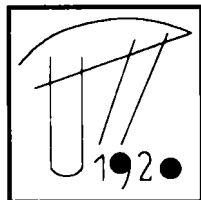


MINISTERUL EDUCAȚIEI NAȚIONALE
UNIVERSITATEA "POLITEHNICA" din TIMIȘOARA
FACULTATEA DE ELECTROTEHNICĂ



DAN DĂIANU

CATEGORII CU APROXIMARE CONCRETE

Teză pentru obținerea titlului științific de doctor în matematică

BIBLIOTECA CENTRALĂ
UNIVERSITATEA "POLITEHNICA"
TIMIȘOARA

Conducător științific.
Prof.Dr.BORISLAV CRSTICI

- 1998 -

622.541
366 - 4

CUPRINS

INTRODUCERE	4
OBSERVAȚII ASUPRA NOTAȚIILOR	10
§.1. PRELIMINARI.....	11
§.2. CATEGORII CU APROXIMARE LA STÂNGA	24
§.3. LIMITE PROIECTIVE ȘI REPREZENTABILITATE ÎN a -CATEGORII CONCRETE.....	40
§.4. DUALITATE STONE PENTRU a -CATEGORII LA DREAPTA DE LATICI.....	60
§.5. A -CATEGORII DE GRUPURI	80
§.6. CONSTRUCTIVITATEA a -CATEGORIEI INELELOR. SELECȚII ȘI PUNCTE FIXE ALE CORESPONDENȚELOR DE INELE ASOCIATIVE.....	98
§.7. CONSTRUCTIVITATEA a -CATEGORIILOR DE ALGEBRE ȘI CORESPONDENȚE SEMIUNIVOCE. APLICAȚII	121
§.8. A -CATEGORII ADITIVE. TEOREME DE STRUCTURĂ	133
BIBLIOGRAFIE	150
LISTA a -CATEGORIILOR	161

INTRODUCERE

Diverse probleme din teoria semanticilor limbajelor de programare, teoria jocurilor, teoria controlului optimal, lingvistică, matematică economică, fizică, teoria percepției, aplicațiile proceselor stochastice etc., au impus studiul categoriilor de mulțimi structurate, în care morfismele sunt relații ori corespondențe (funcții multivoce) compatibile cu structura (așa numitele categorii ordonate concrete). Instrumente esențiale în asemenea domenii s-au dovedit a fi limitele (proiective ori inductive), în special în tehnicile de aproximare, dar și în rezolvarea ecuațiilor de domeniu semantic pentru limbajele de programare concurente. Din păcate proprietățile categoriale în aceste situații sunt sărace: categoriile ordonate concrete nu au de cele mai multe ori, egalizatori, coegalizatori, uneori nici chiar produse, ori coproduse și drept urmare, pentru asigurarea existenței limitelor apar ca necesare condiții greoaie și restrictive, în pofida existenței unor “candidați naturali” la aceste titulaturi – candidați care satisfac cerințele problemelor practice (vezi [Ber.69], [Cho.58], [Hen.50], [HP.79], [HS.54], [Ma.74], [Ma.75], [Met.63], [Plo.76], [Pro.56], [Sch.69a], [Sch.69b], [St.64], [Top.72], [Vas.71], [Wan.75]). Această inadecvare a conceptelor categoriale provine din faptul că în definierea lor este preponderent punctul de vedere ecuațional; înlocuirea relațiilor de egalitate cu relații de ordine între morfisme, relații compatibile cu compunerea acestora, aduce o nuanțare a acestor concepte, răspunde deseori cerințelor aplicative, dar natura extracategorială a notiunilor generalizate astfel impune o abordare diferită de cea categorială.

Teoria categoriilor cu aproximare (a-categorii) al cărei promotor este E.M.Bertin oferă o asemenea flexibilizare a metodelor categoriale. O a-categorie concretă este o categorie ordonată concretă unde, respectând comportarea unor procese de aproximare numerică, funcțiile apar ca o clasă “ideală” de morfisme – morfismele stricte – iar functorii (implicit și sistemele proiective, inductive, sau, mai general diagramele și codiagramele) devin a-functorii (i.e. a-functorul F respectă relațiile de forma $F(a)F(b) \subset F(ab)$, pentru orice morfisme compozabile a și b): în acest context, de exemplu, existența limitelor proiective, limite care verifică o proprietate de universalitate relativ la morfismele “ideale”, nu atrage existența egalizatorilor, nici chiar a produselor, în schimb “candidații” amintiți sunt limite proiective a-categoriale autentice. Într-o asemenea abordare sistemele proiective ori inductive analizate

în lucrările anterior citate au limite, fără condiții restrictive, iar construcția lor este simplă și elegantă.

Totuși, uneori limitele proiective a-categoriale nu sunt suficient de fine în abordarea procedeeleor de aproximare, nici în rezolvarea ecuațiilor de domeniu. Defectul unei asemenea construcții constă în lipsa unui analog al caracterizării limitelor proiective prin intermediul produselor și egalizatorilor. E.M.J.Bertin, [Ber.75b], introduce noțiunea de limită tare a unei diagrame (mai generală decât limita categorială, dar mai restrictivă decât cea a-categorială) și o generalizare a noțiunii de egalizator – cea de nivelator al unei 1-diagrame. Astfel, folosind o construcție specială – diagrama nivelată asociată unei diagrame – el introduce așa numitele a-categorii constructive, unde este valabil analogul a-categorial al teoremei categoriale clasice de caracterizare a limitelor proiective cu produse și egalizatori: într-o asemenea a-categorie limita proiectivă a unei diagrame se obține ca nivelatorul diagramei nivelate asociate.

În această teză prezentăm câteva dintre rezultatele autorului privind existența limitelor în a-categorii concrete uzuale (vezi lista a-categoriilor analizate), posibilitatea întăririi acestora cu teoreme de constructivitate și unele probleme conexe. Fiecare dintre cele opt paragrafe începe cu un rezumat al problematicii abordate și o raportare la literatura domeniului.

În primul paragraf introducem terminologia utilizată și prezentăm câteva rezultate cunoscute (fără demonstrații) din teoria a-categoriilor necesare în următoarele secțiuni.

Tehnica obiectului inițial în raport cu familii de obiecte și morfisme în a-categorii bogate utilizată în [Ber.71] pentru demonstrarea existenței limitelor proiective de subspații și morfisme impune superior bicompletitudinea a-categoriilor respective, condiție care, după cum subliniem constant pe parcursul lucrării, se realizează rar (în a-categoria mulțimilor (Ee, Ef) și în câteva a-categorii de spații topologice și corespondențe continue). În cel de-al doilea paragraf extindem această tehnică în a-categorii prebogate (pe care se poate defini un functor izoton fidel la stânga într-o a-categorie bogată superior completă la stânga, [DK.98a]). Deoarece de regulă categoria morfismelor stricte C' , posedă produse care dau posibilitatea reprezentării oricărei diagrame discrete din a-categoria (C, C') , formalizăm această calitate în termenii produselor stricte, [DK.98b], arătând că într-o a-categorie cu asemenea produse se poate stabili un izomorfism de ordine între familiile invariante ale oricărei diagrame F și

familii invariante ale diagramei nivelate G asociate acesteia, iar reprezentabilitatea diagramei G atrage reprezentabilitatea diagramei F ; aceste rezultate ne facilitează punerea în evidență a unei clase largi de a -categorii cvasiconstructive: a -categoriile la stânga cu produse stricte în care 1-diagramele sunt reprezentabile. În plus, arătăm că superior tare completitudinea la stânga a unei a -categorii cu limite proiective atrage existența limitelor tari, ceea ce dă posibilitatea reprezentării diagramelor și stabilirii unui rezultat des utilizat în continuare: orice a -categorie superior tare completă la stânga (nu neapărat concretă) cu produse stricte și limite proiective este constructivă. Dăm de asemenea câteva condiții suficiente (din [Da.83b] și [Da.86b]) pentru superior bicompletitudinea unor bicategorii.

De multe ori a -categoriile concrete (introduse în [Bun.85]) se scufundă izomorf și izoton în a -categoria mulțimilor. Este motivul pentru care în paragraful al treilea am înșirat câteva proprietăți ale corespondențelor, caracterizând monomorfismele, epimorfismele, retractele și secțiunile din categoria Ec prin intermediul selecțiilor stricte și în termeni de semunivocitate, respectiv univocitate. Am stabilit de asemenea structura limitelor proiective din Ec (în cazul existenței acestora) și legătura cu limitele proiective din a -categoria (Ec, Ef) (care există întotdeauna) în cazul diagramelor conservative. În plus am analizat o clasă de a -categorii concrete care posedă un generator punctual – condiția (3.1) – față de care limitele proiective ale imaginilor diagramelor prin functorul de subiacență verifică o condiție de regularitate relativ la morfismele stricte – condiția (3.2) – (condiție necesară și suficientă pentru existența limitelor proiective) dovedind cvasi-constructivitatea lor; adăugând celor două condiții superior completitudinea și impunând ca functorul de subiacență să comute cu reuniunile de morfisme – condiția (3.3) – am demonstrat constructivitatea acestor a -categorii. În final, utilizând aceste rezultate am extins teoremele de existență a limitelor în a -categorii de spații măsurabile generalizate din [Ber.76], [Ber.77] și [Bun.85], cele din [St.64], [Ber.71], [Top.72] și [Ber.75b] pe a -categorii de spații topologice și corespondențe continue și cele din [DB.86a], [DB.86b] și [DR.86a] pentru a -categorii de mulțimi ordonate și de corespondențe izotone în sensul lui T.B. Muenzenberger și R.E. Smithson.

În cel de-al patrulea paragraf stabilim dualele a -categoriale ale unor a -categorii la dreapta de latici distributive cu prim și ultim element (numite aici algebre prebooleene) în conexiune cu a -categoriile la stânga de spații măsurabile generalizate (care au limite

proiective, conform teoremelor 3.36. și 3.38.) de așa manieră încât functorii de dualitate să comute cu limitele a-categoriale. Înlocuirea funcțiilor cu corespondențele măsurabile distruge dualitatea categorială rezultată din teoremele de reprezentare ale lui Birkhoff și Stone din cauza comportării nesatisfăcătoare a acestor corespondențe față de intersecții și complementări. Totuși, renunțând la compatibilitatea standard a morfismelor lacticeale în raport cu intersecția, găsim “cele mai largi” a-categorii de algebre prebooleene, respectiv de spații măsurabile generalizate care au limite și pentru care functorii uzuali de dualizare comută cu acestea. Dăm, de asemenea, teoreme constructive de existență a limitelor inductive în a-categoriile la dreapta de algebre prebooleene, caracterizări ale limitelor proiective în dualele a-categoriale ale acestora și câteva exemple netriviiale de aplicare a acestor rezultate.

Corespondențele omomorfe sunt cazuri particulare de relații omomorfe (generalizări corespondențiale ale omomorfismelor de algebre), relații al căror studiu a fost inițiat de B.Zelinka. Aplicațiile acestora în cele mai diverse domenii ne-au determinat să analizăm câteva a-categorii în care morfismele sunt corespondențe omomorfe în următoarele trei secțiuni.

Paragraful al cincilea este dedicat studiului categoriei ordonate a grupurilor și corespondențelor de grupuri, \mathbf{Gc} , respectiv al câtorva a-categorii de grupuri. Deoarece multe a-categorii la stânga în care obiectele sunt grupuri cu multioperatori se scufundă izomorf în a-categoria grupurilor $(\mathbf{Gc}, \mathbf{Gf})$, am caracterizat câteva tipuri de morfisme speciale, am dovedit existența coegalizatorilor, am dat condiții necesare și suficiente pentru existența egalizatorilor, condiții de existență a limitelor proiective din \mathbf{Gc} și legătura lor, în situații speciale, cu limitele proiective din $(\mathbf{Gc}, \mathbf{Gf})$ (limite care există întotdeauna) și am demonstrat constructivitatea acestei a-categorii. În final am caracterizat corespondențele de grupuri ordonate și am dat condiții necesare și suficiente de existență a limitelor proiective în a-categorii de grupuri ordonate.

În prima parte din §.6. am demonstrat constructivitatea a-categoriei la stânga a melelor $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$, iar în cea de-a doua parte am rezolvat următoarele probleme:

1. Fie $\alpha, \alpha_1, \dots, \alpha_n$ corespondențe între inelele asociative R și R' astfel ca $\alpha = \alpha_1 + \dots + \alpha_n$. Să se dea condiții pentru ca una dintre corespondențele $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ să fie selecție a corespondenței α și să se precizeze, în aceste condiții numărul acestor selecții.

2. Fie $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$ astfel ca $\alpha = \gamma + \delta - \beta$, unde \mathbb{R} și \mathbb{R}' sunt inele asociative; să se dea condiții, pentru ca cele patru corespondențe să admită selecții în perechi.

Ultima problemă a fost rezolvată de A.Vesanen în cazul în care $\mathbb{R} = \mathbb{R}'$ este un corp finit. α, β, γ și δ sunt automorfisme ale acestuia, unul fiind identitatea, rezultat extins de M.Deaconescu în cazul în care α, β, γ și δ sunt endomorfisme ale domeniului comutativ \mathbb{R} , unul fiind automorfism. Rezultatele obținute de noi au câteva consecințe interesante, în special în ceea ce privește mulțimea punctelor fixe ale corespondenței α în cazul $\mathbb{R} = \mathbb{R}'$.

În paragraful al șaptelea am demonstrat constructivitatea a-categoriei algebrilor universale cu operații finite precizate și a corespondențelor de asemenea algebre în cazul în care aceste corespondențe sunt semiunivoce folosind caracterizările acestora date de Malcev, Hajda, Duda, Lambek, Findlay, Werner, Purdea și Virág; apoi, utilizând tehnica obiectului inițial din §.2., extindem rezultatul principal din [CD.87b], arătând că a-categoria A-modulelor (stângi) și a corespondențelor de A-module este constructivă și, la fel, a-categoria modulelor (stângi) și a dicorespondențelor de module, [Da.88c], respectiv a-categoria perechilor Jordan liniare, [DP.87]. În plus, demonstrăm superior tare completitudinea la stânga a a-categoriei spațiilor local convexe și a corespondențelor continue [CD.87a] și, cu ajutorul fidelității la stânga a functorului de subiacență cu valori în categoria ordonată concretă a grupurilor abeliene (via categoria ordonată concretă a \mathbb{R} -modulelor), argumentăm constructivitatea acesteia.

În §.8. dăm câteva exemple netriviiale de a-categorii aditive, [Da.97b], și demonstrăm constructivitatea unor a-categorii de module și transformări a-naturale peste a-categorii aditive. În final prezentăm câteva rezultate privind structura a-categoriilor concretizabile: arătăm, de exemplu, că o asemenea a-categorie $(\mathbb{C}, \mathbb{C}')$ se scufundă izomorf în a-categoria canonică peste \mathbb{C}' , că este simplă dacă și numai dacă este echivalentă Morita cu a-inelul canonic peste un inel simplu și că este simplă și artiniană doar în cazul în care este echivalentă Morita cu a-inelul canonic peste un inel cu diviziune.

Exceptând exemplele date pe parcursul lucrării nu am mai inclus aici aplicațiile obținute de autor în domeniul aproximării. De altfel, stimulați de ideile lui S.Takahashi și ale lui W.Forster, noi am arătat că teoremele clasice de tip Lax-Aubin de caracterizare a diferențelor tipuri de convergență prin intermediul stabilității și consistenței schemelor de

aproximare (metoda "ecuațiilor apropiate" a lui L. V. Kantorovici, a "spațiului limită discret" a lui F. Stummel, a schemelor de aproximare date de J.L. Lions, J.P. Aubin, I. Ekeland, G. Marinescu, E. Schechter) admit o formulare generalizată a-functorială în [Da.81], [Da.82], [Da.83.b], [Da.84], [Da.84.a], [Da.85a], [Da.85b], [Da.85c], [Da.85d], [DK.85], [Da.86a] și [DH.86].

În ultimele două decenii, prin lucrările unor Abramski, Aczel, Hennessy, Oles, Plotkin, Smyth, Rutten, Turi, etc. s-a impus tehnica coalgebrelor finale (cel mai mare punct fix al unui endofunctor definit pe o categorie ordonată concretă) și aceea a algebrelor inițiale (cel mai mic punct fix al unui endofunctor) în studiul soluțiilor ecuațiilor de domeniu, tehnici care folosesc constant procedeele de trecere la limită proiectivă, respectiv inductivă, în așa numitele sisteme de perechi "scufundare-proiecție". Nu am inclus aici nici contribuțiile autorului - [Da.93a], [Da.93b] - legate de acest subiect.

Țin să mulțumesc conducătorului științific al prezentei teze, prof.dr. Borislav Crstici, pentru sprijinul acordat la elaborarea acestei lucrări.

Următoarele persoane au contribuit cu observații și discuții utile la simplificarea unor demonstrații: E.M.J. Bertin, T. Bânzaru, N. Boja, M. Deaconescu, Cs. Hatvany, I. Purdea, B. Rendi, A.I. Rus, E. Schechter; le rămân îndatorat tuturor.

Observații asupra notațiilor

- \mathbb{N} – mulțimea numerelor naturale;
 - \mathbb{Z} – mulțimea numerelor întregi;
 - \mathbb{R} – mulțimea numerelor reale;
 - $[a,b]$ – intervalul închis $\{x \in \mathbb{R} \mid a \leq x \leq b\}$;
 - (a,b) – intervalul deschis $\{x \in \mathbb{R} \mid a < x < b\}$, $a < b$;
 - \mathcal{C} – clasa obiectelor categoriei \mathcal{C} ;
 - $\text{Hom}\mathcal{C}$ – clasa morfismelor categoriei \mathcal{C} ;
 - $\mathcal{C}(A,B)$ – mulțimea morfismelor de sursă A și adresă B în categoria \mathcal{C} ;
 - $\mathcal{C}(-, X)$ – hom-functorul contravariant uzual definit pe categoria \mathcal{C} ;
 - $\text{Mon}\mathcal{C}$ – subcategoria monomorfismelor categoriei \mathcal{C} ;
 - $\text{Ep}\mathcal{C}$ – subcategoria epimorfismelor categoriei \mathcal{C} ;
 - $\text{Bi}\mathcal{C}$ – subcategoria bimorfismelor categoriei \mathcal{C} ;
 - $\text{Re}\mathcal{C}$ – subcategoria morfismelor retractabile (secțiunilor) categoriei \mathcal{C} ;
 - $\text{Se}\mathcal{C}$ – subcategoria morfismelor secționabile (retractelor) categoriei \mathcal{C} ;
 - $\text{Iz}\mathcal{C}$ – subcategoria izomorfismelor categoriei \mathcal{C} ;
 - $\mathcal{C}' \leq \mathcal{C}$ – \mathcal{C}' este subcategorie a categoriei \mathcal{C} ;
 - $1_X = \text{id}_X$ – morfismul identic din $\mathcal{C}(X,X)$.
-

§.1. PRELIMINARII

În acest paragraf prezentăm terminologia utilizată în următoarele secțiuni. Preluăm de asemenea câteva rezultate privind a-categoriile la stânga din [Ber.71], a-categoriile la dreapta din [Ber.75a], a-categoriile (cvasi-)constructive din [Ber.75b], a-categoriile concrete și unii functori generalizați din [Bun.85], iar cele privind algebrele și coalgebrele unor endofunctori din [Ole.82] și [RT.92].

1.1. Definiții și convenții. 1. Fie X și Y două mulțimi. Numim *corespondență de la X la Y* o funcție definită pe X cu valori în mulțimea părților nevide ale lui Y . Vom nota cu \mathbf{Ec} categoria ale cărei obiecte sunt mulțimile și ale cărei morfisme sunt corespondențele, compunerea celor din urmă fiind cea relațională, i.e. dacă $f \in \mathbf{Ec}(X, Y)$ și $g \in \mathbf{Ec}(Y, Z)$, corespondența $gf \in \mathbf{Ec}(X, Z)$ este definită prin: $x \rightarrow \bigcup_{y \in f(x)} g(y)$ $x \in X$. Uneori, dacă $f(x) = \{y\}$, vom scrie $f(x) = y$. Vom utiliza frecvent categoriile \mathbf{Ef} (a mulțimilor și a funcțiilor), \mathbf{POf} (a mulțimilor preordonate și a aplicațiilor izotone) și \mathbf{Of} (a mulțimilor ordonate și a aplicațiilor izotone). Desigur, cu precizările de mai sus, $\mathbf{Ef} \leq \mathbf{Ec}$. Dacă $(X, \leq), (Y, \leq) \in \mathbf{Of}$, vom nota, în lipsa altor precizări, tot cu simbolul " \leq " ordinea indusă pe $\mathbf{Of}((X, \leq), (Y, \leq))$, i.e.

$$f \leq g \Leftrightarrow [f(x) \leq g(x), \quad \forall x \in X] \quad (1.1)$$

Dacă $(I, \leq) \in \mathbf{POf}$ și $i \in I$, vom utiliza notația I_i pentru mulțimea $\{j \in I \mid i \leq j\}$.

2. Categoria \mathbf{C} se numește *ordonată (preordonată) față de relațiile " \subset "*, sau *o-categorie (p-categorie)* dacă pentru orice $X, Y \in \mathbf{C}$, $(\mathbf{C}(X, Y), \subset) \in \mathbf{Of}$ (\mathbf{POf}) și ordinea (preordinea) este *compatibilă cu compunerea morfismelor*, i.e.

$$[f, g \in \mathbf{C}(X, Y), f \subset g] \Rightarrow [fh \subset gh \text{ și } kf \subset kg]$$

pentru orice morfisme compozabile h și k .

Vom nota cu \mathbf{C}^* categoria duală categoriei \mathbf{C} și cu simbolul " $*$ " acțiunea functorului canonic de dualizare, iar pe \mathbf{C}^* vom considera relațiile de ordine (preordine) definite prin

$$f^* \subset g^* \Leftrightarrow f \supset g$$

Nu vom preciza întotdeauna explicit noțiunile și proprietățile duale, dar convenim ca pentru noțiunile sau afirmațiile care apar în contextul categoriei C însoțite de sintagma "stânga" ("dreapta"), dualelor acestora să le asociem expresia "dreapta" ("stânga").

În continuare, în lipsa altor precizări, când afirmăm despre C că este o categorie ordonată, vom presupune că C este o-categorie față de relațiile " \subset ".

3. Fie C o categorie ordonată și I o mulțime nevidă. Numim I -familie de morfisme orice mulțime de forma $\{f_i \in C(X, Y) \mid i \in I\}$, $X, Y \in C$; o vom nota $\{f_i\}_{i \in I}$, sau, dacă nu există pericolul unor confuzii, $\{f_i\}$. I -familia $\{f_i\}$ se numește *superior completă* dacă ea admite un supremum f notat $\bigcup_{i \in I} f_i$ ori $\bigcup f_i$, dacă, în plus $fg = \bigcup f_i g$, unde g este un morfism compozabil.

Spunem că f este *compatibil la dreapta cu g* și că familia $\{f_i\}$ este *superior compatibilă la dreapta cu g* ; dacă acest fapt se realizează pentru orice morfism compozabil g , spunem că f este *stabilă la dreapta*, iar $\{f_i\}$ este o I -familie *superior stabilă la dreapta*.

Categoria C se numește *superior I -completă* dacă orice I -familie de morfisme majorată este superior completă; dacă această proprietate are loc pentru orice mulțime nevidă I spunem că C este *superior completă*. Categoria C se numește *superior I -completă la dreapta* dacă este superior I -completă și orice I -familie majorată este superior stabilă la dreapta; C se numește *superior I -bicompletă* dacă este superior I -completă la stânga și la dreapta; în sfârșit, C este *superior completă la stânga (dreapta, bicompletă)* dacă ea este superior I -completă la stânga (dreapta, bicompletă) pentru orice mulțime nevidă I .

Când sintagma "superior" va fi înlocuită cu expresia "inferior", în oricare dintre definițiile de mai sus, vom înțelege prin aceasta duala laticială a respectivei proprietăți. De exemplu C este *inferior I -completă* dacă orice I -familie minorată $\{f_i\}$ admite un infimum notat cu $\bigcap f_i$. Dacă pentru orice $X, Y \in C$ orice lanț din $C(X, Y)$ admite un majorant (minorant) spunem că C este *inductiv (coinductiv) ordonată*.

1.2.Exemple. $\mathbf{1.POf}$ este o categorie preordonată, iar \mathbf{Of} una ordonată față de relațiile definite la (1.1). Aceste categorii se mai numesc categorii îmbogățite prin (pre)ordine, [SP 82].

2. **Ec** este o categorie ordonată față de relațiile definite prin:

$$[f, g \in \mathbf{Ec}(X, Y), f \subseteq g] \Leftrightarrow [f(x) \subseteq g(x), \forall x \in X] \quad (1.2)$$

superior bicompletă, inductiv ordonată și inferior completă la dreapta.

1.3. Observații. 1. În limbajul hom-functorilor uzuali categoria **C** este ordonată dacă și numai dacă:

$$C(X, -)(\mathbf{C}) \leq \mathbf{Of} \quad \text{și} \quad C(-, X)(\mathbf{C}) \leq \mathbf{Of},$$

pentru orice $X \in \mathbf{C}$; în acest caz vom considera acești functori de bază cu valori **Of** și, desigur, noțiunile de completitudine introduse la 1.1.3. se pot exprima cu ajutorul lor; de exemplu I-familia superior completă $\{f_i\} \subset C(X, Y)$ este superior stabilă la dreapta dacă și numai dacă

$$C(Z, \cup f_i) = \cup C(Z, f_i)$$

pentru orice $Z \in \mathbf{C}$.

2. O categorie ordonată în care obiectele sunt mulțimi structurate, morfismele sunt corespondențe, iar compunerea morfismelor este cea din **Ec** și ordonarea este dată de (1.2) se va numi *o-categorie concretă*. În general, dacă nu este pericol de confuzie, vom identifica mulțimile structurate cu subiacentele lor.

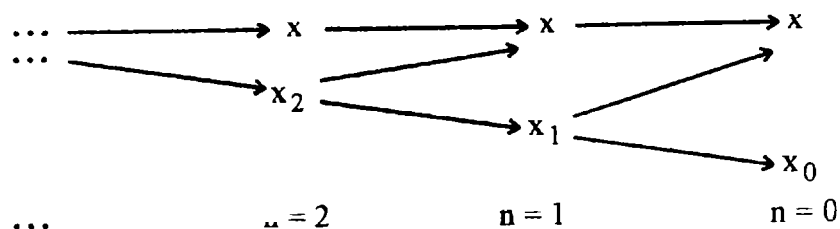
3. Dacă **C** este o categorie superior (inferior) I-completă iar $\{f_i\}$ este o I-familie de morfisme mărginită superior (inferior), atunci pentru orice morfisme compozabile f și g au loc relațiile:

$$\cup f f_i \subset f(\cup f_i), \quad (f(\cap f_i) \subset \cap f f_i) \quad (1.3)$$

$$\cup f_i g \subset (\cup f_i)g, \quad ((\cap f_i)g \subset \cap f_i g) \quad (1.4)$$

4. Este cunoscut faptul că **Ec** nu este o categorie cu limite proiective, nici inductive. Topsoe, în [Top.72], arată că pentru ca un sistem proiectiv să aibă limită proiectivă sunt necesare condiții foarte restrictive, în ciuda faptului că, uneori, asemenea sisteme au "candidați naturali" la această calitate. Următorul exemplu ilustrează acest fapt.

1.4. Exemplu. Fie (x_n) un șir de numere reale distincte, convergent la x , $X_n = \{x, x_n\}$, $f_{nn} = I_{X_n}$, $f_{nm}(x) = x$ și $f_{nm}(x_m) = X_n$, pentru $n, m \in \mathbf{N}$, $n < m$. Atunci $F = (X_n, f_{nm})$ este un sistem proiectiv în **Ec** care nu are limită proiectivă.



Într-adevăr, să presupunem prin absurd că (X, f_n) este o limită proiectivă a lui F . Fie $Y = \{0\}$, $g_n, g_n' \in \text{Ec}(Y, X_n)$ definite prin: $g_n(0) = x$, $g_n'(0) = X_n$, $n \in \mathbb{N}$. Cum pentru orice $n, m \in \mathbb{N}$, $n \leq m$, $f_{nm}g_m = g_n$ și $f_{nm}g_m' = g_n'$, există exact două corespondențe $f, f' \in \text{Ec}(Y, X)$ astfel ca $f_n f = g_n$ și $f_n f' = g_n'$, $n \in \mathbb{N}$. Fie $a \in f(0)$; atunci $\emptyset \neq f_n(a) \subset g_n(0) = x$, deci $f_n(a) = x$, $n \in \mathbb{N}$. Din proprietatea de unicitate a lui f rezultă că $f(0) = a$. În plus, există $b \in f'(0)$ astfel ca $x_0 \in f_0(b)$; dar $x_0 \in f_0(b) = f_{01}f_1(b)$ și $f_1(b) = X_1$, analog se arată că $f_n(b) = X_n$, $n \in \mathbb{N}$. Din proprietatea de unicitate a lui f' rezultă că $f'(0) = b$. Cum elementele șirului (x_n) sunt distincte, din definiția lui F rezultă că $a \neq b$. Fie acum $f'' \in \text{Ec}(Y, X)$ definit prin $f''(0) = \{a, b\}$; atunci $f_n f'' = g_n'$, $n \in \mathbb{N}$, în contradicție cu proprietatea de unicitate a lui f .

1.5. Observație. "Candidatul natural" $(\{x\}, x \rightarrow x)$ la calitatea de limită a sistemului precedent se obține în cadrul mai suplu oferit de conceptul de categorie cu aproximare la stânga. O motivare mai detaliată a introducerii sintagmei "categorie cu aproximare" este dată de promotorul teoriei a -categoriilor (" a "- de la aproximare), E.M.J.Bertin în [Ber.71].

În paragraful al treilea vom reveni asupra limitelor proiective în Ec și în categorii ordonate speciale dând condiții necesare și suficiente pentru existența acestora.

