claselor

**Teza de Doctorat**

derivate este îndeplinită exclusiv cu semantica obiect conservat, această conexiune este imediată și directă [Heuer 91], [Kim 95]. Dacă clasa derivată este definită prin semantica obiect generat, trebuie menținută legătura între identificatorul obiectului din clasa derivată și obiectul din clasa care definește clasa derivată. Transmiterea modificărilor se poate face în două moduri: automat de către sistem sau cu ajutorul metodelor din clasele derivate. Modul automat de transmitere al modificărilor este cel mai simplu. Totuși datorită numărului mare de conexiuni care trebuie memorate, în cazul în care se folosește semantica obiect generat, este recomandat să nu se folosească. Totuși în [Guerr 97] este propus mecanismul automat în cazul în care se folosește semantica obiect conservat. Există și posibilitatea folosiri metodelor conform [Ander 93], [Runde 92-4], în special în cazul în care există ambiguități privind modul de transmitere a identificatorilor de obiecte.

## Concluzii

Sistemele de baze de date relaționale, prevăd un număr mic de tipuri de date ca de exemplu șir de caractere, întreg, real și structuri de date conceptuale ca de exemplu articole, relații, care au fost prevăzute în special pentru aplicații de tip economic. Aceste structuri de date sunt necorespunzătoare pentru reprezentarea unor structuri bogate de tipul obiectelor complexe. În plus DBMS-urile convenționale au un număr restrâns de operații pentru manipularea articolelor sau a relațiilor și un număr redus de metode care pot implementa operațiile existente într-un DBMS. Cerințele unei aplicații obiectuale sunt adesea imposibil de rezolvat de către un DBMS relațional. Așa cum s-a arătat bazele de date orientate obiect OODBMS împrumută caracteristici de la bazele de date convenționale precum și de la limbajele de programare orientate obiect. Scopul unei astfel de baze de date este de a simplifica pe cât posibil dezvoltarea unei aplicații și eliminarea problemei tranzacțiilor.

Studiul materialului prezentat în primele capitole reflectă faptul că dezvoltarea OODBMS-urilor se face pe două direcții importante:

- Dezvoltarea conceptelor actuale referitoare la DBMS-uri;
- Dezvoltarea conceptelor legate de limbajelor de programare și în special acelea care se referă la persistență și partajare.

Dezvoltarea conceptelor actuale referitoare la DBMS-uri este legată de cunoașterea conceptelor fundamentale ale DBMS-urilor relaționale:

- Modele de date: tuple, attribute, relații;
- Tranzacțiile;
- Interogări care se realizează asupra datelor persistente în baza de date prin limbajul SQL.

## Teza de Doctorat

---

Trecerea de la relațional la obiectual se face în primul rând prin definirea unor modele semantice de tipul obiect al lumii reale. Astfel obiectul este definit unic, și identificat prin OID. Apar concepte noi prin care atributele pot fi moștenite.

Cercetările efectuate pentru a dezvolta aceste concepte s-au făcut în principal pe următoarele direcții:

1. tipuri de sisteme care încorporează mecanisme puternice de moștenire și în special moștenirea multiplă;
2. limbaje de interogare care cuprind operații puternice asupra obiectelor;
3. tehnici de acces, de clustering și buffering pentru obiecte de dimensiuni diferite;
4. optimizarea interogărilor;
5. implementarea unor proceduri complexe de protecție a obiectelor;
6. implementarea unor obiecte adecvate de proiectare și programare

Din punct de vedere al limbajelor de programare apare ca o necesitate importantă folosirea unor noi abstracizări ale datelor și implementarea tuturor conceptelor obiectuale

Limbajul de definire al obiectelor ODL este similar cu limbajul de definire al datelor(DDL), el are rolul de a defini toate obiectele bazei de date în special în mediile soft orientate obiect care respectă standardul ODMG. El asigură compatibilitatea între diverse medii SGDBOO.

Limbajul de interogare al obiectelor (OQL) este o extensie a limbajului SQL, el putând fi folosit ca un limbaj autonom sau ca un limbaj înglobat într-un mediu soft pentru care este definită o legătură de tip ODMG.

Cele mai importante direcții în care se face cercetarea pentru dezvoltarea conceptelor referitoare la limbajele de programare sunt:

1. Modul în care este memorat obiectul, legătura dintre modul de memorare tranzient și modul de memorare persistent. Memorarea tranzientă se realizează cu ajutorul unor pointeri, pe când memorarea persistentă se realizează cu ajutorul referințelor la obiect. Legătura între cele două moduri trebuie să se realizeze automat de către limbaj. Efectul major al acestui concept este performanța pe care trebuie să o asigure tranzacția;
2. Memorarea obiectelor și asigurarea gestiunii zonelor tampon de memorare a acestora. Aceste tehnici se bazează pe asigurarea unor pagini de memorare de mărime aproximativ egală;
3. Integrarea limbajelor de programare cu modelele de date. Acest lucru permite ca un obiect server să poată lucra cu mai multe limbaje de programare persistente, realizându-se partajarea obiectului între limbaje;
4. Asigurarea unor interogări care să asigure manipularea obiectelor;



5. Partajarea este o altă caracteristică care necesită ca DBMS să conțină rutine care să asigure controlul concurenței și refacerea informației;

Modelul relațional este simplu dar el are ca model de date tabela (relația), iar rezultatele finale sunt efectul unor tranzacții simple. Modelul relațional este foarte diferit față de modelul obiectual. El nu este proiectat pentru a memora obiecte complexe. Totodată acest model permite implementarea greoaie a principalelor concepte obiectuale ca de exemplu moștenirea, polimorfismul, identitatea obiectelor etc.

Bazele de date obiectuale simplifică foarte mult managementul datelor pentru că ele suportă în mod direct modelul obiectual. Studiile au arătat că aplicațiile care fac referință la bazele de date orientate obiect au nevoie de cod program redus cu mai mult de 50% față de aplicațiile care apelează alte modele ale bazelor de date. Aceasta conduce la scurtarea timpului de dezvoltare al aplicației, la creșterea calității acestora și a ciclului de mentinere al aplicațiilor.

Bazele de date obiectuale permit modelarea mai convenabilă a “mediului extern”. Pentru “Sistemul de fabricație al Sculelor” (SFS), acest lucru va fi evident, fiecare sculă de un anumit tip va fi o clasă de obiecte care va conține mai multe instanțe funcție de proprietățile lor. Relațiile dintre obiecte vor fi definite ca și clase, la fel și vederile (clasele derivate) care vor fi realizate.

Abilitatea de a extrage proprietăți comune ale claselor și de a defini superclase de obiecte, care se pot fi partajate în subclase reduce mult redundanța OODB-ului. Același lucru poate fi interpretat folosind noțiunile de clasă derivată sau clasă derivabilă. Aceste caracteristici reprezintă unul dintre avantajele majore ale sistemelor obiectuale.

Existența superclaselor și a subclaselor sau a claselor derivate și a claselor derivabile, face ca schema obiectuală să fie mult mai fezabilă și totodată prin moștenire să fie mai intuitivă și mai structurată.

În capitolele anterioare ale tezei s-a făcut o sistematizare a sistemelor orientate obiect, s-au prezentat principalele lor caracteristici, arhitectura și standardizarea acestora. Totodată s-a pus un accent deosebit pe definirea schemei conceptuale și a schemei obiectuale prezentându-se teorii privind modul de elaborare a acestora. S-au prezentat și dezvoltat noțiunile de clasă derivabilă și clasă derivată. Aplicabilitatea acestor concepte va fi arătată în capitolul 5 și totodată vor fi folosite în dezvoltarea aplicației pentru SFS.

S-au studiat elementele componente ale unei scheme externe și clasele derivate din OODB. Pornind de la arhitectura ANSI/SPARC, s-a reliefat faptul că pentru o arhitectură aplicabilă mediilor relaționale, schema externă care este parte a acestui concept de arhitectură, poate fi aplicată și sistemelor obiectuale. În schema externă pot fi introduse clasele derivate.

În capitolul anterior s-au arătat principalele metodologii de realizare a schemelor externe și a claselor derivate. Întegrarea claselor derivate cu alte clase

---

în schema obiectuală, posibilitatea de a defini clasele derivate cu semantici diferite, generarea de noi obiecte, transmiterea modificărilor între obiecte, sunt probleme asupra cărora se propun alternative în cadrul tezei.

Dacă la apariția lor conceptele orientate obiect pentru bazele de date păreau că vor revoluționa complet bazele de date, încet, încet, s-a dovedit că o serie de concepte proprii mediului relațional pot fi adaptate mediului obiectual.

În final acesta este și scopul tezei de a aduce contribuții privind modul de realizare a unei baze de date obiectuale, care să conțină elemente relaționale.

Ca o concluzie generală se poate spune că OODB-urile sunt sisteme moderne care asigură o multitudine de concepte care pot fi aplicate foarte bine sistemelor CAD (proiectare asistată pe calculator), CASE (proiectarea de software asistată de către calculator), OIS (sisteme informatice de birou) și sistemelor multimedia.



## Realizarea unei metodologii de definire a claselor derivate și a schemelor obiectuale

**P**ornind de la noțiunile teoretice de bază tratate și sistematizate anterior în teză, se va prezenta în continuare o nouă metodologie simplificată, de definire a schemei externe și a claselor derivate. Acest lucru se va realiza pornind de la arhitectura specifică mediilor relaționale adaptată mediilor obiectuale.

### 5.1 Definirea unei metodologii de realizare a claselor derivate

În paragrafele anterioare au fost prezentate metodologii de definire a schemelor obiectuale. În general pentru a putea defini o clasă derivată trebuie urmărite următoarele etape:

- în schema obiectuală, clasele derivate trebuie integrate cu alte clase, folosind una dintre semantici, obiect generat sau obiect conservat (cap4. paragraf 4.2.1);
- Definirea unor obiecte noi în cadrul claselor;
- Transmiterea modificărilor între obiecte, în clasele derivate și definirea obiectelor în clasele derivate (cap 4. paragraf 4.3).

Inițial o schemă externă poate conține doar clase nederivate. Conform definiției, *clasele derivate sunt clase care sunt definite din clasele inițiale, derivate sau nederivate folosind diverse criterii particulare*. Ele sunt definite în scopul de a fi introduse în schema externă sau în schema obiectuală a bazei de date orientate obiect.

#### 5.1.1 Clase de bază și obiecte de bază

Așa cum s-a arătat în capitolul precedent, *clasele din care este definită direct clasa derivată, se numesc clase de bază*. Clasele derivate oferă o nouă interfață de acces la informațiile existente în clasa de bază. Clasele derivate împart accesul la datele conținute în baza de date împreună cu clasele de bază.

În nici un caz ele nu pot conține informații care nu pot fi accesate din clasele de bază. Obiectele conținute în clasa derivată se numesc *obiecte derivate*. Obiectele din clasele de bază care participă la definirea obiectelor derivate se numesc *obiecte de bază*.

O clasă derivată poate fi definită ori prin semantica *obiect conservat*, dacă ea conține numai obiecte ale clasei de bază, ori prin semantica *obiect generat* dacă ea conține obiecte noi, generate de către obiectele clasei sale de bază. Definind clase derivate prin semantica obiect generat este posibil să fie realizate structuri complexe ale informației, care în alte condiții nu ar fi posibile, ca de exemplu transformarea valorilor în obiecte sau agregarea obiectelor. Celălalt tip de semantică, poate fi folosit în cazul în care clasa derivată definește o nouă interfață pentru obiectele sale.

### 5.1.2 Legătura dintre clasa de bază și clasa derivată

Legătura dintre clasa de bază și clasa derivată se numește *relație derivată* după numele clasei, care se obține din clasa de bază. Relația derivată definește cum se obțin clasele derivate din clasele lor de bază. Ea stabilește corespondența între obiectele de bază și obiectele derivate. Ea este folosită, pentru a integra clasele derivate în dicționarul de date al bazei de date. Acest tip de relație este diferit față de relația de moștenire și relația de agregare care se definesc în paradigma orientat obiect, având o dimensiune ortogonală.

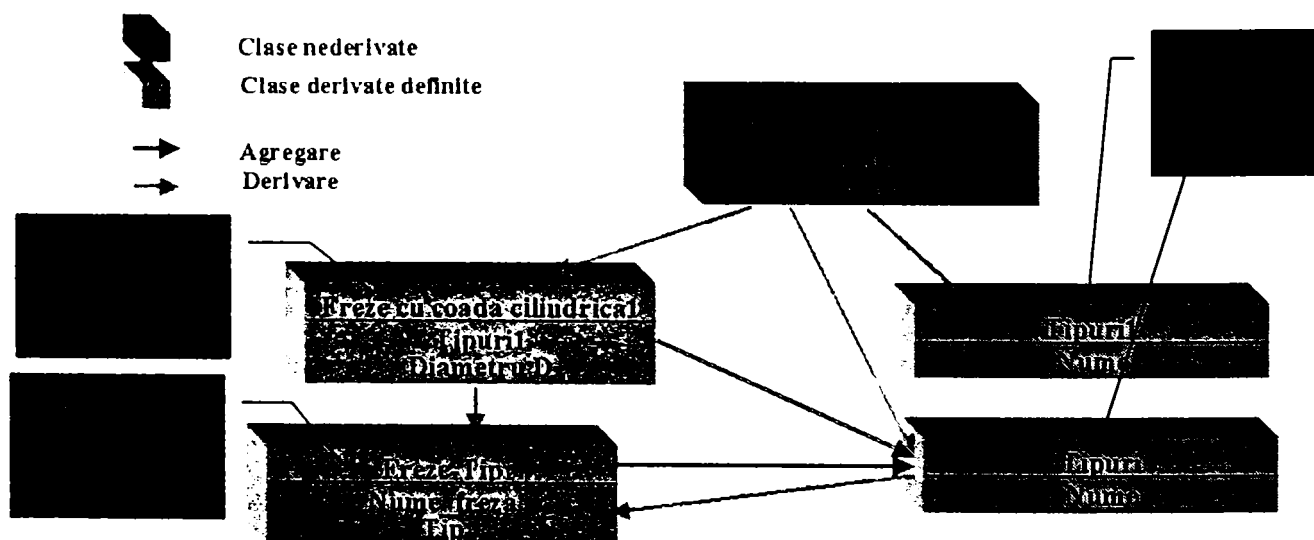


Fig 5.1 Obținere clasei derivate prin semantici diferite

Alte relații asemănătoare sunt: *"derived from"* definite în [Kim 95] sau *"view derivation"* definite în [Berti 92]. Relația derivată nu apare la aceștia definită în schema conceptuală sau în schema externă. Ea apare doar în dicționarul de date.

În continuare vom prezenta un exemplu, în figura 5.1. Inițial avem clasa de bază, "Freza cu coada cilindrica", care conține proprietatea "Tipuri", ce returnează numele tipurilor de freze cu coada cilindrică, pentru un anumit obiect. Din clasa "Freza cu coada cilindrica" sunt derivate clasele "Tipuri1" și

"Tipuri" acestea fiind definite prin semantica obiect generat, clasele reprezentând tipuri de freze existente, funcție de anumite criterii.

Clasa "Freza cu coada cilindrică" este definită prin semantica obiect conservat ea păstrând aceleași obiecte ca și clasa de bază. Această clasă reprezintă aceleași concepte ca și clasa inițială "Freza cu coada cilindrică" dar adaptate la noile cerințe impuse de clasa "Tipuri", cu care este legată printr-o relație de agregare.

Clasa Freze-Tip este definită prin semantica obiect generat și obiectele sale, sunt diferite perechi, care pot fi definite între obiectele clasei "Freza cu coada cilindrică" și tipurile acestora. Acesta reprezintă un nou concept definit pe baza informației existente în două clase derivate. Cu alte cuvinte din două clase derivate s-a obținut o altă clasă derivată, care are obiecte noi diferite de cele inițiale. Folosind acest mod de generare a claselor derivate, dezvoltarea schemei externe devine practic fără restricții, posibilitățile de dezvoltare fiind infinite. Acest exemplu arată următoarele:

- definirea claselor prin semantica obiect conservat în cazul clasei "Freza cu coada cilindrică", se poate face tot așa de bine ca și definirea claselor folosind semantica obiect generat, adică pentru definirea unei clase derivate poate fi folosită oricare din semanticile dorite, rezultatele fiind asemănătoare;
- transformarea valorilor în obiecte în definirea clasei "Tipuri1" și "Tipuri";
- agregarea obiectelor în scopul de a forma o clasă cu obiecte total diferite din punct de vedere conceptual, în cazul clasei "Freze-Tip".

### 5.1.3 Identificatorii claselor derivate

Fiecare obiect de bază sau obiect derivat este localizat, prin identificatorul său. Proprietățile obiectului pot defini legătura dintre identificator și valorile sale sau legătura dintre identificator și alți identificatori.

Plecând de la exemplul prezentat anterior, în figura 5.2, sunt prezentate elementele clasei nederivate "Freze cu coadă cilindrică" folosind reprezentarea tabelară. Fiecare obiect este reprezentat printr-o linie de tabel, pentru fiecare este definit un identificator (coloana oid) și proprietățile Nume, Diametru și Tipuri.

Identificator obiect ( OID)	Nume	Tipuri	Diame
F1	<b>Cilindro frontale</b>	<b>N, M, D</b>	<b>3</b>
F2	<b>Cilindro frontale lungi racordate la colț</b>	<b>A/I</b>	<b>16</b>
F3	<b>Cilindro frontale cap sferic</b>	<b>B/I, F/I scurte, F/I lungi</b>	<b>12</b>
F4	<b>Conice elicoidale cu cap rotunjit</b>	<b>C/I scurte, C/I medii, C/I scurte</b>	<b>14</b>
F5	<b>Conice cap sferic</b>	<b>F/I scurte, F/I lungi</b>	<b>10</b>

Fig 5.2 Clasa nederivată "Freze cu coadă cilindrică"

### 5.1.3.1 Folosirea semanticii obiect conservat pentru obținerea clasei derivate

În exemplul din figura 5.1, s-a definit o singură clasă prin semantica *obiect conservat* și anume clasa "Freze cu coadă cilindrică1". În figura 5.3 se observă că fiecare identificator al clasei "Freze cu coadă cilindrică1" este identic cu identificatorul corespunzător din clasa nederivată "Freze cu coadă cilindrică" prezentată în figura 2.

Obiectele definite prin semantica obiect conservat, sunt obiecte care există și în clasa de bază.

Freze cu coadă cilindrică1	
Oid	Obiecte de bază
F1	<b>F1</b>
F2	<b>F2</b>
F3	<b>F3</b>
F4	<b>F4</b>
F5	<b>F5</b>

Fig 5.3 Identificatorii clasei "Freze cu coadă cilindrică1" obținută prin semantica obiect conservat

### 5.1.3.2 Folosirea semanticii obiect generat pentru obținerea clasei derivate

În cadrul unui sistem pot fi generați identificatori de noi obiecte sau pot fi generate obiecte noi. Putem considera că identificatorul unui obiect derivat este generat de către un set de atribute ale sale. În [Abite 91], aceste atribute se numesc *atribute de memorare*. Aceste atribute, pot să nu facă parte din interfața unei clase derivate, ele pot fi proprietăți interne. În cazul claselor derivate definite prin semantica obiect conservat, putem considera că pentru fiecare obiect al clasei derivate există un atribut intern, care returnează identificatorul obiectului de bază. Din această cauză niciodată nu pot exista într-o clasă derivată două obiecte având valori identice pentru atributele interne. Datorită



acestui fapt obiectele dintr-o clasă derivată pot fi reprezentate prin identificatorul lor sau prin atributul intern.

*O clasă este identificată prin valori, dacă obiectele sale pot fi identificate, folosind un set de attribute valori (nu identificatori de obiecte). În același sens putem defini o clasă identificabilă prin atribut dacă obiectele sale pot fi identificate folosind o mulțime de attribute. Clasele derivate sunt identificabile prin atribut, deoarece obiectele sale sunt identificate de către attributele interne.* Folosind aceste definiții, reprezentarea claselor arătate în figura 1 este următoarea: pentru clasa "Freze cu coadă cilindrică", clasa "Tipuri" este definită în așa manieră încât, fiecare obiect este generat funcție de valorile diferite, dintre cele returnate de proprietățile clasei "Freze cu coada cilindrică", permițând, transformarea valorilor în obiecte. Rezultatul acestei interpretări este arătat în figura 5.4.

Tipuri			
OID	Atribut de memorare	Obiecte de bază	Nume
T11	<b>F/I scurte</b>	{F3,F5}	<b>Forma-F-TipI-S</b>
T12	<b>F/I lungi</b>	{F3,F5}	<b>Forma-F-TipI-L</b>
T13	<b>N</b>	{F1}	<b>Tip-N</b>
T14	<b>M</b>	{F1}	<b>Tip-M</b>
T15	<b>D</b>	{F1}	<b>Tip-D</b>
T16	<b>A/I</b>	{F2}	<b>Forma-A-Tip-I</b>
T17	<b>B/I</b>	{F3}	<b>Forma-B-Tip-I</b>
T18	<b>C/I scurte</b>	{F4}	<b>Forma-C-Tip-I-S</b>
T19	<b>C/I medii</b>	{F4}	<b>Forma-C-Tip-I-M</b>
T20	<b>C/I Lungi</b>	{F4}	<b>Forma-C-Tip-I-L</b>

**Fig 5.4** Clasa tipuri obținută prin semantica obiect generat

Dacă două obiecte ale clasei "Freze cu coada cilindrica" au aceeași valoare returnată de proprietățile clasei "Tipuri", ambele sunt obiecte de bază cărora le corespunde câte un obiect derivat. În general toate obiectele de bază pentru care se obțin valori identice pentru attributele interne sunt incluse în mulțimea obiectelor de bază, pentru obiectele derivate, care vor fi generate. În figura 5.5 este arătată reprezentarea obținută pentru clasa "Tipuri1". Identificatorul obiectului de bază și numele tipului au fost definite ca atribut intern. Pe această cale un obiect nou este generat pentru fiecare valoare returnată de mulțimea proprietăților tipuri, câte unul pentru fiecare obiect al clasei "Freze cu coada cilindrica".

Tipuri1			
OID	Atribut de memorare	Obiecte de bază	Nume
K11	<b>F3,F/I scurte</b>	{F3,F5}	<b>Forma-F-TipI-S</b>
K12	<b>F3,F/I lungi</b>	{F3,F5}	<b>Forma-F-TipI-L</b>

K13	<b>F5,F/I scurte</b>	<b>{F3,F5}</b>	<b>Forma-F-TipI-S</b>
K14	<b>F3,F/I lungi</b>	<b>{F3,F5}</b>	<b>Forma-F-TipI-L</b>
K15	<b>F1,N</b>	<b>{F1}</b>	<b>Tip-N</b>
K16	<b>F1,M</b>	<b>{F1}</b>	<b>Tip-M</b>
K17	<b>F1,D</b>	<b>{F1}</b>	<b>Tip-D</b>
K18	<b>F2,A/I</b>	<b>{F2}</b>	<b>Forma-A-Tip-I</b>
K19	<b>F3,B/I</b>	<b>{F3}</b>	<b>Forma-B-Tip-I</b>
K20	<b>F4,C/I scurte</b>	<b>{F4}</b>	<b>Forma-C-Tip-I-S</b>
K21	<b>F4,C/I medii</b>	<b>{F4}</b>	<b>Forma-C-Tip-I-M</b>
K22	<b>F4,C/I Lungi</b>	<b>{F4}</b>	<b>Forma-C-Tip-I-L</b>

Fig 5.5 Clasa "Tipuri1" obținută prin semantica obiect generat

Clasa "Freze cu coada cilindrică1" reprezentată în figura 5.6 a fost definită prin semantica obiect conservat, un singur atribut intern a fost folosit pentru identificarea obiectului de bază.

Freze cu coada cilindrică1			
OID	Atribute de memorare	Obiecte de bază	Tipuri
F1	<b>F1</b>	<b>F1</b>	<b>T13,T14,T15</b>
F2	<b>F2</b>	<b>F2</b>	<b>T16</b>
F3	<b>F3</b>	<b>F3</b>	<b>T11,T12,T17</b>
F4	<b>F4</b>	<b>F4</b>	<b>T18,T19,T20</b>
F5	<b>F5</b>	<b>F5</b>	<b>T11,T12</b>

Fig 5.6 Clasa "Freze cu coadă cilindrică1" obținută prin semantica obiect conservat

Clasa "Freze-Tip", fig 5.7, a fost definită prin semantica obiect generat, folosind asocierea obiectelor. Tipurile Forma-F-TipI-S și Forma-F-TipI-L au fost definite între două obiecte diferite ale clasei "Freze cu coadă cilindrică1" care au aceleași tipuri.

Freze - Tip				
OID	Atribute de memorare	Obiecte de bază	Tipuri	Freze
M1	<b>T11, {F3,F5}</b>	<b>T11, {F3,F5}</b>	<b>T11</b>	<b>F3,F5</b>

Fig 5.7 Clasa "Freze-Tip"

### 5.1.3.3 Clase care conțin obiecte generate

În general, într-un sistem orientat obiect, legătura între clase nederivate și clase derivate sau nederivate se face prin:

- moștenire, definind o clasă derivată ca și subclasă a unei clase derivate existente;
- derivare, definind noua clasă, folosind semantica obiect conservat dintr-o altă clasă derivată.

Folosind cea de a doua variantă, pentru generarea de noi identificatori, poate fi folosit *factorul Skolem* [Hull 91]. În general un factor sau funcționalitatea Skolem distinct, este folosit pentru fiecare clasă derivată nouă. Dând valori la o mulțime de atribute interne factorul generează noi identificatoare de obiecte. Identificatorii generați sunt funcții ale atributelor interne ale clasei derivate. Ne propunem să definim identificatorii obiectelor noi ca și funcții ale atributelor interne. De aceea două clase diferite, definite prin semantica obiect generat pot avea obiecte în comun fără a fi legate prin relația de moștenire, având același set de atribute interne. Atributele sunt identificate în mod unic în dicționarul de date independent de numele lor. În general se consideră că proprietățile definite în dicționarul de date au un nume unic. Pentru a realiza acest lucru, intern, este asignat câte un identificator pentru fiecare proprietate. Astfel generarea de identificatori pentru obiectele unei clase depinde doar de atributele interne selectate.

De exemplu considerăm clasa derivată “Tipuri2” care este legată de frezele cu diametrul mai mare sau egal decât 10. Clasa este definită pe baza semanticii obiect generat (clasa de bază este clasa “Freze cu coadă cilindrică”). Ea conține un subset de obiecte ale clasei “Tipuri” (figura 5.4) independent de clasele definite anterior “Tipuri1” sau “Tipuri” (figura 5.8)

Tipuri2			
OID	Atribut de memorare	Obiecte de bază	Nume
T11	<b>F/I scurte</b>	{F3,F5}	<b>Forma-F-TipI-S</b>
T12	<b>F/I lungi</b>	{F3,F5}	<b>Forma-F-TipI-L</b>
T16	<b>A/I</b>	{F2}	<b>Forma-A-Tip-I</b>
T17	<b>B/I</b>	{F3}	<b>Forma-B-Tip-I</b>
T18	<b>C/I scurte</b>	{F4}	<b>Forma-C-Tip-I-S</b>
T19	<b>C/I medii</b>	{F4}	<b>Forma-C-Tip-I-M</b>
T20	<b>C/I Lungi</b>	{F4}	<b>Forma-C-Tip-I-L</b>

Fig. 5.8 Clasa Tipuri2

#### 5.1.4 Definirea obiectelor în clase derivate

Definirea unei clase derivate se poate face printr-o comandă specifică unui anumit mediu de programare orientat obiect. De exemplu pentru mediul Prolog această comandă este `derivedClass`. Crearea de noi obiecte este controlată de către comanda `newobject`. În alte medii de baze de date clasele derivate pot fi create cu comenzi specifice (`define class`, `class{ ... }`) etc., ele fiind considerate din punct de vedere conceptual clase derivate. Obiectele clasei sunt create cu comenzi specifice mediului de programare obiectuală (`add object`, `create object`, `new`, `newobject` etc.). Definirea moștenirii sau a derivării prin

moștenire poate fi realizată folosind diverse cuvinte rezervate în contextul limbajului (extends, as, from etc).

Obiectele de bază și obiectele derivate sunt toate obiectele pe care le definim. Mulțimea obiectelor care participă la definirea și identificarea unui obiect derivat este un subset al mulțimii obiectelor de bază. Relația de derivare stabilește corespondența între obiectele de bază și obiectele clasei derivate. Unele dintre obiectele de bază, determină identitatea obiectelor derivate. De asemenea identificatorii obiectelor sunt returnați de către proprietăți care formează attribute interne, obținute dintr-o submulțime a obiectelor de bază. Unele obiecte de bază sunt folosite în scopul de a defini proprietăți ale obiectelor derivate. Din această cauză există două înțelesuri pentru relația derivată:

- derivarea prin identitate, dacă obiectele clasei de bază participă la definirea identității obiectelor din clasa derivată;
- derivarea prin valoare dacă obiectele clasei de bază nu participă la definirea identității obiectelor derivate.

## 5.2 Clase nederivabile sau derivabile parțial

În urma analizei făcute, asupra modului în care sunt create clasele derivate pot apare, întrebări legate de modul în care informațiile existente în clasele derivabile sau nederivabile pot fi la rândul lor derivabile sau nederivabile.

### 5.2.1 Informații nederivabile în clase

Clasele de bază ale unei clase derivate pot fi la rândul lor alte clase derivate. Ele pot fi clase derivabile sau nederivabile. Informația conținută în clasele nederivabile este obținută direct din baza de date. Prin aplicarea tranzitivității relației derivate informația despre clasele derivate este calculată pe baza datelor memorate în baza de date, clasele derivate oferind o nouă interfață pentru aceste date. Cu alte cuvinte clasele derivate folosesc în comun datele din baza de date, împreună cu clasele de bază. În nici un caz nu pot fi derivate clase care nu conțin informații din clasele de bază.

Uneori utilizatorii finali cer schimbarea informațiilor. Aceștia au nevoie de informație nouă care nu poate fi derivată din informația existentă în baza de date. Această informație nouă trebuie incorporată în baza de date. Adăugarea de informație se poate face, fie definind clase noi nederivabile, fie modificând clasele existente, astfel încât informația să poată fi inclusă. Modificarea clasei existente poate fi deranjantă în unele cazuri, dacă noile clase sunt derivate sau dacă există programe care le folosesc.

## 5.2.2 Clase derivate parțial

Pentru a spori capacitățile de transformare a claselor în schemele externe, o soluție ar fi aceea de a permite claselor derivate, să conțină informații nederivabile, adică să existe clase parțial derivabile. Informația nederivabilă este adăugată la informația obținută din clasele de bază, astfel se evită nevoia de a modifica definiția altor clase. Definiția claselor parțial derivate ne permite să definim clase derivate cu capacități de transformare sporite, din clasele de bază, fără ca restul de clase să fie afectate. Informația conținută în clasele de bază, este conținută în partea nederivabilă a claselor derivate parțial.

### 5.2.2.1 Elemente nederivabile în intensia clasei

Unele sisteme permit definiția elementelor nederivate în intensia unei clase parțial derivate [Ra 95], [Guerr 97], adică putem avea clase parțial derivate cu proprietăți nederivate. Astfel de proprietăți pot lua anumite valori inițiale. O posibilitate suplimentară necesară, este aceea de a modifica tipul proprietății în sensul creșterii capacității de informare, adică o proprietate simplă devine multivaloare în clasa parțial derivată. O proprietate definită ca întreg poate deveni reală în noua clasă. Valoarea inițială este aceea obținută din obiectul de bază. Informația nederivată definită în intensia clasei, trebuie memorată undeva pentru fiecare nouă apariție în noua clasă definită.

### 5.2.2.2 Elemente nederivabile în extensie

O clasă derivată este definită prin semantica obiect conservat, care ascunde eventualele constrângeri, definite în strânsă legătură cu clasa de bază. Din această cauză, o clasă derivată poate conține obiecte care nu au fost incluse în clasa de bază. Considerăm exemplul din figura 9 unde clasa "TIPURI" a fost definită prin semantica obiect generat din proprietatea TIPURI a clasei "FREZE CILINDRO FRONTALE". Prin această transformare, înțelesul valorii tipuri a fost schimbat. Astfel din valoare ea a fost schimbată într-o proprietate multivaloare a unui obiect. Având conceptul tipuri reprezentat ca valoare, putem spera ca acesta să apară doar ca o instanță a clasei "FREZE CILINDRO FRONTALE". O dată ce clasa TIPURI a fost definită și există restricția privind dependența dintre aparițiile în clasa TIPURI și aparițiile în noua clasă "FREZE CILINDRO FRONTALE1", nu sunt probleme. Dacă însă restricțiile nu sunt definite sau dacă schema externă definită, conține clasa TIPURI, dar nu conține clasa "FREZE CILINDRO FRONTALE1", este posibilă inserarea de obiecte noi în clasa TIPURI, fără ca acestea să aibă asociată nici o instanță în clasa "FREZE



CILINDRO FRONTELEI”. Problema este că o operație oarecare nu este permisă de către schema de bază.

#### 5.2.2.3 Extensia locală pentru o clasă parțial derivată.

O clasă a fost creată în scopul de a mări capacitatea de informare respectând clasele de bază. Astfel clasele de bază, nu prevăd suport pentru toate informațiile pe care le conțin noile clase. O cale pentru rezolvarea acestei probleme, este aceea de a permite definirea unor clase parțial derivate cu extensii locale nederivate. Bazat pe termenul definit de [Brats 92], extensia locală a unei clase parțial derivate, conține elemente nederivate care sunt definite atât în extensia clasei cât și în intensia acesteia.

Un exemplu concret este următorul. Considerăm clasa TIPURI. Un obiect al clasei, adică un tip, este asociat cu o apariție în clasa “FREZE CILINDRO FRONTELEI”. Considerăm clasa TIPURI ca o clasă parțial derivată. Dacă introducem un nou tip cu valoarea, “Freze cilindro frontale cu coadă cilindrică (Weldon)”, un obiect cu acest nume, va fi creat în extensia locală a clasei “TIPURI”. Acest obiect a fost creat dar dacă în clasa de bază nu există nici o valoare cu cea introdusă, el nu este asociat cu nici un obiect de bază.

Este necesar ca un utilizator să modifice obiectele în clasa “FREZE CILINDRO FRONTELEI” astfel încât nici un obiect, să nu rămână fără un tip asociat. Dacă clasa “TIPURI” este manipulată independent, acest lucru poate fi un inconvenient. În procesul de transmitere al modificărilor efectuate obiectul generat în clasa TIPURI nu este șters ci mai degrabă este transformat într-un obiect nederivat. În același mod un obiect derivat poate deveni nederivat sau un obiect nederivat poate deveni derivat. Dacă în clasa “FREZE CILINDRO FRONTELEI”, tipul “Freze cilindro frontale cu coadă cilindrică (Weldon)”, este definit ca o valoare a proprietății tipuri a unui obiect, nu va putea fi generat un nou obiect în clasa TIPURI, dar în schimb un obiect nederivat poate deveni derivat și asociat cu un obiect de bază. Extensia unei clase parțial definite este transmisă extensiei derivate obținută din clasele de bază și din extensia locală. Obiectul extensiei locale poate face parte dintr-o extensie derivată, la fel cum obiectele extensiei derivate pot face parte dintr-o extensie locală.

#### 5.2.2.4 Gradul de propagare ale legăturilor

Evoluția claselor adică intensia și extensia sunt considerate separat. Dacă consider numai extensia, aceasta înseamnă că dacă inserăm un obiect nou în clasa de origine, trebuie să includem un obiect nou și în clasa de destinație. Acest lucru este valabil în cazul în care există o legătură între clasa de origine și clasa destinație. Clasa destinație conține toate obiectele clasei origine, iar pe lângă acestea poate conține și alte obiecte neexistente în clasa de origine.



Obiectele din cele două clase pot avea proprietăți comune, dar și proprietăți diferite. Dacă considerăm extensia claselor, există mai multe posibilități:

- Clasa destinație poate conține toate extensiile clasei origine, dar nu și toate proprietățile și metodele, intensia clasei;
- Ambele clase originea și destinația pot avea elemente comune dar nici una nu conține instanțele celeilalte clase. Acest lucru poate semnifica că instanțele clasei origine pot deveni instanțele clasei destinație în anumite condiții precis definite. Astfel se poate defini fluxul de informație între clasele de bază și clasele derivate și invers.

### 5.2.3 Concluzii privind realizarea metodologiei de definire a claselor derivate

Definirea claselor derivate prin semantica obiect conservat sau obiect generat face posibilă definirea unei noi interfețe pentru obiectele existente sau permite reorganizarea datelor în structuri complexe. Totodată permite transformarea valorilor în obiecte sau agregarea obiectelor. În scopul de a permite aceste concepte privind transformarea, identificatorii noilor obiecte au fost generați din alte obiecte prin valorile atributelor. Aceste lucruri absolut noi au fost dezvoltate în acest capitol. Relația de derivare este definită între clase derivate și mulțimea claselor de bază. Ea este folosită pentru a integra clasele derivate în dicționarul de date, al bazei de date obiectuale. Legătura dintre obiectele derivate și obiectele clasei de bază este definită folosind relații derivate în identificare și în valoare.

## 5.3 Definirea unei metodologii de realizare a schemei externe

Schemele externe sunt derivate din schema conceptuală a bazelor de date. Ele pot fi folosite pentru a simula schimbările în schema conceptuală a bazei de date. Ea poate conține clasele conținute în schema conceptuală, precum și clase derivate direct sau indirect din clasele de bază ale schemei conceptuale. Clasele derivate pot fi definite prin semantica obiect conservat sau obiect generat. De multe ori informațiile care ajung la utilizatori se schimbă. Ei au nevoie de informații care nu mai pot fi derivate din cele existente în baza de date. O soluție pe care o propunem este definirea claselor parțial derivate.

### 5.3.1 Informația în schema externă

Schemele externe, provin din schema conceptuală. Fiecare schemă externă descrie o parte din informația existentă în baza de date, în scopul de a satisface necesitățile utilizatorului referitor la informație. Schema externă poate include clase definite în schema conceptuală sau clase derivate. Informația reprezentată în clasele derivate se regăsește în schema conceptuală. *Cu toate că*

**Teza de Doctorat**

---

în literatura de specialitate [Tresc 92], este negat faptul că o schemă externă poate să includă clase derivate prin semantica obiect generat, consider acest lucru adevărat. De fapt acest lucru a fost arătat anterior, când s-a arătat o metodologie nouă de obținere a claselor derivate. Din punct de vedere al schemei externe, vom exemplifica acest lucru considerând schema externă din figura 5.9.

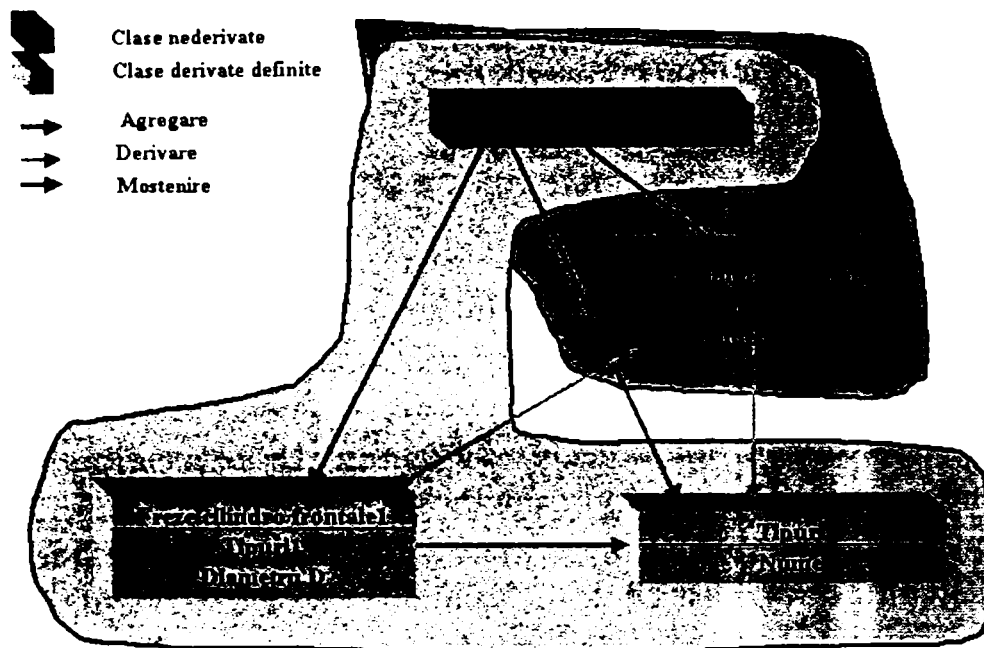


Fig 5.9 Scheme externe

Clasa nederivată “FREZE CILINDRO FRONTALE” are proprietatea “tipuri” care returnează numele tipului de freză cilindrică pentru fiecare obiect. Clasa TIPURI derivată din clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE” este definită prin semantica obiect generat. Această clasă reprezintă tipurile de freze cilindrice existente pentru fiecare obiect. Clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE1” a fost definită prin semantica obiect conservat din clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE”. Această clasă reprezintă aceleași concepte ca și clasa inițială, dar adaptate la noua reprezentare cerută de clasa “TIPURI”, cu care este legată printr-o relație de agregare.

Luând în considerare schema formată din clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE” și noua schemă externă compusă din clasele “FREZE CILINDRO FRONTALE1” și “TIPURI”, dacă este definită o restricție între clasele “FREZE CILINDRO FRONTALE1” și “TIPURI”, în sensul că nici un obiect nu poate exista în clasa “TIPURI” fără să fie legat prin relația de agregare cu un obiect din clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE1”, puterea de informare din ambele scheme este identică. În acord cu definirea dominației schemelor [Abite 88], schema externă fiind definită din schema originală, toate instanțele sale pot fi obținute din schema originală și toate informațiile care pot fi conținute în schema originală pot fi obținute și din noua schemă externă.

Dacă nici o restricție nu este definită între clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE1” și “TIPURI”, clasa “TIPURI” poate conține obiecte, care nu sunt în legătură cu valorile proprietății tipuri, din clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE”. Din această cauză această schemă va domina schema originală.

Ca și un caz particular al unei scheme externe, poate fi considerată o schemă care să conțină doar clasa “TIPURI”. Pentru acest caz clasa este definită prin semantica obiect generat, fiecare obiect al său fiind legat cu valorile atributelor obiectelor din clasa de bază. Dacă un nou atribut este adăugat la clasa “TIPURI”, atunci o nouă valoare trebuie adăugată atributului corespunzător unui obiect din clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE”. Prin relații de derivare acest lucru poate fi posibil. Posibilitățile de modelare a clasei sunt date de partea ei structurală, adică de setul de atribute și obiecte precum și de comportarea sa, adică setul de metode care pot fi aplicate obiectelor. Cu alte cuvinte putem avea o schemă externă care să conțină o singură clasă, dar această clasă trebuie să îndeplinească o serie de condiții, în cazul în care este o clasă derivată.

### 5.3.2 Mediul în care evoluează schema externă

Prin definiție informația conținută în schema externă este obținută din schema conceptuală. Schema conceptuală include toate clasele nederivate definite în dicționarul de date. De asemenea schema conceptuală poate conține și clase derivate. În cazul în care informația nederivată, sub formă de clase noi nederivate sau clase parțial derivate, este cerută de către utilizatorii finali, informația nou cerută, poate fi inclusă în schema externă, fără a fi inițial prevăzută în schema conceptuală.

### 5.3.3 Mediul de testare al schemei externe

În procesul de proiectare al schemei, pot apare în mod continu noi clase. Aceasta înseamnă că, schema conceptuală este modificată continu, până se ajunge la versiunea finală. Datorită acestor cauze mediul de testare al schemei este folosit foarte des. Astfel în etapele proiectării sunt definite *scheme temporale* care includ informații nederivate, fără a afecta schema conceptuală. Când un utilizator acceptă o schemă temporală aceasta devine schema finală. De aceea schema conceptuală, este afectată numai de definirea claselor parțial derivate sau de noile clase nederivate ce vor fi incluse în schema externă.

## 5.4 Evoluția schemei conceptuale de la schema temporală la schema finală

Pentru a transforma o schemă temporală într-o schemă finală trebuie parcurse următoarele etape:

### **Teza de Doctorat**

---

- schema conceptuală este modificată în scopul de a conține informație nederivată;
- schemă externă temporală va deveni o schemă externă derivată din schema conceptuală, adică informațiile nederivate devin derivate;
- schemele externe inițiale nu vor fi afectate de către transformarea schemei conceptuale.

De exemplu în figura 9 numai clasele derivate “FREZE CILINDRO FRONTALE”<sup>1</sup> și TIPURI vor fi incluse în schema conceptuală pentru că ele domină schema compusă exclusiv de clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE”. Clasa “FREZE CILINDRO FRONTALE” va deveni clasă derivată.

În alte cazuri clasele ce vor fi adăugate la schema conceptuală nu sunt clase care apar în schemele temporale. Aceste clase sunt definite din clasele existente la fel cum sunt definite și clasele din schemele temporale.

## 5.5 Definirea unor algoritmi pentru generarea schemelor externe

În continuare ne propunem să definim doi algoritmi pentru generarea schemelor externe funcție de modul în care sunt considerate clasele: transformabile și netransformabile. Pentru definirea algoritmului, se ține cont de cele prezentate în cap.4 paragraf 4.2, 4.3.

### 5.5.1 Algoritm pentru schema externă cu toate clasele netransformabile

Acest algoritm se referă la setul de clase considerate netransformabile și care formează clasele de bază. Schema obiectuală trebuie să fie validă și să prezinte proprietatea de închidere (closure) în moștenire. Pașii algoritmului sunt următorii:

- *Definirea setului inițial de clase în dicționarul de date;*
- *Definirea setului de clase care va fi introdus în schema externă;*
- *Definirea unei noi mulțimi de clase, care trebuie să conțină clasele corespunzătoare din cele două seturi de mulțimi. Noul set de clase conține clasele din setul inițial, precum și noile clase care au fost adăugate. Clasele care vor fi adăugate trebuie să fie legate prin relații cu clasele din setul inițial. Setul de relații dintre clasele inițiale și restul claselor se găsește în dicționarul de date. Rezultatul care se obține după acest pas poate fi un rezultat temporar, folosit în pașii următori ai algoritmului.*
- Fiind dat setul inițial de clase, se poate spune că noul set de clase, formează o schemă obiect minimală, obținută din setul inițial de clase. Noul set de clase este închis prin relația de moștenire, adică fiecare pereche de clase din setul inițial și setul adăugat conțin proprietăți comune. Dacă o clasă care aparține noului set de clase, nu conține

proprietăți comune din setul inițial și cel adăugat, ea poate fi generată prin derivare. Cu alte cuvinte trebuie realizată comparea claselor din setul inițial, cu toate clasele care vor fi adăugate, pentru a fi realizat noul set de clase care va aparține schemei externe. Fiind date  $clasa1$  și  $clasa2$  care aparțin la familia de clase  $FamClas1$  pot apare următoarele cazuri:

- Dacă  $clasa1 \cap clasa2 = clasa1$  atunci  $clasa2$  este subclasă a lui  $clasa1$ , legătura dintre clase este de tipul  $is\_a$ ;
- În cazul în care  $clasa1 \cap clasa2 = clasa2$ ,  $clasa1$  este subclasă a lui  $clasa2$  și legătura dintre clase de tipul  $is\_a$ ;
- Dacă  $clasa1 \cap clasa2 = clasa3$  unde  $clasa3$ , este diferită de clasele  $clasa1$  și  $clasa2$ , atunci:
  - Dacă  $clasa3$  este inclusă în setul inițial, atunci  $clasa3$  trebuie să aibă relație de moștenire și cu  $clasa1$  și cu  $clasa2$ ;
  - Dacă  $clasa3$  este o clasă care nu a fost definită în setul inițial, dar a fost derivată o clasă cu aceeași intensie (cap. 4 paragraful 4.2.3.3.2), atunci  $clasa3$  se modifică, pentru a satisface extensia (cap. 4 paragraful 4.2.3.3.2) și sunt adăugate relațiile de moștenire necesare. Cu alte cuvinte sunt generate clase cu aceleași proprietăți;

În scopul de a obține o schemă externă în care clasele respectă relația de moștenire, trebuie analizate toate perechile de clase din setul inițial și setul de clase care va fi adăugat. Dacă între două clase există relația de moștenire, atunci legătura dintre clase este inclusă în setul de legături existent. Printre aceste legături, pot exista legături redundante care trebuie eliminate.

### 5.5.2 Algoritm pentru realizarea schemei externe folosind clase transformabile

Acest algoritm oferă posibilitatea de a declara o clasă transformabilă sau netransformabilă (cap.4 paragraf 4.2.3.1) în scopul de a construi schema externă. Clasa netransformabilă a fost adăugată direct la schema externă. Clasele transformabile pot fi înlocuite prin alte clase existente sau într-un mod nou, printr-o clasă derivabilă. Mecanismul de definire se bazează pe faptul că un număr de clase sunt declarate netransformabile și formează schema externă de bază iar restul de clase pot fi transformabile.

Algoritmul conține următorii pași:

1. *Obținerea setului inițial de clase transformabile și netransformabile.*  
Se selectează o mulțime de clase din dicționarul de clase care se consideră transformabile și netransformabile. Acestea formează



schema inițială. Din setul inițial sunt selectate separat, clasele transformabile și cele netransformabile;

2. *Definirea proprietății de închidere a unei relații* pentru schema considerată. Fiecare proprietate a unei clase depinde de alte proprietăți ale claselor sau de alte proprietăți ale aceleiași clase. Proprietatea poate fi un atribut sau o metodă a clasei. Este necesar ca în schema externă să apară toate proprietățile claselor folosite direct sau indirect de către clasele care formează schema externă. Trebuie obținută proprietatea de închidere (cap. 4 paragraful 4.2.3.4). Dacă unele proprietăți sunt referite de către clase care nu fac parte din schema externă, atunci există următoarele posibilități:

- Clasele respective vor fi incluse în schema externă;
- Clasele respective vor fi redefinite, adică vor fi derivate, în scopul de a avea doar acele proprietăți, de care este nevoie;
- Clasele care au fost deja incluse în schema externă, vor fi și ele redefinite pentru a face legătura cu noile clase derivate.

Practic acest pas se realizează astfel: se determină setul de clase netransformabile. Clasele transformabile referite de către clasele netransformabile, devin netransformabile. Clasele transformabile selectate inițial, care sunt referite de către alte clase transformabile, devin netransformabile. Această schimbare din transformabil în netransformabil se realizează prin eliminarea tuturor referințelor externe.

3. *Obținerea proprietății de închidere pentru relația de moștenire* (cap. 4.3.1.2.4) impune următoarele condiții: schema care se obține este formată exclusiv din clase derivate, integrarea claselor transformabile, unificarea claselor transformabile
4. *Integrarea claselor transformabile*. Componenta determinantă a unei clase transformabile este extensia. De aceea două clase transformabile cu aceeași extensie pot fi aceeași clasă. Grupuri de clase transformabile pot fi create prin subsumarea extensiilor (cap. 4. paragraful 4.2.3.3.2). Fiecare grup este reprezentat printr-o clasă care are extensia claselor care formează grupul, iar extensia clasei este formată prin uniunea extensiilor claselor din grup. În acest fel integrând clasa reprezentativă a grupului, sunt integrate toate clasele grupului. Clasele transformabile integrate în schemă, sunt considerate ulterior, netransformabile, în procesul de integrare al claselor rămase. De exemplu considerăm clasa1, clasă transformabilă care va fi integrată. Dacă clasa transformabilă este subsumată în extensie de altă clasă, clasa2 netransformabilă și care aparține schemei, atunci clasa1



moștenește proprietățile lui *clasa2* și mai mult decât atât își menține propriile proprietăți. Oricum dacă *clasa1* subsumează în extensie o clasă *clasa2* din schemă, *clasa2* netransformabilă condiționează structura clasei transformabile *clasa1*, în sensul că orice proprietate a acesteia, care nu este definită în *clasa2*, trebuie eliminată. Când o clasă transformabilă este integrată în schemă ea devine netransformabilă. Cu alte cuvinte o clasă transformabilă poate prin integrare, să determine pierderea unor proprietăți, a unei clase netransformabile. În primul rând este necesară integrarea claselor transformabile care nu sunt subsumate în extensie, de către alte clase transformabile. În acest caz pot apare două cazuri de transformare:

1. *Clasă transformabilă care conține subclase în schemă.* În acest caz clasa transformabilă *clasa1* ce va fi integrată, subsumează în extensie toate clasele *clasa2*, care fac parte din schemă. *Clasa1* va fi superclasă pentru *clasa2* și subclasă pentru toate superclasele clasei, *clasa1*. Intensia clasei1, va fi condiționată de către intensiile superclaselor obținute din intensia clasei2;
2. *Clasă transformabilă fără subclase, în schemă.* În acest caz se adaugă la proprietățile clasei *clasa1*, proprietățile claselor care o subsumează în extensie

Cei doi algoritmi prezintă următoarele caracteristici:

- Există două faze ale integrării:
  - clasele derivate sunt integrate direct în dicționarul de date prin relația de derivare;
  - apoi clasele selectate, sunt integrate în schema externă folosind relațiile de moștenire;
- noul concept de clasă transformabilă sau clasă netransformabilă simplifică procesul de definire a schemei externe pentru că permite generarea directă a claselor de care este nevoie în schema externă, evitând definiții complexe;
- nu este necesară definirea unor subscheme ale schemei conceptuale;

Implementarea bazei de date pentru sistemul de fabricație al sculelor va ține cont de acești algoritmi. Implementarea comparativă se va face într-un sistem pur obiectual (Jasmine CA) și un sistem relațional obiectual Visual Fox

## 5.6 Definirea schemelor externe în standardele ODMG

În noul standard ODMG 3.0, apărut în ianuarie 2000, nu apare definirea schemei externe. Standardul permite definirea interogărilor similar cu mecanismul de definire a acestora din RDBMS-uri. Dezvoltarea unui mecanism pentru definirea schemelor externe într-un OODBMS impune și realizarea unui mecanism pentru definirea claselor derivate, pentru integrarea claselor derivate,

**Teza de Doctorat**

---

de selectare a unei sintaxe pentru definirea schemelor externe și dezvoltarea unor algoritmi pentru generarea schemelor externe. Toate aceste fac să ne gândim, că se poate realiza schema externă păstrând caracteristicile RDBMS-urilor.

Așa cum am arătat anterior în OODBMS-uri schema externă are o structură ierarhică, similară cu schema conceptuală. Aceasta permite integrarea claselor derivate în ierarhia de clase, problemă cunoscută sub numele de "*Problema poziționării claselor derivate*", ea putând fi făcută fie manual, fie automat. Această problemă constă, în identificarea claselor derivate, în contextul ierarhiei de clase în care intervin și clasele de bază. Relațiile între clase sunt relații de agregare sau relații de tipul "is-a". Faptul că există relații de tip clasă subclasă impune existența subtipurilor, precum și existența unui subset sau superset de relații între mulțimea instanțelor claselor derivate și a claselor de bază. Problema poziționării apare în momentul în care clasa derivată, nu este nici subclasă, nici superclasă a unei alte clase de bază. Acest lucru generează ambiguități și impune generarea unei clase intermediare [Runde 92-1] sau definirea unor noi relații între clasele derivate [Berti 92] ca de exemplu relația derivată sau relația "may-be".

Referitor la mecanismele de generare a schemelor externe și a claselor derivate, există două concepte fundamentale:

- Schemele externe sunt subscheme ale schemei conceptuale [Runde 92-1], [Heuer 91-1], adică clasele derivate trebuie incluse în schema conceptuală, folosind paradigma obiectuală. Pentru a genera clase derivate care nu sunt subclase sau superclase a unei clase de bază, este necesară generarea unei clase intermediare, care este introdusă la rândul ei în schema conceptuală, crescând complexitatea acesteia. Avantajul acestui concept constă în faptul că în schema conceptuală clasele conțin proprietăți și metode care pot fi reutilizate. Acest concept se bazează pe semantica obiect conservat.
- Schemele externe nu pot fi subscheme ale schemei conceptuale [Berti 92], [Guerr 97], iar schemele externe, pot include clase care nu sunt incluse în schema conceptuală. Integrarea este făcută direct în schema externă folosind relația derivată de tip "may-be". Acest concept combină semanticile obiect generat și obiect rezervat. Avantajul acestui concept constă în faptul că schema conceptuală este mai simplă pentru că acele clase intermediare fără înțeles nu sunt generate. Folosirea relației derivate în schema externă, extinde paradigma orientată obiect, pentru că schemele externe folosite în aplicațiile program nu sunt relații de tip "is-a".

Așa cum s-a arătat în capitolul 2 (paragraf 2.8.1), ODMG 2.0 permite definirea interogărilor, ele având OQL (Object Query Language) ca limbaj de

programare. Folosind acest mecanism de definire al claselor derivate, lucrurile pot fi interpretate similar cu folosirea interogărilor pentru definirea vederilor. Datorită acestui fapt pornind de la standardul ODMG, în mediile relațional obiectuale, prin definirea claselor vederi sunt definite de fapt clase derivate. Ele permit definirea noțiunilor de bază pentru clasa derivată. Faptul că într-un mediu relațional obiectual putem defini o vedere ca și o clasă, căreia să-i atașăm proprietăți și metode, va permite includerea ei în schema conceptuală și în schemele externe. Generarea se va face, fie manual, fie automat, folosind diverse medii soft specializate.

Într-un mediu relațional obiectual se folosesc:

- Standardul ODMG pentru a include noile concepte;
- Extinderea limbajului ODL pentru definirea schemei externe;
- Declararea vederilor ca și clase, pentru a folosi avantajele modelului obiectual;
- Dezvoltarea unor algoritmi pentru generarea schemei externe din setul de clase existent în dicționarul de clase.

Definirea claselor derivate se face prin relația de moștenire ele fiind memorate în dicționarul de date ca și clase ale unui tip de bază.

Limbajul pentru definirea schemei externe poate avea comenzi predefinite specifice limbajului de tipul “Define class”, “Modify class”, “Delete class”, “Add class”, prin care se crează schema externă virtuală. Poate exista un limbaj specific cu comenzi specifice:

- *Define schemaex* pentru crearea schemei externe;
- *Modify schemaex* pentru modificarea schemei externe;
- *Add class to schemaex* adăugarea de clase la schema externă;
- *Define relation between class* definirea relațiilor între clase.

Din cele prezentate anterior în acest capitol rezultă că în procesul de elaborare a schemei externe sunt folosite informații din dicționarul de date, algebra obiectuală, funcții de subsumare și închiderea moștenirii.

Schemele externe și clasele derivate pot fi generate și în bazele de date care respectă standardele ODMG, cu toate că acest lucru nu este prevăzut. Procesul de generare trebuie să respecte algoritmi individuali care iau în considerare dicționarul de date, de unde sunt definite anumite relații de moștenire între clase. Unele relații de moștenire, însă nu pot fi obținute din dicționarul de date și de aceea este necesară folosirea algebrei obiectuale care prin operatorii select, project, union etc, permit definirea relațiilor de moștenire dintre clasele derivate și clasele de bază. Dacă cele două metode enunțate anterior nu permit definirea tuturor claselor derivabile, pot fi folosite funcții boolene de subsumare între clase, care determină dacă între respectivele clase există relația de moștenire [Runde 92-2]. Dar conform [Schmo 83] nici acest lucru nu este foarte relevant, deși prin aceasta pot fi evitate o parte din restricțiile impuse de către definițiile predicatelor care apar în expresiile

**Teza de Doctorat**

---

funcțiilor. Închiderea moștenirii se bazează pe mecanismul propus în [Motsc 96], pentru clasificarea automată a tipurilor. Ea cere ca pentru fiecare pereche de clase a schemei trebuie să existe o a treia clasă în schemă care conține intersecția tipurilor celor două clase și uniunea extensiilor celor două clase. Închiderea moștenirii este un proces care face ușor procesul de generare a schemei externe. Oricum prin acest proces, este generată o nouă clasă, care conține tipurile comune ale perechii claselor și uniunea extensiilor claselor, care este transparentă pentru un utilizator obișnuit.

### 5.7 Concluzii privind schemele externe

Schemele externe pot conține clase derivate definite prin semanticile obiect conservat și obiect generat.

Clasele derivate oferă o nouă interfață pentru accesul la informația existentă în clasele de bază. În evoluția schemei considerăm că este necesară definirea claselor parțial derivate, adică a claselor ce conțin elemente nederivabile. Dacă unele clase cu informație nederivabilă trebuie să fie incorporate în scheme externe, informația nederivabilă va fi inclusă în schema conceptuală. Unele operații de derivare prezentate în capitolul 5 pot fi folosite pentru a produce clase parțial derivabile.

În cele prezentate clasele parțial derivate pot conține elemente nederivabile atât în grad cât și în extensie.

În scopul de a permite modificări neprevăzute a fost definit conceptul de schemă externă temporală. Când o schemă externă cu informații nederivate este definită, schema conceptuală va fi modificată în scopul de a include informație nederivată în noua schemă.

Definirea schemelor externe este un proces laborios în care trebuie determinate toate relațiile de moștenire dintre clase. În acest scop trebuie folosite dicționarele de date, algebra obiectual booleană, închiderea moștenirii, precum și funcții de subsumare. Prin faptul că mediile relațional obiectuale permit folosirea acestor concepte și respectă standardele actuale, elaborarea aplicației s-a făcut într-un astfel de mediu soft. Noul standard ODMG cu toate că nu are prevăzut mecanisme de generare a schemelor externe, permite acest lucru. Cei doi algoritmi prezentați în capitolul 5, permit realizarea schemelor externe în OODBMS sau ROODBMS.



## Sisteme de fabricație. Sisteme de fabricație a sculelor

**A**pariția unor noi tehnologii software datorită progresului în informatică, permite crearea de sisteme de programe cu interfețe om/mașină mai facile. În epoca noastră, marcată pe profunde schimbări tehnice și tehnologice, sistemele de fabricație apar ca o rezultantă firească, prin îmbinarea tehnologiilor de vârf cu tehnica de calcul și cu forța de muncă superior calificată. Dezvoltarea explozivă a mediului WEB în ultimii ani, determină schimbarea modului de proiectare și realizare a sistemelor de gestiune, prin corelarea acestora cu noile modele ale bazelor de date și cu noile tehnologii WEB.

### 6.1 Sisteme de fabricație

Atât componentele hardware cât și componentele software ale unui sistem de fabricație pot fi separate în blocuri funcționale, putând fi privit ca un ansamblu integrat de mașini cu comandă numerică deservite de un sistem automatizat de manipulare, transport și depozitare a semifabricatelor, pieselor finite, sculelor și dispozitivelor, prevăzută cu mijloace automatizate de măsurare și testare, capabil să realizeze sub comanda calculatorului fabricarea simultană sau succesivă a unor piese de tip diferit aparținând unei anumite familii, în condiții de intervenție minimă a operatorului uman și cu timpi de reglare reduși.

Creșterea substanțială a cantității și diversității produselor, precum și a cerințelor și preferințelor privind performanțele acestora conduce tot mai mult la mutații și transformări continue în structura proceselor tehnologice. Pe lângă exigențele obișnuite privind fiabilitatea, precizia și productivitatea procesului tehnologic, apar din ce în ce mai mult exigențe legate de economicitatea energiei, integrarea pe o treaptă superioară a omului în procesul de producție, dar mai ales cele legate de asigurarea unei flexibilități ridicate. Aceste cerințe au impus, și impun în continuare producătorilor de bunuri materiale, acceptarea unei noi atitudini și filosofii față de automatizarea sistemelor tehnologice de



fabricație tradiționale. Elementul de noutate îl constituie flexibilitatea sau capacitatea de adaptare rapidă și sigură a sistemelor la o serie de modificări ale tehnologiei de fabricație.

Automatizarea flexibilă a proceselor tehnologice de prelucrare reprezintă în prezent pe plan mondial pilonul central al procesului de obținere a sistemelor integrate de producție, caracterizate prin asocierea unor echipamente și utilaje complexe cu sisteme informatice de înaltă performanță, asamblând într-o viziune ierarhică unitară funcțiile de control, manipulare, transport, depozitare alături de funcția de prelucrare.

Procesul de automatizare, care se dezvoltă tot mai puternic, se caracterizează prin creșterea substanțială, în structura utilajelor industriale moderne, a ponderii elementelor electronice și a softului. În acest sens, s-a ajuns ca ponderea părții mecanice a utilajelor, în expresie valorică, să fie de aproximativ 25%.

Practica a demonstrat din ce în ce mai mult că operatorul uman, prin natura activității pe care o desfășoară în fața calculatoarelor și intervenind inteligent mai ales în adaptarea procesului tehnologic la caracterul de unicat sau de serie mică al producției, nu mai poate influența hotărâtor asupra preciziei și productivității sistemului tehnologic.

Micșorarea rapidă a duratei de viață a produselor ca și a tehnologiilor de prelucrare, costul din ce în ce mai ridicat al activității de soft în raport cu hardul, exigențele sporite în domeniul calității și preciziei de prelucrare, utilizarea pe scară largă a controlului automat activ, dificultățile de acoperire cu operatori umani a celui de-al treilea schimb al zilei de lucru, faptul că aproximativ 70-80% din volumul producției are caracter de serie mică sau unicate constituie argumente decisive la tendințele ce se manifestă pe plan mondial cu privire la concepția și exigențele impuse sistemelor tehnologice de prelucrare: creșterea productivității și a calității acestora prin mărirea flexibilității, fiabilității și diminuarea sau chiar eliminarea intervenției operatorului uman din activitățile de execuție.