1.6. Definiții. Fie \mathbf{C} o categorie ordonată.

1. Un functor $F: \mathbf{D} \rightarrow \mathbf{C}$, unde \mathbf{D} este o categorie ordonată se numește *functor izoton* dacă pentru orice morfisme comparabile f și g :

$$f \subset g \Rightarrow F(f) \subset F(g)$$

2. Fie \mathbf{D} o categorie. O funcție F definită pe obiectele și morfismele lui \mathbf{D} cu valori în clasele corespunzătoare ale categoriei \mathbf{C} astfel ca:

$$FA \in \mathbf{C}, \quad F(1_A) = 1_{FA}, \quad \text{pentru orice } A \in \mathbf{D}$$

$$F(f) \in \mathbf{C}(FB, FA), \quad \text{pentru orice } f \in \mathbf{D}(A, B) \text{ și}$$

$$F(f) \circ F(g) \subset F(gf) \tag{1.5}$$

pentru orice morfisme compozabile f și g din D se numește *a-functor contravariant*; în acest caz vom folosi notația $F:D \rightarrow C$. Dual se definește un *a-functor covariant*, i.e. un *a-functor covariant* din D în C .

3. Dacă I este o categorie mică vom numi *I-diagramă în C*, sau *cu valori în C* un *a-functor contravariant* $F:I \rightarrow C$ și îl vom nota $F=(X_i, F(s))$, unde $F(i)=X_i, i \in I$ iar s parcurge mulțimea morfismelor categoriei I , adesea notată cu S ; dacă $s \in I(i,j)$ vom scrie uneori $j=c(s)$; în cazul în care relațiile " \subset " din (1.5) sunt cele de egalitate, *I*-diagrama F se va numi *conservativă*. Vom nota cu I_0 categoria discretă atașată categoriei I și cu F_0 restricția lui F la I_0 . Vom nota pentru orice $X \in C$:

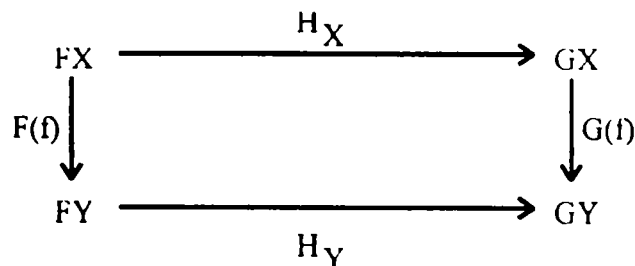
$$FI(X,F) = \{(g_i) \in \Pi C(X, X_i) \mid F(s)g_j \subset g_i, i,j \in I, s \in I(i,j)\}$$

și vom considera aceste mulțimi înzestrate cu ordinea produs. Dual, dacă F este un *a-functor covariant*, vom nota cu

$$IN(X,F) = \{(g) \in \Pi(X_i, X) \mid g_j F(s) \subset g, i,j \in I, s \in I(i,j)\}$$

de asemenea înzestrată cu ordinea produs. Elementele din $FI(X,F)$ sau din $IN(X,F)$ le vom numi *familii invariante*. Dacă (I, \leq) este o mulțime preordonată, iar I este categoria uzuală atașată acesteia, o *I-diagramă F* o vom numi *sistem proiectiv de bază (schemă) I*; în acest caz vom scrie $F=(X_i, f_{ij})$, unde $f_{ij}=F(s)$, s fiind unicul morfism din $I(i,j)$, pentru orice $i,j \in I, i \geq j$. Vom nota cu $pro C_1$ (în C_1) clasa sistemelor proiective (inductive) de bază (I, \leq) cu valori în C (respectiv în C^*).

4. Fie D o categorie ordonată și $F, G: D \rightarrow C$ doi *a-functori contravarianți*. O funcție $H: D \rightarrow Hom C$ se numește *transformare a-naturală la stânga din F în G* dacă $H: X \rightarrow H_X \in C(FX, GX), X \in D$ și pentru orice $f \in D(Y,X)$ diagrama:



este orientată la stânga, i.e. $G(f)H_X \subset H_Y F(f)$. În acest caz vom scrie $H:F \rightarrow G$.

5. O *reprezentare a I-diagramei F în C* este un cvadruplu (L, f_i, H, J_i) unde $L \in C$ și $(f_i) \in FI(L,F)$ astfel ca:

(L1) $J_F: C \rightarrow \mathbf{Of}$ este un functor contravariant construit de așa manieră încât $J_F X = FI(X, F)$, pentru orice $X \in C$, iar $J_F g \rightarrow ((g_i) \rightarrow (g, g))$, pentru orice $Y \in C$ și $g \in C(Y, X)$, unde $(g_i) = J_F X$. Evident J_F este izoton.

$$(L2) \quad (f_i) \in J_F L$$

(L3) $H: J_F \rightarrow C(-, L)$ este o transformare a-naturală la stânga.

$$(L4) \quad H_i((f_i)) = 1_L$$

$$(L5) \quad [(g_i) \in J_F X, g = H_X((g_i))] \Rightarrow (f_i g) \subset (g_i)$$

1.7. Observație. Fie F o I -diagramă în categoria C ordonată cu relațiile de egalitate și presupunem că există limita inversă $\lim_{\leftarrow C} F = (L, f_i)$. Fie $J_F X = FI(X, F)$ și $H_X((g_i)) = g$, unde g este unicul morfism din $C(X, L)$ pentru care $(f_i g) = (g_i)$, pentru orice $X \in C$ și orice $(g_i) \in J_F X$. Atunci (L, f_i, H, J_F) este o reprezentare a I -diagramei F în C . Prin urmare noțiunea de reprezentare într-o categorie ordonată este o generalizare a celei de limită proiectivă din teoria categoriilor.

Introducem în continuare conceptul de a -categorie și generalizarea noțiunii de limită categorială în noul context.

1.8. Definiții. Fie C o categorie ordonată și $F = (X, F(s))$ o I -diagramă în C .

1. O pereche de forma (C, C') unde C' este o subcategorie a categoriei C cu $C = C'$ se numește *categorie cu aproximare la stânga* sau *a-categorie la stânga* dacă morfismele din C' sunt caracterizate prin:

$$f \in C'(Y, Z) \Leftrightarrow [X \in C, g \in C'(X, Y) \Rightarrow fg \text{ este minimal în } C(X, Z)]$$

Morfismele subcategoriei C' le vom numi *morfisme stricte*. Notăm cu $FIM(X, F)$ mulțimea familiilor invariante $(f_i) \in FI(X, F)$ pentru care $(f_i f)$ este element minimal în $FI(Y, F)$, pentru orice $Y \in C$ și pentru orice $f \in C'(Y, X)$.

Cuplul (C, C') se numește *a-categorie la dreapta* dacă (C^*, C'^*) este o a -categorie la stânga.

2. Perechea (X, f_i) unde $X \in C$, iar $(f_i) \in FI(X, F)$ se numește *limită (proiectivă) a I-diagramei F în a-categoria la stânga (C, C')* dacă relațiile

$$C'(Y, X) \rightarrow FIM(Y, X), \quad f \rightarrow (f_i f)$$

definesc o bijecție, pentru orice $Y \in \mathbf{C}$. Se verifică imediat că limita, dacă există, este unică până la un izomorfism din \mathbf{C}' , ceea ce legitimează notațiile: $\lim_{\leftarrow (\mathbf{C}, \mathbf{C}')} F = (X, f_i)$, $\lim_{\leftarrow (\mathbf{C}, \mathbf{C}')} F = X_i$ ori dacă nu este pericol de confuzie, $\lim_{\leftarrow} F = (X, f_i)$. O limită a I_0 -diagramei F se numește *produs*. Se arată că produsul în $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ dacă există, coincide cu produsul în \mathbf{C}' ; îl vom nota cu simbolul $(\prod X_i, p_i)$. De altfel, dacă $\mathbf{C} = \mathbf{C}'$, iar relațiile de ordine sunt înlocuite cu cea de egalitate, limita proiectivă în $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ coincide cu limita proiectivă categorială.

Dacă $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este o a -categorie la dreapta, iar $F \in \text{in } \mathbf{C}_1$, vom nota $\text{INM}(X, Y)$ mulțimea $\text{FIM}(X, F^*)$; dacă $(X, f_i^*) = \lim_{\leftarrow (\mathbf{C}', \mathbf{C}'')} F^*$ spunem că (X, f_i) este limita inductivă a sistemului inductiv F ; vom scrie în acest caz: $\lim_{\rightarrow (\mathbf{C}, \mathbf{C}')} F = \lim_{\rightarrow} F = (X, f_i)$.

3. Fie $G = (Y_i, G(s))$ o altă I -diagramă în \mathbf{C} , iar $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ o a -categorie la stânga și o familie $(h_i) \in \text{PC}'(X_i, Y_i)$ pentru care $G(s)h_j = h_i F(s)$, $i, j \in I$, $s \in I(i, j)$, se numește *I-diagramă de aplicații* (din F în G). Dacă $(X, f_i) = \lim_{\leftarrow} F$, $(Y, g_i) = \lim_{\leftarrow} G$ și există un unic $h \in \mathbf{C}'(X, Y)$ astfel ca $h f_i = g_i h$, pentru orice $i \in I$, atunci morfismul strict h va fi numit *limită* (proiectivă) a diagramei de aplicații (h_i) și vom scrie $\lim_{\leftarrow} h_i = h$. Dacă pentru orice categorie mică I , orice I -diagramă din \mathbf{C} are limită proiectivă în $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ spunem că a -categoria $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este cu limite (proiective). Vom nota cu $\text{pro } \mathbf{C}_1$ categoria I -sistemelor proiective ($(I, \leq) \in \text{POf}$) și a sistemelor proiective de aplicații; dual, vom nota cu $\text{in } \mathbf{C}_1$ categoria sistemelor inductive și a sistemelor inductive de aplicații din $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ (în acest caz $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este, desigur, a -categorie la dreapta).

4. A -categoria la stânga $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este *de tip stâng* M , unde M este o mulțime nevidă de obiecte ale categoriei \mathbf{C} dacă:

- (i) $\mathbf{C}'(X, Y) = \{f \in \mathbf{C}(X, Y) \mid f \text{ minimal în } \mathbf{C}(X, Y)\}$, pentru orice $X \in M$ și $Y \in \mathbf{C}$
- (ii) $f \neq g \Rightarrow [\exists X \in M, \exists h \in \mathbf{C}'(X, Y): fh \neq gh]$, pentru orice $Y, Z \in \mathbf{C}$ și $f, g \in \mathbf{C}(Y, Z)$

Dual se definește o a -categorie la dreapta de tip M .

5. A -categoria la stânga $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ se numește *concretă* dacă \mathbf{C} este o categorie ordonată concretă, iar functorul de uitare $\square: \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{Ec}$ verifică următoarele condiții

$$(i) \quad C'(X,Y) = C(X,Y) \cap \text{Ef}(\square X, \square Y)$$

$$(ii) \quad I_X = I_{\square X}$$

pentru orice $X, Y \in C$. Simbolul " \square " va fi rezervat functorului de uitare.

6 Fie (D, D') și (C, C') două a-categorii la stânga. Un functor (covariant) $G: C \rightarrow D$ se numește *echivalență la stânga* din (C, C') în (D, D') dacă:

$$(i) \quad G \text{ induce un izomorfism de ordine din } C(X,Y) \text{ pe } D(GX,GY), \text{ pentru orice } X, Y \in C.$$

$$(ii) \quad G \text{ induce o bijecție din } C'(X,Y) \text{ pe } D'(GX,GY), \text{ pentru orice } X, Y \in C.$$

$$(iii) \quad \text{pentru orice } Y \in D \text{ există } X \in C \text{ astfel ca } GX \text{ să fie izomorf cu } Y \text{ în } D.$$

Omitem din nou explicitarea noțiunilor duale, cum ar fi *echivalența la dreapta* (dintr-o a-categorie la dreapta într-o a-categorie la dreapta), *echivalența la stânga-dreapta* (dintr-o a-categorie la stânga într-o a-categorie la dreapta), etc.

7. Fie (C, C') și (D, D') două a-categorii la stânga. Un functor izoton $\hat{\cdot}: C \rightarrow D$ se numește *fidel la stânga* dacă pentru orice $F = (X_i, f_{ij}) \in \text{pro } C_i$ și pentru orice $X, Y \in C$ sunt îndeplinite proprietățile:

$$(i) \quad g \in C'(X,Y) \Rightarrow \hat{g} \in D'(\hat{X}, \hat{Y})$$

$$(ii) \quad \hat{f} \subset \hat{g} \Rightarrow f \subset g, f, g \in C(X,Y)$$

$$(iii) \quad (g_i) \in \text{FIM}(X,F) \Rightarrow (\hat{g}_i) \in \text{FIM}(\hat{X}, \hat{F}),$$

unde $\hat{F} = (\hat{X}_i, \hat{f}_{ij})$.

1.9. Exemple. 1. $(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})$ este o categorie la stânga de tip stâng $\{X_0\}$, unde $X_0 = \{x_0\}$.

2. Sistemul proiectiv F definit la 1.4. admite limită proiectivă în $(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})$ și $\lim_{(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})} F = (\{x\}, f_n)$, unde $f_n(x) = x$, pentru orice $n \in \mathbb{N}$.

De altfel în $(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})$ orice sistem proiectiv are limită proiectivă, [Ber.71].

1.10. Teoremă. Fie $F = (X_i, f_{ij}) \in \text{pro } \mathbf{Ec}_i$, $\text{PI}(F) = \{(A_i) \mid \emptyset \neq A_i \subset X_i, f_{ij} A_j \subset A_i; \forall i \in I, \forall j \in I_i\}$ ordonată cu ordinea produs și $\text{PIM}(F)$, ori PIM , mulțimea elementelor minimale ale lui $\text{PI}(F)$.

Atunci $\varprojlim_{(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})} F = (\mathbf{PIM}, f_j)$, unde $f_j(A_i) = A_j$, pentru orice $j \in I$ și orice $(A_i) \in \mathbf{PIM}$. Dacă F este conservativ, atunci $f_{ij}A_j = A_i$, pentru orice $(A_i) \in \mathbf{PIM}$, $i \in I$, $j \in I_i$.

1.11. Observație. O analiză ceva mai detaliată a proprietăților categoriale și a-categoriale pentru $(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})$ o vom face în §.3. Aici prezentăm doar o altă caracterizare a limitelor proiective de sisteme proiective în varianta din [Bun.85].

1.12. Teoremă. Fie $F = (X_i, f_{ij}) \in \text{proEc}_I$ și $X = \{(x_i) \in \prod X_i \mid \forall i \in I \exists j \in I_i \text{ astfel ca pentru orice } k \in I_i [p \in f_{ik}(x_j) \Rightarrow x_i \in f_{ij}(p)]\}$. Definim pe X o relație de echivalență R prin:

$$(x_i)R(y_i) \Leftrightarrow [\forall i \in I \exists j \in I_i : \forall k \in I_i, x_i \in f_{ik}(y_k)] \text{ și } g_i \in \mathbf{Ec}(X/R, X_i) \text{ prin:}$$

$$A \rightarrow \{p \in X_i \mid \exists (x_i) \in A: x_i = p\},$$

pentru orice $i \in I$. Atunci $\varprojlim_{(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})} F = (X/R, g_i)$, iar izomorfismul $g \in \mathbf{Ef}(X/R, \mathbf{PIM})$ este definit prin

$$A \rightarrow (g_i A), A \in X/R, \text{ iar } g^{-1}(A_i) = \{(x_i) \in \prod X_i \mid x_i \in A_i, \forall i \in I\}, (A_i) \in \mathbf{PIM}.$$

Pentru sistemele proiective în care morfismele sunt secționabile are loc următorul rezultat, [Ber.71]:

1.13. Teoremă. Fie $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ o a-categorie la stânga și $F = (X_i, f_{ij})$ un sistem proiectiv conservativ de bază (I, \leq) dirijată la dreapta. Dacă există $G = (X_i, g_{ij}) \in \text{in } \mathbf{C}'_I$ astfel ca $f_{ij}g_{ij} = 1_{X_j}$

pentru orice $i \in I$, $j \in I_i$ și $(X, f_i) = \varprojlim_{(\mathbf{C}, \mathbf{C}')} F$, atunci pentru orice $i \in I$ există un unic $g_i \in \mathbf{C}'(X_i, X_i)$

astfel ca $g_{ij} = f_{ij}g_i$, pentru orice $j \in I_i$.

1.14. Propoziție. [Bun.85]. Fie $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ și $(\mathbf{D}, \mathbf{D}')$ două a-categorii la stânga.

1. Un functor $F: \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{D}$ este o echivalență la stânga din $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ în $(\mathbf{D}, \mathbf{D}')$ dacă:

(a) F este o echivalență;

(b) restricția lui F la \mathbf{C}' realizează o echivalență din \mathbf{C}' pe \mathbf{D}' ;

(c) $f \subset g \Leftrightarrow F(f) \subset F(g)$, $\forall X, Y \in \mathbf{C}$, $f, g \in \mathbf{C}(X, Y)$.

2. Fie $G: \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{D}$ o echivalență la stânga și $F \in \text{proC}_I$ care admite o limită proiectivă în $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$. Atunci $GF \in \text{proD}_I$ și admite limită proiectivă în $(\mathbf{D}, \mathbf{D}')$; în plus:

$$G(\varprojlim_{(C,C')} F) = \varprojlim_{(D,D')} GF$$

1.15. Observații. 1. Rezultatele de la 1.14. admit dualizări imediate.

2. O categorie ordonată concretă nu admite decât rareori limite proiective, dar noțiunea de limită proiectivă este constructivă în sensul că aceasta, dacă există, se obține ca egalizatorul unei perechi de morfisme între două produse; în categoriile abordate aici nu există, în general, produse ori egalizatori, dar există limite proiective în sens a-categorial. În ideea obținerii unui rezultat similar celui categorial, urmând [Ber.75b], vom introduce o noțiune mai tare decât cea de limită proiectivă într-o categorie la stânga (C, C') , dar mai slabă decât cea de limită proiectivă în C .

1.16. Definiții și observații. Fie (C, C') o a-categorie la stânga și F o I-diagramă în C .

1. O reprezentare (L, f, H, J_F) a lui F în C se numește *reprezentare* în (C, C') dacă

$$(L6) \quad (f) \in \text{FIM}(L, F)$$

$$(L7) \quad (g) \in \text{FIM}(X, F) \Rightarrow [(g_i) \in J_F(X) \text{ și } H_X((g_i)) \in C'(X, L)].$$

Se arată că dacă (L, f, H, J_F) este o reprezentare a lui F în (C, C') atunci $\varprojlim_{(C,C')} F = (L, f)$

2. Fie I o categorie cu un unic obiect notat 1 și cu mulțimea morfismelor S , iar G o I-diagramă în C . O limită (L, k) în (C, C') a lui G se numește *nivelator al lui G* , ori al familiei $G(S)$. Prin abuz de limbaj dacă (L, k) este prelungibilă la o reprezentare (L, k, H_1, J_1) în (C, C') , vom spune că această reprezentare este nivelatorul lui G .

Fie $S_i = \bigcup_{j \in I} (i, j)$, pentru orice $i \in I$ și $S = \prod S_i$. Se arată imediat că 1 este o categorie cu mulțimea morfismelor S , unde compunerea morfismelor $s = (s_i), t = (t_i) \in S$, este definită prin $(ts)_i = p_{c(s_i)} s_i$. Să presupunem că $(\prod X_i, p_i, H_0, J_{F_0})$ este o reprezentare I_0 -diagramei discrete F_0 asociată diagramei F . Functorul $G: 1 \rightarrow C$ definit prin:

$$1 \rightarrow \prod X_i, s \rightarrow H_0((F(s_i) p_{c(s_i)}))$$

se numește *diagrama nivelată a diagramei F* .

3. O limită proiectivă (L, f_i) în $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ a lui F se numește *limită tare* dacă pentru orice $X \in \mathbf{C}$:

(LF1) pentru orice $(g_i) \in \text{FI}(X, F)$ mulțimea $\{g \in C(X, L) \mid (f_i, g) \subset (g_i)\}$ este vidă sau are un cel mai mare element notat $H((g_i))$.

(LF2) $H((f_i)) = f$ pentru orice $f \in C'(X, L)$.

O limită tare a unei 1-diagrame se numește *nivelator tare*, iar o limită tare a unei I-diagrame discrete - *produs tare*.

4. A-categoria la stânga $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ se numește *cvasi-constructivă* dacă pentru orice I-diagramă F există o 1-diagramă G , astfel ca:

(C1) există o reprezentare (L, f_i, H, J_F) a lui F în $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$, deci și o reprezentare $(\Pi X, p, H, J_{F_0})$ a I₀-diagramei F_0 .

(C2) $G(S) \subset C(\Pi X, \Pi X_i)$, unde $S = \text{Hom } \mathbf{1}$, iar (L, k, H_1, J_G) este un nivelator al familiei $G(S)$, unde $k = H_0((f_i))$, astfel ca $(f_i) \in J_{F_0}L$ și $(f_i) = (p_i, k)$

Vom nota cu $\text{FIM}(X, F_0, G)$ mulțimea familiilor $(g_i) \in \Pi(X, X_i)$, $X \in \mathbf{C}$, pentru care $H((g_i))$ este un element minimal al mulțimii $H_0(J_{F_0}Y) \cap \text{FI}(Y, G)$, pentru orice $Y \in \mathbf{C}$ și $g_i \in C(Y, X)$.

5. A-categoria cvasi-constructivă $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ se numește *constructivă* (la stânga) dacă orice I-diagramă F din \mathbf{C} are o limită tare (L, f_i) astfel ca:

(C3) (L, k) să fie nivelatorul diagramei nivelate a lui F .

(C4) $(f_i) \in J_{F_0}L$.

1.17. Observație. O serie de rezultate privind a-categoriile (cvasi-)constructive bicomplete sunt prezentate în [Ber.75b] și sunt folosite pentru a dovedi constructivitatea a-categoriei $(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})$ și a unei a-categorii de spații topologice. Noi vom prezenta în paragrafele următoare clase de a-categorii constructive fără a impune bicompletitudinea acestora. Am vom reproduce doar un set de rezultate din lucrarea amintită, precizând că notațiile care vor fi utilizate sunt cele din 1.16.

1.18. Teoreme. Fie (C, C') o a-categorie la stânga și F o I-diagramă în C .

1. Dacă (L, f_i, H, J_F) este o reprezentare a lui F în (C, C') , atunci:

$$(a) \quad (L, f_i) = \lim_{\leftarrow (C, C')} F$$

$$(b) \quad (g_i) \in \text{FIM}(X, F), g \in C'(Y, X) \Rightarrow H(g, g) = H((g_i))g$$

(c) dacă $(L', f'_i, H', J_{F'})$ este o altă reprezentare a lui F în (C, C') , atunci $H((f'_i))$ este

un izomorfism în $C'(L', L)$ al cărui invers este $H((f_i))$.

2. Dacă (C, C') este cvasi-constructivă, atunci:

$$g \in C(X, L), H_0((f_i g)) \in J_G X \Rightarrow H((f_i g)) = H_1(H_0((f_i g)))$$

3. (a), (b) \Rightarrow (c), unde:

(a) orice I-diagramă discretă F_0 admite o reprezentare $(\prod X_i, p_i, H_0, J_{F_0})$ în (C, C')

(b) dacă F este I_0 -diagrama discretă a I-diagramei F și $(L, f_i) = \lim_{\leftarrow (C, C')} F$, atunci

(c) \Rightarrow (b)

(c) dacă F este o I-diagramă discretă, $X \in C$ și $(g_i) \in \prod C(X, X_i)$, atunci $(g_i) \in J_{F_0} X$ și $(g_i) = (p_i H_i((g_i)))$

4. Dacă (C, C') are proprietățile (a) și (c) de mai sus, iar G este diagrama nivelată a I-diagramei F , atunci (C3) este echivalentă cu oricare dintre următoarele două condiții:

(C3') dacă $Y \in C$ și $h \in \text{FI}(Y, G)$ atunci: $(p_i h) \in \text{FIM}(Y, F_0, G) \Leftrightarrow h \in \text{FIM}(Y, G)$

(C3'') dacă $Y \in C$ și $h \in \text{FI}(Y, G)$ atunci $[h \in \text{FIM}(Y, G) \text{ sau } (p_i h) \in \text{FIM}(Y, F_0, G)] \Rightarrow h = H((p_i h))$.

5. Fie $(L, f_i) = \lim_{\leftarrow (C, C')} F$ și pentru orice $X \in C$ notăm $J_F X = \{(g_i) \in \text{FI}(X, F) \mid \exists g \in C(X, L) : (f_i g) = (g_i)\}$. Atunci (L, f_i, H, J_F) este o reprezentare în (C, C') , a lui F dacă și numai dacă sunt verificate condițiile (LF1) și (LF2).

6. Pentru ca a-categoria cvasi-constructivă (C, C') să fie constructivă este necesar și suficient ca ea să aibă nivelatori și produse tari, $J_{F_0}(-) = \prod C(-, X_i)$, pentru orice I-diagramă discretă F și (C3'), sau (C3'') să fie verificată pentru orice diagramă nivelată a unei diagrame oarecare F din C . În acest caz $H((g_i)) = H_1(H_0(g_i))$, pentru orice $(g_i) \in J_F X$, $X \in C$, unde $J_F X$ este definit la 1.18.5

1.19. Definiții. Fie \mathbf{C} o categorie și $F:\mathbf{C} \rightarrow \mathbf{C}$ un endofunctor covariant.

1. Obiectul $M \in \mathbf{C}$ se numește *punct fix* pentru F dacă M este izomorf cu FM . Notăm $M \cong FM$, sau $M \stackrel{i}{\cong} FM$, unde $i \in \text{IzC}(M, FM)$, iar $j = i^{-1}$.

2. Un cuplu (X, f) , unde $X \in \mathbf{C}$ și $f \in \mathbf{C}(FX, X)$ se numește *F-algebră*. Dual se definește noțiunea de *F-coalgebră*. Dacă notăm cu \mathbf{AF} categoria F-algebrelor, i.e. categoria ale cărei obiecte sunt F-algebrele, iar morfismele sunt definite prin: $f \in \mathbf{AF}((X, g), (Y, h)) \Leftrightarrow [f \in \mathbf{C}(X, Y)$ și $hF(f) = fg]$; un obiect inițial din \mathbf{AF} se numește *F-algebră inițială*. Dual, dacă \mathbf{CF} este categoria F-coalgebrelor, un obiect final al acesteia se numește *F-coalgebră finală*.

1.20. Teoremă. Fie $F: \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{C}$ un endofunctor covariant.

- (a) Dacă (M, j) este o F-algebră inițială, atunci M este punct fix pentru F .
- (b) Dacă (N, i) este o F-coalgebră finală, atunci N este un punct fix pentru F .

1.21. Observație. Denumirea categorială de F-(co)algebră este rezervată uzual pentru cazul în care F este functorul unei (co-)monade, [Lan.71]. Noi am abordat aici terminologia folosită în teoria semanticii limbajelor de programare ca în [Ole.82], [RT 92] etc

§.2. CATEGORII CU APROXIMARE LA STÂNGA

Secțiunea este destinată prezentării unor rezultate generale, rezultate care vor fi utilizate în paragrafele următoare în studiul unor a-categorii la stânga concrete. Arătăm că rezultatele obținute în [Ber 71] relative la sisteme proiective în a-categorii la stânga superior bicomplete și bogate se pot extinde în cadrul mai general al a-categoriilor superior complete la stânga prebogate. Dăm apoi condiții suficiente pentru reprezentabilitatea unor diagrame și prezentăm o clasă de a-categorii constructive ca în [Da.98]. În final prezentăm condiții suficiente pentru superior bicompletitudinea unor bicategorii, după [Da.83a] și [Da.86b].

2.1. Lemă. Fie (C, C') o a-categorie la stânga superior I-completă, $(I, \leq) \in \text{POf}$, J o parte cofinală a lui I , $F = F_i = (X_i, f_{ij}) \in \text{pro } C_i$, $Y \in C$, $(g_i) \in \text{FIM}(Y, F)$ și F_j restricția lui F_i la J . Atunci

$$1) \quad g_i = \bigcup_{j \in J} f_{ij} g_j, \text{ pentru orice } i \in I;$$

2) dacă I este dirijată la dreapta și F este conservativ, $g_i = f_{ij} g_j$ pentru orice $i \in I$ și $j \in I_i$, în particular, dacă $X_i = X$, $f_{ij} = 1_X$, pentru orice $i \in I$, $j \in I_i$, atunci $\lim_{\leftarrow (C, C')} X_i = X$.

3) F_i are limită proiectivă dacă și numai dacă F_j are limită proiectivă (în (C, C')). În acest caz $\lim_{\leftarrow (C, C')} F_i = \lim_{\leftarrow (C, C')} F_j$.

Demonstrație. 1. Fie $g'_i = \bigcup_{j \in J} f_{ij} g_j$, $i \in I$. Evident $(g'_i) \subset (g_i)$. Fie $i, k \in I$, $i \leq k$. Atunci $f_{ik} g'_k \subset f_{ij} g_j$,

pentru orice $j \in J_k$, deci $f_{ik} g'_k \subset \bigcup_{j \in J_k} f_{ij} g_j \subset \bigcup_{j \in J} f_{ij} g_j = g'_i$; prin urmare $(g'_i) \in \text{FI}(Y, F)$ și cum $(g_i) \in \text{FIM}(Y, F)$

rezultă că $(g_i) = (g'_i)$.

2. Fie $i \in I$ și $J = I_i$, care, evident este o parte cofinală a lui I . Din proprietatea precedentă rezultă că $g_i = \bigcup_{k \in J} f_{ik} g_k$; dar F este conservativ, deci: $g_i = \bigcup_{k \in J} f_{ij} f_{jk} g_k \subset \bigcup_{k \in J} f_{ij} g_j = f_{ij} g_j$; prin urmare $g_i = f_{ij} g_j$, căci $(g_i) \in \text{FIM}(Y, F)$.

3. Este suficient să argumentăm că restricția $(g_i)_i \rightarrow (g_i)_j$ definește o bijecție din $\text{FIM}(Y, F_i)$ pe $\text{FIM}(Y, F_j)$. Fie $(g_i) \in \text{FIM}(Y, F_i)$, $Z \in C$, $g \in C'(Z, Y)$ și $(h_i) \in \text{FI}(Z, F_i)$ astfel ca

$(h_i) \subset (g_i g)_j$. Fie $h'_i = \bigcup_{j \in I} f_{ij} h_j$, $i \in I$. Atunci $(h'_i) \in FI(Z, F_I)$. Fie $i \in I$. Folosind ipoteza $h_i \subset g_i g$ și 2.1.1.

rezultă că: $h'_i \subset \bigcup_{j \in I} f_{ij} g_j g \subset (\bigcup_{j \in I} f_{ij} g_j) g = g_i g$, deci $(h'_i)_I \subset (g_i g)_I$; dar $(g_i) \in FIM(Y, F_I)$, prin urmare

$(h'_i)_I = (g_i g)_I$, deci și $(h'_i)_J = (g_i g)_J$, de unde $(h_i)_J = (g_i g)_J$ și $(g_i)_J \in FIM(Y, F_J)$. În consecință restricția $(g_i)_I \rightarrow (g_i)_J$ definește o aplicație din $FIM(Y, F_I)$ în $FIM(Y, F_J)$.