## 6.2 Sisteme flexibile de fabricație

**Sistemul Flexibil de Fabricație – SFF sau FMS - Flexible Manufacturing System** se definește diferit de la o țară la alta, dar în esență este o unitate de producție capabilă de a fabrica o gamă (familie) de produse discrete cu o intervenție manuală minimă. El cuprinde posturi de lucru echipate cu capacități de producție (mașini-unelte cu comandă numerică sau alte utilaje de asamblare sau tratament) legate printr-un sistem de manipulare a materialelor, în scopul deplasării pieselor de la un post de lucru la altul, funcționând ca un sistem integrat cu comandă complet programabilă .



Apariția și dezvoltarea sistemelor flexibile de prelucrare, asamblare, turnare, sudare au constituit un real sprijin în dezvoltarea sistemelor CIM. Dintre acestea, evoluția cea mai rapidă au avut-o sistemele flexibile de prelucrare. Această tendință s-a remarcat încă de la începutul utilizării mașinilor cu comandă numerică, incluzând dezvoltarea sistemelor DNC până la o treaptă superioară de automatizare a FMS și încorporarea acestora în CIM.

Fiind sisteme înalt automatizate, sistemele flexibile de fabricație, indiferent de natura proceselor comandate, sunt conduse de calculatoare.

În scopul îmbunătățirii modului de funcționare, pentru a le mări gradul de flexibilitate și în același timp productivitatea, aceste sisteme necesită structuri software tot mai evolute, utilizând din ce în ce mai mult elemente de inteligență artificială.

Atât componentele hardware cât și componentele software ale unui sistem flexibil de fabricație (figura 6.1) pot fi separate în blocuri funcționale, FMS putând fi privit ca un ansamblu integrat de mașini cu comandă numerică deservite de un sistem automatizat de manipulare, transport și depozitare a semifabricatelor, pieselor finite, sculelor și dispozitivelor, prevăzut cu mijloace automatizate de măsurare și testare, capabil să realizeze sub comanda calculatorului fabricarea simultană sau succesivă a unor piese de tip diferit aparținând unei anumite familii, în condiții de intervenție minimă a operatorului uman și cu timpi de reglare reduși.

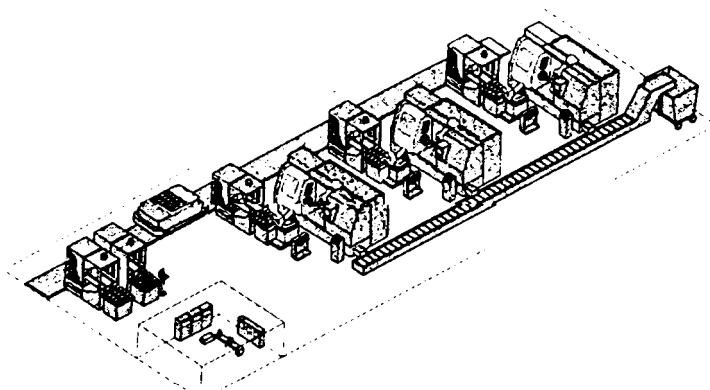


Fig 6.1 Sistem flexibil de fabricație

În metodică de concepție a unui SFF se disting, în general, următorii pași:

- *stabilirea și analiza sortimentului de piese și a programelor de producție, precum și a proceselor tehnologice;*
- *separarea grupelor de piese după criteriile tehnologiei de grup, precum și analiza influenței acestei împărțiri asupra numărului de utilaje;*
- *stabilirea caietului de sarcini de producție a sistemului flexibil de fabricație pe un interval de timp, precum și a sarcinilor suplimentare, a modificărilor tehnologice și a sortimentului de producție;*
- *elaborarea tehnologiei produselor, ținându-se cont de condițiile*

- specifice de realizare în cadrul SFF;*
- *stabilirea preliminară a cerințelor pentru subsistemele funcționale;*
  - *determinarea nivelului de automatizare și integrare a sistemului de prelucrare;*
  - *stabilirea variantelor de configurații;*
  - *elaborarea variantelor alcătuirii subsistemelor de prelucrare prin determinarea tipurilor de mașini-unelte precum și a celorlalte instalații;*
  - *dimensionarea preliminară a variantelor SFF;*
  - *alegerea variantelor sistemului de prelucrare;*
  - *dimensionarea finală a subsistemului de prelucrare pentru varianta aleasă;*
  - *stabilirea finală a cerințelor în raport cu subsistemele funcționale;*
  - *stabilirea tipurilor de subsisteme de transport și înmagazinare;*
  - *dimensionarea preliminară a subsistemelor de transport și înmagazinare;*
  - *alegerea variantei în dimensionarea finală a subsistemului de transport și înmagazinare;*
  - *proiectarea subsistemului de manipulare;*
  - *proiectarea altor subsisteme de derulare a fluxurilor materiale și energetice;*
  - *identificarea circuitului de informații în SFF;*
  - *proiectarea arhitecturii aparaturii de automatizare și calcul.*
  - *Concepția unui sistem flexibil de fabricație nu se realizează în general prin parcurgerea secvențială a ansamblului de module, ci necesită un număr de reluări din diferite puncte de intrare cu modificarea parametrilor, pe baza evaluării rezultatelor obținute.*
- *Efectele introducerii SFF în întreprinderi sunt multiple, dintre aceste efecte pot fi specificate următoarele:*
  - *creșterea productivității muncii;*
  - *îmbunătățirea calității produselor;*
  - *reducerea numărului de mașini-unelte;*
  - *reducerea spațiului de producție și a spațiilor auxiliare;*
  - *posibilitatea modificării flexibile a sortimentelor de produse fabricate;*
  - *scurtarea timpului de producție;*
  - *reducerea consumului de energie, materii prime și materiale;*
  - *reducerea prețurilor unitare de fabricație;*
  - *reducerea numărului de angajați;*
  - *reducerea poluării;*
  - *creșterea randamentului în conducerea întreprinderii.*
  - *Din punct de vedere al funcției principale a SFF, reprezentată de producția realizată, se pot deosebi trei grupe de activități:*
  - *activități de conducere, reglare, comandă și organizatorice – legate de organizarea procesului de producție și încărcarea instalațiilor și care cuprinde:*
  - *elaborarea și verificarea planurilor operaționale;*
  - *ordonarea culegerii de date;*
  - *prelucrarea datelor;*
  - *comanda mașinilor și a celorlalte elemente, a procesului și al schimbului de informații;*
  - *încărcarea magaziilor de piese;*
  - *încărcarea magazinelor de scule așchietoare;*
  - *sinteza și transmiterea programelor de prelucrare și a programelor de comandă;*
  - *încărcarea dispozitivelor de măsură și control;*
  - *reglarea și codificarea sculelor.*
  - *activități de diagnosticare, măsurare și control dimensional – referitoare la piesă, procesul de prelucrare, instalații pentru*

**Teza de Doctorat**

- asigurarea calității de prelucrare cerute;*
- *activități de manipulare-prelucrare – legată de trecerea pieselor prin sistem și care presupune:*
  - *pregătirea pieselor pentru prelucrare;*
  - *transportul pieselor la și de la mașina de prelucrat, la și de la posturile intermediare de stocare, precum și la mașinile de spălat și de măsurat și control dimensional;*
  - *așezarea și fixarea ansamblului paletă-piesă pe masa mașinii-unelte;*
  - *ciclul propriu-zis de prelucrare;*
  - *prelucrarea pieselor de pe mașina-uneltă;*
  - *spălarea, uscarea și conservarea pieselor după prelucrare;*
  - *îndepărtarea deșeurilor tehnologice*

Fiind sisteme înalt automatizate, indiferent de natura proceselor comandate, SFF sunt conduse de calculatoare electronice. În scopul îmbunătățirii modului de funcționare, pentru a le mări gradul de flexibilitate și în același timp productivitatea, aceste sisteme necesită structuri software tot mai evoluate utilizând din ce în ce mai multe elemente de inteligență artificială.

### 6.3 Sisteme de fabricației a sculelor

Sculele dispozitivele și verificatoarele prin nivelul lor tehnic și prin sistemul de gestiune stabilesc nivelul de calitate și de eficiență al societății economice. În economia actuală asimilarea unui produs nou poate fi de o importanță vitală pentru societatea economică. Dar, din timpul total de pregătire al fabricației, partea de SDV-uri reprezintă aproximativ 60..70%, cu variații legate de particularitățile produsului. Elaborarea la timp a pregătirii de fabricație permite întocmirea la timp a unei oferte concrete, câștigarea unui segment de piață și respectarea termenilor de livrare cu repercursiuni pozitive în încrederea beneficiarilor și consolidarea firmei.

În situația existentă documentația care însoțește acest proces este foarte mare. Documentația privind sculele poate fi raportată la mai multe domenii și anume:

- *tehnică (desene de execuție, condiții tehnice, derogări etc.);*
- *tehnologică (fișă tehnologică, notă de predare, fișe de magazie);*
- *lansare (capacitate de producție, plan de producție);*
- *urmărire (comenzi, grafice, fișe de urmărire, note de predare, etc);*
- *raportări, centralizatoare;*
- *relansare;*
- *recondiționare;*
- *plan de scule standardizate.*

Softul de gestiune trebuie interfațat și integrat cu softul care deservește în ansamblu sistemul de fabricație al sculelor. El trebuie integrat cu celelalte sisteme ale CIM-ului ca de exemplu subsistemul CAD, CAM.

## Teza de Doctorat

---

Pe plan mondial softul existent în domeniul sculelor este orientat pe trei direcții și anume:

- de preregare și gestiune a stocurilor (Mini-Fal, TMS-95, ToolBrain);
- de gestiune a stocurilor, planificare și urmărire a ansamblelor de scule (Corotas, Logofix, Toolware, Surcouf etc);
- softuri integrate în sistemele flexibile de fabricație oferite în special de piața germană și italiană.

Accese softuri sunt în general dificil de achiziționat datorită prețului ridicat și trebuie adaptate la cerințele concrete ale societății economice din România. Un astfel de soft este necesar să fie adaptat și cu un modul de proiectare, deoarece un număr mare de societăți își produc în mare parte necesarul de scule de care are nevoie.

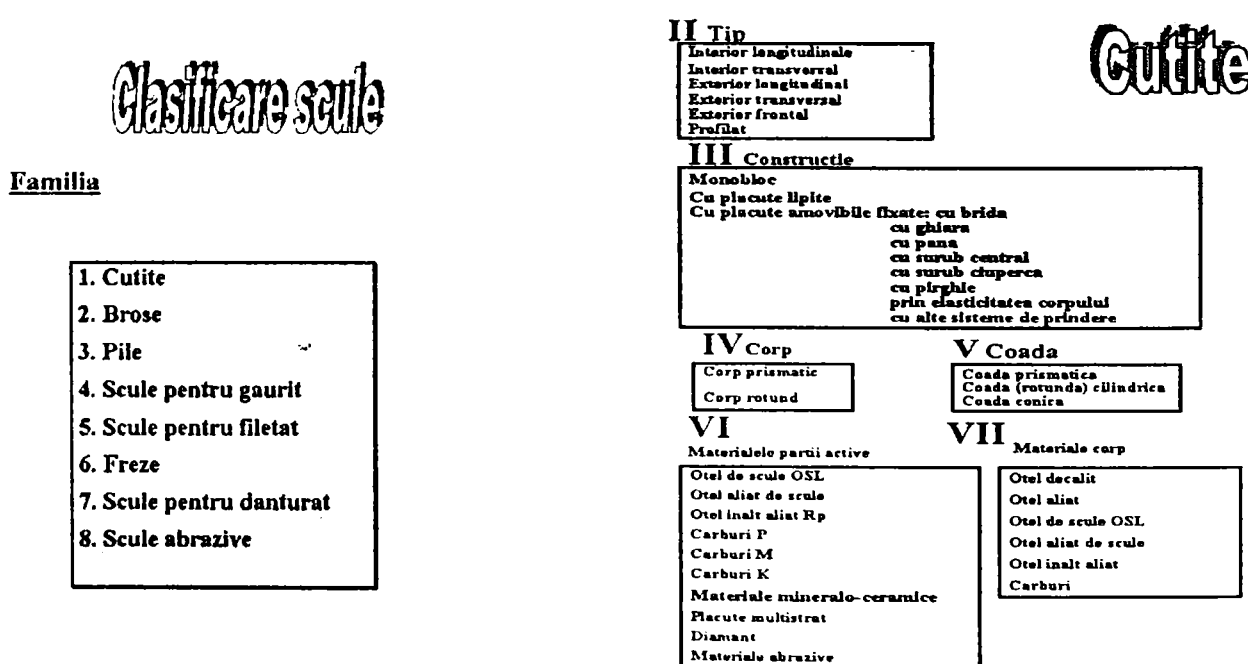
Obiectivele unui astfel de soft implementat într-o întreprindere din țara noastră sunt următoarele:

- simplificarea circuitului documentației;
- evitarea reproiectării unor scule;
- cunoașterea exactă a stocurilor în orice moment;
- pregătirea mai rapidă a fabricației;
- reducerea stocului de scule;
- reducerea termenelor de livrare;
- calificarea mai înaltă a întreprinderii (conform ISO 9000)

Pentru realizarea unui astfel de soft este necesară realizarea uneia sau a mai multor baze de date care să conțină datele necesare pentru implementarea sa.

### 6.3.1 Clasificarea sistemului de fabricație al sculelor

Pentru proiectarea sistemului de fabricație al sculelor s-a pornit de următoarea clasificare a acestora:



**II Tip**  
 De tragere interioară  
 De tragere exterioară  
 De compresiune interioară  
 Cu mișcare circulară exterioară  
 Cu mișcare circulară interioară  
 Cu mișcare eliptică de notduț  
 Pentru caseluri

# Brose

## III Corp

Monobloc  
 Cu placute lipite  
 Din bucaci

## IV Forma

Rotunda  
 Patrata  
 Aligonală

## V Coada

Coada prismatica  
 Coada rotunda

## VI

Materialele partii active

Otel de scule OSL  
 Otel aliat de scule  
 Otel inalt aliat Rp  
 Carburi P  
 Carburi M  
 Carburi K  
 Materiale mineralo-ceramice  
 Placute multistrat  
 Diamant  
 Materiale abrazive

## VII

Materiale corp

Otel decalit  
 Otel aliat  
 Otel de scule OSL  
 Otel aliat de scule  
 Otel inalt aliat  
 Carburi

## II Tip

De interior  
 De exterior

# Pile

## III Corp

Fara maner  
 Cu maner

## IV Sectiunea

Plata  
 Patrata  
 Triunghiulara  
 Rotunda

## V Coada

Rotunda  
 Profilata

## VI

Materialele partii active

Otel de scule OSL  
 Otel aliat de scule  
 Otel inalt aliat Rp  
 Carburi P  
 Carburi M  
 Carburi K  
 Materiale mineralo-ceramice  
 Placute multistrat  
 Diamant  
 Materiale abrazive

## VII

Materiale Coada

Otel decalit  
 Otel aliat  
 Otel de scule OSL  
 Otel aliat de scule  
 Otel inalt aliat  
 Carburi

## II Tip

Cuțite normale  
 Cuțite p'optens  
 Cuțite disc  
 Capete pentru filetat  
 Tarozii  
 Freze disc  
 Freze pieptene

# Scule de filetat

## III Constructie

Monobloc  
 Cu placute lipite  
 Cu placute schimbabile

## IV Corp

Round  
 Prismatic  
 Tubular

## V Coada

Prismatica  
 Rotunda  
 Conica

## VI

Materialele partii active

Otel de scule OSL  
 Otel aliat de scule  
 Otel inalt aliat Rp  
 Carburi P  
 Carburi M  
 Carburi K  
 Materiale mineralo-ceramice  
 Placute multistrat  
 Diamant  
 Materiale abrazive

## VII

Materiale corp

Otel decalit  
 Otel aliat  
 Otel de scule OSL  
 Otel aliat de scule  
 Otel inalt aliat  
 Carburi

## II Tip

Cilindrice  
 Cilindric-frontal  
 Disc  
 Unghiulare  
 Profilate  
 Capete frontale  
 Rotunjite (cu coada)  
 Ferastrau si de crestet  
 Conice

# Freze

## III Constructie

Monobloc  
 Cu dinti  
 Cu dinti si placute lipite  
 Cu dinti si placute amovibile  
 Cu placute amovibile fixate cu pana  
 Cu placute amovibile fixate cu surub

## IV Corp

Cilindric plin  
 Cilindric cu coada  
 Cilindric cu alezaj

## V Coada

Cilindrica  
 Cilindrica cu aplatizare  
 Cricindrica foletata  
 Conica M cu gaura filetata  
 Conica M cu cap de evacurare  
 Conica M cu antrenare  
 Conica M cu cap de evacuare si locas de fixare  
 Con 7:24  
 Alezaj cilindric  
 Alezaj cilindric si gauri de antrenare  
 Alezaj cilindric cu canal de pana lungit  
 Alezaj cu canal de pana frontal  
 Alezaj conic

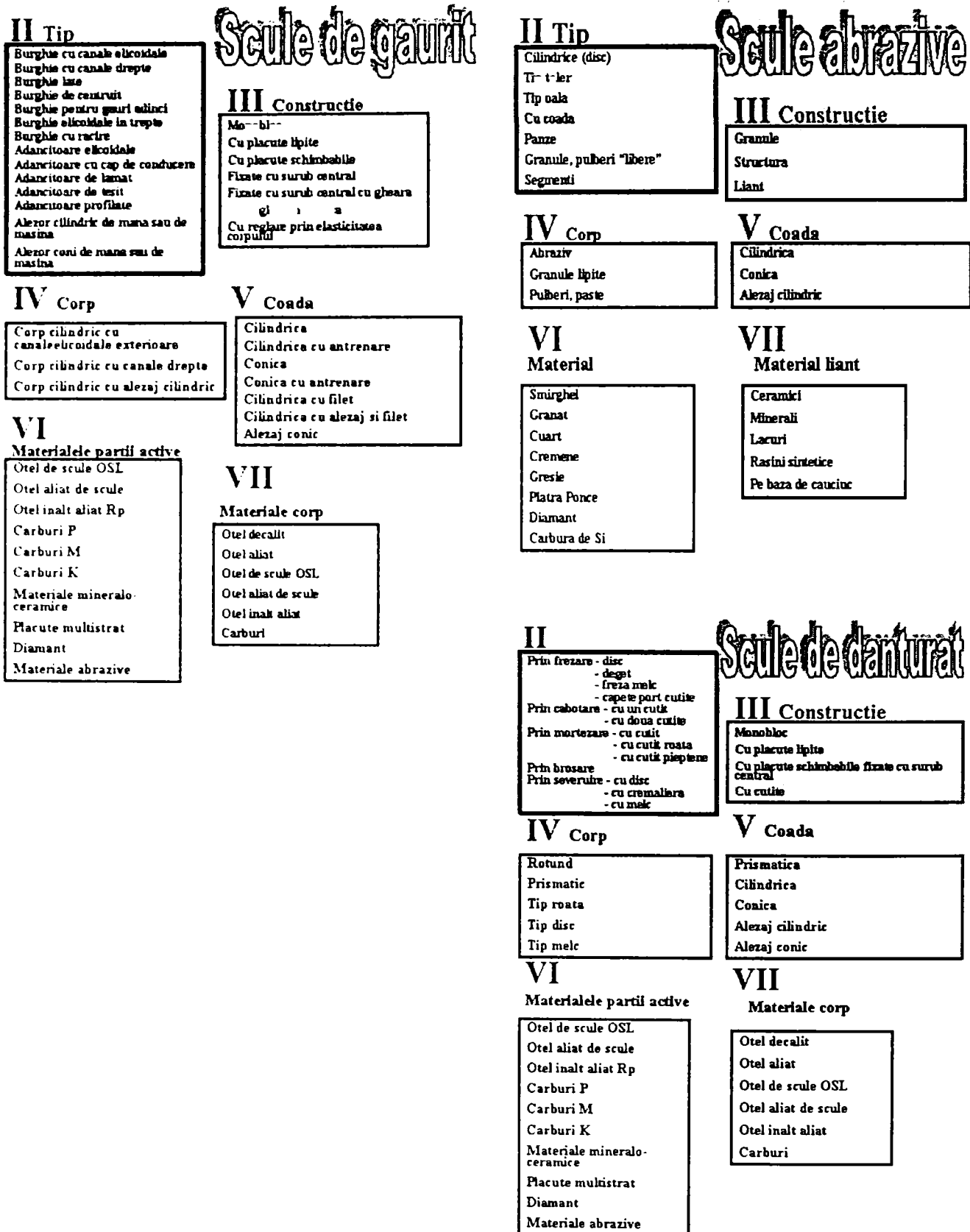
## VI

Materialele partii active

Otel de scule OSL  
 Otel aliat de scule  
 Otel inalt aliat Rp  
 Carburi P  
 Carburi M  
 Carburi K  
 Materiale mineralo-ceramice  
 Placute multistrat  
 Diamant  
 Materiale abrazive

## VII Materiale corp

Otel decalit  
 Otel aliat  
 Otel de scule OSL  
 Otel aliat de scule  
 Otel inalt aliat  
 Carburi



6.3.2 Schema bloc a pachetului de programe, care deservește sistemul de fabricație al sculelor

În figura 6.2 este prezentată schema bloc a pachetului de programe, pentru sistemul de fabricație al sculelor.



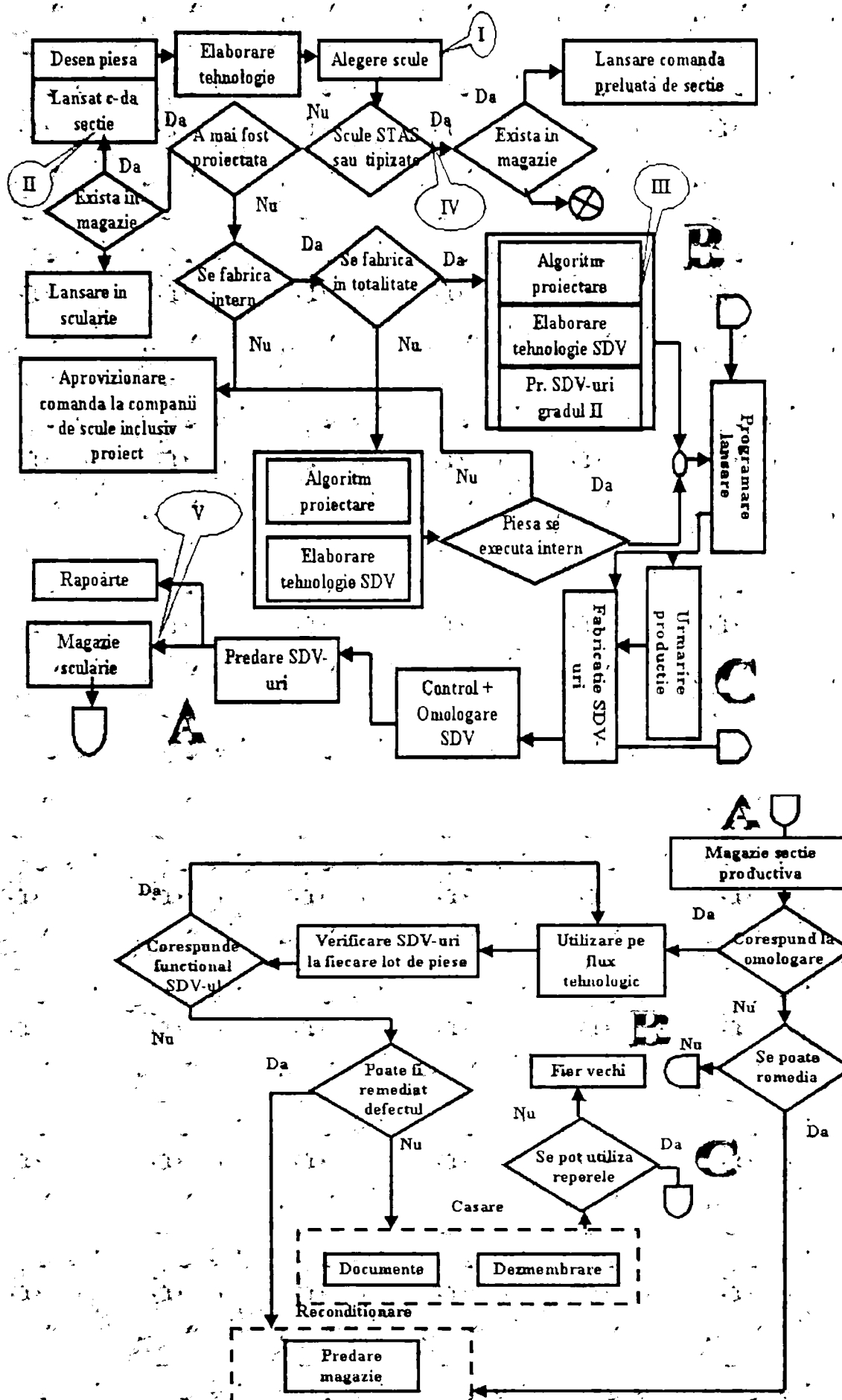


Fig 6.2 Schema bloc a sistemului de fabricație al sculelor

Presupunem că tehnologul de produs trebuie să întocmească lista de scule aferente unei anumite tehnologii de realizare a unei piese. După selectarea sculei dorite, se caută în fișa de magazie dacă scula există. Dacă da se lansează comanda de scoatere din magazie și trimitere spre secție. Dacă fișa nu există în magazie se verifică dacă aceasta este standardizată sau nu. Dacă da, se lansează comanda spre aprovizionare. Dacă nu, deci este o sculă specială, se verifică dacă a mai fost proiectată. În acest caz în fișă va exista numărul desenului și se poate face automat lansarea în execuție, în secția sculărie. Dacă scula nu a mai fost proiectată este chemată automat subrutina de proiectare constructivă. Se obține astfel desenul de execuție al sculei care va fi trimis la sculărie.

Activitățile și documentele care reglementează realizarea și circulația sculelor sunt următoarele:

1. *Proiectarea sculelor* are următoarele activități caracteristice:
  - alegerea SDV-urilor standardizate;
  - proiectarea SDV-urilor speciale;
  - documente caracteristice:
    - desene de execuție scule;
    - desene de ansamblu scule;
    - cerere de execuție pentru SDV-uri speciale.
  - realizarea producției ca sortiment, volum ore normă, termene de execuție;
  - compararea și analiza costurilor;
  - stabilirea pe baza normativelor de durabilitate, uzură și a planurilor de operații a normelor tehnice de consum pentru SDV-uri;
  - elaborarea de instrucțiuni privind transportul, depozitarea și exploatarea corectă a sculelor;
2. *Planificare Lansarea producției* are următoarele activități caracteristice:
  - determinarea capacităților de producție ale secției sculărie;
  - stabilirea consumurilor specifice de scule standardizate și speciale;
  - stabilirea necesarului de aprovizionat cu scule standardizate și speciale;
  - stabilirea necesarului de materii prime și materiale pentru scule.
  - documente caracteristice:
    - centralizatoare privind capacitățile de producție, privind consumurile specifice al sculelor STAS, fișe de consum specifice pe reper al SDV-urilor speciale, liste de aprovizionat: scule speciale, scule standardizate, materii prime și materiale, lista consumurilor specifice de materiale pentru scule.
    - verificarea respectării stocurilor minime și maxime se scule precum și verificarea lor.
    - documente caracteristice:
      - fișă de evidență scule;
      - raport zilnic de livrări;
      - fișă de magazie pentru scule standardizate;
      - note de transfer;
      - note de sesizări
3. *Urmărirea producției* are următoarele activități caracteristice:
  - *Tenolog sculărie* are următoarele activități caracteristice:
    - elaborarea tehnologiei de execuție a reperelor și de asamblare a sculelor;
    - arhivarea documentației tehnice;
    - realizarea unor tehnologii noi de fabricare și întreținere a sculelor;
    - elaborarea documentației constructiv tehnologice pentru recuperarea prin recondiționare a sculelor normalizate și standardizate.
    - documente caracteristice:

- fișa tehnologică;
  - bon de materiale;
  - bon de lucru.
5. *Producția* are următoarele activități caracteristice:
- înregistrarea sculelor speciale noi în fișele de magazie;
  - asigurarea materialelor necesare realizării producției de scule;
  - propunerea de norme de consum pentru regie ale sculăriei;
  - asigurarea condițiilor de încercare și omologare a sculelor noi odată cu produsele.
  - documente caracteristice:
  - fișe de magazie pentru SDV-uri speciale;
  - note de transfer pentru materiale;
  - bonuri de consum – scule uzate;
  - note de predare.
6. *Evidența sculelor* are:
- activități caracteristice:
  - depozitarea și eliberarea sculelor speciale și controlul lor tehnic la înapoierea din producție;
  - menținerea sculelor în stare de folosință prin trimiterea lor la ascuțire sau reparare;
  - recepționarea sculelor standardizate recepționate din exterior;
  - depozitarea și evidența centralizată a lor;
  - urmărirea situației stocului de scule existent.
  - documente caracteristice:
- fișe de magazie pentru scule speciale și standardizate;
  - fișe de urmărire și evidență a SDV-urilor în exploatare.
7. *Recondiționare și casare* are următoarele activități caracteristice:
- trimiterea sculelor uzate la recondiționat;
  - scoaterea din uz a sculelor neutilizate.
  - documente caracteristice:
  - fișa de urmărire și evidență în exploatare;
  - fișa de constatare și executare de lucrări;
  - proces verbal pentru scoaterea din uz a obiectelor de inventar date în folosință.
8. *Vânzare* are următoarele activități caracteristice:
- întocmirea facturilor pentru diverse scule vândute;
  - arhivarea comenzilor și a facturilor emise și încasate la nivel de secție sculărie;
  - emiterea de situații către compartimentele financiar contabile ale societății.
  - documente caracteristice:
  - facturi și comenzi de evidență a vânzărilor și a încasărilor ca urmare a activității de vânzare cumpărare a sculelor;
  - note contabile privind activitatea de vânzare cumpărare

Toate aceste activități vor fi realizate într-o aplicație care va deservi sistemul de fabricație a sculelor într-o societate economică. Acest sistem de fabricație poate fi împărțit în mai multe subsisteme funcție de activitățile enumerate. Datele existente pot fi memorate funcție de diverse structuri de date. Pentru fiecare structură de date, poate fi implementată o bază de date specifică.

Din punct de vedere hard sistemul este implementat într-o rețea locală de tip INTRANET la nivel de societate economică (secția sculărie) legată eventual într-o rețea INTERNET.

## Teza de Doctorat

---

În figura 6.3 este reprezentat suportul hardware, pe care este implementat software-ul, destinat sistemului de fabricație al sculelor.

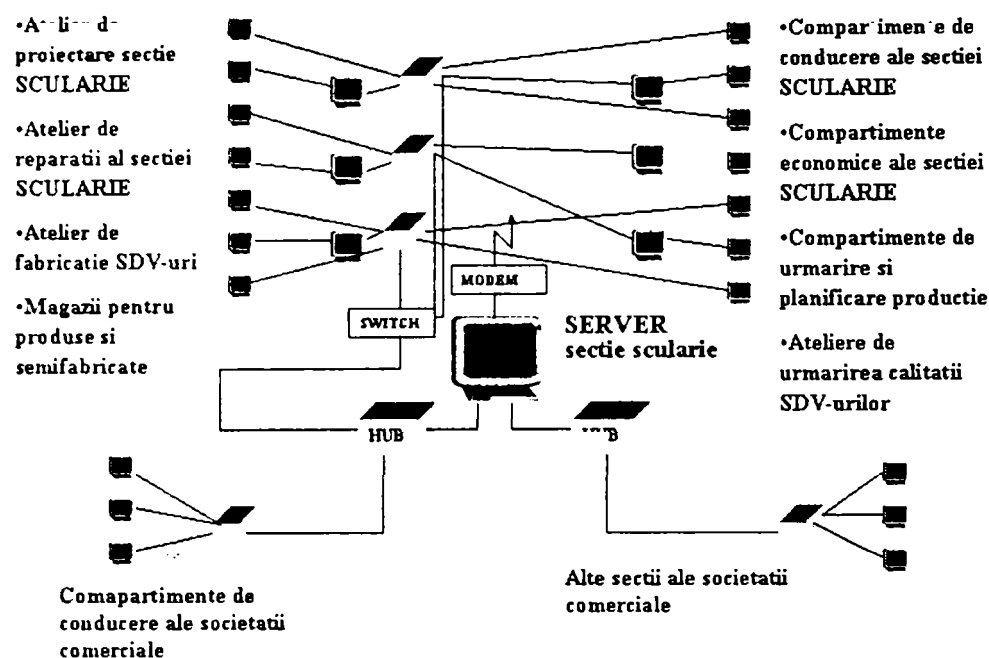


Fig 6.3

#### 6.4 Definirea modelului conceptual pentru sistemul de fabricație al sculelor într-o bază de date orientată obiect

Problema realizării unui prototip pentru SFS într-un mediu obiectual, este o problemă complexă, care implică o serie de aspecte legate de mediul în care va fi implementat, el trebuind să respecte paradigma obiectuală. Pentru implementare s-au ales un mediu pur obiectual, Jasmine CA și un mediu relațional obiectual Visual Fox. O astfel de implementare, după cunoștințele mele nu a mai fost realizată. Cele două implementări vor reliefa existența claselor derivate și a schemelor externe precum și particularitățile de realizare practică a SFS-ului.

Modelul conceptual este format din două părți și anume modelul operațional, care se referă în special la partea de control a sistemului și modelul deductiv format din: predicate de bază, predicate derivate, constrângeri de integritate și condiții de ieșire a sistemului [Olivé 89].

Conform [Date 02] în literatura de specialitate termenul de model de date are două înțelesuri:

- ca un limbaj de programare în care constructorii sunt folosiți pentru a rezolva probleme complexe;

- este un anumit program scris într-un limbaj de programare sau cu alte cuvinte este modelul datelor persistente, pentru diverse stări particulare ale sistemului.

În particular un model de date este o construcție, care ilustrează aspectele concrete ale datelor. Conform [Date 02], un model de date bun este acela care ilustrează aspectele logice ale datelor și mai puțin aspectele fizice. Modelul va include un set de obiecte, împreună cu un set de operatori care vor executa operații asupra obiectelor. Putem considera dintr-un punct de vedere că obiectele și operatorii constituie ceva abstract. Implementarea modelului este realizarea fizică a părții abstracte. Modelele obiectuale își au originea în rețelele semantice și în limbajele de programare orientate pe obiecte. Cerințele unui model obiectual pentru SFS au fost prezentate în cap. 3 paragraf 3.10. Obiectivul principal este de a prezenta mai bine realitatea și de a beneficia de reutilizarea obiectelor, pentru a construi obiecte din ce în ce mai complexe. În abordările tradiționale, modelele de reprezentare sunt foarte diferite de-a lungul etapelor ciclului de dezvoltare a sistemului informatic. În activitatea de modelare obiectuală, conceptul de bază este *obiectul*, pe care îl putem defini ca fiind reprezentarea unei entități a lumii reale. Așa cum s-a prezentat în capitolul 2, în baza de date, obiectul este identificat într-o manieră unică printr-un identificator, numit OID (*Object Identifier*), atribuit de sistem. Obiectele din lumea reală, de aceeași natură sau prezentând similitudini, sunt grupate în cadrul unei *clase*, în care sunt declarate toate atributele precum și metodele care le manipulează. O clasă constituie astfel un tipar pentru o multime de obiecte. În contextul bazelor de date obiectuale, notiunea de clasă de obiecte acoperă un aspect intensional (adică descrierea) și un aspect extensional (ansamblul de obiecte ale clasei). Orice obiect este construit apoi, plecând de la o clasă (sau un tip) care regroupează structura datelor și metodele. O clasă joacă astfel rolul unui generator de obiecte. Metodele de creare și de modificare sunt indispensabile tuturor claselor pentru a crea și a actualiza obiectele clasei. Clasele unei aplicații sunt organizate sub formă de graf. Se obține astfel un graf de moștenire, adică un graf unde o clasă moștenește de la superclasa sa. Subclasele sunt obținute prin rafinări succesive ale super-claselor. Este unul dintre aspectele reutilizabilității. Există două tipuri de legături într-un graf de clase: legătura de moștenire și legătura de referință. Moștenirea provine din decupajul lumii reale făcut prin mecanismul de specializare. Cât despre legătura de referință, ea permite stabilirea unei legături oarecare între două clase, indiferent dacă este vorba de compunere, de agregare, de derivare sau pur și simplu desemnarea unui obiect pornind de la un altul.

Spre deosebire de modelul relațional, un model obiectual permite nu doar descrierea aspectului static al unei aplicații în materie de date și de structură, ci și a aspectului dinamic, în materie de comportament al obiectelor și de comunicare. Astfel, toate procedurile de manipulare a atributelor sunt

## **Teza de Doctorat**

---

proprietatea clasei și nu sunt cunoscute altor obiecte decât prin semnăturile lor, adică prin numele metodei, prin argumente și prin natura rezultatului returnat.

#### 6.4.1 Arhitectura modelului conceptual al sistemului de fabricație al sculelor

Arhitectura modelului conceptual, pentru Sistemul de Fabricație al Sculelor (SFS), conține schema conceptuală, definirea obiectelor, schemele externe ale sistemului (figura 6.4).

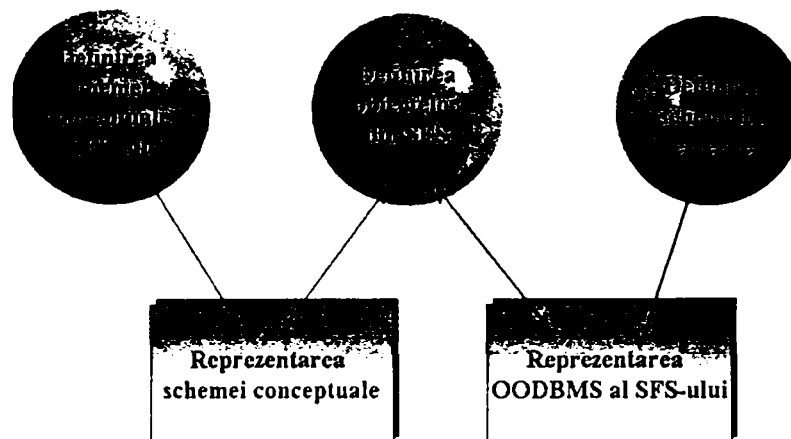


Fig 6.4 Arhitectura SFS-ului

Un exemplu de schema conceptuală pentru o parte a unui sistem de fabricație (dezvoltat în Jasmine CA), este prezentată în figura 6.5.

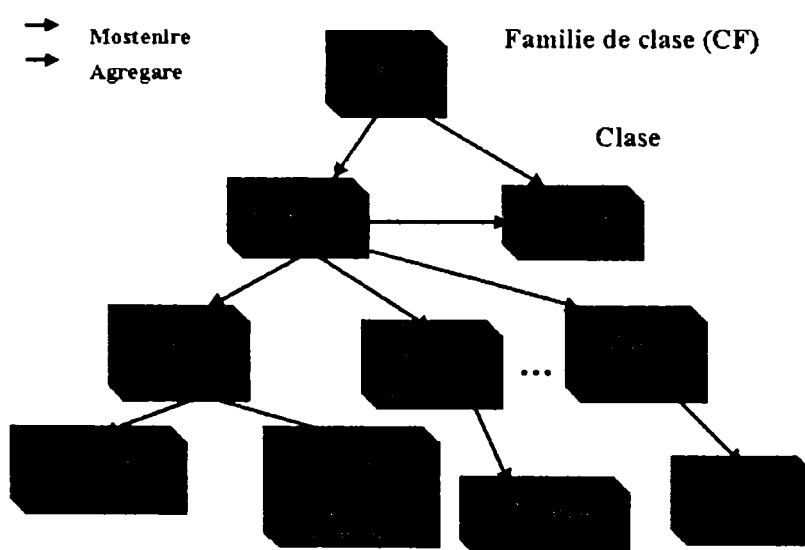


Fig 6.5 Schema conceptuală a SFS-ului

#### 6.4.2 Predicatele modelului obiectual al SFS-ului

Putem considera predicatle de bază ale modelului:

- *definirea claselor* care pot fi clase predefinite sau clase de obiecte utilizator;
- *definirea obiectelor* în clase;



- definirea proprietăților;
- definirea metodelor;
- construirea claselor în cadrul sistemului;

Folosind comenzi specifice și limbajul ODQL, în Jasmine CA modelul obiectual poate fi realizat astfel:

```

Create store -numberofPages 2000 -pagesize 8
modelscale %jas_system%\jasmine\data\sacle
CreateCF sculeCF
DefaultCF sculeCF
DefineClass sculeCF::composite_scale
  Super: systemCF::composite
  Description: "Clasa abstracta de bază
pentru definirea claselor"
DefineClass sculeCF::scule
  Super sculeCF::composite_scale
{
  Maxinstancesize: 8;
  Instance:
    String caracteristici_tehnice;
};
DefineClass freze
  super sculeCF::scule
{
  maxinstancesize: 4;
  instance:
    integer: D;
    integer: d;
    boolean: cautare();
}
DefineClass Freze_cilindro_frontale
  Super: sculeCF::Freze
{
  maxinstancesize: 4;
  instance:
    bag<string>: numefreza
default: bag{};
    integer: cod_placuta;
}
DefineClass Freze_cilindrice
  Super: Freze
{
  maxinstancesize: 4;
}

DefineClass cutite
  Super: sculeCF::Scule
{
  maxinstancesize: 4;
  instance:
    integer: l1;
}
DefineClass cutite_strung
  Super: cutite
{
  maxinstancesize: 4;
  instance:
    integer: d;
}
DefineClass alezoare
  Super: sculeCF::Scule
{
  maxinstancesize: 4;
  instance:
    integer: D;
    integer: d;
}
DefineClass de_mană
  Super: alezoare
{
  maxinstancesize: 4;
  instance:
    string: tip;
    integer: l;
}
buildclass scule freze cutite alezoare
freze_cilindro_frontale.ofreze_cil_front
ofreze_cil_front=freze_cilindro_frontale.new()
ofreze_cil_front.numere='Freze cilindro frontale cu
coada conica'
freze_cilindro_frontale.addProperty(clprop,"D1",
"decimal",precision:=3,scale:=2, isunique:=false,
ismandatory:=true);

```

Predicatele *super*, *instance*, *maxinstancesize* pot fi considerate predicate private care oferă informații despre starea obiectului modelat în fiecare moment.

### 6.4.3 Constrângerile de integritate ale modelului obiectual al SFS-ului

Constrângerile de integritate ale modelului se pot baza pe următoarele reguli [Date 02] :

- Un tip nu poate fi considerat supertip pentru el însuși;

## Teza de Doctorat

- Nu există supertipuri redundante într-o definiție de obiect;
- O proprietate poate fi definită o singură dată;
- O clasă nu poate fi superclasă pentru ea însuși;
- Nu există superclase redundante într-o definiție de clasă;
- Între două sau mai multe clase poate fi definită o singură definiție a proprietăților;

#### 6.4.4 Cerințele externe ale modelului obiectual al SFS-ului

Sistemul, trebuie să creeze o mulțime de termeni corecți, ca răspuns la acțiunea predicatelor de bază sau derivate, ale sistemului, în schema conceptuală. În general, cerințele externe ale modelului obiectual, au fost definite în cap3. paragraf 3.11.



## Implementarea bazei de date obiectuale, pentru Sistemul de Fabricație al Sculelor, într-un mediu software, pur obiectual

În momentul actual lumea bazelor de date se împarte în trei mari categorii: baze de date relaționale, relațional obiectual și pur obiectuale. Implementarea într-un mediu pur obiectual generează o serie de probleme în special din punct de vedere al modului în care este memorată informația în cadrul obiectelor abstracte de date precum și din punctul de vedere al gestionării informației.

### 7.1 Considerații generale privind modul de proiectare a bazei de date în mediul pur obiectual

Pornind de la idea că un mediu pur obiectual se apropie cel mai mult de noțiunile teoretice ale bazelor de date orientate obiect, s-a implementat baza de date obiectuală pentru SFS în mediul CA Jasmine. Într-un astfel de mediu dispăre noțiunea de relație pentru memorarea datelor. Memorarea datelor se realizează în obiecte. Aceasta este entitatea de bază pentru memorarea datelor.

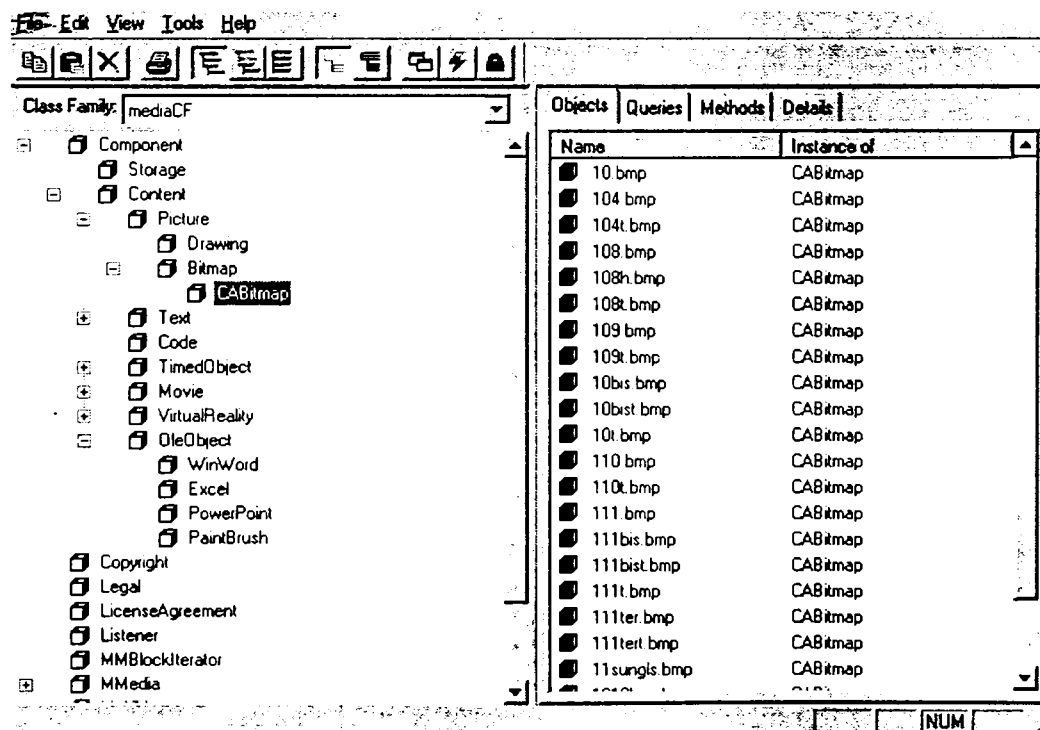


Fig 7.1 Clase predefinite de tip imagine în software-ul Jasmine

Astfel fiecare obiect primește un număr de identificare propriu în cadrul bazei de date, și un nume definit de către utilizator. Până la definirea obiectelor este necesară definirea clară a claselor de obiecte și a ierarhiei existente între clase. Fiecare entitate existentă în cadrul bazei de date trebuie definită ca un obiect ce aparține unei clase. Pentru aceasta trebuie definită o clasă cu obiecte de tip documente (text, word, etc), de tip imagini (bmp, gif, tif, etc), clasă cu obiecte specifice mediului Office Windows (Excel, Powerpoint), o clasă cu fișiere imagine, sunet (avi, wav) figura 7.1 și figura 7.2.

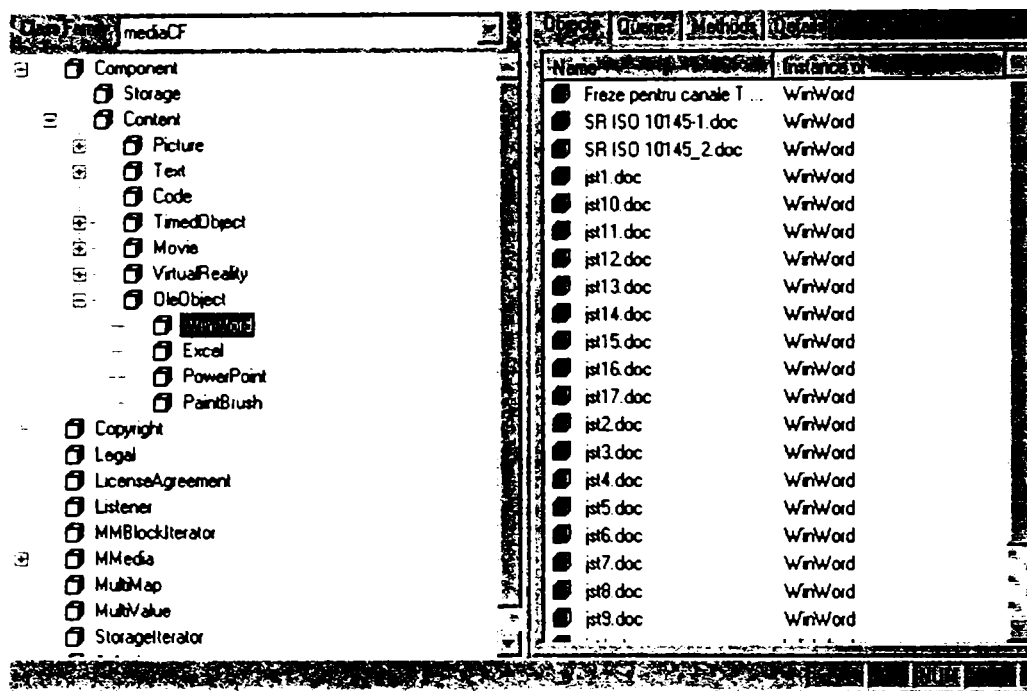


Fig 7.2 Clase predefinite de tip Office în software-ul Jasmine

În general în mediul Jasmine, există două tipuri fundamentale de familii

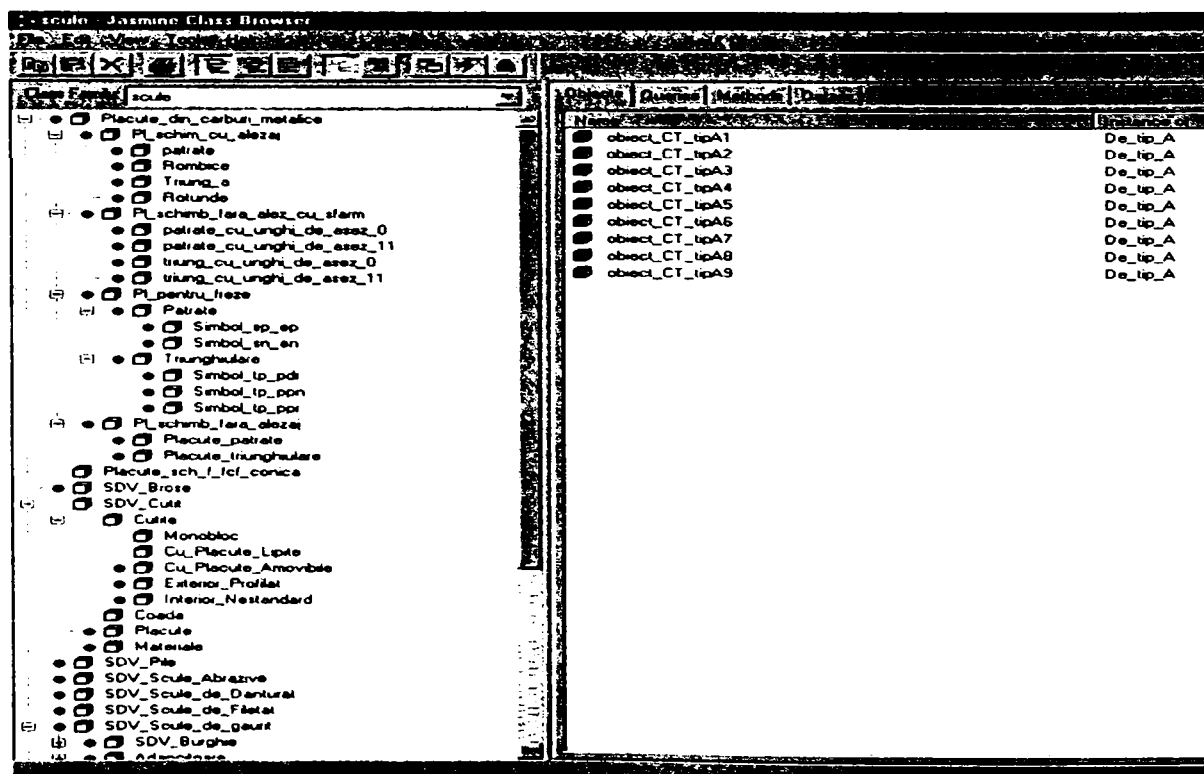


Fig 7.3 Familii de clase utilizator

de clase: familii de clase proprii mediului (System CF și Media CF) și familii de clase definite de către utilizator (User CF). În procesul de proiectare a bazei de date trebuie definită încă din prima fază, ierarhia de clase și ulterior obiectele care aparțin fiecărei clase. Clasele din baza de date sunt prezentate în figura 7.3.

Manipularea obiectelor se realizează cu ajutorul metodelor sau cu ajutorul unor interogări obiectuale (OQL) proprii mediului soft. În general principalele proprietăți teoretice ale unui mediu obiectual:

- Încapsularea;
- Polimorfismul;
- Moștenirea;
- Versionarea;
- Persistența.

sunt respectate în mediul Jasmine. În continuare în acest capitol este prezentat modul în care au fost implementate clasele și obiectele claselor “Freze cilindrice” și “Freze cilindro frontale”

## 7.2 Implementarea frezelor cilindrice

Clasa “Freze cilindrice” face parte din clasa “Freze” care este o subclasă a

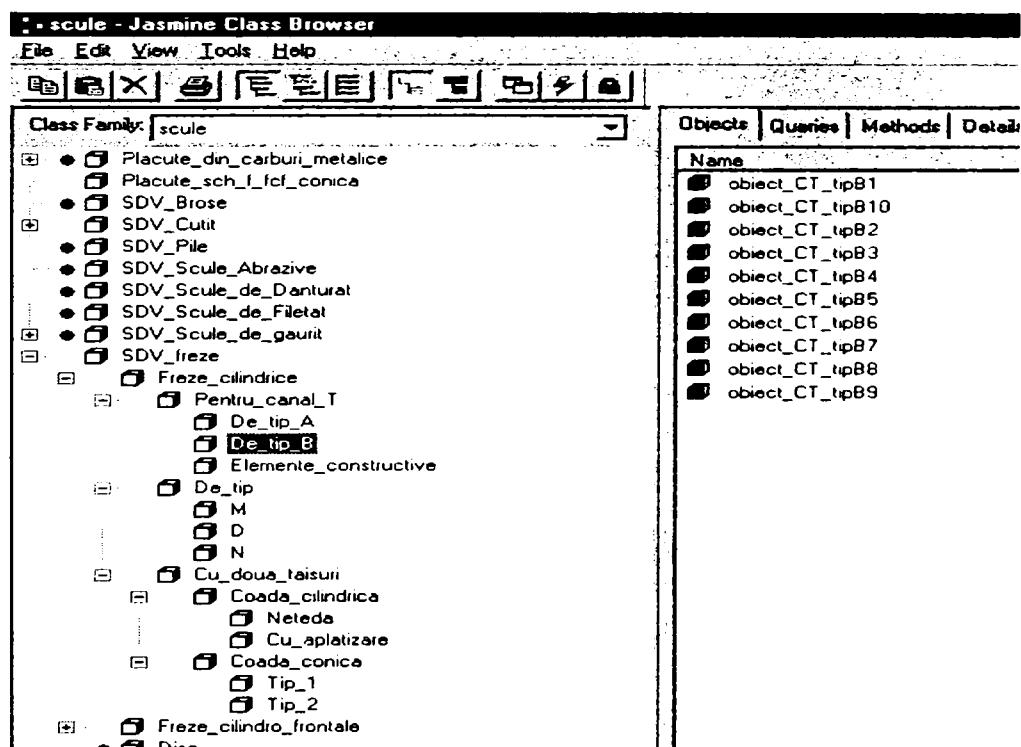


Fig 7.4 Clasa “Freze cilindrice”

clasei “Scule” (figura 7.4)

Clasa “Freze cilindrice” conține mai multe subclase: ”De tip”, “Cu două tăişuri”, “Cu coada conică”, care la rândul lor conțin alte subclase: ”M”, ”D”, ”N”, “Netede”, “Cu applatizare”, “Tip\_1”, “Tip\_2”. Clasele de nivel superior nu conțin obiecte. Acestea sunt conținute în clasele de nivelul cel mai de jos. Fiecare clasă sau obiect poate avea atașată una sau mai multe metode sau interogări cu ajutorul cărora sunt manipulate clasele, respectiv obiectele. Clasa “Freze

“cilindrice” este considerată clasă derivată din clasa SDV\_freze. Aceasta este o clasă derivabilă. Clasa “Pentru\_canale\_T” este o clasă derivată prin moștenire din clasa de bază “Freze Cîindrice”. Clasele “De\_tip\_A”, “De\_tip\_B”, “Elemente constructive” sunt clase derivate prin moștenire din clasa de bază “Pentru\_canal\_T”

Clasa “Freze cilindrice” conține o serie de proprietăți care se vor transmite ulterior celorlalte subclase și obiecte ale subclaselor. Proprietățile clasei sunt prezentate în figura 7.5

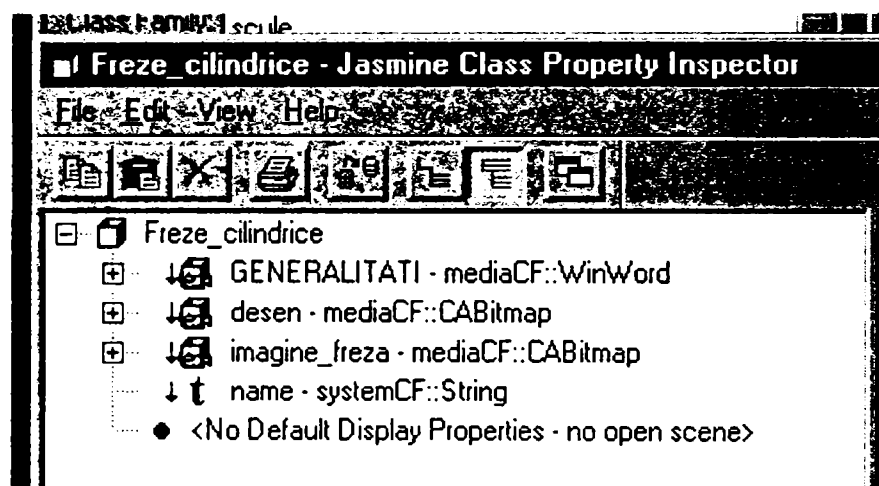


Fig 7.5 Proprietăți ale clasei “Freze cilindrice”

Proprietatea “Generalități” este un document Word în care se găsesc informații despre un anumit obiect al clasei. Proprietatea “desen” conține desenul corespunzător obiectului. Proprietatea “imagine” prezintă modul în care arată fizic obiectul (scula) clasei. Acesta poate fi o imagine foto, o imagine obținută în urma proiectării sculei sau un film în care este prezentată scula din toate unghiurile și prin secțiune. Aceste proprietăți le vor moșteni toate obiectele clasei.

Schema externă a bazei de date obiectuale “Freza cilindrice” este prezentată în figura 7.6.



Fig 7.6 Schema externă “Freze cilindrice”



## 7.2.1 Implementarea Frezelor pentru canale T

Clasa “Freze pentru canale T conține subclasele: “De tip\_A”, “De tip\_B” și “Elemente constructive”. Aceste clase precum și obiectele clasei De tip\_A sunt realizate în Studio Jasmine și prezentate în figura 7.7.

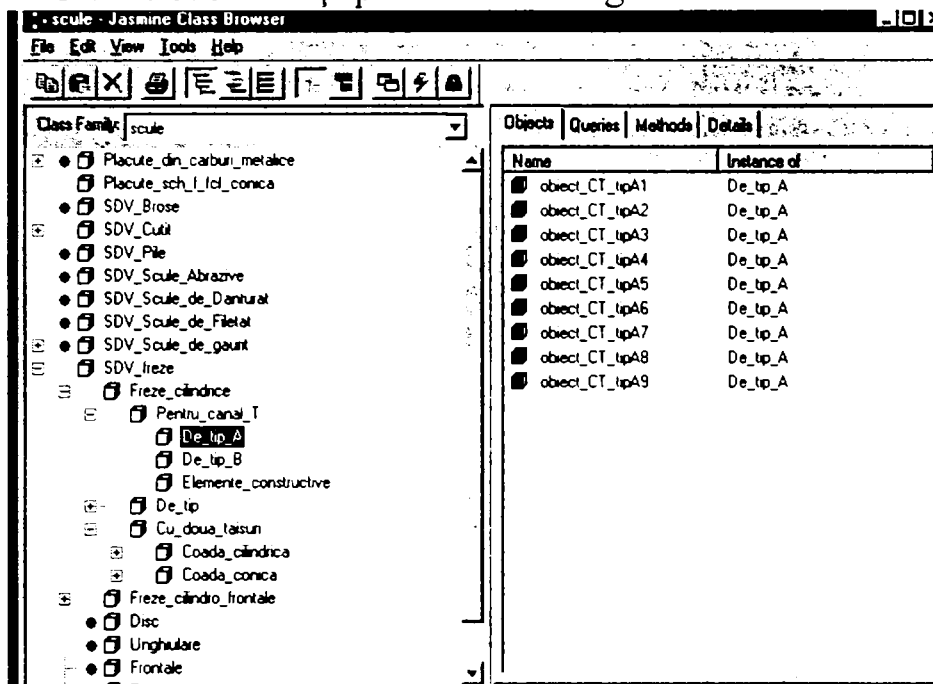


Fig 7.7 Clasa “Freze pentru canale T De tip\_A”

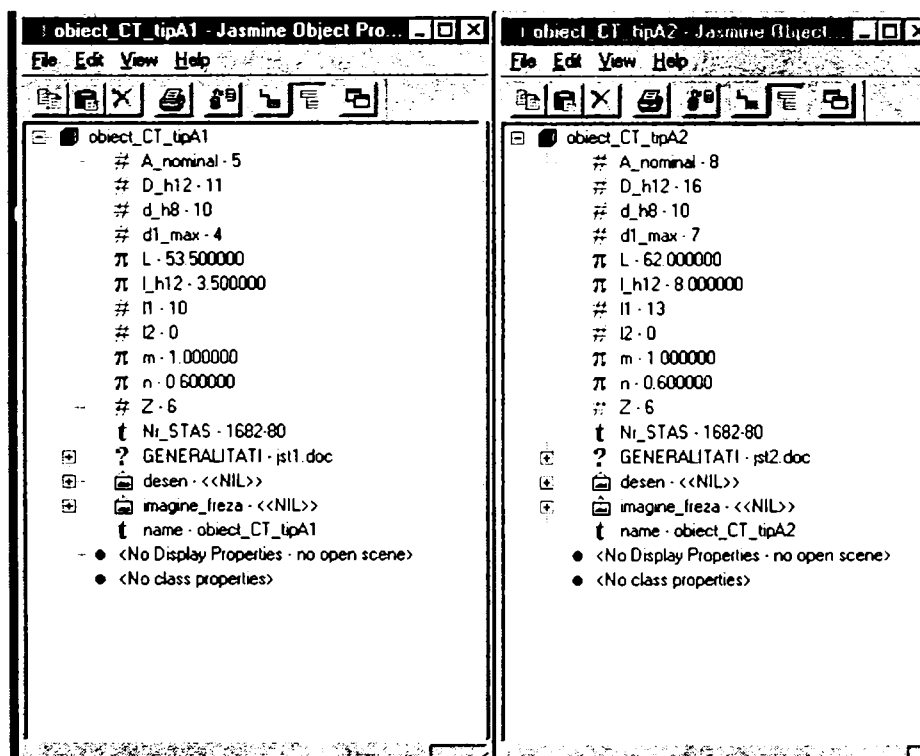


Fig 7.8 Proprietăți ale obiectelor clasei “Freze pentru canale T De tip\_A”

Obiectele claselor Tip\_A și Tip\_B sunt prezentate în figurile 7.8 și 7.9. Fiecare obiect are proprietăți moștenite și proprietăți specifice. Proprietățile specifice pot corespunde atributelor din cadrul unei relații. Același lucru este valabil și pentru proprietățile moștenite.

Fiecare proprietate corespunzătoare unui obiect are valori specifice care corespund tuplelor existente în atributele unei relații

După cum se observă din cele două figuri, obiectele claselor au o serie de proprietăți comune moștenite de la superclasa "Freze canale T" precum și o serie de proprietăți specifice. În mediul pur obiectual, pot fi definite proprietăți ale

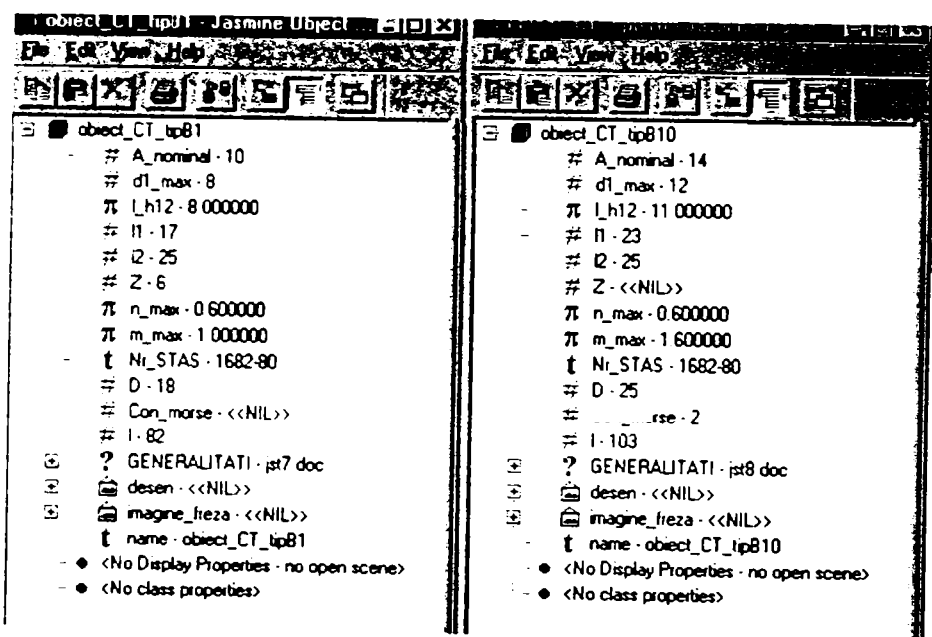


Fig 7.9 Proprietăți ale obiectelor clasei "Freze pentru canale T De tip\_B"

obiectului, care sunt mărimi scalare: întregi, reale, șiruri de caractere etc.

Codul sursă pentru implementarea schemei obiectuale referitoare la "frezele pentru canale T", este scris în limbajul ODQL propriu mediului Jasmine.

Se crează fișierul de memorare al datelor(store) cu numele scule și familia de clase sculeCF care va conține toate clasele:

```
Create store -numberofpages 2000 -pagesize 8 scule %jas_system%\doctorat\baza_de_date_scule\
CreateCF -sculeCF scule
```

Aceste comenzi pot fi folosite în fișiere de comenzi separate. În continuare va fi prezentată definirea claselor folosind comenzi ODQL limbajul propriu mediului Jasmine

```
DefaultCF sculeCF
```

```
Defineclass scule::sculecomposite
  super: sculeCF::composite
  description: "Clasa abstracta de bază";
```

```
Defineclass scule::placute_din_carburi_metalice
  super: scule::sculecomposite
  description: "Clasa container pentru
placute din carburi metalice";
```

```
Defineclass scule::placute_sch_f_fcf_conica
  super: scule::sculecomposite
  description: "Clasa container pentru placute";
```

```
Defineclass scule::SDV_brose
  super: scule::sculecomposite
  description: "Clasa container pentru
brose";
```

```
Defineclass scule::SDV_Cutit
  super: scule
```

```

description: "Clasa container pentru
cutite";
Integer      d_h8;
Integer      d_h_12;
Integer      m;
Integer      n;
Decimal[9,6] L;
};

Defineclass scule::SDV_Pile
super: scule
description: "Clasa container pentru pile";

Defineclass scule::SDV_Scule_Abrasive
super: scule
description: "Clasa container pentru scule
abrazive";

Defineclass scule::SDV_scule_de_danturat
super: scule
description: "Clasa container pentru scule de
danturat";

Defineclass scule::SDV_scule_de_gaurit
super: scule
description: "Clasa container pentru scule de
gaurit";

Defineclass scule::SDV_freze
super: scule
description: "Clasa container pentru
freze";

Defineclass sdv_freze::freze_cilindrice
Super: SDV_freze
Description:"Clasa freze cilindrice"
{
maxinstance: 4;
instance:
WinWord      GENERALITATI;
CABitmap     desen;
CABitmap     imagine_freza;
string       nume;
};

Defineclass freze_cilindrice::Pentru_canal_T
Super: freze_cilindrice
Description:"Freze pentru canale T"
{
MaxinstanceSize: 4;
Instance:
Integer      A_nominal;
Integer      d1_max;
Integer      Z;
Decimal[5,1] l1;
Decimal[5,1] l2;
Decimal[9,6] l_h_12;
String       Nr_STAS;
Strng       nume_obiect;
};

Defineclass Pentru_canal_T::Tip_A
Super: Pentru_canal_T
Description:"Freze pentru canale T tip A"
{
MaxinstanceSize: 4;
Instance:
Defineclass Pentru_canal_T::Tip_B
Super: Pentru_canal_T
Description:"Freze pentru canale T tip B"
{
MaxinstanceSize: 4;
Instance:
Integer      D;
Integer      l;
Integer      Con_morse;
Decimal[8,6] n_max;
Decimal[8,6] m_max;
};

Defineclass Pentru_canal_T
Super: Pentru_canal_T
Description:"Clasa pentru descrierea
elementelor constructive"
{
MaxinstanceSize 4;
Instance:
WinWord:      document1;
WinWord       document2;
};

buildclass      scule::sculecomposite
scule::placute_din_carburi_metalice
scule::placute_sch_f_fcf_conica scule::SDV_brose
scule::SDV_cutit scule::SDV_Pile
scule::SDV_scule_abrazive
scule::SDV_scule_de_danturat
scule::SDV_scule_de_gaurit Scule::SDV_freze
SDV_freze::freze_cilindrice
freze_cilindrice::pentru_canal_T
pentru_canal_T::tip_A pentru_canal_T::tip_B

tip_A obiect_tipA;
obiect_tipA=tip_A.new();
obiect_tipA.A_nominal=5;
obiect_tipA.D_h12=11;
obiect_tipA.d_h8=10;
obiect_tipA.d1_max=4;
obiect_tipA.L=53.500000;
obiect_tipA.l_h12=3.500000;
obiect_tipA.l1=10;
obiect_tipA.l2=0;
obiect_tipA.m=1.000000;
obiect_tipA.n=0.600000;
obiect_tipA.Z=6;
obiect_tipA.nr_STAS=1682-80;
obiect_tipA.generalitati=jst1.doc;
obiect_tipA.desen=<nil>;
obiect_tipA.imagine_freza=< nil>;
obiect_tipA.nume_obiect=obiect_CT_tipA1

```

## Teza de Doctorat

```
tip_B obiect_tipB;
obiect_tipB=tip_B.new();
obiect_tipB.A_nominal=10;
obiect_tipB.D=18;
obiect_tipB.l=82;
obiect_tipB.d1_max=8;
obiect_tipB.L=53.500000;
obiect_tipB.l_h12=8.000000;
obiect_tipB.l1=17;
obiect_tipB.l2=25;
```

```
obiect_tipB.n_max=0.600000;
obiect_tipB.m_max=1.000000;
obiect_tipB.Z=6;
obiect_tipB.con_morse=<nil>;
obiect_tipB.nr_STAS=1682-80;
obiect_tipB.generalitati=jst7.doc;
obiect_tipB.desen=<nil>;
obiect_tipB.imagine_freza=<nil>;
obiect_tipB.nume_obiect=obiect_CT_tipB1
```

Interfața de prezentare a clasei “Freze pentru Canale T”, în software-ul pur obiectual, Jasmine, este prezentată în figura 7.10.

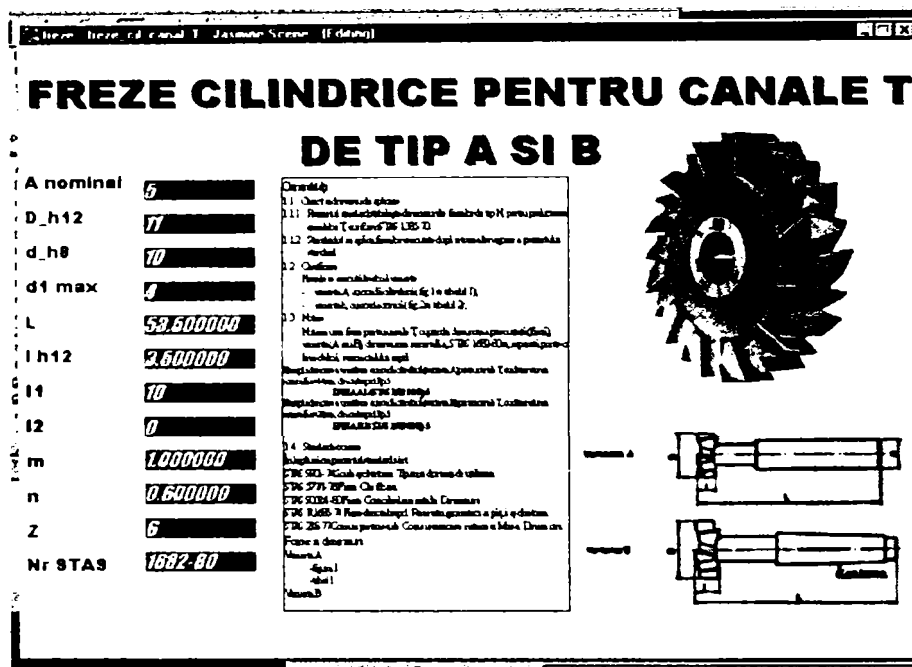


Fig 7.10 Interfața de prezentare a clasei “Freze pentru canale T”

## 7.2.2 Implementarea Frezelor cilindrice de tip D,M,N

Cealaltă parte importantă a schemei obiectuale, prezentate în figura 7.6 este structura ierarhică de clase corespunzătoare “Frezelor cilindrice de tip D,M,N”. Implementarea acestei structuri de clase este asemănătoare cu cea prezentată anterior. Subclasele acestei clase sunt: M,N,D cu obiectele aferente figura 7.11. Fiecare obiect, are o serie de proprietăți ordinale, care sunt prezentate în figura 7.12 pentru subclasa M, figura 7.13 pentru subclasa D și figura 7.14 pentru subclasa N. Proprietățile, sunt identice cu numele atributelor unei relații, în cazul implementării relaționale. Valorile proprietăților corespund valorilor tupelurilor din implementarea relațională aferentă.

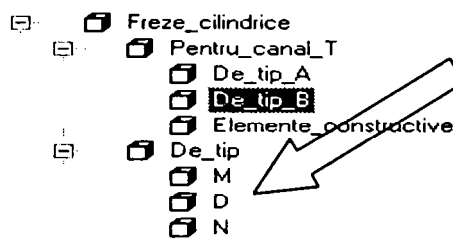


Fig 7.11 Subclasele Clasei “Freze cilindrice”

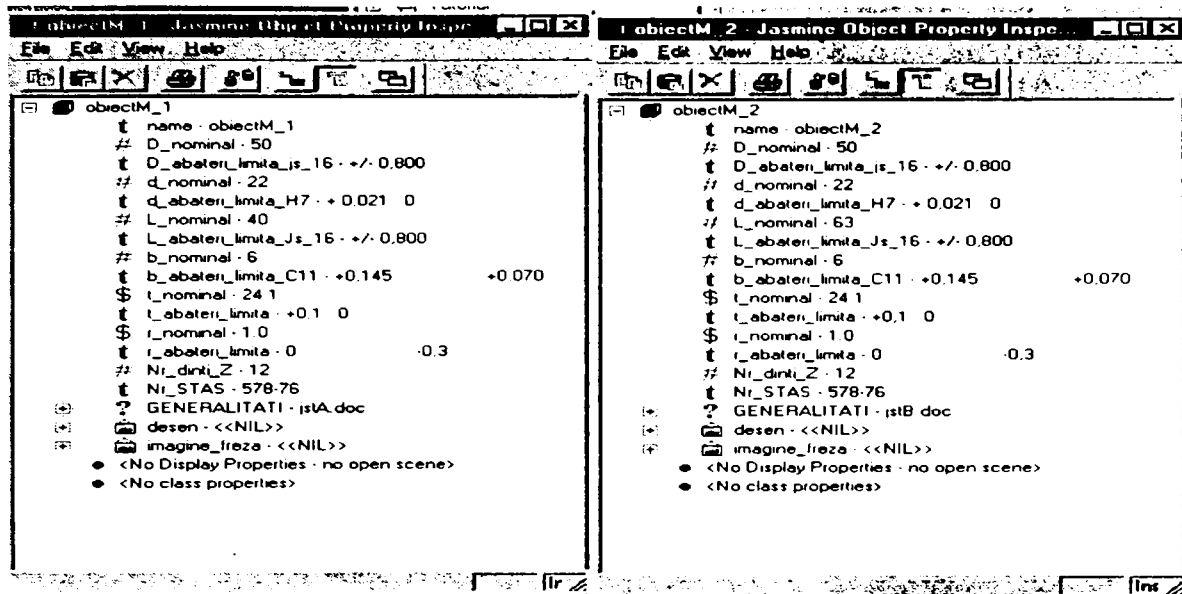


Fig 7.12 Proprietățile obiectelor clasei “Freze cilindrice De tip\_M”

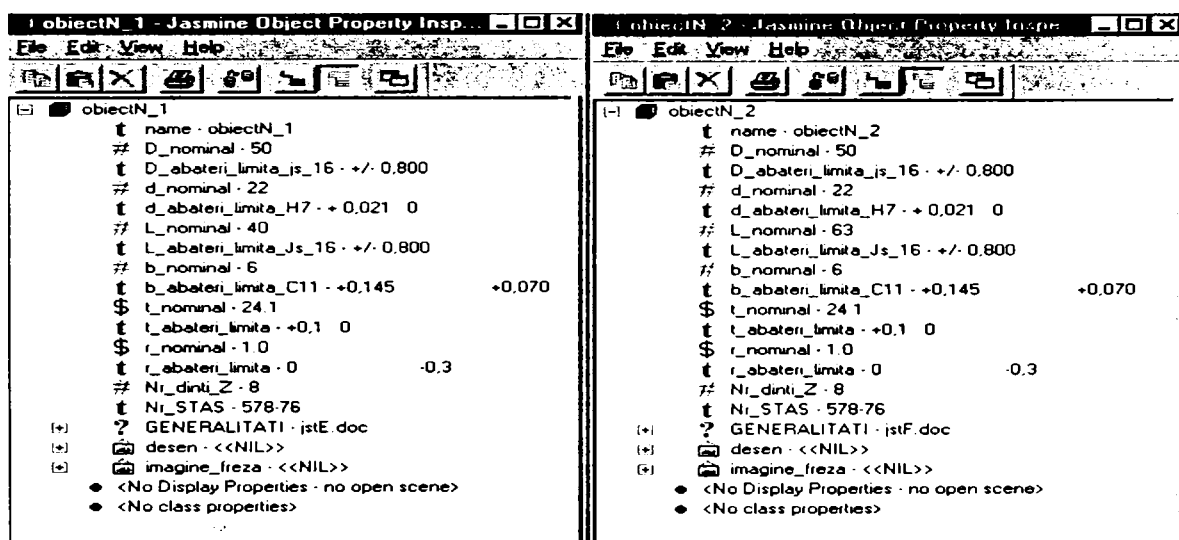


Fig 7.13 Proprietățile obiectelor clasei “Freze cilindrice De tip\_N”

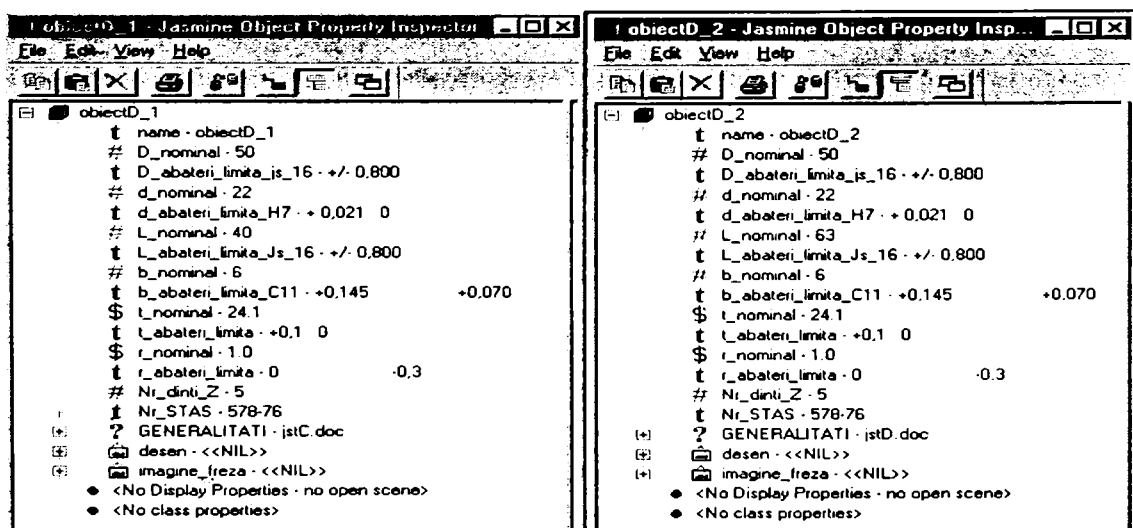


Fig 7.14 Proprietățile obiectelor clasei “Freze cilindrice De tip\_D”

Codul sursă scris în ODQL, pentru schema obiectuală și obiectele prezentate este următorul:

```

Defineclass freze_cilindrice::De_tip
    Super: freze_cilindrice
    Description:"Freze cilindrice de tip M,N
sau D"
{
MaxinstanceSize: 4;
Instance:
    Integer          D_nominal;
    String           D_abateri_limită_js_16;
    Integer          d_nominal;
    String           d_abateri_limită_H7;
    Integer          L_nominal;
    String           L_abateri_limita Js_16
    Integer          b_nominal;
    String           b_abateri_limita_C11_16
    Decimal[4.1]    t_nominal;
    String           t_abateri_limita
    Integer          r_nominal;
    String           r_abateri_limita
    Integer          Nr_dinti_Z
    String           Nr_STAS;
    Strng           nume_obiect;
};

Defineclass De_tip::M
    Super: De_tip
    Description:"Freze cilindrice de tip M"
{
MaxinstanceSize: 4;
};

Defineclass De_tip::N
    Super: De_tip
    Description:"Freze cilindrice de tip N"
{
MaxinstanceSize: 4;
};

Defineclass De_tip::D
    Super: De_tip
    Description:"Freze cilindrice de tip D"
{
MaxinstanceSize: 4;
};

buildclass      freze_cilindrice::De_tip
De_tip::M De_tip::N De_tip::D
M obiect_tipM;
obiect_tipM=M.new();
obiect_tipM.D_nominal=50;
obiect_tipM.D_abateri_limită_js_16 = +/-0.800;
obiect_tipM.d_nominal=22;
obiect_tipM.d_abateri_limită_H7= + 0,021 0;
obiect_tipM.L_nominal=40;
obiect_tipM.L_abateri_limita Js_16=+/-0,800;
obiect_tipM.b_nominal=6;

obiect_tipM.b_abateri_limita_C11_16=+0,145
+0,070;
obiect_tipM.t_nominal=1.0 0;
obiect_tipM.t_abateri_limita=+0,1 0
obiect_tipM.r_nominal=1,0;
obiect_tipM.r_abateri_limita=0
obiect_tipM.Nr_dinti_Z=12
obiect_tipM.Nr_STAS=578-76;
obiect_tipM.nume_obiect=M_1;
obiect_tipM.generalitati=jstA.doc;
obiect_tipM.desen=tipM.jpg;
obiect_tipM.imagine_freza=frezaM.jpg

D obiect_tipD;
obiect_tipD=D.new();
obiect_tipD.D_nominal=50;
obiect_tipD.D_abateri_limită_js_16 = +/-0,800;
obiect_tipD.d_nominal=22;
obiect_tipD.d_abateri_limită_H7= + 0,021 0;
obiect_tipD.L_nominal=40;
obiect_tipD.L_abateri_limita Js_16=+/-0,800;
obiect_tipD.b_nominal=6;
obiect_tipD.b_abateri_limita_C11_16=+0,145
+0,070;
obiect_tipD.t_nominal=24.1 0;
obiect_tipD.t_abateri_limita=+0,1 0
obiect_tipD.r_nominal=1,0;
obiect_tipD.r_abateri_limita=0 -0,3
obiect_tipD.Nr_dinti_Z=5
obiect_tipD.Nr_STAS=578-76;
obiect_tipD.nume_obiect=D_1;
obiect_tipD.generalitati=jstD.doc;
obiect_tipD.desen=<nil>;
obiect_tipD.imagine_freza=<nil>;

N obiect_tipN;
obiect_tipN=N.new();
obiect_tipN.D_nominal=50;
obiect_tipN.D_abateri_limită_js_16 = +/-0,800;
obiect_tipN.d_nominal=22;
obiect_tipN.d_abateri_limită_H7= + 0,021 0;
obiect_tipN.L_nominal=40;
obiect_tipN.L_abateri_limita Js_16=+/-0,800;
obiect_tipN.b_nominal=6;
obiect_tipN.b_abateri_limita_C11_16=+0,145
+0,070;
obiect_tipN.t_nominal=1.0 0;
obiect_tipN.t_abateri_limita=+0,1 0
obiect_tipN.r_nominal=1,0;
obiect_tipN.r_abateri_limita=0
obiect_tipN.Nr_dinti_Z=12
obiect_tipN.Nr_STAS=578-76;
obiect_tipN.nume_obiect=N_1;
obiect_tipN.generalitati=jstN.doc;
obiect_tipN.desen=tipN.jpg;
obiect_tipN.imagine_freza=frezaN.jpg

```



Implementarea clasei “Freze cilindrice tip M”, în software-ul Jasmine este prezentată în figura 7.15

**Freze cilindrice de tip M**

<b>D nominal</b>	<b>50</b>
<b>D abateri limita</b>	<b>+/- 0,800</b>
<b>d nominal</b>	<b>22</b>
<b>d abateri limita</b>	<b>+ 0,021 0</b>
<b>b nominal</b>	<b>6</b>
<b>b abateri limita</b>	<b>+0,145</b>
<b>t nominal</b>	<b>24.1</b>
<b>t abateri limita</b>	<b>+0,1 0</b>
<b>r nominal</b>	<b>0</b>
<b>r abateri limita</b>	<b>0</b>
<b>Nr dinti Z</b>	<b>12</b>
<b>L nominal</b>	<b>40</b>
<b>L abateri limita</b>	<b>+/- 0,800</b>
<b>Nr stas</b>	<b>578-76</b>

**1 GENERALITATI**

1.1 Obiectul și domeniul de aplicare  
 1.1.1 Scopul standardului este să definească dimensiunile fizice ale  
 frezilor cilindrice de tip M și D pentru prelucrarea  
 materialului din oțeluri STAS 1027-77  
 1.1.2 Domeniul de aplicare este aplicabil pentru dimensiunile  
 indicate în tabelul următor și pentru dimensiunile  
 standardizate.

1.2 Clasificarea  
 Frezele se clasifică în două serii, cu canal de  
 schimbare pe dreapta și pe stânga.  
 Seria A, cu canal drept și D.  
 Seria B, cu canal în zigzag și D.

1.3 Noțiuni  
 Noțiunile sunt date cu scopul de a defini termenii  
 utilizați în standard și să se evite ambiguitățile  
 utilizând termenii din standard și termenii din  
 standardul STAS 1027-77. Termenii din standard  
 sunt: dimensiuni (D), dimensiuni limitate (d), număr  
 de dinți (Z), număr de schimbare (S), număr  
 de schimbare pe stânga (S), STAS 5257-80 și  
 număr de schimbare pe dreapta (S), STAS 5257-80 și  
 număr de schimbare pe dreapta (S).

1.4 Standardele de referință  
 În legătură cu termenii standardizate sunt:  
 - STAS 1027-77: Scule schimbabile și tipuri și  
 dimensiuni de schimbare.

Technical drawings include: a perspective view of the cylindrical end mill, a side view showing the cutting edge and chip formation, and a top view showing the flute geometry.

Fig 7.15 Interfața clasei Freze cilindrice De tip\_M

Pornind de la schema obiectuală din figura 7.6, s-a prezentat realizarea practică a bazei de date obiectuale. Schema obiectuală considerată a fost generată conform noțiunilor teoretice prezentate în cap. 4 paragrafele 4.2 și 4.3. Totodată s-a luat în considerare algoritmul de generare a schemelor externe în care toate clasele sunt considerate netrtransformabile, cap. 5 paragraf. 5.9.1. În general s-a evitat folosirea moștenirii multiple. Clasele inițiale au fost considerate familiile de clase: sculeCF, MediaCF, systemCF, SDV\_broșe, SDV\_Freze, etc. Clasele sculeCF, MediaCF, SystemCF, Composite, există în dicționarul bazei de date. Clasele care vor fi introduse în schema externă au fost considerate clasele freze\_cilindrice, freze\_pentru\_canale\_T, tip\_A, tip\_B, De\_tip, M, N, D. Ele au fost considerate clase netrtransformabile. Clasele din setul inițial au fost comparate cu mulțimea claselor care vor fi introduse. Perechile de clase prezentate în fig. 7.6, conțin proprietăți comune respectând algoritmul. Totodată clasele prezentate respectă relația de moștenire. Schema obiectuală din figura 6 poate fi considerată o schemă temporală, în sensul că la această schemă poate fi adăugată o mulțime de clase, de exemplu setul de clase “Freze cilindrice cu două tăișuri”. Schema obiectuală pentru structura ierarhică de clase “Freze cilindrice” este prezentată în figura 7.16.

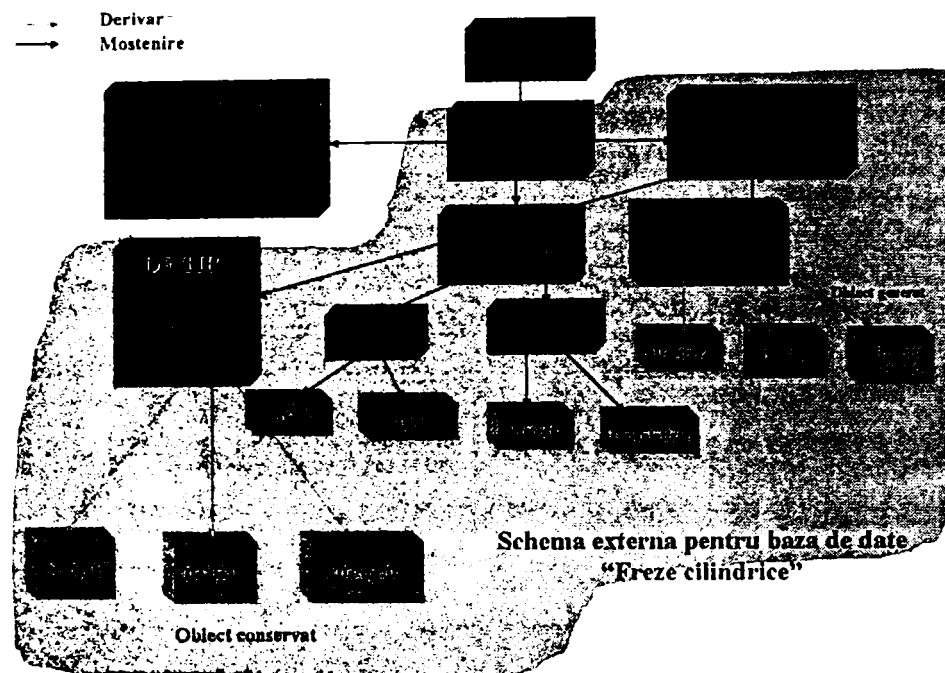


Fig 7.16 Schema externă pentru baza de date obiectuală “Freze cilindrice”

### 7.2.3 Implementarea Frezelor cilindrice cu două tăișuri cu coadă conică

Proprietățile acestei clase sunt prezentate în figura 7.17. Proprietățile

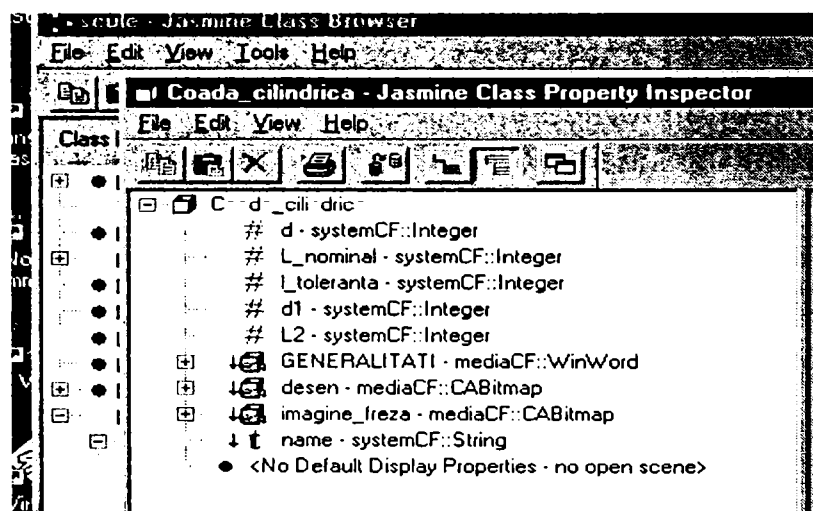


Fig 7.17 Proprietățile ale claselor din schema obiectuală “Freze cilindrice”

“Generalități, desen, imagine” sunt preluate de la proprietățile superclasei de care aparțin. Clasa are o serie de proprietăți specifice care apar la toate obiectele clasei: d, L\_nominal, L\_toleranță, d1 și L2.

Obiectele clasei și proprietățile acestora sunt prezentate în figura 7.18. Acestea au o serie de proprietăți specifice, funcție de tipul cozii. Proprietățile, respectiv valorile lor sunt identice cu atributele, respectiv tuplele, din relațiile bazei de date, corespunzătoare implementării într-un mediu relațional.

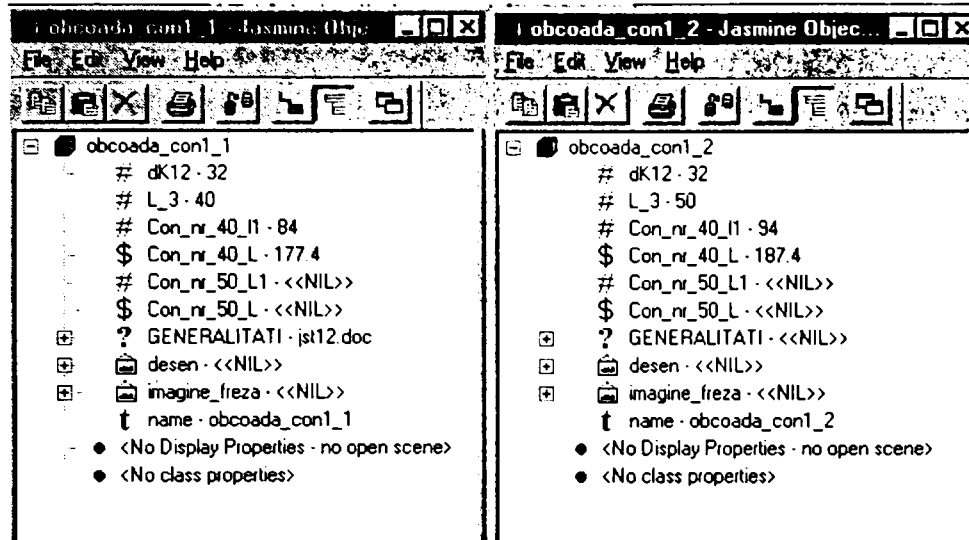


Fig 7.18 Proprietățile obiectelor clasei “Coadă conică”

Codul sursă al claselor și al obiectelor este:

```
Defineclass freze_cilindrice::Cu_doua_taisuri
    Super: freze_cilindrice
    Description:"Freze cilindrice cu doua
taisuri"
{
MaxinstanceSize: 4;
Instance:
String name;
};
```

```
Defineclass cu_doua_taisuri::coada_cilindrica
    Super: cu_doua_taisuri
    Description:"Freze cilindrice cu coada
cilindrica"
{
MaxinstanceSize: 4;
Instance:
Integer d;
Decimal[5,1] Con_nr_50_L;
};
```

```
buildclassfreze_cilindrice::cu_doua_taisuri
cu_doua_taisuri::coada_conica
cu_doua_taisuri::coada_cilindrica
    coada_cilindrica obcoada_cil;
obcoada_cil=coada_cilindrica.new();
obcoada_cil.d=10;
obcoada_cil.L_nominal=6;
obcoada_cil.L_toleranta=1;
obcoada_cil.d1=11;
obcoada_cil.L2=9
obcoada_con.dK12=32;
obcoada_con.L_3=40;
```

```
Integer L_nominal;
Integer l_toleranta;
Integer d1;
Integer L2;
};
```

```
Defineclass cu_doua_taisuri::coada_conica
    Super: cu_doua_taisuri
    Description:"Freze cilindrice cu coada
conica"
{
MaxinstanceSize: 4;
Instance:
Integer dK12;
Integer L_3;
Integer Con_nr_40_L1;
Decimal[5,1] Con_nr_40_L;
Integer Con_nr_50_L1;
obcoada_cil.ume_obiect=obcoada_cil1;
obcoada_cil.generalitati=<nil>;
obcoada_cil.desen=<nil>;
obcoada_cil.imagine_freza=<nil>;
```

```
coada_conica obcoada_con;
obcoada_con=coada_conica.new();
obcoada_con.con_nr_40_L=177.4;
obcoada_con.con_nr_40_L1=84;
obcoada_con.con_nr_50_L1=<nil>;
obcoada_con.con_nr_40_L=<nil>;
```

Implementarea clasei “Freze cilindrice cu două tăişuri cu plăcuțe elicoidale cu coadă conică Tip1”, este prezentată în figura 7.19

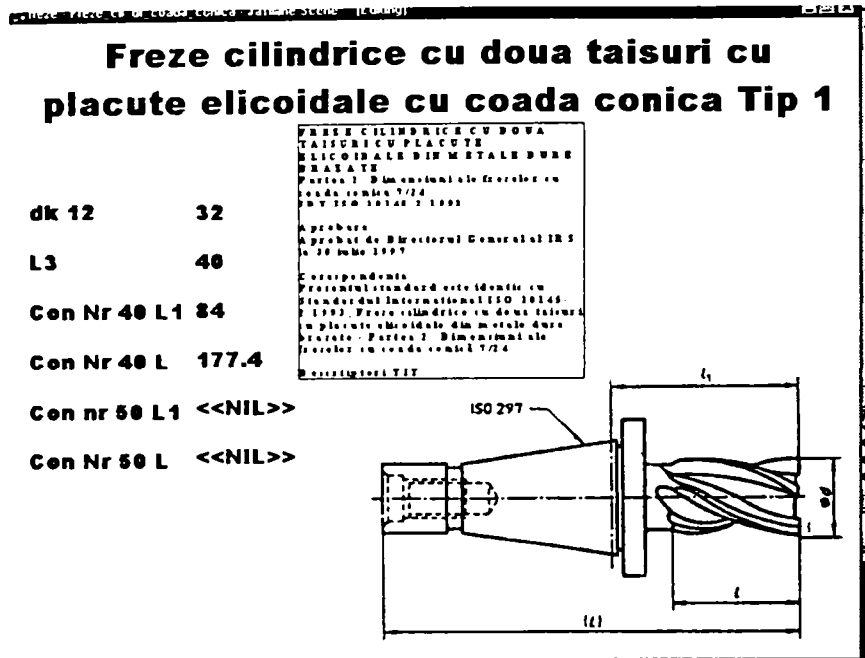


Fig 7.19 Freze cilindrice cu două tăişuri cu plăcuțe elicoidale cu coadă conică Tip1

Modul de implementare a “Frezelor cilindrice cu două tăişuri cu plăcuțe elicoidale din metale dur brazdate, cu coadă cilindrică” este asemănătoare, rezultatul implementării clasei fiind prezentat în figura 7.20.

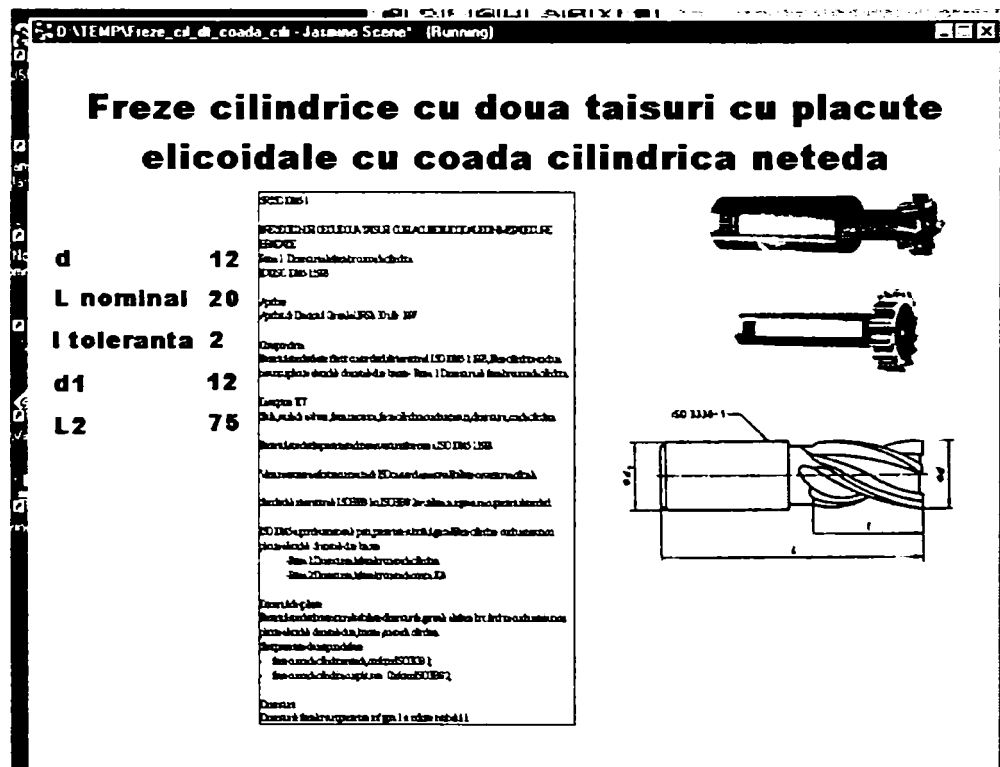


Fig 7.20

### 7.3 Implementarea frezilor cilindro frontale

Implementarea celorlalte clase este asemănătoare. În figura 7.21, este prezentată schema obiectuală temporală, a setului de clase “Freze cilindro-frontale.

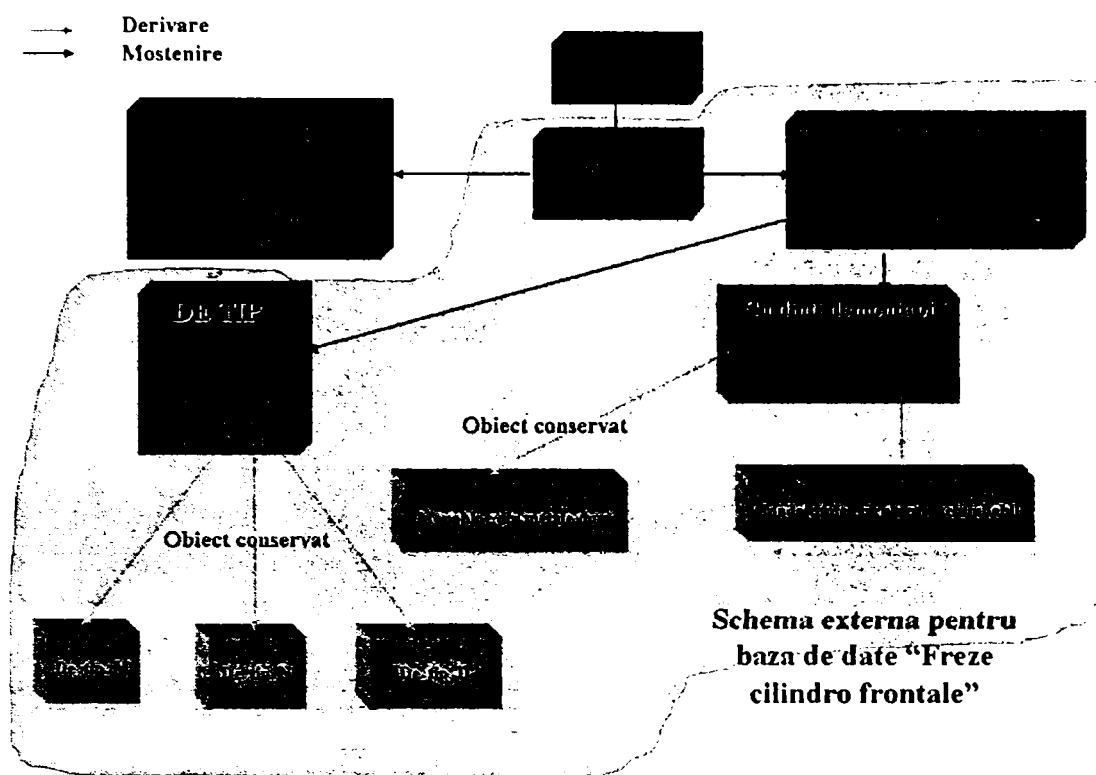


Fig 7.21 Schema obiectuală pentru baza de date "Freze cilindro frontale"

Ea este prezentată, cu ajutorul Class Browser-ului existent în Jasmine Studio. Schemele externe s-au realizat, folosind algoritmul prezentat în cap. 5 paragraf. 5.9.2. De această dată s-a pornit de la conceptul de clasă transformabilă, luându-se în considerare intensia și mai ales extensia claselor

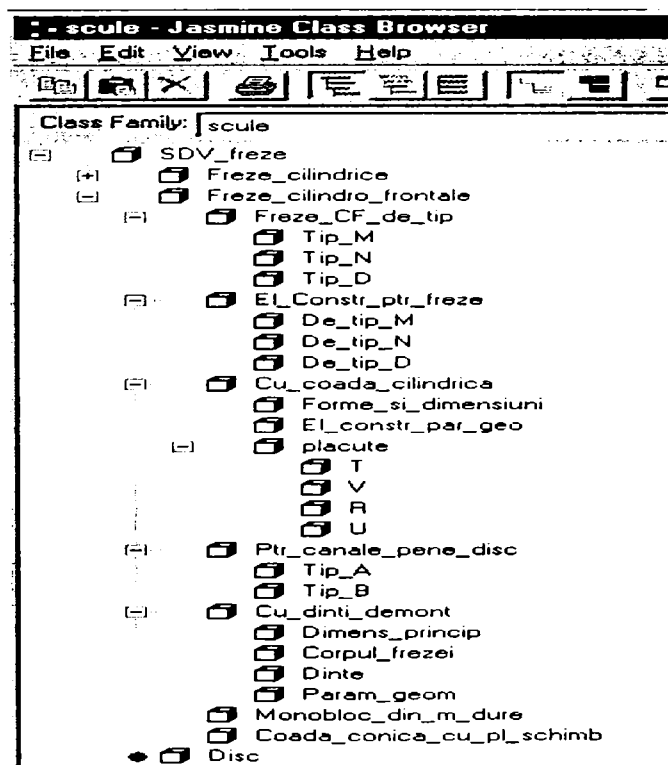


Fig 7.22 Structura arborescentă a setului de clase "Freze\_cilindro\_frontale" în software-ul Jasmine

Inițial elementele constructive pentru freze au fost atribuite ale clasei “Freze\_cilindro\_frontale”. Prin derivare folosind relația de moștenire s-a obținut clasa netransformabilă “El\_constr\_ptr\_freze”. Clasa “Freze\_cilindro\_frontale” a fost considerată clasă transformabilă. În schema temporală ea este considerată în continuare clasă transformabilă. Clasele care se obțin sunt considerate clase derivabile obținute prin relația de moștenire.

### 7.3.1 Implementarea frezelor cilindro frontale de tip N,M,D

Modul de implementare al obiectelor acestui tip de clasă este asemănător

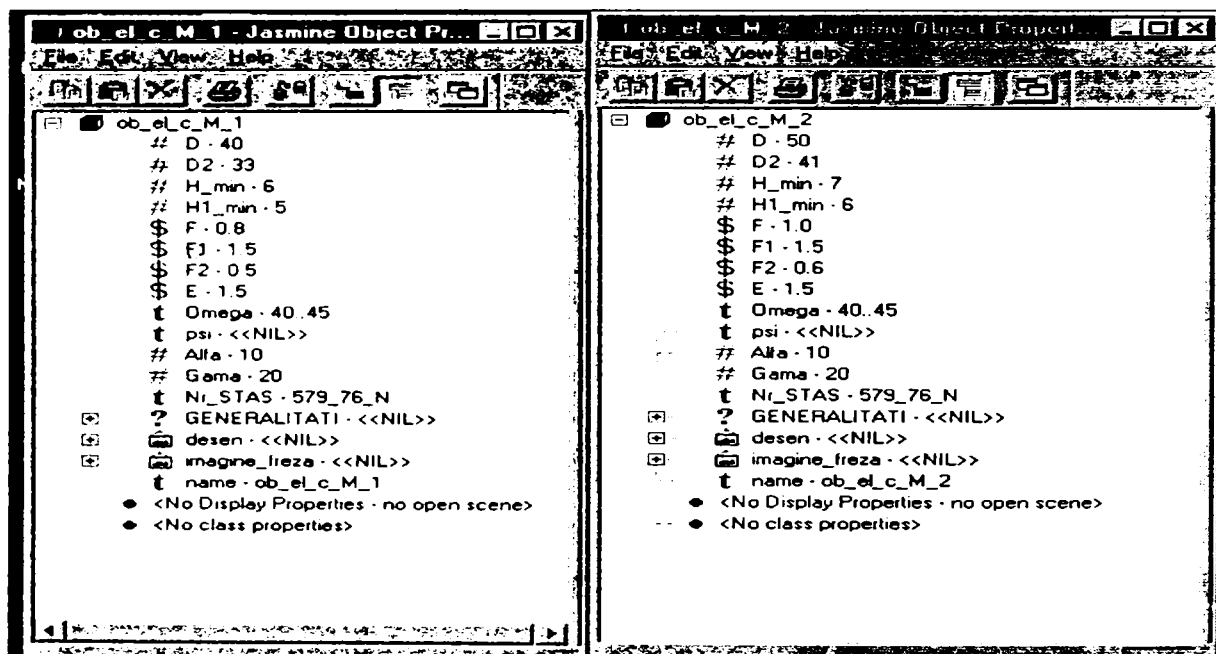


Fig 7.23 Obiecte ale clasei M

cu cele prezentate anterior. Obiectele clasei M sunt prezentate în figura 7.23. Modul de proiectare și implementare a claselor și a obiectelor este asemănător

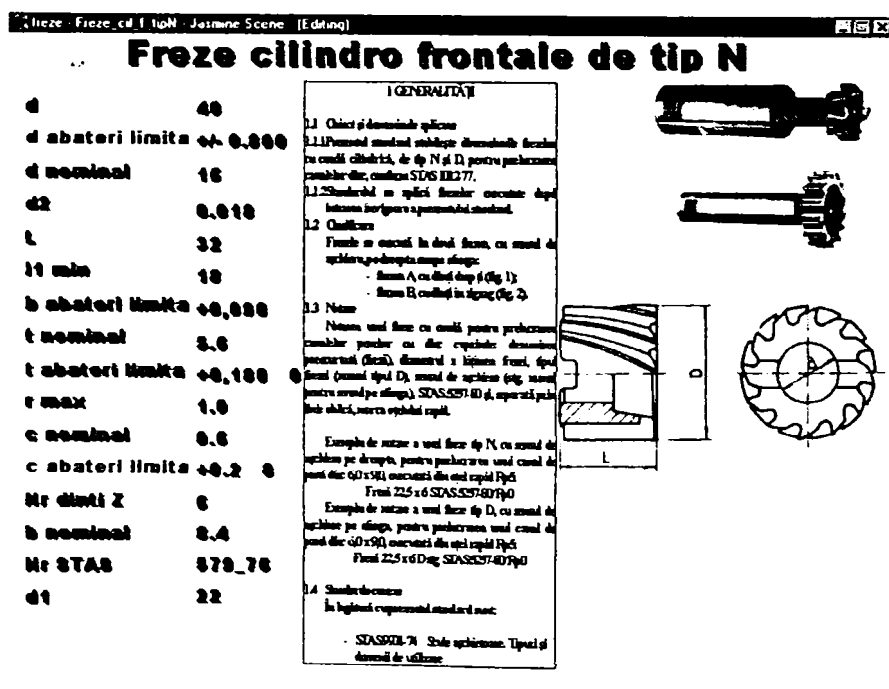


Fig 7.24 Clasa Freze cilindro frontale de tip N



cu cel prezentat la frezele cilindrice.

Implementarea în mediul CA Jasmine, a clasei “Freze cilindro frontale de tip N” este prezentată în figura 7.24

### 7.3.2 Implementarea frezelor cilindro frontale din metale dure

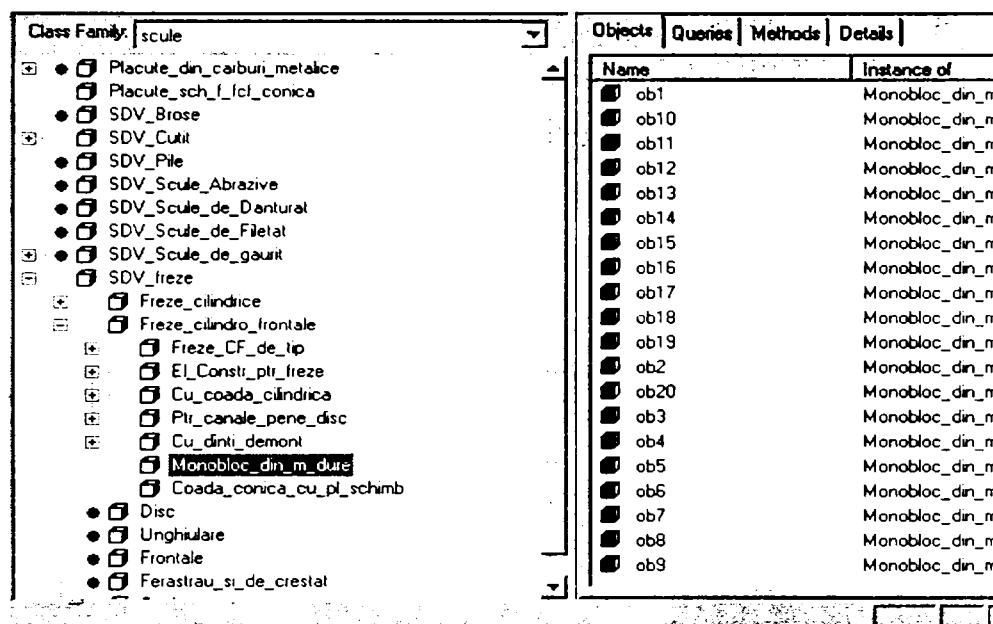


Fig 7.25 Obiectele clasei “Freze cilindro frontale din metale dure”

Implementarea clasei și a obiectelor specifice clasei este prezentată în figura 7.25

Proprietățile obiectelor clasei sunt prezentate în figura 7.26.

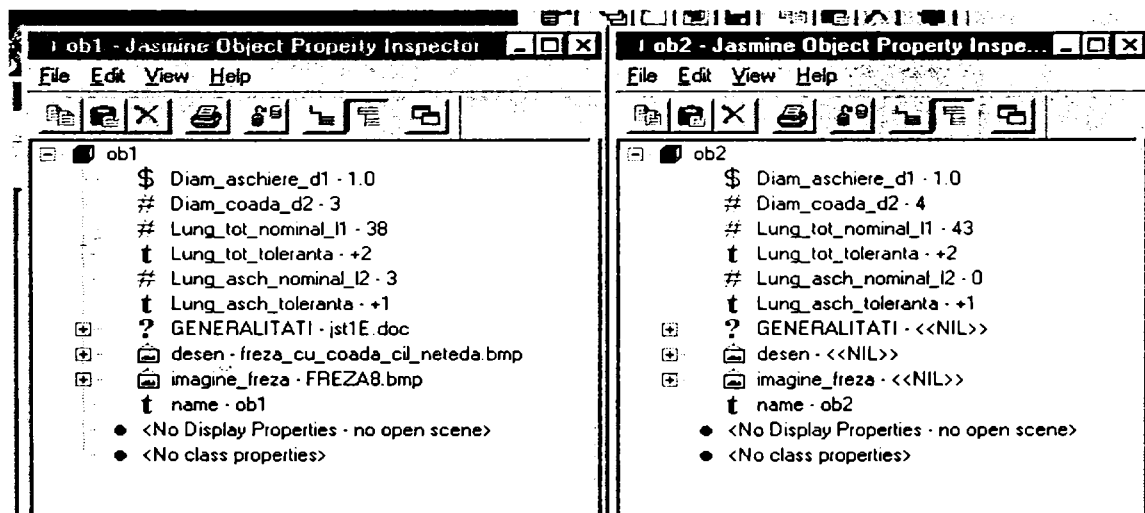


Fig 7.26 Proprietățile obiectelor clasei “Freze cilindro frontale din metale dure”

Modul în care sunt folosite obiectele acestei clase într-o aplicație CA Jasmine este prezentat în fig 7.27



Fig 7.27 Clasa “Freze cilindro frontale monobloc din metale dure”

### 7.3.3 Implementarea frezelor cilindro frontale cu coadă cilindrică cu plăcuțe lipite din carburi metalice

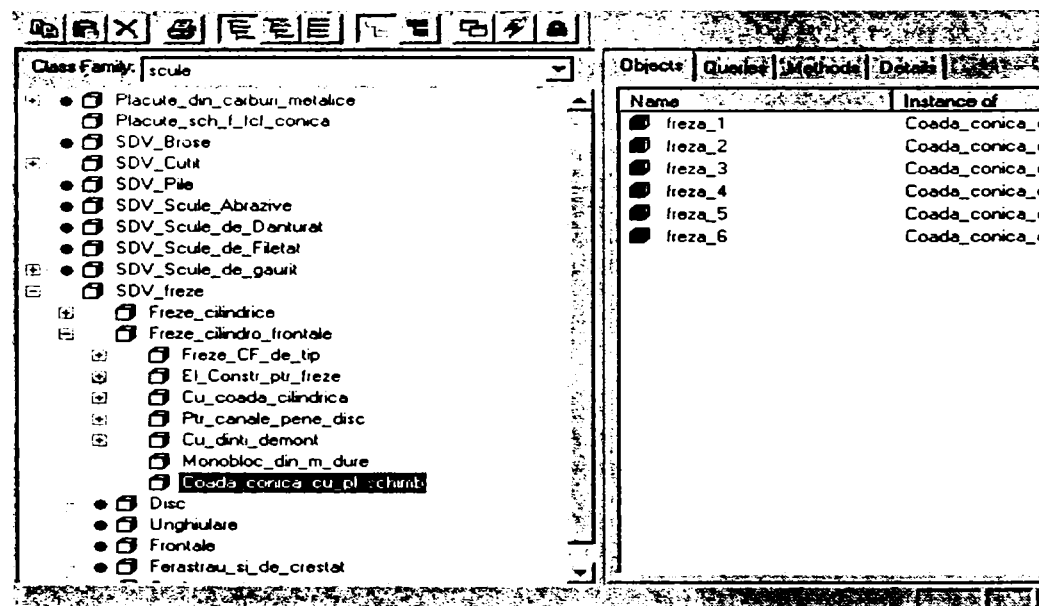


Fig 7.28 Obiectele clasei “Freze cilindro frontale cu coadă cilindrică cu plăcuțe lipite din carburi metalice”

Obiectele clasei sunt prezentate în figura 7.28. Proprietățile obiectelor sunt prezentate în fig 7.29.

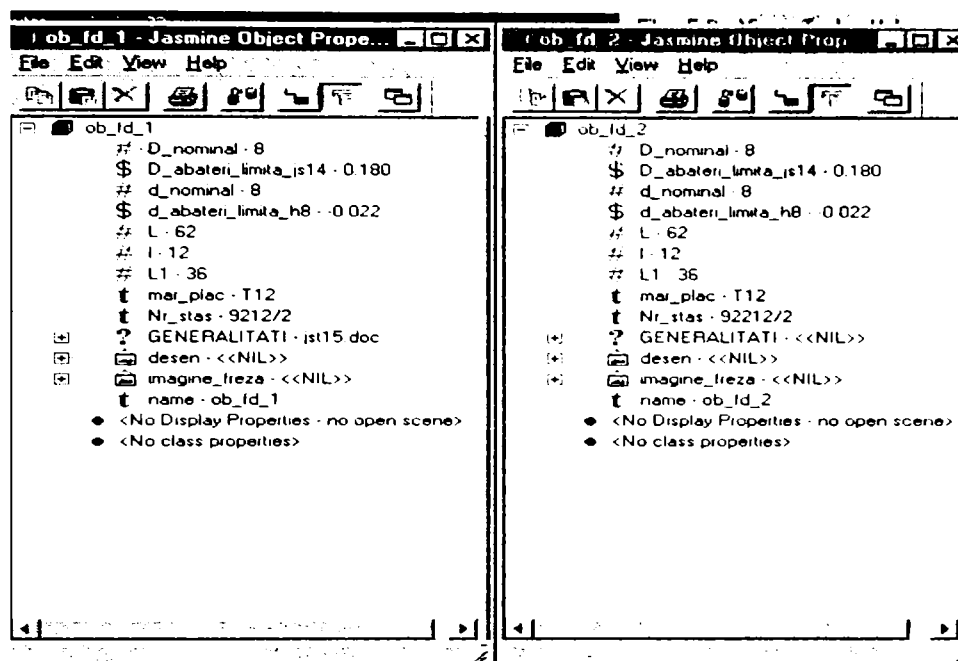


Fig 7.29 Proprietățile obiectelor “Freze cilindro frontale cu coadă cilindrică cu plăcuțe lipite din carburi metalice”

Modul în care sunt folosite obiectele acestei clase, într-o aplicație CA

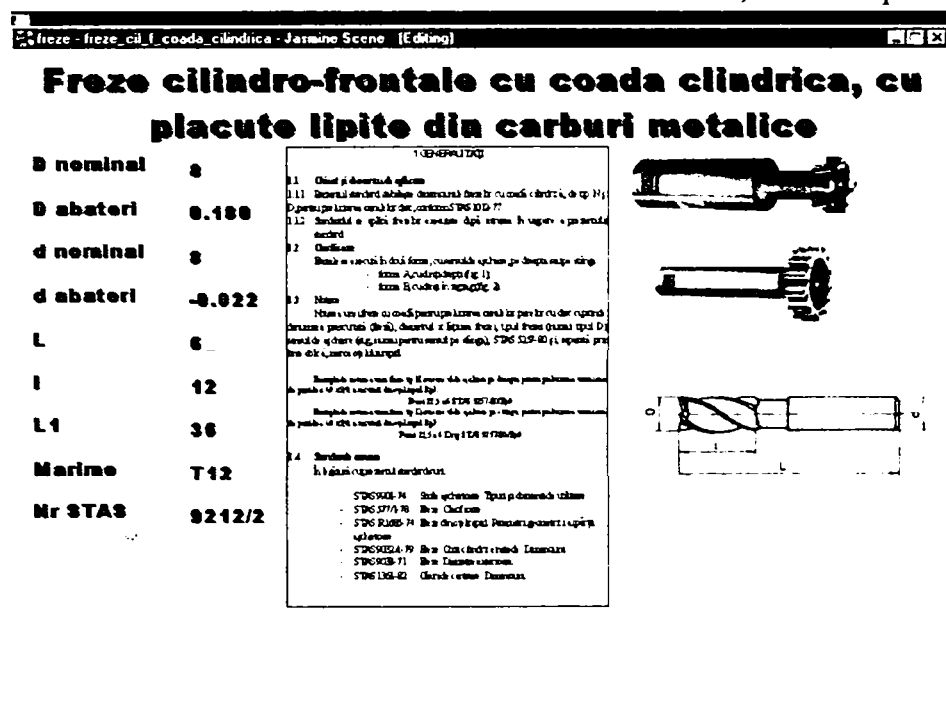


Fig 7.30 Clasa “Freze cilindro frontale cu coadă cilindrică cu plăcuțe lipite din carburi metalice”

Jasmine, este prezentat în fig 7.30

Datorită faptului, că modul de realizare a claselor și a obiectelor este asemănător cu cele prezentate în cazul clasei “Freze cilindrice”, nu s-a mai prezentat codul program aferent.

## 7.4 Proiectarea în detaliu a bazei de date pentru sistemul de fabricație al sculelor

Realizarea celorlalte clase, a obiectelor și a modului de folosire într-o aplicație specifică, este asemănător cu cel al claselor prezentate la începutul capitolului.

Manipularea obiectelor din cadrul claselor se realizează cu ajutorul metodelor ce pot fi atașate claselor sau obiectelor. O altă modalitate de a transmite mesaje între obiecte, se poate realiza cu ajutorul interogărilor obiectuale (query) sau cu ajutorul unor mecanisme proprii mediului Jasmine Studio fig 7.31.



Fig 7.31 Realizarea interogărilor obiectuale cu unelte specifice software-ului Jasmine

Se alege obiectul dorit și se definesc mesajele pe care acesta le va transmite (Message) precum și acțiunile care au loc în urma acestora (Action).

În cazul în care se dorește scrierea unei interogări care afișează frezele pentru canale T care au diametrul mai mare decât 32 se va scrie următorul cod program:

```

Defineclass Pentru_canal_T::Tip_B                                Decimal[8,6]    m_max;
  Super: Pentru_canal_T                                        };
  Description:"Freze pentru canale T tip B"                    buildclass tip_B;
  {                                                            tip_B f;
MaxinstanceSize: 4;                                          bag <tip_B> freza_tip_B;
  Instance:                                                  freza_tip_b=[tip_B.D,    tip_B.l,    tip_B.n_max,
  Integer            D;                                       tip_B.m_max] where tip_B.D>=32;
  Integer            l;                                       scan (freza_tip_b, f) {f.D.print(), f.l.print(),
  Integer            Con_morse;                                   f.n_max.print(), f.m_max.print(); };
  Decimal[8,6]      n_max;

```

Rezultatul unei interogări se poate vizualiza cu ajutorul unui obiect "tupla", care conține mai multe valori atașate unei clase, sau ca rezultat al unei interogări.

```

List <TT [integer D, integer l] > obfreza;
Obfreza = [f.D, f.l] from tip_B f where f.d>=32;
Obfreza.print();

```

În acest caz interogarea returnează o colecție de tuple, fiecare element conține diametrul și lungimea cu proprietatea că diametrul este mai mare decât 32. Cu ajutorul interogărilor pot fi definite clase derivate în OODB-ul Jasmine.

În concluzie, modul de implementare într-un mediu obiectual, este diferit de modul de implementare într-un mediu hibrid, realizarea aplicației se apropie din punct de vedere conceptual, foarte mult de teoria pur obiectuală a bazelor de date. S-a prezentat modul în care sunt realizate efectiv clasele de obiecte într-un mediu pur obiectual, precum și schemele obiectuale aferente.

Modul în care se proiectează baza de date obiectuală, pentru sistemul de fabricație al sculelor, poate fi rezumat în figura 7.32

Pe baza modului în care s-a realizat proiectarea bazei de date pentru freze

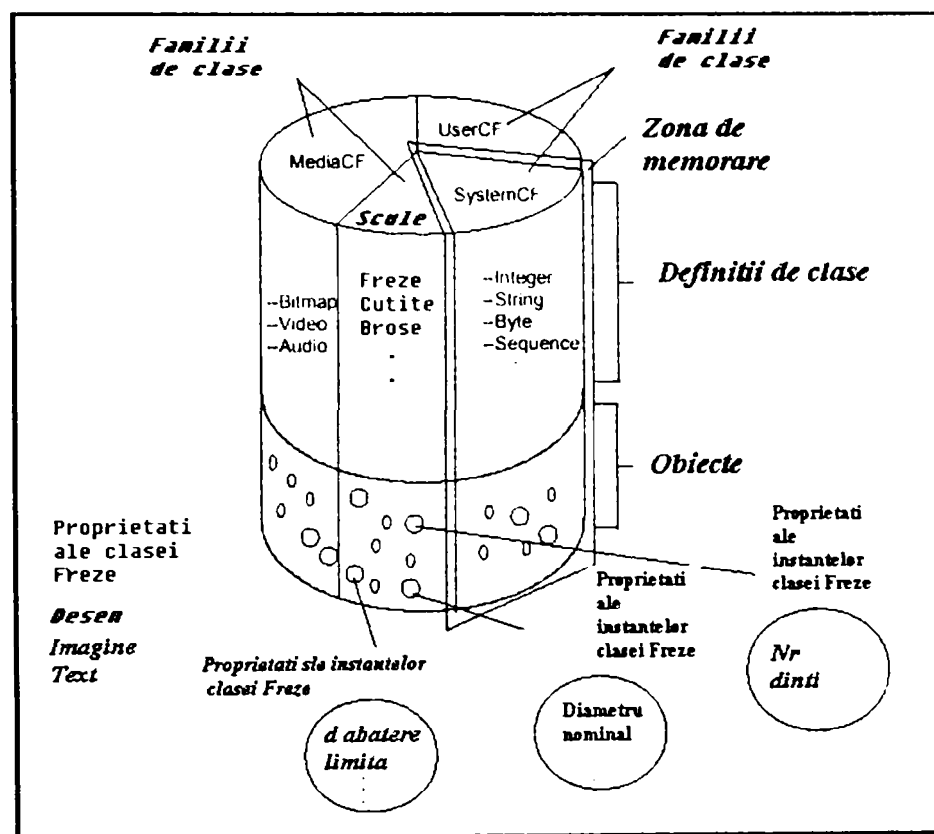


Fig 7.32 Baza de date obiectuală pentru sistemul de fabricație al sculelor

cilindrice și freze cilindro frontale se va realiza proiectarea celorlalte ramuri importante ale bazei de date.

Ținând cont de tendința actuală pe piața bazelor de date, în care SGBDOR-le, adică bazele de date relațional obiectuale sunt cele mai des utilizate, ocupând primul loc în ceea ce privește vânzările și răspândirea globală, s-a ales soluția folosirii unui astfel de mediu soft pentru realizarea unei implementări pur obiectuale pe un mediu relațional a aplicației de gestionare a SFS-ului.