Pentru a demonstra surjectivitatea ei, fie $(g_i)_J \in FIM(Y, F_J)$ și $g'_i = \bigcup_{j \in I} f_{ij} g_j$, pentru orice $i \in J$.

Din 2.1.1. rezultă că $g'_i = g_i$, pentru orice $i \in J$; dacă $(h_i) \in FI(Z, F_I)$ și $g \in C'(Z, Y)$ astfel ca $(h_i) \subset (g_i g)$, atunci $(h_i)_J = (g'_i g)_J$, căci $(g'_i)_J = (g_i)_J \in FIM(Y, F_J)$. Fie $i \in I$. Atunci

$g_i g \subset (\bigcup_{j \in J} f_{ij} g_j) g \subset (\bigcup_{j \in J} f_{ij} g'_j) g$, deci, pentru orice $j \in J$: $g'_j g \subset f_{ij} g'_j g = f_{ij} h_j \subset h_i \subset g'_i g$, prin urmare

$(g'_i)_J \in FIM(Y, F_J)$ și $(g'_i)_J = (g_i)_J$. Deci aplicația de referință este surjectivă și cum prelungirea lui $(g_i)_J \in FIM(Y, F_J)$ la familia $(g'_i)_I \in FIM(Y, F_I)$ este unică, rezultă bijectivitatea acesteia.

2.2. Definiții. 1. A-categoria la stânga superior completă la stânga (C, C') se numește *bogată la stânga* dacă:

$$[f \in C(X, Y), g \in C'(Y, Z), h \in C(X, Z), h \subset gf] \Rightarrow \exists f' \subset f \quad gf' \subset h \quad (2)$$

2. A-categoria la stânga (C, C') se numește *prebogată la stânga* dacă pe ea se poate defini un functor fidel la stânga (definiția 1.8.7.) cu valori într-o a-categorie bogată la stânga.

2.3. Exempu. (Ec, Ef) este a-categorie bogată la stânga.

2.4. Observație. Din faptul că o a-categorie (C, C') bogată la stânga este superior completă la stânga rezultă că există un cel mai mare morfism $f \in C(X, Y)$ care verifică (2).

2.5. Teoremă. Fie (C, C') o a-categorie prebogată la stânga și $(I, \leq) \in POI$.

1. Dacă (C, C') are I-limite proiective, atunci ea are I-limite proiective de aplicații.

2. Dacă I este dirijată la dreapta și $F = (X_i, f_{ij}) \in \text{pro}C'_I$ atunci:

$$\lim_{\leftarrow (C,C)} F=(X,f_i) \Leftrightarrow \lim_{\leftarrow C} F=(X,f).$$

Demonstrație. 1. Fie $F=(X_i, f_{ij}), G=(Y_i, g_{ij}) \in \text{pro}C_i, \lim_{\leftarrow (C,C)} F=(X,f), \lim_{\leftarrow (C,C)} G=(Y,g)$ și $(h_i) \in \text{pro}C_i(F,G)$. Pentru a demonstra afirmația, conform 1.7.3., este suficient să arătăm că $(h, f) \in \text{FIM}(X,G)$. Fie $g \in C'(Z,X), (k_i) \in \text{FI}(Y,G)$ astfel încât $(k_i) \subset (h, f, g)$. Cum (C, C') este prebogată la stânga, cu notațiile din 1.7.7., din $\hat{k}_i \subset \hat{h}_i \hat{f}_i \hat{g}$ rezultă, conform 2.4., că există un cel mai mare morfism $s_i \in D(\hat{Z}, \hat{Y}_i)$ astfel ca $\hat{h}_i s_i \subset \hat{k}_i$ și $s_i \subset \hat{f}_i \hat{g}$. Atunci $(s_i) \in \text{FI}(\hat{Z}, \hat{G})$; dar $(s_i, g) \in \text{FIM}(\hat{Z}, \hat{G})$, deci $(s_i) \subset (\hat{f}_i \hat{g})$ și $\hat{k}_i \subset \hat{h}_i \hat{f}_i \hat{g}$; din 1.7.7. rezultă că $(h, f, g) \subset (k_i)$, deci $(h, f) \in \text{FIM}(X, G)$.

2. Este suficient să argumentăm că, $g_i \in C'(Y, X_i)$ pentru orice $i \in I$ și pentru orice $(g_i) \in \text{FIM}(Y, F)$. Fie $g \in C'(Z, Y)$ și $h \subset g, g$. Din 2.1.2., 2.2. și 2.4. rezultă că pentru orice $j \in I$ există un cel mai mare $q_j \subset \hat{g}_j \hat{g}$ astfel ca $\hat{f}_j q_j \subset \hat{h}$. Definim pentru orice $j \in I, q_j \hat{=} \hat{g}_j \hat{g}$. Atunci $(q_j) \in \text{FI}(\hat{Z}, \hat{F})$ și cum $(\hat{g}_j \hat{g})$ este minimală în $\text{FI}(\hat{Z}, \hat{G})$ rezultă că $h = g, g$, deci $g_i \in C'(Y, X_i)$.

2.6. Definiții. Fie (C, C') o a-categorie prebogată la stânga.

1. Cuplul (X, f) se numește *subspațiu* al obiectului $Y \in C$ dacă $X \in C, f \in C'(X, Y)$, \hat{f} este monomorfism în D și cu notațiile din 1.7.7., pentru orice $Z \in C, \hat{g} \in D'(\hat{Z}, \hat{X})$ pentru care $(\hat{g}_i) \in C(Z, Y)$ există $g \in C(Z, X)$ astfel ca $\hat{g} \hat{=} \hat{g}$; dacă această proprietate este valabilă pentru orice $\hat{g} \in D'(\hat{Z}, \hat{X})$ spunem că (X, f) este un *subspațiu strict* al lui Y .

2. Fie $G=(Y_i, g_{ij}) \in \text{pro}C_i$. O familie $(X_i, h_i)_{i \in I}$ se numește *sistem proiectiv de subspațiu* ale lui G dacă (X_i, h_i) este subspațiu strict al lui Y_i , pentru orice $i \in I$ și (h_i) este un sistem proiectiv de aplicații dintr-un sistem $F=(X_i, f_{ij}) \in \text{pro}C_i$ în G . Desigur, din fidelitatea functorului rezultă ca h_i este monomorfism în C și, în consecință, morfismele f_{ij} sunt unic determinate.

3. Fie $(X_i)_{i \in I}$ o familie nevidă de obiecte din $C, \tilde{X} \in D$ și $(\tilde{f}_i) \in \Pi D(\tilde{X}, \hat{X}_i)$. Un cuplu (X_i, f_i) unde $X_i \in C$ și $(f_i) \in \Pi C(X_i, X_i)$ se numește *obiect inițial pentru familiile (X_i) și (\tilde{f}_i) asociate*

$\lim \tilde{X}$ dacă:

(i) $\hat{X} \cong \tilde{X}$ și $\hat{f}_i \cong \tilde{f}_i$, pentru orice $i \in I$.

(ii) dacă $Y \in C$ și $\tilde{g} \in D'(\hat{Y}, \hat{X})$ astfel ca $\hat{f}_i \tilde{g} \in {}^\wedge C(Y, X_i)$, $\forall i \in I$ atunci există $g \in C(Y, X)$

astfel ca $\hat{g} \cong \tilde{g}$.

2.7. Teoremă. Fie $G = (Y_i, g_{ij}) \in \text{pro}C_I$, (C, C') fiind o a-categorie prebogată la stânga. Dacă $\text{Mon } D' \subseteq \text{Mon } D$, (C, C') și (D, D') sunt cu I-limite proiective, iar functorul fidel $\hat{}$ conservă limitele proiective, atunci pentru orice sistem proiectiv de subspații (X_i, h_i) al lui G există $\lim_{(C, C')} X_i = \lim_{(C, C')} h_i$ și acest cuplu este subspațiu al lui $\lim_{(C, C')} Y_i$.

Demonstrație. Condițiile din 2.5.1. fiind îndeplinite există $\lim_{\leftarrow} h_i = h$ și desigur, $h = \lim_{\leftarrow} h_i$.

Fie $(Y, g_i) = \lim G$ și, ca în 2.6.2., $F = (X_i, f_{ij})$. Fie $(X, f_i) = \lim_{\leftarrow} F$. Atunci $h_i f_i = g_i h$, pentru orice

Să arătăm că \hat{h} este monomorfism în D' . Dacă, $\hat{h}u = \hat{h}v$ atunci, $\hat{h}_i \hat{f}_i u = \hat{h}_i \hat{f}_i v$, deci, cum

\hat{f}_i este monomorfism, $\hat{f}_i u = \hat{f}_i v$; dar functorul $\hat{}$ conservă limitele proiective, deci $\lim_{\leftarrow} \hat{f}_i u = \lim_{\leftarrow} \hat{f}_i v$.

u și v sunt morfisme stricte, de unde $u = v$.

Fie acum $\tilde{g} \in D'(\hat{Z}, \hat{X})$ astfel ca $\hat{h} \tilde{g} \in {}^\wedge C(Z, Y)$. Pentru orice $i \in I$, $\hat{g}_i \hat{h} \tilde{g} = \hat{f}_i \tilde{g} \in {}^\wedge C(Z, Y_i)$, pe

urmare conform ipotezei, din 2.6.1. și 2.6.2. există $g_i \in C(Z, X_i)$ astfel ca $\hat{f}_i g_i = \hat{f}_i \tilde{g}$.

(i) $\text{FIM}(\hat{X}, \hat{F})$ și $\tilde{g} \in D'(\hat{Z}, \hat{X})$, iar $\hat{}$ este fidel; deci $(g_i) \in \text{FIM}(Z, F)$ și există $g \in C(Z, X)$ a

astfel ca $\hat{g} = \tilde{g}$ și $(g_i) = \hat{f}_i g$.

2.8. Consecință. Fie F un I-sistem proiectiv într-o a-categorie prebogată la stânga.

Dacă există $(\hat{X}, \hat{f}_i) = \lim \hat{F}$ și un obiect inițial (X, f) pentru familiile (X_i) și (f_i) asociate

atunci $\lim_{\leftarrow} F = (X, f)$.

2.9. Observație. Toate rezultatele prezentate anterior sunt valabile într-o a-categorie la stânga concretă pentru care functorul de uitare \square este fidel, deoarece a-categoria $(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})$ este bogată la stânga, din păcate ea nu este bogată la dreapta, i.e. duală relației (2.1) nu este adevărată. Într-adevăr, fie $X=Z=\{0,1\}$, $Y=\{0\}$ $g(0)=g(1)=0$, $h=1_x$ și $f(0)=Z$; desigur $h \subset fg$ și nu există $f \subset f$ astfel ca $fg' \subset h$. Prin urmare, pentru a obține rezultate analoage cazului proiectiv în a-categorii la dreapta sunt necesare instrumente mai rafinate. Acestea sunt prezentate în [Ber 75a] în termenii "divizibilității la dreapta", subiect pe care noi nu îl abordăm aici.

Următorul rezultat este o generalizare a teoremei 1.13. din [Da.88a].

2.10. Teoremă. Dacă I este o categorie mică care are un obiect final, atunci orice a-categorie la stânga are I -limite proiective.

Demonstrație. Fie i_0 obiectul final al categoriei I și $F=(X_i, F(s_i))$ o I -diagramă în \mathbf{C} . Vom arăta că $\lim_{\leftarrow (\mathbf{C}, \mathbf{C})} F=(X_{i_0}, F(s_i^0))$, unde $s_i^0 \in I(i, i_0)$, $i \in I$. Fie $X \in \mathbf{C}$, $g \in C'(X, X_{i_0})$ și $s_i \in I(i, i_0)$. Atunci $F(s_i) \circ F(s_i)g \subset F(s_i^0 s_i)g = F(s_i^0)g$, deci $(F(s_i^0)g) \in FI(X, F)$. Dacă $(g_i) \in FI(X, F)$, $(g_i) \subset (F(s_i)g)$, atunci $(g_{i_0}) \subset F(s_i^0)g = g$, și, cum g este morfism strict, rezultă că $g_{i_0} = g$. Dacă $i \in I$, atunci $g_i \subset F(s_i)g \subset g$, deci $(g_i) = (F(s_i^0)g)$; prin urmare $(F(s_i^0)g) \in FIM(X, F)$. Am definit astfel aplicația

$$g \rightarrow (F(s_i^0)g), C'(X, X_{i_0}) \rightarrow FIM(X, F) \quad (1)$$

aplicație care trebuie să fie o bijecție; din $(F(s_i^0)g) = (F(s_i^0)h)$ rezultă că $g = F(s_i^0)g = F(s_i^0)h = h$, deci aplicația (1) este injectivă.

Fie acum $(g_i) \in FIM(X, F)$ și $g = g_{i_0}$. Aratăm că g este un morfism strict. Pentru aceasta fie $h \in C'(Y, X)$ și $f \in C(Y, X_{i_0})$ astfel ca $f \subset gh$. Definim $f_i = f$ și $f_i = g_i h$, pentru $i \in I \setminus \{i_0\}$. Atunci pentru orice $i \in I \setminus \{i_0\}$, $F(s_i^0)f_i \subset F(s_i)g_i h \subset gh = f$, iar pentru orice $s \in I(i, j)$, $i, j \in I \setminus \{i_0\}$: $F(s)f_j = F(s)g_j h = g_j h = f$, deci $(f_i) \in FI(Y, F)$, $(f_i) \subset (g_i h)$ și, cum $(g_i) \in FIM(X, F)$, iar $h \in C'(Y, X)$, rezultă că $(f_i) = (g_i h)$, prin urmare $f = gh$ și $g \in C'(X, X_{i_0})$. În plus $(F(s_i^0)g) \subset (g_i) \in FIM(X, F)$, deci $(F(s_i^0)g) = (g_i)$ și aplicația (1) este o bijecție; prin urmare $\lim_{\leftarrow (\mathbf{C}, \mathbf{C})} F=(X_{i_0}, F(s_i^0))$.

Dacă $G=(Y, G(s))$ este o altă I-diagramă în C , iar (h_i) este o I-diagramă de aplicații din F în G , din construcția de mai sus și 1.8.3. rezultă imediat că $\lim_{\leftarrow} h_i = h_{i_0}$.

2.11. Propoziție. Fie (C, C') o a-categorie la stânga de tip stâng M , F o I-diagramă în C și $(g_i) \in FI(Y, F)$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

$$(a) (g_i) \in FIM(Y, F)$$

$$(b) [X \in M, f \in C'(X, Y)] \Rightarrow [(g_i, f) \text{ este o familie minimală în } FI(X, F)].$$

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b) este imediată din definiția familiilor invariante minimale (vezi 1.8.1.)

(b) \Rightarrow (a). Fie $Z \in C$ și $g \in C'(Z, Y)$. Să presupunem, prin absurd, că există $(h_i) \in FI(Z, F)$ astfel ca $(h_i) \not\subset (g, g)$. Atunci există $j \in I$ pentru care $h_j \not\subset g, g$, deci și $X \in M$, $f \in C'(X, Z)$, conform 1.8.4., astfel ca $g, gf \neq h_j, f$. Dar $gf \in C'(X, Y)$ și din ipoteza (b) rezultă că (g, gf) este minimală în $FI(X, F)$, ceea ce contrazice relația imediată $(h_i, f) \not\subset (g, gf)$.

2.12. Observație. În cele ce urmează ne propunem să dăm condiții suficiente de reprezentabilitate a unor diagrame, de existență a unor nivelatori pentru acestea, de cvasi-constructivitate și constructivitate a unor a-categorii la stânga (C, C') . Fie F o I-diagramă în C și F_0 diagrama discretă atașată acesteia. Pentru reprezentabilitatea diagramei F_0 vom impune ca C să fie cu produse și ca acestea să coincidă cu cele din C' . Această condiție va fi suficientă pentru realizarea unui izomorfism de ordine între familiile invariante ale lui F și cele ale diagramei nivelate G a lui F (vezi 1.16.2.), precum și pentru construirea unei reprezentări a diagramei F prin intermediul unei reprezentări a I-diagramei G . Cvasi-constructivitatea a-categoriei (C, C') , conform 1.18.1. și condiției (C1), impune cu necesitate existența limitelor proiective și posibilitatea prelungirii lor la o reprezentare în (C, C') ; pentru definirea functorului $J_\#$ vom folosi ideea sugerată la teorema 1.18.5.; existența limitelor tari conform 1.16.3., impune o condiție specială de completitudine-superior tare completitudinea la stânga - definită mai jos. Toate aceste condiții vor atrage posibilitatea argumentării constructivității a-categoriei (C, C') .

2.13. Propoziție. Fie (C, C') o a-categorie la stânga. Categoria C' este cu produse dacă și numai dacă orice diagramă discretă F din C are limită proiectivă în (C, C')

În acest caz $\lim_{\leftarrow C} F = \lim_{\leftarrow (C,C)} F$.

Demonstrație. Este suficient să arătăm că pentru orice I-diagramă discretă din C , $FIM(X,F) = \Pi C'(X,F_{(i)})$, pentru orice $X \in C$. Egalitatea rezultă din următoarele echivalențe:

$(g_i) \in FIM(X,F) \Leftrightarrow [(g_i, f)] \text{ este minimală în } FI(Y,F) = \Pi C(Y,X_i), \text{ pentru orice } f \in C'(Y,X_i), Y \in C] \Leftrightarrow [g_i, f \text{ este morfism minimal în } C(Y,X_i), \text{ pentru orice } f \in C'(Y,X_i), Y \in C, i \in I] \Leftrightarrow [g_i \in C'(X, X_i), i \in I] \Leftrightarrow (g_i) \in \Pi C'(X, X_i)$.

2.14. Definiție. Fie (C,C) o a-categorie la stânga. Spunem că (C,C) este cu produse stricte dacă orice I-diagramă discretă din C are un produs în C , $(\Pi X_i, p_i)$, unde $p_i \in C'(\Pi X_i, X_i)$ pentru orice $i \in I$.

2.15. Observație. Dacă (C,C) este cu produse stricte, atunci pentru orice I-diagramă discretă F din C , $\lim_{\leftarrow C} F = \lim_{\leftarrow C} F_{(i)} = \lim_{\leftarrow (C,C)} F_{(i)}$, ceea ce rezultă din 2.14. și 2.13.

2.16. Exemlu. A-categoria (Ec, Ef) este cu produse stricte.

2.17. Lemă. Într-o a-categorie la stânga cu produse stricte (C,C) orice diagramă discretă admite o reprezentare în (C,C) .

Demonstrație. Fie $F_{(i)}$ o I-diagramă discretă. Din 2.15 rezultă că $\lim_{\leftarrow C} F_{(i)} = \lim_{\leftarrow (C,C)} F_{(i)} = (\Pi X_i, p_i)$, unde $p_i \in C'(\Pi X_i, X_i)$, $i \in I$. Pentru orice $X \in C$ definim $J_X: X = \Pi C(X, X_i) \rightarrow C(X, \Pi X_i)$ unicul morfism din $C(X, \Pi X_i)$ pentru care $(p_i H_i((g_i))) = (g_i)$. Atunci $H_i((p_i)) = (g_i)$. $FIM(X, F_{(i)}) = \Pi C'(X, X_i) \subset J_X X$, $(p_i) \in FIM(\Pi X_i, F_{(i)})$ și dacă $(g_i) \in FIM(X, F_{(i)})$ atunci $(g_i) \in C(X, \Pi X_i)$. Prin urmare, conform 1.6.5. și 1.16.1., $(\Pi X_i, p_i, H_0, J_X)$ este o reprezentare în (C,C) a diagramei discrete $F_{(i)}$.

2.18. Observație. Conform 1.7. și 2.17., $H_0: J_X \rightarrow C(-, \Pi X_i)$ este transformare naturală. În plus, H_0 realizează un izomorfism de ordine în Of din $J_X X$ în $C(X, \Pi X_i)$ pentru orice $X \in C$.

2.19. Lemă. Fie (C, C') o a-categorie la stânga cu produse stricte, F o I-diagramă în C și G diagrama nivelată a lui F . Atunci, pentru orice $X \in C$, restricția lui H_0 la $FI(X, F)$ realizează un izomorfism în Of din $FI(X, F)$ pe $FI(X, G)$, unde $(\Pi X, p, H_0, J_{F_0})$ este reprezentarea I₀-diagramei F_0 , ca în 2.17..

Demonstrație. Este suficient să demonstrăm că pentru orice $(g_i) \in FI(X, F)$, $H_0((g_i)) \in FI(X, F)$ și, conform 2.18., $H_0^{-1}(g) \in FI(X, F)$ pentru orice $X \in C$ și $g \in FI(X, G)$. Folosim notațiile din 2.17. și 1.16.2..

Fie $(g_i) \in FI(X, F)$. Din demonstrația lemei 2.17. rezultă că $(p_i H_0((g_i))) = (g_i)$ și pentru orice $s = (s_i) \in S$: $F(s_i) g_{c(s_i)} \subset g_i$, pentru orice $i \in I$, deci $F(s_i) p_{c(s_i)} H_0((g_i)) \subset (p_i H_0((g_i)))$. Aplicând izotonia funcției H_0 și definiția 1.16.2. rezultă că: $H_0((F(s_i) p_{c(s_i)} H_0((g_i)))) = G(s) H_0((g_i)) \subset H_0((g_i))$, deci $H_0((g_i)) \in FI(X, G)$.

Fie acum $g \in FI(X, G)$ și $s = (s_i) \in S$. Atunci: $G(s) g \subset g$, sau, $H_0(F(s_i) p_{c(s_i)} g) \subset g$, deci aplicând izotonia lui H_0^{-1} și definiția sa din 2.17. rezultă că: $F(s_i) p_{c(s_i)} g \subset p_i g$, pentru orice $i \in I$ și orice $s \in S$, prin urmare $(p_i g) = H_0^{-1}(g) \in FI(X, F)$.

2.20. Lemă. Fie (C, C') o a-categorie la stânga cu produse stricte și F o I-diagramă în C . Dacă există $\lim_{(C, C')} F = (L, f_i)$ atunci (L, k) este nivelatorul diagramei nivelate G a lui F , unde $k = H_0((f_i))$.

Demonstrație. Conform lemei 2.19. este suficient să arătăm că $H_0((f_i)) \in FIM(L, G)$. Fie $s = S$. Atunci $G(s) k = H_0((F(s_i) p_{c(s_i)} k))$ și $(f_i) = (p_i k)$. Cum H_0 este transformare naturală din J în $C(-, \Pi X_i)$ rezultă că: $G(s) k = C(k, \Pi X_i) H_0((F(s_i) p_{c(s_i)})) \subset H_0 J_{F_0}(k)((F(s_i) p_{c(s_i)})) = H_0((F(s_i) p_{c(s_i)} k)) \subset H_0((F(s_i) f_{c(s_i)})) \subset H_0((f_i)) = k$, deci $k \in FI(L, G)$. Să arătăm acum că $H_0((f_i)) \in FIM(L, G)$. Fie $f = C'(X, L)$ și să presupunem că există $g \in FI(X, G)$ astfel ca $g \subset kf$. Atunci $H_0^{-1}(g) \subset H_0^{-1}(kf) = (f, f)$. Din lema 2.19. rezultă că $H_0^{-1}(g) \in FI(X, F)$ și cum (f, f) este minimală în $FI(X, F)$, căci (L, f) este limita lui F în (C, C') , rezultă că $H_0^{-1}(g) = (f, f)$, deci $g = kf$ și $k \in FIM(X, G)$.

2.21. Lemă. Fie (C, C') o categorie la stânga cu produse stricte și F o I-diagramă în C . Dacă diagrama nivelată G a lui F admite o reprezentare în (C, C') atunci F este reprezentabilă în (C, C') .

Demonstrație. Fie (L, k, H_1, J_G) o reprezentare a diagramei G în (C, C') . Din 1.18.1. rezultă că $(L, k) = \lim_{\leftarrow (C, C')} G$. Fie $(IX_1, p_1, H_0, J_{F_0})$ reprezentarea I_0 -diagramei F_0 , ca în lema 2.17. și $(f_1) = H_0^{-1}(k)$. Cum pentru orice $X \in C$, $J_G X \subset FI(X, G)$, din lema 2.20. rezultă că $H_0^{-1}(J_G X) \subset FI(X, F)$. Definim $J_F(X) = H_0^{-1}(J_G X)$ și, pentru orice $(g_i) \in J_F X$, $H_X((g_i)) = H_1(H_0(g_i))$. Se verifică imediat că (L, f_1, H_1, J_F) este o reprezentare a I -diagramei F în (C, C') .

2.22. Teoremă. Fie (C, C') o a -categorie la stânga cu produse stricte. Dacă orice I -diagramă din C admite o reprezentare în (C, C') atunci (C, C') este cvasi-constructivă.

Demonstrație. Fie F o I -diagramă în C și F_0 diagrama discretă asociată acesteia. Conform lemei 2.17 există o reprezentare $(IX_1, p_1, H_0, J_{F_0})$ a lui F_0 în (C, C') . Din ipoteză diagrama nivelată G a lui F are o reprezentare (L, k, H_1, J_G) în (C, C') și conform lemei 2.21. (L, f_1, H_1, J_F) este o reprezentare în (C, C') a diagramei F . În plus $k = H_0((f_1))$, $(f_1) \in J_F L$ și $(f_1) = (p_1, k)$. Prin urmare condițiile (C1) și (C2) din 1.16.4. sunt verificate; în consecință (C, C') este cvasi-constructivă.

2.23. Definiție. A -categoria la stânga (C, C') se numește *superior tare completă la stînga* dacă pentru orice mulțime nevidă I , orice I -familie de morfisme din C este superior stabilă la stînga (vezi 1.1.3.).

2.24. Teoremă. Fie F o I -diagramă în C și $(L, f_1) = \lim_{\leftarrow (C, C')} F$, unde (C, C') este superior tare completă la stînga. Atunci (L, f_1) este limita tare a I -diagramei F .

Demonstrație. Fie $X \in C$ și $(g_i) \in FI(X, F)$ astfel ca mulțimea $N = \{f \in C(X, L) \mid (f_i, f) \subset (g_i)\}$ să fie nevidă (vezi 1.16.3). Conform ipotezei de completitudine tare la stînga, familia de morfisme N admite un supremum $H((g_i))$ care, conform 1.1.3., este compatibil la stînga cu f_i pentru orice $i \in I$; prin urmare $H((g_i))$ este cel mai mare element din N și axioma (LF1) este verificată. Mai mult:

$$(g_i) \in FIM(X, F) \Leftrightarrow H((g_i)) \in C'(X, L),$$

căci (L, f_1) este limita proiectivă a lui F în (C, C') . Deci pentru orice $f \in C'(X, L)$, $(f_i, f) \in FIM(X, F)$

și $H((f,f))=f$, deci (LF2) este de asemenea verificată. Din 1.16.3. rezultă că (L, f_i) este limitare a I-diagramei F .

2.25. Consecință. Orice a-categorie superior tare completă la stânga cu limite proiective este cu limite tari.

2.26. Observație. Construcția reprezentării unei I-diagrame F din demonstrația următoarei teoreme va fi utilizată des în problemele de reprezentabilitate abordate în secțiunile următoare.

2.27. Teoremă. Fie (C, C') o a-categorie superior tare completă la stânga cu limite proiective. Atunci orice diagramă din C admite o reprezentare în (C, C') .

Demonstrație. Fie F o I-diagramă în C și $(L, f_i) = \lim_{\leftarrow (C, C')} F$. Definim pentru orice $X \in C$ $J_X X = \{(g_i) \in \prod_i F_i(X, F) \mid \exists f \in C(X, L): (f, f) \subset (g_i)\}$ și pentru orice $g \in C(X, Y)$, $J_Y(g)((g_i)) = (g, g)$, oricare ar fi $(g_i) \in J_X X$. Atunci $J_F: C \rightarrow \mathbf{Of}$ este un functor contravariant izoton care verifică (L1), (L2) și (L6). Pentru orice $X \in C$ și $(g_i) \in J_X X$ definim:

$$H_X((g_i)) = \cup \{f \in C(X, L) \mid (f, f) \subset (g_i)\}$$

Atunci $H_X: J_X X \rightarrow C(X, L)$ este o aplicație izotonă, care, conform demonstrației teoremei 2.24, verifică (LF1) și (LF2). Din teorema 1.18.5. rezultă că (L, f_i, H, J_F) este o reprezentare a I-diagramei F în (C, C') .

2.28. Teoremă. Orice a-categorie superior tare completă la stânga cu produse stricte și limite proiective este constructivă.

Demonstrație. Verificăm condițiile de constructivitate din teorema 1.18.6. Fie (C, C') o a-categorie care verifică ipotezele teoremei. Din 2.25. rezultă că (C, C') este cu produse și nivelatori tari. Fie F o I-diagramă în C , $(L, f_i) = \lim_{\leftarrow (C, C')} F$ și $(\prod X_i, p_i, H_i, J_F)$ reprezentarea I-diagramei discrete F_0 asociate lui F , a cărei existență este asigurată de lema 2.17. Din 2.17. rezultă că

$$\lim_{\mathcal{C}} F_3 = \lim_{(\mathcal{C}, \mathcal{C})} F_3 = (\Pi X, p_3) \text{ și}$$

$$Fl(X, F_3) = \Pi C(X, X) = J_r X,$$

pentru orice $X \in \mathcal{C}$. În particular, condițiile (a) și (b) din teorema 1.18.3. sunt asigurate, deci este valabilă și proprietatea (c) din aceeași teoremă. Conform teoremei 1.18.4. condiția (C3) este echivalentă cu (C3''), condiție realizată, deoarece $H_0((p, h)) = h$, pentru orice $h \in C(Y, \Pi X)$, conform 2.18. În consecință, din teorema 1.18.6., rezultă că $(\mathcal{C}, \mathcal{C})$ este o a-categorie la stânga constructivă.