## Implementarea obiectuală a bazei de date pentru Sistemul de Fabricatie al Sculelor, într-un mediu relațional obiectual

Cu ani în urmă OODBMS-urile erau considerate tehnologia viitorului, adică bazele de date care se pretează cel mai bine la tehnologia Internet. Se considera ca tehnologia OODBMS va deveni principala tehnologie în domeniul bazelor de date, ea înlocuind sistemele relaționale care nu erau prevazute cu tipuri de date multimedia, foarte des întâlnite pe Internet. Mai mult decât atât se prevedea că, creșterea numărului de rețele de tip Intranet, va duce la scăderea numărului de rețele în care este implementată tehnologia client-server, care se bazează pe modelul relațional al bazelor de date. Astăzi s-a dovedit că aceste predicții au fost în general eronate. Bazele de date relaționale continuă să fie cele mai uzuale baze de date. Au apărut ORDBMS-urile care sunt sisteme de baze de date relațional obiectuale care au adăugat caracteristici obiectuale la bazele de date relaționale. Ele au câștigat în popularitate, și se așteaptă ca până în 2003 fiecare RDBMS să aibă implementate caracteristici obiectuale. Vânzările de baze de date relaționale au fost considerabil mai mari decât OODBMS-urile. Cu toate acestea, Rick Cattel inginer la Sun Microsystems, consideră că decesul acestui tip de baze de date, este foarte departe. Ele sunt folosite cu succes în domeniul CAD și în domeniul telecomunicațiilor. Michael Stonebraker, unul dintre pionierii ORDBMS-urilor de la Informix, spune că OODBMS-urile ocupă o mică parte din vânzările actuale, dar bazele de date obiectual relaționale, vor reprezenta principalul segment de vânzări în următorii 5 ani.

Conform estimărilor IDC pe piața mondială vânzările de baze de date relaționale și obiectual relaționale se ridică la 11,1 miliarde de dolari în 1999, pe când vânzarile bazelor de date obiectuale se ridică la 211 milioane dolari. În 2001 vânzările au fost de 15,6 miliarde dolari pentru RDBMS-uri și ORDBMS-uri și 265 milioane dolari pentru OODBMS-uri. Pentru 2004 se preconizează o rată de creștere de 18,2% pentru ORDBMS-uri și 12,5% pentru OODBMS-uri.

OODBMS-urile nu sunt principalul segment în ceea ce privește vânzările dar faptul că suportă obiecte complexe, sunt folosite cu precădere în domeniul inteligenței artificiale și domeniul CAD/CAM. Pentru aceste domenii folosind OODBMS-uri se reduce codul program folosit, timpul de realizare al aplicației

precum și timpul de întreținere al aplicației. În [Leawi 00], Akmal Chaudri profesor la City University of London, afirmă că folosind OODBMS-uri, la proiectarea lui Boeing 747, legăturile dintre părțile componente ale avionului sunt controlate de către baza de date. Dacă se folosesc baze de date relaționale trebuie descompus avionul în tabele și apoi legate tabelele între ele, atunci când se reconstruiește avionul. În cazul OODBMS-urilor, volumul mare de tranzacții este mai bine contorizat de către utilizatori iar prețul acestor este mai mic. Cu toate că au unele avantaje evidente, bazele de date pur obiectuale nu dețin pe piața mondială principalul segment, așa cum s-a arătat anterior. O arhitectură a unei baze de date obiectuale distribuite, în particular Objectivity arată ca în figura 8.1.

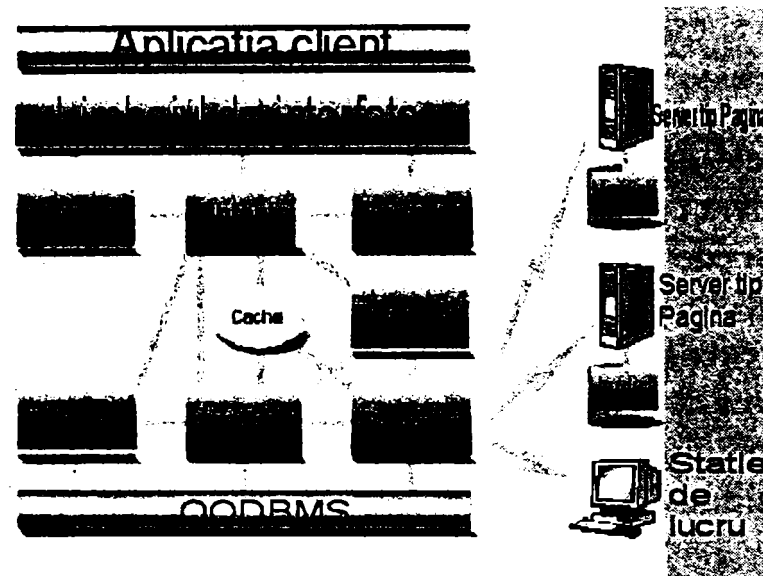


Fig 8.1 Arhitectura Objectivity

Spre deosebire de baza de date relațională, baza de date Objectivity, necesită un manager de obiecte care manipulează obiectele, le dă nume, le crează funcție de cerințele aplicațiilor client server. Totodată există un manager de memorare a obiectelor care are rolul de a modifica dimensiunile acestora, folosind clusteri de obiecte. Memorarea datelor în bazele de date relaționale se face pe baza calcului tabelar, ele lucrând cel mai bine cu date care au aceeași mărime și structură.

Comaniile folosesc analiza și proiectarea orientată obiect pentru a-și modela obiectele, deoarece acest lucru îi ajută în înțelegerea comportamentului produselor și a structurii acestora. Orientarea obiect conține diverse mecanisme ca de exemplu moștenirea care ajută la proiectarea rapidă a unor noi produse. Unele concepte proprii OODBMS-urilor au limitat vânzările acestora pe piața bazelor de date.

Producătorii de baze de date relaționale au introdus elemente obiectuale în cadrul acestora, pentru a contracara amenințarea bazelor de date obiectuale. Astfel OODBMS-urile suportă programarea orientată obiect tabelele sunt

transformate în clase de obiecte, fiecare obiect al clasei fiind o tuplă [Jepso 02]. Totodată au fost introduse tipuri de date care suportă obiectele multimedia.

OODBMS-urile pot memora în interiorul lor set-uri de date astfel că ele pot rula mai rapid decât bazele de date relaționale. Bazele de date orientate obiect pot stoca automat datele în memoria aplicațiilor client, eliminând în acest fel o serie de cereri suplimentare ale sistemului, crescând astfel în mod semnificativ viteza de lucru a aplicației. Totodată OODBMS-urile folosesc algoritmi de optimizare care folosesc cele mai bune căi pentru rezolvarea interogărilor. La nivel de standardizare, SQL-ul specific bazelor de date relaționale a fost adoptat de către ISO (International Organisation for Standardization) și de către ANSI (American National Standards Institute). ODMG a realizat standardizările la nivelul bazelor de date orientate obiect [Catte 97], [Catte 00]. A fost creat standardul OQL pentru interogările obiectuale care a fost implementat de puțini producători de baze de date OODBMS vor fi folosite în continuare în aplicațiile în care își justifică prezența rămânând în topul tehnologiilor referitoare la bazele de date. Tocmai datorită faptului că bazele de date obiectuale, sunt importante, producătorii de baze de date relaționale vor sisteme obiectual relaționale, care vor lua locul celor relaționale [Staja 98].

Pornind de la aceste considerații s-a ales pentru implementarea sistemului de fabricație al sculelor un sistem *obiectual relațional* Visual Fox.

## 8.1 Definirea obiectelor de date într-un mediu relațional obiectual

Definirea obiectelor de date este un proces prin care se încearcă păstrarea caracteristicilor relaționale ale bazei de date într-un mediu obiectual. În acest scop se păstrează relațiile care sunt definite ca și clase de un tip predefinit (*cursor*) figura 8.2, baza de de date a mediului relațional este definită ca și clasă predefinită (*dataenvironment*) figura 8.3. În această clasă vor fi atașate obiecte de tipul claselor relațiilor din baza de date. Totodată legăturile existente între atributele relațiilor în cadrul bazei de date, sunt definite ca și clase de tip predefinit (*relation*). Vederile din cadrul bazei de date sunt definite ca și clase de tip predefinit(*cursor*).

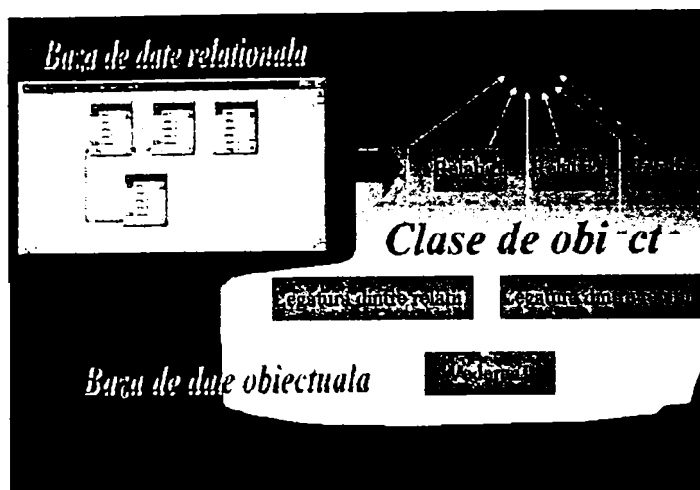


Fig 8.2 Clase de obiecte pentru memorarea datelor

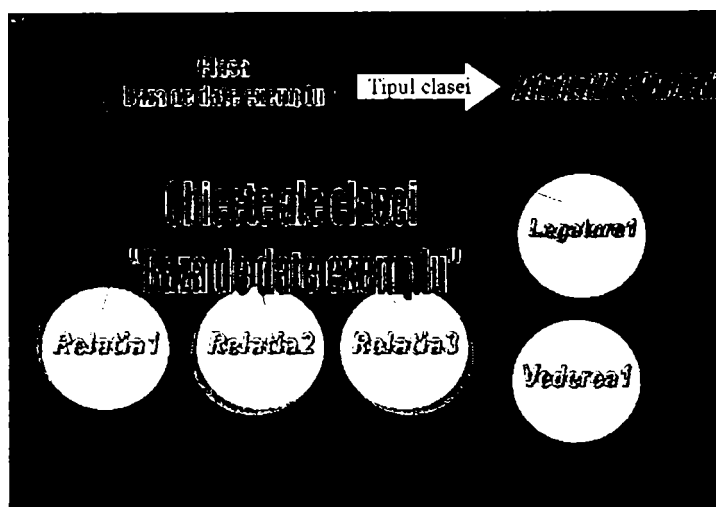


Fig 8.3 Clasa pentru memorarea bazei de date relaționale

Clasele predefinite posedă un set propriu de proprietăți și metode. Proprietățile și metodele clasei *cursor* sunt prezentate în figura 8.4

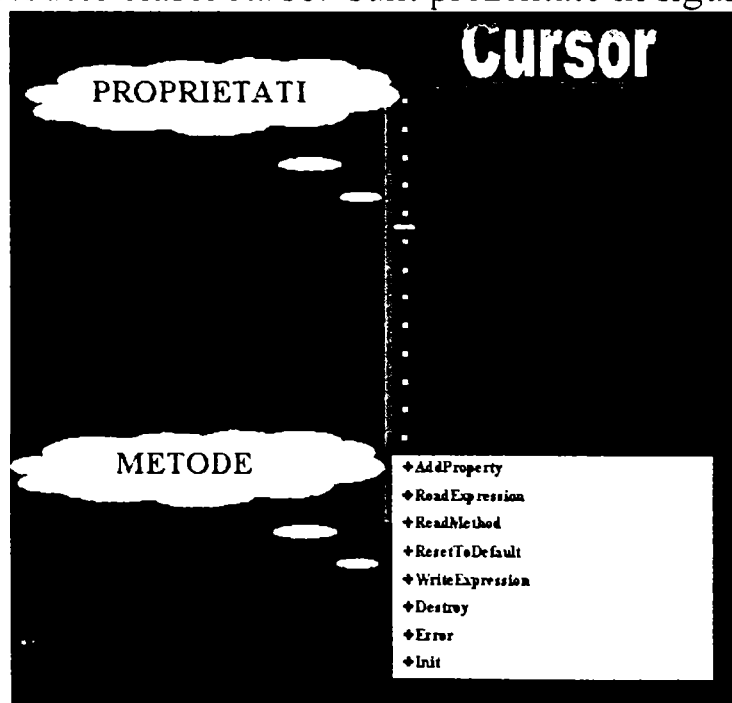


Fig 8.4 Proprietățile și metodele clasei cursor

Proprietățile și metodele clasei `dataenvironment` sunt prezentate în figura 8.5.

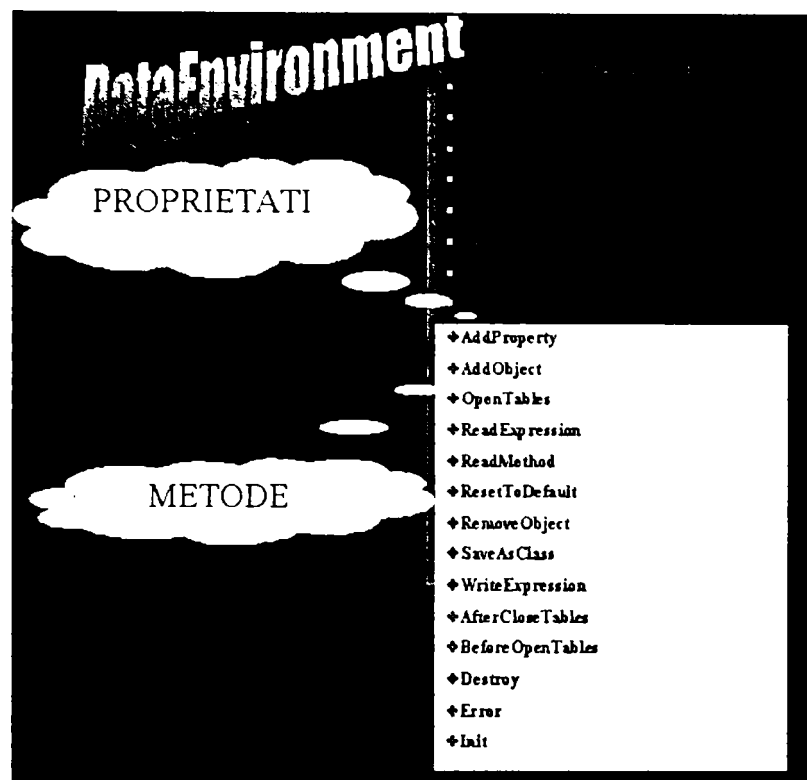


Fig 8.5 Proprietățile și metodele clasei `dataenvironment`

Aceste două tipuri de clase vor sta la baza realizării bazei de date obiectuale pentru sistemul de fabricație al sculelor. Toate relațiile și vederile vor fi clase de tip *cursor*, iar în clasa `dataenvironment` vor exista obiecte a acestor tipuri de clase. Conceptele: clasă derivată, clasă derivată parțial, scheme externe etc vor fi aplicate pentru realizarea bazei de date obiectuale. Un mod de abordare particular îl constituie realizarea bazelor de date obiectuale corespunzătoare fiecărui tip de sculă cu ajutorul unor clase specifice care au drept scop, generarea codului sursă pentru fiecare bază de date obiectuală

Pentru definirea schemei obiectuale a bazelor de date s-a lucrat cu produsul Microsoft Visual Modeler. Din acest punct de vedere, clasele `cursor` și `dataenvironment` sunt prezentate în figura 8.6. Visual Modeler este un mediu pentru modelarea grafică a obiectelor. Una dintre însușirile de bază a acestui mediu soft este aceea că permite realizarea schemelor obiectuale (diagramelor de clasă) a bazelor de date relativ simplu și ușor. Totodată permite crearea automată de cod program în Visual Basic sau C++ sau generarea automată a schemelor obiectuale din fișierele de tip clasă a mediului VisualFox.

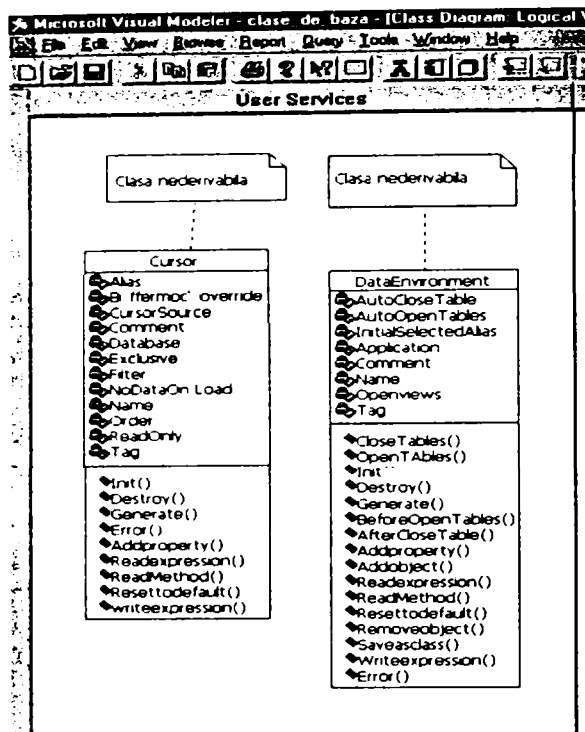


Fig 8.6 Schema obiectuală a claselor Cursor și Dataenvironment

## 8.2 Definirea claselor pentru generarea obiectelor de date

Crearea bazei de date orientate obiect în mediul relațional obiectual are la bază, definirea claselor pentru mediile de stocare a datelor. Clasele pentru stocarea datelor sunt generate prin cod program. Ca un element deosebit al acestei teze atât din punct de vedere al concepției cât și al realizării este faptul că, codul program este generat la rândul său de către clase de obiecte. Elementul de noutate constă în modul de abordare al problemei, adică generarea codului \_entru clasele ce conțin obiectele de date, prin clase de obiecte.

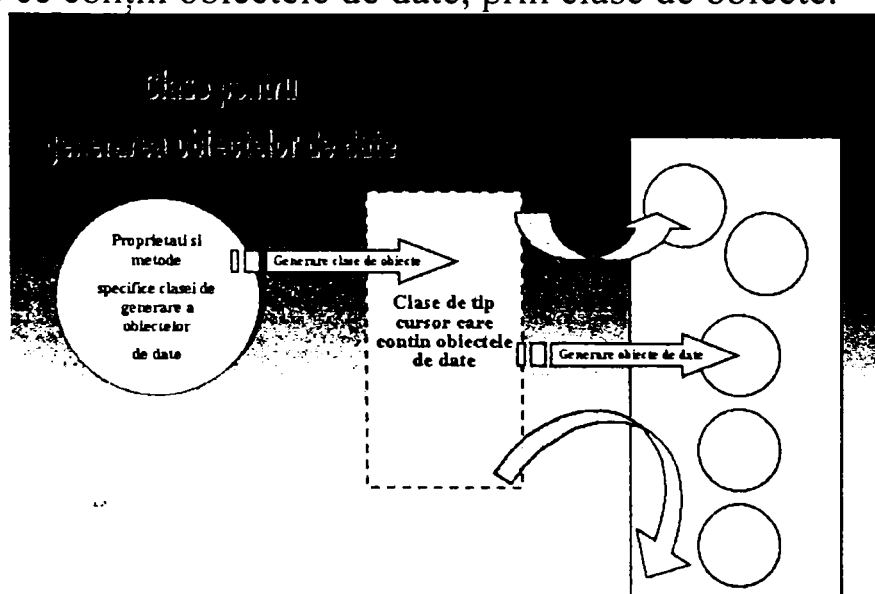


Fig 8.7 Generarea claselor pentru memorarea datelor

Se poate vorbi astfel despre aspectul obiectual general al aplicației, figura 8.7.



Clasele pentru generarea obiectelor de date, modelate în Visual Modeler sunt prezentate în figura 8.8.

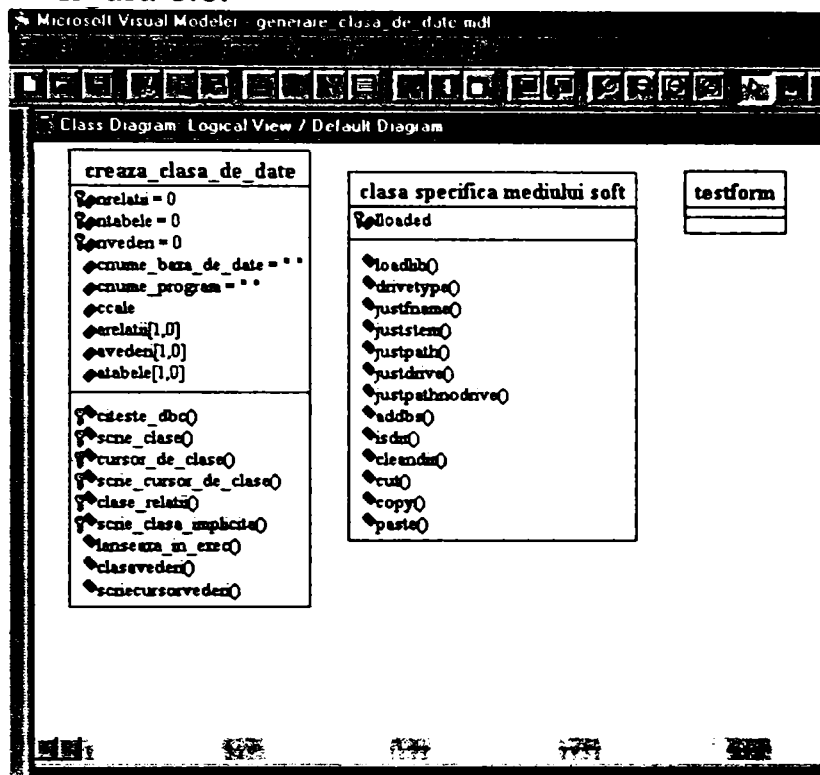


Fig 8.8 Clasele pentru crearea claselor de memorare a datelor realizate în Visual Modeler

Pornind de la baza de date relațională "Burghie" (figura 8.9), cu ajutorul claselor pentru generarea obiectelor de date, se ajunge la generarea codului obiectual, pentru clasa de date dorită.

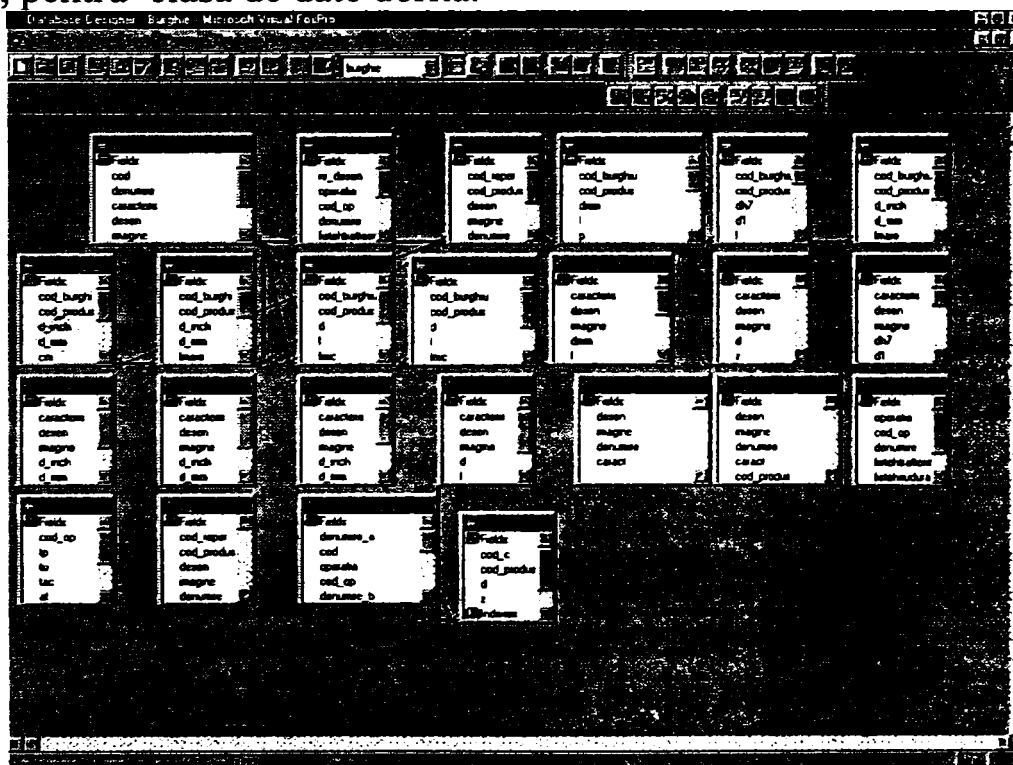


Fig 8.9 Baza de date relațională "Burghie"

Această bază de date relațională este formată din mai multe tabele și vederi (figurile 8.10,8.11,8.12).

Continutul tabeli "Articole Burghiu"

Structura tabeli "Articole Burghiu"

Fig 8.10 Tabela "Articole Burghiu"

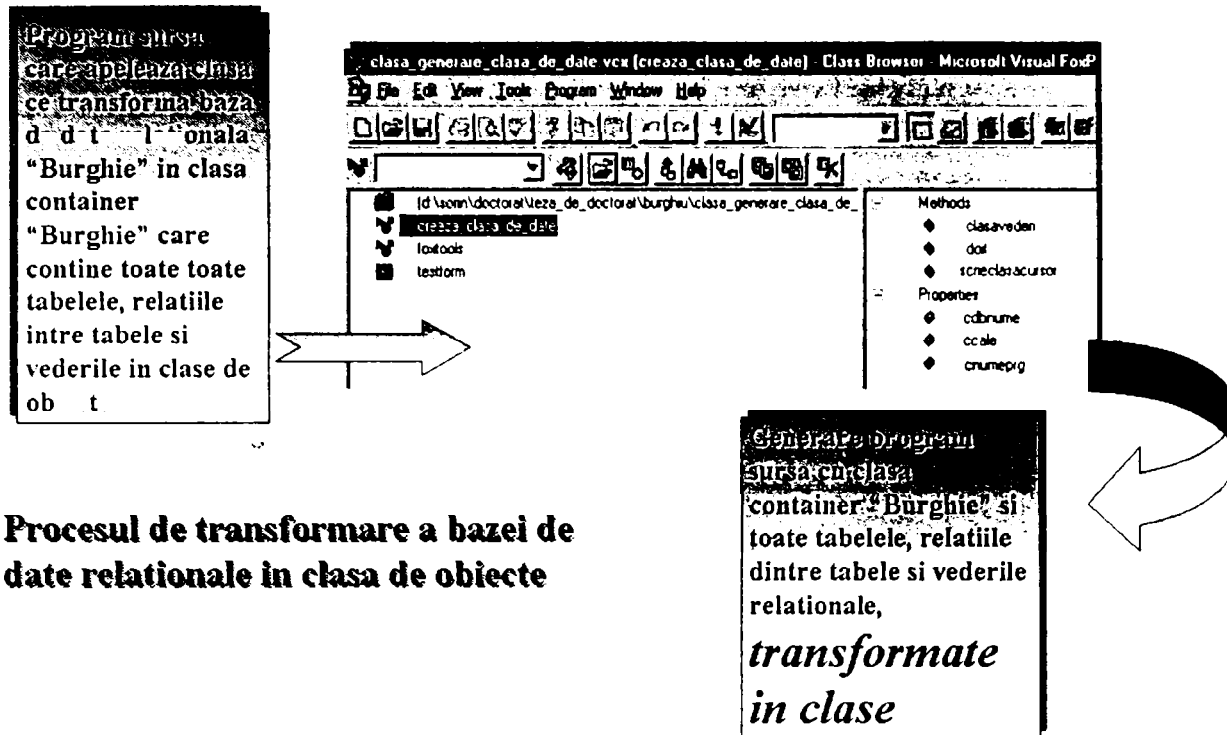
Continutul tabeli "Operatii"

Structura tabeli "Operatii"

Fig 8.11 Tabela "Operații"

Fig 8.12 Vederea "W\_cooda\_conica\_normala"

Procesul de transformare este format din programul sursă de apelare a clasei de transformare, din clasa de transformare și din programul sursă generat, care conține tabelele și vederile transformate în clase de obiecte (figura 8.13).



**Procesul de transformare a bazei de date relationale în clasa de obiecte**

**Fig 8.13** Procesul de transformare al bazei de date relațională "Burghie" în clase de obiecte

Codul sursă al acestui proces este următorul:

Program pentru generarea bazei de date burghie

```
set classlib to clasa_generare_clasa_de_date
odbcgen=createobject("creaza_clasa_de_date")
odbcgen.cdbnume="burghie.dbc"
odbcgen.cnumeprg="baza_de_date_burghie.prg"
odbcgen.doi()
```

Clasa pentru generarea programului "Clasa\_generare\_clasa\_de\_date"

```
*****
*-- Class: creaza_clasa_de_date (d:\sorin\doctorat\teza_de_doctorat\burghiu\clasa_generare_clasa_de_date.vcx)
*-- ParentClass: custom
*-- BaseClass: custom
DEFINE CLASS creaza_clasa_de_date AS custom
    PROTECTED nrelatii
    nrelatii = 0
    PROTECTED ntabele
    ntabele = 0
    PROTECTED nvederi
    nvederi = 0
    cdbnume = " "
    cnumeprg = " "
    Nume = "creaza_clasa_de_date"
    ccale = .F.
    PROTECTED arelatii[1]
    PROTECTED avederi[1]
    PROTECTED atabele[1]
    PROTECTED PROCEDURE citestebazadate
        if !dbused(this.cdbnume)
            .. open database (this.cdbnume)
        endif
        *local loftools
        *loftools=createobject("foxtools")
        * this.ccale=loftools.justpath(dbc())
        * this.cdbnume=loftools.justfname(dbc())
        * this.cdbnume="burghie.dbc"
        * this.ntabele=adbobjects(this.atabele,"table")
        * this.nvederi=adbobjects(this.avederi,"view")
```

**Teza de Doctorat**

```

        this.nrelatii=adbjects(this.arelatii, "relation")
    ENDPROC
    PROTECTED PROCEDURE scrieclase
        set textmerge to (this.cnumeprg) noshow
        set textmerge on
        local lcoldcentury
        lcoldcentury=set ("century")
        set century on
        \*program.....: <<this.cnumeprg>>
        \*baza de date.....: <<this.cdbnume>>
        \*generat in.....: <<mdy(date())+" - "+time(>>
        \define databasepath "<<this.ccale>>"
        set textmerge off
        if this.ntabele>0
            this.clasecursor ()
        endif
        if this.nvederi >0
            this.clasavederi ()
        endif
        if this.nrelatii>0
            this.claserelatii()
        endif
        this.scrieclaseimplicite()
        set textmerge off
        set textmerge on
    ENDPROC
    PROTECTED PROCEDURE clasecursor
        local lncounter
        set textmerge on
        for lncounter=1 to this.ntabele
            this.scrieclasacursor(this.atabele[lncounter])
        endfor
        *
        *   for lncounter =1 to this.nvederi
        *       this.scrieclasacursor(this.atabele[lncounter])
        *
        endfor
        set textmerge off
    ENDPROC
    PROTECTED PROCEDURE scrieclasacursor
        lparameters tcclassname
        \define class <<strtran(tcclassname,chr(32), "_")>> as cursor
        \ alias = "<<tcclassname>>"
        \ cursorsource="<<tcclassname>>"
        \ database = "<<this.cdbnume>>"
        \enddefine
        \
    ENDPROC
    PROTECTED PROCEDURE claserelatii
        lparameters tcclassname
        local lncounter, lcclassname, lcchildalias, lcparentalias, lcchildorder, lcrelationalexpr
        set textmerge on
        for lncounter=1 to this.nrelatii
            lcclassname= "relation" - alltrim(str(lncounter))
            lcchildalias = this.arelatii[lncounter,1]
            lcparentalias= this.arelatii[lncounter,2]
            lcchildorder= this.arelatii[lncounter,3]
            lcrelationalexpr= this.arelatii[lncounter,4]
            \define class <<lcclassname>> as relation
            \ childalias="<<lcchildalias>>"
            \ parentalias="<<lcparentalias>>"
            \ childorder="<<lcchildorder>>"
            \ relationalexpr="<<lcrelationalexpr>>"
            \enddefine
            \
        endfor
        set textmerge off
    ENDPROC
    PROTECTED PROCEDURE scrieclaseimplicite
        local laclasses[this.ntabele+this.nvederi+this.nrelatii]
        for lncounter=1 to this.ntabele
            laclasses[lncounter]=this.atabele[lncounter]
        endfor
        for lncounter=1 to this.nvederi

```

```

        laclasses[Incounter+this.ntable]=this.avederi[Incounter]
    endfor
    for Incounter=1 to this.nrelatii
        laclasses[Incounter+this.ntable+this.nvederi]="relations"+alltrim(str(Incounter))
    endfor
    set textmerge on
    \define class burghiu as dataenvironment
    for Incounter =1 to alen (laclasses,1)
        lcojectname='o'+laclasses[Incounter]
        lcclassname=laclasses[Incounter]
        \add object <<lcojectname>> as <<lcclassname>>
    endfor
    \enddefine
    \
    set textmerge off
ENDPROC
PROCEDURE doit
    if empty (this.cdbnume)
        this.cdbnume=getfile("dbc", "va rugam selectati fisierul dbc pentru dump")
        if !file(this.cdbnume)
            = messagebox("nici un dbc selectat operatie abandonata",16)
            return .f.
        endif
    endif
    if empty (this.cnumeprg)
        this.cnumeprg=putfile("PRG ce se creeaza", " ", "PRG")
        if empt(this.cnumeprg)
            = messagebox("operatie abandonata",16)
            return
        endif
    endif
    if set("safety")="ON" and file (this.cnumeprg) and ;
        messagebox("suprascrieti fisierul existent"+ alltrim(this.cnumeprg)+"?",36)#6
        =messagebox("operatie abandonata")
        return
    endif
    local lcoldsafety
    lcoldsafety = set ("safety")
    set safety off
    this.citestebazadate()
    this.scriec clase()
    set safety &lcoldsafety
ENDPROC
PROCEDURE clasavederi
    local Incounter
    set textmerge on
    for Incounter =1 to this.nvederi
        this.scriecursorvederi(this.avederi[Incounter])
    endfor
    set textmerge off
ENDPROC
PROCEDURE scriecursorvederi
    \parameters tcclassname
    \*acestea sunt clase vederi (VIEW)
    \define class <<strtran(tcclassname,chr(32), "_")>> as cursor
    \ alias = "<<tcclassname>>"
    \ cursorsource="<<tcclassname>>"
    \ database = "<<this.cdbnume>>"
    \enddefine
    \
ENDPROC
ENDDEFINE

```

## Baza de date "Burghie" generată prin program

```

*program.....: baza_de_date_burghie.prg
*baza de date.....: burghie.dbc
*generat in.....: March 05, 2002 - 19:27:03
#define databasepath ".F."
define class ARTICOLE_BURGHIU as cursor
    alias = "ARTICOLE_BURGHIU"
    cursorsource="ARTICOLE_BURGHIU"
    database = "burghie.dbc"
enddefine

```

```

define class OPERATII as cursor
    alias = "OPERATII"
    cursorsource="OPERATII"
    database = "burghie.dbc"
enddefine
define class REPERE_BURGHIU as cursor
    alias = "REPERE_BURGHIU"
    cursorsource="REPERE_BURGHIU"
    database = "burghie.dbc"
enddefine

```

## Teza de Doctorat

```

enddefine
define class COROANE_DE_GAURIRE as cursor
  alias = "COROANE_DE_GAURIRE"
  cursorsource="COROANE_DE_GAURIRE"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class SCULE_GAURIT_CU_PLACUTE as cursor
  alias = "SCULE_GAURIT_CU_PLACUTE"
  cursorsource="SCULE_GAURIT_CU_PLACUTE"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class SC_GAURIT_FI_47_200 as cursor
  alias = "SC_GAURIT_FI_47_200"
  cursorsource="SC_GAURIT_FI_47_200"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class B_E_SCURT_C_CIL as cursor
  alias = "B_E_SCURT_C_CIL"
  cursorsource="B_E_SCURT_C_CIL"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class BE_EXTRAL_C_CONICA as cursor
  alias = "BE_EXTRAL_C_CONICA"
  cursorsource="BE_EXTRAL_C_CONICA"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class BE_C_CONICA_NORMALA as cursor
  alias = "BE_C_CONICA_NORMALA"
  cursorsource="BE_C_CONICA_NORMALA"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class CU_PLACUTE_CM as cursor
  alias = "CU_PLACUTE_CM"
  cursorsource="CU_PLACUTE_CM"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class GAURI_ADINCI_I as cursor
  alias = "GAURI_ADINCI_I"
  cursorsource="GAURI_ADINCI_I"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class TIMP as cursor
  alias = "TIMP"
  cursorsource="TIMP"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_SC_GAURIT_CU_PLACUTE as cursor
  alias = "W_SC_GAURIT_CU_PLACUTE"
  cursorsource="W_SC_GAURIT_CU_PLACUTE"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_COROANE_GAURIRE as cursor
  alias = "W_COROANE_GAURIRE"
  cursorsource="W_COROANE_GAURIRE"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_SC_GAURIT_FI as cursor
  alias = "W_SC_GAURIT_FI"
  cursorsource="W_SC_GAURIT_FI"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_SCURT_C_CIL as cursor
  alias = "W_SCURT_C_CIL"
  cursorsource="W_SCURT_C_CIL"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_EXTRAL_COADA_CONICA as cursor
  alias = "W_EXTRAL_COADA_CONICA"
  cursorsource="W_EXTRAL_COADA_CONICA"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_COADA_CONICA_NORMALA as cursor
  alias = "W_COADA_CONICA_NORMALA"
  cursorsource="W_COADA_CONICA_NORMALA"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_GAURI_AD_I as cursor
  alias = "W_GAURI_AD_I"
  cursorsource="W_GAURI_AD_I"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_REPERE_G_ADINCI_I as cursor
  alias = "W_REPERE_G_ADINCI_I"
  cursorsource="W_REPERE_G_ADINCI_I"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_REPERE_CU_PLACUTE as cursor
  alias = "W_REPERE_CU_PLACUTE"
  cursorsource="W_REPERE_CU_PLACUTE"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
*acestea sunt clase vederi (VIEW)
define class W_OPERATII as cursor
  alias = "W_OPERATII"
  cursorsource="W_OPERATII"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class w_repere_dinti as cursor
  alias = "w_repere_dinti"
  cursorsource="w_repere_dinti"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class w_fisa_tehnologica as cursor
  alias = "w_fisa_tehnologica"
  cursorsource="w_fisa_tehnologica"
  database = "burghie.dbc"
enddefine
define class burghiu as dataenvironment
add object oARTICOLE_BURGHIU as
ARTICOLE_BURGHIU
add object oOPERATII as OPERATII
add object oREPERE_BURGHIU as REPERE_BURGHIU
add object oCOROANE_DE_GAURIRE as
COROANE_DE_GAURIRE
add object oSCULE_GAURIT_CU_PLACUTE as
SCULE_GAURIT_CU_PLACUTE
add object oSC_GAURIT_FI_47_200 as
SC_GAURIT_FI_47_200
add object oB_E_SCURT_C_CIL as B_E_SCURT_C_CIL
add object oBE_EXTRAL_C_CONICA as
BE_EXTRAL_C_CONICA
add object oBE_C_CONICA_NORMALA as
BE_C_CONICA_NORMALA
add object oCU_PLACUTE_CM as CU_PLACUTE_CM
add object oGAURI_ADINCI_I as GAURI_ADINCI_I
add object oTIMP as TIMP
add object oW_SC_GAURIT_CU_PLACUTE as
W_SC_GAURIT_CU_PLACUTE
add object oW_COROANE_GAURIRE as
W_COROANE_GAURIRE
add object oW_SC_GAURIT_FI as W_SC_GAURIT_FI
add object oW_SCURT_C_CIL as W_SCURT_C_CIL
add object oW_EXTRAL_COADA_CONICA as
W_EXTRAL_COADA_CONICA
add object oW_COADA_CONICA_NORMALA as
W_COADA_CONICA_NORMALA
add object oW_GAURI_AD_I as W_GAURI_AD_I

```



```

add object oW_REPERE_G_ADINCL1 as select(this initialselectedahas)
W_REPERE_G_ADINCL1 brow noappe nodelete noedit
add object oW_REPERE_CU_PLACUTE as endproc
W_REPERE_CU_PLACUTE procedure alege
add object oW_OPERATH as W_OPERATH select (this initialselectedahas)
add object ow_repere_dinti as w_repere_dinti requery()
add object ow_fisa_tehnologica as w_fisa_tehnologica
procedure vedeab endproc
public varburghu enddefine

```

Acest mod de definire al claselor de date este valabil pentru toate părțile componente ale bazei de date relațional obiectuale (figura 8.14).

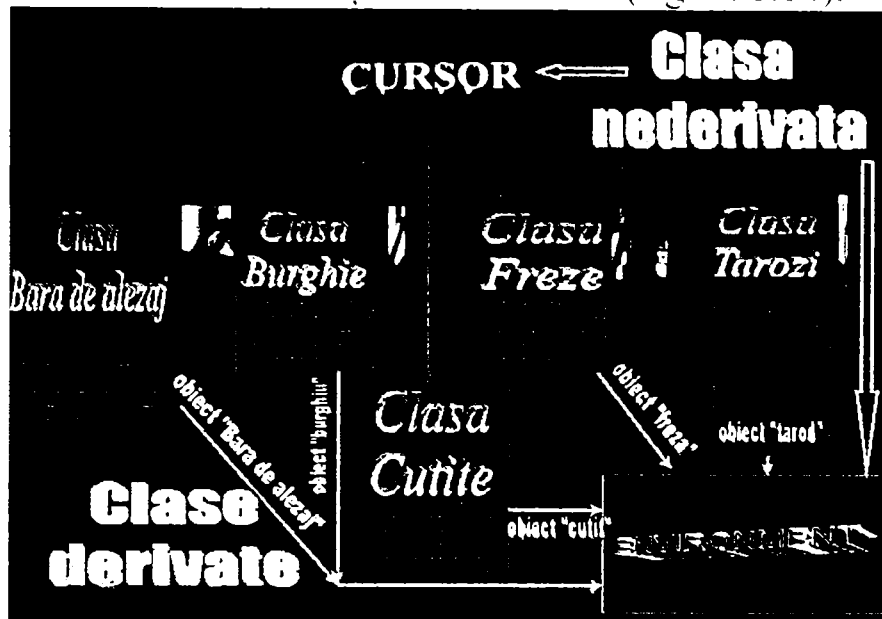


Fig 8.14 Clasele Sistemului de Fabricație al Sculelor

### 8.3 Definirea clasei generalizate pentru manipularea obiectelor de date din Sistemul de Fabricație al Sculelor

Aplicația care deservește SFD-ul este formată din mai multe părți, funcție de clasificarea acestuia. Pentru fiecare tip de sculă (freză, cuțit, etc) există clase pentru manipularea și prezentarea informațiilor. La baza tuturor acestor segmente ale aplicației se găsește un set de clase (figura 8.15), din care se obțin ulterior o serie de clase derivate necesare pentru realizarea aplicației.

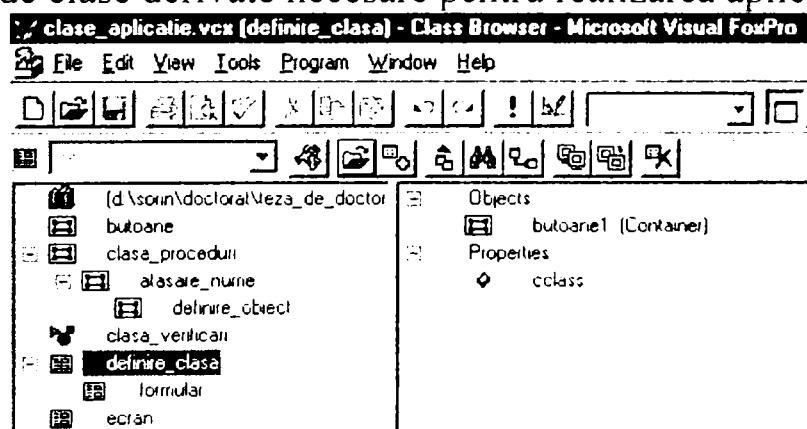


Fig 8.15 Clase de bază

Schema obiectuală a claselor de bază este prezentată în figura 8.16.

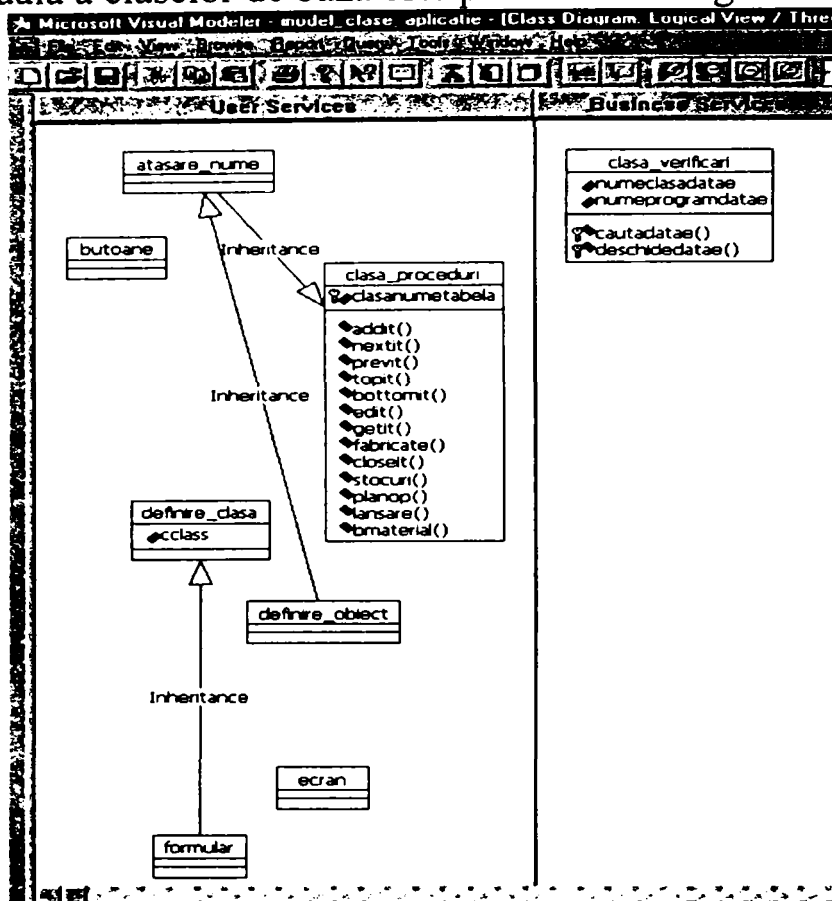


Fig 8.16 Schema obiectuală pentru clasele de bază

“Clasa\_proceduri” de tip container conține toate procedurile necesare pentru manipularea și vizualizarea informațiilor din clasa bază de date corespunzătoare unui anumit tip de sculă din cadrul SFD-ului. Totodată clasa conține o proprietate, care definește numele clasei pentru o anumită tabelă.

“Ataşare\_nume” și “Definire\_obiect” sunt subclase ale “clasa\_proceduri”. Clasa “Ataşare\_nume” conține un obiect ce aparține clasei “clasa\_verificări” care permite definirea numelui clasei dataenvironment care conține obiectele cursor corespunzătoare tabelelor din baza de date relațională (numeclasadatae). Proprietatea “numeprogramdate” permite definirea numelui programului care conține codul pentru definirea clasei de tip dataenvironment și a claselor de tip cursor corespunzătoare tabelelor. Clasa “Definire\_obiect” de tip container conține obiecte specifice pentru vizualizarea datelor din cadrul claselor de date (figura 8.17).

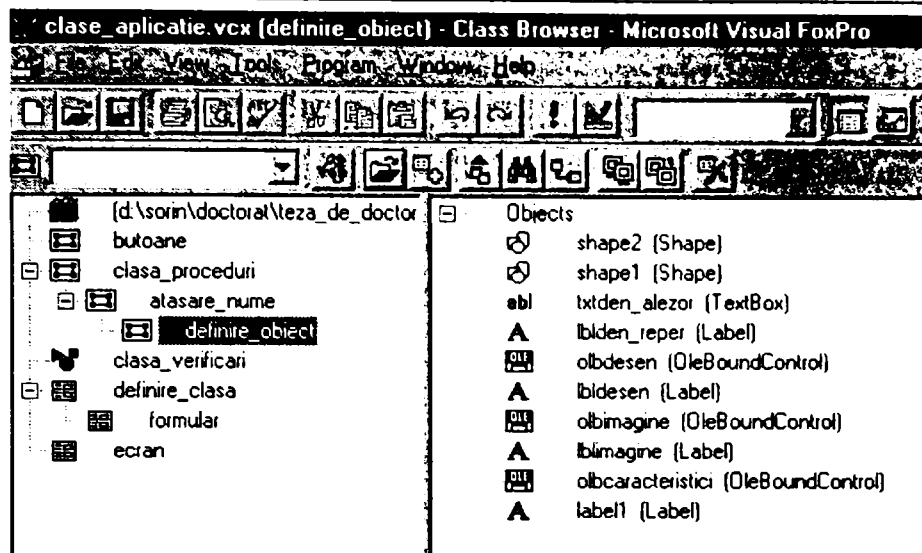


Fig 8.17 Clasa "Definire obiect"

"Clasa\_verificări" conține proprietățile prin care este definit numele clasei dataenvironment care conține toate obiectele de tip cursor ale unei baze de date, precum și numele programului care conține codul sursă al definirii claselor de date. "Definire\_clasă" este o clasă care conține un obiect butoane și o proprietate care definește numele clasei din care vor fi manipulate datele. Aceasta este o clasă de tip cursor și conține date de o anumită natură. O subclasă a sa, este clasa "formular" de tip form care conține un obiect "definire\_obiect" pentru definirea ecranului aplicației. Clasa "ecran" conține un obiect specific clasei "butoane" fiind de tip form. Butoanele aplicației sunt obiecte ale clasei "butoane".

Codul sursă al claselor prezentate este următorul:

```
*****
*-- Class:    def_clasa_si_program (d:\sorin\doctorat\teza_de_doctorat\burghiu\clasa_burghiu.vcx)
*-- ParentClass: custom
*-- BaseClass: custom
DEFINE CLASS def_clasa_si_program AS custom
    Height = 36
    Width = 36
    Name = "def_clasa_si_program"
    *-- numele clase data environment care se incarca
    cdenumclasa = .F.
    *-- numele programului care contine clasa DE
    cdenumprg = .F.
    *-- asigura ca s-a specificat un nume de clasa de mediu de date
    PROTECTED PROCEDURE chkcauta
        if type ("this.cdenumclasa")# 'C' or empty (this.cdenumclasa)
            =messagebox("Nu s-a specificat o clasa Data Environment. "+"Nu se poate instantia obiectul.",16, "croare
de instantiere")
            return .f.
        endif
    ENDPROC
    *-- deschide mediul de date
    PROTECTED PROCEDURE deschide
        public lodeb, lcclassname
        if !empty(this.cdenumprg)
            set procedure to (this.cdenumprg) additive
        endif
        lcclassname=this.cdenumclasa
        lodeb = createobject(lcclassname)
        if type("lodeb")# "O"
```

## Teza de Doctorat

```

        if !empty(this.cdenumeprg)
            release procedure (this.cdenumeprg)
        endif
        return .f.
    endif
    lodeb.opentables()
    if !empty(this.cdenumeprg)
        release procedure (this.cdenumeprg)
    endif
ENDPROC
PROCEDURE Init
    if !this.chkçautat()
        return .f.
    endif

    return this.deschide()
ENDPROC
ENDDDEFINE
*
*-- EndDefine: def_clasa_si_program

```

Definirea clasei care conține procedurile pentru manipularea obiectelor de date.

```

DEFINE CLASS def_proceduri_burghiu AS container
    Width = 200
    Height = 200
    PROTECTED cnumetabela
    cnumetabela = "articole_burghiu"
    Name = "def_proceduri_burghiu"
    ADD OBJECT def_clasa_si_program1 AS def_clasa_si_program WITH ;
        Top = 12, ;
        Left = 12, ;
        Height = 48, ;
        Width = 36, ;
        cdenumeprg = "", ;
        Name = "Def_clasa_si_program1"
    PROCEDURE inceput
        select (this.cnumetabela)
        go top
        thisform.refresh()
        if type ("thisform")="o"
            thisform.refresh()
        endif
    ENDPROC
    PROCEDURE sfarsit
        select(this.cnumetabela)
        go bottom
            thisform.refresh()
        if type ("thisform")="o"
            thisform.refresh()
        endif
    ENDPROC
    PROCEDURE nextit
        select(this.cnumetabela)
        skip 1
        if eof()
            ??chr(7)
            wait window nowait "la sfarsit de fisier"
            go bottom
        endif
            thisform.refresh()
    ENDPROC
    PROCEDURE previt
        select (this.cnumetabela)
        skip -1
        if bof()
            ??chr(7)
            wait window nowait "la inceput de fisier"
            go top
        endif
            thisform.refresh()

```

```

ENDPROC
PROCEDURE closeit
    oformburghiu.destroy
    release classlib flatbtn
    release classlib clasa_burghiu
    release all
    clear events
    close all
    thisform.visible=.f.
ENDPROC
PROCEDURE fabricateit
    public varburg,varprodsb
    do case
    case alltrim(oformburghiu.imagine_formular1.text1.value)="BURGHIU PENTRU GAURI LUNGI"
        lodeb.initialselectedalias="gauri_adinci_i"
        lodeb.vedeb()
        varburg=gauri_adinci_i.cod_burghiu
        varprodsb=gauri_adinci_i.cod_prodsb
    case alltrim(oformburghiu.imagine_formular1.text1.value)="Scule de gaurit pentru gauri adanci armate cu placute din
carburi metalice lipite"
        lodeb.initialselectedalias="scule_gaurit_cu_placute"
        lodeb.vedeb()
        varburg=scule_gaurit_cu_placute.cod_burghiu
        varprodsb=scule_gaurit_cu_placute.cod_prodsb
    case alltrim(oformburghiu.imagine_formular1.text1.value)="Scule de gaurit pentru gauri adanci armate cu placute din
CM elemente constructive"
        lodeb.initialselectedalias="sc_gaurit_fi_47_200"
        lodeb.vedeb()
        varburg=sc_gaurit_fi_47_200.cod_burghiu
        varprodsb=sc_gaurit_fi_47_200.cod_prodsb
    case alltrim(oformburghiu.imagine_formular1.text1.value)="Burghiu cu placute gauri adinci"
        lodeb.initialselectedalias="cu_placute_cm"
        lodeb.vedeb()
        varburg=cu_placute_cm.cod_burghiu
        varprodsb=cu_placute_cm.cod_prodsb
    endcase
ENDPROC
PROCEDURE repereit
    public vreperburghiu,vcodprodsb
        oformburghiu.imagine_formular1.btnrevin.visible=.t.
    do case
    case alltrim(oformburghiu.imagine_formular1.text1.value)="BURGHIU PENTRU GAURI LUNGI"
        lodeb.initialselectedalias="w_repere_g_adinci_i"
        lodeb.alege()
        oformburghiu.imagine_formular1.text1.controlsourc="w_repere_g_adinci_i.denumire"
        oformburghiu.imagine_formular1.oleboundcontrol1.controlsourc="w_repere_g_adinci_i.desen"
        oformburghiu.imagine_formular1.oleboundcontrol2.controlsourc="w_repere_g_adinci_i.imagine"
        oformburghiu.imagine_formular1.cnumetabela="w_repere_g_adinci_i"
        thisform.refresh()
    case alltrim(oformburghiu.imagine_formular1.text1.value)="BURGHIU CU DINTI SCHIMBABILI"
        lodeb.initialselectedalias="w_repere_dinti"
        lodeb.alege()
        oformburghiu.imagine_formular1.text1.controlsourc="w_repere_dinti.denumire"
        oformburghiu.imagine_formular1.oleboundcontrol1.controlsourc="w_repere_dinti.desen"
        oformburghiu.imagine_formular1.oleboundcontrol2.controlsourc="w_repere_dinti.imagine"
        oformburghiu.imagine_formular1.cnumetabela="w_repere_dinti"
        thisform.refresh()
    endcase
ENDPROC
PROCEDURE revinit
    oformburghiu.imagine_formular1.text1.controlsourc="articole_burghiu.denumire"
    oformburghiu.imagine_formular1.oleboundcontrol1.controlsourc="articole_burghiu.desen"
    oformburghiu.imagine_formular1.oleboundcontrol2.controlsourc="articole_burghiu.imagine"
    oformburghiu.imagine_formular1.cnumetabela="articole_burghiu"
    oformburghiu.imagine_formular1.btnrevin.visible=.f.
    thisform.refresh()
ENDPROC
PROCEDURE fisa_tehnologicait
    do case
    case alltrim(oformburghiu.imagine_formular1.text1.value)="BURGHIU PENTRU GAURI LUNGI"
        lodeb.initialselectedalias="w_fisa_tehnologica"
        lodeb.alege()

```

## Teza de Doctorat

```

        oformburghiu2.imag_formular_21.text1.controlsource="w_fisa_tehnologica.denumire_a"
        oformburghiu.imagine_formular1.oleboundcontrol1.controlsource="w_repere_g_adinci_i.desen"
        oformburghiu.imagine_formular1.oleboundcontrol2.controlsource="w_repere_g_adinci_i.imagine"
        oformburghiu2.imag_formular_21.cnumetabela="w_fisa_tehnologica"
        requery()
        oformburghiu2.visible=.t.
        oformburghiu2.show()
    endcase
ENDPROC
PROCEDURE Init
    select(this.cnumetabela)
    if type ("thisform.cclass")#"U"
        thisform.cclass=this.name
    endif
ENDPROC
ENDDDEFINE

```

**Definirea clasei care determina numele clasei și al programului în care se găesc obiectele de date**

```

DEFINE CLASS definire_numele_clasei_si_al_programului AS def_proceduri_burghiu
    Name = "definire_numele_clasei_si_al_programului"
    Def_clasa_si_program1.cdenumeprg = "baza_de_date_burghie"
    Def_clasa_si_program1.cdenumelasa = "burghiu"
    Def_clasa_si_program1.Name = "Def_clasa_si_program1"
ENDDDEFINE

```

**Definirea clasei în care vor fi vizualizate datele**

```

DEFINE CLASS imag_formular_2 AS
definire_numele_clasei_si_al_programului
    Width = 1001
    Height = 746
    BackColor = RGB(221,221,221)
    cnumetabela = "w_fisa_tehnologica"
    Name = "imag_formular_2"
    Def_clasa_si_program1.Name = "Def_clasa_si_program1"
    ADD OBJECT label1 AS label WITH ;
        FontSize = 14, ;
        BackStyle = 0, ;
        Caption = "PRODUS", ;
        Height = 25, ;
        Left = 20, ;
        Top = 32, ;
        Width = 96, ;
        Name = "Label1"
    ADD OBJECT label2 AS label WITH ;
        FontSize = 14, ;
        BackStyle = 0, ;
        Caption = "COD", ;
        Height = 25, ;
        Left = 20, ;
        Top = 56, ;
        Width = 96, ;
        Name = "Label2"
    ADD OBJECT label3 AS label WITH ;
        FontBold = .T., ;
        FontItalic = .T., ;
        FontName = "Arial Black", ;
        FontShadow = .T., ;
        FontSize = 16, ;
        FontUnderline = .T., ;
        BackStyle = 0, ;
        Caption = "FISA TEHNOLOGICA DE
PRELUCRARI", ;
        Height = 36, ;
        Left = 32, ;
        Top = 164, ;
        Width = 468, ;
        ForeColor = RGB(0,0,0), ;
        BackColor = RGB(255,255,255), ;
        Name = "Label3"
    ADD OBJECT label4 AS label WITH ;
        FontSize = 14, ;
        BackStyle = 0, ;
        Caption = "Buc/produs 1", ;
        Height = 25, ;
        Left = 536, ;
        Top = 176, ;
        Width = 156, ;
        Name = "Label4"
    ADD OBJECT shape1 AS shape WITH ;
        Top = 20, ;
        Left = 620, ;
        Height = 145, ;
        Width = 385, ;
        BackStyle = 0, ;
        BorderStyle = 1, ;
        BorderWidth = 2, ;
        Name = "Shape1"
    ADD OBJECT line1 AS line WITH ;
        BorderWidth = 2, ;
        Height = 1, ;
        Left = 620, ;
        Top = 68, ;
        Width = 384, ;
        Name = "Line1"
    ADD OBJECT line2 AS line WITH ;
        BorderWidth = 2, ;
        Height = 1, ;
        Left = 620, ;
        Top = 116, ;
        Width = 384, ;
        Name = "Line2"
    ADD OBJECT line3 AS line WITH ;
        BorderWidth = 2, ;
        Height = 144, ;
        Left = 728, ;
        Top = 20, ;
        Width = 0, ;
        Name = "Line3"
    ADD OBJECT line4 AS line WITH ;
        BorderWidth = 2, ;
        Height = 144, ;
        Left = 812, ;
        Top = 20, ;
        Width = 0, ;
        Name = "Line4"
    ADD OBJECT line5 AS line WITH ;
        BorderWidth = 2, ;

```

**Teza de Doctorat**



```

Height = 144, ;
Left = 908, ;
Top = 20, ;
Width = 0, ;
Name = "Line5"
ADD OBJECT label5 AS label WITH ;
  FontName = "Arial Black", ;
  FontSize = 14, ;
  BackStyle = 0, ;
  Caption = "DATA", ;
  Height = 36, ;
  Left = 740, ;
  Top = 32, ;
  Width = 60, ;
  Name = "Label5"
ADD OBJECT label6 AS label WITH ;
  FontName = "Arial Black", ;
  FontSize = 14, ;
  BackStyle = 0, ;
  Caption = "SEMNAT", ;
  Height = 36, ;
  Left = 812, ;
  Top = 32, ;
  Width = 96, ;
  Name = "Label6"
ADD OBJECT label7 AS label WITH ;
  FontName = "Arial Black", ;
  FontSize = 14, ;
  BackStyle = 0, ;
  Caption = "SIMB", ;
  Height = 36, ;
  Left = 920, ;
  Top = 32, ;
  Width = 60, ;
  Name = "Label7"
ADD OBJECT label8 AS label WITH ;
  FontName = "Arial Black", ;
  FontSize = 12, ;
  BackStyle = 0, ;
  Caption = "VERIFICAT", ;
  Height = 36, ;
  Left = 632, ;
  Top = 80, ;
  Width = 96, ;
  Name = "Label8"
ADD OBJECT label9 AS label WITH ;
  FontName = "Arial Black", ;
  FontSize = 12, ;
  BackStyle = 0, ;
  Caption = "MODIFICAT", ;
  Height = 36, ;
  Left = 632, ;
  Top = 128, ;
  Width = 96, ;
  Name = "Label9"
ADD OBJECT label10 AS label WITH ;
  FontSize = 14, ;
  BackStyle = 0, ;
  Caption = "LA", ;
  Height = 25, ;
  Left = 20, ;
  Top = 8, ;
  Width = 36, ;
  Name = "Label10"
ADD OBJECT text4 AS textbox WITH ;
  Height = 25, ;
  Left = 740, ;
  Top = 80, ;
  Width = 61, ;
  Name = "Text4"
ADD OBJECT text5 AS textbox WITH ;
  Height = 25, ;
  Left = 824, ;
  Top = 80, ;
  Width = 73, ;
  Name = "Text5"
ADD OBJECT text6 AS textbox WITH ;
  Height = 25, ;
  Left = 920, ;
  Top = 80, ;
  Width = 73, ;
  Name = "Text6"
ADD OBJECT text7 AS textbox WITH ;
  Height = 25, ;
  Left = 740, ;
  Top = 128, ;
  Width = 61, ;
  Name = "Text7"
ADD OBJECT text8 AS textbox WITH ;
  Height = 25, ;
  Left = 824, ;
  Top = 128, ;
  Width = 73, ;
  Name = "Text8"
ADD OBJECT text9 AS textbox WITH ;
  Height = 25, ;
  Left = 920, ;
  Top = 128, ;
  Width = 73, ;
  Name = "Text9"
ADD OBJECT command1 AS commandbutton
WITH ;
  Top = 596, ;
  Left = 140, ;
  Height = 49, ;
  Width = 109, ;
  FontSize = 8, ;
  WordWrap = .T., ;
  Caption = "FISA TEHNOLOGICA DE
TRATAMENT TERMIC", ;
  Name = "Command1"
ADD OBJECT command2 AS commandbutton
WITH ;
  Top = 596, ;
  Left = 776, ;
  Height = 49, ;
  Width = 109, ;
  FontSize = 8, ;
  WordWrap = .T., ;
  Caption = "FISA TEHNOLOGICA DE
SUDURA", ;
  Name = "Command2"
ADD OBJECT btnback AS commandbutton WITH ;
  Top = 596, ;
  Left = 468, ;
  Height = 49, ;
  Width = 97, ;
  Caption = "BACK", ;
  Name = "btnback"
ADD OBJECT text3 AS textbox WITH ;
  FontBold = .T., ;
  FontSize = 12, ;
  Alignment = 3, ;
  Value = (date()), ;
  Height = 25, ;
  Left = 68, ;
  ReadOnly = .T., ;
  Top = 8, ;
  Width = 120, ;
  DisabledBackColor = RGB(255,255,255).
  Name = "Text3"

```

## Teza de Doctorat

```

ADD OBJECT text1 AS textbox WITH ;
    FontBold = .T. ;
    ControlSource = "" ;
    Height = 25 ;
    Left = 128 ;
    ReadOnly = .T. ;
    Top = 32 ;
    Width = 324 ;
    DisabledBackColor = RGB(255,255,255),

    BorderColor = RGB(0,0,0) ;
    Name = "Text1"
ADD OBJECT text2 AS textbox WITH ;
    FontBold = .T. ;
    ControlSource = "" ;
    Height = 25 ;
    Left = 128 ;
    ReadOnly = .T. ;
    Top = 56 ;
    Width = 324 ;
    DisabledBackColor = RGB(255,255,255),

    DisabledForeColor = RGB(192,192,192),

    Name = "Text2"
ADD OBJECT grid1 AS grid WITH ;
    ColumnCount = 10 ;
    FontBold = .T. ;
    DeleteMark = .F. ;
    GridLines = 3 ;
    GridLineWidth = 1 ;
    HeaderHeight = 20 ;
    Height = 348 ;
    Left = 12 ;
    Panel = 1 ;
    ReadOnly = .T. ;
    RecordMark = .F. ;
    RecordSource = "w_fisa_tehnologica" ;
    ScrollBars = 3 ;
    Top = 228 ;
    Width = 1020 ;
    ForeColor = RGB(0,0,0) ;

    BackColor = RGB(255,255,255) ;
    GridLineColor = RGB(0,0,0) ;
    Name = "Grid1" ;
ADD OBJECT ftermic AS editbox WITH ;
    Height = 372 ;
    Left = 12 ;
    Top = 228 ;
    Visible = .F. ;
    Width = 624 ;
    ControlSource = "" ;
    Name = "FTTERMIC"
ADD OBJECT fsudura AS editbox WITH ;
    Height = 372 ;
    Left = 396 ;
    Top = 228 ;
    Visible = .F. ;
    Width = 624 ;
    ControlSource = "" ;
    Name = "ftsudura"
PROCEDURE command1.Click
    oformburghiu2.imag_formular_21.ftermic.visible=.t.
ENDPROC
PROCEDURE command1.RightClick
    oformburghiu2.imag_formular_21.ftermic.visible=.f.
ENDPROC
PROCEDURE command2.Click
    oformburghiu2.imag_formular_21.ftsudura.visible=.t.
ENDPROC
PROCEDURE command2.RightClick
    oformburghiu2.imag_formular_21.ftsudura.visible=.f.
ENDPROC
PROCEDURE btnback.Click
    thisform.visible=.f.
ENDPROC
ENDDDEFINE

```

### Definire clasa imagine formular

```

DEFINE CLASS imagine_formular AS
    define_numele_clasei_si_al_programului
        Width = 1017
        Height = 746
        Visible = .T.
        Name = "imagine_formular"
        Def_clasa_si_program1.Name = "Def_clasa_si_program1"
        ADD OBJECT text1 AS textbox WITH ;
            ControlSource = "" ;
            Height = 24 ;
            Left = 12 ;
            Top = 36 ;
            Width = 420 ;
            Name = "Text1"
        ADD OBJECT oleboundcontrol1 AS oleboundcontrol WITH ;
            Top = 12 ;
            Left = 456 ;
            Height = 420 ;
            Width = 493 ;
            ControlSource = "" ;
            Stretch = 1 ;
        "articole_burghiu.denumire" ;
        ADD OBJECT btnrevin AS commandbutton WITH ;
            Top = 480 ;
            Left = 888 ;
            Height = 49 ;
            Width = 85 ;
            Caption = "Back" ;
            Visible = .F. ;
            Name = "btnrevin"
        PROCEDURE btnrevin.Click
            local lcclassname
            lcclassname=thisform.cclass
            thisform.&lcclassname..revinit()
        ENDPROC
    ENDDDEFINE

```

### Definirea clasei pentru procedurile butoanelor

```

DEFINE CLASS definire_clasa_pt_proceduri_butoane AS form
    DataSession = 2
    Top = 0
    Left = 0

```

```

Height = 250
Width = 946
DoCreate = .T.
Caption = "form"
BackColor = RGB(128,128,128)
Name = "definire_clasa_pt_proceduri_butoane"
*-- defineste clasa catre care se face navigarea
cclass = .F.
ADD OBJECT butoane1 AS butoane WITH ;
    Top = 60, ;
    Left = 12, ;
    Width = 744, ;
    Height = 84, ;
    Name = "Butoane1", ;
    Timer_flat1.Name = "Timer_flat1", ;
    butclose.Shadow.Name = "Shadow", ;
    butclose.Line4.DefLeft = "", ;
    butclose.Line4.DefHeight = "", ;
    butclose.Line4.Name = "Line4", ;
    butclose.Line2.DefWidth = "", ;
    butclose.Line2.Name = "Line2", ;
    butclose.Line1.DefTop = "", ;
    butclose.Line1.DefWidth = "", ;
    butclose.Line1.Name = "Line1", ;
"Header1", ;
"Header1", ;
"Header1", ;
"Header1", ;
"Header1", ;
"Header1", ;

ADD OBJECT imag_formular_21 AS
imag_formular_2 WITH ;
    Top = 0, ;
    Left = 0, ;
    Width = 1008, ;
    Height = 744, ;
    Name = "Imag_formular_21", ;
    Def_clasa_si_program1.Name =
"Def_clasa_si_program1", ;
    Label1.Name = "Label1", ;
    Text1.Name = "Text1", ;
    Label2.Name = "Label2", ;
    Text2.Name = "Text2", ;
    Text3.Name = "Text3", ;
    Label3.Name = "Label3", ;
    Grid1.Column1.Header1.Name =
"Header1", ;
    Grid1.Column1.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column1.Name = "Column1", ;
    Grid1.Column2.Header1.Name =
"Header1", ;
    Grid1.Column2.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column2.Name = "Column2", ;
    Grid1.Column3.Header1.Name =
"Header1", ;
    Grid1.Column3.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column3.Name = "Column3", ;
    Grid1.Column4.Header1.Name =
"Header1", ;

Butoane1.butclose.Line1.DefTop = ""
Butoane1.butclose.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.butclose.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.butclose.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.butclose.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.Top = 468
Butoane1.Left = 24
Butoane1.Width = 744
Butoane1.Height = 84
Butoane1.ZOrderSet = 1
Butoane1.Name = "Butoane1"
ADD OBJECT imagine_formular1 AS
imagine_formular WITH ;
    Top = 0, ;
    Left = 12, ;
    Width = 1008, ;
    Grid1.Column4.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column4.Name = "Column4", ;
    Grid1.Column5.Header1.Name =
"Header1", ;
    Grid1.Column5.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column5.Name = "Column5", ;
    Grid1.Column6.Header1.Name =
"Header1", ;
    Grid1.Column6.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column6.Name = "Column6", ;
    Grid1.Column7.Header1.Name =
"Header1", ;
    Grid1.Column7.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column7.Name = "Column7", ;
    Grid1.Column8.Header1.Name =
"Header1", ;
    Grid1.Column8.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column8.Name = "Column8", ;
    Grid1.Column9.Header1.Name =
"Header1", ;
    Grid1.Column9.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column9.Name = "Column9", ;
    Grid1.Column10.Header1.Name =
"Header1", ;
    Grid1.Column10.Text1.Name = "Text1", ;
    Grid1.Column10.Name = "Column10", ;
    Grid1.Name = "Grid1", ;
    Label4.Name = "Label4", ;
    Shape1.Name = "Shape1", ;
    Line1.Name = "Line1", ;
    Line2.Name = "Line2", ;
    Line3.Name = "Line3", ;
    Line4.Name = "Line4", ;
    Line5.Name = "Line5", ;
    Label5.Name = "Label5", ;
    Label6.Name = "Label6", ;
    Label7.Name = "Label7", ;
    Label8.Name = "Label8", ;
    Label9.Name = "Label9", ;
    Label10.Name = "Label10", ;
    Text4.Name = "Text4", ;
    Text5.Name = "Text5", ;
    Text6.Name = "Text6", ;
    Text7.Name = "Text7", ;
    Text8.Name = "Text8", ;
    Text9.Name = "Text9", ;
    Command1.Name = "Command1", ;
    Command2.Name = "Command2", ;
    FTTERMIC.Name = "FTTERMIC", ;
    ftsudura.Name = "ftsudura", ;
    btnback.Name = "btnback"
ENDDEFINE

```

### Definirea clasei formular burghiu

```

DEFINE CLASS formular_burghiu AS
definire_clasa_pt_proceduri_butoane
    Top = 0
    Left = 0
    Height = 742
    Width = 1016
    DoCreate = .T.
    Caption = "BURGHIU"
    Name = "formular_burghiu"
    Butoane1.Timer_flat1.Name = "Timer_flat1"
    Butoane1.butclose.Shadow.Name = "Shadow"
    Butoane1.butclose.Line4.DefLeft = ""
    Butoane1.butclose.Line4.DefHeight = ""
    Butoane1.butclose.Line4.Name = "Line4"
    Butoane1.butclose.Line2.DefWidth = ""
    Butoane1.butclose.Line2.Name = "Line2"
    Butoane1.butclose.Line1.DefTop = ""
    Butoane1.butclose.Line1.DefWidth = ""
    Butoane1.butclose.Line1.Name = "Line1"
    Butoane1.butclose.Line3.DefHeight = ""
    Butoane1.butclose.Line3.Name = "Line3"
    Butoane1.Top = 468
    Butoane1.Left = 24
    Butoane1.Width = 744
    Butoane1.Height = 84
    Butoane1.ZOrderSet = 1
    Butoane1.Name = "Butoane1"
ADD OBJECT imagine_formular1 AS
imagine_formular WITH ;
    Top = 0, ;
    Left = 12, ;
    Width = 1008, ;

```

### Teza de Doctorat

```

Height = 744, ;
ZOrderSet = 0, ;
Name = "Imagine_formular1", ;
Def_clasa_si_program1.Name = "Oleboundcontrol2", ;
"Def_clasa_si_program1", ;
Text1.Name = "Text1", ;
Oleboundcontrol1.Top = 12, ;
Oleboundcontrol1.Left = 456, ;
Oleboundcontrol1.Height = 420, ;
Oleboundcontrol1.Width = 493, ;
Oleboundcontrol1.Name =
"Oleboundcontrol1", ;
Oleboundcontrol2.Top = 84, ;
Oleboundcontrol2.Left = 12, ;

Oleboundcontrol2.Height = 252, ;
Oleboundcontrol2.Width = 336, ;
Oleboundcontrol2.Name =
btnrevin.Name = "btnrevin"
ADD OBJECT timer_flat1 AS timer_flat WITH ;
Top = 432, ;
Left = 24, ;
Height = 36, ;
Width = 48, ;
Name = "Timer_flat1"

*
ENDDEFINE

```

Realizarea claselor prezentate anterior permite abordarea pur obiectuală a SFS-ului atât din punct de vedere al memorării datelor cât și din punctul de vedere al gestionării acestora. Se realizează următoarele activități:

- Baza de date relațională este transformată într-o bază de date obiectuală. Transformarea se realizează obiectual cu ajutorul clasei "creaza\_clasa\_de\_date". Codul program rezultat este folosit pentru gestionarea datelor fiind definită o clasă de tip dataenvironment, care conține mai multe obiecte corespunzătoare tabelelor din baza de date relațională, fiecare tabel fiind o clasă distinctă de tip cursor. Fiecare tuplă din cadrul tabelelor este considerată un obiect individual cu proprietățile specifice structurii tabelului;
- Toate procedurile necesare gestionării datelor se găsesc într-o clasă specifică. Aplicarea unei proceduri înseamnă de fapt, apelarea metodei cu același nume a clasei;
- Structura arborescentă de clase prin care se definesc obiectele necesare vizualizării datelor, a celor necesare pentru consultarea datelor se face într-un mod nou. Abordarea obiectuală, permite încă din faza de proiectare a aplicației pentru SFS, facilități importante privind înțelegerea legăturii dintre mediile de stocare și gestiunea datelor;
- Un alt aspect important este faptul că, prin folosirea conceptului de clasă derivată, clasele de bază folosite pentru gestiunea datelor pot fi aplicate la fiecare modul al SFS-ului.

## 8.4 Definirea claselor derivate și a schemelor obiectuale pentru Sistemul de Fabricație al Sculelor

### 8.4.1 Definirea claselor derivate

Proiectarea și ulterior implementarea bazelor de date pentru SFS s-a făcut pe baza teoriei dezvoltate în capitolele 4 și 5. Clasele de bază sunt considerate atât tipurile de clase proprii mediului de programare cât și clase noi. Respectând definiția care afirmă că o clasă derivată, este o clasă care se poate obține dintr-o clasă de bază pe baza unei interogări, pentru fiecare tip de bază de date s-au obținut clase derivate. În general clasele derivate sau obținut prin moștenire

**Teza de Doctorat**

ele păstrând proprietățile claselor din care provin. Semantica acestor clase este obiect generat, deoarece pentru orice tip al clasei de bază, clasa generată va conține obiecte noi. Funcție de fiecare tip de bază de date, s-au analizat proprietățile claselor specifice și s-au elaborat schemele conceptuale și schemele externe corespunzătoare. Pentru baza de date realizată sa păstrat arhitectura ANSI/SPARC specifică bazelor de date relaționale, adaptată într-un mod nou pentru baza de date obiectuală.

Pentru clasa “Alezoare” care este de tip predefinit *dataenvironment* și care conține mai multe obiecte ale claselor, corespunzătoare tabelor de tip cursor s-au definit clasele derivate, schema conceptuală și schema externă.

Clasele de bază s-au considerat clasa cursor, alezoare de mână, alezoare de mașină. Pentru clasele care au proprietăți în comun, s-a realizat închiderea prin moștenire (figura 8.18).

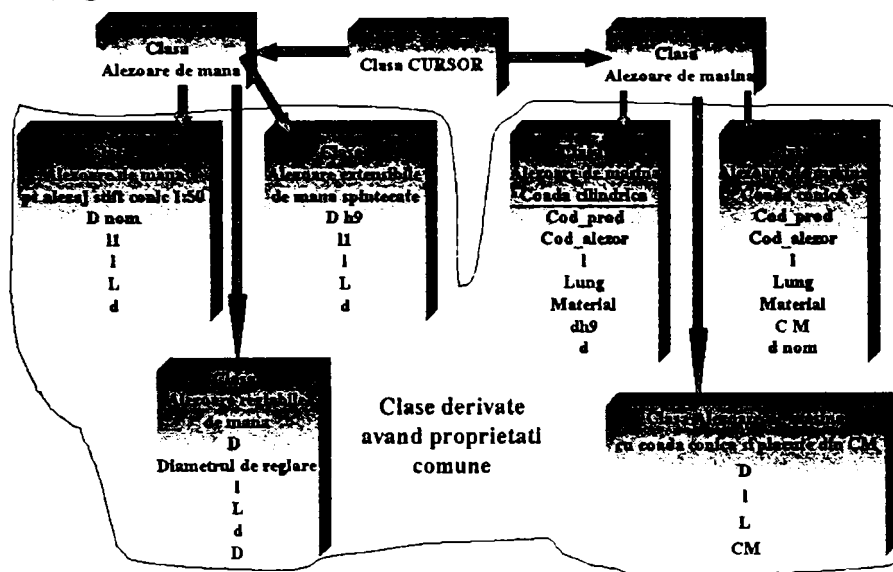


Fig 8.18 Clase de bază și clase derivate pentru schema obiectuală “Alezoare de mână”

O altă modalitate de a obține clase derivate, constă în obținerea vederilor din clasele de bază. Acestea vor fi clase de tip cursor, și au proprietăți în comun cu clasele din care sunt derivate (figura 8.19).

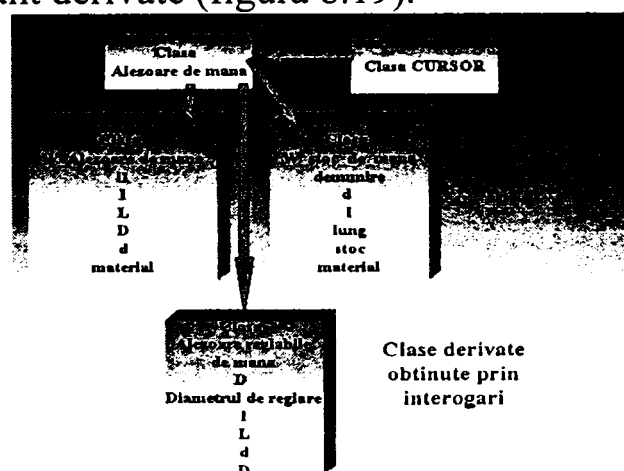


Fig 8.19 Clase derivate obținute ca vederi derivate

Această abordare este valabilă pentru toate modulele SFS-ului. Mai mult decât atât, fiecare tabelă din baza de date este considerată un obiect care aparține clasei alezoare. Datorită acestui fapt nivelul de derivabilitate poate fi interpretat atât la nivel superior cât și la nivel inferior, putând fi create noi proprietăți ale claselor, procesul de derivabilitate putând fi dezvoltat funcție de necesitățile sistemului de fabricație. Schema conceptuală și schema externă pot fi dezvoltate permanent funcție de noile produse care intră în procesul de fabricație sau funcție de unele produse care sunt scoase din procesul de fabricație.

Clasele derivate trebuie definite în dicționarul de date. Acest lucru se realizează automat în cadrul mediului soft cu care se lucrează. Derivabilitatea claselor poate fi extinsă și la clasele care realizează gestionarea datelor în cadrul aplicației. Pornind de la clasele de bază pentru gestionarea datelor, pentru fiecare modul din clasificarea sculelor se vor realiza clase derivate care au proprietăți asemănătoare. Clasele pentru gestionarea datelor din diverse clase *cursor* sunt asemănătoare, numai proprietățile prin care se modifică numele clasei, numele procedurilor și numele tabelii, se schimbă. Clasa butoane este aceeași pentru toate modulele SFS-ului. Aceste clase pot fi considerate clase derivate din clasele de bază (figura 8.20).

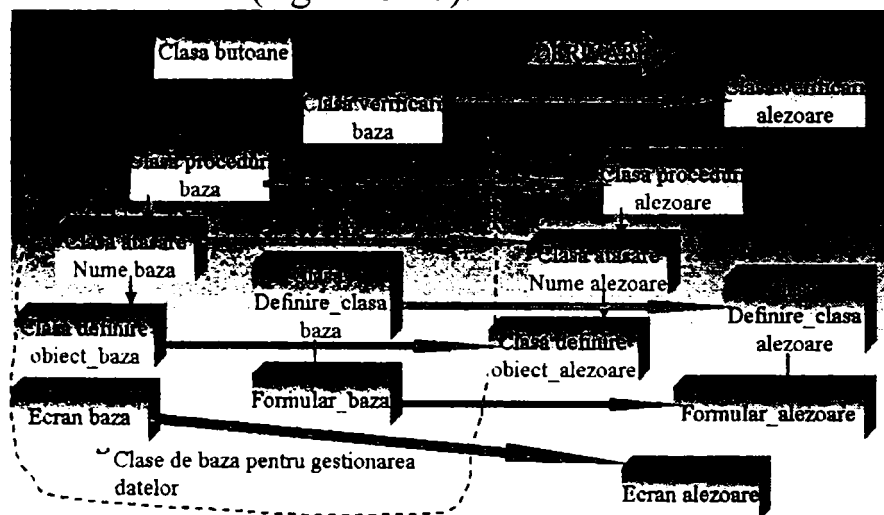


Fig 8.20 Procesul de derivare al claselor pentru schema obiectuală "Alezoare"

Procesul de derivabilitate poate continua în cadrul bazei de date "Alezoare". Astfel relațiile pot fi "sparte" în mai multe relații, fiecare relație având un anumit număr de atribute. Fiecare relație obținută este definită ca și clasă de obiecte. Fiecare tuplă este considerată ca și un obiect, identificabil în dicționarul de date. Identificarea obiectului se poate realiza prin atribut de tip cheie primară, fiecare obiect având în o valoare distinctă în atributul respectiv. Prin semantica obiect generat se pot obține clase noi. Această clasă reprezintă aceleași concepte ca și clasa inițială dar adaptate la noile cerințe impuse de atributul sau atributele noi. Important este de reținut faptul că se poate defini un



concept nou, prin agregarea obiectelor obținute prin transformarea valorilor în obiecte.

Inițial nu există clasa “Alezoare”, care conține dimensiunile acesteia. Definim această clasă și din ea se definesc clasele derivate “Dimensiuni” și “Dimensiuni1” prin semantica obiect generat. Clasa “Alezoare1” este derivată prin semantica obiect conservat. Această clasă reprezintă aceleași concepte ca și clasa inițială “Alezoare”, dar adaptate noilor cerințe impuse de către clasa “Dimensiuni”, cu care este legată printr-o relație de agregare (figura 8.21).

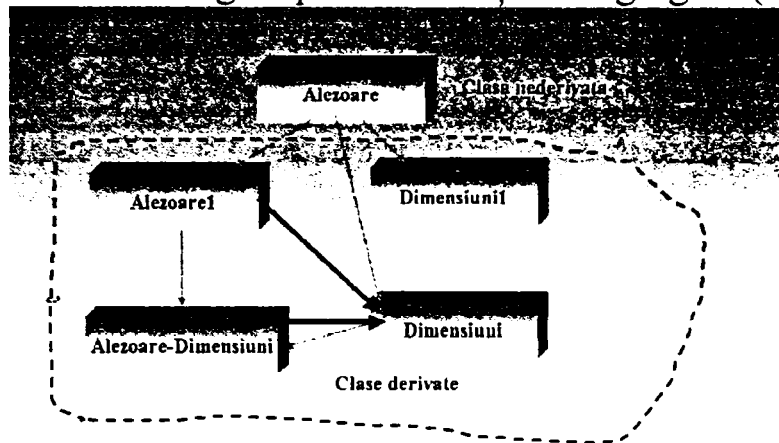


Fig 8.21 Clase derivate prin semantica obiect generat

Fiecare obiect de bază sau obiect derivat este reprezentat prin indicatorul său. Considerăm reprezentarea sub formă de relație a clasei “Alezoare”, în care fiecare tuplă reprezintă un obiect identificat printr-un cod, numit cod de identificare obiect tabelul 1.

Tabelul 1

Cod de identificare obiect	Denumire	Dimensiuni
A1	De mână	Dm6, l, L, d
A2	De mână coadă cilindrică	Dm6, l, L, dh9
A3	De mașină coadă conică cu plăcuțe	Dm6, l, L, CM
A4	De mână pentru alezaj știft conic	Dnom, L1, L, d
A5	Pentru găuri nit	Dnom, L, l, l1, CM
A6	Canal elicoidal coadă cilindrică	Dnom, l1, l, L, d

Fiecare identificator al clasei “Alezoare1” este identic cu identificatorul corespunzător din clasa nederivată (tabelul 2).

Tabelul 2

Cod de identificare obiect	Obiecte de bază
A1	A1

A2	A2
A3	A3
A4	A4
A5	A5
A6	A6

Clasa “Dimensiuni” corespunzătoare clasei “Alezoare” este generată de așa manieră, încât obiectul este generat pentru fiecare valoare diferită a proprietăților clasei “Dimensiuni”. Astfel valorile sunt transformate în obiecte (tabelul 3).

Tabelul 3

Cod de identificare obiect	Atribut	Obiect de bază	Denumire
D11	Dm6	{A1,A2,A3}	diammetric 6
D12	l	{A1,A2,A3,A5,A6}	lmic
D13	L	{A1,A2,A3,A4,A5,A6}	lmare
D14	d	{A1,A4,A6}	dmic
D15	dh9	{A2}	diam
D16	Dnom	{A4,A5,A6}	diamnominal
D17	CM	{A3,A5}	placute_carburi_metalice
D18	L1	{A4}	lmarel
D19	l1	{A5,A6}	lmic1

Dacă există două sau mai multe obiecte ale clasei “Alezoare”, care au aceeași valoare returnată de proprietățile clasei “Dimensiuni” atunci toate obiectele sunt obiecte de bază.

Clasa derivată “Dimensiuni1” este reprezentată în tabelul 4.

Tabelul 4

Cod de identificare obiect	Atribut	Obiect de bază	Denumire
E10	Dm6,A1	{A1,A2,A3}	diammetric6
E11	Dm6,A2	{A1,A2,A3}	diammetric6
E12	Dm6,A3	{A1,A2,A3}	diammetric6
E13	l,A1	{A1,A2,A3,A5,A6}	lmic
E14	l,A2	{A1,A2,A3,A5,A6}	lmic
E15	l,A3	{A1,A2,A3,A5,A6}	lmic
E16	l,A5	{A1,A2,A3,A5,A6}	lmic
E17	l,A6	{A1,A2,A3,A5,A6}	lmic
E18	L,A1	{A1,A2,A3,A4,A5,A6}	lmare
E19	L,A2	{A1,A2,A3,A4,A5,A6}	lmare
E20	L,A3	{A1,A2,A3,A4,A5,A6}	lmare

E21	L,A4	{A1,A2,A3,A4,A5,A6}	Imare
E22	L,A5	{A1,A2,A3,A4,A5,A6}	Imare
E23	L,A6	{A1,A2,A3,A4,A5,A6}	Imare
E24	dh9,A2	{A2}	diam
E25	dnom,A4	{A4,A5,A6}	dnom
E26	dnom,A5	{A4,A5,A6}	dnom
E27	dnom,A6	{A4,A5,A6}	dnom
E28	Cm,A3	{A3,A5}	plăcuțe carburi metalice
E29	Cm,A5	{A3,A5}	plăcuțe carburi metalice
E30	L1,A4	{A4}	Imare1
E31	l1,A5	{A5,A6}	lmic1
E32	l1,A6	{A5,A6}	lmic1

Clasa Alezoare1 a fost definită prin semantica obiect conservat, un singur atribut intern fiind folosit pentru identificarea obiectului de bază (tabelul 5).

Tabelul 5

Cod de identificare obiect	Atribut	Obiect de bază	Identificator "Dimensiuni"
A1	A1	A1	D11,D12,D13,D14
A2	A2	A2	D11,D12,D13,D15
A3	A3	A3	D11,D12,D13,D17
A4	A4	A4	D13,D14,D16,D18
A5	A5	A5	D12,D13,D16,D17,D19
A6	A6	A6	D12,D13,D14,D16,D19

Clasa "Alezoare-Dimensiuni" a fost definită prin semantica obiect generat folosind asocierea obiectelor (tabelul 6).

Tabelul 6

Cod de identificare obiect	Atribut	Obiecte de baza	Dimens	Alezor
AD11	D11,{A1,A2,A3}	D11,{A1,A2,A3}	D11	{A1,A2,A3}
AD12	D12,{A1,A2,A3,A5,A6}	D12,{A1,A2,A3,A5,A6}	D12	{A1,A2,A3, A5,A6}
AD13	D13, {A1,A2,A3,A5,A6}	D13, {A1,A2,A3,A5,A6}	D13	{A1,A2,A3, A5,A6}
AD14	D14,{A1,A4,A6}	D14,{A1,A4,A6}	D14	{A1,A4,A6}
AD15	D15,{A2}	D15,{A2}	D15	{A2}
AD16	D16,{A4,A5,A6}	D16,{A4,A5,A6}	D16	{A4,A5,A6}

AD17	D17,{A3,A5}	D17,{A3,A5}	D17	{A3,A5}
AD18	D18,{A4}	D18,{A4}	D18	{A4}
AD19	D19,{A5,A6}	D19,{A5,A6}	D19	{A5,A6}

În general pentru ca o clasă să poată fi derivabilă este necesar ca aceasta să conțină informații din clasa de bază. În procesul implementării de multe ori este posibil ca utilizatorii să ceară introducerea de informație nouă. Aceasta poate fi introdusă sub forma unor clase nederivabile sau prin modificarea claselor derivabile existente. Modificarea claselor existente, poate avea implicații destul de neplăcute asupra programelor și asupra informațiilor care vor ajunge la utilizator.

#### 8.4.2 Definirea schemele conceptuale și a schemelor externe

Așa cum s-a arătat anterior schema conceptuală a unei baze de date obiectuală conține clase nederivabile. Schema obiectuală va fi generată pe baza metodologiei prezentată în cap. 4 paragraf 4.3 și pe baza algoritmului prezentat în cap. 5, paragraf 5.9.2. Ea poate conține și clase derivabile dar acest lucru este opțional. Informația conținută în schema obiectuală în general este reprezentată prin proprietățile clasei care reprezintă *intensia* clasei și prin mulțimea obiectelor care există într-o clasă care reprezintă *extensia* clasei. Intensia și extensia sunt considerate în general separat. Astfel dacă se include un obiect nou într-o clasă derivată același obiect trebuie inclus și în clasa de bază. La fel modificarea unor proprietăți în clasa de bază implică modificarea acestora și în clasa derivată. Clasele derivate pot conține informație nederivabilă.

Schemele externe derivă din schema conceptuală, prin introducerea de noi clase derivate. Ele descriu o parte din informația existentă în baza de date în scopul de a transmite informație utilizatorului. Așa cum s-a arătat în capitolele anterioare schemele externe pot conține informație care a fost obținută prin semantica obiect generat. Gradul de particularizare a schemei externe poate merge până a reprezenta o singură clasă.

Pornind de la aceste considerații teoretice, schema conceptuală a aplicației conține clasele nederivabile, necesare pentru memorarea datelor, pentru butoane, pentru gestionarea datelor, pentru obținerea principalelor documente economice, pentru realizarea părții de proiectare, pentru vizualizarea STAS-urilor, pentru gestiunea producției (figura 8.22).

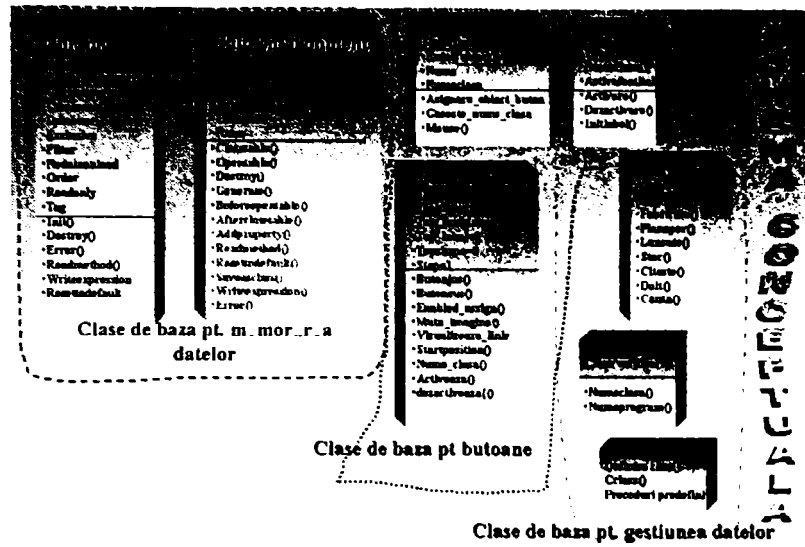


Fig 8.22 Clase de bază

Clasele pentru manipularea datelor sau diverse secțiuni ale aplicației care deservește Sistemul de Fabricație al Sculelor, se bazează pe clase predefinite ale mediului de programare (figura 8.23).

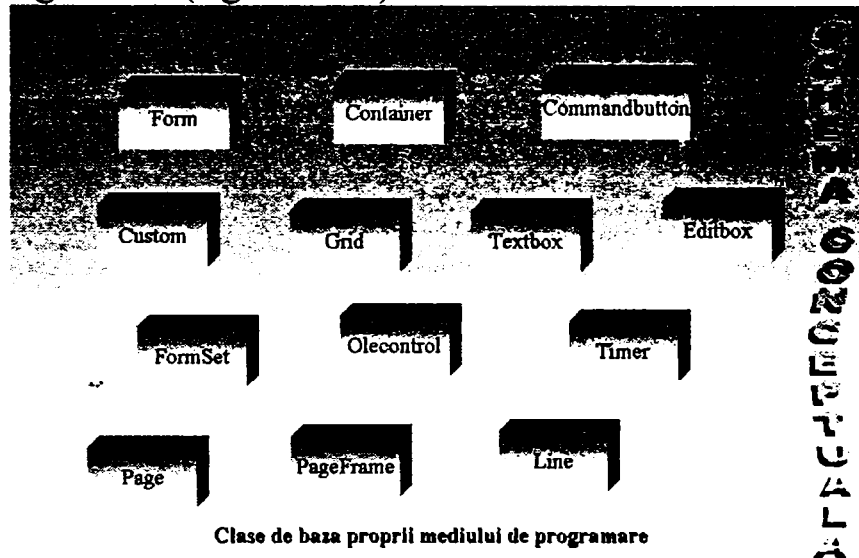


Fig 8.23 Clase predefinite ale mediului de programare

Schemele externe sunt specifice fiecărei secțiuni a bazei de date, ele se bazează pe schema conceptuală dar conțin și alte clase (clase derivabile) decât clasele de bază. Instanțele clasei de origine pot deveni instanțe ale clasei destinație în anumite condiții precis definite. Procesul este complex și generează în procesul de proiectare noi clase derivabile sau nederivabile care apar în schema externă. Schema conceptuală poate fi modificată pe parcurs în scopul de a obține clase nederivabile. Într-o primă fază pot fi generate scheme externe temporale care se modifică continu până se ajunge la schema externă corespunzătoare unei părți din baza de date obiectuală. În general prin modificarea schemei conceptuale, schemele externe inițiale ar trebui să nu se modifice.

## Teza de Doctorat

## 8.4.2.1. Schema externă a bazei de date obiectuale “Alezoare”

Pornind de la considerentele prezentate anterior, s-a folosit un produs soft de modelare Visual Modeler cu ajutorul căruia s-au obținut schemele obiectuale pentru fiecare modul al SFS-ului conform clasificării efectuate pentru sculele așchietoare. Schema externă pentru secțiunea baza de date “alezoare” este prezentată în figura 8.24. Într-un modul al bazei de date obiectuale a sistemului de fabricație al sculelor pot exista mai multe scheme obiectuale fiecare reprezentând structura de clase dorită. În cazul bazei de date alezoare este inclusă și schema externă corespunzătoare “Planului de Operații” (figura 8.25). Totodată clasele folosite pentru generarea documentelor economice sau cele folosite pentru partea de proiectare sunt clase derivate, în general prin moștenire care au propriile lor scheme externe.

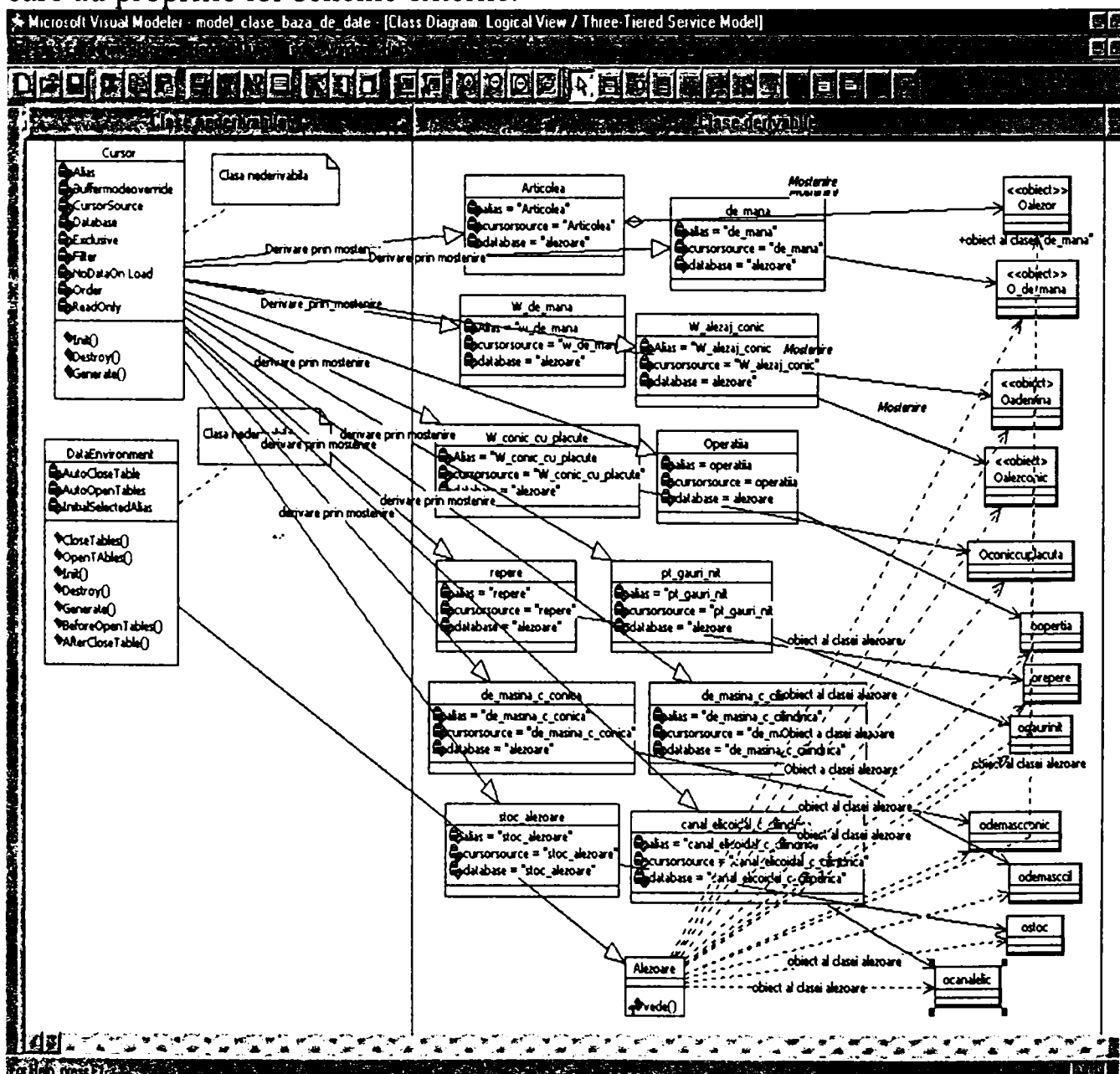


Fig 8.24 Schema externă “Alezoare”



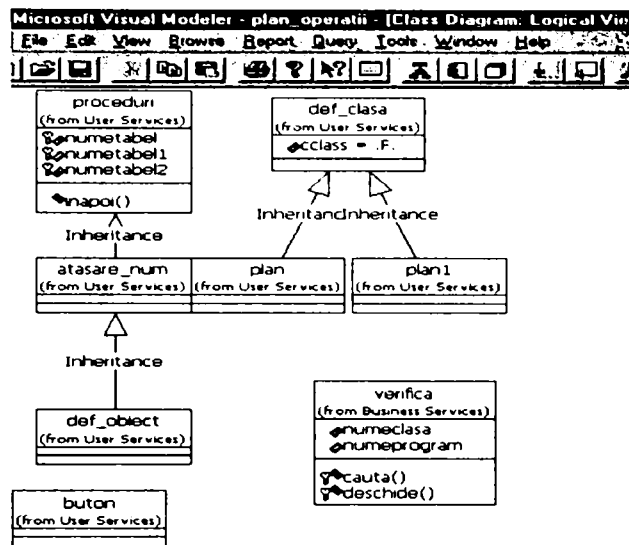


Fig 8.25 Schema externă “Plan operații”

8.4.2.2. Schema externă a bazei de date obiectuale “Burghie”

Schema externă pentru clasele care generează baza de date obiectuală “Burghie” este prezentată în figura 8.26.

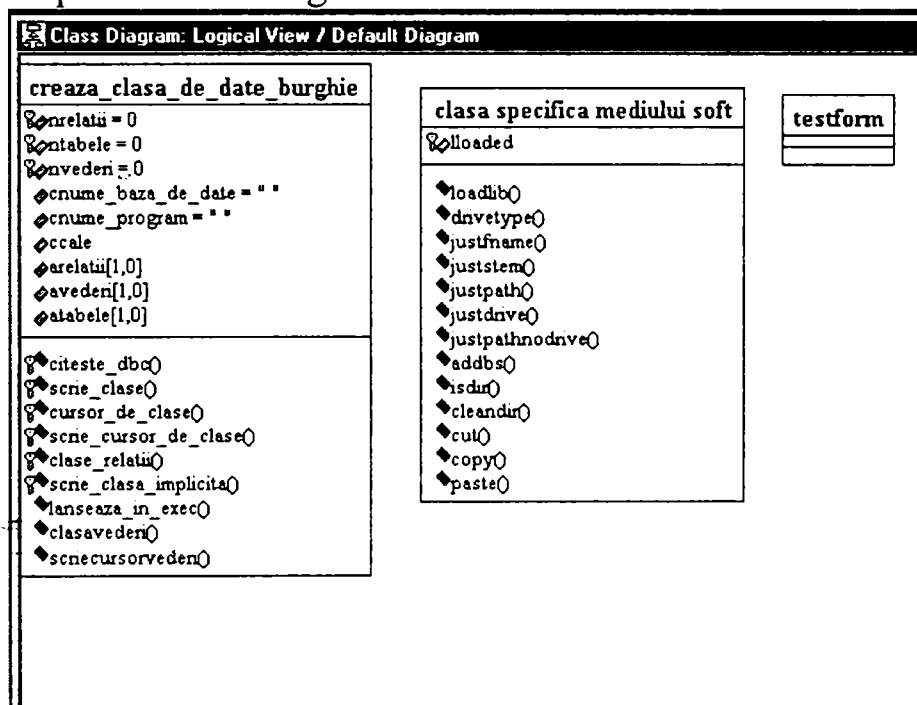


Fig 8.26 Schema externă a claselor care generează baza de date obiectuală “Burghie”

Această schemă obiectuală este formată din clase derivate, din clasele de bază, adaptate pentru burghie. Demn de remarcat este faptul că o bază de date obiectuală este generată cu ajutorul unor clase derivate, derivarea realizându-se prin moștenire, cu ajutorul semanticii obiect generat. Se pornește de la o bază de date relațională și printr-o tratare pur obiectuală se ajunge la o bază de date obiectuală.

**Teza de Doctorat**

Schema obiectuală a bazei de date obiectuale burghie este prezentată în figura 8.27. Baza de date obiectuală este formată din clase derivate din clasele de bază *cursor*. Ea este tot o clasă derivată de tip *dataenvironment* care conține un număr de obiecte. Numărul de obiecte este variabil el putând fi modificat atât în procesul de implementare, cât și în timpul întreținerii bazei de date. Modul în care au fost generate bazele de date, schemele externe, respectă strict teoria enunțată pe parcursul tezei. Modul în care a fost implementată baza de date, atât din punct de vedere, teoretic, al proiectării cât și al generării obiectual peste relațional în sistemul de fabricație al sculelor constituie o noutate.

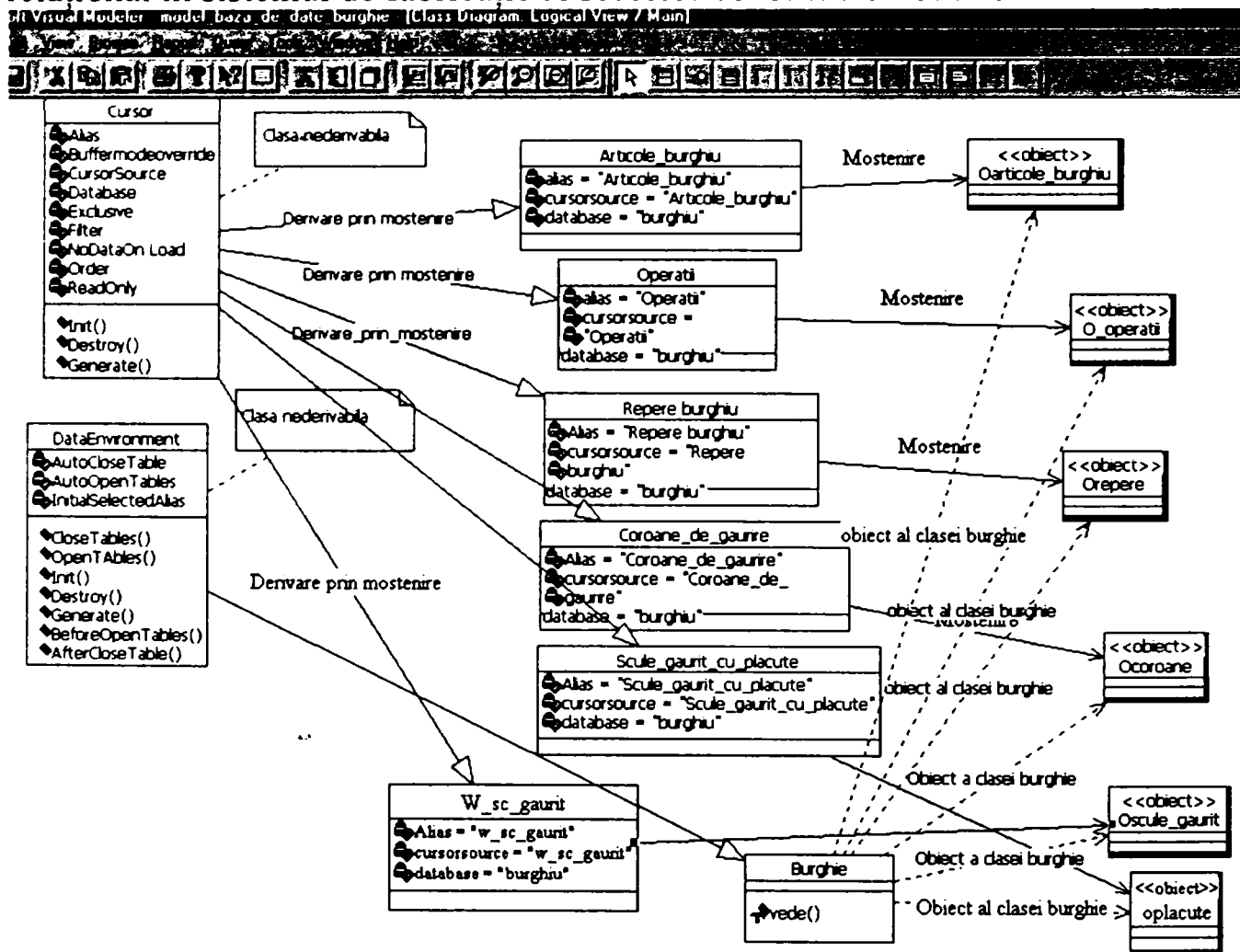


Fig 8.27 Schema obiectuală a bazei de date "Burghie"

Schema obiectuală pentru gestionarea informațiilor din baza de date burghie este prezentată în figura 8.28. Clasele care aparțin acestei scheme obiectuale, derivă din clasele de bază cu referire strictă la gestionarea și vizualizarea informațiilor. Operațiile fundamentale dintr-o bază de date, introducerea, căutarea, modificarea ștergerea și vizualizarea sunt realizate prin clase de obiecte, clase derivabile prin semantica obiect generat clase care obțin informația stocată în obiecte ale clasei "Burghie".

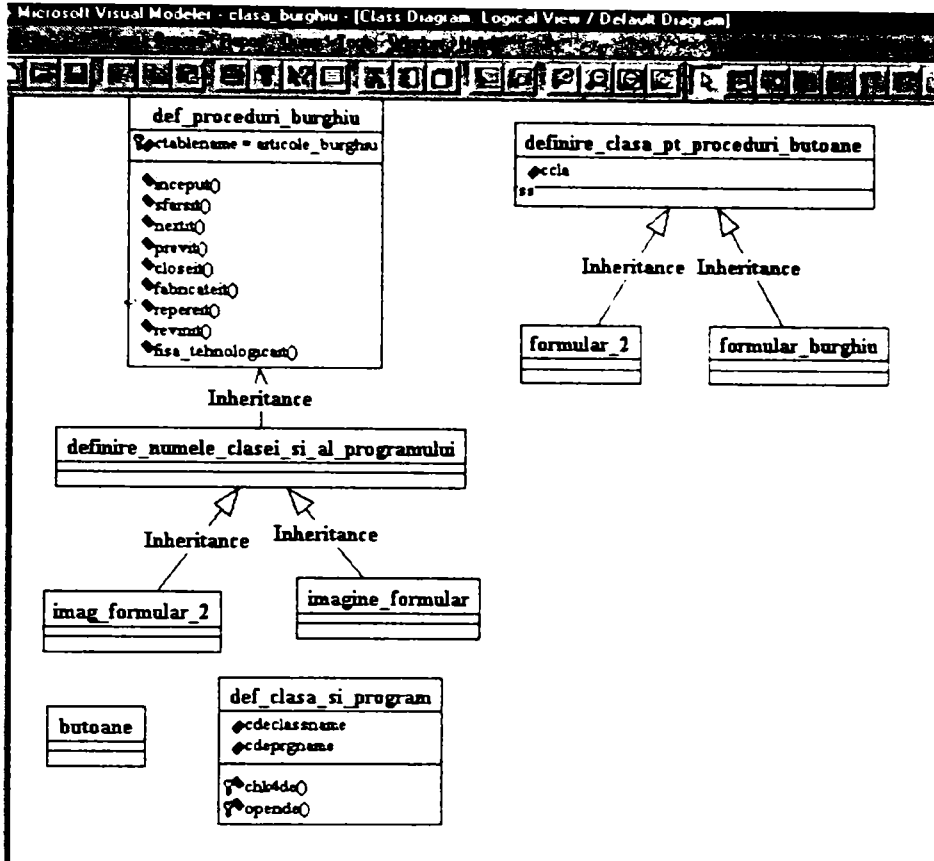


Fig 8.28 Schema obiectuală pentru gestionarea informațiilor din baza de date “Burghie”

8.4.2.2. Schema externă a bazei de date obiectuale “Cutite”

În mod asemănător, au fost obținute clasele pentru modulul “Cuțite” din cadrul bazei de date. Schema obiectuală pentru clasele care formează baza de date, este prezentată în figura 8.29.

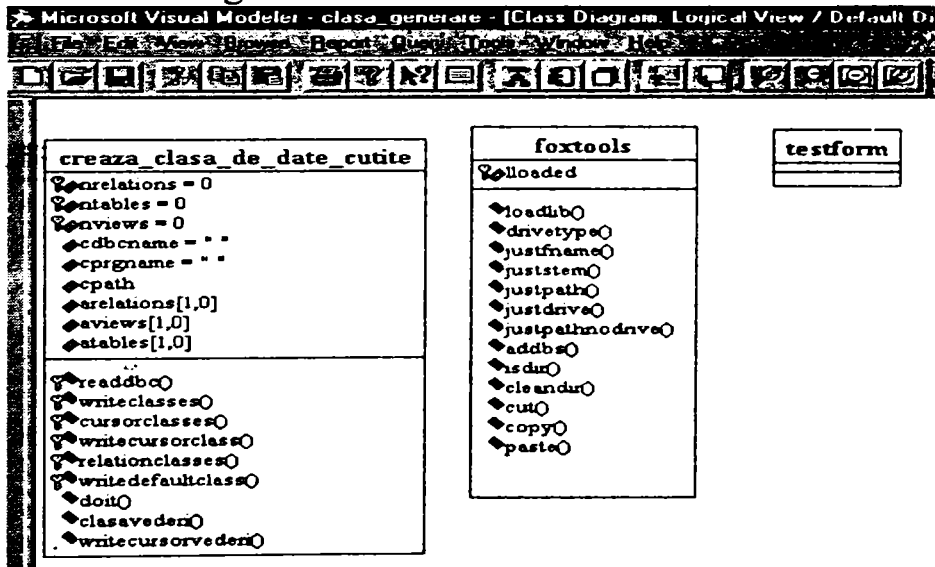


Fig 8.29 Schema obiectuală a claselor pentru crearea claselor de memorare a bazei de date obiectuale “Cutite”

Schema obiectuală a bazei de date obiectuale “Cuțite” este prezentată în figura 8.30.

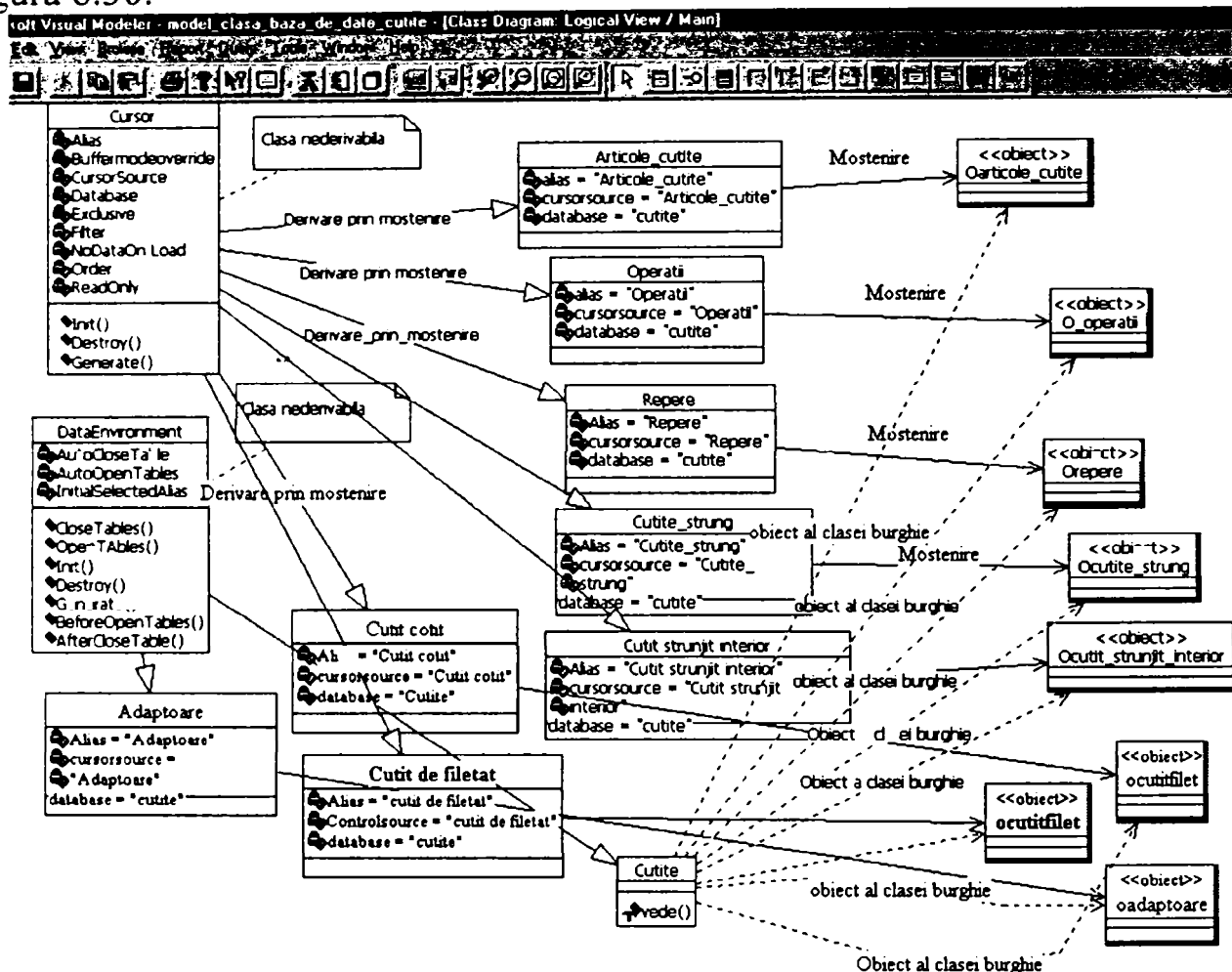


Fig 8.30 Schema obiectuală a bazei de date obiectuale “Cuțite”

Schema externă pentru clasele care gestionează datele din baza de date “Cuțite” este prezentată în figura 8.31.

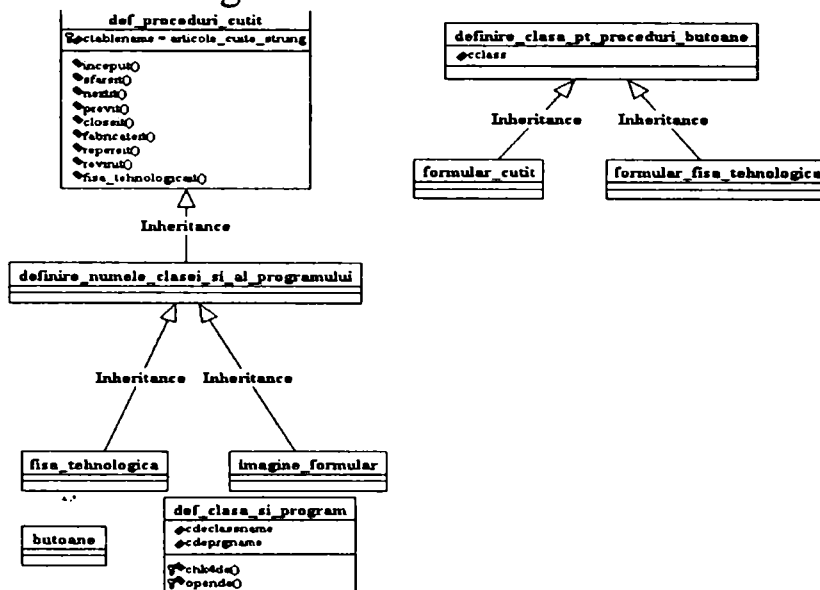


Fig 8.31 Schema externă pentru clasele care gestionează datele din baza de date “Cuțite”

8.4.2.3. Schemele externe a bazei de date obiectuale “Freze”

În mod asemănător, au fost obținute clasele pentru modulul “Freze” din cadrul bazei de date a Sistemului de Fabricație al Sculelor. Schema obiectuală, pentru clasele care crează baza de date, este prezentată în figura 8.32.

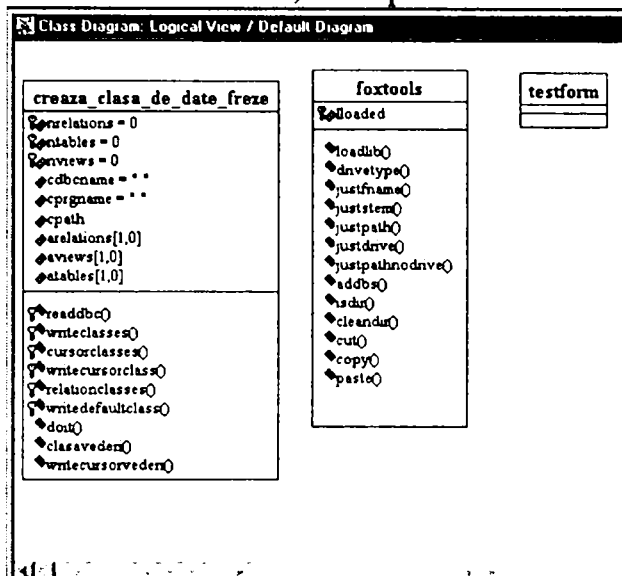


Fig 8.32 Schema obiectuală, pentru clasele care crează baza de date “Freze”

Schema externă a bazei de date obiectuale “Freze” este prezentată în figura 8.33.

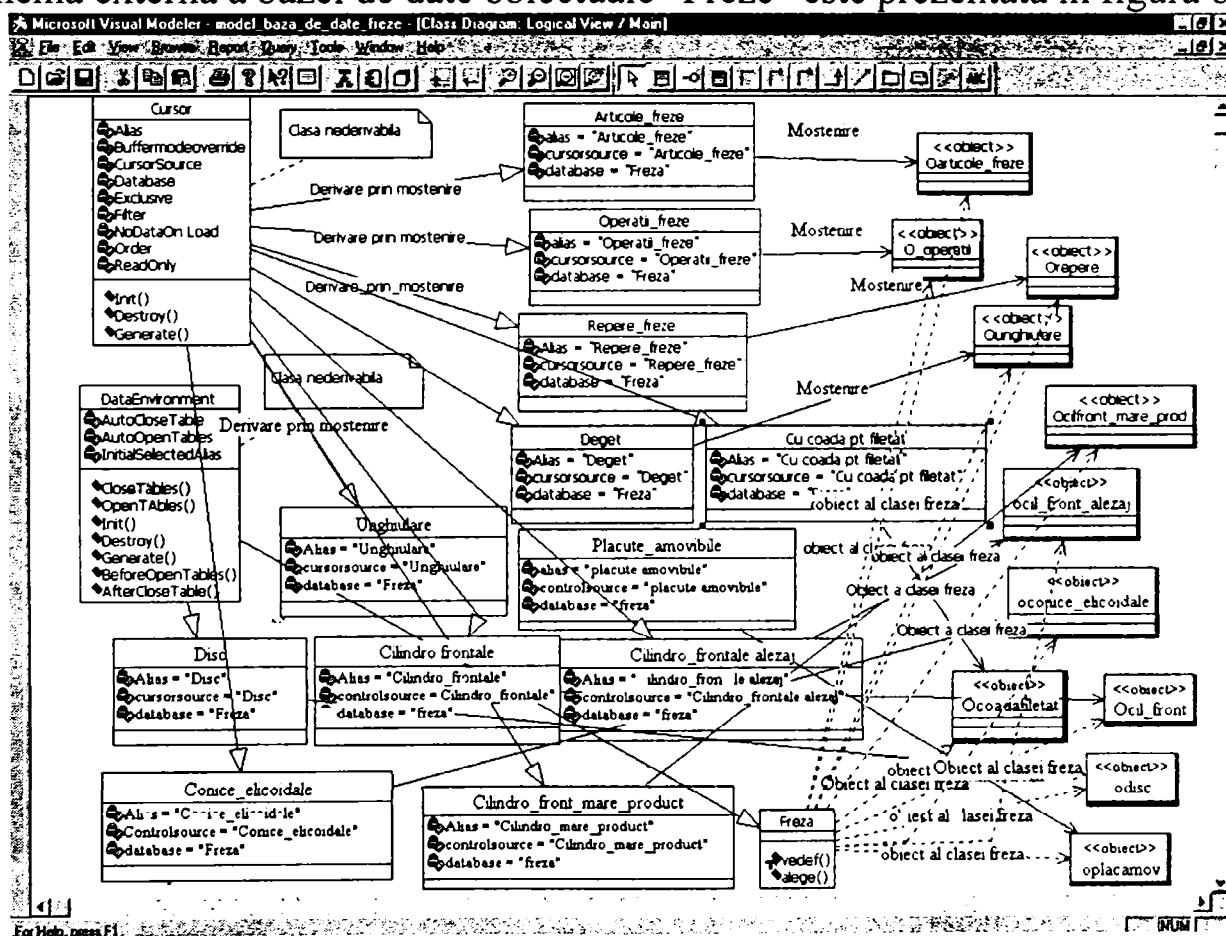


Fig 8.33 Schema externă a bazei de date obiectuale “Freze”

Schema externă a claselor care gestionează datele din baza de date “Freze” este prezentată în figura 8.34.

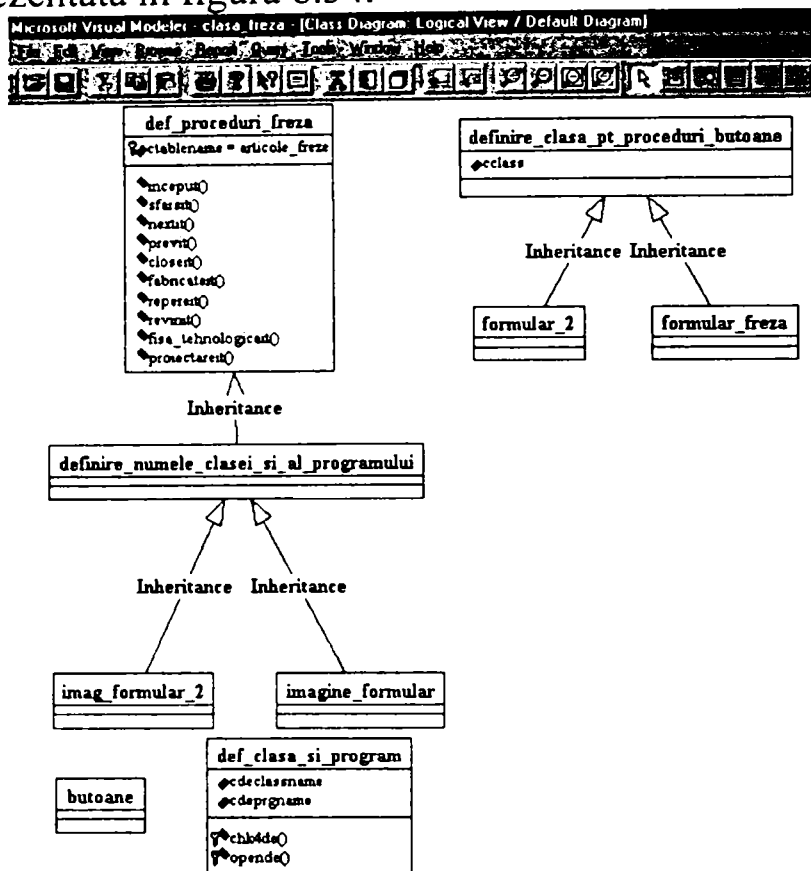


Fig 34 Schema externă a claselor care gestionează datele din baza de date “Freze”

#### 8.4.2.4.1 Pregătirea fabricației pentru baza de date obiectuală “Freze”

În general pregătirea fabricației reprezintă unul dintre punctele critice ale fluxului informațional, care de regulă consumă foarte mult timp și încetinește apariția produselor noi pe piață. Nu cu mult timp în urmă pregătirea fabricației consuma un timp îndelungat, de la câteva săptămâni la câteva luni, iar colaborat cu alte puncte critice întârzia apariția produselor pe piață, la ordinul anilor, moment în care produsul era uzat moral. Nu întâmplător primele țări care au făcut progrese în rezolvarea acestor probleme, ajungând la soluții deosebite sunt S.U.A, Japonia, țări în care sistemul informațional a fost analizat, dezvoltat și optimizat, înaintea altora. Acest studiu urmărește parcurgerea rapidă a unor pași clasici, prin care în cadrul proiectării procesului tehnologic a unei piese se urmărește indicarea unei scule adecvate pentru anumite operații, sculă care nu este proiectată până la momentul respectiv și bineînțeles nici fabricată.

Proiectarea sculei și elaborarea procesului tehnologic de fabricație al acestora ar cere destul de mult timp și ar consuma activități necesare procesului de corelare și transmitere a documentelor respective (pentru varianta clasică de proiectare și circulație a informației).