2.29. Observație. Finalul secțiunii îl dedicăm studiului unei clase speciale de categorii preordonate și prezentării unor condiții suficiente pentru superior bicompletitudinea unor bicategorii după [Da.83a] și [Da.86b].

2.30. Notății. Fie \mathcal{C} o categorie și $f \in C(A, B)$. Dacă A' este subobiect al obiectului A scriem $A' \subset A$, sau $u: A' \subset A$ unde, u este monomorfismul care definește subobiectul A' . Notăm cu $f(A')$ imaginea lui A' prin f (dacă există). Vom utiliza proprietatea:

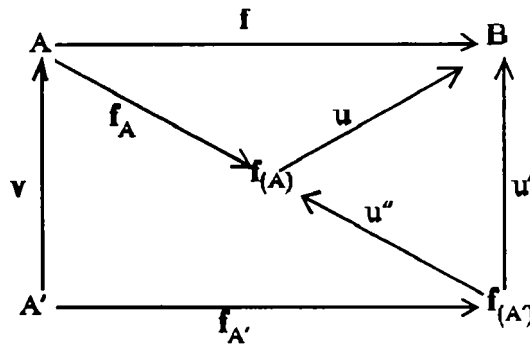
$$gf(A') = g(f(A')) \quad (2.2)$$

unde f și g sunt morfisme compozabile. Desigur (2.2) nu este adevărată, în general. Vom construi o subcategorie cu imagini a categoriei \mathcal{C} notată $\text{Im } \mathcal{C}$ prin $\text{Im } \mathcal{C} = \mathcal{C}$ și $f \in \text{Im } \mathcal{C}(A, B) \Leftrightarrow$ relația (2.2) este verificată pentru orice $A' \subset A$ și orice g morfism compozabil cu f care are imagini. Peste tot, în cele ce urmează vom considera că \mathcal{C} este o categorie locală mică.

2.31. Propoziție. $\text{Im } \mathcal{C}$ este cea mai mare subcategorie cu imagini a categoriei \mathcal{C}

Demonstrație. 1. Se verifică imediat că $\text{Im } \mathcal{C} \leq \mathcal{C}$.

2. Arătăm că $\text{Im } \mathcal{C}$ este cu imagini. Pentru aceasta este suficient să arătăm că în factorizarea prin imagine din \mathcal{C} : $f = u f_A$ are loc apartenența $f_A \in \text{Im } \mathcal{C}(A, f(A))$, deoarece se știe că $u \in \text{Im } \mathcal{C}(f(A), B)$). Evident $f(A) = f_A(A)$. Fie $v: A' \subset A$ și u, u', u'' , monomorfismele de definire a imaginilor ca în următoarea diagramă:



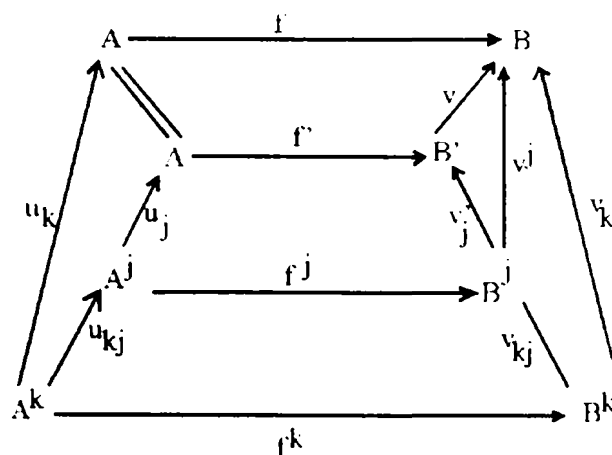
Cum $f(A') \subset f(A) \subset B$ rezultă că $u' = uu''$; dar f are imagini, deci $fv = u'f_{A'}$ și $f = uf_A$; prin urmare $uf_A v = uu''f_{A'}$, deci $f_A v = u''f_{A'}$. Analog se verifică proprietatea de universalitate a imaginii în $\text{Im} C$.

3. Dacă C' este o subcategorie cu imagini a categoriei C , atunci pentru orice două morfisme f și g compozabile, relația (2.2) are loc, prin urmare $C' \leq \text{Im} C$.

2.32. Consecință. Dacă C este categorie echilibrată cu imagini epimorfice, atunci $C = \text{Im} C$.

2.33. Lemă. Fie C o categorie și $A, B \in C$. Dacă pentru orice subobiect $A' \subset B$ există un subobiect $B' \subset B$ și $f' \in \text{Im} C(A', B')$ astfel ca $f'_{A'} = f^k$, pentru orice $A^k \subset A'$, atunci există un unic morfism $f \in \text{Im} C(A, B)$ cu proprietatea că $f(A') = B'$, pentru orice $A' \subset A$.

Demonstrație. Dacă $u_k: A^k \subset A'$, atunci există $v_{kj}: B^k \subset B'$ astfel ca $f'u_{kj} = v_{kj}f^k$, deoarece $f'_{A'} = f^k$, deci în diagrama :



triunghiurile și trapezul de jos sunt comutative. Fie $1_A: A \subset A$; atunci există $v: B' \subset B$ și $f \in \text{ImC}(A, B')$ astfel ca $f'_A = f$ pentru orice $A' \subset A$. Fie $f = vf$. Atunci, pentru orice $u_j: A^j \subset A$, $fu_j = v'_j f$, unde $v'_j: B' \subset B'$, deci $fu_j = \bar{v}_j f$. Presupunem acum că $fu_j = \bar{v}_j f$ este o altă factorizare; la fel ca în demonstrația propoziției 2.31. se arată că $f(A^k) = B^k = f^k(A^k)$, deci $f(A^j) = f(A^j) = B^j$; prin urmare va exista un morfism p astfel ca $v_j = \bar{v}_j p$. Dacă $g \in \text{ImC}(A, B)$ are proprietatea: $g_{A^j} = f^j$, atunci $f'_A = g_A$, deci $f = g$.

2.34. Propoziție. ImC este o categorie preordonată, iar scheletul său este o categorie ordonată față de relațiile

$$f \sqsubseteq g \Leftrightarrow f(A') \subset g(A'), \text{ pentru orice } A' \subset A \quad (2.3)$$

unde $f, g \in \text{ImC}(A, B)$.

Demonstrație. Desigur $\text{ImC}(A, B)$ este o mulțime preordonată față de relațiile (2.3). Dacă $f \sqsubseteq g$, $A' \subset A$, atunci:

$$fh(A') = f(h(A')) \subset g(h(A')) = gh(A'),$$

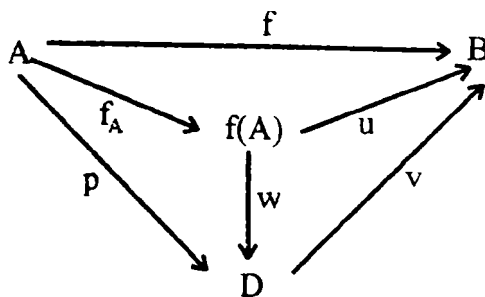
$$kf(A') = k(f(A')) \subset k(g(A')) = kg(A')$$

pentru orice morfisme compozabile h și k din ImC .

Dacă $f \sqsubseteq g$ și $g \sqsubseteq f$ atunci $f(A') = g(A')$ pentru orice $A' \subset A$; prin urmare $f'_A = g_A$ în ImC și conform lemei 2.33., $f = g$ în scheletul lui ImC .

2.35. Lemă. Într-o bicategorie $(\mathbf{C}, \text{MonC}, \text{Ep C})$ cu imagini are loc proprietatea (2.2) pentru orice morfisme compozabile.

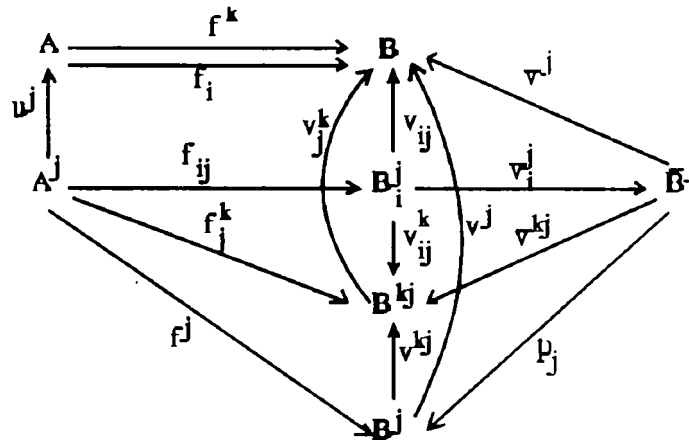
Demonstrație. Fie $f \in \mathbf{C}(A, B)$, $f = uf_A$ factorizarea prin imagine și $f = vp$ descompunerea permisă în bicategorie ca în diagrama :



Cum C are imagini, există $w \in \text{Mon}C(f(A), D)$ astfel ca $u = vw$, deci $p = wf_A$, dar p este epimorfism, deci w este izomorfism, în plus C este echilibrată și conform 2.32. are loc (2.2).

2.36. Teoremă. Orice bicategorie $(C, \text{Mon}C, \text{Ep } C)$ local mică la stînga, cu intersecții și reuniuni este superior completă față de relațiile (2.3).

Demonstrație. Fie $\{f_i\}_{i \in I}$ o familie nevidă mărginită superior din $C(A, B)$. Fie $\{A^j\}_{j \in J}$ clasa reprezentanților subobiectelor lui A și $\{f^k/k \in K\}$ familia morfismelor care majorează familia $\{f_i\}$. Notăm $f_i(A^j) = B_i^j$, $f^k(A^j) = B^kj$ și $\bar{B}^j = \bigcup_{i \in I} B_i^j$, $B^j = \bigcap_{k \in K} B^kj$. Mai notăm cu v_i , respectiv v_j monomorfismele din definițiile intersecțiilor, respectiv reuniunilor, iar cu f indexat morfismele din factorizările prin imagini ca în următoarea diagramă :



Din definiția imaginii prin f_i a subobiectului $u^j: A^j \subset A$:

$$f_i u^j = v_i f_{ij} \tag{1}$$

iar din definiția imaginii prin f^k :

$$f^k u^j = v_j^k f_j^k \tag{2}$$

Cum B^j este intersecție, are loc :

$$v_j = v_j^k v_i^k \tag{3}$$

iar B^j reuniune

$$v_i = \bar{v}_i^j v_i^j \tag{4}$$

$$v_{ij}^k = v_j^k v_{ij}^k \quad (5)$$

Dar B_j este dus în B^{kj} prin 1_B și cum $\overline{B^j} = \bigcup_{i \in I} B_i^j$ rezultă că $\overline{B^j}$ este dus prin 1_B în B^{kj} , adică

există $\overline{v^{kj}} \in C(\overline{B^j}, B^{kj})$ astfel ca:

$$\overline{v^{kj}} = v_j^k \overline{v^{kj}} \quad (6)$$

Din (6) rezultă că $\overline{v^{kj}}$ este monomorfism, deci pentru orice $k \in K$, $\overline{B^j}$ este subobiect al lui B^{kj} .

În plus, din (4), (5) și (6) rezultă:

$$v_j^k v_{ij}^k = v_{ij}^k = \overline{v^{kj}} \overline{v_j^k} = v_j^k \overline{v^{kj}} \overline{v_j^k}$$

și cum v_j^k este monomorfism, $v_{ij}^k = \overline{v^{kj}} \overline{v_j^k}$; deoarece $\overline{v^{kj}}$ este factorizat prin v_j^k , pentru orice

$k \in K$, iar $B^j = \bigcap_k B^{kj}$ rezultă că $\overline{v^{kj}}$ este factorizat și prin v_j^k , deci există un $p_j \in C(\overline{B^j}, B^j)$ astfel

ca:

$$\overline{v^{kj}} = v_j^k p_j \quad (7)$$

iar p_j este monomorfism. Folosind consecutiv (1) și (5) rezultă că:

$$f_i u^j = v_j^k f_{ij}^k = v_j^k v_{ij}^k f_{ij}^k,$$

deci, pentru orice $i \in I$ și $k \in K$, monomorfismul $f_i u^j$ este factorizat prin v_j^k ; din definiția lui B^j rezultă că morfismul $f_i u^j$ va fi factorizat prin v_j^j , deci va exista un morfism $f^j \in C(A^j, B^j)$ astfel ca

$$f_i u^j = v_j^j f^j, \text{ pentru orice } j \in J \quad (8)$$

Să arătăm acum că tripletele (A^j, f^j, B^j) verifică condițiile lemei 2.33. Fie deci $u_{j_1 j_2}^j: A^{j_1} \subset A^{j_2}$

Atunci pentru orice $k \in K$ există $v_{j_1 j_2}^k: B^{kj_1} \subset B^{kj_2}$ unde $B^{kj_1} \subset B^{kj_2}$, deci $v^{j_1} = v^{j_2} v_{j_1 j_2}^j$. În plus există:

$v^{j_1}: B^{j_1} \subset B^{j_2}$ și $f_{j_1} u_{j_1 j_2}^j = v_{j_1 j_2}^j f_{j_1}^j$. Atunci:

$$f_{j_1} u_{j_1 j_2}^j = f_{j_1} u_{j_1 j_2}^j = f_{j_1} u^{j_1} = v^{j_1} f^{j_1} = v^{j_2} v_{j_1 j_2}^j f^{j_1}, \text{ de unde: } f_{j_1} u_{j_1 j_2}^j = v_{j_1 j_2}^j f^{j_1}.$$

În fine, dacă $\tilde{B}^{j_1} \in \mathbf{C}$ și $\tilde{f}^{j_1} \in \mathbf{C}(A^{j_1}, B^{j_1})$ iar $\tilde{v}_{j_1}^{j_2}$ este un morfism pentru care: $f^{j_2} u_{j_1}^{j_2} = \tilde{v}_{j_1}^{j_2} \tilde{f}^{j_1}$.

atunci $v^{j_2} f^{j_2} u_{j_1}^{j_2} = v^{j_2} \tilde{v}_{j_1}^{j_2} \tilde{f}^{j_1}$, deci $f_1 u^j = v^{j_2} \tilde{v}_{j_1}^{j_2} \tilde{f}^{j_1}$. Cum \mathbf{C} este bicategorie în raport cu

monomorfismele și epimorfismele sale și $f_1 u^j$ este factorizat prin $v^{j_2} \tilde{v}_{j_1}^{j_2}$ rezultă imediat că

$f_1 u^j = f^{j_2}$, deci condițiile lemei 2.33. sunt verificate. Prin urmare există $f \in \mathbf{C}(A, B)$ pentru care

B^j este tocmai imaginea lui A^j .

Să arătăm acum că $f = \bigcup_i f_i$. Fie $i \in I$ și $j \in J$. Atunci $p_j \bar{v}_i^j: B_i^j \subset B^j$. Folosind consecutiv

(4) și (8) rezultă că:

$$v_{ii}^j = \bar{v}_i^j v_i^j = v_i^j p_j \bar{v}_i^j,$$

deci $f_i \subset f$ pentru orice $i \in I$. Dacă f^k este o majorantă a familiei $\{f_i\}$, atunci $v^{kj}: B_i^j \subset B^k$, pentru

orice $j \in J$. Prin urmare $f = \bigcup_{i \in I} f_i$.

2.37. Teoremă. Fie $(\mathbf{C}, \text{Mon } \mathbf{C}, \text{Ep } \mathbf{C})$ o bicategorie local mică, cu intersecții, reuniuni și imagini inverse care verifică :

$$f \cong g \Leftrightarrow [f_{A'} \cong g_{A'}, \text{ pentru orice } A' \subset A] \tag{2.4}$$

unde $f, g \in \mathbf{C}(A, B)$. Atunci \mathbf{C} este o categorie superior bicompletă față de relațiile (2.3).

Demonstrație. Folosim notațiile din 2.36. Deoarece în \mathbf{C} există imagini și imagini inverse rezultă că:

$$f(\bigcup_{j' \in J'} A^{j'}) = \bigcup_{j' \in J'} f(A^{j'}) \text{ și } f(\bigcap_{j' \in J'} A^{j'}) = \bigcap_{j' \in J'} f(A^{j'}),$$

pentru orice $J' \subset J$. Atunci din teorema 2.36. și condiția (2.4) rezultă că pentru orice $g \in \mathbf{C}(D, A)$ și $h \in \mathbf{C}(B, E)$ avem:

$$(Uf_i)g = Uf_i g \text{ și } h(Uf_i) = Uhf_i,$$

prin urmare categoria \mathbf{C} este superior bicompletă.

§.3. LIMITE PROIECTIVE ȘI REPREZENTABILITATE ÎN a-CATEGORII CONCRETE

Prezentăm aici o clasă de a-categorii concrete care au un generator punctual - condiția (3.1) - față de care limitele proiective în $(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})$ verifică o axiomă de regularitate relativ la morfismele stricte - condiția (3.2). În acest context suntem în măsură să demonstrăm existența limitelor proiective a-categoriale și teoreme de cvasi-constructivitate. Teorema 2.28. va permite să dăm o clasă de a-categorii constructive și, în particular, posibilitatea întăririi teoremelor de existență a limitelor proiective de sisteme proiective în a-categorii de spații măsurabile și probabilistice din [Ber.76], [Ber.77] și [Bun.85] și generalizarea lor. Parte din rezultatele de mai jos sunt preluate din [DK.98a] și [DK.98b].

Începem cu un inventar al unor proprietăți speciale ale a-categoriei $(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})$, proprietăți care, în anumite condiții, sunt reflectate asupra a-categoriilor concrete $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ prin functorul de uitare \square ; un studiu mai detaliat în contextul mai larg al unor categorii ordonate de mulțimi și relații fuzzy l-am realizat în [Da.82b], [Da.83a] și [Da.83d]. Pentru proprietățile corespondențelor am folosit monografia [BGMO.84], pentru cele ale spațiilor măsurabile [BB 85], iar pentru cele ale spațiilor topologice [Kel.69].

În cele ce urmează vom considera că $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este o a-categorie la stânga concretă care are proprietatea:

$$\exists D'_0 \in \mathbf{C} \text{ astfel ca } \square D'_0 = D_0 \text{ și } [Z \in \mathbf{C}, f \in \mathbf{Ec}(D_0, \square Z)] \Rightarrow f \in \mathbf{C}(D'_0, Z) \quad (3.1)$$

unde $D_0 = \{x_0\}$, iar " \square " reprezintă functorul de uitare (vezi 1.8.5.).

3.1. Definiții. Fie $f \in \mathbf{Ec}(X, Y)$, $A \subset X$ și $B \subset Y$. Notăm $f(A) = \bigcup_{a \in A} f(a)$ și $f^{-1}(B) = \{x \in X \mid f(x) \cap B \neq \emptyset\}$. Uneori în loc de $f(A)$ vom scrie fA . Desigur $f^{-1} \in \mathbf{Ec}(fX, X)$; f^{-1} se numește *inversa slabă* a corespondenței f . Dacă:

$$[x, y \in X, f(x) \cap f(y) \neq \emptyset] \Rightarrow f(x) = f(y),$$

f se numește *corespondență semiunivocă*. Dacă:

$$[x, y \in X, f(x) \cap f(y) \neq \emptyset] \Rightarrow x = y,$$

f se numește *corespondență univocă (injectivă)*. Dacă $fX = Y$, f se numește *corespondență*

surjectivă. Desigur f este surjectivă dacă și numai dacă $f \in \text{Ec}(Y, X)$. Notăm:

$$f^{-1}B \text{ sau } f^{-1}(B) \text{ mulțimea } \{x \in X \mid f(x) \in B\} \text{ și } \text{graf}(f) = \{(x, y) \in X \times Y \mid y \in f(x)\};$$

f^{-1} se numește *inversa tare* a corespondenței f , iar $\text{graf}(f)$ - *graficul* ei. Se verifică imediat următoarele:

3.2. Proprietăți. Fie $f \in \text{Ec}(X, Y)$, $I \in \text{Ec}$, $A_i \subset X$, $B_i \subset Y$ pentru orice $i \in I$ și $B \subset Y$. Atunci:

$$(a) \quad f(\cup A_i) = \cup fA_i, \quad f^{-1}(\cup B_i) = \cup f^{-1}(B_i), \quad f^{-1}(\cap B_i) = \cap f^{-1}(B_i)$$

$$(b) \quad f^{-1}(\cap B_i) \subset \cap f^{-1}(B_i), \quad \cup f^{-1}(B_i) \subset f^{-1}(\cup B_i)$$

$$(c) \quad f^{-1}(B^c) = (f^{-1}B)^c$$

unde cu B^c am notat complementara lui B (în Y).

3.3. Propoziție. Fie $f \in C(A, B)$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

$$(a) \quad f \text{ este monomorfism}$$

$$(b) \quad [fX = fY, X, Y \subset A] \Rightarrow X = Y.$$

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Fie $X, Y \subset A$ astfel ca $fX = fY$. Definim $g(x_0) = X$, $h(x_0) = Y$; din (3.1), $g, h \in (D_0, A)$ și cum $fg = fh$, din (a) rezultă că $X = Y$.

(b) \Rightarrow (a). Fie $g, h \in C(Z, A)$ astfel ca $fg = fh$ și $z \in Z$, $X = g(z)$, $Y = h(z)$; atunci, din (b) rezultă că $X = Y$; deci $g = h$.

3.4. Observații. 1. Dacă f este univocă, atunci este și monomorfism. Într-adevăr, dacă $fX = fY$ și $x \in X$, atunci există $y \in Y$ astfel ca $f(x) \cap f(y) \neq \emptyset$, deci $x = y$; prin urmare $X \subset Y$ și analog $Y \subset X$, iar din 3.3. rezultă că f este monomorfism.

Inversa afirmației precedente nu este adevărată în general. De exemplu, în Ec considerăm $A = \{a, b\}$, $B = \{x, y, z\}$, cu elemente distincte, $f(a) = \{x, y\}$, $f(b) = \{y, z\}$, atunci $f \in \text{MonEc}(A, B)$, dar f nu este nici măcar semiunivocă.

$$2. \text{ Dacă } f \in \text{Ec}(A, B), g \in \text{Ec}(B, C) \text{ sunt surjecții, atunci } (gf)^{-1} = f^{-1}g^{-1} \text{ și } (f^{-1})^{-1} = f$$

3.5. Propoziție. Dacă $f \in \text{EpEc}(A, B)$ atunci f este corespondență surjectivă

Demonstrație. Presupunem, prin absurd, că $fA \neq B$. Fie $g = 1_B$, $h(x) = x$, pentru $x \in fA$, iar $h(x) = y$ pentru $x \in B \setminus fA$, unde y este un element fixat din fA . Atunci $gf = hf$, iar $g \neq h$

3.6. Observație. Inversa afirmației precedente nu este, în general, adevărată. De exemplu, fie $f \in \text{Ec}(A, B)$, $A = \{a, b, c\}$, $B = \{x, y, z\}$, cu elemente distincte, $f(a) = \{y, z\}$, $f(b) = \{z, x\}$, $f(c) = \{x, y\}$. Desigur f este surjectivă, dar nu este epimorfism; într-adevăr, pentru $g(x) = \{y, z\}$, $g(y) = \{z, x\}$, $g(z) = \{x, y\}$ și $h(x) = h(y) = h(z) = B$ se verifică imediat că $gf = hf$ și $g \neq h$.

Următoarea proprietate este utilă în construcția epimorfismelor din Ec care nu sunt funcții

3.7. Propoziție. Dacă $f \in \text{EpEc}(A, B) \setminus \text{Ef}(A, B)$, atunci pentru orice $a \in A$ pentru care există $b, b' = f(a)$, $b \neq b'$, există și un $a' \in f^{-1}(b')$ astfel ca $b \notin f(a')$.

Demonstrație. Presupunem, prin absurd, că există $a \in A$, $b, b' \in f(a)$, $b \neq b'$, iar $b, b' \in f(x)$ sau $b, b' \notin f(x)$, pentru orice $x \in A$. Fie $g = 1_B$ și $h(x) = x$, dacă $x \in B \setminus \{b, b'\}$, $h(b') = b$, $h(b) = b'$. Atunci $hf = gf$ și $h \neq g$.

3.8. Propoziție. Fie $f \in \text{Ec}(A, B)$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) $f \in \text{EpEc}(A, B)$
- (b) $f^{-1} \in \text{MonEc}(B, A)$.

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Din 3.5. rezultă că $f^{-1} \in \text{Ec}(B, A)$. Fie $g, h \in \text{Ec}(C, B)$, astfel ca $f \circ g = f \circ h$ și $D = \{x\} \cup C$, unde $x \notin C$. Definim $u, v \in \text{Ec}(D, B)$ prin $u(x) = v(x) = B$, $u(c) = g(c)$, $v(c) = h(c)$, $c \in C$. Atunci u și v sunt surjective și $f \circ u = f \circ v$, iar din 3.4.2. și (a) rezultă că $g = h$.

(b) \Rightarrow (a). Fie $f^{-1} \in \text{MonEc}(B, A)$. Fie $g, h \in \text{Ec}(B, C)$ astfel ca $gf = hf$. Cum f este surjecție, fără a restrânge generalitatea putem considera că g și h sunt de asemenea surjecții; din 3.4.2. rezultă că $f \circ h^{-1} = f \circ g^{-1}$, iar din (b) și din nou 3.4.2., $g = h$.

3.9. Consecință. Fie $f \in \text{Ec}(A, B)$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) $f \in \text{BiEc}(A, B)$
- (b) $f \in \text{MonEc}(A, B)$ și $f^{-1} \in \text{MonEc}(B, A)$

3.10. Propoziție. Fie $f \in \text{C}(A, B)$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) f este semiunivocă
- (b) $f = ff^{-1}f$

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Din $1_A \subset f^{-1}f$ rezultă că $f \subset ff^{-1}$; invers, dacă $b \in ff^{-1}(a)$ atunci există $b' \in f(a)$ și $a' \in f^{-1}(b')$ astfel ca $b \in f(a')$; prin urmare $b' \in f(a) \cap f(a')$, iar din semiunivocitate rezultă că $b \in f(a)$, deci $f^{-1}ff \subset f$.

(b) \Rightarrow (a). Fie $b \in f(a) \cap f(a')$, $a, a' \in A$. Atunci $a, a' \in f^{-1}(b)$, de unde $f(a) \subset ff^{-1}(b) \subset ff^{-1}f(a') = f(a')$ și, analog $f(a') \subset f(a)$.

3.11. Consecință. Dacă $f \in \text{Ec}(A, B)$ este semiunivocă atunci f este un morfism regulat (în sens Von Neumann).

Demonstrație. $f = fgf$, unde $g(b) = f^{-1}(b)$, pentru $b \in fA$ și $g(b) = A$, pentru $b \in B \setminus fA$.

3.12. Definiție. Fie $f \in C(A, B)$ și $f' \in C'(A, B)$. Dacă $f' \subset f$ spunem că f' este o *selecție strictă* a lui f ; notăm cu $S(f)$ mulțimea selecțiilor stricte ale corespondenței f .

3.13. Propoziție. Fie $f \in \text{Ec}(A, B)$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) $f \in \text{ReEc}(A, B)$
- (b) f este univocă
- (c) $S(f) \subset \text{MonEf}(A, B)$

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Fie $g \in \text{Ec}(B, A)$ astfel ca $gf = 1_A$ și $a, a' \in A$ cu proprietatea că există $x \in f(a) \cap f(a')$; atunci $g(x) = a = a'$, deci f este univocă.

(b) \Rightarrow (c). Evident, dacă $f' \in S(f)$, f' este univocă, deci și injectivă.

(c) \Rightarrow (b). Dacă $a, a' \in A$ și $x \in f(a) \cap f(a')$, există $f' \in S(f)$ astfel ca $f'(a) = f'(a') = x$, iar din (c) rezultă că $a = a'$.

(b) \Rightarrow (a). Fie $g(b) = f^{-1}(b)$, pentru $b \in fA$ și $g(b) = x$, pentru $b \in B \setminus fA$, x fiind un element fixat din A . Atunci $gf = 1_A$; într-adevăr, cum $1_A \subset f^{-1}f$, rezultă că $a \in gf(a)$, $a \in A$, iar dacă $a' = gf(a)$ există $b \in f(a)$ astfel ca $a' \in f^{-1}(b)$; deci $b \in f(a) \cap f(a')$ și $a = a'$.

Ținând seama de 3.4.1. și 3.13. rezultă că, în general $\text{ReC}(A, B) \subset \text{MonC}(A, B)$. În cazul

$C = \text{Ec}$ are loc următoarea caracterizare a morfismelor retractabile:

3.14. Propoziție. Fie $f \in \text{Ec}(A, B)$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) $f \in \text{ReEc}(A, B)$

(b) $f \in \text{MonEc}(A, B)$ și f este semiunivocă.

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Este imediată din 3.13..

(b) \Rightarrow (a). Dacă $f(a) \cap f(a') \neq \emptyset$, cum f este semiunivocă, $f(a) = f(a')$; dar f este monomorfism, deci, conform 3.3., $a = a'$.

3.15. Observație. Dacă în locul categoriei Ec considerăm categoria \mathbf{C} , atunci între afirmațiile din 3.13. au loc implicațiile (a) \Rightarrow (b) \Leftrightarrow (c), iar între afirmațiile din 3.14., implicația (a) \Rightarrow (b).

3.16. Propoziție. Fie $f \in \text{Ec}(A, B)$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

(a) $f \in \text{SeEc}(A, B)$

(b) $\exists A' \subset A$ astfel ca restricția $f_{A'} \in \text{IzEf}(A', B)$.

În acest caz:

(c) f este surjectivă și $S(f) \cap \text{MonEf}(B, A) \neq \emptyset$.

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Fie $g \in \text{Ec}(B, A)$ astfel ca $fg = 1_B$. Pentru orice $b \in B$ alegem $a_b = g(b)$ și $A' = \{a_b \mid b \in B\}$. Cum g este retractabilă, din 3.13. rezultă că este univocă; dar $f(a_b) = fg(b) = \{b\}$, $b \in B$, deci $f(a_b) = b$ și $f_{A'} \in \text{IzEf}(A', B)$.

(b) \Rightarrow (a). Se verifică imediat că $g = f_{A'}^{-1}$ este o secțiune a lui f .

(a) \Rightarrow (c). Cum f este epimorfism, din 3.5. rezultă că este corespondență surjectivă, iar din (b). că există $A' \subset A$ astfel ca $f_{A'} \in \text{IzEf}(A', B)$. Atunci luând $g(b) = f^{-1}(b) \cap A'$, $b \in B$, rezultă imediat că $g \in S(f) \cap \text{MonEf}(B, A)$.