Pregătirea urmărește proiectarea unei scule reale plecând de la modele abstracte, modelul generalizat și scula reprezentativă. În figura 8.35 este



prezentată clasa “Freză generalizată”. Scula generalizată, este o sculă abstractă, fără posibilități de așchiere, dar cu posibilități de vizualizare a sculelor existente, caracterizate prin diverse tipuri de suprafețe (frontale, cilindrice, conice, profilate, etc.), prin număr diferit de scule așchietoare, cu poziții diferite de așezare a acestora (tangențial, radial) și cu diferite posibilități de mișcare (rectilinii sau de rotație).

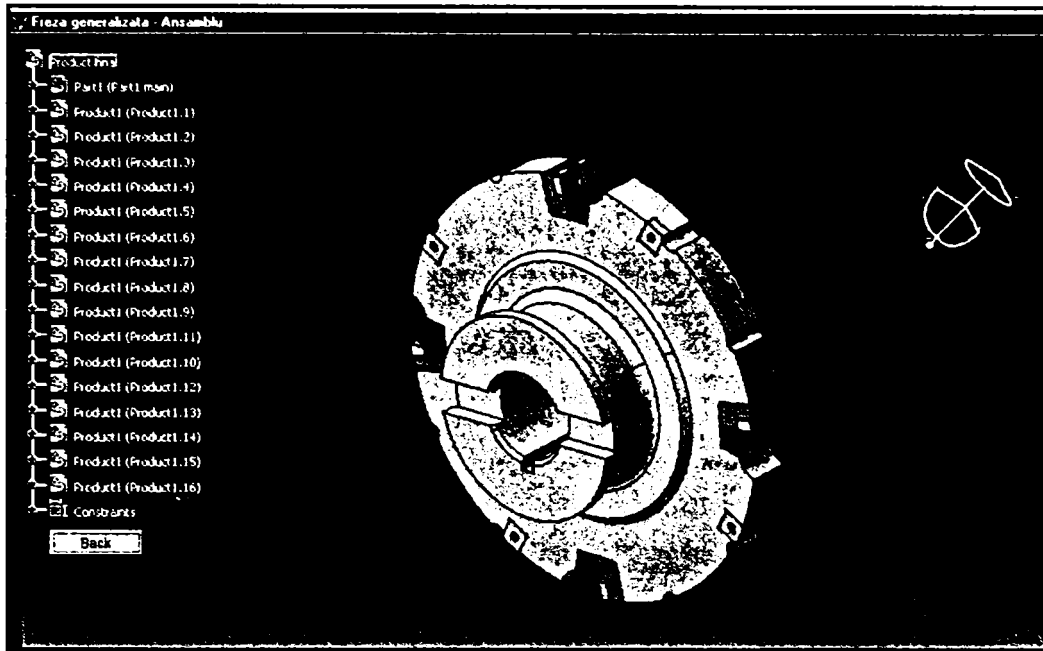


Fig 8.35 Clasa “Freza generalizată”

Prin particularizarea sculei generalizate, se poate ajunge la diferite tipuri de scule reprezentative, pe categorii de prelucrări (frezare frontală, frezare plană, frezare laterală, frezare cilindro frontală, etc.). În general proiectarea unei scule reprezentative se face pornind de la identificarea elementelor comune tuturor particularizărilor acestora și adăugarea elementelor specifice, care diferențiază sculele reale ce pot fi obținute. Se ajunge la imaginea sculei reale, clasa “Freza reprezentativă” (figura 8.36). Modelul sculei reprezentative cuprinde toate celelalte scule cu care se poate realiza operația respectivă. Desigur modelul generalizat conține toate tipurile de scule și de la el se ajunge la scula reprezentativă pe operație.

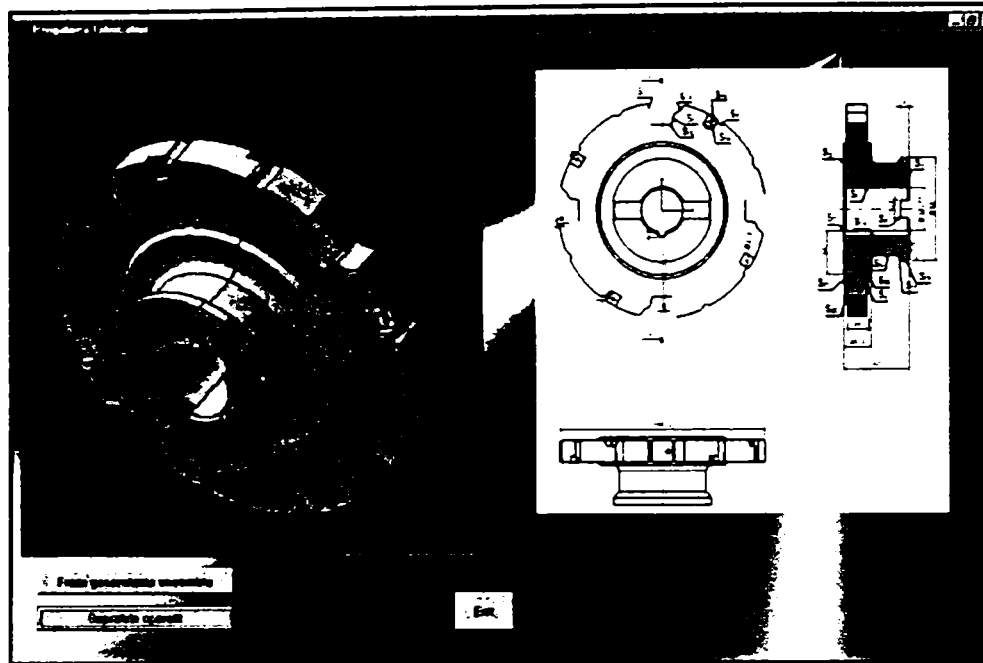


Fig 8.36 Clasa “Freza reprezentativă”

În aplicația realizată care are ca suport de memorare al datelor o bază de date obiectual relațională, iar gestionarea informației se realizează pur obiectual, se pleacă de la o sculă reprezentativă, freză disc pentru frezarea canalelor și se ajunge la diferite tipuri de freze disc, cu plăcuțe schimbabile așezate radial sau tangențial. Freza reprezentativă din categoria freze disc este caracterizată de un număr de suprafețe și operații aferente acestora. Această freză constituie un punct de plecare pentru constituirea unei freze reale, cu posibilități de așchiere, prin simpla îndepărtare a suprafețelor care nu îndeplinesc condițiile cerute de un anumit tip de freză. În figurile 8.37 și 8.38, sunt prezentate clasele “Freză disc cu plăcuțe așezate radial” și “Freză disc cu plăcuțe așezate tangențial”.

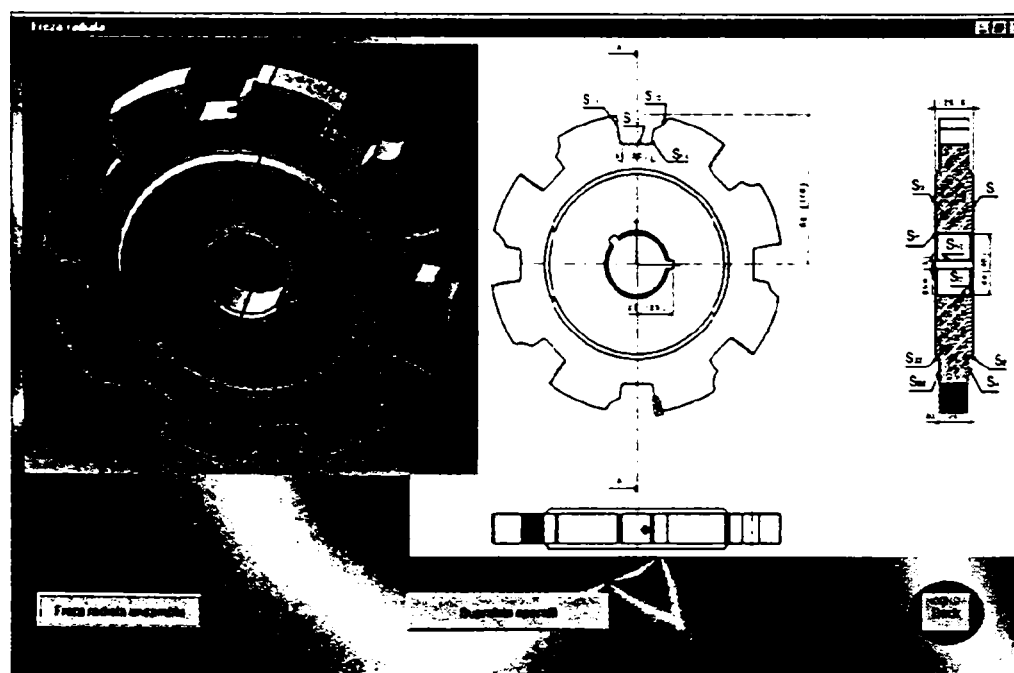


Fig 8.37 Clasa “Freză disc cu plăcuțe așezate radial”

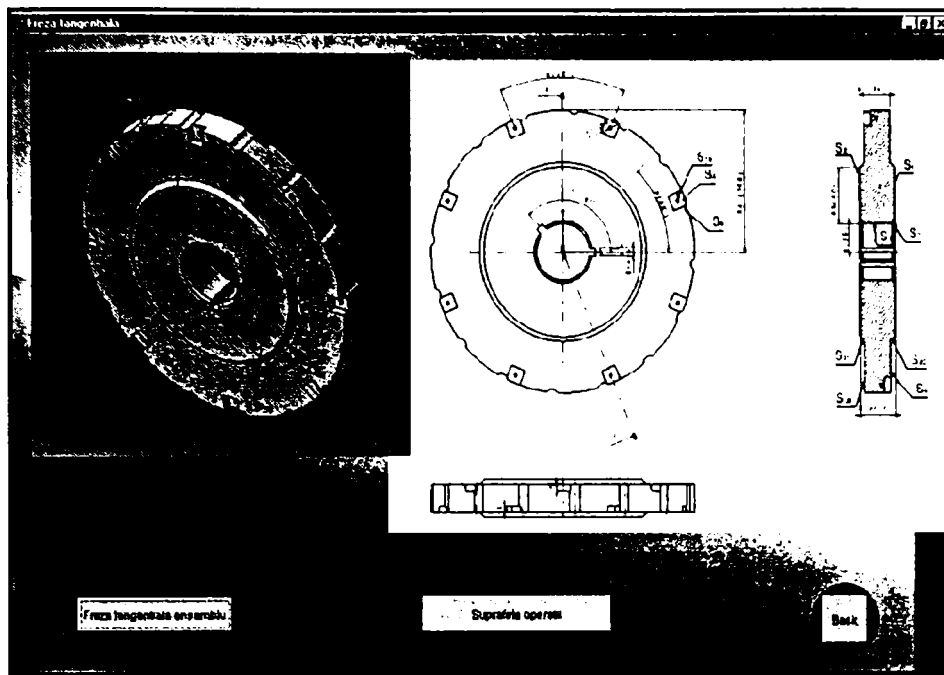


Fig 8.38 Clasa “Freză disc cu plăcuțe așezate tangențial”

Clasa “Freza disc cu plăcuțe așezate radial de ansamblu” este prezentată în figura 8.39. Imaginile prezentate sunt din cadrul aplicației, butoanele aferente permițând accesul la diverse obiecte care reprezintă informația dorită.

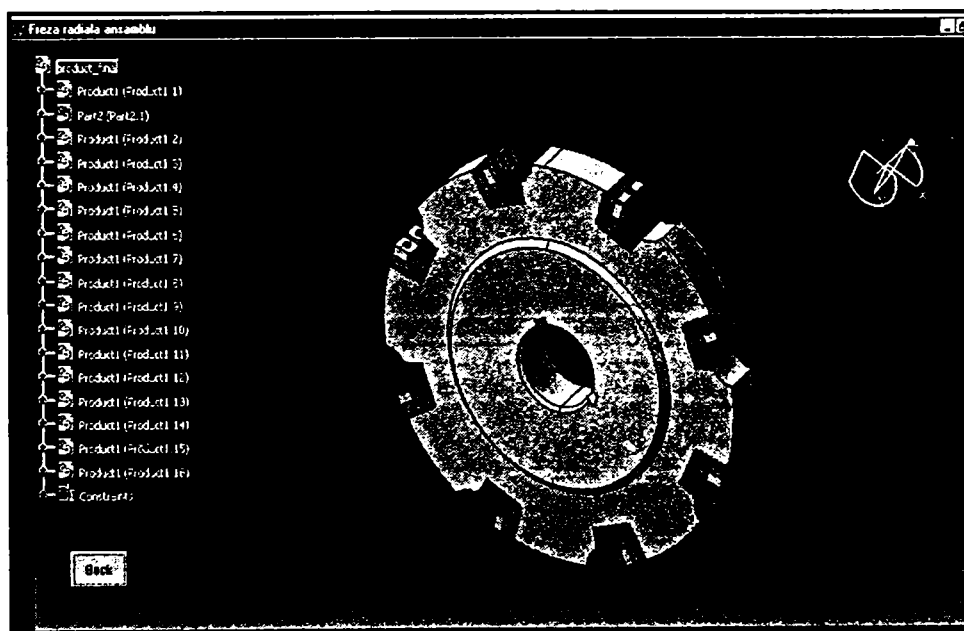


Fig 8.39 Clasa “Freza disc cu plăcuțe așezate radial de ansamblu”

Clasa “Freza disc cu plăcuțe așezate tangențial de ansamblu” este prezentată în figura 8.40.

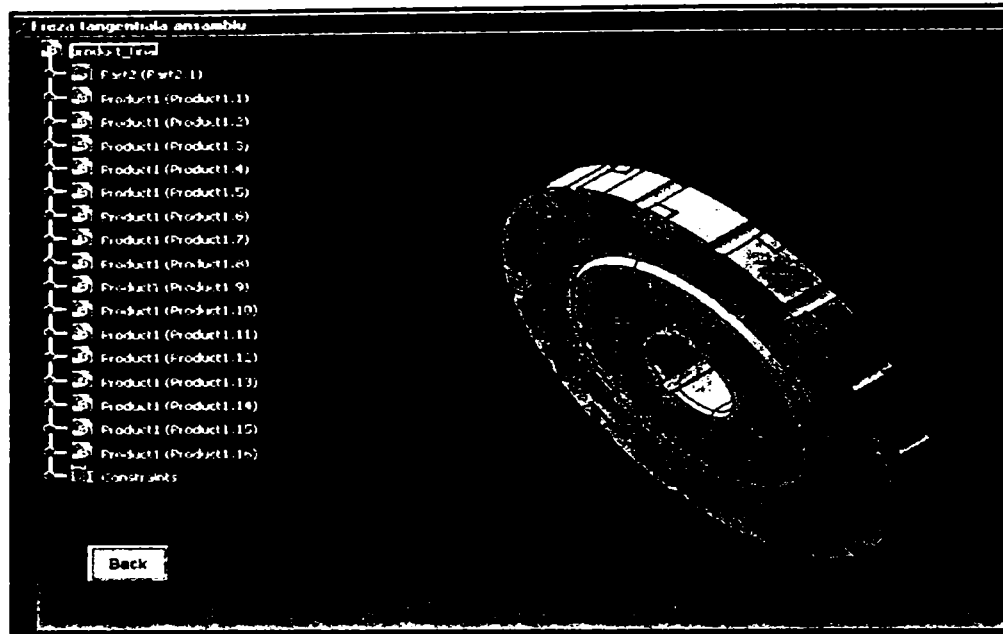


Fig 8.40 Clasa “Freza disc plăcuțe așezate tangențial de ansamblu”

În baza de date obiectuală, există proiectată tehnologia, pentru scula reprezentativă, clasa “Suprafețe pentru freza disc reprezentativă”(figura 8.41) și prin particularizare, se elimină operațiile pentru suprafețele pe care nu le conține scula aleasă (reală). Astfel se ajunge la tehnologia de fabricație a pentru freza disc cu plăcuțe așezate radial, clasa “Suprafețe pentru freza disc cu plăcuțe așezate radial” (figurile 8.42) și clasa “Suprafețe pentru freza disc cu plăcuțe așezate tangențial” (figura 8.43).

Nr supraf	Forma supraf.	Cota	OPERATIA 2 STRUNJIRE DE DEGRUSARE FRONTALA				Denumire operatie			
S1	Supraf. plană	$D_1$	a) prindere Sf 1. Strunjire frontală de degrosare				Strunjire de degrosare frontală			
S2	Supraf. plană	$D_2$	b) desprindere Sf				Strunjire de degrosare cilindrică			
S3	Supraf. cilind.	$d_m$	c) control Sf				Strunjire de degrosare frontală			
S4	Supraf. plană						Strunjire frontală			
S5	Supraf. cilind.	$d$					Căutire			
S6	Supraf. plană	$B_m$					Strunjire de finisare frontală			
S10	Supraf. plană	$B_{m1}$					Strunjire de finisare cilindrică			
S7	Supraf. plană	$t$					Strunjire de finisare cilindrică de finisare			
S8	Supraf. plană	$ab$	E	S20	Supraf. plană	E	20	Strunjire pentru lateral degrosare de finisare		
S9	Supraf. prof.	$R_1$	E	S21	Supraf. plană	E	21	Racordare aluzaj 4-6		
S11	Supraf. plană			S22	Supraf. plană	E	22	Strunjire de finisare frontală		
							23	Strunjire de finisare cilindrică		
							24	Strunjire de finisare cilindrică de finisare		
							25	Strunjire pentru lateral degrosare de finisare		
							26	Căutire		
							27	Strunjire de finisare frontală		
							28	Strunjire de finisare cilindrică		
							29	Strunjire de degrosare - lărgș plăcuțe radiale		
							30	Frezare lărgș în 10°		
							31	Frezare lărgș în 45°		
							32	Frezare cilindrică		
							33	Căutire + filetare		
							34	Frezare lărgș pentru plăcuțe magnetice (pe o parte)		
							35	Frezare lărgș pentru plăcuțe magnetice (pe celelalte părți)		
							36	Frezare supraț. de degrosare		
							37	Căutire înșurubire și mag.		
							38	Căutire înșurubire și mag.		
							39	Frezare canal pană lat		
							40	Testare muribitor		
							41	Control final		

Fig 8.41 Clasa “Suprafețe pentru freza disc reprezentativă”

Nr. supraf.	Forma supraf.	Cota	E/NE	Nr. Supraf.	Forma supraf.	Cota	E/NE	Nr. operație	Denumire operație
S1	Supraf. plană	$D_3$	E	S12	Supraf. plană		E	1	Recepție sf
S2	Supraf. plană	$D_3$	E	S13	Supraf. plană		E	2	Strunjire de degroșare frontală
S3	Supraf. cilind.	$d_4$	E	S14	Supraf. plană		E	3	Strunjire de degroșare
S4	Supraf. plană	$a$	E	S15	Supraf. plană		E	5	Găurire
S5	$(l_1 - a_1) > 0$	$X=0$	NE	S16	Supraf. cilind.	$d_1=0$	NE	6	Strunjire de finisare frontală
S6	$B_{int} > 0$		NE	S17	Supraf. cilind.	$d_2$	E	7	Strunjire de finisare frontală + cilindrică
S10	Supraf. plană	$B_{ext}$	E	S18	$l_1 - b - \sin(\alpha) = 0$	$Y=0$	NE	8	Strunjire părți laterale de degroșare + finisare
S7	Supraf. plană	$t$	E	S19	$t=0$	$Z=0$	NE	9	TT
S8	Supraf. plană	$a/b=0$	NE	S20	Supraf. plană		E	10	Rectificare alezaj
S9	Supraf. prof.	$R_1=0$	NE	S21	Supraf. plană		E	11	Strunjire de finisare frontală
S11	Supraf. plană		NE	S22	Supraf. plană		E	12	Strunjire de finisare
								13	Frezare de degroșare - lăcaș plăcuță radială
								14	Frezare lăcaș la $+10^\circ$
								15	Frezare lăcaș la $-10^\circ$
								16	Broyare zimțuri
								17	Găurire + filetare
								24	Broyare canal până la
								25	Testarea muchilor
								26	Control final

Fig 8.42 Clasa "Suprafețe pentru freza disc cu plăcuțe așezate radial"

Nr. supraf.	Forma supraf.	Cota	E/NE	Nr. Supraf.	Forma supraf.	Cota	E/NE	Nr. operație	Denumire operație
S1	Supraf. plană	$D_3$	E	S12			NE	1	Recepție sf
S2	Supraf. plană	$D_3$	E	S13			NE	2	Strunjire frontală de degroșare
S3	Supraf. cilind.	$d_4$	E	S14			NE	4	Strunjire de degroșare frontală
S4	Supraf. plană	$a$	E	S15			NE	5	Strunjire cilindrică de degroșare
S5	$(l_1 - a_1) > 0$	$X=0$	NE	S16	Supraf. cilind.	$d_1$	E	6	Strunjire frontală
S6	$B_{int} > 0$		NE	S17	$=0$		NE	7	Găurire
S10	Supraf. plană	$B_{ext}$	E	S18	$l_1 - b - \sin(\alpha) = 0$	$Y=0$	NE	8	Strunjire de finisare frontală
S7	Supraf. plană	$t$	E	S19	$t=0$	$Z=0$	NE	10	Strunjire de finisare frontală + cilindrică
S8	Supraf. plană	$a/b$	E	S20	Supraf. plană		E	11	Strunjire părți laterale de degroșare + finisare
S9	Supraf. prof.	$R_1$	E	S21	Supraf. plană		E	12	TT
S11			NE	S22	Supraf. plană		E	13	Rectificare alezaj
								14	Strunjire de finisare frontală
								16	Strunjire de finisare
								22	Frezare lăcaș pentru plăcuțe tangențiale (pe o parte)
								23	Frezare lăcaș pentru plăcuțe tangențiale (pe cealaltă parte)
								24	Frezare supraf. de degroșare
								25	Găurirea + filetare lăcașurilor pt plăcuțe tang
								26	Găurirea + filetare lăcașurilor pt plăcuțe tang
								28	Broyare canal până la interior
								29	Testarea muchilor
								30	Control final

Fig 8.43 Clasă "Suprafețe pentru freza disc cu plăcuțe așezate tangențial"

Această ramură a aplicației poate fi consultată la adresa [www.blanka.org](http://www.blanka.org).

Codul sursă a claselor pentru această ramură este următorul:

```

DEFINE CLASS piesa_generalizata AS formset
DataSession = 1
AutoRelease = .T.
Name = "piesa_generalizata"
ADD OBJECT form1 AS form WITH ;
    Height = 742 ;
    Width = 1017 ;
    ShowWindow = 0. ;
    DoCreate = .T. ;
    AutoCenter = .T. ;
    Caption = "Examen de diploma" ;
    Closable = .F. ;
    MaxButton = .F. ;
    MinButton = .F. ;
    Movable = .F. ;
    WindowState = 2 ;
    BackColor = RGB(0,0,0) ;
    Name = "Form1"
    
```

```

ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.command1 AS
commandbutton WITH ;
    Top = 528 ;
    Left = 24 ;
    Height = 25 ;
    Width = 204 ;
    Caption = "Freza generalizata ansamblu" ;
    Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.image1 AS image
WITH ;
    Picture = "freza_generalizata_2.jpg" ;
    Stretch = 1 ;
    BackStyle = 0 ;
    Height = 504 ;
    Left = 0 ;
    Top = 12 ;
    Width = 492 ;
    Name = "Image1"
    
```

```

ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.image2 AS image
WITH .
    Picture =
"freza_generalizata_executie.jpg";
    Stretch = 0;
    Height = 439;
    Left = 540;
    Top = 36;
    Width = 423;
    Name = "Image2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup1 AS
commandgroup WITH ;
    AutoSize = .F.;
    ButtonCount = 1;
    BackStyle = 0;
    BorderStyle = 0;
    Value = 1;
    Height = 60;
    Left = 120;
    Top = 96;
    Width = 60;
    Name = "Commandgroup1";
    Command1.AutoSize = .F.;
    Command1.Top = 5;
    Command1.Left = 5;
    Command1.Height = 27;
    Command1.Width = 84;
    Command1.Caption = "";
    Command1.Visible = .F.;
    Command1.ColorScheme = 1;
    Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup2 AS
commandgroup WITH ;
    AutoSize = .F.;
    ButtonCount = 1;
    BackStyle = 0;
    BorderStyle = 0;
    Value = 1;
    Height = 60;
    Left = 348;
    Top = 240;
    Width = 60;
    Name = "Commandgroup2";
    Command1.AutoSize = .F.;
    Command1.Top = 5;
    Command1.Left = 5;
    Command1.Height = 27;
    Command1.Width = 84;
    Command1.Caption = "";
    Command1.Visible = .F.;
    Command1.ColorScheme = 1;
    Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup3 AS
commandgroup WITH ;
    AutoSize = .F.;
    ButtonCount = 1;
    BackStyle = 0;
    BorderStyle = 0;
    Value = 1;
    Height = 60;
    Left = 264;
    Top = 420;
    Width = 60;
    Name = "Commandgroup3";
    Command1.AutoSize = .F.;
    Command1.Top = 5;
    Command1.Left = 5;
    Command1.Height = 27;
    Command1.Width = 84;
    Command1.Caption = "";
    Command1.Visible = .F.;
    Command1.ColorScheme = 1;
    Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup4 AS
commandgroup WITH ;
    AutoSize = .F.;
    ButtonCount = 1;
    BackStyle = 0;
    BorderStyle = 0;
    Value = 1;
    Height = 60;
    Left = 36;
    Top = 276;
    Width = 60;
    Name = "Commandgroup4";
    Command1.AutoSize = .F.;
    Command1.Top = 5;
    Command1.Left = 5;
    Command1.Height = 27;
    Command1.Width = 84;
    Command1.Caption = "";
    Command1.Visible = .F.;
    Command1.ColorScheme = 1;
    Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup5 AS
commandgroup WITH ;
    AutoSize = .F.;
    ButtonCount = 1;
    BackStyle = 0;
    BorderStyle = 0;
    Value = 1;
    Height = 60;
    Left = 48;
    Top = 132;
    Width = 60;
    Name = "Commandgroup5";
    Command1.AutoSize = .F.;
    Command1.Top = 5;
    Command1.Left = 5;
    Command1.Height = 27;
    Command1.Width = 84;
    Command1.Caption = "";
    Command1.Visible = .F.;
    Command1.ColorScheme = 1;
    Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.image3 AS image
WITH ;
    Picture = "tabel_generalizat.jpg";
    Stretch = 2;
    Height = 532;
    Left = 0;
    Top = 12;
    Visible = .F.;
    Width = 612;
    Name = "Image3"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.image4 AS image
WITH ;
    Picture =
"tabel_operatii_generalizate.jpg";
    Stretch = 2;
    Height = 581;
    Left = 588;
    Top = 12;
    Visible = .F.;
    Width = 435;
    Name = "Image4"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.command2 AS
commandbutton WITH ;
    Top = 564;
    Left = 24;
    Height = 25;
    Width = 204;
    Caption = "Suprafete operatii";
    Name = "Command2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup6 AS
commandgroup WITH ;

```

**Teza de Doctorat**



```

ButtonCount = 1, ;
BackStyle = 0, ;
BorderStyle = 0, ;
Value = 1, ;
Height = 16, ;
Left = 732, ;
Top = 84, ;
Width = 205, ;
Visible = .F., ;
BorderColor = RGB(255,255,255), ;
Name = "Commandgroup6", ;
Command1.Top = 0, ;
Command1.Left = -24, ;
Command1.Height = 32, ;
Command1.Width = 12, ;
Command1.Caption = "", ;
Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup7 AS
commandgroup WITH ;
AutoSize = .F., ;
ButtonCount = 1, ;
BackStyle = 0, ;
BorderStyle = 0, ;
Value = 1, ;
Height = 12, ;
Left = 732, ;
Top = 102, ;
Width = 204, ;
Visible = .F., ;
BorderColor = RGB(255,255,255), ;
Name = "Commandgroup7", ;
Command1.AutoSize = .F., ;
Command1.Top = 6, ;
Command1.Left = -24, ;
Command1.Height = 26, ;
Command1.Width = 18, ;
Command1.Caption = "", ;
Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup8 AS
commandgroup WITH ;
AutoSize = .F., ;
ButtonCount = 1, ;
BackStyle = 0, ;
BorderStyle = 0, ;
Value = 1, ;
Height = 12, ;
Left = 744, ;
Top = 120, ;
Width = 204, ;
Visible = .F., ;
BorderColor = RGB(255,255,255), ;
Name = "Commandgroup8", ;
Command1.AutoSize = .F., ;
Command1.Top = 6, ;
Command1.Left = -24, ;
Command1.Height = 26, ;
Command1.Width = 18, ;
Command1.Caption = "", ;
Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup9 AS
commandgroup WITH ;
AutoSize = .F., ;
ButtonCount = 1, ;
BackStyle = 0, ;
BorderStyle = 0, ;
Value = 1, ;
Height = 72, ;
Left = 288, ;
Top = 156, ;
Width = 84, ;
Name = "Commandgroup9", ;
Command1.AutoSize = .F., ;
Command1.Top = 5, ;
Command1.Left = 5, ;
Command1.Height = 27, ;
Command1.Width = 84, ;
Command1.Caption = "", ;
Command1.Visible = .F., ;
Command1.ColorScheme = 1, ;
Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.commandgroup10 AS
commandgroup WITH ;
AutoSize = .F., ;
ButtonCount = 1, ;
BackStyle = 0, ;
BorderStyle = 0, ;
Value = 1, ;
Height = 72, ;
Left = 336, ;
Top = 396, ;
Width = 60, ;
Name = "Commandgroup10", ;
Command1.AutoSize = .F., ;
Command1.Top = 5, ;
Command1.Left = 5, ;
Command1.Height = 27, ;
Command1.Width = 84, ;
Command1.Caption = "", ;
Command1.Visible = .F., ;
Command1.ColorScheme = 1, ;
Command1.Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form1.command3 AS
commandbutton WITH ;
Top = 552, ;
Left = 456, ;
Height = 37, ;
Width = 61, ;
Caption = "Exit", ;
Name = "Command3"
ADD OBJECT form2 AS form WITH ;
Top = 0, ;
Left = 0, ;
Height = 742, ;
Width = 1017, ;
DoCreate = .T., ;
Caption = "FREZA GENERALIZATA ANSAMBLU", ;
Visible = .F., ;
WindowState = 2, ;
BackColor = RGB(0,0,0), ;
Name = "Form2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form2.image1 AS image
WITH ;
Picture = "freza_generalizata_ansamblul.jpg", ;
Height = 619, ;
Left = 12, ;
Top = 12, ;
Width = 984, ;
Name = "Image1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form2.command1 AS
commandbutton WITH ;
Top = 444, ;
Left = 36, ;
Height = 25, ;
Width = 85, ;
Caption = "Back", ;
Visible = .F., ;
Name = "Command1"
ADD OBJECT form3 AS form WITH ;
Top = 0, ;
Left = 0, ;
Height = 742, ;
Width = 1017, ;

```

```

        DoCreate = .T., ;
        Caption = "Freza tangentiala", ;
        WindowState = 2, ;
        BackColor = RGB(0,0,0), ;
        Name = "Form3"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form3.image2 AS image
WITH ;
Picture = "freza_tangentiala_executie_1.jpg", ;
Stretch = 1, ;
Height = 480, ;
Left = 408, ;
Top = 24, ;
Width = 618, ;
Name = "Image2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form3.command1 AS
commandbutton WITH ;
Top = 552, ;
Left = 24, ;
Height = 36, ;
Width = 168, ;
Caption = "Freza tangentiala ansamblu", ;
Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form3.command2 AS
commandbutton WITH ;
Top = 552, ;
Left = 936, ;
Height = 37, ;
Width = 49, ;
Caption = "Back", ;
Name = "Command2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form3.image1 AS image
WITH ;
Picture = "freza_tangentiala_1.jpg", ;
Stretch = 1, ;
Height = 492, ;
Left = 24, ;
Top = -24, ;
Width = 408, ;
Name = "Image1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form3.command3 AS
commandbutton WITH ;
Top = 552, ;
Left = 444, ;
Height = 36, ;
Width = 204, ;
Caption = "Suprafete operatii", ;
Name = "Command3"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form3.image3 AS image
WITH ;
Picture = "supraf_tang.jpg", ;
Height = 369, ;
Left = 60, ;
Top = 120, ;
Visible = .F., ;
Width = 497, ;
Name = "Image3"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form3.image4 AS image
WITH ;
Picture = "operatii_tangentiale.jpg", ;
Height = 436, ;
Left = 552, ;
Top = 60, ;
Visible = .F., ;
Width = 467, ;
Name = "Image4"
ADD OBJECT form4 AS form WITH ;
Top = 0, ;
Left = 0, ;
Height = 742, ;
Width = 1017, ;
DoCreate = .T., ;
Caption = "FREZA TANGENTIALA ANSAMBLU", ;
WindowState = 2, ;
        BackColor = RGB(0,0,0), ;
        Name = "Form4"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form4.image1 AS image
WITH ;
Picture =
"freza_tangentiala_ansamblu.jpg", ;
Height = 619, ;
Left = 24, ;
Top = 0, ;
Width = 984, ;
Name = "Image1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form4.command1 AS
commandbutton WITH ;
Top = 480, ;
Left = 60, ;
Height = 37, ;
Width = 61, ;
Caption = "Back", ;
Name = "Command1"
ADD OBJECT form5 AS form WITH ;
Top = 0, ;
Left = 0, ;
Height = 742, ;
Width = 1017, ;
DoCreate = .T., ;
Caption = "Freza radiala", ;
WindowState = 2, ;
BackColor = RGB(0,0,0), ;
Name = "Form5"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form5.image2 AS image
WITH ;
Picture = "freza_radiala_executie_1.jpg", ;
Stretch = 1, ;
Height = 504, ;
Left = 384, ;
Top = 0, ;
Width = 636, ;
Name = "Image2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form5.image1 AS
image WITH ;
Picture = "freza_radiala_2.jpg", ;
Stretch = 1, ;
Height = 432, ;
Left = 12, ;
Top = 0, ;
Width = 456, ;
Name = "Image1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form5.command3 AS
commandbutton WITH ;
Top = 540, ;
Left = 24, ;
Height = 36, ;
Width = 168, ;
Caption = "Freza radiala ansamblu", ;
Name = "Command3"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form5.command1 AS
commandbutton WITH ;
Top = 540, ;
Left = 912, ;
Height = 37, ;
Width = 49, ;
Caption = "Back", ;
Name = "Command1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form5.command2 AS
commandbutton WITH ;
Top = 540, ;
Left = 396, ;
Height = 36, ;
Width = 204, ;
Caption = "Suprafete operatii", ;
Name = "Command2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form5.image3 AS image
WITH ;

```

**Teza de Doctorat**

```

Picture = "supraf_radial.jpg", ;
Height = 385, ;
Left = 48, ;
Top = 36, ;
Visible = .F., ;
Width = 508, ;
Name = "Image3"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form5.image4 AS image
WITH ;
Picture = "operatii_radial.jpg", ;
Height = 400, ;
Left = 552, ;
Top = 24, ;
Visible = .F., ;
Width = 454, ;
Name = "Image4"
ADD OBJECT form6 AS form WITH ;
Top = 0, ;
Left = 0, ;
Height = 742, ;
Width = 1017, ;
DoCreate = .T., ;
Caption = "FREZA RADIALA ANSAMBLU", ;
WindowState = 2, ;
BackColor = RGB(0,0,0), ;
Name = "Form6"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form6.image1 AS image
WITH ;
Picture = "freza_radiala_ansamblu.jpg", ;
Height = 611, ;
Left = 24, ;
Top = 12, ;
Width = 1008, ;
BorderColor = RGB(0,0,0), ;
Name = "Image1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form6.command2 AS
commandbutton WITH ;
Top = 480, ;
Left = 60, ;
Height = 37, ;
Width = 61, ;
Caption = "Back", ;
Name = "Command2"
ADD OBJECT form7 AS form WITH ;
Top = 33, ;
Left = 238, ;
Height = 357, ;
Width = 448, ;
DoCreate = .T., ;
Caption = "OPERATIA 2:STRUNJIRE DE DEGROSARE
FRONTALA", ;
Visible = .F., ;
AlwaysOnTop = .T., ;
ForeColor = RGB(0,0,0), ;
BackColor = RGB(0,0,0), ;
Name = "Form7"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form7.label1 AS label WITH;
FontBold = .T., ;
FontSize = 12, ;
WordWrap = .T., ;
BackStyle = 0, ;
Caption = "a) prindere Sf", ;
Height = 24, ;
Left = 12, ;
Top = 24, ;
Visible = .F., ;
Width = 108, ;
ForeColor = RGB(255,255,255), ;
Name = "Label1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form7.label2 AS label WITH;
FontBold = .T., ;
BackStyle = 0, ;
Caption = "I. Strunjire frontala de degrosare", ;
Height = 25, ;
Left = 48, ;
Top = 48, ;
Visible = .F., ;
Width = 192, ;
ForeColor = RGB(255,255,255), ;
Name = "Label2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form7.label3 AS label WITH;
FontBold = .T., ;
FontSize = 12, ;
WordWrap = .T., ;
BackStyle = 0, ;
Caption = "b) desprindere Sf", ;
Height = 24, ;
Left = 12, ;
Top = 84, ;
Visible = .F., ;
Width = 144, ;
ForeColor = RGB(255,255,255), ;
Name = "Label3"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form7.label4 AS label WITH;
FontBold = .T., ;
FontSize = 12, ;
WordWrap = .T., ;
BackStyle = 0, ;
Caption = "c) control Sf", ;
Height = 24, ;
Left = 12, ;
Top = 120, ;
Visible = .F., ;
Width = 108, ;
ForeColor = RGB(255,255,255), ;
Name = "Label4"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form7.image1 AS image
WITH ;
Picture = "operatia2.jpg", ;
Height = 166, ;
Left = 180, ;
Top = 84, ;
Visible = .F., ;
Width = 174, ;
Name = "Image1"
ADD OBJECT form8 AS form WITH ;
Top = 35, ;
Left = 246, ;
Height = 352, ;
Width = 437, ;
DoCreate = .T., ;
Caption = "OPERATIA3: STRUNJIRE
DE DEGROSARE CILINDRICA", ;
Visible = .F., ;
AlwaysOnTop = .T., ;
BackColor = RGB(0,0,0), ;
Name = "Form8"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form8.label1 AS label WITH;
FontBold = .T., ;
FontSize = 12, ;
WordWrap = .T., ;
BackStyle = 0, ;
Caption = "a) prindere Sf", ;
Height = 24, ;
Left = 20, ;
Top = 32, ;
Visible = .F., ;
Width = 108, ;
ForeColor = RGB(255,255,255), ;
Name = "Label1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form8.label2 AS label WITH;
FontBold = .T., ;
BackStyle = 0, ;
Caption = "I. Strunjire cilindrica de degrosare", ;

```

## Teza de Doctorat

```

        Height = 25, ;
        Left = 56, ;
        Top = 56, ;
        Visible = .F., ;
        Width = 220, ;
        ForeColor = RGB(255,255,255), ;
        Name = "Label2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form8.label3 AS label WITH
    FontBold = .T., ;
    FontSize = 12, ;
    WordWrap = .T., ;
    BackStyle = 0, ;
    Caption = "b) desprindere Sf", ;
    Height = 24, ;
    Left = 20, ;
    Top = 92, ;
    Visible = .F., ;
    Width = 144, ;
    ForeColor = RGB(255,255,255), ;
    Name = "Label3"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form8.label4 AS label WITH
    FontBold = .T., ;
    FontSize = 12, ;
    WordWrap = .T., ;
    BackStyle = 0, ;
    Caption = "c) control Sf", ;
    Height = 24, ;
    Left = 20, ;
    Top = 128, ;
    Visible = .F., ;
    Width = 108, ;
    ForeColor = RGB(255,255,255), ;
    Name = "Label4"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form8.image1 AS image
WITH ;
    Picture = "operatia3.jpg", ;
    Height = 166, ;
    Left = 188, ;
    Top = 92, ;
    Visible = .F., ;
    Width = 174, ;
    Name = "Image1"
    ADD OBJECT form9 AS form WITH ;
        Top = 39, ;
        Left = 250, ;
        Height = 346, ;
        Width = 429, ;
        DoCreate = .T., ;
Caption = "OPERATIA4: STRUNJIRE DE DEGROSARE
FRONTALA", ;
    Visible = .F., ;
    AlwaysOnTop = .T., ;
    BackColor = RGB(0,0,0), ;
    Name = "Form9"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form9.label1 AS label WITH;
    FontBold = .T., ;
    FontSize = 12, ;
    WordWrap = .T., ;
    BackStyle = 0, ;
    Caption = "a) prindere Sf", ;
    Height = 24, ;
    Left = 28, ;
    Top = 40, ;
    Visible = .F., ;
    Width = 108, ;
    ForeColor = RGB(255,255,255), ;
    Name = "Label1"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form9.label2 AS label WITH;
    FontBold = .T., ;
    BackStyle = 0, ;
Caption = "1. Strunjire frontala de degrosare", ;
    Height = 25, ;
    Left = 64, ;
        Top = 64, ;
        Visible = .F., ;
        Width = 220, ;
        ForeColor = RGB(255,255,255), ;
        Name = "Label2"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form9.label3 AS label WITH;
    FontBold = .T., ;
    FontSize = 12, ;
    WordWrap = .T., ;
    BackStyle = 0, ;
    Caption = "b) desprindere Sf", ;
    Height = 24, ;
    Left = 28, ;
    Top = 100, ;
    Visible = .F., ;
    Width = 144, ;
    ForeColor = RGB(255,255,255), ;
    Name = "Label3"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form9.label4 AS label WITH;
    FontBold = .T., ;
    FontSize = 12, ;
    WordWrap = .T., ;
    BackStyle = 0, ;
    Caption = "c) control Sf", ;
    Height = 24, ;
    Left = 28, ;
    Top = 136, ;
    Visible = .F., ;
    Width = 108, ;
    ForeColor = RGB(255,255,255), ;
    Name = "Label4"
ADD OBJECT piesa_generalizata.form9.image1 AS image
WITH ;
    Picture = "operatia4.jpg", ;
    Height = 172, ;
    Left = 196, ;
    Top = 100, ;
    Visible = .F., ;
    Width = 154, ;
    Name = "Image1"
PROCEDURE command1.Click
thisformset.form1.Visible=.f.
thisformset.form3.visible=.F.
thisformset.form5.Visible=.f.
thisformset.form6.visible=.F.
thisformset.form4.visible=.F.
thisformset.form2.Visible=.t.
thisformset.form2.command1.Visible=.t.
ENDPROC
PROCEDURE commandgroup1.Click
thisformset.form1.Visible=.f.
thisformset.form2.visible=.F.
thisformset.form4.visible=.F.
thisformset.form3.Visible=.t.
thisformset.form3.command1.Visible=.t.
ENDPROC
PROCEDURE commandgroup2.Click
thisformset.form1.Visible=.f.
thisformset.form2.visible=.F.
thisformset.form4.visible=.F.
thisformset.form3.Visible=.t.
thisformset.form3.command1.Visible=.t.
ENDPROC
PROCEDURE commandgroup3.Click
thisformset.form1.Visible=.f.
thisformset.form2.visible=.F.
thisformset.form4.visible=.F.
thisformset.form3.Visible=.t.
thisformset.form3.command1.Visible=.t.
ENDPROC
PROCEDURE commandgroup4.Click

```

**Teza de Doctorat**



```

PROCEDURE command3.RightClick
    thisformset.form3.image4.visible=.f.
    thisformset.form3.image3.visible=.f.

*thisformset.form1.commandgroup7.visible=.t.
ENDPROC
PROCEDURE command1.Click
    thisformset.form4.visible=.F.
    thisformset.form1.visible=.F.
    thisformset.form2.visible=.F.
    thisformset.form3.visible=.T.
    thisformset.form4.command1.Visible=.f.

ENDPROC
PROCEDURE command3.Click
    thisformset.form6.visible=.T.
    thisformset.form5.visible=.f.
    thisformset.form4.visible=.f.
    thisformset.form3.visible=.f.
    thisformset.form2.visible=.f.
    thisformset.form1.visible=.f.
    thisformset.form6.command2.Visible=.t.

ENDPROC
PROCEDURE command1.Click
    .visible=.t.
ENDPROC
PROCEDURE command2.Click
    thisformset.form4.visible=.F.
    thisformset.form6.visible=.F.
    thisformset.form3.visible=.F.

ENDPROC
ENDDEFINE

thisformset.form3.visible=.F.
thisformset.form2.visible=.F.
thisformset.form6.visible=.F.
thisformset.form4.visible=.F.
thisformset.form5.visible=.F.
thisformset.form1.visible=.T.
thisformset.form5.command1.Visible=.f.

ENDPROC
PROCEDURE command2.RightClick
    thisformset.form5.image4.visible=.f.
    thisformset.form5.image3.visible=.f.

*thisformset.form1.commandgroup7.visible=.t.
ENDPROC
PROCEDURE command2.Click
    thisformset.form5.image3.visible=.t.
    thisformset.form5.image4.visible=.t.

*thisformset.form1.commandgroup6.visible=.t.

*thisformset.form1.commandgroup7.visible=.t.
*thisformset.form1.commandgroup8

thisformset.form1.visible=.F.
thisformset.form2.visible=.F.
thisformset.form5.visible=.T.
thisformset.form6.command2.Visible=.f.

ENDPROC

```

#### 8.4.2.5. Schemele externe a bazei de date obiectuale “Șabloane”

Schema externă pentru clasele care generează baza de date obiectuală “Șabloane” și cele care gestionează informația din baza de date “Șabloane” sunt prezentate în figura 8.44.

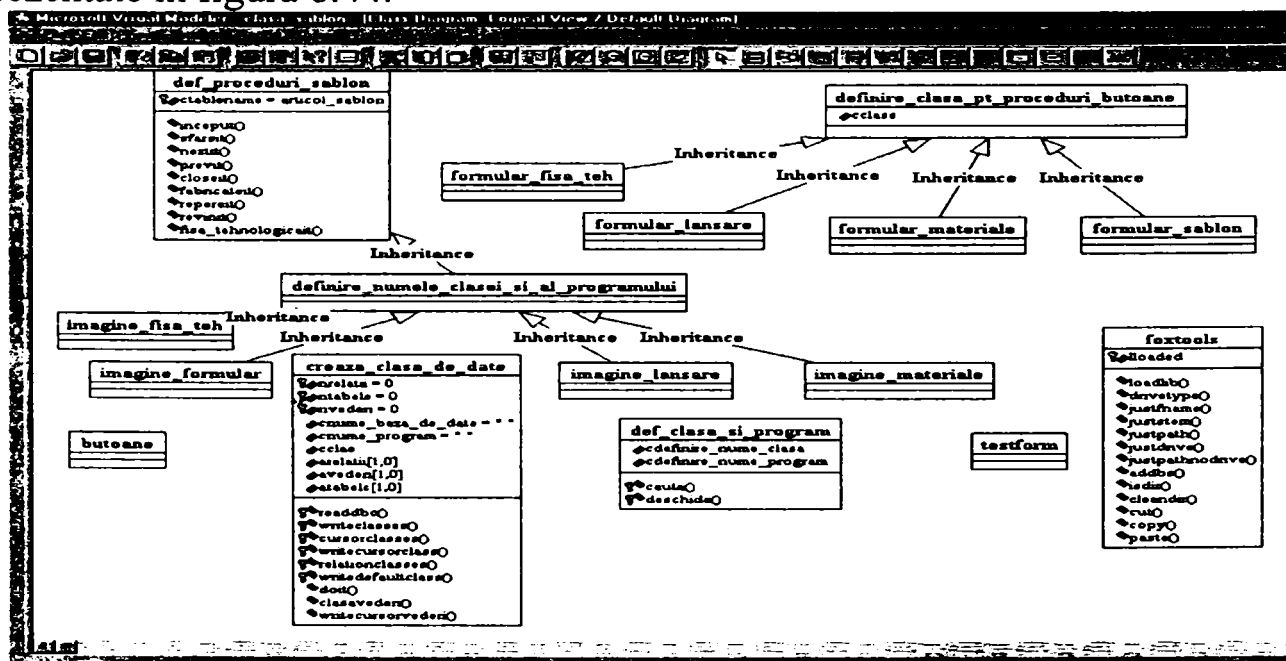


Fig 8.44 Schema externă pentru clasele care generează baza de date obiectuală “Șabloane”

Schema externă pentru baza de date “Șabloane” este prezentată în figura 8.45.



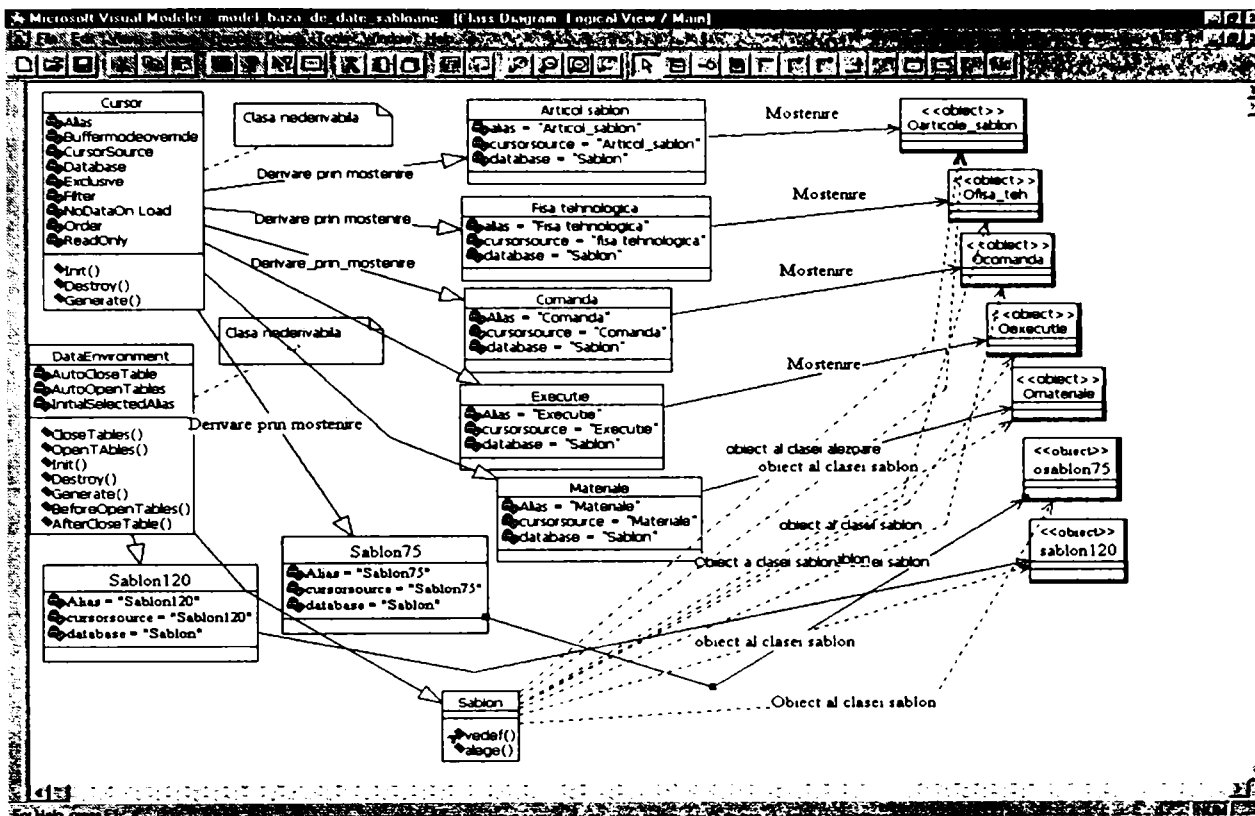


Fig 8.45 Schema externă pentru baza de date “Șabloane”

8.4.2.6 Schemele externe a bazei de date obiectuale “STAS”

Schema externă pentru clasele care generează baza de date obiectuală “STAS” și cele care gestionează informația din baza de date “STAS” sunt prezentate în figura 8.46.

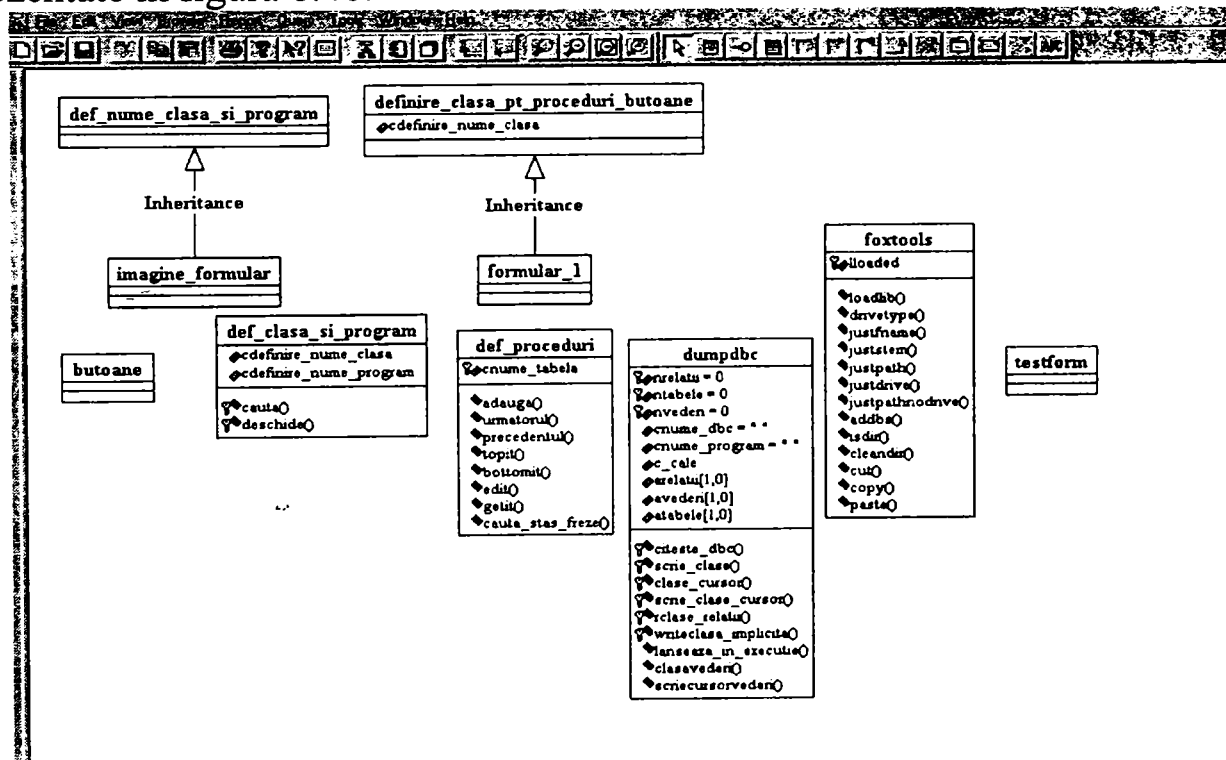


Fig 8.46 Schema externă pentru clasele care generează baza de date obiectuală “STAS”

Schema externă pentru baza de date obiectuală a fost proiectată unitar pentru tipurile de scule importante: freze, tarozi, burghie, cuțite, alezoare etc(figurile 8.47-55).

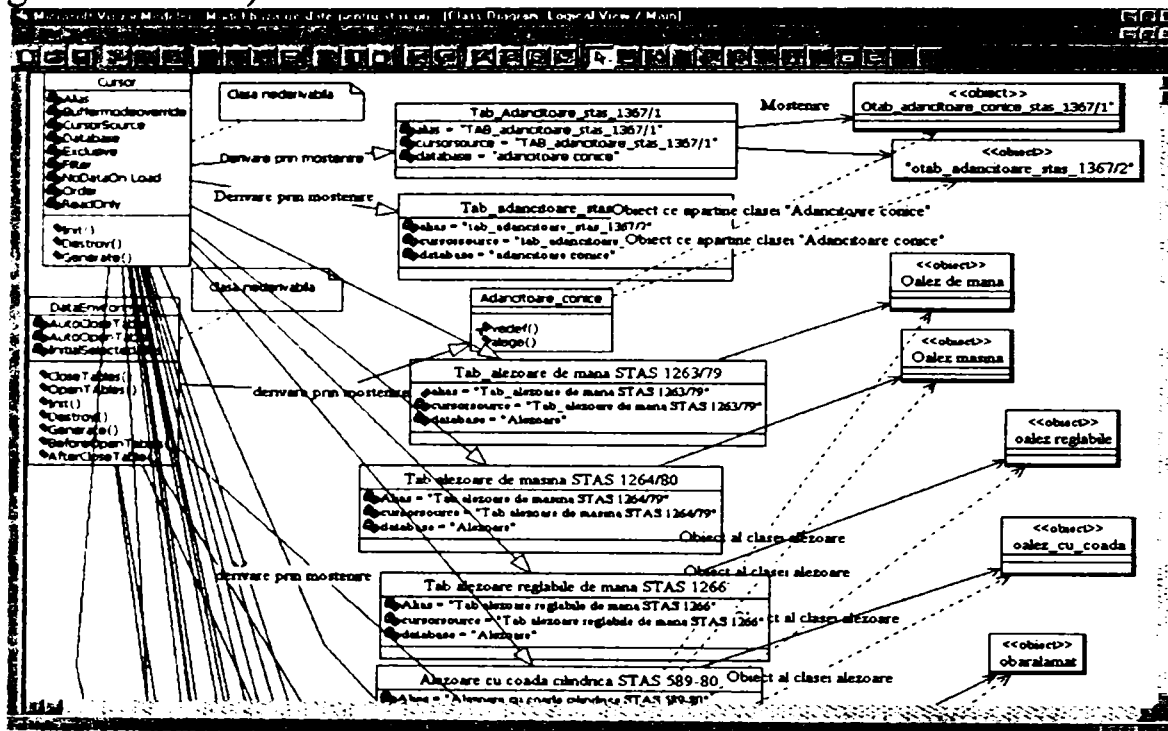


Fig 8.47 Schema externă pentru baza de date “Alezoare”

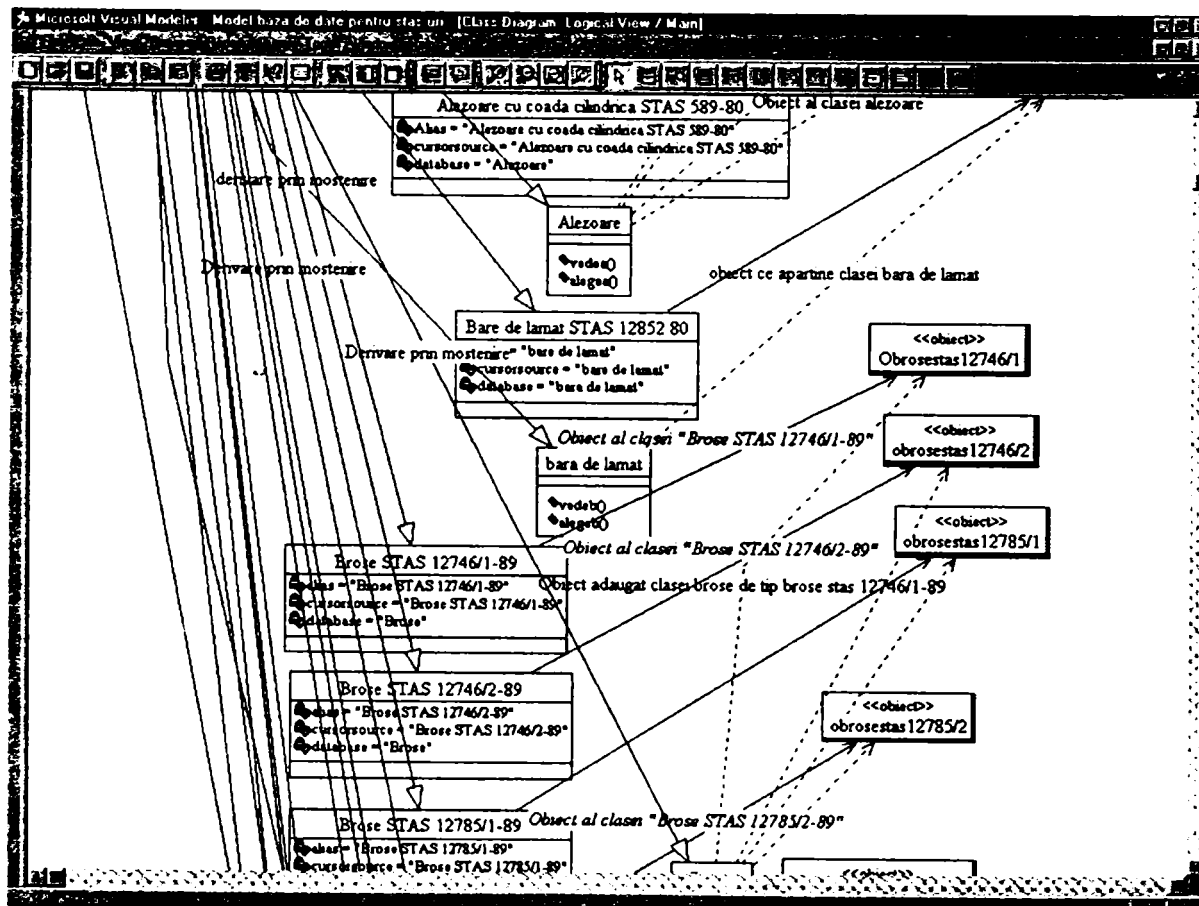


Fig 8.48 Schema externă pentru baza de date “Broșe”

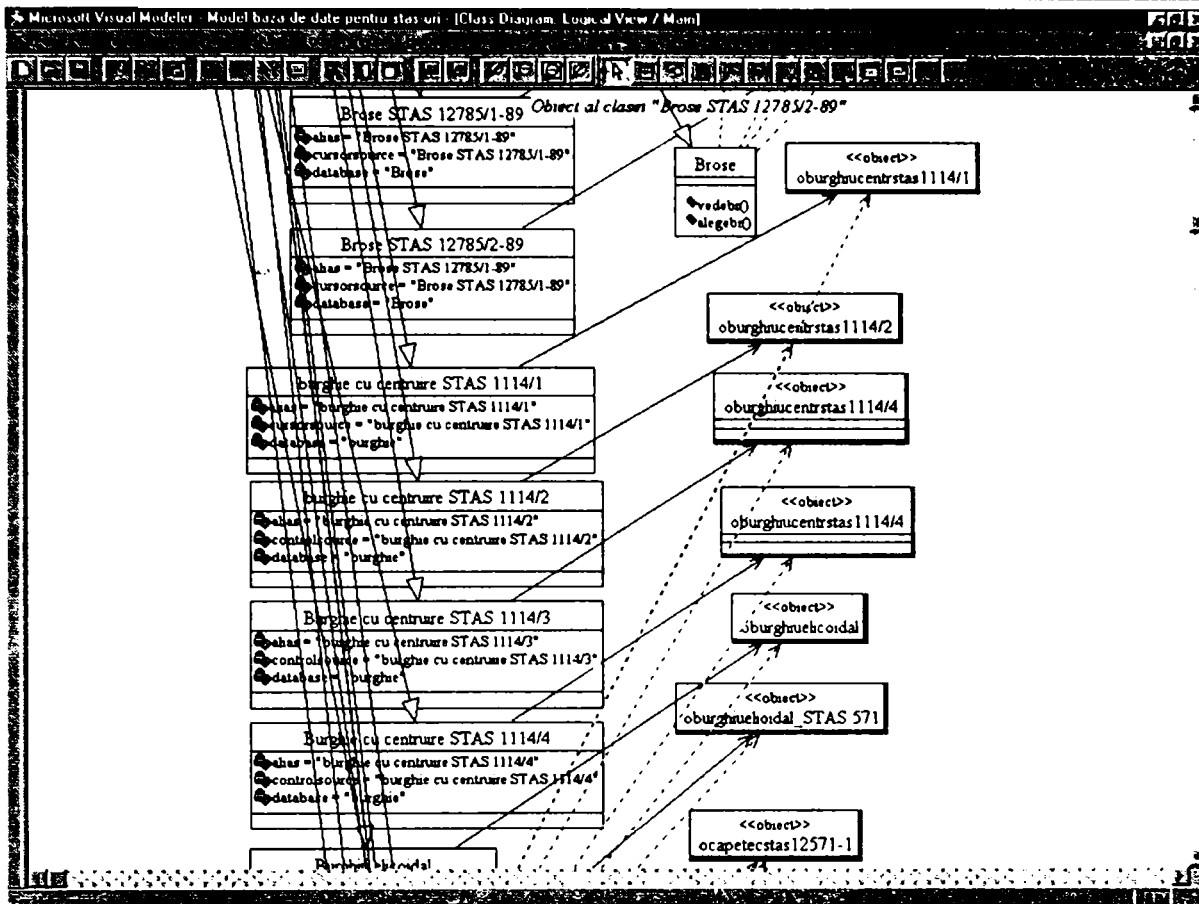


Fig 8.49 Schema externă pentru baza de date "Burghie"

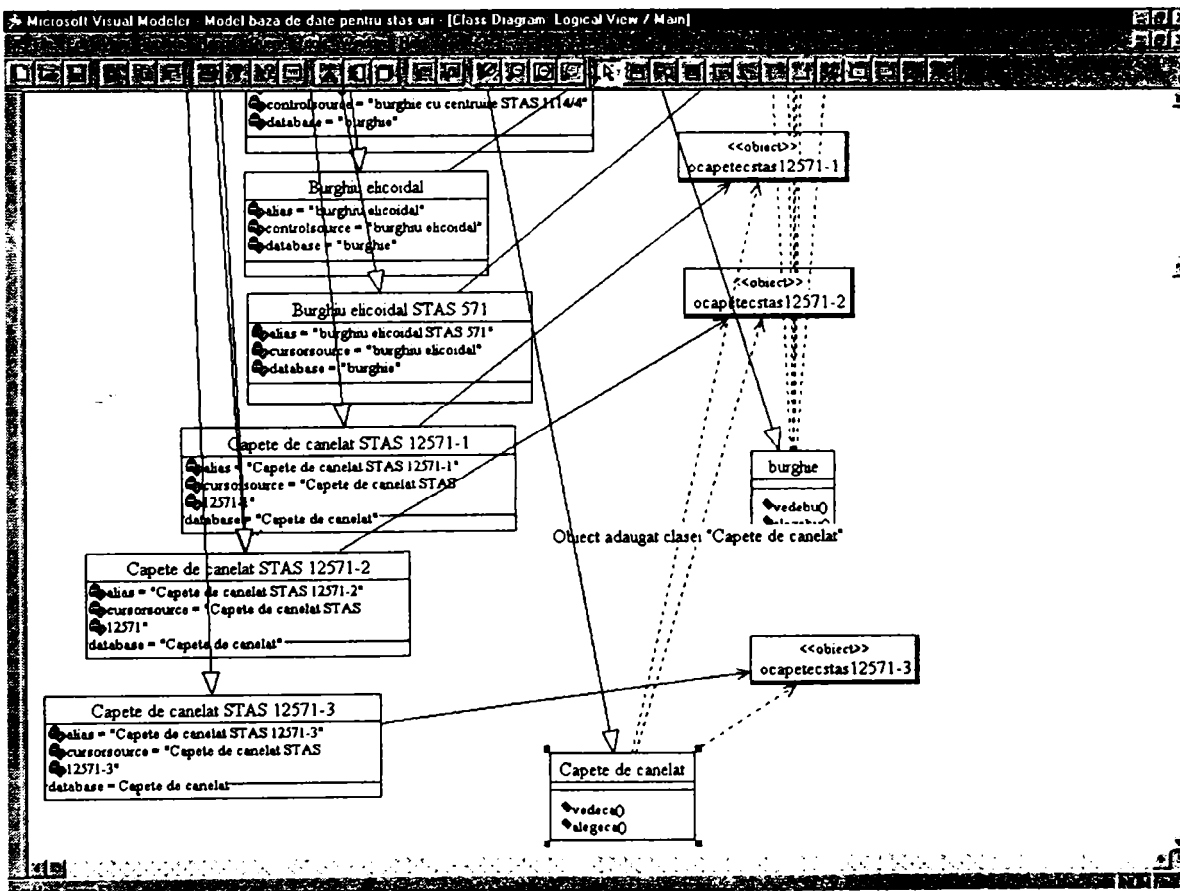


Fig 8.50 Schema externă pentru baza de date "Burghie"

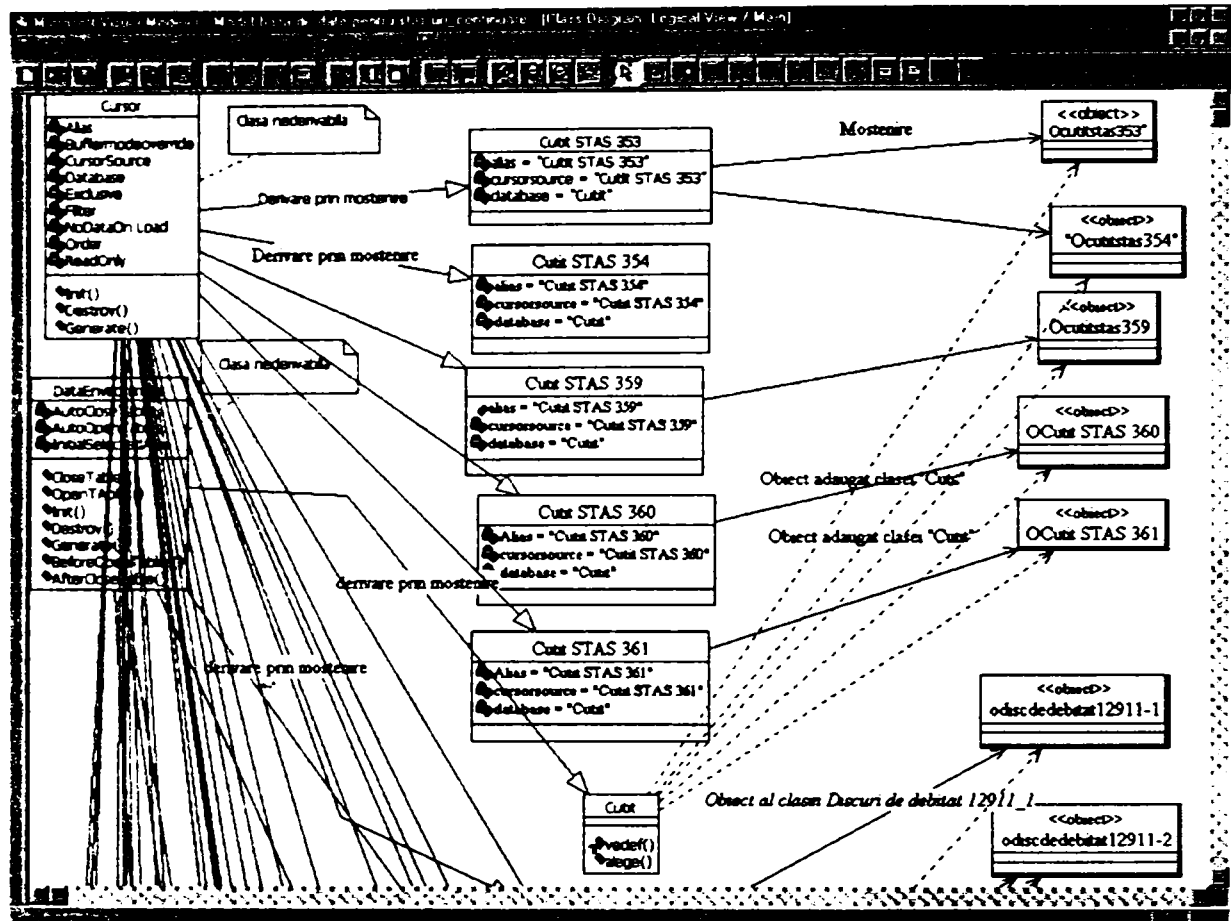


Fig 8.51 Schema externă pentru baza de date "Cutite"

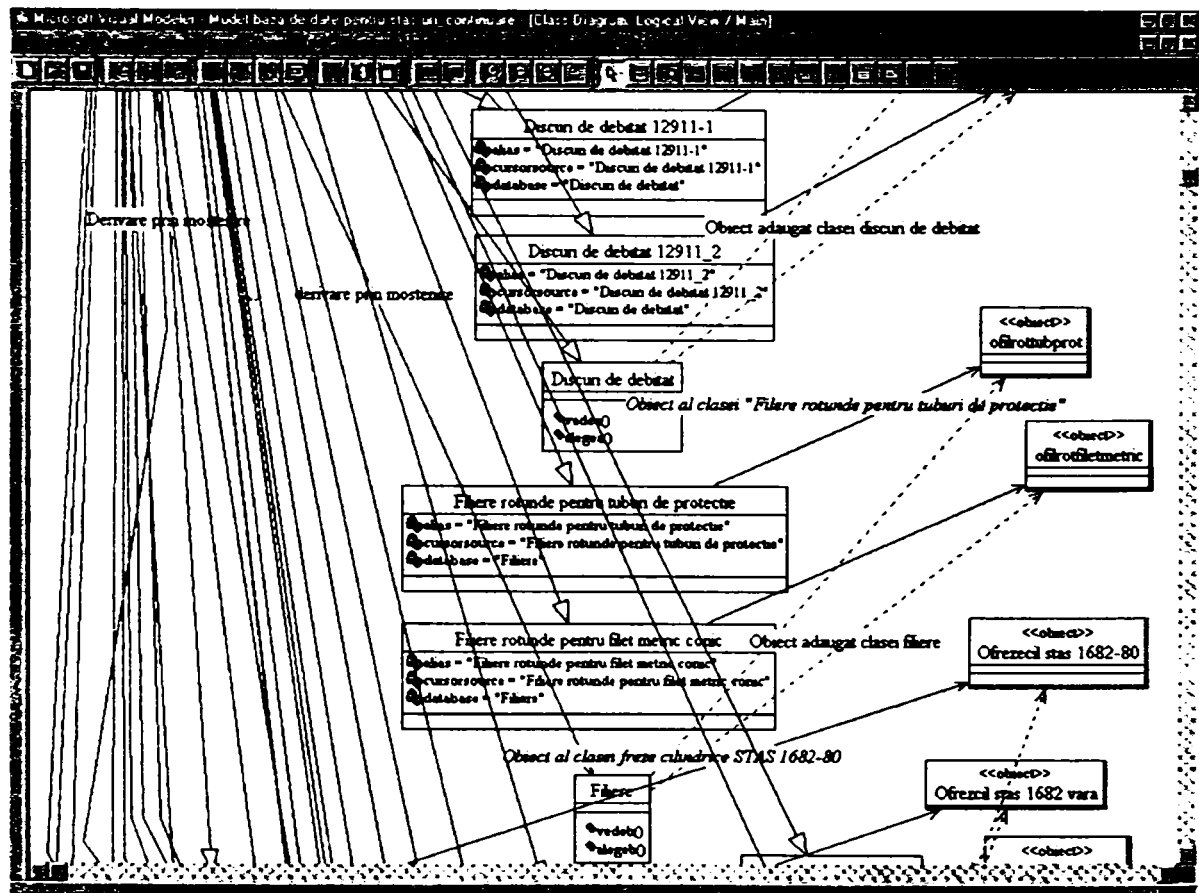


Fig.8.52 Schema externă pentru baza de date "Freze"



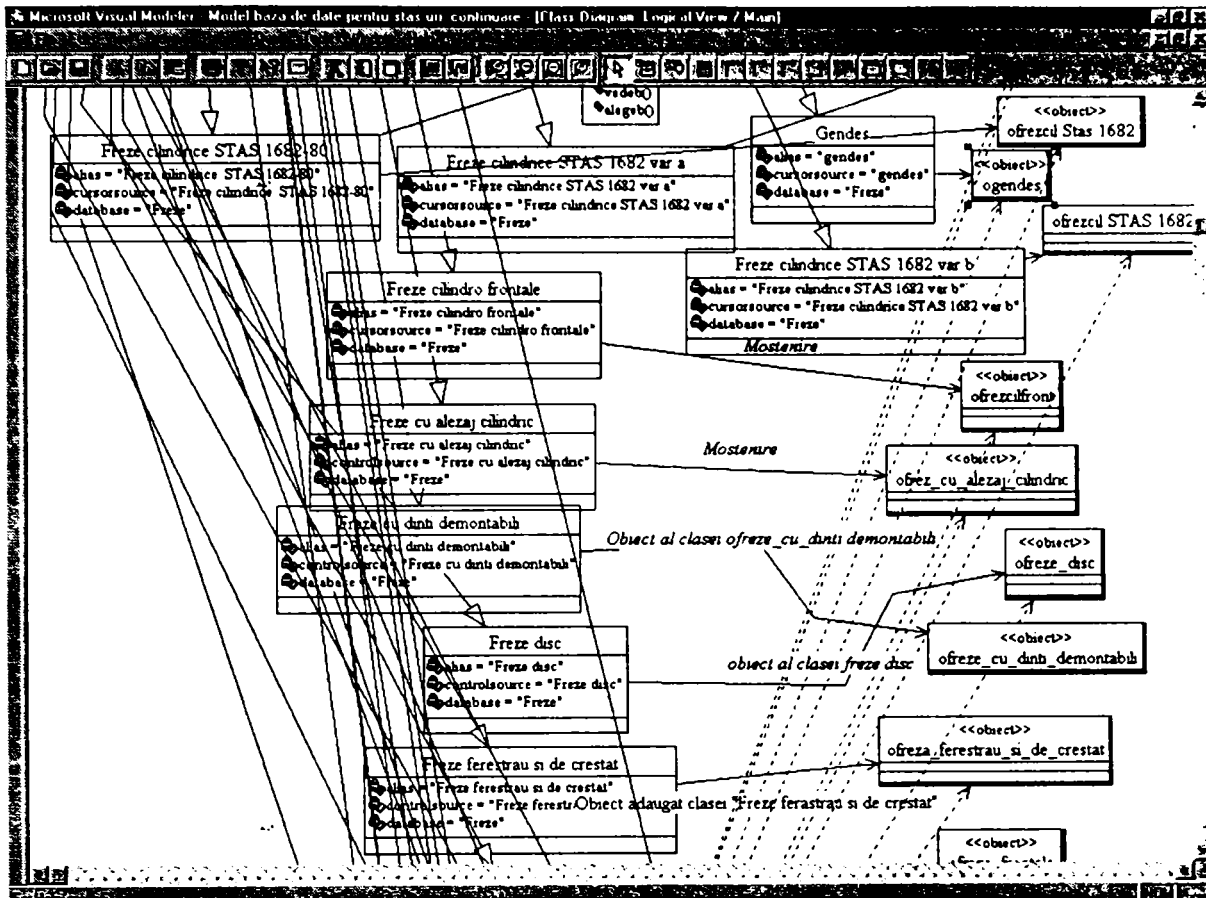


Fig 8.53 Schema externă pentru baza de date “Freze”

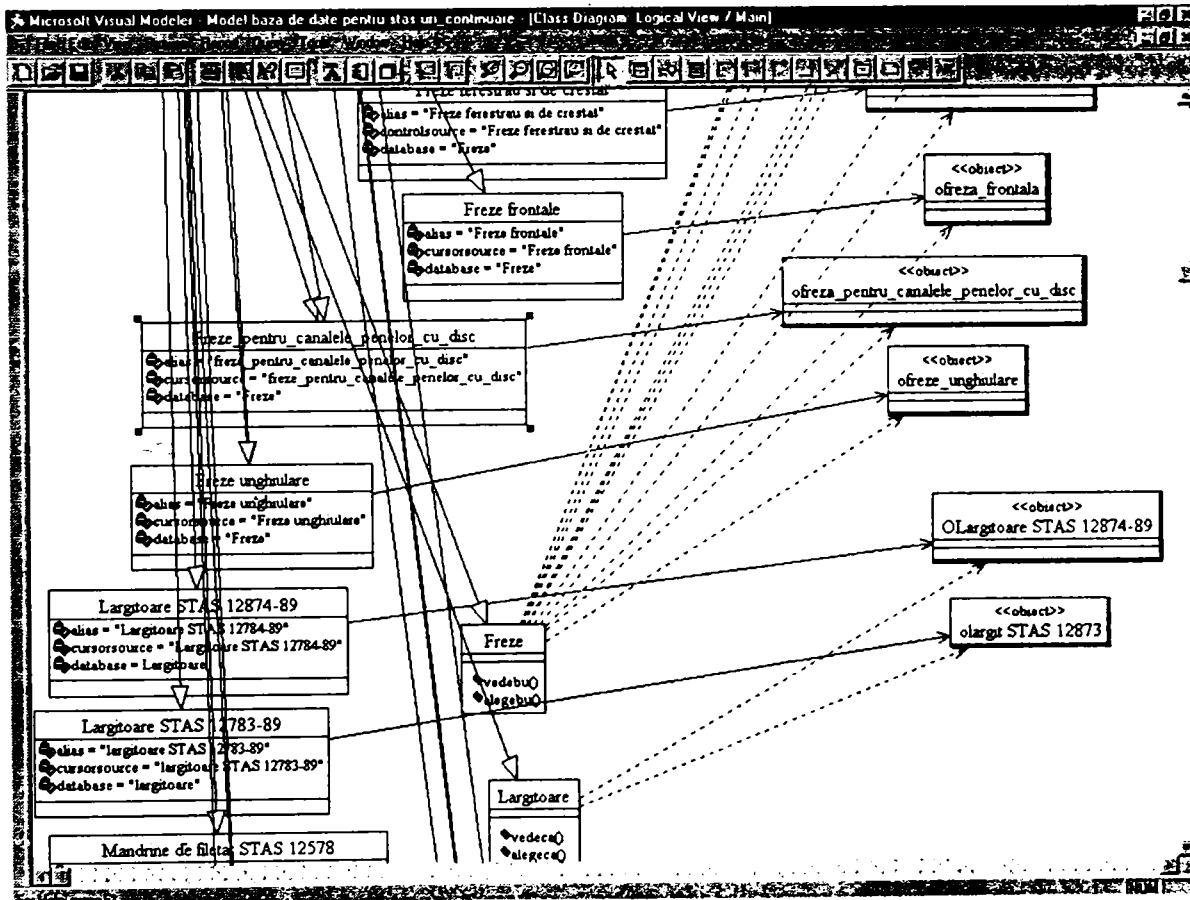


Fig 8.54 Schema externă pentru baza de date “Freze”

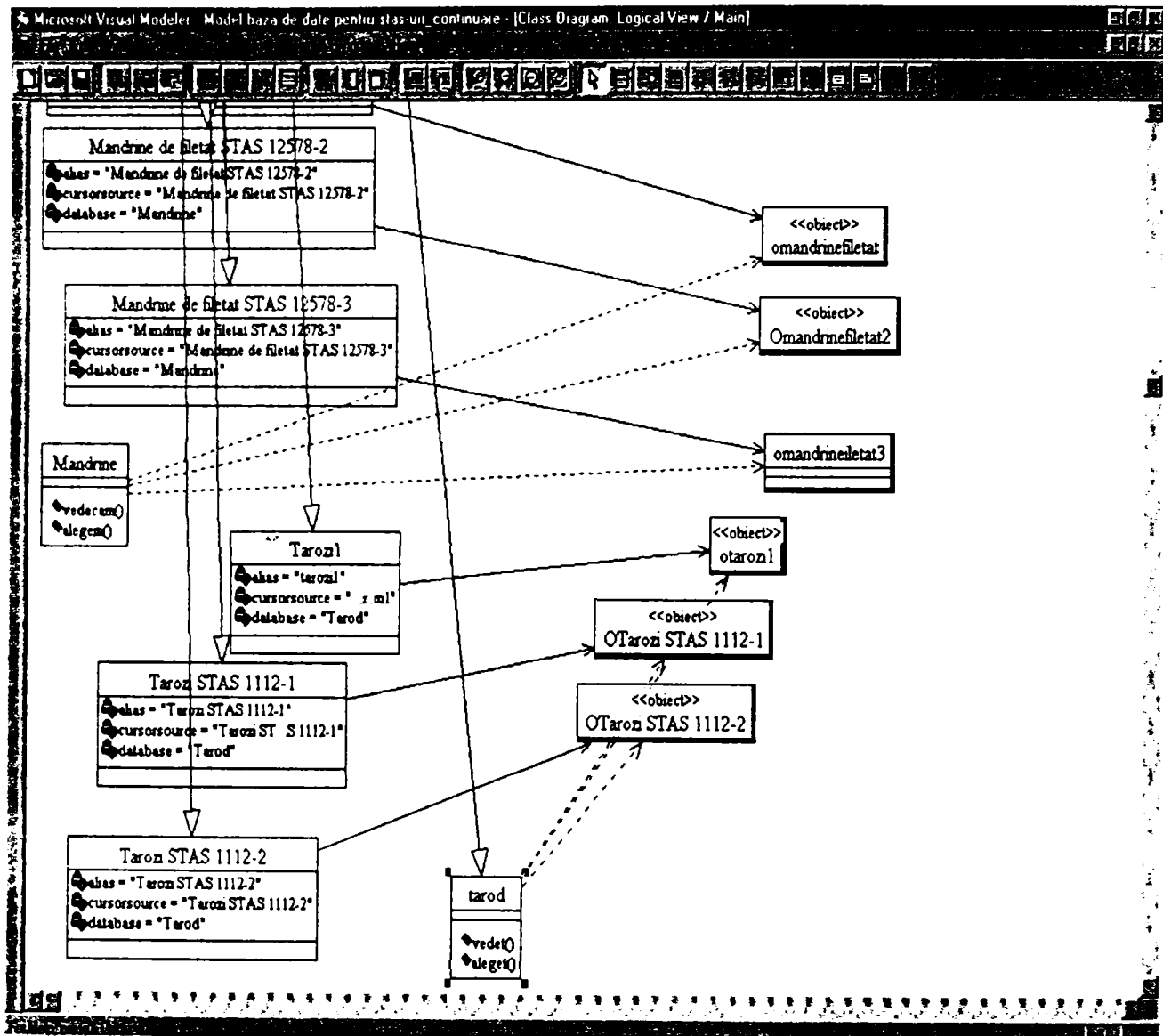


Fig 8.55 Schema externă pentru baza de date "Tarozi"

## 8.5 Implementarea aplicației pentru Sistemul de Fabricație al Sculelor (SFS)

Întreaga aplicație este implementată obiectual. Dacă din punct de vedere al bazei de date acest lucru a fost arătat anterior, în continuare vor fi prezentate câteva din clasele reprezentative pentru desfășurarea aplicației. Modul de realizare, păstrează aceleași principii. Clasa `menu_cutit` este clasă derivabilă. Toate celelalte clase ale aplicației sunt clase derivate prin moștenire. Obiectele claselor meniu participă la apelarea ramurilor aplicației. Meniul principal, este o clasă cu rol de container, din care se vor apela ulterior, celelalte clase derivabile și derivate (figura 8.56).



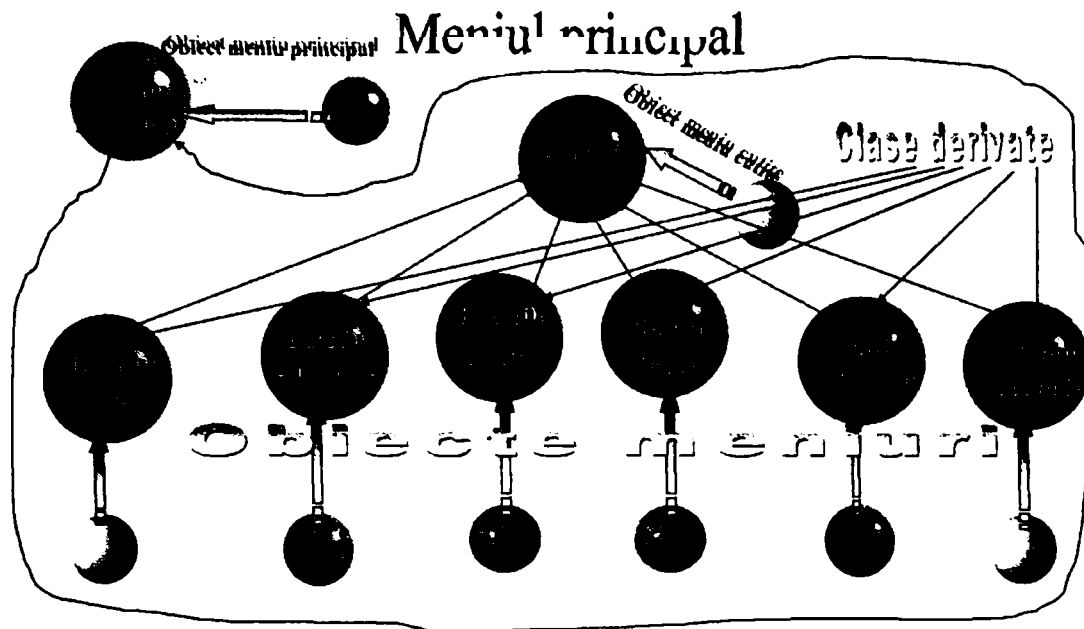


Fig 8.56 Clasele meniuri

În figura 8.57 este prezentată imaginea meniului principal al aplicației.

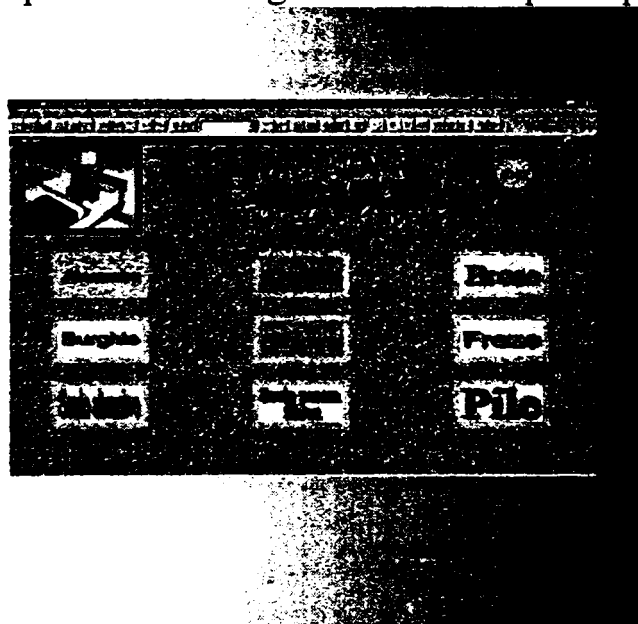


Fig 8.57 Clasa "Meniu Principal"

Programul sursă pentru lansarea aplicației este următorul:

```
set talk off
close all
clea all
set classlib to clase,flatbtn,_multimedia,_base
men=createobject("meniu")
mencutit=createobject("meniu_cutite")
menburghiu=createobject("meniu_burghie")
menfreza=createobject("meniu_freze")
menbroasa=createobject("meniu_brose")
menpila=createobject("meniu_pila")
mensculaf=createobject("meniu_sculaf")
mensculaa=createobject("meniu_sculaa")
mensculad=createobject("meniu_sculad")
set default to d:\sorin\doctorat\teza_de_doctorat\alezor\rez
```

```
set classlib to clase_aplicatie,flatbtn,plan_de_operatii
oform=createobject("formular")
opl=createobject("plan1")
set default to d:\sorin\doctorat\teza_de_doctorat\meniu
set classlib to clase,flatbtn,_multimedia,_base
men.show
read events

define class meniu_burghie as meniu_cutite
cmdshadow1.Image.Picture = "brg-el1.gif"
cmdshadow2.Image.Picture = "brg-el1.gif"
cmdshadow3.Image.Picture = "brg-el1.gif"
video1.videofile="text_burghie.avi"
caption=MENIU SCULE DE GAURIT
procedure cmdshadow3.click
set default to d:\sorin\doctorat\teza_de_doctorat\alezor\rez
```

## Teza de Doctorat

```

set classlib to clase_aplicatie.flatbtn.plan_de_operatii
    oform.show()
    read events
set default to d:\sorin\doctorat\teza_de_doctorat\meniu
endproc
enddefine

    cmdshadow2.refresh
    cmdshadow3.refresh
define class meniu_freze as meniu_cutite
    cmdshadow1.Image.Picture = "freza.gif"
    cmdshadow2.Image.Picture = "freza.gif"
    cmdshadow3.Image.Picture = "freza.gif"
    video1.videofile="text_freze.avi"
    caption='MENIU FREZE'
    picture='snowgs.jpg'
procedure cmdshadow1.click
set default to d:\sorin\doctorat\teza_de_doctorat\stas
set classlib to clase
    oform=createobject("formular_1")
    oform.show()
    read events
set default to d:\sorin\doctorat\teza_de_doctorat\meniu
enddefine

    cmdshadow2.refresh
    cmdshadow3.refresh
define class meniu_brose as meniu_cutite
    cmdshadow1.Image.Picture = "broza.gif"
    cmdshadow2.Image.Picture = "broza.gif"
    cmdshadow3.Image.Picture = "broza.gif"
    video1.videofile="text_broza.avi"
    caption='MENIU BROSE'

enddefine

    cmdshadow2.refresh
    cmdshadow3.refresh
define class meniu_pile as meniu_cutite
    cmdshadow1.Image.Picture = ""
    cmdshadow2.Image.Picture = ""
    cmdshadow3.Image.Picture = ""
    video1.videofile="pile.avi"
    caption='MENIU PILE'
enddefine

    cmdshadow2.refresh
    cmdshadow3.refresh
define class meniu_sculaf as meniu_cutite
    cmdshadow1.Image.Picture = ""
    cmdshadow2.Image.Picture = ""
    cmdshadow3.Image.Picture = ""
    video1.videofile="scule_de_filetat.avi"
    caption='MENIU SCULE PENTRU FILETAT'
    picture='snowgs.jpg'
enddefine

    cmdshadow2.refresh
    cmdshadow3.refresh
define class meniu_sculaa as meniu_cutite
    cmdshadow1.Image.Picture = ""
    cmdshadow2.Image.Picture = ""
    cmdshadow3.Image.Picture = ""
    video1.videofile="scule_ABRAZIVE.avi"
    caption='MENIU SCULE ABRAZIVE'
    picture='snowgs.jpg'
*
enddefine

    cmdshadow2.refresh
    cmdshadow3.refresh
define class meniu_sculad as meniu_cutite
    cmdshadow1.Image.Picture = ""
    cmdshadow2.Image.Picture = ""
    cmdshadow3.Image.Picture = ""
    video1.videofile="scule_de_danturat.avi"
    caption='MENIU SCULE DE DANTURAT'
    picture='snowgs.jpg'
*
enddefine

    cmdshadow2.refresh
    cmdshadow3.refresh

```

Programul sursă al meniului principal este următorul:

```

*****
DEFINE CLASS meniup AS form
    DataSession = 1
    Top = 0
    Left = 0
    Height = 742
    Width = 1017
    DoCreate = .T.
    ShowTips = .T.
    Picture = "..\imagini_pt_aplicatie\flowers2.jpg"
    Caption = "MENIU"
    FontBold = .T.
    FontSize = 22
    WindowState = 2
    BackColor = RGB(128,128,128)
    Name = "meniup"

    ADD OBJECT shape1 AS shape WITH ;
        Top = 0, ;
        Left = 12, ;
        Height = 181, ;
        Width = 228, ;
        BackColor = RGB(0,0,0), ;
        Name = "Shape1"

    ADD OBJECT command1 AS command WITH ;
        Top = 204, ;
        Left = 72, ;
        Width = 168, ;
        Height = 96, ;
        Picture = "", ;
        BorderWidth = 3, ;
        SpecialEffect = 0, ;
        MouseIcon = "h_point.cur", ;
        BackColor = RGB(192,192,192), ;
        BorderColor = RGB(0,0,0), ;
        Name = "Command1", ;
        Shadow.ZOrderSet = 0, ;
        Shadow.Name = "Shadow", ;
        Line4.DefLeft = "", ;
        Line4.DefHeight = "", ;
        Line4.Name = "Line4", ;
        Line2.DefWidth = "", ;
        Line2.Name = "Line2", ;
        Line1.DefTop = "", ;
        Line1.DefWidth = "", ;
        Line1.Name = "Line1", ;
        Line3.DefHeight = "", ;
        Line3.Name = "Line3", ;
        Shape.ZOrderSet = 5, ;
        Shape.Name = "Shape", ;
        Imageoff.ZOrderSet = 6, ;
        Imageoff.Name = "Imageoff", ;
        Image.Picture = "scule_de_gaurit.jpg", ;
        Image.Stretch = 2, ;
        Image.Height = 72, ;
        Image.Left = 12, ;
        Image.Top = 12, ;
        Image.Width = 144, ;
        Image.ZOrderSet = 8, ;
        Image.Name = "Image", ;
        Label.ZOrderSet = 7, ;
        Label.Name = "Label"
    ADD OBJECT timer_flat1 AS timer_flat WITH ;

```

**Teza de Doctorat**

```

Top = 312, ;
Left = 132, ;
Height = 36, ;
Width = 84, ;
Name = "Timer_flat1"
ADD OBJECT _videoplayer1 AS _videoplayer WITH ;
Top = 48, ;
Left = 310, ;
Width = 396, ;
Height = 133, ;
Visible = T, ;
cfilename="d:\sorin\doctorat\teza_de_doctorat\meniu\sucle.avi";
Name = "_VIDEOPLAYER1", ;
tmrCheckMode.Name = "tmrCheckMode"
ADD OBJECT command2 AS command WITH ;
Top = 348, ;
Left = 72, ;
Width = 168, ;
Height = 96, ;
BorderWidth = 1, ;
MouseIcon = "h_point.cur", ;
BorderColor = RGB(128,128,128), ;
Name = "Command2", ;
Shadow.ZOrderSet = 0, ;
Shadow.Name = "Shadow", ;
Line4.DefLeft = "", ;
Line4.DefHeight = "", ;
Line4.Name = "Line4", ;
Line2.DefWidth = "", ;
Line2.Name = "Line2", ;
Line1.DefTop = "", ;
Line1.DefWidth = "", ;
Line1.Name = "Line1", ;
Line3.DefHeight = "", ;
Line3.Name = "Line3", ;
Shape.ZOrderSet = 5, ;
Shape.Name = "Shape", ;
Imageoff.ZOrderSet = 6, ;
Imageoff.Name = "Imageoff", ;
Image.Picture = "sucle pentru danturat.jpg", ;
Image.Stretch = 2, ;
Image.Height = 72, ;
Image.Left = 12, ;
Image.Top = 12, ;
Image.Width = 144, ;
Image.ZOrderSet = 8, ;
Image.Name = "Image", ;
Label.ZOrderSet = 7, ;
Label.Name = "Label"
ADD OBJECT command3 AS command WITH ;
Top = 216, ;
Left = 420, ;
Width = 168, ;
Height = 96, ;
BorderWidth = 1, ;
MouseIcon = "h_point.cur", ;
BorderColor = RGB(128,128,128), ;
Name = "Command3", ;
Shadow.ZOrderSet = 0, ;
Shadow.Name = "Shadow", ;
Line4.DefLeft = "", ;
Line4.DefHeight = "", ;
Line4.Name = "Line4", ;
Line2.DefWidth = "", ;
Line2.Name = "Line2", ;
Line1.DefTop = "", ;
Line1.DefWidth = "", ;
Line1.Name = "Line1", ;
Line3.DefHeight = "", ;
Line3.Name = "Line3", ;
Shape.ZOrderSet = 5, ;
Shape.Name = "Shape", ;
Imageoff.ZOrderSet = 6, ;
Imageoff.Name = "Imageoff", ;
Image.Picture = "sucle abrazive.jpg", ;
Image.Stretch = 2, ;
Image.Height = 72, ;
Image.Left = 12, ;
Image.Top = 12, ;
Image.Width = 144, ;
Image.ZOrderSet = 8, ;
Image.Name = "Image", ;
Label.ZOrderSet = 7, ;
Label.Name = "Label"
ADD OBJECT command4 AS command WITH ;
Top = 348, ;
Left = 420, ;
Width = 168, ;
Height = 96, ;
BorderWidth = 1, ;
MouseIcon = "h_point.cur", ;
BorderColor = RGB(128,128,128), ;
Name = "Command4", ;
Shadow.ZOrderSet = 0, ;
Shadow.Name = "Shadow", ;
Line4.DefLeft = "", ;
Line4.DefHeight = "", ;
Line4.Name = "Line4", ;
Line2.DefWidth = "", ;
Line2.Name = "Line2", ;
Line1.DefTop = "", ;
Line1.DefWidth = "", ;
Line1.Name = "Line1", ;
Line3.DefHeight = "", ;
Line3.Name = "Line3", ;
Shape.ZOrderSet = 5, ;
Shape.Name = "Shape", ;
Imageoff.ZOrderSet = 6, ;
Imageoff.Name = "Imageoff", ;
Image.Picture = "sucle abrazive.jpg", ;
Image.Stretch = 2, ;
Image.Height = 72, ;
Image.Left = 12, ;
Image.Top = 12, ;
Image.Width = 144, ;
Image.ZOrderSet = 8, ;
Image.Name = "Image", ;
Label.ZOrderSet = 7, ;
Label.Name = "Label"
ADD OBJECT command6 AS command WITH ;
Top = 348, ;
Left = 768, ;
Width = 168, ;
Height = 96, ;
BorderWidth = 1, ;
MouseIcon = "h_point.cur", ;
BorderColor = RGB(128,128,128), ;
Name = "Command6", ;
Shadow.ZOrderSet = 0, ;
Shadow.Name = "Shadow", ;
Line4.DefLeft = "", ;
Line4.DefHeight = "", ;
Line4.Name = "Line4", ;
Line2.DefWidth = "", ;
Line2.Name = "Line2", ;
Line1.DefTop = "", ;
Line1.DefWidth = "", ;
Line1.Name = "Line1", ;
Line3.DefHeight = "", ;
Line3.Name = "Line3", ;
Shape.ZOrderSet = 5, ;
Shape.Name = "Shape", ;
Imageoff.ZOrderSet = 6, ;
Imageoff.Name = "Imageoff", ;
Image.Picture = "sucle abrazive.jpg", ;
Image.Stretch = 2, ;
Image.Height = 72, ;
Image.Left = 12, ;
Image.Top = 12, ;
Image.Width = 144, ;
Image.ZOrderSet = 8, ;
Image.Name = "Image", ;
Label.ZOrderSet = 7, ;
Label.Name = "Label"

```

## Teza de Doctorat

```

Imageoff Name = "Imageoff", ;
Image Picture = "text_freze1.jpg", ;
Image.Stretch = 2, ;
Image.Height = 72, ;
Image.Left = 12, ;
Image.Top = 12, ;
Image.Width = 144, ;
Image.ZOrderSet = 8, ;
Image.Name = "Image", ;
Label.ZOrderSet = 7, ;
Label.Name = "Label"
ADD OBJECT command5 AS command WITH ;
Top = 216, ;
Left = 768, ;
Width = 168, ;
Height = 96, ;
BorderWidth = 1, ;
MouseIcon = "h_point.cur", ;
BackColor = RGB(192,192,192), ;
BorderColor = RGB(128,128,128), ;
Name = "Command5", ;
Shadow.ZOrderSet = 0, ;
Shadow.Name = "Shadow", ;
Line4.DefLeft = "", ;
Line4.DefHeight = "", ;
Line4.Name = "Line4", ;
Line2.DefWidth = "", ;
Line2.Name = "Line2", ;
Line1.DefTop = "", ;
Line1.DefWidth = "", ;
Line1.Name = "Line1", ;
Line3.DefHeight = "", ;
Line3.Name = "Line3", ;
Shape.ZOrderSet = 5, ;
Shape.Name = "Shape", ;
Imageoff.ZOrderSet = 6, ;
Imageoff.Name = "Imageoff", ;
Image Picture = "text_brose.jpg", ;
Image.Stretch = 2, ;
Image.Height = 72, ;
Image.Left = 12, ;
Image.Top = 12, ;
Image.Width = 144, ;
Image.ZOrderSet = 8, ;
Image.Name = "Image", ;
Label.ZOrderSet = 7, ;
Label.Name = "Label"
ADD OBJECT command7 AS command WITH ;
Top = 468, ;
Left = 240, ;
Width = 168, ;
Height = 96, ;
BorderWidth = 1, ;
MouseIcon = "h_point.cur", ;
BorderColor = RGB(128,128,128), ;
Name = "Command7", ;
Shadow.ZOrderSet = 1, ;
Shadow.Name = "Shadow", ;
Line4.DefLeft = "", ;
Line4.DefHeight = "", ;
Line4.Name = "Line4", ;
Line2.DefWidth = "", ;
Line2.Name = "Line2", ;
Line1.DefTop = "", ;
Line1.DefWidth = "", ;
Line1.Name = "Line1", ;
Line3.DefHeight = "", ;
Line3.Name = "Line3", ;
Shape.ZOrderSet = 6, ;
Shape.Name = "Shape", ;
Imageoff.ZOrderSet = 7, ;
Imageoff.Name = "Imageoff", ;
Image Picture = "pile.jpg", ;
Image.Stretch = 2, ;
Image.Height = 72, ;
Image.Left = 12, ;
Image.Top = 12, ;
Image.Width = 144, ;
Image.ZOrderSet = 8, ;
Image.Name = "Image", ;
Label.ZOrderSet = 7, ;
Label.Name = "Label"
ADD OBJECT _videoplayer2 AS _videoplayer WITH ;
Top = 12, ;
Left = 24, ;
Width = 201, ;
Height = 156, ;
Visible = .T., ;
cfilename =
"D:\SORIN\DOCTORAT\TEZA_DE_DOCTORAT\MENIU\K3
0_FERT.AVI", ;
Name = "_videoplayer2", ;
tmrCheckMode.Name = "tmrCheckMode"
ADD OBJECT cmdshadow1 AS cmdshadow WITH ;
Top = 24, ;
Left = 840, ;
Width = 72, ;
Height = 72, ;
Name = "Cmdshadow1", ;
Shadow.Curvature = 99, ;
Shadow.Name = "Shadow", ;
Shape.Curvature = 99, ;
Shape.Name = "Shape", ;
Line3.DefHeight = "", ;
Line3.Name = "Line3", ;
Imageoff.BorderColor =
RGB(192,192,192), ;
Imageoff.Name = "Imageoff", ;
Line1.DefTop = "", ;

```

**Teza de Doctorat**

```

Line1.DefWidth = "" ;
Line1.Name = "Line1" ;
Line2.DefWidth = "" ;
Line2.Name = "Line2" ;
Line4.DefLeft = "" ;
Line4.DefHeight = "" ;
Line4.Name = "Line4" ;
Label.FontBold = T. ;
Label.FontSize = 14. ;
Label.Caption = "EXIT" ;
Label.Left = 12. ;
Label.Top = 24. ;
Label.Name = "Label" ;
Image.BackStyle = 0. ;
Image.BorderColor = RGB(192,192,192) ;
Image.Name = "Image"
PROCEDURE command1.Click
    menburghiu.show
    read events
ENDPROC

PROCEDURE command2.Click
    mensculad.show
    read events
ENDPROC
PROCEDURE command3.Click
    mencutit.show
    read events
ENDPROC
PROCEDURE command3.RightClick
    thisform.list1.visible= f.
ENDPROC

ENDPROC
ENDPROC
PROCEDURE command3.Image.RightClick
    thisform.list1.visible= f.
ENDPROC
PROCEDURE command4.Click
    mensculaa.show
    read events
ENDPROC
PROCEDURE command6.Click
    menfreza.show
    read events
ENDPROC
PROCEDURE command5.Click
    menbrosa.show
    read events
ENDPROC
PROCEDURE command7.Click
    menpila.show
    read events
ENDPROC
PROCEDURE command8.Click
    mensculaf.show
    read events
ENDPROC
PROCEDURE cmdshadow1.Click
    close all
    clear class all
    set classlib to
    clear events
ENDPROC
ENDDEFINE
*****
    
```

Toate entitățile aplicației sunt obiecte, apelabile în contextul dorit (figura 8.58).

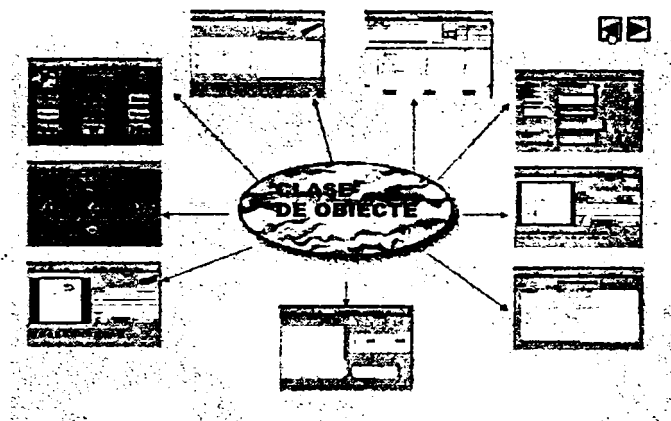


Fig 8.58 Clase de obiecte ale aplicației

Fiecărei ramuri corespunzătoare clasificării generale a sculelor îi corespunde un meniu, din care pot fi apelate trei direcții, corespunzătoare tipului sculei: STAS, fabricată în societatea economică, scule speciale fabricate fie în societate, fie de firme specializate, putând fi consultate în acest scop cataloage de firmă (figura 8.59).

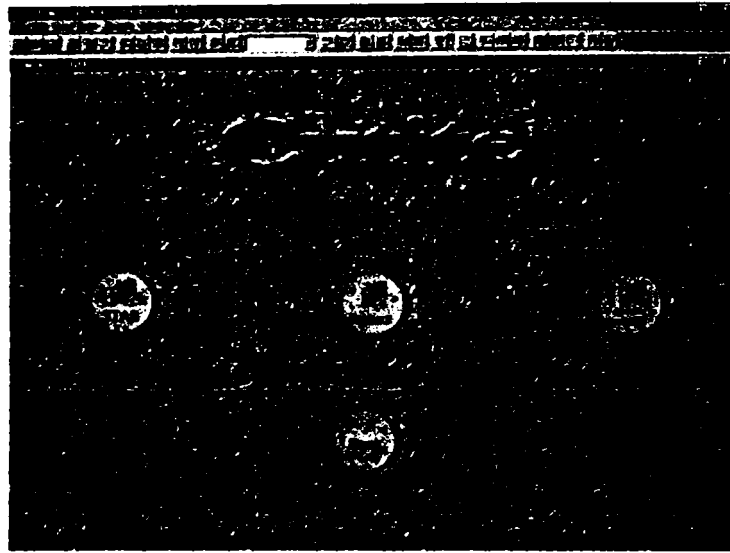


Fig 8.59 Clasa "Meniu Cuțite"

Pentru fiecare categorie de scule există o clasă, care conține obiecte ce permit accesul la datele existente în baza de date orientată obiect. Pe lângă consultarea datelor este posibilă generarea de documente economice (figura 8.60), activități de proiectare, programarea producției, plan de operații, fișa tehnologică etc.

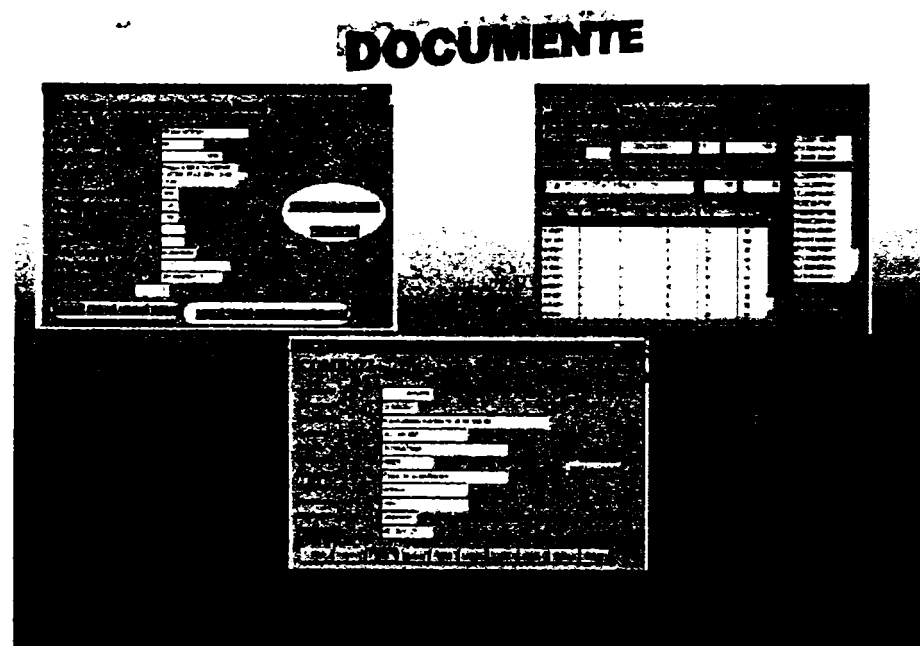


Fig 8.60 Clasa "Documente Economice"

Clasa "Alezoare" este prezentată în figura 8.61. De la obiectele buton, specifice clasei butoane, existente în clasă, pot fi apelate bonuri de consum (lansare), bon de materiale sau plan de operații, pe lângă activitățile enunțate anterior.



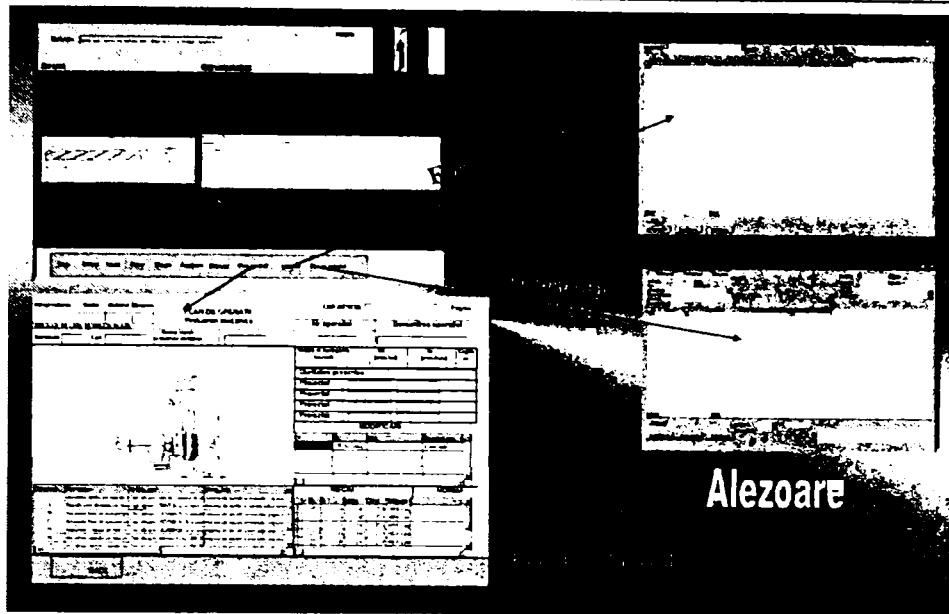


Fig 8. 61 Clasa "Alezoare"

Clasa "Burghie" este prezentată în figura 8.62. Fișa tehnologică de prelucrări este o clasă, care conține butoane ce permit accesul la fișa de tratament termic sau la fișa tehnică de sudură, funcție de dorința utilizatorului.

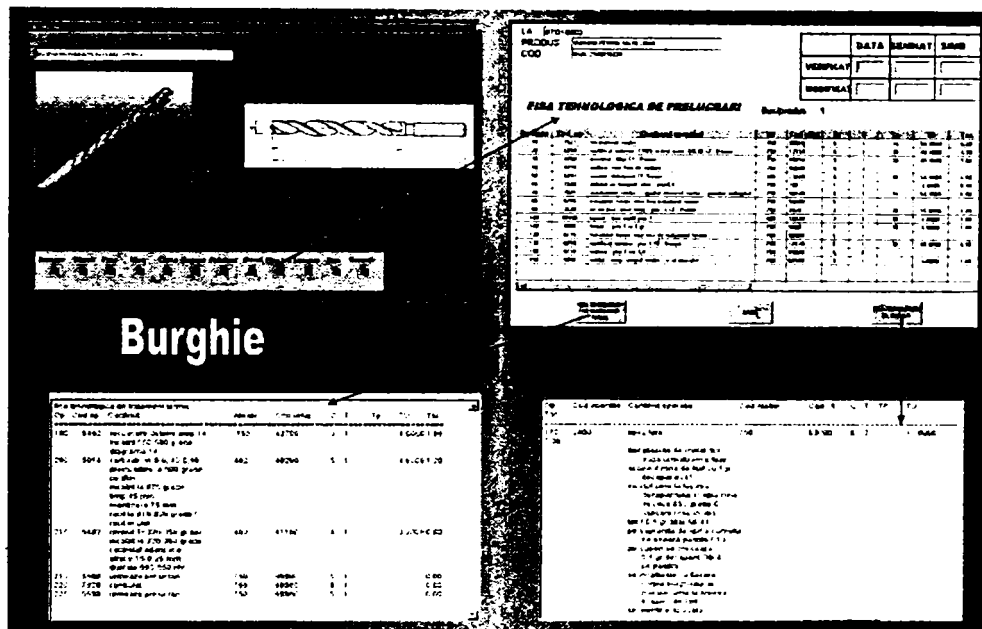


Fig 8.62 Clasa "Burghie"

Clasa "Cuțite" este prezentată în figura 8.63. La fel ca și la celelalte clase, este permisă vizualizarea fișei tehnologice, a reperelor pe produs sau a produselor fabricate în societatea economică.

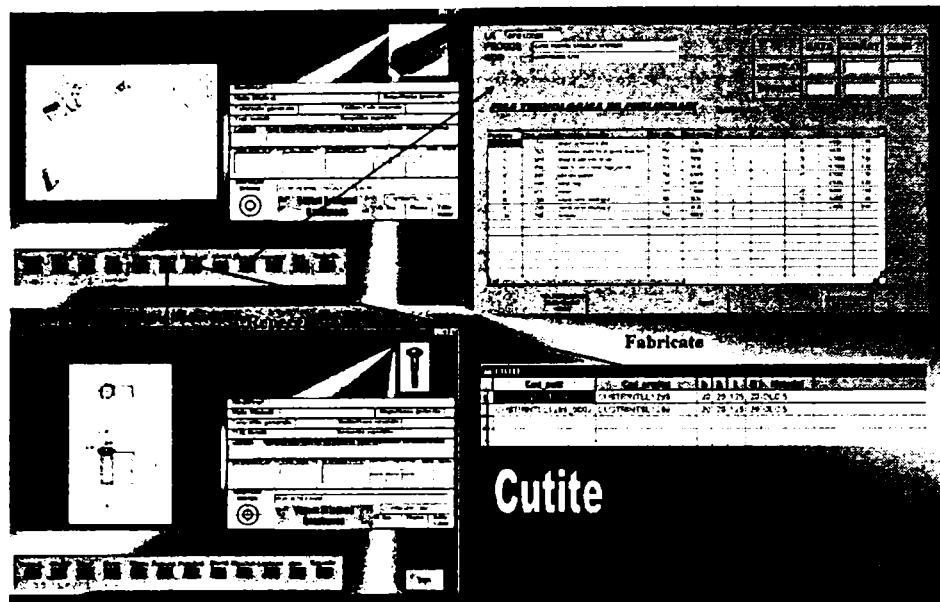


Fig 8.63 Clasa "Cutite"

Prezentarea clasei "Freze" în figura 8.64, este axată pe posibilitățile de proiectare, pe care clasele aferente aplicației pentru SFS, le oferă. Sunt prezentate în mod succesiv mai multe clase, care permit introducerea unor date inițiale, pentru ca în final să se calculeze valorile mărimilor dorite, cu apariția grafică și video a entității calculate. Clasele conțin obiecte, care permit introducerea mărimilor dorite, aceste obiecte fiind dotate cu metode care execută acțiunile dorite.

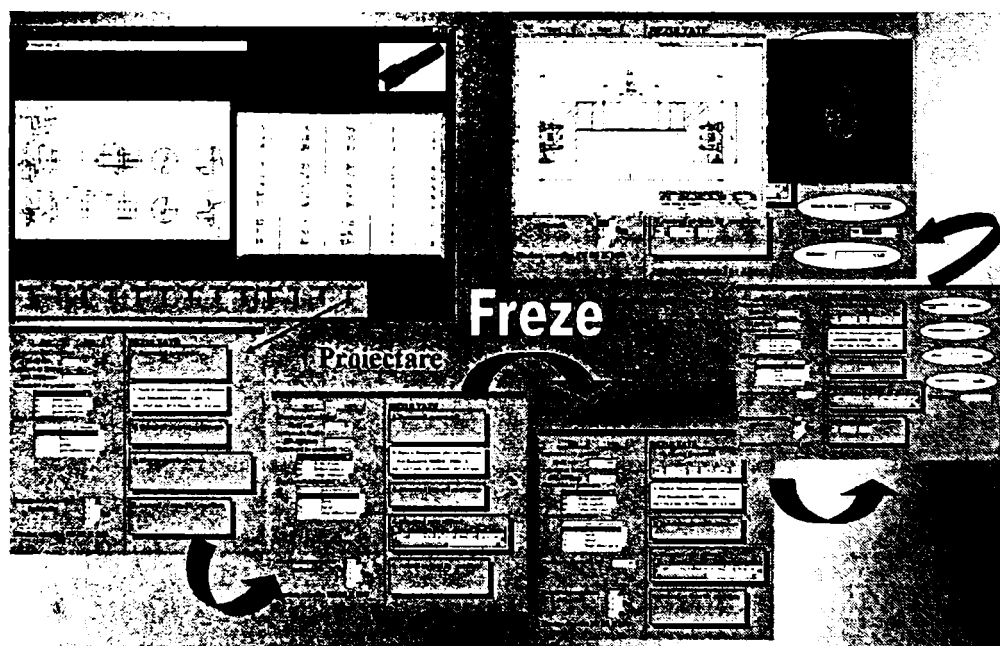


Fig 8.64 Clasa "Freze"

Clasa "Șabloane" (figura 8.65), permite vizualizarea unor clase de obiecte corespunzătoare documentelor economice, într-un mod diferit față de celelalte clase.

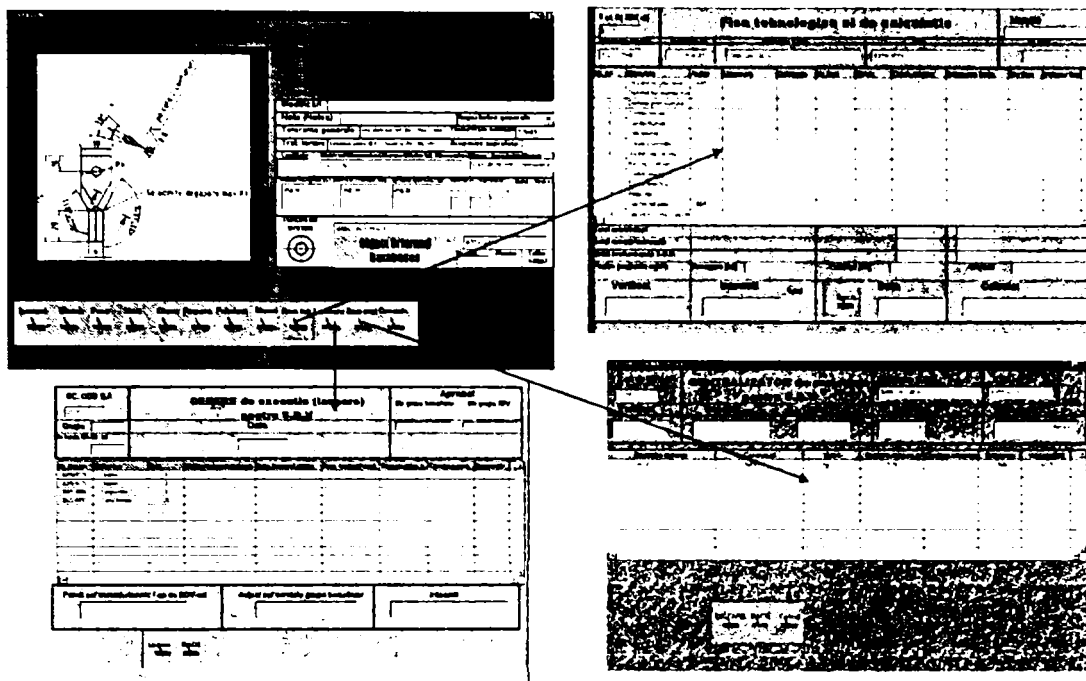


Fig 8.65 Clasa "Șabloane"

Structura ierarhică pentru clasele "Șabloane" este prezentată în figura 8.66.