3.17. Consecințe. 1. $f \in \text{SeC}(A, B) \Rightarrow S(f) \subset \text{EpEf}(\square A, \square B)$.

2. $\text{IzC} = \text{IzC}'$.

Pentru ultima afirmație se folosesc 3.13. și 3.16..

3.18. Propoziție. Ec este o categorie perfectă.

Demonstrație. Fie $f \in \text{BiEc}(A, B)$. Atunci

$$\exists b_a \in f(a) \setminus f(A \setminus \{a\}), \forall a \in A \quad (1)$$

căci, dacă nu ar fi așa, ar exista un $a \in A$ pentru care $f(a) \subset f(A \setminus \{a\})$, iar din 3.5., că

$fA=f(A;\{a\})=B$ și din 3.13. că f nu este monomorfism.

Fixăm b_a ca în (1), pentru orice $a \in A$. Fie $B'=\{b_a \mid a \in A\}$. Din (1) rezultă că $f_{B'}(b_a)=a$, deci $f_{B'} \in \text{EpEf}(B',A)$. Mai mult, din construcția lui B' , $f_{B'} \in \text{IzEf}(B,A)$, iar din 3.16. că $f \in \text{SeEc}(B,A)$. Dar $f' \in \text{MonEc}(B,A)$, conform 3.9., deci $f' \in \text{IzEc}(B,A)$. În sfârșit, din 3.17.2. rezultă că $f \in \text{IzEf}(A,B)$.

3.19. Observație. În continuare vom aborda problema reprezentabilității în (C,C') . Înainte de aceasta, dăm câteva rezultate din a-categoria mulțimilor care vor fi utile în continuare.

3.20. Propoziție. Fie $F=(X_i, f_{ij}) \in \text{proEc}_I$ și $(\text{PIM}, f_i) = \lim_{(Ec, E0)} F$ (vezi 1.10.) Fie $i_0 \in I$, $A_{i_0} \subseteq X_{i_0}$ și $x \in f_{i_0} A_{i_0}$. Atunci există $j_0 \geq i_0$ astfel ca pentru orice $j \geq j_0$, $f_j(x) \subset f_{j_0} A_{i_0}$.

Demonstrație. Fie $x=(B_i) \in \text{PIM}$. Definim $C_i = B_i \cap (f_{i_0} A_{i_0})^c$ pentru $i \geq i_0$ și $C_i = B_i$ în rest. Atunci $(C_i) \subset (B_i)$, $f_{ij} C_j \subset C_i$, pentru orice $i \in I$ și $j \in I_i$, iar $C_{i_0} = B_{i_0} \cap A_{i_0}^c \subset B_{i_0}$. Prin urmare există $j_0 \in I$ astfel ca $C_{j_0} = \emptyset$, ceea ce atrage egalitatea $C_j = \emptyset$, pentru orice $j \geq j_0$, deci $f_j(x) \subset f_{j_0} A_{i_0}$, pentru orice $j \geq j_0$.

3.21. Observații. 1. (C,C') este o a-categorie la stânga de tip stâng $\{D'_{i_0}\}$, sau, echivalent, D'_{i_0} este generator pentru C și pentru C' .

2. Ec nu are egalizatori. De exemplu, dacă $A=\{a,b\}$, $a \neq b$, $f(a)=a$, $f(b)=A$, să presupunem că f și 1_A au un egalizator $k \in Ec(N,A)$. Fie $g \in Ec(D_0, A)$ definit prin $g(x_0)=a$. Atunci există un unic $h \in Ec(D_0, N)$ astfel ca $g=kh$, deci un unic $n \in h(x_0)$ astfel ca $a=k(n)$ și desigur, atunci $h(x_0)=n$.

Fie $g' \in Ec(D_0, A)$, $g'(x_0)=A$. Atunci există un unic $h' \in Ec(D_0, N)$ astfel ca $g'=kh'$. Cum morfismul k este monomorfism, din 3.3. rezultă că $h'(x_0) \neq n$ și există $n' \in h(x_0)$, $n' \neq n$ astfel ca $b=k(n')$, dar k este egalizator, deci $k(n')=A$, iar din proprietatea de unicitate a lui h' rezultă că $h'(x_0)=n'$.

Fie acum $h'' \in Ec(D_0, N)$, $h''(x_0)=\{n, n'\}$; atunci $g'(x_0)=A=kh''(x_0)$, în contradicție cu

proprietatea de unicitate a morfismului h' .

Prin urmare \mathbf{Ec} nu are limite proiective. Totuși, dacă o I-diagramă conservativă din \mathbf{Ec} are limită suntem în măsură să precizăm structura acesteia.

3.22. Propoziție. Dacă I-diagrama conservativă F din \mathbf{Ec} are are limită în \mathbf{Ec} , atunci $\lim_{\leftarrow} F = (\text{PIM}_I, f)$ unde PIM_I este mulțimea elementelor minimale ale mulțimii $\text{PI}_I = \{\Pi A_i \mid \emptyset \neq A_i \subset X_i = F(i), A_i = F(s)A_j, \forall i, j \in I \text{ și } s \in I(i, j)\}$ ordonată cu relația de incluziune, iar $F \Pi A_i = A_i$ pentru orice $i \in I$ și orice $\Pi A_i \in \text{PIM}_I$.

Demonstrație. Fie $(X, f') = \lim_{\leftarrow} F$. Atunci legea $g \rightarrow (f', g)$ definește o bijecție între $\mathbf{Ec}(Y, X)$ și mulțimea $\text{FI}_I(Y, F) = \{(g) \mid g \in \mathbf{Ec}(Y, X_i), F(s)g_j = g_s, \forall s \in I(i, j)\}$. Conform 3.17.2 este suficient să indicăm o bijecție f din $\mathbf{Ef}(\text{PIM}_I, X)$ astfel că $(f', f) = (f')$. Deoarece $(f_j) \in \text{FI}_I(\text{PIM}_I, F)$ rezultă că există un unic $f \in \mathbf{Ec}(\text{PIM}_I, X)$ astfel ca $(f_j) = (f', f)$. Fie $g \in f$ și $x = \Pi A_i \in \text{PIM}_I$. Atunci $\Pi f_j g(x) \in \text{PI}_I$ și $\Pi f_j g(x) \subset \Pi f_j(x) \in \text{PIM}_I$, deci $(f', g) = (f', f)$ și $f = g$. Prin urmare $f \in \mathbf{Ef}(\text{PIM}_I, X)$.

Fie $Y \in \mathbf{Ec}$, $g, g' \in \mathbf{Ec}(Y, \text{PIM}_I)$ astfel că $fg = fg'$, atunci $(f', fg) = (f', fg')$, deci $(f, g) = (f, g')$, iar din definiția morfismelor $f_i, i \in I$, rezultă că $g = g'$. Prin urmare f este monomorfism.

Fie acum $y \in X$; atunci $\Pi f'_i(y) \in \text{PI}_I$. Dacă $x = \Pi A_i \subset \Pi f'_i(y)$, unde $x \in \text{PI}_I$, atunci există un unic $h \in \mathbf{Ec}(\{y\}, X)$ pentru care $A_i = f'_i h(y)$, pentru orice $i \in I$. Fie $h'(y) = \{y\} \cup h(y)$. Atunci $f'_i(y) = f'_i h'(y)$, pentru orice $i \in I$, deci $h'(y) = \{y\}$, $A_i = f'_i(y)$, iar $\Pi f'_i(y) \in \text{PIM}_I$; prin urmare f este surjectivă.

În plus, dacă $y \in Y \in \mathbf{Ec}$, $(g_j) \in \text{FI}_I(Y, F)$ și $g(y) = \{x \in \text{PIM}_I \mid f_i(x) \subset g_j(y), \forall i \in I\}$, atunci $(f, g) = (g)$.

3.23. Propoziție. Orice I-diagramă F din \mathbf{Ec} are limită în $(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})$ și $\lim_{\leftarrow} F = (\text{PIM}, f)$, unde PIM este mulțimea elementelor minimale ale mulțimii $\text{PI} = \{\Pi A_i \mid \emptyset \neq A_i \subset X_i = F(i), F(s)A_j \subset A_i, \text{ pentru orice } i, j \in I \text{ și } s \in I(i, j)\}$ ordonată cu relația de incluziune, iar $f_i(\Pi A_i) = A_i$ pentru orice $i \in I$ și orice $\Pi A_i \in \text{PIM}$.

Demonstrație. Evident $(f) \in \text{FIM}(\text{PIM}, F)$. Pentru orice $g \in \mathbf{Ef}(X, \text{PIM})$ și $s \in I(i, j)$, $F(s)fg \subset fg$, deci $(f, g) \in \text{FI}(X, F)$; dacă $x \in X$, $(g_s) \in \text{FI}(X, F)$ și $(g_s) \subset (f, g)$, atunci $\Pi g_s(x) \in \text{PI}$.

$g(x) = \prod f_i g_i(x)$ și $\prod g_i(x) \subset g(x) \in \text{PIM}$, deci $(g_i) = (f_i g)$; prin urmare $(f_i g) \in \text{FIM}(X, F)$, iar aplicația definită prin $g \rightarrow (f_i g)$ este o injecție din $\text{Ef}(X, \text{PIM})$ cu $\text{FIM}(X, F)$; ea este și surjectivă, căci dacă $(g_i) \in \text{FIM}(X, F)$, și $x \in X$, atunci $A = \prod g_i(x) \in \text{PIM}$ și $f_i A = g_i(x)$, pentru orice $i \in I$. Prin urmare $\lim_{(\text{Ec}, \text{Ef})} F = (\text{PIM}, f)$.

3.24. Observație. Cu notațiile din 3.22. și 3.23. să remarcăm faptul că dacă F este o I -diagramă conservativă, atunci $\text{PI}_c \subset \text{PI}$, deci nu putem afirma că limitele proiective în Ec , dacă există, coincid cu cele din (Ec, Ef) . Totuși coincidența se realizează în cazul în care I este o mulțime preordonată, dirijată la dreapta și în cazul în care F este o diagramă discretă.

3.25. Propoziție. Fie $F = (X_i, f_{ij})$ un sistem proiectiv conservativ din Ec de bază I , dirijată la dreapta. Dacă există $\lim_{\leftarrow (\text{Ec})} F$, aceasta coincide cu $\lim_{\leftarrow (\text{Ec}, \text{Ef})} F$.

Demonstrație Fie $(\text{PIM}, f) = \lim_{\leftarrow (\text{Ec}, \text{Ef})} F$ că în 1.10., $(A_i) \in \text{PIM}$, $i_0 \in I$ și $j_0 \in I_{i_0}$. Atunci $\bigcap_{i \in I} A_i$ este nevidă, pentru orice $i \in I$. Fie $B_i = \bigcup_{k \in J_i} A_k$, pentru orice $i \in I$. Atunci $(B_i) \in \text{PI}$ și $(B_i) \subset (A_i)$, deci $(B_i) = (A_i)$ și $A_{i_0} = \bigcap_{j_0 \in I_{i_0}} A_{j_0}$. Fie $(Y, g_i) = \lim_{\leftarrow \text{Ec}} F$. Cum pentru orice $i, j \in I$, $f_{ij} f_{ji} = 1$ rezultă că există un unic $g \in \text{Ec}(\text{PIM}, Y)$ astfel ca $(g_i g) = (f_i)$.

Pe de altă parte, dacă $y \in Y$, atunci $(g_i(y))$ este un element minimal în PI ; într-adevăr, dacă $(C_i) \in \text{PI}$, $(C_i) \subset (g_i(y))$, fie $B_i = \bigcup_{j \in I_i} C_j$, $i \in I$; atunci $(B_i) \in \text{PI}$ și $f_{ij} B_j = B_i$, pentru orice $i \in I$ și $j \in I_i$. Cum $(B_i) \subset (g_i(y))$, rezultă că $(B_i) = (g_i(y))$, deci și $(C_i) = (g_i(y))$. Prin urmare există un unic $h \in \text{Ff}(Y, \text{PIM})$ astfel că $(f_i h) = (g_i)$. În consecință $gh = 1_Y$ și $hg = 1_{\text{PIM}}$, deci cele două limite coincid (pînă la un izomorfism).

3.26. Observație. Rezultatul precedent se poate extinde fără dificultăți pentru cazul în care F este o I -diagramă, unde I este o categorie mică filtrantă la dreapta. [PR 71]

3.27. **Exemple 1.** Fie $F=(X_n, f_{nm})$, unde $X_n = \{k2^{-n} \mid k \in \overline{0, 2^n}\}$, $n \in \mathbb{N}$, $f_{nm} = 1_{X_n}$ și pentru $n < m$, $n, m \in \mathbb{N}$

$$f_n(x) = \begin{cases} \{x\} & , \text{dacă } x \in X_n \\ \{k2^{-n}, (k+1)2^{-n}\} & , \text{dacă } x \in X_m \cap (k2^{-n}, (k+1)2^{-n}) \end{cases}$$

Desigur F este un sistem proiectiv conservativ de bază \mathbb{N} în \mathbf{Ec} . Atunci $\varprojlim_{(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})} F = ([0, 1], f_n)$, unde $f_n(x) = \{x\}$, dacă $x \in X_n$ și $f_n(x) = \{k2^{-n}, (k+1)2^{-n}\}$, dacă $x \in (k2^{-n}, (k+1)2^{-n})$, oricare ar fi $x \in [0, 1]$ și $n \in \mathbb{N}$. Într-adevăr pentru orice $A = \prod A_n \in \text{PIM}$ există două posibilități:

(a) există $m \in \mathbb{N}$ și $x_m \in X_m$ astfel că $A_n = \{x_m\}$, pentru orice $n \geq m$; în acest caz identificăm A cu x_m

(b) pentru orice $n \in \mathbb{N}$, A_n conține exact două elemente a_n și b_n pentru care $b_n - a_n = 2^{-n}$; în acest caz există un unic $x \in [0, 1]$ pentru care $a_n \leq x \leq b_n$, pentru orice $n \in \mathbb{N}$; în acest caz identificăm pe A cu x .

Cum limita proiectivă este unică pînă la un izomorfism și identificările de la (a) și (b) stabilesc o bijecție $\text{PIM} \rightarrow [0, 1]$, din 3.23. rezultă că $([0, 1], f_n) = \varprojlim_{(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})} F$.

2. Fie $\varepsilon_n > 0$ (în \mathbf{R}), (M, d) un spațiu metric complet, $X_n = M$, $f_{nm}(x) = \{y \in M \mid d(x, y) \leq \varepsilon_n - \varepsilon_m\}$, pentru orice $n, m \in \mathbb{N}$, $n \leq m$ și $x \in M$. Atunci $F = (X_n, f_{nm})$ este un \mathbb{N} -sistem proiectiv care, în general, nu este conservativ. Vom arăta folosind teorema 1.12. că $(M, g_n) = \varprojlim_{(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})} F$, unde $g_n(x) = \{y \in M \mid d(x, y) < \varepsilon_n\}$, pentru orice $x \in M$ și $n \in \mathbb{N}$. Desigur, cu notațiile din 1.12., dacă $(x_n) \in X$, atunci (x_n) este un șir Cauchy, deci există $\lim x_n = x \in M$, iar $(x_n) \mathbf{R} (y_n)$ dacă și numai dacă $\lim x_n = \lim y_n$. Atunci corespondența $A \rightarrow \lim x_n = x$, unde $(x_n) \in A$, stabilește o bijecție din PIM pe M , iar $f_n(A) = g_n(x)$, pentru orice $(x_n) \in A \in X/\mathbf{R}$, cu $x = \lim x_n$ definește familia $(f_n) \in \text{FIM}(\text{PIM}, F)$ pentru care $\varprojlim_{(\mathbf{Ec}, \mathbf{Ef})} F = (M, g_n) = (\text{PIM}, f_n)$.

3. Este posibil că $\text{PIM} = \emptyset$. Fie $F = (\mathbb{N}, f_{nm})$, unde $f_{nm}(x) = \{x - m + n, x - m + n + 1, \dots, x\}$, dacă $x - m > n$ și $f_{nm}(x) = \mathbb{N}$, pentru $x \leq m$ ($n < m$). Am obținut un sistem proiectiv conservativ în \mathbf{Ec} pentru care $\text{PIM} = \emptyset$.

3.28. Observație. În continuare vom analiza existența limitelor proiective în a-categorii la stânga concrete (C, C') care verifică (3.1) și condiția: oricare ar fi o categorie mică I , pentru orice I -diagramă F pentru care $(L, f_i) = \lim_{\leftarrow (Ec, Ef)} \square F$ există $L' \in C$ astfel că $\square L' = L$, $f_i \in C(L', X_i)$, $i \in I$ și pentru orice $Y \in C$ și orice $g \in Ef(\square Y, L)$ are loc implicația:

$$[f_i g \in C(Y, X_i), \forall i \in I], \Rightarrow g \in C'(Y, L') \tag{3.2}$$

3.29. Teoremă. Condiția necesară și suficientă pentru că o a-categorie la stânga concretă (C, C') care verifică (3.1) să aibe limite proiective este că ea să verifice proprietatea (3.2).

Demonstrație. Fie F o I -diagramă în C . Din (3.1) rezultă că $(g_i) \in FIM(D'_0, F)$ dacă și numai dacă $(g_i) \in FIM(D_0, \square F)$. Din 2.11. și (3.1) rezultă că $(h_i) \in FIM(Z, F)$ dacă și numai dacă $(h_i) \in FIM(\square Z, \square F)$, pentru orice $Z \in C$. Notăm $(L, f_i) = \lim_{\leftarrow (Ec, Ef)} \square F$, limită care există conform 3.23 și, ca de obicei, $F(i) = X_i$, $i \in I$.

1. Necesitatea. Fie $(L', f'_i) = \lim_{\leftarrow (C, C')} F$. Conform observației precedente, $(f'_i) \in FIM(\square L', \square F)$.

deci există o unică funcție $h: \square L' \rightarrow L$ pentru care $(f_i h) = (f'_i)$.

Fie $x \in L$ fixat și $k_x(x_0) = x$ ($D_0 = \{x_0\}$, conform (3.1)). Atunci $(f'_i k_x) \in FIM(D_0, F)$, deci există o unică funcție $f: D_0 \rightarrow L'$ astfel ca $(f'_i f) = (f'_i k_x)$. Prin urmare $x' = f(x_0)$ este unicul element din L' pentru care $h(x') = x$; în consecință h este o bijecție. Cum limita proiectivă în (Ec, Ef) este unică pînă la o bijecție (vezi 3.17.2.) putem considera că $\square L' = L$ și $(f'_i) = (f_i)$.

Fie acum $Y \in C$ și $g \in Ef(\square Y, L)$ astfel ca $f_i g \in C(Y, X_i)$, pentru orice $i \in I$. Conform considerațiilor din debutul demonstrației, $(f_i g) \in FIM(\square Y, \square F)$, deci $(f_i g) \in FIM(Y, F)$. Prin urmare există un unic $g' \in C'(Y, L')$ astfel ca $(f'_i g') = (f_i g)$, deci $(f'_i g') = (f'_i g)$, de unde conform ipotezei rezultă că $g' = g$ și $g \in C'(Y, L')$. Cu aceasta (3.2) este complet verificată.

2. Suficiența. Din observația inițială rezultă că $(f_i) \in FIM(L', F)$, unde ca în (3.2) $\square L' = L$. Mai mult, pentru orice $Z \in C$ și $(h_i) \in FIM(Z, F)$, există o unică funcție $g: \square Z \rightarrow L$ astfel ca $(f_i g) = (h_i)$. Din (3.2) rezultă că $g \in C'(Z, L')$. Prin urmare $\lim_{\leftarrow (C, C')} F = (L', f_i)$

3.30. Observație. Fie $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ o a-categorie la stânga concretă care verifică (3.1), F o I-diagramă în \mathbf{C} și ea în 3.23., $\varprojlim_{(\mathbf{E}\mathbf{c}, \mathbf{E}\mathbf{f})} \square F = (\text{PIM}, f_i)$. Condiția (3.2) și teorema 3.29. ne asigură că mulțimea PIM se poate înzestra cu structura specifică obiectelor din \mathbf{C} obținând astfel obiectul $L \in \mathbf{C}$ astfel ca $\square L = \text{PIM}$, iar corespondențele f_i sunt compatibile cu structura acestuia. În particular se poate arăta că $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$, în aceste condiții, este cu produse stricte. Dacă în plus: pentru orice mulțime nevidă I , orice I-familie de morfisme $\{f_i\}$ este superior completă și

$$\square(\cup f_i) = \cup(\square f_i) \quad (3.3)$$

a-categoria $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ devine superior tare completă (la stânga).

3.31. Teoremă. Orice a-categorie la stânga concretă care verifică (3.1), (3.2) și (3.3) este constructivă.

Demonstrație Pentru a arăta că $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este cu produse stricte, conform 3.29., este suficient să arătăm că $(\mathbf{E}\mathbf{c}, \mathbf{E}\mathbf{f})$ are această proprietate. Fie F o I-diagramă discretă în $\mathbf{E}\mathbf{c}$: conform 3.23. și 2.13..

$$\lim_{\mathbf{E}\mathbf{c}, \mathbf{E}\mathbf{f}} F = \lim_{\mathbf{E}\mathbf{f}} F = (\prod X_i, p_i),$$

unde p_i este proiecția canonică a produsului $\prod X_i$ din $\mathbf{E}\mathbf{f}$ pe $X_i = F(i)$, $i \in I$. Dacă $X \in \mathbf{E}\mathbf{c}$ și $(g_i) \in \prod (X, X_i)$, atunci unicul morfism care verifică egalitatea $(p_i, g_i) = (g_i)$ este definit prin $g(x) = \prod g_i(x) \in \prod X_i$, $x \in X$; deci $\varprojlim_{\mathbf{E}\mathbf{c}} F = (\prod X_i, p_i)$ și, conform 2.14, $(\mathbf{E}\mathbf{c}, \mathbf{E}\mathbf{f})$ este cu produse stricte.

Dacă $\{h_i\}$ este o I-familie de morfisme din $\mathbf{C}(X, Y)$ și $h \in \mathbf{C}(Y, Z)$, cum $\mathbf{E}\mathbf{c}$ este tare completă la stânga, din (3.3) rezultă că:

$$\cup h h_i = \cup(\square h h_i) = \cup(\square h)(\square h_i) = (\square h)(\cup \square h_i) = h(\cup h_i),$$

deci $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este superior tare completă la stânga (vezi 2.23.). În consecință, din 2.28. rezultă că $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este constructivă.

3.32. Consecință. [Ber 75b]. A-categoria $(\mathbf{E}\mathbf{c}, \mathbf{E}\mathbf{f})$ este constructivă.

3.33. Observație. Restul secțiunii îl dedicăm unor exemplificări ale teoriei făcute. Vom extinde rezultatele privind sistemele proiective în a-categorii de spații măsurabile

generalizate din [Ber.76], [Ber.77], [Bun.85], cele din [Ber.71], [Ber.75b] și [Top.72] pe a-categorii de spații topologice și cele din [DB.86a], [DB.86b] și [DR.86a] pentru a-categorii de mulțimi ordonate și corespondențe izotone în sensul lui [MS.73], [MS.74], [Smi.73], [RL.85] etc.

3.34. Definiții. 1. Fie X o mulțime. Numim *pavare* a mulțimii X o clasă nevidă P_X de submulțimi ale acesteia; cuplul (X, P_X) îl vom numi *mulțime pavată*, dacă $Z \subset X$, pavarea $\{X' \cap Z \mid X' \in P_X\}$ a mulțimii Z o numim *urma* pavării P_X pe Z .

2. Fie (X, P_X) și (Y, P_Y) două mulțimi pavate; $f \in Ec(X, Y)$ se numește *corespondență măsurabilă* (față de pavările P_X și P_Y) dacă $f \cdot Y' \in P_X$ pentru orice $Y' \in P_Y$. Dacă $\mu: P_X \rightarrow \mathbb{R}$ și $\nu: P_Y \rightarrow \mathbb{R}$ sunt două funcții spunem că f *conservă măsura* (față de μ și ν) dacă f este măsurabilă și:

$$Y' \in P_Y, f \cdot Y' \neq \emptyset \Rightarrow \nu(Y') \leq \mu(f \cdot Y')$$

Dacă f este o funcție spunem că ea *conservă măsura strict* dacă f este măsurabilă și $\mu(f \cdot Y') = \nu(Y')$, pentru orice $Y' \in P_Y$.

3. Vom nota cu Y_0 mulțimea punctuală $\{y_0\}$, cu B_0 mulțimea $\{\emptyset, Y_0\}$, iar cu $\mu_0: B_0 \rightarrow \mathbb{R}$ funcția definită prin $\mu_0(\emptyset) = 0$ și $\mu_0(Y_0) = 1$.

Fie în continuare (X, P_X) o mulțime pavată astfel ca $\emptyset, X \in P_X$.

4. Dacă P_X este o latice față de reuniune și intersecție, iar $\mu(\emptyset) = 0$, $\mu(X) = 1$, $\mu(A) + \mu(B) = \mu(A \cup B) + \mu(A \cap B)$ și $A \subset B \Rightarrow \mu A \leq \mu B$, pentru orice $A, B \in P_X$, atunci (X, P_X) se numește *spațiu semipremăsurabil*, μ -*semipreprobabilitate* pe P_X , iar (X, P_X, μ) *spațiu semipreprobabilistic*.

5. Dacă P_X este o algebră de submulțimi ale lui X , iar μ este o semipreprobabilitate pe P_X , atunci (X, P_X) se numește *spațiu premăsurabil*, μ -*preprobabilitate* pe P_X , iar (X, P_X, μ) *spațiu preprobabilistic*.

6. Dacă P_X este închisă la reuniuni și intersecții numărabile, μ este o preprobabilitate pe P_X astfel ca pentru orice șir crescător (A_n) și orice șir descrescător (B_n) din P_X , $n \in \mathbb{N}$, $\mu(\bigcup A_n) = \sup \mu A_n$, $\mu(\bigcap B_n) = \inf \mu(B_n)$, atunci P_X se numește *semi- σ -algebră de submulțimi* (ale lui X), (X, P_X) -*spațiu semimăsurabil*, μ -*semiprobabilitate* (pe P_X), iar (X, P_X, μ) -*spațiu semiprobabilistic*.

7. Dacă P_X este o σ -algebră de submulțimi, iar μ este o măsură de probabilitate, atunci (X, P_X) se numește *spațiu măsurabil*, iar (X, P_X, μ) -*spațiu probabilistic*.

3.35. Notăți și observații 1. \mathbf{Esp} (respectiv $\mathbf{Ep}, \mathbf{Es}, \mathbf{Em}$) este categoria spațiilor semipremăsurabile (premăsurabile, semimăsurabile, măsurabile) și a corespondențelor măsurabile. Dacă $C \in \{\mathbf{Esp}, \mathbf{Ep}, \mathbf{Es}, \mathbf{Em}\}$ vom nota cu C' categoria pentru care $C'=C$, ale cărei morfisme sunt funcțiile măsurabile; se verifică imediat că (C, C') este o a-categorie la stânga concretă de tip stâng $\{(Y_0, B_0)\}$.

2. \mathbf{EspP} (respectiv $\mathbf{EpP}, \mathbf{EsP}, \mathbf{EP}$) este categoria ale cărei obiecte sunt spațiile semipreprobabilistice (preprobabilistice, semiprobabilistice, probabilistice) și ale cărei morfisme sunt corespondențele care conservă măsura. Dacă $C = \mathbf{Esp}$ (respectiv $\mathbf{Ep}, \mathbf{Es}, \mathbf{Em}$), vom nota $\mathbf{CP} = \mathbf{EspP}$ (respectiv $\mathbf{EpP}, \mathbf{EsP}, \mathbf{EP}$), iar cu \mathbf{CP}' categoria pentru care $\mathbf{CP} = \mathbf{CP}'$ și ale cărei morfisme sunt funcțiile care conservă măsura. Se verifică imediat că $(\mathbf{CP}, \mathbf{CP}')$ este o a-categorie la stânga concretă de tip stâng $\{(Y_0, B_0, \mu_0)\}$. Vom nota cu $\Delta: \mathbf{CP} \rightarrow \mathbf{C}$ functorul de uitare

3. În $(\mathbf{Esp}, \mathbf{Esp}')$ există morfisme minimale care nu sunt stricte. De exemplu fie $X = Y = \{x, y, z\}$, cu elemente distincte, $P_X = \{\emptyset, X, \{y\}, \{x, y\}, \{y, z\}\}$ și P_Y clasa părților lui Y . Fie $f \in \mathbf{Ec}(X, Y)$ definită prin: $f(x) = x$, $f(y) = \{x, z\}$, $f(z) = z$. Se verifică imediat că f este măsurabilă, iar dacă $g \subsetneq f$, atunci g nu este măsurabilă. Prin urmare $f \in \mathbf{Esp}((X, P_X), (Y, P_Y))$ este minimal fără a fi un morfism strict.

4. Fie $(X, P_X, \mu), (Y, P_Y, \gamma) \in \mathbf{EP}$ și $f \in \mathbf{Em}'((X, P_X), (Y, P_Y))$. Atunci f conservă măsura, i.e. $f \in \mathbf{EP}'((X, P_X, \mu), (Y, P_Y, \gamma))$, dacă și numai dacă pentru orice $Y' \in P_Y$:

$$f \cdot Y' \notin \{\emptyset, X\} \Rightarrow \mu(f \cdot Y') = \gamma(Y').$$

5. Fie P o clasă de submulțimi ale lui X . Notăm:

P_X - laticea cu prim și ultim element generată de X , i.e. reuniunile finite de intersecții finite și intersecțiile finite de reuniuni finite ale elementelor din P .

$R(P)$ - algebra de submulțimi generată de P , i.e. reuniunile de forma $\cup(A_n \setminus B_n)$, unde $A_n, B_n \in P_X$, cu mulțimile $A_n \setminus B_n$, $n \in \mathbf{N}$, mutual disjuncte.

$\langle P \rangle_X$ - semi- σ -algebra generată de P ;

$S(P)$ - σ -algebra generată de P .

3.36. Teoremă. Fie $C \in \{\mathbf{Esp}, \mathbf{Ep}, \mathbf{Es}, \mathbf{Em}\}$. Atunci (C, C') este cu limite proiective.

Demonstrație. Din 3.35.1. rezultă imediat ca a-categoria (C, C') verifică (3.1). Fie F o I -diagramă în C , $F(i) = (X_i, P_i), i \in I$ și $(L, f_i) = \lim_{\leftarrow (E_c, E_f)} \square F$. Ca în 3.35.5. considerăm cea mai mică pavare P_L a mulțimii L astfel ca $\{f_i^{-1}A_i \mid A_i \in P_i, i \in I\} \subset P_L$ și pentru care $(L, P_L) \in C$. Fie acum $(Y, P_Y) \in C$ și $g \in \text{Ef}(\square Y, L)$ astfel ca $f_i \circ g: (Y, P_Y) \rightarrow (X_i, P_i)$ să fie măsurabilă pentru orice $i \in I$. Fie $P = \{A \subset L \mid g^{-1}A \in P_Y\}$. Atunci: $(L, P_L) \in C$ și $\{f_i^{-1}A_i \mid A_i \in P_i, i \in I\} \subset P$, deci conform construcției pavării P_L , $P \subset P_L$, incluziune ce atrage imediat măsurabilitatea funcției g , i.e. $g \in C'(((Y, P_Y), (L, P_L)))$. Prin urmare (C, C') verifică și condiția (3.2). Conform teoremei 3.29 (C, C') este cu limite proiective.

3.37. Exemplu. Fie C ca în 3.36. și $F = (X_n, f_{nm})$ sistemul proiectiv din exemplul 3.27.1. Fie P_n σ -algebra discretă a lui $X_n, n \in \mathbb{N}$. Atunci $F_1 = ((X_n, P_n), f_{nm})$ este un sistem proiectiv în C . Iar $\square F_1 = F$. Notăm, ca în 3.27.1., $\lim_{\leftarrow (E_c, E_f)} \square F_1 = ([0, 1], f_n)$, cu B σ -algebra boreliană a lui $[0, 1]$, unde pe $[0, 1]$ am considerat topologia uzuală și cu P mulțimea reuniunilor finite de intervale deschise din $[0, 1]$ cu marginile superioare în $\cup X_n$. Atunci:

$$\lim_{(Esp, Esp)} F_1 = (([0, 1], P), f_n) \quad \lim_{\leftarrow (Ep, Ep)} F_1 = (([0, 1], R(P)), f_n) \text{ și}$$

$$\lim_{(Es, Es)} F_1 = \lim_{\leftarrow (Em, Em)} F_1 = (([0, 1], B), f_n)$$

3.38. Teoremă. Fie $C \in \{\mathbf{Esp}, \mathbf{Ep}, \mathbf{Es}, \mathbf{Em}\}$, F o I -diagramă în CP și $((X, P_X), f_i) = \lim_{C, C'} \Delta F$

Dacă există $\lim_{(CP, CP)} F$, atunci există o unică funcție $\mu: P_X \rightarrow \mathbb{R}$ astfel ca $((X, P_X, \mu), f_i) = \lim_{(CP, CP)} F$.

Demonstrație. Din 3.35.2. rezultă imediat că (CP, CP') verifică (3.1). Fie $\lim_{(CP, CP')} F = ((Y, P_Y, \nu), f_i')$. Din teorema 3.29. rezultă că există o unică funcție măsurabilă

$h \in C((Y, P_Y), (X, P_X))$ astfel ca $(f, h) = (f')$ și h este bijecție. Definim $\mu A = v(h^{-1}A)$, pentru orice $A \in P_X$. Atunci $(X, P_X, \mu) \in CP$ și $f_i \in CP((X, P_X, \mu), (X_i, P_i, \mu_i) = F(i))$, pentru orice $i \in I$. Prin urmare $(f) \in FIM((X, P_X, \mu), F)$, deci există o unică funcție care conservă măsura $g \in CP((X, P_X, \mu), (Y, P_Y, v))$ astfel ca $(f', g) = (f)$. Atunci $f \circ h \circ g(x) = f_i(x)$, pentru orice $i \in I$ și $x \in X$, deci $g \circ h$ și $h \in IzCP((Y, P_Y, v), (X, P_X, \mu))$.

3.39. Exemplu. Fie $F_2 = ((X_n, P_n, \mu_n), f_{nm})$ unde $((X_n, P_n), f_{nm}) = F_1$ ca în 3.37., iar μ_n este măsura Dirac la 0, i.e. $\mu_n(A_n) = 1$ dacă $0 \in A_n$ și $\mu_n(A_n) = 0$ în rest, $n \in \mathbb{N}$, $A_n \in P_n$. Atunci F_2 este un sistem proiectiv în **EspP** (**EpP**, **EsP**, **EP**). Considerăm δ_0 măsura Dirac la 0 definită, respectiv pe P , $R(P)$ și B . (vezi 3.37.). Atunci:

$$((\{0, 1\}, P, \delta_0), f_n) = \lim_{\leftarrow (\text{EspP}, \text{EpP}')} F_2 \text{ și } ((\{0, 1\}, B, \delta_0), f_n) = \lim_{\leftarrow (\text{EsP}, \text{EsP}')} F_2 = \lim_{\leftarrow (\text{EP}, \text{EP}')} F_2$$

În schimb vom arăta că limita proiectivă în **(EpP, EpP')** nu există. Conform 3.37. $\lim_{\leftarrow (\text{EpP}, \text{EpP}')} \Delta F_2 = ((\{0, 1\}, R(P)), f_n)$, unde orice element din $R(P)$ este o reuniune finită de intervale disjuncte C_i din $[0, 1]$ având marginea superioară în $\cup X_n$. Să presupunem, prin absurd, că există $\lim_{\leftarrow (\text{EpP}, \text{EpP}')} F_2 = ((\{0, 1\}, R(P), \mu_a), f_n)$, ca în 3.38.. Definim pentru orice $a \in [0, 1]$ funcția μ_a pe $R(P)$ astfel: $\mu_a A = 0$, dacă $0 \notin \overline{A}$; $\mu_a A = 1 - a$, dacă $0 \in \overline{A \setminus \{0\}} \setminus A$, $\mu_a A = a$, dacă $0 \in A \setminus \overline{A \setminus \{0\}}$, și $\mu_a A = 1$, dacă $0 \in A \cap \overline{A \setminus \{0\}}$, $A \in R(P)$. Se arată ușor că $((\{0, 1\}, R(P), \mu_a) \in \text{EpP}$. Mai mult, pentru orice $A_n \in P_n$, $\mu_a A_n = 1 \Leftrightarrow 0 \in A_n \Leftrightarrow [0, 2^{-n}] \subset f_n^{-1} A_n \Leftrightarrow \mu_a(f_n^{-1} A_n) = 1$, deci f_n conservă măsura și $(f_n) \in FIM((\{0, 1\}, R(P), \mu_a), F_2)$, pentru orice $a \in [0, 1]$. Prin urmare $((\{0, 1\}, R(P), \mu_a)$ este izomorf cu $((\{0, 1\}, R(P), \mu)$, pentru orice $a \in [0, 1]$ în contradicție cu 3.38..

3.40 Observație. "Candidatul natural" pentru limita proiectivă în **(EpP, EpP')** a lui $F_2 = ((\{0, 1\}, R(P), \delta_0), f_n)$ - nu este limita proiectivă autentică din cauza existenței mai multor ideale maximale în $R(P)$. De exemplu pentru $a=0$ și $a=1$ se obțin două probabilități μ_0 și μ_1 având valorile în $\{0, 1\}$; lor le corespund două ideale maximale în $R(P)$: $M(\mu_0) = \{A \in R(P) : \mu_0 A = 0\} = \{A \in R(P) \mid 0 \notin \overline{A \setminus \{0\}}\}$ și $M(\mu_1) = \{A \in R(P) : \mu_1 A = 0\} = \{A \in R(P) \mid 0 \notin A\}$. Vom analiza acest "defect" în §.4 prin intermediul dualității Stone.

În continuare analizăm existența limitelor proiective în câteva a-categorii de spații topologice având drept morfisme corespondențe continue definite prin intermediul inverselor slabe, respectiv tari (vezi 3.1.).

3.41. Definiții. 1. Fie $(X, P_X), (Y, P_Y)$ două spații topologice. Corespondența $f \in Ec(X, Y)$ se numeste *continuă* (inferior semi-continuă) dacă $f \cdot A \in P_X$ pentru orice $A \in P_Y$; f este *tare continuă* (superior semi-continuă) dacă $f^{-1}A \in P_X$ pentru orice $A \in P_Y$. Vom nota cu **Top** (**Top_t**) categoria ale cărei obiecte sunt spațiile topologice și ale cărei morfisme sunt corespondențele continue (tari continue) și cu **Top'**=**Top_t'** categoria spațiilor topologice și a funcțiilor continue. Evident (**Top**, **Top'**) și (**Top_t**, **Top_t'**) sunt a-categorii la stânga de tip stâng $\{(Y_0, B_0)\}$; reamintim că $Y_0 = \{y_0\}$ și $B_0 = \{\emptyset, Y_0\}$.

2. Notăm cu **Hausc** categoria ale cărei obiecte sunt spațiile Hausdorff nevide și ale cărei morfisme sunt corespondențele tari continue cu valori compacte, iar cu **Hausc'** categoria cu aceleași obiecte și cu morfismele - funcțiile continue. Desigur și (**Hausc**, **Hausc'**) este o a-categorie la stânga concretă de tip stâng $\{(Y_0, B_0)\}$.

3.42. Observație. Nici una dintre categoriile **Top**, **Top_t** ori **Hausc** nu este cu limite proiective, după cum s-a constatat în [Top.72]. Exemple triviale demonstrează că de fapt aceste categorii nu posedă egalizatori. În lucrarea amintită se dau condiții foarte "tari" și complicate de existență a limitelor proiective pentru anumite sisteme proiective (vezi de exemplu [Top.72, §.6]). Dacă sistemele proiective posedă aceste calități, limitele proiective coincid cu cele a-categoriale. În schimb, limitele proiective a-categoriale există întotdeauna. Mai mult

3.43. Teoremă. Fie $C \in \{\mathbf{Top}, \mathbf{Top}_t, \mathbf{Hausc}\}$. Atunci (C, C') este constructivă.

Demonstrație. A-categoria (C, C') este de tip stâng $\{(Y_0, B_0)\}$, deci condiția (3.1) este satisfăcută. Fie F o **I**-diagramă în C , unde $F(i) = (X_i, T_i)$ și $(X, f_i) = \lim_{Ec, Ef} \square F$

1) Dacă $C = \mathbf{Top}$, fie T topologia generată pe X de mulțimea $\{f_i D_i, i \in I, D_i \in T_i\}$. Condiția (3.2) fiind satisfăcută, din 3.29. rezultă că $(\mathbf{Top}, \mathbf{Top}')$ este cu limite proiective. Fie

$\{g_i\}$ o I-familie din $\text{Top}((X, P_X), (Y, P_Y))$. Atunci $\cup \square g_i$ este o corespondență continuă, deci (3.3) este verificată, și, conform teoremei 3.31. rezultă că $(\text{Top}, \text{Top}')$ este constructivă. În particular: $((X, T), f_i) = \lim_{\leftarrow (\text{Top}, \text{Top}')} F$.

2. Dacă $C = \text{Topt}$, luând pe X topologia T_i generată de mulțimea $\{f_i^{-1}D_i \mid i \in I, D_i \in T_i\}$, $\lim_{\leftarrow \text{Topt}, \text{Topt}'} F = ((X, T), f_i)$ și analog cazului precedent, se verifică (3.1), (3.2) și (3.3); aplicând din nou 3.31. rezultă că $(\text{Topt}, \text{Topt}')$ este constructivă.

3. Fie acum $C = \text{Hausc}$. Definim: $\text{PIC} = \{(C_i) \mid \emptyset \neq C_i \subset X_i, C_i \text{ compactă în } X_i, i \in I \text{ și pentru orice } s \in I(i, j), F(s)C_j \subset C_s\}$, ordonată cu ordinea produs și PIMc mulțimea elementelor minimale ale lui PIC . Pentru orice $i \in I$ definim $g_i(C_i) = C_i$, pentru orice $(C_i) \in \text{PIMc}$. Fie T_c topologia generată pe PIMc de $\{g_i^{-1}D_i \mid i \in I, D_i \in T_i\}$. Atunci $((\text{PIMc}, T_c), g_i) = \lim_{\leftarrow (\text{Hausc}, \text{Hausc}')} F$. Într-adevăr, din lema lui Zorn, $\text{PIMc} \neq \emptyset$, (PIMc, T_c) este un spațiu Hausdorff, iar $g_i \in \text{FI}(\text{PIMc}, T_c), F$. Cum $(\text{Hausc}, \text{Hausc}')$ este de tip stâng $\{(Y_0, B_0)\}$, folosind 2.11., pentru orice $(Y, P_Y) \in \text{Hausc}$ are loc echivalența.

$$(h_i) \in \text{FIM}((Y, P_Y), F) \Leftrightarrow [\forall y \in Y : (h_i(y)) \in \text{PIMc}],$$

deci $(g_i) \in \text{FIM}((\text{PIMc}, T_c), F)$. Mai mult, pentru orice $(h_i) \in \text{FIM}((Y, P_Y), F)$ există o funcție unică $g: Y \rightarrow \text{PIMc}$ astfel ca $(g, g) = (h_i)$; cum $T = \{U \in \text{PIMc} \mid g^{-1}U \in P_Y\}$ este o topologie pe PIMc care conține mulțimea $\{g_i^{-1}D_i \mid i \in I, D_i \in T_i\}$, rezultă că $T_c \subset T$ și h este continuă.

Prin urmare $(\text{Hausc}, \text{Hausc}')$ este cu limite proiective. Din demonstrația de mai sus rezultă că Hausc este cu produse; pe de altă parte, limitele proiective în Hausc' și $(\text{Hausc}, \text{Hausc}')$ coincid pentru diagramele discrete, conform 2.13.. Deci $(\text{Hausc}, \text{Hausc}')$ este cu produse tari și, respectând notațiile din 1.16., $J_{F_0}(-) = \prod \text{Hausc}(-, (X_i, T_i))$.

Fie acum $(Z, P_Z) \in \text{Hausc}$ și $J_F(Z, P_Z) = \{(h_i) \in \text{FI}((Z, P_Z), F) \mid \exists h \in \text{Hausc}((Z, P_Z), (\text{PIMc}, T_c)) : (g, h) \sqsubseteq (h_i)\}$. Presupunem că există $(h_i) \in J_F(Z, P_Z)$. Pentru orice $z \in Z$ definim $H((h_i))(z) = \bigcup_{h \in N} h(z)$, unde $N = \{h \in \text{Hausc}((Z, P_Z), (\text{PIMc}, T_c)) \mid (g, h) \subset (h_i)\}$. Cum pentru orice $h \in N$ și orice $z \in Z$, $h(z)$ este compactă, g_i fiind tare continuă, rezultă că $H((h_i))$ este cu valori compacte și este tare continuă; în plus $(g, H((h_i))) \subset (h_i)$, deci $H((h_i))$ este cel mai mare element din N . Din teorema 1.18.5 rezultă că $((\text{PIMc}, T_c), g_i, H, J_F)$ este o reprezentare a I-diagramei F în $(\text{Hausc}, \text{Hausc}')$

și $((PIMc, T_c), g_i)$ este limita tare a diagramei F . Din 2.20. rezultă că $((PIMc, T_c), k)$ este nivelatorul tare al diagramei nivelate a lui F , unde $k=H_0((g_i))$. Conform teoremei 1.18.6. rezultă că $(\mathbf{Hausc}, \mathbf{Hausc}')$ este constructivă.

3.44. Observație. În [BR.84] și [RHR.84] se face un inventar al diferitelor noțiuni de continuitate pentru corespondențe. Pentru fiecare tip de corespondențe se pot introduce a-categorii la stânga concrete de tip stâng $\{(Y_0, B_0)\}$; folosind tehnici similare celor din demonstrația precedentă se poate constata constructivitatea lor. Detalii asupra unor construcții speciale de limite proiective în asemenea a-categorii se găsesc în [CD.87a] și [Da.88a]

3.45. Definiție. Fie (H, \leq) o mulțime preordonată (ordonată). Pe mulțimea părților nevide ale lui H , notată $P(H)$, definim relațiile:

$$A \leq B \Leftrightarrow [x \in A \Rightarrow \exists y \in B: x \leq y] \quad (3.4)$$

$$A \leq B \Leftrightarrow [y \in B \Rightarrow \exists x \in A: x \leq y] \quad (3.5)$$

3.46. Proprietăți. Fie (H, \leq) o mulțime preordonată (ordonată) nevidă, I o mulțime nevidă, $A_i, B_i \in P(H)$, astfel că $A_i \leq B_i, i \in I$, unde relațiile " \leq " sunt definite prin (3.4), prin (3.5) sau prin (3.4) și (3.5). Atunci:

1. $P(H)$ este o mulțime preordonată
2. $\cup A_i \leq \cup B_i$;
3. $\prod A_i \leq \prod B_i$, unde pe produsele $\prod A_i, \prod B_i$ considerăm relațiile de preordine (ordine) produs, notate tot cu " \leq ".

3.47. Definiții. Fie $(H, \leq), (H', \leq)$ două mulțimi preordonate (ordonate) și $f \in Ec(H, H')$. Dacă $[a, b \in H, a \leq b] \Rightarrow f(a) \leq f(b)$ (3.6) unde relația $f(a) \leq f(b)$ este definită prin (3.4), prin (3.5), sau prin (3.4) și (3.5), f se numește *corespondență izotonă*. Notăm: $POl = PO_r = POl_r = PO_f$ și $Ol = Or = Ol_r = Of$. Convenim că

$$f = POl((H, \leq), (H', \leq)) \text{ (respectiv } f \in Ol((H, \leq), (H', \leq)))$$

dacă f verifică (3.6) față de relația (3.4).

$$f = PO_r((H, \leq), (H', \leq)) \text{ (respectiv } f \in Or((H, \leq), (H', \leq)))$$

dacă f verifică (3.6) față de relația (3.5).

$$f \in \text{POlr}((H, \leq), (H', \leq)) \text{ (respectiv } f \in \text{Olr}((H, \leq), (H', \leq)))$$

dacă f verifică (3.6) față de relațiile (3.4) și (3.5).

Se verifică imediat, folosind 3.46.1. și 3.46.2. că **POI**, **POr**, **POlr**, **OI**, **Or** și **Olr** sunt categorii ordonate concrete (vezi 1.3.2.) față de relațiile (1.2).

Dacă $C \in \{\text{POI}, \text{POr}, \text{POlr}\}$ vom considera că $C' = \text{POf}$, iar dacă $C = \{\text{OI}, \text{Or}, \text{Olr}\}$, $C' = \text{Of}$.

Se verifică imediat:

3.48. Proprietăți. Fie $C = \{\text{POI}, \text{POr}, \text{POlr}, \text{OI}, \text{Or}, \text{Olr}\}$. Atunci:

1. (C, C') este a-categorie la stânga concretă de tip stâng $\{D_0\}$, unde $D_0 = \{x_0\}$.
2. (C, C') este superior bicompletă;
3. (C, C') verifică relația (3.1);
4. (C, C') verifică relația (3.3), deci este și superior tare completă la stânga.

3.49. Teoremă. Fie $C = \{\text{POI}, \text{POr}, \text{POlr}\}$. Atunci a-categoria (C, C') este constructivă.

Demonstrație. Fie F o I-diagramă în C și, ca în 3.23., $(\text{PIM}, f) = \lim_{\leftarrow (E, E')} \square F$. Atunci

$(\text{PIM}, \leq) \in C$, unde relația " \leq " este definită la 3.46.3.. Fie $(Y, \leq) \in C$ și $g \in \text{Ef}(Y, \text{PIM})$ astfel că $f \circ g \in C(Y, X), i \in I$. Atunci pentru orice $x, y \in Y$, $x \leq y$, dacă $g(x) = \prod A_i$, $g(y) = \prod B_i \in \text{PIM}$, din 3.46.3.. $\{f \circ g(x) \leq f \circ g(y), i \in I\} \Rightarrow \{A_i \leq B_i, i \in I\} \Rightarrow g(x) \leq g(y)$, deci $g \in C'((Y, \leq), (\text{PIM}, \leq))$. Prin urmare relația (3.2) este verificată. Atunci, din 3.48.3., 3.48.4. și din teorema 3.29. rezultă că (C, C') este constructivă.

3.50. Propoziție. Fie $C = \{\text{OI}, \text{Or}, \text{Olr}\}$. Atunci (C, C') este cu produse stricte.

Demonstrație. Cum $C' = \text{Of}$ este cu limite proiective, din 2.13. rezultă că pentru orice I-diagramă discretă F din C : $\lim_{\leftarrow (C, C')} F = \lim_{\leftarrow C} F = ((\prod X_i, \leq), p_i)$, unde pe produsul $\prod X_i$ am considerat ordinea produs " \leq " (vezi 3.46.3.). Fie $(X, \leq) \in C$ și $(g_i) \in \text{PC}((X, \leq), (X_i, \leq))$. Definim $g(x) = \prod g_i(x)$, pentru orice $x \in X$. Din 3.46.3. rezultă că g este unicul morfism din $C(X, \prod X_i)$ pentru care $(p_i, g) = (g_i)$. Prin urmare $\lim_{\leftarrow C} F = ((\prod X_i, \leq), p_i)$.

3.51. Observație. Fie $C \in \{\mathbf{Ol}, \mathbf{Or}, \mathbf{Olr}\}$. Notăm cu $\Delta: C \rightarrow \mathbf{PC}$ functorul de uitare, unde dacă $C = \mathbf{Ol}$ (respectiv $\mathbf{Or}, \mathbf{Olr}$) atunci $\mathbf{PC} = \mathbf{POl}$ (respectiv $\mathbf{POr}, \mathbf{POlr}$). Din 3.48.4., 3.50. și 2.28. rezultă că pentru ca (C, C') să fie constructivă este suficient ca această a-categorie să fie cu limite proiective. Dar din 3.29. și demonstrația teoremei 3.49. rezultă că pentru ca o \mathbf{I} -diagramă F să aibă limita proiectivă în (C, C') este necesar și suficient ca $(\mathbf{PIM}, \leq) \in C$, unde $((\mathbf{PIM}, \leq), f) = \lim_{\leftarrow (\mathbf{PC}, \mathbf{PC})} \Delta F$, proprietate care nu are loc întotdeauna.

3.52. Exempu. Fie $F = (\mathbf{Z}, f_{nm})$ sistemul proiectiv de bază \mathbf{N} în \mathbf{Olr} , unde $f_{nm}(x) = 2\mathbf{Z}$, dacă x este par și $f_{nm}(x) = 2\mathbf{Z} + 1$, dacă x este impar, pentru orice $n < m$, $n, m \in \mathbf{N}$. Se verifică imediat că în acest caz $\mathbf{PIM} = \{\Pi 2\mathbf{Z}, \Pi(2\mathbf{Z} + 1)\}$ și evident $(\mathbf{PIM}, \leq) \notin \mathbf{Olr}$.

Totuși, folosind 3.29., 3.48.4., 2.24., 2.27. și 1.18.1. se verifică imediat:

3.53. Teoremă. Fie F o \mathbf{I} -diagramă în $C \in \{\mathbf{Ol}, \mathbf{Or}, \mathbf{Olr}\}$ și $\lim_{\leftarrow (\mathbf{PC}, \mathbf{PC})} \Delta F = ((\mathbf{PIM}, \leq), f)$, ca în 3.49. Condiția necesară și suficientă ca F să aibă limită proiectivă în (C, C') este ca $(\mathbf{PIM}, \leq) \in C$, în acest caz F posedă o reprezentare $((\mathbf{PIM}, \leq), f, H, J_f)$ în (C, C') , iar $((\mathbf{PIM}, \leq), f)$ este limita tare a \mathbf{I} -diagramei F .

3.54. Observație. Nici una dintre categoriile \mathbf{POl} , \mathbf{POr} , \mathbf{POlr} , \mathbf{Ol} , \mathbf{Or} , \mathbf{Olr} nu are egalizatori. Într-adevăr, din exemplele 1.4. și 3.52. rezultă că ele nu au limite proiective, iar din 3.48. și 3.50. că ele au produse.

§.4. DUALITATE STONE PENTRU a-CATEGORII LA DREAPTA DE LATICI

În această secțiune stabilim dualele unor a-categorii la dreapta de latrici distributive cu prim și ultim element - pe scurt *algebre prebooleene* - în conexiune cu a - categoriile la stânga concrete analizate la 3.34. - 3.43., ca în [Da.98a] și [Da.98b].

Reamintim că spațiul Stone (Boole) al unei algebre Boole A poate fi construit cu ajutorul idealelor maximale, sau cu ajutorul filtrelor maximale, [PR.71]; fie HA mulțimea idealelor maximale ale lui A înzestrată cu topologia care are drept bază de mulțimi deschise $\{a \in \mathfrak{A} \mid a \in A\}$ unde $\mathfrak{A} = \{M \in HA \mid a \notin M\}$; atunci HA este spațiu Hausdorff compact, total disconex - spațiul Stone (Boole) al lui A , dacă $f: A \rightarrow B$ este un omomorfism de algebre Boole, atunci $H(f): HB \rightarrow HA$ este o funcție definită prin $H(f)N = \{a \in A \mid f(a) \in N\}$, $N \in HB$; astfel, H devine echivalență între categoria algebrelor Boole și categoria spațiilor Boole cu aplicațiile tari continue ca morfisme. Înlocuirea funcțiilor cu corespondențe distruge dualitatea amintită, cel puțin din cauza comportării neșatisfăcătoare a acestora relativ la operația de complementare (vezi 3.2.)

În cazul unui spațiu semi-premăsurabil (X, P_X) (definiția 3.34.) vom realiza construcția spațiului de tip Stone în două etape: întâi vom renunța la mulțimea de bază X reținând doar algebra prebooleană de mulțimi P_X ; apoi vom înzestra mulțimea idealelor maximale ale unei algebre prebooleene (A, \leq) cu o algebră prebooleană de părți (analogul binecunoscutei teoreme de reprezentare a lui Birkhoff). Formalizăm acești pași prin intermediul a doi functori contravarianți K (functorul de uitare) și, ca mai sus, H .

Considerăm transformarea K definită prin:

$$\begin{array}{ccc}
 (X, P_X) & \xrightarrow{\quad} & P_X \\
 \downarrow \hat{f} & \xrightarrow{\quad} & \uparrow K(f): B \mapsto f^{-1}(B) \\
 (Y, P_Y) & \xrightarrow{\quad} & P_Y
 \end{array} \tag{4.1}$$

pentru orice $f \in \text{Esp}((X, P_X), (Y, P_Y))$. Atunci: $K(f)\emptyset = \emptyset$, $K(f)Y = X$ și $K(f)(B_1 \cup B_2) = K(f)B_1 \cup K(f)B_2$, în timp ce, în general, $K(f)(B_1 \cap B_2) \neq K(f)B_1 \cap K(f)B_2$ (proprietatea 3.2.), unde $B_1, B_2 \in P_Y$. Această constatare impune drept codomeniu pentru K categoria **PB** a algebrelor prebooleene (A, \leq) - notăm operațiile pe A uzual: " \vee ", " \wedge ", " 0 " și " 1 " - și a funcțiilor $f \in \text{PB}(A, B)$ care verifică:

$$f(0) = 0, f(1) = 1, f(a \vee b) = f(a) \vee f(b), a, b \in A, \quad (4.2)$$

În acest fel **PB** devine o categorie ordonată față de ordinea laticială indusă pe morfisme, i.e.:

$$f \leq g \Leftrightarrow [f(a) \leq g(a), a \in A] \quad (4.3)$$

pentru orice $f, g \in \text{PB}(A, B)$, iar K devine un functor contravariant izoton între **Esp** și **PB**.

Peste tot în continuare B_0 va însemna algebra Boole cu exact două elemente (0 și 1 , $0 \neq 1$).

Ne propunem la început să determinăm cea mai mare a-categorie la dreapta de tip drept $\{B_n\}$ care are ca obiecte algebrele prebooleene și ca morfisme funcțiile care verifică (4.2). Vom folosi următoarele proprietăți imediate:

4.1. Proprietăți și notații. Fie $A \in \text{PB}$, I un ideal al lui A (i.e. $I \neq \emptyset$, $a \vee b \in I$, $\forall a, b \in I$ și $b \in I$, $a \wedge b \Rightarrow a \in I$), $B \subset A$ astfel ca $\langle B \rangle = A$ (unde $\langle B \rangle$ indică idealul generat de B în A), P un ideal prim al lui A (i.e. P este ideal propriu și $a \wedge b \in P \Rightarrow a \in P$, sau $b \in P$) și $f: A \rightarrow B_0$ o funcție. Atunci:

1. $I \in M(A) \Leftrightarrow [b \in A \setminus I \Rightarrow \exists c \in I: b \vee c = 1]$.
2. $B \cap P \subset I \Rightarrow P \subset I$
3. $f \in \text{PB}(A, B_0) \Leftrightarrow f^{-1}(0)$ este ideal propriu al lui A
4. f este minimal în $\text{PB}(A, B_0) \Leftrightarrow f^{-1}(0) \in M(A)$,

unde cu $M(A)$ am notat clasa idealelor maximale ale lui A . Vom nota cu $I(a)$ idealul generat de elementul $a \in A \setminus \{1\}$ numit idealul principal al lui a . În general idealul $\langle C \rangle$, unde $\emptyset \neq C \subset A$, este mulțimea: $\{a \in A \mid \exists n \in \mathbf{N}, c_0, c_1, \dots, c_n \in C: a \leq c_0 \vee \dots \vee c_n\}$.

4.2. Lemă. Fie $A \in \text{PB}$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) $[g, h \in \text{PB}(B, A), g \neq h] \Rightarrow [\exists f \in \text{PB}(A, B_0)$ minimal astfel ca $fg \neq fh]$

(b) $[a, b \in A, a < b] \Rightarrow [\exists c \in A: a \vee c \neq 1 \text{ și } b \vee c = 1]$

(c) Orice ideal principal al lui A este o intersecție de ideale maximale.