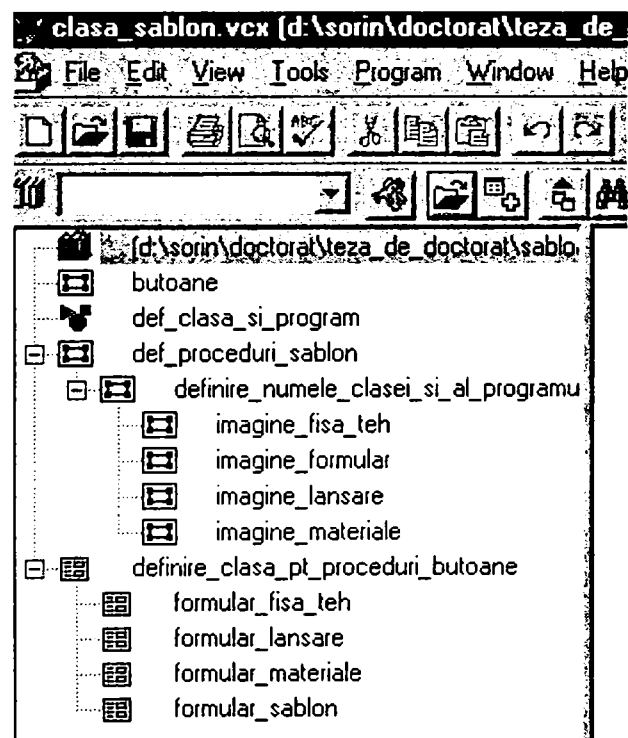


Fig 8. 66 Structura ierarhică pentru clasele "Șabloane"

Codul sursă al programului de lansare al ramurii aplicației "Șabloane" este următorul:

```
set talk off
set scoreboard off
close all
clea all
set classlib to clasa_sablon,flatbtn
```

**Teza de Doctorat**

```

oformsablón=createobject("formular_sablón")
oformfisatehs=createobject("formular_fisa_teh")
oformmaterial=createobject("formular_materiale")
oformlansare=createobject("formular_lansare")
oformsablón.show()
read events

```

Codul sursă al programului de generare a bazei de date obiectuale “Șablon” este:

```

set classlib to clasa_generare_clasa_de_date
odbcgen=createobject("creaza_clasa_de_date")
odbcgen.cdbcname="sablón.dbc"
odbcgen.cprgname="baza_de_date_sablón.prg"
odbcgen.doit()

```

Programul sursă generat de către programul precedent, pentru baza de date “Șablon” este:

```

*program .....: baza_de_date_sablón.prg
*baza de date.....: sablón.dbc
*generat in.....: April 06, 2002 - 14:25:26
#define databasepath ".F."
define class ARTICOL_SABLON as cursor
  alias = "ARTICOL_SABLON"
  cursorsource="ARTICOL_SABLON"
  database = "sablón.dbc"
enddefine
define class FISA_TEHNOLOG as cursor
  alias = "FISA_TEHNOLOG"
  cursorsource="FISA_TEHNOLOG"
  database = "sablón.dbc"
enddefine
define class COMANDA as cursor
  alias = "COMANDA"
  cursorsource="COMANDA"
  database = "sablón.dbc"
enddefine
define class EXECUTIE as cursor
  alias = "EXECUTIE"
  cursorsource="EXECUTIE"
  database = "sablón.dbc"
enddefine
define class MATERIALE as cursor
  alias = "MATERIALE"
  cursorsource="MATERIALE"
  database = "sablón.dbc"
enddefine
define class SABLON120 as cursor

```

```

  alias = "SABLON120"
  cursorsource="SABLON120"
  database = "sablón.dbc"
enddefine
define class SABLON75 as cursor
  alias = "SABLON75"
  cursorsource="SABLON75"
  database = "sablón.dbc"
enddefine
define class sablón as dataenvironment
add object oARTICOL_SABLON as ARTICOL_SABLON
add object oFISA_TEHNOLOG as FISA_TEHNOLOG
add object oCOMANDA as COMANDA
add object oEXECUTIE as EXECUTIE
add object oMATERIALE as MATERIALE
add object oSABLON120 as SABLON120
add object oSABLON75 as SABLON75
procedure vedef
public varsablón,varprodus
  select(this.initialselectedalias)
  brow noappe nodelete noedit
  varsablón=cods
  varprodus=codp
endproc
procedure alege
  select (this.initialselectedalias)
  *
  requery()
endproc
enddefine

```

Codul sursă al clasei care definește procedurile ramurii de program “Șablon” este:

```

DEFINE CLASS def_proceduri_sablón AS container
  Width = 200
  Height = 200
  PROTECTED ctblename
  ctblename = "articol_sablón"
  Name = "def_proceduri_sablón"
ADD OBJECT def_clasa_si_program1 AS def_clasa_si_program WITH ;
  Top = 12, ;
  Left = 12, ;
  Height = 48, ;
  Width = 48, ;
  Name = "Def_clasa_si_program1"
PROCEDURE inceput
  select (this.ctblename)
  go top
  thisform.refresh()
  if type ("thisform")="o"
    thisform.refresh()
  endif

```

```

ENDPROC
PROCEDURE sfarsit
select(this.ctablename)
go bottom
    thisform.refresh()
if type ("thisform")="o"
    thisform.refresh()
endif
ENDPROC
PROCEDURE nextit
select(this.ctablename)
skip 1
if eof()
    ??chr(7)
    wait window nowait "la sfarsit de fisier"
    go bottom
endif
    thisform.refresh()
ENDPROC
PROCEDURE previt
select (this.ctablename)
skip -1
if bof()
    ??chr(7)
    wait window nowait "la inceput de fisier"
    go top
endif
    thisform.refresh()
ENDPROC
PROCEDURE closeit
*release classlib flatbtn
*release classlib clasa_sablon
*release all
*clear events
*close all
thisform.visible=.f.
ENDPROC
PROCEDURE fabricateit
public varcutit,varproduc
do case
case alltrim(oformsablon.imagine_formular1.text1.value)="SABLON 120+/-1"
    lodesab.initialselectedalias="sablon120"
    lodesab.vedef()
case alltrim(oformsablon.imagine_formular1.text1.value)="SABLON 75"
    lodesab.initialselectedalias="sablon75"
    lodesab.vedef()
endcase
ENDPROC
PROCEDURE repereit
public vrepercutit, vcodprocutit
do case
case alltrim(oformcutit.imagine_formular1.text1.value)="CUTIT PENTRU STRUNJIT INTERIOR"
    oformcutit.imagine_formular1.btnrevin.visible=.t.
*    oformcutit.imagine_formular1.label3.visible=.f.
*    oformcutit.imagine_formular1.oleboundcontrol3.visible=.f.
    lodesab.initialselectedalias="w_repere_cutit_str_int"
    lodesab.alege()
    oformcutit.imagine_formular1.text1.controlsourc="w_repere_cutit_str_int.denumire"
    oformcutit.imagine_formular1.oleboundcontrol1.controlsourc="w_repere_cutit_str_int.desen"
    oformcutit.imagine_formular1.oleboundcontrol2.controlsourc="w_repere_cutit_str_int.imagine"
    oformcutit.imagine_formular1.ctablename="w_repere_cutit_str_int"
    thisform.refresh()
case alltrim(oformcutit.imagine_formular1.text1.value)="CUTIT DE STRUNG CU PLACUTE DIN CARBURI METALICE"
    oformcutit.imagine_formular1.btnrevin.visible=.t.
*    oformcutit.imagine_formular1.label3.visible=.f.
*    oformcutit.imagine_formular1.oleboundcontrol3.visible=.f.
    lodesab.initialselectedalias="w_repere_cutit_strung_cu_placute"
    lodesab.alege()
    oformcutit.imagine_formular1.text1.controlsourc="w_repere_cutit_strung_cu_placute.denumire"
    oformcutit.imagine_formular1.oleboundcontrol1.controlsourc="w_repere_cutit_strung_cu_placute.desen"
    oformcutit.imagine_formular1.oleboundcontrol2.controlsourc="w_repere_cutit_strung_cu_placute.imagine"
    oformcutit.imagine_formular1.ctablename="w_repere_cutit_strung_cu_placute"

```

## Teza de Doctorat

---

```

        thisform.refresh()
    endcase
ENDPROC
PROCEDURE revinit
    oformcutit.imagine_formular1.text1.controlsource="articol_cutite_strung.denumire"
    oformcutit.imagine_formular1.oleboundcontrol1.controlsource="articol_cutite_strung.desen"
    oformcutit.imagine_formular1.oleboundcontrol2.controlsource="articol_cutite_strung.imagine"
    oformcutit.imagine_formular1.ctablename="articol_cutite_strung"
    oformcutit.imagine_formular1.btnrevin.visible=.f.
    oformcutit.imagine_formular1.label3.visible=.t.
    *
    oformcutit.imagine_formular1.oleboundcontrol3.visible=.t.
    thisform.refresh()
ENDPROC
PROCEDURE fisa_tehnologicait
    do case
    case alltrim(oformsablon.imagine_formular1.text1.value)="SABLON 120+/-1"
        lodesab.initialselectedalias="SABLON120"
        lodesab.alege()
        oformfisatehs.visible=.t.
        thisform.refresh()
        oformfisatehs.show()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text14.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text14.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text17.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text17.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text18.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text18.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text4.value="SABLON 120 +/-1"
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text5.value="8370-0774"
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text15.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text15.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text16.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text16.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text19.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text19.refresh()
    thisform.refresh()
    case alltrim(oformsablon.imagine_formular1.text1.value)="SABLON 75"
        lodesab.initialselectedalias="SABLON75"
        lodesab.alege()
        oformfisatehs.visible=.t.
        oformfisatehs.show()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text14.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text14.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text17.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text17.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text18.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text18.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text4.value="SABLON 75"
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text5.value="8370-0775"
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text15.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text15.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text16.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text16.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text19.value=0
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text19.refresh()
    thisform.refresh()
    endcase
ENDPROC
PROCEDURE Init
    select(this.ctablename)
    if type ("thisform.cclass")#"U"
        thisform.cclass=this.name
    endif
ENDPROC
ENDDEFINE

```

Codul sursă al clasei fișa tehnologică este următorul:

```

DEFINE CLASS formular_fisa_teh AS
    Width = 1005
    ScrollBars = 0
    DoCreate = .T.
    WindowState = 2
    Name = "formular_fisa_teh"
    Butoane1.Timer_flat1.Name = "Timer_flat1"
    definire_clasa_pt_proceduri_butoane
    Top = -7
    Left = 2
    Height = 742

```

**Teza de Doctorat**



```

Butoane1.butclose.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.butclose.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.butclose.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.butclose.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.butclose.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.butclose.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.butclose.Line1.DefTop = ""
Butoane1.butclose.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.butclose.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.butclose.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.butclose.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.butclose.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.butclose.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.butclose.Image.Name = "Image"
Butoane1.butclose.Label.Name = "Label"
Butoane1.butclose.ZOrderSet = 1
Butoane1.butclose.Name = "butclose"
Butoane1.buturmator.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.buturmator.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.buturmator.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.buturmator.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.buturmator.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.buturmator.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.buturmator.Line1.DefTop = ""
Butoane1.buturmator.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.buturmator.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.buturmator.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.buturmator.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.buturmator.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.buturmator.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.buturmator.Image.Name = "Image"
Butoane1.buturmator.Label.Name = "Label"
Butoane1.buturmator.ZOrderSet = 2
Butoane1.buturmator.Name = "buturmator"
Butoane1.butpreced.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.butpreced.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.butpreced.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.butpreced.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.butpreced.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.butpreced.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.butpreced.Line1.DefTop = ""
Butoane1.butpreced.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.butpreced.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.butpreced.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.butpreced.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.butpreced.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.butpreced.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.butpreced.Image.Name = "Image"
Butoane1.butpreced.Label.Name = "Label"
Butoane1.butpreced.ZOrderSet = 3
Butoane1.butpreced.Name = "butpreced"
Butoane1.butsfarsit.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.butsfarsit.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.butsfarsit.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.butsfarsit.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.butsfarsit.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.butsfarsit.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.butsfarsit.Line1.DefTop = ""
Butoane1.butsfarsit.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.butsfarsit.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.butsfarsit.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.butsfarsit.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.butsfarsit.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.butsfarsit.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.butsfarsit.Image.Name = "Image"
Butoane1.butsfarsit.Label.Name = "Label"
Butoane1.butsfarsit.ZOrderSet = 4
Butoane1.butsfarsit.Name = "butsfarsit"
Butoane1.butinceput.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.butinceput.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.butinceput.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.butinceput.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.butinceput.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.butinceput.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.butinceput.Line1.DefTop = ""
Butoane1.butinceput.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.butinceput.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.butinceput.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.butinceput.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.butinceput.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.butinceput.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.butinceput.Image.Name = "Image"
Butoane1.butinceput.Label.Caption = "Back"
Butoane1.butinceput.Label.Left = 12
Butoane1.butinceput.Label.Top = 12
Butoane1.butinceput.Label.Name = "Label"
Butoane1.butinceput.ZOrderSet = 12
Butoane1.butinceput.Name = "butinceput"
Butoane1.btnreper.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.btnreper.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.btnreper.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.btnreper.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.btnreper.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.btnreper.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.btnreper.Line1.DefTop = ""
Butoane1.btnreper.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.btnreper.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.btnreper.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.btnreper.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.btnreper.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.btnreper.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.btnreper.Image.Name = "Image"
Butoane1.btnreper.Label.Name = "Label"
Butoane1.btnreper.ZOrderSet = 5
Butoane1.btnreper.Name = "btnreper"
Butoane1.btnfisa.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.btnfisa.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.btnfisa.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.btnfisa.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.btnfisa.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.btnfisa.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.btnfisa.Line1.DefTop = ""
Butoane1.btnfisa.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.btnfisa.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.btnfisa.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.btnfisa.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.btnfisa.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.btnfisa.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.btnfisa.Image.Name = "Image"
Butoane1.btnfisa.Label.Name = "Label"
Butoane1.btnfisa.ZOrderSet = 6
Butoane1.btnfisa.Name = "btnfisa"
Butoane1.btnlansare.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.btnlansare.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.btnlansare.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.btnlansare.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.btnlansare.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.btnlansare.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.btnlansare.Line1.DefTop = ""
Butoane1.btnlansare.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.btnlansare.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.btnlansare.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.btnlansare.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.btnlansare.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.btnlansare.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.btnlansare.Image.Name = "Image"
Butoane1.btnlansare.Label.Name = "Label"
Butoane1.btnlansare.ZOrderSet = 7
Butoane1.btnlansare.Name = "btnlansare"
Butoane1.btnbonmat.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.btnbonmat.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.btnbonmat.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.btnbonmat.Line4.Name = "Line4"

```

## Teza de Doctorat

```

Butoane1.btnbonmat.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.btnbonmat.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.btnbonmat.Line1.DefTop = ""
Butoane1.btnbonmat.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.btnbonmat.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.btnbonmat.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.btnbonmat.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.btnbonmat.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.btnbonmat.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.btnbonmat.Image.Name = "Image"
Butoane1.btnbonmat.Label.Name = "Label"
Butoane1.btnbonmat.ZOrderSet = 8
Butoane1.btnbonmat.Name = "btnbonmat"
Butoane1.btncomanda.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.btncomanda.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.btncomanda.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.btncomanda.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.btncomanda.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.btncomanda.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.btncomanda.Line1.DefTop = ""
Butoane1.btncomanda.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.btncomanda.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.btncomanda.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.btncomanda.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.btncomanda.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.btncomanda.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.btncomanda.Image.Name = "Image"
Butoane1.btncomanda.Label.Name = "Label"
Butoane1.btncomanda.ZOrderSet = 9
Butoane1.btncomanda.Name = "btncomanda"
Butoane1.btnfabricat.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.btnfabricat.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.btnfabricat.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.btnfabricat.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.btnfabricat.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.btnfabricat.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.btnfabricat.Line1.DefTop = ""
Butoane1.btnfabricat.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.btnfabricat.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.btnfabricat.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.btnfabricat.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.btnfabricat.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.btnfabricat.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.btnfabricat.Image.Name = "Image"
Butoane1.btnfabricat.Label.Name = "Label"
Butoane1.btnfabricat.ZOrderSet = 10
Butoane1.btnfabricat.Name = "btnfabricat"
Butoane1.btnstoc.Shadow.Name = "Shadow"
Butoane1.btnstoc.Line4.DefLeft = ""
Butoane1.btnstoc.Line4.DefHeight = ""
Butoane1.btnstoc.Line4.Name = "Line4"
Butoane1.btnstoc.Line2.DefWidth = ""
Butoane1.btnstoc.Line2.Name = "Line2"
Butoane1.btnstoc.Line1.DefTop = ""
Butoane1.btnstoc.Line1.DefWidth = ""
Butoane1.btnstoc.Line1.Name = "Line1"
Butoane1.btnstoc.Line3.DefHeight = ""
Butoane1.btnstoc.Line3.Name = "Line3"
Butoane1.btnstoc.Shape.Name = "Shape"
Butoane1.btnstoc.Imageoff.Name = "Imageoff"
Butoane1.btnstoc.Image.Name = "Image"
Butoane1.btnstoc.Label.Name = "Label"
Butoane1.btnstoc.ZOrderSet = 11
Butoane1.btnstoc.Name = "btnstoc"
Butoane1.Top = 540
Butoane1.Left = 468
Butoane1.Width = 84
Butoane1.Height = 75
Butoane1.ZOrderSet = 3
Butoane1.Name = "Butoane1"
ADD OBJECT timer_flat1 AS timer_flat WITH ;
    Top = 612, ;
    Left = 924, ;
    Height = 24, ;
    Width = 24, ;
    Name = "Timer_flat1"
ADD OBJECT imagine_fisa_teh1 AS imagine_fisa_teh WITH ;
    Top = 0, ;
    Left = 12, ;
    Width = 1008, ;
    Height = 744, ;
    ZOrderSet = 1, ;
    Name = "Imagine_fisa_teh1", ;
    Shape1.Name = "Shape1", ;
Def_clasa_si_program1.Name = "Def_clasa_si_program1", ;
Label6.Name = "Label6", ;
Label5.Name = "Label5", ;
Label4.Name = "Label4", ;
Label3.Name = "Label3", ;
Label2.Name = "Label2", ;
Label1.Name = "Label1", ;
Label9.Left = 0, ;
Label9.Top = 432, ;
Label9.Name = "Label9", ;
Label10.Left = 0, ;
Label10.Top = 456, ;
Label10.Name = "Label10", ;
Label11.Left = 0, ;
Label11.Top = 480, ;
Label11.Name = "Label11", ;
Label12.Left = 0, ;
Label12.Top = 504, ;
Label12.Name = "Label12", ;
Label13.Left = 36, ;
Label13.Top = 540, ;
Label13.Name = "Label13", ;
Label14.Left = 252, ;
Label14.Top = 540, ;
Label14.Name = "Label14", ;
Label15.Left = 564, ;
Label15.Top = 540, ;
Label15.Name = "Label15", ;
Label16.Left = 768, ;
Label16.Top = 540, ;
Label16.Name = "Label16", ;
Label17.Left = 192, ;
Label17.Top = 504, ;
Label17.Name = "Label17", ;
Label18.Left = 468, ;
Label18.Top = 504, ;
Label18.Name = "Label18", ;
Label19.Left = 744, ;
Label19.Top = 504, ;
Label19.Name = "Label19", ;
Text1.Name = "Text1", ;
Text2.Name = "Text2", ;
Text3.Name = "Text3", ;
Text4.Name = "Text4", ;
Text5.Name = "Text5", ;
Text6.Name = "Text6", ;
Line1.Name = "Line1", ;
Line2.Name = "Line2", ;
Line3.Name = "Line3", ;
Label7.Name = "Label7", ;
Line4.Name = "Line4", ;
Line5.Name = "Line5", ;
Line6.Name = "Line6", ;
Label8.Name = "Label8", ;
Grid1.Column1.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column1.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column1.Name = "Column1", ;
Grid1.Column2.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column2.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column2.Name = "Column2", ;
Grid1.Column3.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column3.Text1.Name = "Text1", ;

```

```

Grid1.Column3.Name = "Column3", ;
Grid1.Column4.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column4.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column4.Name = "Column4", ;
Grid1.Column5.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column5.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column5.Name = "Column5", ;
Grid1.Column6.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column6.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column6.Name = "Column6", ;
Grid1.Column7.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column7.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column7.Name = "Column7", ;
Grid1.Column8.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column8.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column8.Name = "Column8", ;
Grid1.Column9.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column9.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column9.Name = "Column9", ;
Grid1.Column10.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column10.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column10.Name = "Column10", ;
Grid1.Column11.Header1.Name = "Header1", ;
Grid1.Column11.Text1.Name = "Text1", ;
Grid1.Column11.Name = "Column11", ;
Grid1.Height = 312, ;
Grid1.Left = 0, ;
Grid1.Top = 120, ;
Grid1.Width = 996, ;
Grid1.Name = "Grid1", ;
Line7.Left = -12, ;
Line7.Top = 456, ;
Line7.Name = "Line7", ;
Line8.Left = 0, ;
Line8.Top = 480, ;
Line8.Name = "Line8", ;
Line9.Left = 0, ;
Line9.Top = 504, ;
Line9.Name = "Line9", ;
Line10.Left = 0, ;
Line10.Top = 540, ;
Line10.Name = "Line10", ;
Line11.Left = 0, ;
Line11.Top = 624, ;
Line11.Name = "Line11", ;
Line12.Left = 192, ;
Line12.Top = 432, ;
Line12.Name = "Line12", ;
Line13.Left = 440, ;
Line13.Top = 432, ;
Line13.Name = "Line13", ;
Text7.Left = 300, ;
Text7.Top = 504, ;
Text7.Name = "Text7", ;
Text8.Left = 588, ;
Text8.Top = 504, ;
Text8.Name = "Text8", ;
Text9.Left = 828, ;
Text9.Top = 504, ;
Text9.Name = "Text9", ;
Text10.Left = 24, ;
Text10.Top = 576, ;
Text10.Name = "Text10", ;
Text11.Left = 216, ;
Text11.Top = 576, ;
Text11.Name = "Text11", ;
Text12.Height = 37, ;
Text12.Left = 564, ;
    Text12.Top = 576, ;
    Text12.Width = 132, ;
    Text12.Name = "Text12", ;
    Text13.Left = 732, ;
    Text13.Top = 576, ;
    Text13.Name = "Text13", ;
    Text14.Left = 600, ;
    Text14.Top = 432, ;
    Text14.Name = "Text14", ;
    Text15.Left = 720, ;
    Text15.Top = 432, ;
    Text15.Name = "Text15", ;
    Text16.Left = 720, ;
    Text16.Top = 456, ;
    Text16.Name = "Text16", ;
    Line14.Left = 699, ;
    Line14.Top = 432, ;
    Line14.Name = "Line14", ;
    Text17.Left = 600, ;
    Text17.Top = 456, ;
    Text17.Name = "Text17", ;
    Text18.Left = 600, ;
    Text18.Top = 480, ;
    Text18.Name = "Text18", ;
    Text19.Left = 720, ;
    Text19.Top = 480, ;
    Text19.Name = "Text19", ;
    Text20.Height = 21, ;
    Text20.Top = 38, ;
    Text20.Name = "Text20"
ADD OBJECT labelbtn1 AS labelbtn WITH ;
    Top = 552, ;
    Left = 384, ;
    Width = 60, ;
    Height = 24, ;
    ZOrderSet = 2, ;
    Name = "Labelbtn1", ;
    Shadow.Name = "Shadow", ;
    Line4.DefLeft = "", ;
    Line4.DefHeight = "", ;
    Line4.Name = "Line4", ;
    Line2.DefWidth = "", ;
    Line2.Name = "Line2", ;
    Line1.DefTop = "", ;
    Line1.DefWidth = "", ;
    Line1.Name = "Line1", ;
    Line3.DefHeight = "", ;
    Line3.Name = "Line3", ;
    Shape.Name = "Shape", ;
    Imageoff.Name = "Imageoff", ;
    Image.Name = "Image", ;
    Label.Caption = "Calcul", ;
    Label.Name = "Label"
PROCEDURE Butoane1.butinceput.Click
    thisform.visible=.f.
ENDPROC
PROCEDURE labelbtn1.Click
    lodesab.initialselectedalias="fisa_tehnolog"
    lodesab.alege()
    go top
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.grid1.refresh()
    sum(fisa_tehnolog.colabi) to a
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text14.value=int(a/c
omanda.nr_buc)
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text14.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text17.value=a
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text17.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text18.value=int(a/60)
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text18.refresh()
    sum(fisa_tehnolog.echipa) to a
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text15.value=int(a/comanda.nr
_buc)
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text15.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text16.value=a
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text16.refresh()
    oformfisatehs.imagine_fisa_teh1.text19.value=int(a/60)

```

## Teza de Doctorat

oformisatehs imagine\_fisa\_teh1 text19.refresh()  
clea

ENDDFINE

ENDPROC

Celelalte clase sunt asemănătoare cu cele prezentate anterior.

Pentru fiecare categorie de scule, conform clasificării existente există posibilitatea vizualizării unor scule STAS. Clasa stas conține un meniu obiect, de la care poate fi apelat stas-ul dorit (figura 8.67).

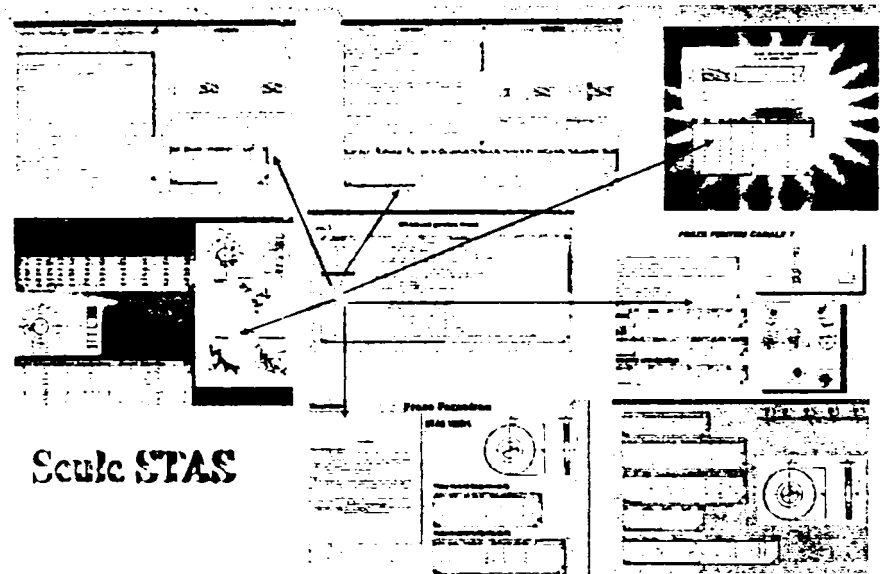


Fig 8.67 Clasa "Stas"

În cazul care se dorește o sculă specială, indiferent de clasa acestora, poate fi apelat un catalog de firmă, fie de pe internet, fie dintr-o bază de date obiectuală, care memorează cataloagele diferitelor firme producătoare de scule (figura 8.68).

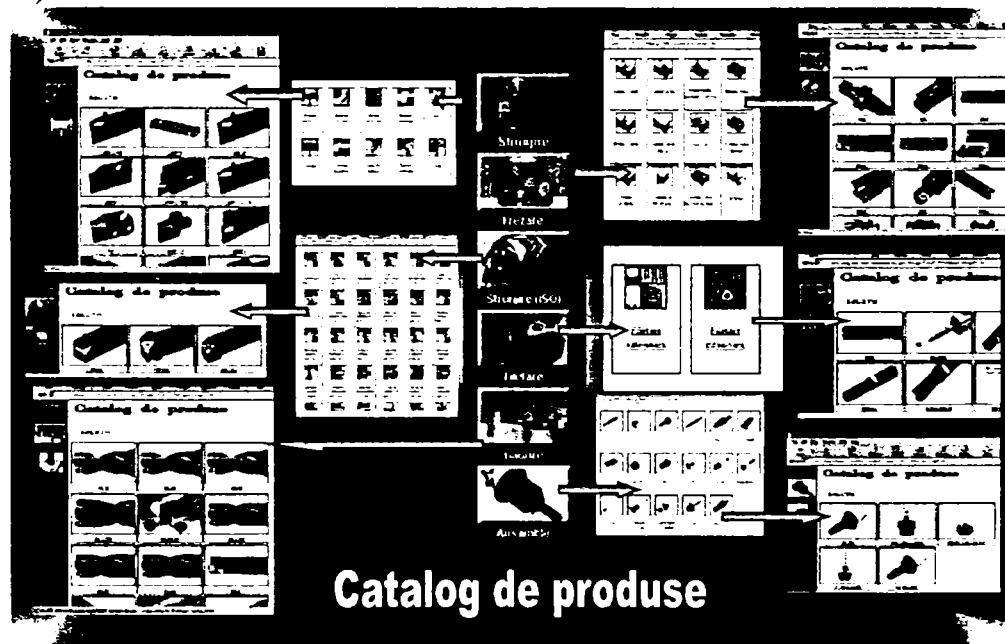


Fig 8.68 Clasa "Catalog Produse"

În implementarea obiectual relațională realizată, sunt de subliniat câteva aspecte:

**Teza de Doctorat**

1. într-un mediu relațional obiectual, pornind de la suportul de memorare relațional, s-a dovedit posibilitatea realizării unei implementări pur obiectuale, în care atât mediul de memorare, cât și programele de gestionare a obiectelor sunt obiectuale;
2. generarea bazelor de date obiectuale, pornind de la cele relaționale s-a făcut prin program, folosind tehnologia obiectuală;
3. metodologia de generare a schemelor obiectuale și a claselor derivate a fost demonstrată și în mediul relațional obiectual, fiind prin aceasta o extindere a standardului ODMG 3.0 care se referă la bazele de date obiectuale;
4. din punct de vedere al sistemului de fabricație al sculelor, aplicația realizată este un lucru nou, implementarea Sistemului de Fabricație al Sculelor, într-un mediu relațional obiectual a scos în evidență avantajele folosirii unui astfel de mediu, pentru aplicații de gen CAD/CAM.

..

..

..





## Concluzii și Perspective

În această teză s-a realizat o bază de date orientată obiect pentru Sistemul de Fabricație al Sculelor, implementată atât într-un mediu pur obiectual (CA Jasmine) cât și într-un mediu hibrid, relațional obiectual (Microsoft Visual Fox). În teză, s-a făcut o analiză detaliată a principalelor concepte obiectuale aplicate bazelor de date orientate obiect, a modului de implementare și realizare a acestor. În același timp s-a elaborat o nouă metodologie de definire a schemelor externe, bazată pe arhitectura ANSI/SPARC pe trei nivele. Referitor la acest aspect, teza aduce noutăți privind modul de interpretare și de rezolvare a problemelor, pe baza conceptelor obiectuale fundamentale. Implementarea conceptelor teoretice referitoare la schemele externe și la clasele derivate, atât într-un mediu pur obiectual cât și într-un mediu relațional obiectual, este un domeniu în care teza, aduce importante contribuții. Soluția aleasă pentru Sistemul de Fabricație al Sculelor, precum și modul de implementare și realizare sunt complet noi. Contribuțiile pe care le aduce teza sunt:

I. Se face o analiză detaliată a tipurilor de baze de date obiectuale existente, a modului în care principalele concepte fundamentale sunt aplicate în domeniul bazelor de date. Se constată existența a două tipuri fundamentale de baze de date orientate obiect:

A. Cele pur obiectuale, la care atât modelul de date, cât și limbajul de programare folosit pentru dezvoltarea aplicațiilor este obiectual. Obiectele pot fi memorate în baza de date, li se pot modifica proprietățile, este asigurată moștenirea, încapsularea, polimorfismul, identitatea obiectuală. Toate aceste caracteristici au fost reliefate în implementarea făcută în mediul Jasmine de la Computer Associates;

B. Cele hibride sau relațional obiectuale, în care mediul de memorare este relațional, iar limbajul de programare este obiectual. Se constată în versiunile mai noi ale ORDB-urilor, definirea conceptului de clasă atât pentru mediile de stocare. Acest lucru a fost subliniat în capitolul 8, în care implementarea făcută în Visual Fox, se apropie mai mult, de un mediu pur obiectual, bazele de date obiectuale fiind generate de alte clase de obiecte, cu toate că se pornește de la baza de date relațională.

II. La momentul actual, în domeniul bazelor de date pe plan mondial, se observă o conectare puternică între relațional și obiectual. Teza scoate în evidență aceste aspecte, prin modul de tratare teoretic, pornind de la o arhitectură tradițional relațională, aplicată pe un mediu pur obiectual și pe un mediu hibrid. Aplicabilitatea pe mediul hibrid s-a făcut datorită faptului că aceste medii soft sunt cele mai răspândite la momentul actual. Avantajele unei astfel de soluții au fost prezentate în teză: ușurința definirii obiectelor de date, folosirea avantajelor mediilor obiectuale, clase, clase derivate, folosirea mediilor relaționale pentru stocarea datelor, folosirea limbajului SQL pentru realizarea interogărilor și a vederilor;

III. Pentru bazele de date orientate obiect, teza propune o nouă metodologie de definire a schemelor obiectuale. Ea folosește concepte comune mediilor orientate obiect. Noua metodologie oferă o soluție pentru integrarea claselor derivate cu restul claselor existente. Integrarea este făcută în două faze: prima dată în dicționarul de date și apoi în schema externă. Soluția propusă reduce numărul de clase auxiliare ce trebuie generate în scopul de a îndeplini integrarea claselor derivate, în comparație cu alte soluții. În acest sens este dezvoltat conceptul de clasă transformabilă sau netransformabilă. Acest concept este folosit în dezvoltarea algoritmilor pentru generarea schemelor externe. Totodată a fost arătat modul cum acest concept, simplifică procesul de definire al schemei externe;

IV. Modul nou de studiere al identificatorilor de obiect prin folosirea semanticilor: obiect generat și obiect conservat. În tot ceea ce se prezintă se face distincție clară între mecanismul de generare al identificatorului și mecanismul de menținere a conexiunii între obiectele claselor de bază și ale claselor derivate. Acest lucru oferă o soluție pentru transmiterea modificărilor între clasele de bază și clasele derivate.

V. Clasele derivate oferă o nouă interfață pentru accesul la informația existentă în clasele de bază. În evoluția schemei obiectuale consider că este necesară definirea claselor parțial derivate, adică a claselor ce conțin elemente nederivabile. Dacă unele clase cu informație nederivabilă trebuie să fie incorporate în scheme externe, informația nederivabilă va fi inclusă în schema conceptuală. Unele operații de derivare prezentate în capitolul 5 pot fi folosite pentru a produce clase parțial derivabile. În cele prezentate clasele parțial derivate pot conține elemente nederivabile atât în grad cât și în extensie. Clasele parțial derivate sunt definite în scopul de a satisface cerințele utilizatorilor. Aceste clase conțin atât informație derivabilă, cât și informație nederivabilă. Schemele externe pot conține clase derivate definite prin semanticile obiect conservat și obiect generat.

VI. Pornind de la definiția clasică a claselor derivate, ca rezultat al unei interogări, în cadrul tezei s-a extins acest concept, prin clasă derivată

înțelegându-se mai mult, funcție de metoda de derivare aleasă, prin moștenire sau printr-o relație derivată;

VII. În scopul de a permite modificări neprevăzute a fost definit conceptul de schemă externă temporală. Când o schemă externă cu informații nederivate este definită, schema conceptuală va fi modificată în scopul de a include informație nederivată în noua schemă;

VIII. Toate conceptele teoretice redefinite și dezvoltate sunt implementate în bazele de date realizate, atât cele pur obiectuale cât și cele hibride. Realizarea practică a bazelor de date, în cele două medii obiectuale reprezintă o contribuție importantă.

IX. Se face o analiză amănunțită a modului de implementare a bazei de date într-un mediu pur obiectual, respectând noțiunile teoretice dezvoltate în cadrul tezei. Implementarea obiectuală prezintă o serie de particularități, atât din punct de vedere conceptual cât și din modul de reprezentare al datelor, prin dispariția noțiunii de relație, atributele acestora regăsindu-se printre proprietățile obiectelor. Concluziile obținute din acest mod de implementare, au determinat alegerea unui SGBDOR, datorită faptului că per ansamblu, acesta prezintă o serie de avantaje. Teza aduce contribuții importante, privind modul de realizare conceptual, pur obiectual al bazei de date pe un mediu relațional, aplicând noțiunile teoretice dezvoltate în cadrul tezei.

X. Modul în care au fost tratate și interpretate interogările și vederile. Acestea au ca rezultat obiecte în SGBDOR. Entitatea vedere obiect, există independent în cadrul bazelor de date ale Sistemul de Fabricație al Sculelor. Din punct de vedere al definiției o vedere este considerată o clasă derivată. Modul în care sunt tratate datele este pur obiectual. Pe fondul realizării aplicației, conceptele teoretice dezvoltate în cadrul tezei, referitoare la clasele derivate și schemele externe, au fost implementate. S-au găsit soluții unice privind modul în care au fost definite clasele derivate și schemele externe, un aspect interesant constituindu-l modul în care au fost găsite soluțiile de generare a claselor de memorare folosind cod program. A fost definită o clasă de obiecte, care are ca scop generarea codului program sursă pentru generarea bazei de date obiectuală, pornind de la baza de date relațională.

XI. S-a făcut o analiză privind modul de funcționare al aplicației în faza de implementare. S-a constatat ca prezența obiectelor relații, a vederilor obiect (claselor derivate), întârzie lansarea în execuție a aplicației până în momentul în care aceste sunt executate în totalitate. O dată aplicația lansată în execuție viteza de lucru este comparabilă cu execuția lucrării într-un mediu relațional. Implementarea pur obiectuală a generat întârzieri de execuție comparativ cu mediul relațional obiectual. Aceste aspecte sunt influențate de mediul pur obiectual folosit (Jasmine). S-au constatat diferențe mari între abordarea clasică și abordarea obiectuală a codului program folosit la implementarea bazei de date.

---

**Teza de Doctorat**

XII. Clasificarea sculelor este un lucru original, propriu acestui Sistem de Fabricație al Sculelor. Tratarea Sistemul de Fabricație al Sculelor, pe un sistem de baze de date orientate obiect este un lucru absolut nou. În general în România există puține aplicații care tratează acest aspect, și cu atât mai puține cele care folosesc un mediu obiectual. Folosirea unui mediu obiectual prezintă o serie de avantaje nete din punct de vedere multimedia, desen imagine, video față de implementările clasice. Baza de date obiectuală face legătura cu medii CAD de proiectare, în mod concret CATIA. Modulul de proiectare exemplifică posibilitățile pe care le oferă baza de date orientată obiect în rezolvarea problemelor care apar în activitatea inginerilor tehnologi.

Noutățile pe care le aduce teza pot fi canalizate pe cele trei direcții importante: teoretic, al implementării, al Sistemul de Fabricație al Sculelor.

I. Se face o analiză originală a principalelor concepte referitoare la bazele de date orientate obiect, și al bazelor de date relațional obiectuale, fundamentând soluția aleasă pentru realizarea Sistemul de Fabricație al Sculelor;

II. Sunt dezvoltate conceptele de “schemă externă” și “clasă derivată”, fiind propus conceptul nou de clasă derivată parțial, și acela de schemă temporală. Se propune o metodă originală de generare a claselor derivate prin semantica “obiect generat” sau “obiect nou” și semantica “obiect conservat” sau “obiect păstrat”. Cu toate că în literatura de specialitate [Tresch 93], este negat faptul că o schemă externă poate să includă clase derivate prin semantica obiect generat, s-a dovedit că acest lucru este adevărat. S-a dezvoltat conceptul de clasă derivată pe baza conceptului fundamental “moștenire”, prin aceasta înțelesul pe care îl are clasa derivată în cadrul unei baze de date orientate obiect sau relațional obiectuale capătă noi valențe

III. Pornind de la faptul că în [Catte 00] nu este prezentată o metodologie de definire a claselor derivate, s-a formulat un algoritm de definire a acestora. S-a schițat un algoritm de generare a schemelor externe în standardul ODMG. S-a încercat extinderea standardului [Catte 00], prin adaptarea lui la arhitectura ANSI/SPARC pe trei nivele. S-a propus realizarea unui limbaj specific pentru crearea schemei externe, prin aceasta s-a propus de fapt extinderea limbajului ODL al [Catte 97];

IV. S-a dat un sens mai larg noțiunii de “vedere”, proprie bazelor de date relaționale, folosită în ORDBMS-uri. Ea devine clasă derivată și este folosită la generarea schemei externe. Noțiunea de schemă externă temporală este o noțiune nouă și a fost folosită în activitatea de proiectare a bazei de date;

V. Modul de abordare a mediului de memorare relațional. El devine obiectual, prin definirea clasei de obiecte care generează cod program prin care tabelele, relațiile dintre tabele și vederile SQL, devin clase de obiecte;

VI. S-a realizat o clasificare nouă a Sistemul de Fabricație al Sculelor, pe baza căreia s-a realizat implementarea bazei de date. Pentru prima dată, pentru Sistemul de Fabricație al Sculelor, se face o analiză amănunțită a modului de



implementare, atât în mediul pur obiectual cât și în mediul relațional obiectual. Implementarea în mediul relațional obiectual al Sistemul de Fabricație al Sculelor, definirea claselor de obiecte, a metodelor, a claselor derivate, folosirea schemelor externe în procesul de proiectare a bazei de date obiectuale, adică a conceptelor fundamentale analizate și dezvoltate în teză, au fost implementate în baza de date realizată. Folosind avantajele bazelor de date orientate obiect, sau folosit obiecte multimedia necesare Sistemul de Fabricație al Sculelor. S-a realizat legătura Sistemul de Fabricație al Sculelor, cu medii CAD de proiectare asistată, folosind caracteristicile multimedia a bazelor de date orientate obiect.

Produsul soft realizat pe baza conceptelor dezvoltate în cadrul tezei poate fi folosit atât pe plan teoretic cât și pe plan practic.

Din punct de vedere teoretic el poate fi folosit de către studenți în procesul de învățământ, atât la facultățile cu profil mecanic, pentru informațiile pe care le conține referitoare la Sistemul de Fabricație al Sculelor, cât și la cele cu profil informatic pentru modul în care au fost tratate aspectele teoretice și modul de implementare într-un mediu obiectual relațional al Sistemul de Fabricație al Sculelor.

Din punct de vedere practic, aplicația este folosită în cadrul secției sculărie din cadrul unei societăți comerciale cu profil mecanic. Ea oferă posibilități multiple atât din punct de vedere al consultării datelor alfanumerice și cele multimedia, al execuției unor calcule necesare în activitatea de proiectare, în obținerea fișei tehnologice, în obținerea unor documente de natură economică sau în prelucrarea informațiilor obținute din medii CAD. Astfel din punct de vedere al utilității tezei în domeniul CAD, CAM se pot reliefa următoarele aspecte:

- Proiectarea asistată de calculator (CAD), include aplicații specifice diverselor domenii în care este folosită. În teză s-a pus accentul în special pe aspectul mecanic. Faptul că aplicația implementată, a permis reprezentarea directă a obiectelor complexe, a versiunilor de obiecte, a controlului direct asupra obiectelor face din sistemele de baze de date orientate obiect, atât cele hibride, cât și cele pur obiectuale, instrumente ideale pentru această activitate;
- În domeniul producției asistată de către calculator (CAM), teza scoate în evidență rolul OODB-urilor în gestiunea producției. Ea scoate în evidență, gestionarea obiectuală a entităților, care apar în acest proces.

Pe scheletul tezei se derulează un contract de cercetare cu C.N.C.S.I.S. Totodată capitole din teză au făcut subiectul unor lucrări științifice prezentate în țară la Timișoara și Cluj precum și în străinătate (Liubliana-Slovenia). Este în faza de definitivare, un contract de colaborare cu societățile Compa S.A. și Indes din Sibiu, pentru implementarea aplicației la nivelul secției "Sculărie".

## Perspective

Continuarea contractului cu Ministerul Educație și Cercetării, va determina implementarea bazei de date obiectuale pentru sisteme de fabricație pe INTERNET. Din acest punct de vedere aspectul didactic va fi și mai bine reliefat. Totodată vor crește posibilitățile de informare, pentru cei care doresc implementarea unui astfel de software la nivelul unui atelier sau secție dintr-o societate economică

Aplicația implementată în societățile economice, va fi întreținută și dezvoltată în continuare, prin aceasta se va căuta găsirea de noi soluții obiectuale, pentru rezolvarea problemelor legate de gestiunea, fabricarea și proiectarea sculelor.

Obiectivele care vor fi urmărite, prin implementarea software-ului realizat, într-o societate economică din țara noastră sunt următoarele:

- simplificarea circuitului documentației;
- evitarea reproiectării unor scule;
- cunoașterea exactă a stocurilor în orice moment;
- pregătirea mai rapidă a fabricației;
- reducerea stocului de scule (cu minim 20%);
- (respectarea) termenelor de livrare;
- calificarea mai înaltă a întreprinderii (cf. ISO 9000).

Soluțiile teoretice găsite privind folosirea schemelor obiectuale și a claselor derivate, pentru sisteme de fabricație vor face subiectul unor lucrări științifice, ce vor fi prezentate în anul 2003, la conferințe internaționale la Barcelona în Spania și Podgorita în Muntenegru.

Cercetarea va continua în mediul distribuit, elaborându-se o carte despre bazele de date orientate obiect și cele relațional obiectuale, cu particularizare spre sistemele de fabricație, carte ce lipsește din literatura de specialitate din România.





## Bibliografie

- [Abite 88] Abiteboul, S., Hull, R., "Restructuring Hierarchical Database Objects", *Theoretical Computer Science*, 62, pp. 3-38, 1988;
- [Abite 89] Abiteboul, S., Kanellakis, P., *Object identity as a query language primitive*, Proceedings of the 1989 ACM SIGMOD, Portland, Oregon, June 89;
- [Abite 91] Abiteboul, s., Bonner, A., "Objects and Views", *Proc. ACM SIGMOD Int'l Conf. on Management of Data*, pp. 238-247, Denver, 1991;
- [Abite 95] Abiteboul, S., Hull, R., Vianu, V., *Foundations of Databases*, Addison-Wesley, 1995;
- [Abrud 96] Abrudan, I., "Sisteme flexibile de fabricație. Concepte de proiectare și management", Editura Dacia, Cluj, 1996;
- [Alhaj 93] Alhajj, R., Arkun, M., "An Object Algebra for Object-Oriented Database Systems", *DATABASE*, vol. 24, no.3, pp. 13-22, August 1993;
- [Amble 00-1] Ambler, S.W., *Mapping Objects To Relational Databases*, An AmbySoft Inc. White Paper 2000;
- [Amble 00-2] Ambler, S.W., The Design of a Robust Persistence Layer For Relational Databases, An AmbySoftInc. White Paper 2000;
- [Amble 01] Ambler, S.W. *The Object Primer 2nd Edition: The Application Developer's Guide to Object Orientation*. New York: Cambridge University Press, 2001;
- [Amble 98] Ambler, S.W., *Building Object Applications That Work: Your Step-By-Step Handbook for Developing Robust Systems with Object Technology*. SIGS Books/Cambridge University Press, 1998;
- [Ander 93] Andersen, J., Reenskaug, T., "Operations on Sets in anOODB", *OOPS Messenger*, vol. 4, no. 1, pp. 12-25 January 1993;
- [Andon 97] Andone, I., Tugui, A., "*Baze de date inteligente în managementul firmei*", Editura Dosoftel, Iasi 1997;
- [ANSI 75] ANSI/X3/SPARC Study Group on Database Management Systems, "Interim report", *ACM SIGMOD*, bulletin 7, no. 2, 1975;
- [ANSI 86] ANSI/X3/SPARC Database System Study Group, "Reference Model for DBMS Standardisation", *SIGMOD Record*, vol. 15, no. 1, pp. 19-58, March 1986;
- [Atkin 89] Atkinson, M., Bancilhon, F., DeWitt, D., Dittrick, K., Maier, D., Zdonik, S., "*The Object Oriented Database System Manifesto*" 1989 ;
- [Baner 87] Banerjee, J., Chou, H.T., Garza, J., W. Kim, D. Woelk, N., Ballou, H.J. Kim, "*Data model issues for object-oriented applications*", ACM TOIS, January 1987;
- [Baner 88] Banerjee, Won, Kim, K., C., "*Queries in Object Oriented Databases*", Proc. 4<sup>th</sup> Intl. Conf. On Data Engineering, Los Angeles, CA, 1988;
- [Barcl 93] Barclay, P., Kennedy, J., "Viewing Objects", *11<sup>th</sup> British National Conf. on Databases*, Springer, pp.93-109, Keele, July, 1993;
- [Berti 92] Bertino, E., "A View Mechanism for Object-Oriented Databases", *Proc. Int'l Conf. on Extending Database Technology*, Springer, pp. 136-151, Vienna, March 1992;

- [Blaha 95] Blaha, M., Premerlani, W., "*Object Oriented Modelling and Design for Database Applications*", Prentice Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1995;
- [Booch 94] Booch, G., "*Object Oriented Analysis and design 2<sup>nd</sup>, Ed.*", Benjamin Cummings, Redwood City, CA 1994;
- [Borza 00-1] Borza, S., CA Jasmine "*Bazele de date intră în Mainstream*", PC Report, Octombrie 2000;
- [Borza 00-2] Borza, S., Ință, M., "*Utilizarea calculatoarelor*", Editura Universității "Lucian Blaga" din Sibiu, 2000;
- [Borza 01-1] Borza, S., Brandașu, D., P., "*Contribuții privind implementarea unei baze de date orientate obiect pentru sistemul de gestiune al SDV-urilor, într-un mediu relațional și într-un mediu pur obiectual*", Conferința științifică cu participare internațională, Tehnomus XI, pag 85-90, Suceava, 2001;
- [Borza 01-2] Borza, S., Brandașu, D., P., "*Contribuții privind implementarea obiectuală a unei baze de date pentru sistemul de gestiune al SDV-urilor*", Conferința științifică cu participare internațională, Tehnomus XI, pag 91-96, Suceava Mai 2001;
- [Borza 01-3] Borza, S., Brandașu, D., P., "*The Object Implementation for The Administration System Cutting Tools*", in Abstract Proceedings pag. 16, of Fifth International Conference on Management of Innovative Technologies, Fiesa-Piran Slovenia, MIT 2001;
- [Borza 01-3] Borza, S., Brandașu, P., D., "*The Contribution Looking of an Object Oriented Database for The Administration System Cutting Tools*", in Annals of MteM 2001 & Proceedings of The 5<sup>th</sup> International MteM Symposium Cluj Napoca 2001;
- [Borza 02] Borza, S., Brandașu, P., D., "*The Aspects About The Administration of Tehnological Equipaments, in an Object System*", in International Conference on Integrated Engineering, pag 53-54, Timișoara aprilie 2002;
- [Borza 97] Borza S., Roșca N., Roșca L., "*Programarea în FoxPro. Teorie și aplicații*", Editura Universității "Lucian Blaga" din Sibiu 1997;
- [Borza 97-2] Borza S., Roșca N., Roșca L., "*Baze de date. FoxPro*", Editura Universității "Lucian Blaga" din Sibiu, 1998;
- [Borza 98-1] Borza S., Cioca M., "*Sistemele informatice ale unităților economice*", Editura Universității "Lucian Blaga" din Sibiu, 1998;
- [Borza 99-1] Borza S., "*Proiectarea și Programarea bazelor de date Access*", Editura Universității "Lucian Blaga" din Sibiu, 1999;
- [Borza 99-2] Borza, S., Roșca, N., Roșca, L., "*Programarea în limbajul Turbo Pascal*", Editura Universității "Lucian Blaga" din Sibiu, 1999;
- [Borza 99-3] Borza, S., Roșca, N., "*Long Bones Fractures Management Training Database*", AO International Documentation Center, Davos, Elvetia, 1999;
- [Brats 92] Bratsberg, S., "*Unified Class Evolution by Object Oriented Views*", Proc. Int'l Conf. on the Entity-Relationship Approach, pp. 423-439, Karlsruhe, October 1992;
- [Brèch 95] Brèche, P., Ferrandina, F., M. Kuklok, "*Simulation of Schema Change using Views*", Proc. Int'l Conf. On Database and Expert Systems Applications, pp. 247-258, London, September 1995;
- [Brind 01] Brindasu P., D., Borza, S., "*Elaborarea unui sistem informatic pentru gestiunea sculelor așchietoare, implementat pe o baza de date orientata obiect*", Analele Universitatii din Oradea, pag 24-31, 2001;
- [Brind 94] Brindașu, P.,D., "*Scule și Portscule pentru Mașini Unelte cu Comandă numerică*", Editura Universității "Lucian Blaga" Sibiu 1994;

- [Buchh 84] Buchheit, M., Jeusfeld, M., Nutt, W., Staudt, M., "Subsumption between Queries to Object-Oriented Databases", *Information Systems*, vol. 19, no. 1, pp. 33-54, 1984;
- [Caste 92] Castellanos, M., Saltor, F., García, M., "A Canonical Model for the Interoperability among Object Oriented and Relational Models", Proc. Int'l. Workshop on Distributed Object Management, pp. 309-314, Edmonton, Aug. 1992.
- [Catte 00] Cattell, R.,G.,G., Barry, K., D., "The Object Database Standard:Odmg 3.0", Morgan Kaufmann Series 2000;
- [Catte 97] Cattell, R.,G.,G., Barry, K., D., "The Object Database Standard:Odmg 2.0", Morgan Kaufmann Series 1997;
- [Conno 01] Connolly, T., Begg, C., Strachan, A., "Database Systems-A Practical Approach to design, Implementation and Management Secon Edition", Addison Wesley Longman Limited 1995,1998, Editura Teora, 2001;
- [Cook 94] Cook, S., Daniels, J., "Designing Object Systems: Object Oriented Modelling with Syntropy", Prentice Hall, Hemel, Hempstead, 1994;
- [Darwe 98] Darwen H., Date C.J. "Foundations for Object/Relational Databases: The Third Manifesto", Harlow, Addison Wesley Longman, 1998;
- [Date 00] Date, C., J., "What do you mean, "post-relational"?", 2000, [www.dbdebunk.com](http://www.dbdebunk.com);
- [Date 02] Date, C.,J., "Models, Models, Everywhere, Nor Any Time To Think", 2002, [www.dbdebunk.com](http://www.dbdebunk.com);
- [Date 95] Date C.J., "An Introduction to Database System" Addison Wesley editia a 6-a 1995;
- [Dayal 89] Dayal, U., "Queries and Views in an Object-Oriented Data Model", Proc. 2nd Int'l. Workshop on Database Programming Languages, 1989;
- [Dima 02] Dima, G., Dima, M., "Visual FoxPro 7.0", Editura Teora 2002;
- [Ditri 91] Ditrich, K.,R., "Object Oriented Database Systems: The Notion and the Issues", Springer-Verlag Berlin Heidelberg 1991 pag 3-13;
- [Dittr 88] Dittrich, K.R. (ed) "Advances in Object-Oriented Database Systems", Lecture Notes in Computer Science, Vol, 334, Springer-Verlag, 1988;
- [Dittr 91] Dittrich, K.,R., Dayal, U., "On Object oriented Database Systems" Springer-Verlag, 1991;
- [Dolli 98] Dollinger, R., "Baze de date și gestiunea tranzacțiilor", Editura Albastra Cluj 1998;
- [Du Boi 01] Du Bois, P., *MySQL*, New Readers Publishing, Editura Teora 2001;
- [Fallo 99] Fallon, P., "Building Jasmine Database An Introduction", Jasmine Conference, CA-Word99 Session: JG105SA and JG105SB V1.00, July 1999;
- [Fallo 99-2] Fallon, P., "Why objects? And Why an Object Database?-", Jasmine Conference, CA-World99 session: JG106S V1.10, March 1999;
- [Ferra 95] Ferrandina, F., Meyer, T., Zicari, R., Ferran, G., Madec, J., "Schema und Database Evolution in the O2 Object Database System", Proc. Int'l. Conf. on VeryLarge Databases, pp. 170-181, Zürich, Sep. 1995;
- [Finga 98] Fingar, P., "A CEO's Guide to eCommerce Using Intergalactic Object-Oriented Intelligent Agents", Object News, London, 1998;
- [Garda 96] Gardarin, G., Yoon, S., "On the Power of Views in Hypermedia Databases", Proc. Engineering Systems Design and Analysis Conf., vol. 2, pp. 31-40, Montpellier, July 1996;

- [Genti 94] Gentile, M., Zicari, R., “ *Updating Views in Object Oriented Database Systems*”, Proc. Int’l. Symposium on Advanced Database Technologies and their Integration, Nara, Japan, October, 1994;
- [Geppe 93] Geppert, A., Scherrer, S., Dittrich, K., R., “ *Derived Types and Subschemas: Towards Better Support for Logical Data Independence in Object-Oriented Data Models*”, Univ. Zürich, Institut für Informatik, Tech. Rep. 93.27, June, 1993;
- [Goldb 83] Goldberg, A., and Robson, D., “ *Smalltalk-80: the language and its implementation*”, Addison-Wesley, 1983;
- [Gottl 88] Gottlob, G., Paolini, P., Zicari, R., “ *Properties and Update Semantics of Consistent Views*”, ACM Transactions on Database Systems, vol. 13, no. 4, pp. 486-524, December 1988;
- [Gray 92] Gray, P., Kulkarni, K., Paton, N., “ *Object-Oriented Databases. A Semantic Data Model Approach*”, Prentice Hall, 1992;
- [Guerr 97] Guerrini, G., Bertino, E., Catania, B., García-Molina, J., “A Formal Model of Views for Object-Oriented Database Systems”, , In Theory and Practice of Object Systems, Vol 3 pag 157-183, 1997;
- [Gusta 94] Gustafsson, M., R., Karlsson, T., Bubenko, J., “ *A Declarative Approach to Conceptual Information Modelling*”, Information Systems Design Methodologies: A Comparative Review, pp. 93-143, 1994;
- [Hamme 83] Hammer, H., McLeod, D., “ *Database Description with SDM. A Semantic Database Model*”, ACM Tranzaction on Database Systems 1983;
- [Heile 88] Heiler, S., Zdonik, S., “ *Views, Data Abstraction, and Inheritance in the FUGUE Data Model*”, Proc. 2<sup>nd</sup> Int’l. Workshop on OODBs, Springer, FRG, Sep., 1988;
- [Heuer 91-1] Heuer, A., Sander, P., “ *Preserving and Generating Objects in the LIVING IN A LATTICE Rule Language*”, Proc. Int’l IEEE Conf. on Data Engineering, pp. 562-569, Kobe, April 1991;
- [Heuer 91-2] Heuer, A., Scholl, M., “ *Principles of Object-Oriented Query Languages*”, Proc. GI-Fachtagung “Datenbanksysteme in Büro, Technik und Wissenschaft”, pp. 178-197, Springer, Kaiserslautern, March 1991;
- [Hoffe 02] Hoffer, Prescott & McFadden, “ *Modern Database Management*”, 6th Edition, 2002;
- [Hogan 90] Hogan, R., “ *A Practical Guide to Database Design*”, Englewood Cliffs, Nj:Prentice Hall 1990;
- [Honou 99] Honour, E., Dalberth, A., Kaplan, A., Mehta, A., “ *Oracle8 How -To*”, Editura Teora, 1999;
- [House 02] Houser, J., “ *Instant ColdFusion 5*”, Osborn Media Group, Editura Teora 2002;
- [Hull 84] Hull, R., Yap, C., “ *The Format Model: A Theory of Database Organization*”, *Journal of the ACM*, vol. 31, no. 3, pp. 518-537, July 1984;
- [Hull 86] Hull, R., “ *Relative Information Capacity of Simple Relational Database Schemata*”, *SIAM Journal of Computing*, vol. 15, no. 3, pp. 856-886, August 1986.
- [Hull 91] Hull, S. Widjojo, D. Wile, M. Yoshikawa, “ *On Data Restructuring and Merging with Object Identity*”, IEEE Data Engineering, vol. 14, no. 2, pp. 18-22, June 1991;
- [ISO 92] ISO Database Language SQL (ISO 9075:1992(E)) International Organization for Standardisation 1992;
- [ISO 98] ISO Database Language SQL Part 2 Foundation (ISO/IEC 9075-2) International Organization for Standardisation 1998;



- [Jepso 00] Jepson, B., *“Object-Oriented Apps in a Relational Database”*, New Architect Programming 2000;
- [Jepso 02] Jepson, B., *“Object-Oriented Apps in a Relational Database”*, CMP Media LLC, 2002;
- [Jian 94] Jian, I., *“Utilizarea bazelor de date”*, Imprimeria Mirton, Timișoara, 1994
- [Johns 89] Johnson, D., Hyoun-Joo, K., *A minimal Object Oriented Data Model*. In Proceedings of the 27 th Annual Southeast Region ACM Conference, 1989;
- [Kanda 01] Kanda, T., Mineo, K., *“New Trend of database for the Internet era – Object database and its application”*, ISES’01, martie 2001, Wuhn University;
- [Katz 91] Katz, H., R., E-Li Chang, *Inheritance Issues in Computer Aided Design Databases*, Springer-Verlag Berlin Heidelberg 1991 pag 45-53;
- [Kelle 98] Keller, W., Mitterbauer, C., Wagner K, *“Object-oriented Data Integration:Running Several Generations of Database Technology in Parallel”*, in Akmal Chaudhri, Mary Loomis (Eds.), *Object Databases in Practice*, Prentice Hall 1998;
- [Khosh 93] Khoshafian, S., *“Object Oriented Databases”*, John Wiley&Sons, 1993;
- [Kifer 92] Kifer, M., Kim, W., Sagiv, Y., *“Querying Object-Oriented Databases”* Proc. ACM SIGMOD Conference on Management of Data, pp. 393-402, San Diego, 1992;
- [Kim 89] Kim, W.,*“A model of Queries for Object-Oriented Databases”*, Proc. Int’l Conf. on Very Large Databases, pp. 423-432, Amsterdam, August 1989;
- [Kim 95] Kim, W., Kelley, W.,*“On View Support in Object-Oriented Database Systems”*, Modern Database Systems: the Object Model, Interoperability, and beyond, W. Kim (Ed.), pp. 108-129, ACM Press, 1995;
- [Kimur 91] Kimura, Y.,Tsuruoka, K., *“A View Class Mechanism for Object-Oriented Database Systems”*, Int’l Symp.on Database Systems for Advanced Applications, pp.269-273, Tokyo, April 1991;
- [Kurim 88] Kurimo, A., So, K., Hill, D., *“Fully integrated tool management system for CIM”*, Proceedings of 7-th International Conference on Flexible manufacturing Systems”, 1988;
- [Leawi 00] Leawitt, N., *“Whatever Happened to Obect-Oriented Databases”*, Lee Garber Inc, Los Alamitos 2000;
- [Lemke 95] Lemke, T., *“DDL = DML ? An Exercise in Reflective Schema Management for Chimera”*,IDEA.WP.22.O.003, <http://www.ecrc.de/IDEA/>, March 1995;
- [Marte 01] Martens, H., Rahm, E., *“On Parallel Join Processing in Object-Relational Database Systems”*, University of Leipzig, White Paper 2000;
- [Menge 01] Mengchi, L., Shilpesh, K., *“Using Deductive Object-Relational Database in CAD”*, DEXA 2001;
- [Micro 99-1] Microsoft, Press, *“Microsoft VisualBasic 6.0 Programmer’s Guide”* Editura Teora, București 1999;
- [Micro 99-2] Microsoft, Press, *“Microsoft VisualFoxPro 6.0 Programmer’s Guide”* Editura Teora, București 1999;
- [Miller 94] Miller, R., Ioannidis, Y., Ramakrishnan, R., *“Schema equivalence in Heterogeneous Systems: Bridging Theory and Practice”*, Information Systems, vol. 19, no. 1, pp. 3-11, 1994;
- [Monk 94] Monk, S., *“View Definition in an Object-Oriented Database”*, Information and Software Technology, vol. 36, no. 9, pp. 549-554, 1994;
- [Monk 93] Monk, S., Sommerville, Y., *“Schema Evolution in OODBs Using Class Versioning”*, SIGMOD Record, vol. 22, no. 3, pp. 16-22, September 1993;

## Teza de Doctorat

---

- [Motsc 96] Motschnig-Pitrik, R., "Requirements and Comparison of View Mechanisms for Object-Oriented Databases", *Information Systems*, Elsevier, Vol. 21(3), 1996, pp. 229-252;
- [Naja 95] Naja, H., Mouaddib, N., "The Multiple Representation in an Architectural Application", Proc. Int'l. Conf. On Database and Expert Systems Applications, pp. 237-246, London, September 1995;
- [Olivé 89] Olivé, A., "On the Design and Implementation of Information Systems from Deductive Conceptual Models", Proc. Int'l. Conf. Very Large Databases, pp. 3-11, Amsterdam, August 1989;
- [OMG 97] OMG Common Object Request Broker Architecture and Specification, Object Management Group, Revision 2.1, 1997;
- [OMG 92] OMG și X/Open, "CORBA Architecture and Specification", Object Management Group, 1992;
- [Peters 95] Peters, R., Özsü, M., "Axiomatization of Dynamic Schema Evolution in Objectbases", Proc. Int'l IEEE Conf. Data Engineering, pp. 156-164, Taipei, March 1995;
- [Popes 96] Popescu, I., "Baze de date relaționale", Editura Universității din București 1996;
- [Popov 98] Popovici, M., D., Popovici, M., I., Rican, J., G., "Proiectare și implementare software", Editura Teora, București, 1998;
- [Quer 94] Quer, C., Olivé, A., "Determining Object Interaction in Object-Oriented Deductive Conceptual Models", *Information Systems*, vol. 19, no. 3, pp. 211-227, 1994;
- [Ra 95] Ra, Y., Rundensteiner, E., "A Transparent Object-Oriented Schema Change Approach Using View Evolution", Proc. Int'l IEEE Conf. on Data Engineering, pp. 165-172, Taipei, March 1995;
- [Rahm 98] Rahm, E., "Evaluation of object-relational database systems for fulltext retrieval", University of Leipzig, White Paper 1998;
- [Rahme 98] Rahmel D., "SAMS Teach yourself Database Programming with Visual Basic 6 in 24 Hours", SAMS Publishing, 1998;
- [Rennh 97] Rennhackkamp, M., "Extending Relational DBMS, DBMS and Internet Systems" (<http://www.dbmsmag.com/>) Copyright © 1997 Miller Freeman;
- [Rennh 97] Rennhackkamp, M., "Extending Relational DBMSs", Miller Freeman, Inc., Cape Town, 1997;
- [Rob 95] Rob, P., Coronel, C., "Database Systems Design, Implementation and Management", Body & Fraser Publishing Company 1995;
- [Roman 96] Roman, D. "Ingineria programării obiectuale", Editura Albastră, Cluj 1996;
- [Runde 92-1] Rundensteiner, E., "MultiView: A Methodology for Supporting Views in Object-Oriented Databases", Univ. of Cal., Irvine, Tech. Rep. #92-07, Jan. 1992;
- [Runde 92-2] Rundensteiner, E., "A Class Integration Algorithm and its Application for Supporting Consistent Object Views", Univ. of Cal., Irvine, Tech. Rep. #92-50, May 1992;
- [Runde 92-3] Rundensteiner, E., "MultiView: A Methodology for Supporting Views in Object-Oriented Databases", Proc. Int'l Conf. on Very Large Databases, pp. 187-198, Vancouver, Aug. 1992;
- [Runde 92-4] Rundensteiner, E., Bic, L., "Automatic View Schema Generation in Object-Oriented Databases", Univ. of Cal., Irvine, Tech. Rep. #92-15, Feb. 1992



- [Samos 95] Samos, J., "Definition of External Schemas in Object Oriented Databases", Proc. Int'l Conf. on Object Oriented Information Systems, pp. 154-166, Dublin, Dec. 1995;
- [Santo 94] Santos, C., Abiteboul, S., Delobel, C., "Virtual Schemas and Bases", Proc. Int'l Conf. on Extending Database Technology, pp. 81-94, Cambridge, March 1994.
- [Santo 95] Santos, C., "Design and Implementation of Object-Oriented Views", Proc. Int'l Conf. on Database and Expert Systems Applications, pp. 91-102, London, Sep. 1995;
- [Schew 92] Schewe, K., Schmidt, J., Wetzel, I., "Identification, Genericity and Consistency in Object-Oriented Databases", Int'l Conf. on the Entity-Relationship Approach, pp. 341-356, Karlsruhe, Oct. 1992;
- [Schmo 83] Schmolze, J., Lipkis, T., "Classification in the KL-ONE Knowledge Representation System", The Eighth Int'l. Joint Conf. on Artificial Intelligence, vol. 1, pp. 330-332, Aug. 1983.
- [Schol 91-1] Scholl, M., H., Laasch, C., Rich, C., Schek, H., Tresch, M., "The COCOON Object Model", Univ. Ulm, Faculty of Computer Science, Rep. #193, Dec. 1992;
- [Schol 91-2] Scholl, M., H., Schek, H., "Supporting Views in Object-Oriented Databases", IEEE Data Engineering, vol. 14, no. 2, pp. 43-47, June 1991.
- [Seth 98] Seth, G., *Modeling Object/Relational Databases*, Miller Freeman, Inc., Cape Town, 1998;
- [Shaw 86] Shaw, G., Zdonik, S., "A Query Algebra for Object-Oriented Databases", Proc. Int'l IEEE Conf. on Data Engineering, pp. 154-162, Los Angeles, 1990.. Skarra, S. Zdonik, "The Management of Changing Types in an Object-Oriented Database", Proc. Int'l. Conf. on Object-Oriented Programming Systems and Languages Applications, pp. 383-495, Portland, Sep. 1986;
- [Solom 99] Solomon, B., Baier, I., Borza, S., Brindasu, P., D., "Computer aided fracture management training program", al 4-Lea Congres EFFORT (Federația Europeană a Asociațiilor Naționale de Ortopedie - Traumatologie), Bruxelles, Belgia, iunie 1999.
- [Staja 98] Stajano, F., "A Gentle Introduction to Relational and Object Oriented Databases", ORL Technical Report TR-98-2, 1998;
- [Stöhr 00] Stöhr, T., Märtens, H., Rahm, E., "Multi-Dimensional Database Allocation for Parallel Data Warehouses", Proc. 26th VLDB Conf., Cairo, 2000;
- [Stone 90] Stonebraker M., Rowe L., Lindsay B., Gray P., Carie Brodie M.L., Bernstein P. and Beech D., "The Third generation database system manifesto (1990)", Proc. ACM SIGMOD Conf;
- [Stone 90] Stonebraker, M., "Inclusion of New Types in Relational Database Systems", In Proceedings of the second Data Engineering Conference 1990.;
- [Stone 96] Stonebraker M., "Object-Relational DBMSs: The Next Great Wave", San Francisco, CA: Morgan Kaufman Publishers Inc, 1996;
- [Strebe 98] Strebe, M., Perkins, C., "Internet Information Server 4 Study Guide", Sybex Inc. 1998;
- [Tanak 93] Tanaka, K., Yoshikawa, M., Ishihara, K., "Schema Virtualization in Object-Oriented Databases", Proc. Of the 4th Int'l. Conf. on Data Engineering, IEEE Computer Society Press, pp. 23-30, Feb., 1993;
- [Tresc 91] Tresch, M., "A Framework for Schema Evolution by Meta Object Manipulation", Proc. Int'l Workshop on Foundations of Models and Languages for Data and Objects, pp. 1-13, Aigen, Sep. 1991;

- 
- [Tresc 92] Tresch, M., M. Scholl, "*Meta Object Management and its Application to Database Evolution*", Proc. Int'l. Conf. on Entity-Relationship Approach, pp. 299-321, Karlsruhe, Oct. 1992;
- [Tresc 93] Tresch, M., M. Scholl, "*Schema Transformation without Database Reorganization*", *SIGMOD Record*, vol. 22, no. 1, pp. 21-27, March 1993;
- [Wang 99] Wang, Q., Maier, D., Shapiro, L., "*Revisiting Reference Materialization Techniques for Object Query Processing*", Technical report CSE-99-004, Oregon Graduate Institute, 1999;
- [Won 88] Won Kim, "*A foundation for object-oriented databases*", MCC Technical Report, 1988;
- [Won 92] Won Kim, "*Object Oriented Database System: strengths and weaknesses*", Focus on OOBMS, 1992;
- [Wynko 00] Wynkoop, S., "*Special Edition Using Microsoft SQL Server*", Que Corporation, Editura Teora 2000;
- [Zdoni 90] Zdonik, Stanley, David, "*Readings in Object Oriented database Systems*", San Mateo, CA: Morgan Kaufmann, 1990;
- [Zetu 98] Zetu, D., Carate, E., "*Sisteme flexibile de fabricație*", Editura Junimea. Iași, 1998.