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Fie $a, b \in A, a < b$ și $B = \{0, d, 1\}$ un obiect din \mathbf{PB} cu exact trei elemente. Definim $g, h \in \mathbf{PB}(B, A)$ astfel ca $g(d) = a$ și $h(d) = b$. Din (a) rezultă că există un element minimal f în $\mathbf{PB}(A, B_0)$ astfel ca $fg \neq fh$. Desigur $f(a) = 0$; $f(b) = 1$, iar $f^{-1}(0) \in \mathbf{M}(A)$, conform 4.1.4., deci $a \in f^{-1}(0)$ și $b \notin f^{-1}(0)$. Din 4.1.1. rezultă că există $c \in f^{-1}(0)$ astfel ca $b \vee c = 1$ și $a \vee c \neq 1$, căci dacă $a \vee c = 1$, atunci $f(a \vee c) = f(c) = 1$ și $f^{-1}(0)$ nu ar fi maximal.

(b) \Rightarrow (a). Fie $g, h \in \mathbf{PB}(B, A), g \neq h$. Atunci există $b \in B$ astfel ca $g(b) < g(b) \vee h(b)$. Din (b) rezultă că există $c \in A$ astfel ca $g(b) \vee c \neq 1$ și $g(b) \vee h(b) \vee c = 1$. Fie $I = \langle \{g(b), c\} \rangle$. Cum I este ideal, propriu al lui A , din lema lui Zorn rezultă că există $M \in \mathbf{M}(A)$ astfel ca $I \subset M$. Atunci $g(b) \in M$ și $h(b) \notin M$. Fie $f \in \mathbf{PB}(A, B_0)$ definit prin:

$$\hat{f}(a) = 0 \Leftrightarrow a \in M$$

Atunci conform 4.1.4., f este minimal în $\mathbf{PB}(A, B_0)$ și $fg \neq fh$, căci $fg(b) = 0$ și $fh(b) \neq 0$.

(b) \Rightarrow (c). Fie $a \in A \setminus \{1\}$. Conform lemei lui Zorn, există ideale maximale ale lui A care conțin pe $I(a)$, fie M intersecția acestora. Desigur M este ideal propriu al lui A și $I(a) \subset M$. Presupunem că există $d \in M \setminus I(a)$. Fie $b = d \vee a$; atunci $b > a$, căci, în caz contrar, $d \in I(a)$. Din (b) rezultă că există $c \in A$ astfel ca $a \vee c \neq 1$ și $b \vee c = 1$. Fie M_c un ideal maximal care îl conține pe $I(c)$; atunci $c \in M_c$; dar $b \in M \subset M_c$. Prin urmare $b \vee c \in M_c$; contradicție!

(c) \Rightarrow (b). Fie $a, b \in A, a < b$. Dacă $b = 1$, atunci (b) are loc pentru $c = 1$. Fie $b < 1$. Cum $a < b$ rezultă că există un ideal maximal M care îl conține pe $I(a)$, astfel ca $b \in A \setminus M$, iar din 4.1.1. rezultă că există $c \in M$ astfel ca $b \vee c = 1$; dar $a \in M$, deci $a \vee c < 1$.

4.3. Definiție. O latice care verifică condiția (b) de la 4.2. se numește *locală*. Notăm cu \mathbf{PBI} categoria care are drept obiecte algebrele prebooleene locale și ca morfisme funcțiile între latice locale care verifică (4.2), iar cu \mathbf{PBI}' subcategoria categoriei \mathbf{PBI} cu aceleași obiecte și ale cărei morfisme sunt definite prin:

$$f \in \mathbf{PBI}'(A, B) \Leftrightarrow [N \in \mathbf{M}(B) \Rightarrow f^{-1}N \in \mathbf{M}(A)].$$

4.4. Teoremă. $(\mathbf{PBI}, \mathbf{PBI}')$ este cea mai mare α -categorie la dreapta de tip drept \mathbf{PB} care are ca obiecte algebre prebooleene și ca morfisme funcțiile care verifică (4.2).

Demonstrație. 1. Arătăm că $(\mathbf{PBI}, \mathbf{PBI}')$ este o categorie la dreapta. Desigur $B_0 \in \mathbf{PBI}$, $M(B_0) = \{\{0\}\}$, iar din lema 4.2. rezultă că pentru orice $A \in \mathbf{PBI}$:

$$\mathbf{PBI}'(A, B_0) = \{f \in \mathbf{PBI}(A, B_0) \mid f \text{ minimal}\} \quad (4.4)$$

Fie $A, B \in \mathbf{PBI}$ și $g \in \mathbf{PBI}(A, B)$ astfel ca pentru orice $C \in \mathbf{PBI}$ și orice $f \in \mathbf{PBI}'(B, C)$, fg să fie minimal în $\mathbf{PBI}(A, C)$. Fie $M \in M(B)$. Definim funcția $f_0: B \rightarrow B_0$ prin $f_0(b) = 0 \Leftrightarrow b \in M$. Din 4.1.4. rezultă că $f_0 \in \mathbf{PBI}'(B, B_0)$ și f_0g este minimal în $\mathbf{PBI}(A, B_0)$; deci $(fg)^{-1}(0) \in M(A)$ și $g \in M(A)$. Prin urmare $g \in \mathbf{PBI}'(A, B)$.

Invers, dacă $g \in \mathbf{PBI}'(A, B)$ și $f \in \mathbf{PBI}'(B, C)$, atunci fg este minimal în $\mathbf{PBI}(A, C)$; într-adevăr, dacă ar exista $h \in \mathbf{PBI}(A, C)$ astfel ca $h < fg$, din lema 4.2 rezultă că există $f_0 \in \mathbf{PBI}'(C, B_0)$ astfel ca $f_0h < f_0fg$, deci $f_0g \in \mathbf{PBI}'(A, B_0)$ și nu este minimal în $\mathbf{PBI}(A, B_0)$, în contradicție cu lema 4.2.

2. Din (4.4) și lema 4.2. rezultă că $(\mathbf{PBI}, \mathbf{PBI}')$ este de tip drept $\{B_0\}$.

3. Demonstrăm că dacă $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este o a-categorie la dreapta de tip drept $\{B_0\}$ unde $\mathbf{C} \subseteq \mathbf{PBI}$, atunci $\mathbf{C} \leq \mathbf{PBI}$ și $\mathbf{C}' \leq \mathbf{PBI}'$. Deoarece $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este de tip drept $\{B_0\}$, din lema 4.2 rezultă că $\mathbf{C} \subseteq \mathbf{PBI}$. Din 4.1.4. rezultă că pentru orice $A \in \mathbf{C}$:

$$\mathbf{C}'(A, B_0) = \{f \in \mathbf{C}(A, B_0) \mid f \text{ minimal în } \mathbf{C}(A, B_0) = \mathbf{PBI}(A, B_0)\} \subseteq \mathbf{PBI}'(A, B_0),$$

iar din 4.2. rezultă că orice morfism din \mathbf{C}' este morfism și în \mathbf{PBI}' ; prin urmare $\mathbf{C}' \leq \mathbf{PBI}'$.

4.5. Definiție. Morfismul $f \in \mathbf{PBI}(A, B)$ se numește *perfect* dacă pentru orice $M \in M(B)$ $f^{-1}M$ este o intersecție de ideale maximale ale lui A .

4.6. Proprietăți. 1. Morfismele categoriei \mathbf{PBI}' sunt perfecte și, în plus sunt omomorfisme de latici.

2. Dacă $f \in \mathbf{PBI}(A, B)$ și $g \in \mathbf{PBI}(B, C)$ sunt perfecte, atunci gf este perfect.

3. Dacă A este o algebră Boole și $f \in \mathbf{PBI}(A, B)$, atunci f este perfect și $f \in \mathbf{PBI}'(A, B) \Leftrightarrow f$ este omomorfism laticial.

Aceste proprietăți fac posibilă introducerea unei noi categorii de latici locale

4.7. Notății. Notăm cu \mathbf{PBp} categoria ordonată față de relațiile (4.3) ale cărei obiecte sunt laticile locale, i.e. $\mathbf{PBp} = \mathbf{PBI}$ și ale cărei morfisme sunt morfisme perfecte și $\mathbf{PBp}' = \mathbf{PBI}'$.

4.8. Teoremă. $(\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}')$ este o a-categorie la dreapta de tip drept $\{B_0\}$.

Demonstrație. Deoarece $f \in \mathbf{PBp}(A, B_0)$ dacă și numai dacă $f^{-1}(0)$ este o intersecție de ideale maximale ale lui A , rezultă că f este minimal în $\mathbf{PBp}(A, B_0)$ dacă și numai dacă $f \in \mathbf{PBl}'(A, B_0)$ pentru orice $A \in \mathbf{PBp}$. Fie $g \in \mathbf{PBp}(A, B)$. Ținând seama de definiția categoriei \mathbf{PBp}' rezultă că:

$$g \in \mathbf{PBp}'(A, B) \Rightarrow [\forall C \in \mathbf{PBl}, \forall f \in \mathbf{PBl}'(B, C), fg \text{ este minimal în } \mathbf{PBl}(A, C)] \Rightarrow [\forall C \in \mathbf{PBp},$$

$$\forall f \in \mathbf{PBp}'(B, C), fg \text{ este minimal în } \mathbf{PBp}(A, C)] \Rightarrow [\forall f \in \mathbf{PBp}'(B, B_0): fg \in \mathbf{PBp}'(A, B_0)] \Rightarrow g \in \mathbf{PBp}'(A, B),$$

deci $(\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}')$ este a-categorie la dreapta, și, evident, este de tip drept $\{B_0\}$.

4.9. Notății. Fie $A \in \mathbf{PBl}$.

$$1. \tilde{a} = \{M \in M(A) \mid a \notin M\}, a \in A$$

$$2. \tilde{A} = \{\tilde{a} \mid a \in A\}$$

3. $\tau_a: A \rightarrow \tilde{A}$ este aplicația definită prin $a \rightarrow \tilde{a}, a \in A$.

4. \tilde{T}_A - topologia generată de \tilde{A} pe $M(A)$

Când nu există pericol de confuzii vom scrie τ în loc de τ_A și \tilde{T} în loc de \tilde{T}_A .

4.10. Proprietăți. Fie $A \in \mathbf{PBl}$. Atunci:

$$1. \tau(a \vee b) = \tau(a) \cup \tau(b) \text{ și } \tau(a \wedge b) = \tau(a) \cap \tau(b), a, b \in A.$$

$$2. \tau(a) = \emptyset \Leftrightarrow a = 0; \tau(a) = M(A) \Leftrightarrow a = 1.$$

$$3. (M(A), \tilde{A}) \in \mathbf{Esp}$$

$$4. \tau \in \mathbf{IzPBp}'(A, \tilde{A})$$

$$5. (M(A), \tilde{T}) \text{ este un spațiu compact } T_1.$$

Demonstrație. 1. Se verifică imediat.

2. Desigur, $\tau(0) = \emptyset$. Dacă $a \neq 0$, atunci $0 < a$ și, cum A este locală, există $b \in A$ astfel ca $a \vee b = 1$ și $b \neq 1$. Fie M un ideal maximal care conține idealul propriu generat de $\{b\}$. Atunci $M = \tau(a)$ și, prin urmare $\tau(a) \neq \emptyset$. Analog se verifică partea a doua a afirmației.

3. Fie $a, b \in A$ astfel ca $\tilde{a} \subsetneq \tilde{b}$ și $M \in \tilde{b} \setminus \tilde{a}$. Cum $b \notin M$, există $c \in M$ astfel ca $c \vee b = 1$.

Atunci $M \notin \tilde{\mathcal{U}}_a$, deci $\tilde{\mathcal{U}}_b \neq M(A)$, conform punctului 2., și $\tilde{\mathcal{U}}_a \neq M(A)$.

4. Din punctele precedente rezultă că $\tau \in \text{PBI}(A, \tilde{A})$ și că este surjecție. Fie $N \in M(\tilde{A})$. Atunci $\tau^{-1}N$ este un ideal propriu al lui A . Vom arăta că el este chiar maximal, ceea ce va dovedi că τ este morfism strict. Presupunem că $a \in A \setminus \tau^{-1}N$; atunci $\tilde{a} \notin N$, deci există $\tilde{b} \in B$ astfel ca $\tilde{a} \cup \tilde{b} \in M(A)$ și $b \in \tau^{-1}N$, iar $a \vee b = 1$, conform 1. și 2.; prin urmare $\tau^{-1}N \in M(A)$.

Rămâne să arătăm că τ este injectiv. Fie $a, b \in A$, $a < a \vee b$. Atunci există $c \in A$ astfel ca $a \cup c \neq 1$ și $a \vee b \vee c = 1$. Fie M un ideal maximal care conține pe $a \vee c$. Atunci $M \notin \tilde{\mathcal{U}}_a$, $M \in \tilde{\mathcal{U}}_b$ și prin urmare $\tau(a) \neq \tau(b)$.

5. Fie J o mulțime, $a_j \in A$ pentru orice $j \in J$, astfel ca $M(A) = \bigcup_j \tilde{\mathcal{U}}_{a_j}$. Presupunem, prin absurd, că $M(A) \neq \bigcup_{j'} \tilde{\mathcal{U}}_{a_j}$, pentru orice mulțime finită $J' \subset J$. Conform 1. și 2. rezultă că pentru orice mulțime finită $J' \subset J$, $\bigvee_{j'} a_j \neq 1$. Fie I idealul generat de mulțimea $\{a_j \mid j \in J\}$. Desigur I este un ideal propriu și el este conținut într-un ideal maximal M . Atunci $M \in M(A) \setminus \bigcup_j \tilde{\mathcal{U}}_{a_j}$, contradicție! Prin urmare $(M(A), \tilde{T})$ este spațiu topologic compact.

Fie $M, N \in M(A)$, $M \neq N$; atunci există $a \in M$, $b \in N$ astfel ca $a \vee b = 1$, deci $M \in \tilde{\mathcal{U}}_b$ și $N \notin \tilde{\mathcal{U}}_b$ (sau invers); prin urmare $(M(A), \tilde{T})$ este un spațiu T_1 .

4.11. Notăție. Fie H transformarea definită prin:

$HA = (M(A), \tilde{A})$ - spațiul Stone al lui A , $A \in \text{PBI}$

$H(f): N \rightarrow \{M \in M(A) \mid f^{-1}N \subset M\}$, $N \in M(B)$, pentru orice $f \in \text{PBI}(A, B)$

4.12. Proprietăți. Fie $A, B, C \in \text{PBI}$, $f, f' \in \text{PBI}(A, B)$ și $g \in \text{PBI}(B, C)$. Atunci:

1. $H(f)$ este o funcție, dacă f este morfism strict.

2. $f \leq f' \Rightarrow H(f) \subset H(f')$

3. $H(f)H(g) \subset H(gf)$; dacă g este morfism strict, atunci $H(f)H(g) = H(gf)$

4. $f \in \text{PBp}(A, B) \Rightarrow H(f) \in \text{Esp}(HB, HA)$

5 $f \in \text{PBp}(A, B)$ și $H(f)$ este funcție $\Rightarrow f \in \text{PBp}'(A, B)$

6 $H(f) \cdot \tau_A(a) \subset \tau_B(f(a)), a \in A$

7 $H(f)$ este închisă, i.e. $H(f)N$ este o mulțime închisă în spațiul $(M(A), \tilde{T}_A)$, pentru orice $N \in M(B)$.

Demonstrație. Primele cinci afirmații se verifică imediat.

6 Fie $N \in H(f) \cdot \tau_A(a)$ și $M \in H(f)N \cap \tau_A(a)$; atunci $a \notin M$ și $f \cdot N \subset M$; prin urmare $f(a) \notin N$ și $N \in \tau_B(f(a))$.

7 Fie $M \in H(f)N$ și $a \in f \cdot N \setminus M$; atunci pentru orice $M' \in \tau_A(a)$, $f \cdot N \not\subset M'$; deci $M \in \tilde{T}_A$ și $H(f)N = \tilde{C}$.

4.13. Observații. Inversa afirmației 4.12.1. nu are loc întotdeauna, deci dacă $H(f)$ este funcție, nu rezultă, în general, că f este un morfism strict. De exemplu, fie $A = X \sqcup [0, 1] \mid 1 \in X \setminus \hat{X}$, unde \hat{X} este interiorul mulțimii X și I idealul generat de mulțimea

$\left\{ \frac{n-1}{n}, \frac{1}{n+1} \mid n \in \mathbb{N}^* \right\}$; fie $f: A \rightarrow B_0$ definită prin $fX = 0 \Leftrightarrow X \in I$; atunci unicul ideal maximal

al lui A care conține pe I este $M = \{X \subset [0, 1] \mid 1 \notin X\}$, deci $H(f)$ este o funcție; dar $[0, 1] \in M \setminus I$, deci I nu este maximal, ceea ce atrage faptul că f nu este morfism strict.

Nici inversa implicației 4.12.2. nu are loc, în general; de exemplu, dacă $f: A \rightarrow B_0$ este definită prin $fX = 0 \Leftrightarrow X \in M$, în exemplul precedent, atunci $H(f) = H(f)$ și $f \neq f'$.

Folosim același exemplu pentru a artăta că incluziunile de la 4.12.3. și 4.12.6. pot fi stricte. Pentru $X = [0, 1] \in A$, $X \in M$, deci $M \notin \tilde{X}$; $H(f)\tilde{X} = \emptyset$ și $\tau_{B_0}(f(X)) = \tau_{B_0}(1) \neq \emptyset$. În fine, fie $B = \{\emptyset, [0, 1], [1/2, 1], [0, 1]\}$ și $h: B \rightarrow A$ scufundarea identică. Atunci $(fh)^{-1}(0) = \{\emptyset\}$, $H(fh)(0) = \{N_1, N_2\}$, unde $N_1 = \{\emptyset, [0, 1]\}$ și $N_2 = \{\emptyset, [1/2, 1]\}$; pe de altă parte $H(h)H(f)(\{0\}) = H(h)M = \{N_1\}$, deci $H(h)H(f) \subsetneq H(fh)$.

4.14. Propoziție. Fie $f \in \text{PBl}(A, B)$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

(a) $f \in \text{PBp}(A, B)$

(b) $H(f) \cdot \tau_A(a) = \tau_B(f(a))$, pentru orice $a \in A$.

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Fie $a \in A$ și $N \in \tau_B(f(a))$. Atunci $a \notin f \cdot N$ și, conform ipotezei (a), există $M \in M(A)$ astfel ca $f \cdot N \subset M$ și $a \notin M$. Atunci $M \in H(f)N \cap \tau_A(a)$, deci $N \in H(f) \cdot \tau_A(a)$; ținând seama și de 4.12.6. rezultă (b).

(b) \Rightarrow (a). Fie $N \in M(B)$ și $a \in A \setminus f \cdot N$. Atunci $N \in \tau_B f(a)$, iar din (b) rezultă că $H(f)N \cap \tau_A(a) \neq \emptyset$. Prin urmare există $M \in \tau_A(a)$ astfel ca $f \cdot N \subset M$.

4.15. Observație. Din 4.12. rezultă că $H: \mathbf{PBp} \rightarrow \mathbf{Esp}$ este un α -functor contravariant izoton. Afirmatia se poate întări cu următorul rezultat:

4.16. Propoziție. KH este un functor covariant din \mathbf{PBp} în \mathbf{PBp} , iar aplicația $A \rightarrow \tau_A$, $A \in \mathbf{PBp}$, definește o echivalență naturală între functorii $1_{\mathbf{PBp}}$ și KH .

Demonstrație. Fie $A, B \in \mathbf{PBp}$ și $f \in \mathbf{PBp}(A, B)$. Atunci $KHA = \tilde{A}$, $KHB = \tilde{B}$ și $KH(f): \tilde{A} \rightarrow \tilde{B}$ este definit prin: $KH(f)(\tau_A(a)) = H(f) \cdot \tau_A(a) = \tau_B(f(a))$, $a \in A$, conform 4.14. În plus, din 4.10.4., τ_A este un izomorfism în $\mathbf{PBl}(A, KHA)$. Prin urmare $KH(f)\tau_A = \tau_B f$, deci $KH(f) = \tau_B f \tau_A^{-1} \in \mathbf{PBp}(\tilde{A}, \tilde{B})$. În consecință KH definește un functor covariant din \mathbf{PBp} pe \mathbf{PBp} , iar $\tau: 1_{\mathbf{PBp}} \rightarrow KH$ este o echivalență naturală.

4.17. Notății. Fie $(X, P_X) \in \mathbf{Esp}$. Notăm cu T_X topologia generată de P_X pe X și convenim ca toate considerațiile topologice pe care le facem în legătură cu spațiul semipremăsurabil (X, P_X) să se refere la topologia T_X . Proprietățile 4.10.5. și 4.12.7. sugerează că pentru a obține o comportare naturală a lui H și HK să considerăm doar acele spații semipremăsurabile pentru care (X, T_X) este spațiu compact T_1 , iar ca morfisme corespondențele închise.

4.18. Propoziție. Fie $f \in \mathbf{PBp}(A, B)$, $g \in \mathbf{PBp}(B, C)$. Atunci $H(f)H(g)N = H(gf)N$, pentru orice $N \in M(C)$.

Demonstrație. Fie $N \in M(C)$. Din 4.12.3. și 4.12.7. rezultă că $H(f)H(g)N \subset H(gf)N$. Dacă

$M \in H(g)N$ și $a \in A$ astfel ca $M \in \tilde{a}$, atunci $a \notin (gf)^{-1}N$, deci $f(a) \notin g^{-1}N$. Cum g este perfect, există $M' \in M(B)$ astfel ca $f(a) \notin M'$ și $g^{-1}N \subset M'$. Atunci $a \notin f^{-1}M'$ și $M' \in H(g)N$. Cum și f este perfect, există $M'' \in M(A)$ astfel ca $a \notin M''$ și $f^{-1}M' \subset M''$. Atunci $M'' \in \tilde{a} \cap H(f)H(g)N$. Prin urmare $M \in \overline{H(f)H(g)N}$ (închiderea topologică).

4.19. Definiții. 1. Numim *compunerea închisă* a morfismelor $f \in \text{Esp}((X, P_X), (Y, P_Y))$ și $g \in \text{Esp}((Y, P_Y), (Z, P_Z))$ corespondența notată $g \cdot f$ definită prin:

$$g \cdot f(x) = \overline{gf(x)}, \quad x \in X$$

Remarcăm că $g \cdot f$ este cu valori închise și este măsurabilă; într-adevăr, dacă $C \in P_Z$ atunci $(g \cdot f)^{-1}C = \{x \in X \mid \overline{gf(x)} \cap C \neq \emptyset\} = \{x \in X \mid gf(x) \cap C \neq \emptyset\} = (gf)^{-1}C = f^{-1}g^{-1}C$.

2. Notăm cu **ES** categoria ordonată concretă care are ca obiecte spațiile semipremăsurabile (X, P_X) astfel ca (X, T_X) să fie spațiu compact T_1 și ca morfisme corespondențele măsurabile cu valori închise, pentru care compunerea este cea definită mai sus. Cu **ES'** notăm subcategoria lui **ES** cu același obiecte și cu funcțiile măsurabile ca morfisme.

Din 4.19., 4.18., 4.10.5., 4.12.7. și din faptul că dacă $f \in \text{PBp}(A, B)$ atunci $H(f) \in \text{Esp}(H(A), H(B))$, rezultă imediat:

4.20. Propoziție. 1. $K(fg) = K(f \cdot g)$, f și g fiind morfisme compozabile din **Esp**.

2. (ES, ES') este o a-categorie la stânga de tip stâng $\{(X_0, B_0)\}$.

3. H definește un functor contravariant din **PBp** în **ES**.

Ca în cazul clasic, [PR.71], se verifică imediat legătura dintre proprietățile laticiale ale spațiilor semipremăsurabile și cele topologice ale obiectelor categoriei **ES**.

4.21. Propoziție. Fie $(X, P_X) \in \text{Esp}$. Atunci:

1. (X, T_X) este un spațiu T_1 dacă și numai dacă pentru orice $x, y \in X$: $[x \neq y \implies \exists A \in P_X, x \in A \text{ și } y \notin A]$.
2. (X, T_X) este compact dacă și numai dacă orice ideal maximal al lui P_X este de forma $\{A \in P_X \mid x \notin A\}$, pentru un anume $x \in X$.

4.22. Definiții. Fie $(X, P_X) \in \text{Esp}$.

1. (X, P_X) se numește *reduc* dacă pentru orice $x, y \in X$: $x \neq y \Rightarrow \exists A \in P_X$: $x \in A, y \notin A$

2. (X, P_X) se numește *perfect* dacă: $M \in M(P_X) \Rightarrow \exists x \in X$: $M = \{A \in P_X \mid x \notin A\}$.

În general, vom nota $M_x = \{A \in P_X \mid x \notin A\}$ idealul propriu al lui P_X , pentru orice $x \in X$.

3. (X, P_X) se numește *local* dacă $\forall x \in X$ și $\forall A \in P_X$: $x \in A \Rightarrow [\exists B \in P_X$: $A \cup B = X$ și $x \notin B]$

4. (X, P_X) se numește *atomic* dacă: $x \in X \Rightarrow \{x\} \in P_X$

4.23. Proprietăți. 1. Obiectele categoriei **ES** sunt spațiile semipremăsurabile reduce și perfecte (vezi 4.21.).

2. Fie $(X, P_X) \in \text{Esp}$. Atunci: $\{M_x \mid x \in X\} \subset M(P_X) \Leftrightarrow (X, P_X)$ este local

3. Dacă (X, P_X) este local atunci P_X este o algebră prebooleană locală de submulțimi ale lui X : inversa nu este valabilă.

4.24. Notăție și observații. Fie (X, P_X) un spațiu semipremăsurabil local. Notăm cu $\pi_{(X, P_X)}: X \rightarrow M(P_X)$ funcția definită prin $x \rightarrow M_x$. Uneori, când nu este pericol de confuzie, vom omite indicele (X, P_X) al funcției.

1. $\pi: (X, P_X) \rightarrow (M(P_X), \tilde{P}_X)$ este măsurabilă; $\pi^{-1} \tilde{A} = A$, pentru oricare $A \in P_X$.

2. πX este o submulțime densă în $(M(P_X), \tilde{T}_{P_X})$.

3. π este injectivă dacă și numai dacă (X, P_X) este redus.

4. $\pi A = \tilde{A} \cap \pi X$ pentru orice $A \in P_X$.

5. Dacă, în plus, (X, P_X) este redus, atunci $\pi: (X, P_X) \rightarrow (\pi X, \tilde{P}_X \cap \pi X)$ este un izomorfism în **Esp'**; vom identifica (X, P_X) cu submulțimea densă a lui $M(P_X)$ înzestrată cu urma lui \tilde{P}_X pe această submulțime.

4.25. Propoziție. Dacă (X, P_X) este un spațiu semipremăsurabil perfect și redus, atunci el este și local, iar π induce un izomorfism în **ES** din (X, P_X) pe $(M(P_X), \tilde{P}_X)$

Demonstrație. Fie $(X, P_X) \in \text{ES}$ și $x \in X$. Atunci, conform 4.22.2., există $y \in X$ astfel ca

$M = M_x \in M(P_X)$, dar (X, P_X) este redus, deci $x=y$ și $M_x \in M(P_X)$. Prin urmare, conform 4.23.2., (X, P_X) este local. Din 4.22.2. și 4.23.3. rezultă că π este o bijecție din X pe \tilde{P}_X , iar din 4.24.1. că π și π^{-1} sunt funcții măsurabile.

4.26. Propoziție. HK este un functor covariant din \mathbf{ES} pe \mathbf{ES} iar π este o echivalență naturală din $\mathbf{1}_{\mathbf{ES}}$ în HK .

Demonstrație. K este un functor covariant $\mathbf{ES} \rightarrow \mathbf{PBp}$. Într-adevăr, din 4.25., dacă $(X, P_X) \in \mathbf{ES}$, atunci $K(X, P_X) \in \mathbf{PBp} = \mathbf{PBl}$. Fie $f \in \mathbf{ES}((X, P_X), (Y, P_Y))$ și $M_x \in M(P_X)$. Atunci $K(f)M_x = \{B \in P_Y \mid f \cdot B \in M_x\} = \{B \in P_Y \mid f(x) \cap B = \emptyset\} = \{M_y \mid y \in f(x)\}$, deci $K(f) \in \mathbf{PBp}(P_Y, P_X)$, iar din 4.26.1., $K: \mathbf{ES} \rightarrow \mathbf{PBp}$ este contravariant și $HK: \mathbf{ES} \rightarrow \mathbf{ES}$ este functor covariant.

2. $\pi: \mathbf{1}_{\mathbf{ES}} \rightarrow HK$ este o echivalență naturală. Într-adevăr, din 4.25., $\pi_{(X, P_X)}$ este homeomorfism în \mathbf{ES} , pentru orice $(X, P_X) \in \mathbf{ES}$. Fie $f \in \mathbf{ES}((X, P_X), (Y, P_Y))$. Arătăm că diagrama

$$\begin{array}{ccc}
 (X, P_X) & \xrightarrow{\pi_{(X, P_X)}} & (M(P_X), \tilde{P}_X) \\
 \downarrow f & & \downarrow HK(f) \\
 (Y, P_Y) & \xrightarrow{\pi_{(Y, P_Y)}} & (M(P_Y), \tilde{P}_Y)
 \end{array}$$

este comutativă. Fie $x \in X$. Atunci: $HK(f)\pi(x) = HK(f)M_x = \{M_y \mid y \in Y, K(f)M_x \subset M_y\} = \{M_y \mid y \in f(x)\} = \pi(f(x))$. În plus, dacă $y \in f(x)$, atunci există $B \in P_Y$ astfel ca $y \in B$, unde $B \cap f(x) = \emptyset$, căci $f(x)$ este închisă în spațiul compact (Y, T_Y) ; deci $K(f)M_x \not\subset M_y$, de unde $\{M_y \mid y \in Y, K(f)M_x \subset M_y\} = \{M_y \mid y \in f(x)\}$; prin urmare diagrama este comutativă.

4.27. Teoremă. $K: (\mathbf{ES}, \mathbf{ES}') \rightarrow (\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}')$ este o echivalență la stânga - dreapta, iar $H: (\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}') \rightarrow (\mathbf{ES}, \mathbf{ES}')$ este o echivalență la dreapta - stânga.

Demonstrație. Vom verifica condițiile din 1.14. (vezi și 1.8.6.). Din 4.26. și 4.16. rezultă că $H: \mathbf{PBp} \rightarrow \mathbf{ES}$ și $K: \mathbf{ES} \rightarrow \mathbf{PBp}$ sunt echivalențe. Din definiția (4.1) și comentariul următor formulei (4.3) rezultă izotonia lui K , iar din 4.12. cea a lui H . Rămâne să probăm

că ambii functori conservă morfismele stricte. Fie $f \in \mathbf{ES}'((X, P_X), (Y, P_Y))$ și $M_x \in \mathbf{M}(P_X)$. Atunci $K(f) \cdot M_x = M_{f(x)}$, deci $K(f) \in \mathbf{PBp}'(P_Y, P_X)$. Din 4.12.1. rezultă proprietatea similară pentru H .

4.28. Consecință. Fie F o diagramă în \mathbf{ES} care are limită proiectivă în $(\mathbf{ES}, \mathbf{ES}')$ și G o codiagramă în \mathbf{PBp} care are limită inductivă în $(\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}')$. Atunci:

$$(a) \quad K \left(\lim_{\leftarrow (\mathbf{ES}, \mathbf{ES}')} F \right) = \lim_{\rightarrow (\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}')} KF$$

$$(b) \quad H \left(\lim_{\rightarrow (\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}')} G \right) = \lim_{\leftarrow (\mathbf{ES}, \mathbf{ES}')} HG$$

4.29. Observație. $(\mathbf{ES}, \mathbf{ES}')$ și $(\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}')$ sunt cele mai mari a-categorii pentru care K este o echivalență la stânga-dreapta, iar H este o echivalență la dreapta-stânga, în sensul că dacă $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este o a-categorie la stânga, iar $(\mathbf{D}, \mathbf{D}')$ o a-categorie la dreapta astfel ca:

$$(i) \quad \mathbf{D} \leq \mathbf{PBp}, \mathbf{D}' \leq \mathbf{PBp}'$$

$$(ii) \quad \mathbf{C} \subset \mathbf{Esp}$$

$$(iii) \quad H \text{ induce o echivalență la dreapta-stânga } (\mathbf{D}, \mathbf{D}') \rightarrow (\mathbf{C}, \mathbf{C}')$$

$$(iv) \quad K \text{ induce o echivalență la stânga-dreapta } (\mathbf{C}, \mathbf{C}') \rightarrow (\mathbf{D}, \mathbf{D}')$$

atunci $\mathbf{D} \leq \mathbf{PBp}$, $\mathbf{D}' \leq \mathbf{PBp}'$, $\mathbf{C} \leq \mathbf{ES}$ și $\mathbf{C}' \leq \mathbf{ES}'$.

Demonstrație. Din (iii) rezultă că orice obiect din \mathbf{C} este izomorf în \mathbf{C}' cu un spațiu semipremăsurabil perfect și redus și că orice morfism din \mathbf{C} este o corespondență închisă. Deoarece $H(f)$ este o funcție măsurabilă pentru orice morfism f din \mathbf{D}' , rezultă că orice obiect din \mathbf{C} este izomorf în \mathbf{Esp}' cu un spațiu semipremăsurabil perfect și redus, deci $\mathbf{C} \subset \mathbf{ES}$ și $\mathbf{C}' \subset \mathbf{ES}'$.

Dacă f este un morfism în \mathbf{C} , $K(f)$ este un morfism în \mathbf{PBp} , iar din 4.18. rezultă că în \mathbf{C} compunerea morfismelor este compunerea închisă, deci $\mathbf{C} \leq \mathbf{ES}$. Din (i) și (iv) rezultă că $\mathbf{D} \leq \mathbf{PBp}$, iar $\mathbf{D}' \leq \mathbf{PBp}'$.

4.30. Observație. Fie F o I-diagramă în \mathbf{Esp} astfel ca $H(KF)$ să fie diagramă în \mathbf{ES} . Vom nota în continuare $F_i = (X_i, P_i)$, pentru orice $i \in I$. Vom analiza existența limitei proiective a diagramei $H(KF)$ în $(\mathbf{ES}, \mathbf{ES}')$ și legătura cu limita proiectivă a lui F în $(\mathbf{Esp}, \mathbf{Esp}')$ (vezi teorema 3.36). Din 4.28. rezultă că existența acesteia este condiționată de existența limitei inductive a I-codiagramei KF în $(\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}')$. De aceea vom demonstra în prealabil că

$(\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}')$ este cu limite inductive, apoi vom da condiții necesare și suficiente ca $\lim_{\mathbf{PBp}, \mathbf{PBp}'} \mathbf{KF} = \mathbf{K}(\lim_{(\mathbf{Esp}, \mathbf{Esp})} \mathbf{F})$ și vom arăta că $(\mathbf{ES}, \mathbf{ES}')$ este cu limite proiective prezentând două caracterizări ale acestor limite.

4.31. Propoziție. Fie \mathbf{F} o \mathbf{I} -diagramă în \mathbf{Esp} .

- 1 $\mathbf{H}(\mathbf{KF})$ este diagramă în $\mathbf{ES} \Leftrightarrow \mathbf{KF}$ este codiagramă în \mathbf{PBp} .
- 2 Dacă $\mathbf{F}(i) = (\mathbf{X}_i, \mathbf{P}_i)$ este premăsurabil, $i \in \mathbf{I}$, atunci \mathbf{KF} este codiagramă în \mathbf{PBp} .

Demonstrație. 1. Rezultă din 4.27.

2. Deoarece, conform (4.1), $\mathbf{K}: \mathbf{Esp} \rightarrow \mathbf{PB}$ este un functor covariant izoton, rezultă că \mathbf{P} este o algebră Boole (vezi 3.34.5.), iar din 4.6.3. rezultă că $\mathbf{F}(s)$ este perfect, pentru orice $s \in \mathbf{Hom} \mathbf{I}$, deci \mathbf{KF} este o codiagramă în \mathbf{PBp} .

4.32. Notății. Fie $\mathbf{F}=(\mathbf{A}_i, \mathbf{F}(s))$ o \mathbf{I} -codiagramă în \mathbf{PBI} .

1 $\mathbf{X}=\{(I_i) \mid I_i \text{ este ideal propriu în } \mathbf{A}_i \text{ și } \mathbf{F}(s)I_i \subset I_j, \text{ pentru orice } i, j \in \mathbf{I}, s \in \mathbf{I}(i, j)\}$; pe \mathbf{X} considerăm ordinea " \subset " definită prin: $(I_i) \subset (J_i) \Leftrightarrow I_i \subset J_i, i \in \mathbf{I}$.

2 \mathbf{X}_0 - mulțimea elementelor maxime ale lui \mathbf{X} .

3 Pentru orice $i \in \mathbf{I}$ și $a_i \in \mathbf{A}_i$, $f_i(a_i) = \{(I_i) \in \mathbf{X}_0 \mid a_i \notin I_i\}$.

4 $\mathbf{B} = \{f_i(a_i) \mid a_i \in \mathbf{A}_i, i \in \mathbf{I}\}$.

5 \mathbf{A} - algebra prebooleană de submulțimi ale lui \mathbf{X}_0 generată de \mathbf{B} .

6 $\mathbf{M}_x = \{a \in \mathbf{A} \mid x \not\subset a\}$, pentru orice $x \in \mathbf{X}_0$.

4.33. Propoziție. (a) $(g_i) \in \mathbf{IN}(\mathbf{B}_0, \mathbf{F}) \Leftrightarrow (g_i^{-1}(0)) \in \mathbf{X}$

(b) $(g_i) \in \mathbf{INM}(\mathbf{B}_0, \mathbf{F}) \Leftrightarrow (g_i^{-1}(0)) \in \mathbf{X}_0$.

Demonstrație. (a) este imediată, iar (b) rezultă din observația că dacă $(g_i), (h_i) \in \mathbf{IN}(\mathbf{B}_0, \mathbf{F})$, $(g_i) \subset (h_i)$ dacă și numai dacă $g_i^{-1}(0) \supset h_i^{-1}(0)$, $i \in \mathbf{I}$.

Următoarele proprietăți se verifică direct.

4.34. Proprietăți. 1. $f_i \in \mathbf{PB}(\mathbf{A}_i, \mathbf{A})$, pentru orice $i \in \mathbf{I}$.

2 Pentru orice $x=(I_i) \in \mathbf{X}_0$, $i \in \mathbf{I}$, $a_i \in \mathbf{A}_i$: $a_i \in I_i \Leftrightarrow f_i(a_i) \in \mathbf{M}_x$.

3. $(f_i^{-1} \mathbf{M}_x)_i = x$, pentru orice $x \in \mathbf{X}_0$.

4.35. Propoziție. Aplicația π definită prin $x \rightarrow M_x$ definește o bijecție $X_0 \rightarrow M(A)$.

Demonstrație. Fie $x=(I_i) \in X_0$. Desigur M_x este un ideal propriu al lui A . Fie $M \in M(A)$ astfel ca $M_x \subset M$ (Zorn). Din 4.34.3. rezultă că $I_i \subset f_i M$, $i \in I$. Dar $(f_i M) \in X$ și $(I_i) \in X_0$, deci $(f_i M) = (I_i)$. În plus, pentru orice $i \in I$ și pentru orice $a_i \in A_i$, conform 4.34.3.: $f_i(a_i) \in M \Rightarrow a_i \in I_i \Rightarrow f_i(a_i) \in M_x$; din 4.1.2., $M \subset M_x$, deci $M = M_x$. Prin urmare π este bine definită și surjectivă; injectivitatea sa rezultă imediat din 4.34.3..

4.36. Consecință. $(X_0, A) \in ES$ și $\pi \in IzES'((X_0, A), HA)$.

4.37. Teoremă. (PBI, PBI') este cu limite inductive; dacă F este o I -codiagramă în PBI , atunci $\lim_{(PBI, PBI')} F = (A, f_i)$, unde A și f_i sunt definiți în 4.32..

Demonstrație. Din 4.24.5. și 4.23.3. rezultă imediat că $A \in PBI$, căci $(X_0, A) \in ES$. În plus, $(f_i) \in INM(A, F)$; într-adevăr, dacă $h \in PBI(A, B_0)$, din 4.35. rezultă că există $x \in X_0$ astfel ca $h(0) = M_x$ și din 4.34.3. că $((hf_i)(0)) = (f_i M_x) = x$; atunci, din 4.33. rezultă că $(hf_i) \in INM(B_0, F)$.

Fie $C \in PBI$ și $(g_i) \in INM(C, F)$. Căutăm un unic $g \in PBI'(A, C)$ astfel ca $(gf_i) = (g_i)$. Fie $a \in A$. Din definiția 4.32. rezultă că există un $m \in \mathbb{N}$, $m_k \in \mathbb{N}$, $i_{ks} \in I$, $k \in \overline{0, n}$, $s \in \overline{0, m_k}$, $a_{i_{ks}} \in A_{i_{ks}}$ astfel ca $a = \bigvee_{k=0}^n \bigwedge_{s=0}^{m_k} f_{i_{ks}}(a_{i_{ks}})$. Pentru a ne atinge scopul este suficient să arătăm că: $g: a \rightarrow c = \bigvee_{k=0}^n \bigwedge_{s=0}^{m_k} g_{i_{ks}}(a_{i_{ks}})$

definește un morfism din $PBI'(A, C)$. Fie $a' = \bigcup_{p=0}^r \bigcap_{q=0}^{t_p} f_{i_{pq}}(a'_{i_{pq}}) = a$ și $c' = \bigvee_{p=0}^r \bigwedge_{q=0}^{t_p} g_{i_{pq}}(a'_{i_{pq}}) \in C$. Trebuie să

arătăm că $c = c'$. Presupunem, prin absurd, că $c \neq c'$. Cum C este locală, rezultă că există $N \in M(C)$ astfel ca $c \wedge c' \in N$ și $c \vee c' \notin N$, deci $c \notin N$, sau $c' \notin N$. Să presupunem că $c' \notin N$; atunci $c \in N$. Fie $h: C \rightarrow B_0$ definit prin $h(d) = 0 \Leftrightarrow d \in N$. Atunci $(hg_i) \in INM(B_0, F)$, iar din 4.33. rezultă $x = (g_i N) \in X_0$ și $x \in f_i(a) \Leftrightarrow a \notin g_i N \Leftrightarrow g_i(a) \notin N$, $i \in I$, $a_i \in A_i$. Dar $c \in N$, deci există $s(k) \in \{0, \dots, m_k\}$, $k \in \overline{0, n}$ astfel ca $g_{i_{ks}}(a_{i_{ks}}) \in N$. Atunci pentru orice $k \in \{0, \dots, n\}$, $x \notin f_{i_{ks}}(a_{i_{ks}})$, deci $x \notin a$. Dar $c' \notin N$, deci există $p \in \{0, \dots, r\}$ astfel ca $g_{i_{pq}}(a'_{i_{pq}}) \notin N$, oricare ar fi $q \in \{0, \dots, t_p\}$; deci $x \in f_{i_{pq}}(a'_{i_{pq}})$, $q \in \overline{0, t_p}$ și $x \in a'$. În concluzie $a \neq a'$, ceea ce contrazice ipoteza.

Rămâne să arătăm că $g \in \text{PBI}'(A, C)$. Fie $N \in M(C)$ și $h: C \rightarrow B_0$ definită prin $h(c) = 0$ dacă și numai dacă $c \in N$. Atunci $x = (g, N) \in X_0$. Este suficient să arătăm, conform 4.35., că $M_x = g \cdot N$. Fie $i \in I$ și $a_i \in A_i$. Atunci: $f_i(a_i) \in M_x \Leftrightarrow x \notin f_i(a_i) \Rightarrow a_i \in g_i \cdot N \Rightarrow f_i(a_i) \in g \cdot N$, iar din 4.1.2. rezultă că $M_x \subset g \cdot N$ și, prin urmare, $M_x = g \cdot N$.

4.38. Teoremă. $(\text{PBp}, \text{PBp}')$ este cu limite inductive; dacă F este o I -codiagramă în PBp atunci $\lim_{\rightarrow (\text{PBp}, \text{PBp}')} F = \lim_{\rightarrow (\text{PBI}, \text{PBI})} \Delta F = (A, f)$, unde $\Delta: \text{PBp} \rightarrow \text{PBI}$ este functorul de uitare, iar A și f sunt definiți în 4.32..

Demonstrație. Conform teoremei 4.37., este suficient să arătăm că f_i este morfism perfect (vezi 4.5.), pentru orice $i \in I$. Fie $M \in M(A)$. Atunci există $x = (I) \in X_0$, conform 4.35., astfel ca $M = M_x$. Fie $B_i = \bigcap \{M_1 \in M(A) \mid I_i \subset M_1\}$, $i \in I$. Atunci B_i este ideal propriu al lui A , și, cum pentru orice $i, j \in I$, $s \in I(i, j)$, $F(s)$ este perfect, $F(s)B_i \subset B_j$, conform 4.32.1., $(B_i) \in X$, iar $x = (I) \subset (B_i)$. Dar $x \in X_0$, deci, conform 4.32.2., $(B_i) = (I)$ și f_i este perfect, pentru orice $i \in I$.

4.39. Teoremă. Fie $G = ((X_i, P_i), G(s))$ o I -diagramă în Esp astfel încât KG să fie o codiagramă în PBp și, ca în 3.35., $((L, P_L), g_i) = \lim_{\leftarrow (\text{Esp}, \text{Esp})} G$. Dacă $P_L \in \text{PBI}$, atunci următoarele condiții sunt echivalente:

$$(a) \quad \lim_{\rightarrow (\text{PBp}, \text{PBp}')} KG = (K(L, P_L), K(g_i))$$

$$(b) \quad \forall J \subset I \text{ finită și } \forall (A_i)_i \in \prod_i P_i:$$

$$L = \bigcup_i g_i \cdot A_i \Rightarrow \exists k \in I: X_k = \bigcup \{G(s) \cdot A_i \mid i \in J, s \in I(i, k)\} \quad (4.5)$$

Demonstrație. Fie $F = KG = (P_i, F(s))$, unde $F(s) = KG(s)$, pentru orice $i, j \in I$ și $s \in I(i, j)$ și $h_i = K(g_i)$, $i \in I$. Din teorema 4.38., $\lim_{\rightarrow (\text{PBp}, \text{PBp}')} F = (A, f)$, A și f_i fiind definite în 4.32..

(a) \Rightarrow (b). Fie $\lim_{\rightarrow (\text{PBp}, \text{PBp}')} F = (P_L, h_i)$. Atunci există un izomorfism $h \in \text{PBp}'(A, P_L)$ astfel ca $(hf) = (h_i)$. Fie J o submulțime finită a lui I , $(A_i) \in \prod_i P_i$, astfel ca $L = \bigcup_i g_i \cdot A_i = \bigcup_i h_i \cdot A_i$. Fie I_k

idealul generat de mulțimea $\cup\{F(s)A_i \mid i \in J, s \in I(i,k)\}, k \in I$. Pentru a demonstra (b) este suficient să arătăm că există $k \in I$ astfel ca $I_k = P_k$. Presupunem, prin absurd, că I_k este ideal propriu al lui P_k , pentru orice $k \in I$. Atunci $(I_i) \in X$ și există, conform lemei lui Zorn un $x = (J_k) \in X_0$ astfel ca $(I_k) \subset x$. Atunci $A_i \in I_i \subset J_i$, pentru orice $i \in J$, deci $x \notin \bigcup_i A_i$. Prin urmare $L \neq h(\bigcup_i A_i) = \bigcup_i h(A_i)$, în contradicție cu ipoteza.

(b) \Rightarrow (a). Arătăm că $(h_i) \in INM(P_L, F)$. Fie $M \in M(P_L)$. Atunci $(h_i M) \in X$. Fie $x = (J_i) \in X_0$ astfel ca $(h_i M) \subset x$ și J ideal generat de mulțimea $\{h_i A_i \mid i \in I, A_i \in J_i\}$ în P_L . Din (b) rezultă că J este ideal propriu al lui P_L . Cum pentru orice $i \in I$ și $A_i \in P_i$, astfel ca $h_i A_i \in M$ rezultă că $A_i \in J$ și $h_i A_i \in J$, din 4.1.2. rezultă că $M \subset J$, deci $M = J$. Dar $J_i \subset h_i J = h_i M, i \in I$, deci $x = (h_i M)$; atunci, conform 4.33 și 2.11., $(h_i) \in INM(P_L, F)$. Din $(h_i) \in INM(P_L, F)$ și $(A, f_i) = \lim_{(PBp, PBp')} F$ rezultă că există un unic $h \in PBp'(A, P_L)$ astfel ca $(hf_i) = (h_i)$.

Deoarece mulțimea $\{P \in P_L \mid \exists a \in A: h(a) = P\}$ este o subalgebră prebooleană a lui P_L care conține mulțimea $\{h_i A_i \mid i \in I, A_i \in P_i\}$, conform 4.6.1., rezultă că h este surjectivă. Pentru a proba injectivitatea, fie $a, b \in A, a \neq b, x = (I_i) \in a \setminus b$ și J idealul lui P_L generat de mulțimea $\{h_i A_i \mid i \in I, A_i \in I_i\}$. Din (b) rezultă că J este un ideal propriu. Ca mai sus:

$$i \in I, A_i \in P_i, f_i A_i \in M_x \Rightarrow [A_i \in I_i \text{ și } f_i A_i \in h J];$$

din 4.1.2. rezultă că $M_x \subset h J$; dar J este ideal propriu, iar din 4.35., M_x este un ideal maximal, prin urmare $M_x = h J$. Atunci $a \notin M_x = h J, b \in M_x = h J$, deci $h(a) \neq h(b)$. În concluzie $h \in IzPBp'(A, P_L)$.

4.40. Observație. Condiția (b) din teorema 4.39. este exprimată în termenii diagramei G , desigur ea este satisfăcută dacă G este conservativ și dacă pentru orice $i \in I$, din $g_i A_i = X_i, A_i \in P_i$, rezultă $A_i = X_i$. În rezultatele următoare vom analiza limitele proiective din (ES, ES') prin intermediul echivalenței naturale π - teorema 4.41. - și printr-o construcție similară celor din (Ec, Ef) - teorema 4.45..

4.41. Teoremă. Fie $\tilde{G} = ((\tilde{X}_i, \tilde{P}_i), \tilde{G}(s))$ o I -diagramă în $ES, F \not\ll \tilde{G}, X_0$ și A ca în 4.32 și $g: X_0 \rightarrow \tilde{X}_i$ definit prin: $g_i(I_i) = \bigcap \{A_i \mid A_i \in I_i\}, i \in I$. Atunci $((X_0, A), g_i) = \lim_{ES, ES'} \tilde{G}$

Demonstrație. Din 4.38. și 4.28. rezultă că există limita proiectivă în (ES, ES') , a lui

$H(K\tilde{G})$ și $\lim_{\leftarrow (ES, ES')} H(K\tilde{G}) = (HA, H(f_i))$. Din 4.26., cum $\pi: 1_{ES} \rightarrow HK$ este o echivalență naturală, rezultă că limita proiectivă a lui \tilde{G} în (ES, ES') există și $\lim_{\leftarrow (ES, ES')} \tilde{G} = (HA, \pi_{(\tilde{X}, \tilde{P})}^{-1} \circ H(f_i))$. Din 4.36. rezultă că $\lim_{\leftarrow (ES, ES')} \tilde{G} = ((X_0, A), \pi_{(\tilde{X}, \tilde{P})}^{-1} H(f_i) \pi)$. Dar, pentru orice $i \in I$ și $x \in X_0$, $\pi_{(\tilde{X}, \tilde{P})}^{-1} H(f_i) \pi(x) = \{ \tilde{x}_i \in \tilde{X}_i \mid M_{\tilde{x}_i} \in H(f_i) M_x \} = \cap \{ A_i^c \mid x \notin f_i A_i, A_i \in \tilde{P}_i \} = g_i(x)$, deci $\lim_{\leftarrow (ES, ES')} \tilde{G} = ((X_0, A), g_i)$.

4.42. Consecință. Fie G o I -diagramă în \mathbf{Esp} , $((L, P_L), f_i) = \lim_{\leftarrow (Esp, Esp')} G$, ca în 3.36.,

astfel ca:

- (i) $H(KG)$ să fie diagramă în \mathbf{ES}
- (ii) $P_L \in \mathbf{PBI}$
- (iii) să fie verificată condiția (4.5) de la 4.39.

Fie, ca în 4.41, $\lim_{\leftarrow (ES, ES')} H(KG) = ((X_0, A), g_i)$. Atunci:

- (a) $\lim_{\leftarrow (PBp, PBp')} KG = (P_L, K(f_i))$
- (b) $\exists g \in \text{IzPBp}'(A, P_L)$ astfel ca $(gK(g_i)) = (K(f_i))$
- (c) $\exists f \in \text{IzES}'(HP_L, (X_0, A))$ astfel ca $(HK(f_i)) = (g_i, f)$

Demonstrație. Din 4.32., (i) și (ii) rezultă că functorul KG este o codiagramă în \mathbf{PBp} , iar din 4.39 rezultă (a). Din 4.28. rezultă că $(HP_L, HK(f_i)) = \lim_{\leftarrow (ES, ES')} H(KG)$, de unde rezultă imediat (c). În sfârșit, cum $(A, K(g_i)) = \lim_{\rightarrow (PBp, PBp')} KH(KG)$ rezultă că există un unic izomorfism $g: \mathbf{PBp}'(A, P_L)$ astfel ca $gK(g_i) = K(f_i)$, $i \in I$ și condiția (b) este verificată.

4.43. Observație. Dacă I -diagrama G din \mathbf{Esp} satisface condițiile (i) și (ii) din 4.42., atunci din teorema 4.39. rezultă că are loc echivalența (4.5) \Leftrightarrow (c).

Exemplul următor ilustrează modul în care pot fi întrebuințate proprietățile de

dualitate din 4.42. și clarifică "defectul" remarcat la 3.40..

4.44. Exemflu. Fie $F_1 = ((X_n, P_n), f_{nm})$ sistemul proiectiv din \mathbf{Ep} construit la 3.37. și $(([0,1], R(P)), f_n) = \varprojlim_{(\mathbf{Ep}, \mathbf{Ep})} F_1$. Desigur, F_1 satisface condiția (4.5):

$$\forall J \subset \mathbb{N}, J \text{ finită}, \forall (A_j)_{j \in J} \in \prod_{j \in J} P_j, \text{ din } [0,1] = \bigcup_{j \in J} A_j \text{ rezultă că există } n \in \mathbb{N} \text{ astfel ca } X_n = \bigcup_{j \in J, j \leq n} A_j.$$

Fie $(M(P_n), \tilde{P}_n)$ spațiul Stone al algebrei Boole P_n , $n \in \mathbb{N}$ și $\tilde{f}_n : (M(X), \tilde{R}(P)) \rightarrow (M(P_n), \tilde{P}_n)$ definită prin $\tilde{f}_n N = \{M \in M(P_n) \mid \{A_n \in P_n \mid f_n^{-1} A_n \in N\} \subset M\}$, pentru orice $M \in M(R(P))$, $n \in \mathbb{N}$. Fie μ_n ca în 3.38. și 3.39.; cum $M(\mu_0) = \{A \in R(P) \mid 0 \notin \overline{A \setminus \{0\}}\}$, (vezi 3.40.) rezultă că $M(\mu_n)$ este ideal maximal în $R(P)$ și $\tilde{f}_n M(\mu_0) = \{M_0^n, M_{2^n}^n\}$ unde $M_0^n = \{A_n \in P_n \mid 0 \notin A_n\}$ și $M_{2^n}^n = \{A_n \in P_n \mid 2^n \notin A_n\}$, $n \in \mathbb{N}$. Atunci $\tilde{f}_n M(\mu_0) \xrightarrow{x} (M_0^n)_n$ și (\tilde{f}_n) nu este familie invariantă minimală.

4.45. Teoremă. Fie $\tilde{G} = ((\tilde{X}_1, \tilde{P}_1), \tilde{G}(s))$ o I-diagramă în \mathbf{ES} , $\tilde{PI} = \{(B_i) \mid \emptyset \neq B_i \subset \tilde{X}_1, B_i = \overline{B_i}, \tilde{G}_i(s) B_j \subset B_i, \forall i, j \in I, \forall s \in I(i, j)\}$, ordonată cu ordinea produs, \tilde{PIM} mulțimea elementelor minimale din \tilde{PI} , \tilde{p} algebra prebooleană de mulțimi a lui \tilde{PIM} generată de mulțimea $\{(B_i) \mid i \in I, B_i \in \tilde{P}_1\}$ unde $\tilde{f}_1 : \tilde{PIM} \rightarrow \tilde{X}_1$ este definită prin $\tilde{f}_1((B_i)) = B_i$.

Atunci $((\tilde{PIM}, \tilde{p}), \tilde{f}_1) = \varprojlim_{(\mathbf{ES}, \mathbf{ES})} \tilde{G}$.

Demonstrație. Fie ca în 4.44., $\varprojlim_{(\mathbf{ES}, \mathbf{ES})} \tilde{G} = ((X_0, A), g)$. Trebuie să dovedim existența unui izomorfism $f \in \mathbf{ES}'((X_0, A), (\tilde{PIM}, \tilde{p}))$ astfel ca $(\tilde{f}_1 f) = (g)$. Fie funcțiile $k : X \rightarrow \tilde{PI}$ și $h : \tilde{PI} \rightarrow X$ definite prin: $k(I) = (\bigcap \{A_i^c \mid A_i \in I\})$, $h(B_i) = (\{A_i \in \tilde{P}_1 \mid A_i \subset B_i^c\})$, pentru orice $(I) \in X$ și $(B_i) \in \tilde{PI}$. Se verifică imediat buna definire a lui k și h precum și faptul că sunt funcții descrescătoare; în plus, dacă $(I) \in X_0$, atunci $hk(I) = (I)$. Prin urmare, dacă f este restricția lui

k la X_0 , atunci $fX_0 = \widetilde{\text{PIM}}$, și, în consecință, putem considera că $f \in \text{Of}(X_0, \widetilde{\text{PIM}})$ este inversabilă și inversa sa este restricția lui h la $\widetilde{\text{PIM}}$. Mai mult, $(\tilde{f}, f) = (g,)$ și f este măsurabilă; într-adevăr, $\{C \subseteq \widetilde{\text{PIM}} \mid f^{-1}C \subseteq A\}$ este o algebră prebooleană de submulțimi ale lui $\widetilde{\text{PIM}}$ care conține mulțimea $\{f^{-1}B_i \mid i \in I, B_i \in \tilde{P}_i\}$; f^{-1} este de asemenea măsurabilă căci, pentru orice $i \in I, A_i \in \tilde{P}_i$, $f(f^{-1}A_i) = \{B_i \in \widetilde{\text{PIM}} \mid A_i \in \{C_i \in \tilde{P}_i \mid C_i \subseteq B_i^c\}\} = \tilde{f}_i^{-1}A_i$. Prin urmare $(\widetilde{\text{PIM}}, \tilde{p}) \in \text{ES}$, $f \in \text{IzES}'((X_0, A), (\widetilde{\text{PIM}}, \tilde{p}))$ și $(\tilde{f}, f) = (g,)$.

4.46. Observații. 1. Orice element din $\widetilde{\text{PI}}$ conține un element din $\widetilde{\text{PIM}}$ și $\widetilde{\text{PIM}} \neq \emptyset$, conform lemei lui Zorn, situație care nu este valabilă, în general, în (Ec, Ef) , după cum s-a văzut la 3.27.3

2. Conform 4.24.5. un spațiu semipremăsurabil poate fi identificat cu mulțimea densă πX a spațiului Stone $(M(P_X), \tilde{T}_{P_X}) = (\tilde{X}, \tilde{T})$, înzestrată cu urma $\tilde{P}_X \cap \pi X$. Remarcăm că și spațiile topologice (X, T_X) și $(\pi X, \tilde{T} \cap \pi X)$ sunt izomorfe; într-adevăr mulțimea $\{P \subseteq X \mid \pi P \in \tilde{T} \cap \pi X\}$ este o topologie pe X care conține P_X și $\{Q \subseteq \tilde{X} \mid \pi Q \in T_X\}$ este o topologie \tilde{X} care conține mulțimea \tilde{P}_X , deci $\pi: (X, T_X) \rightarrow (\pi X, \tilde{T} \cap \pi X)$ este homeomorfism. Analog se arată că $(X, S(P_X))$ și $(\pi X, S(\tilde{P}_X) \cap \pi X)$ sunt spații măsurabile izomorfe (vezi 3.35.) și, la fel, $(X, B(X))$ și $(\pi X, B(\tilde{X}) \cap \pi X)$, unde $B(X)$ și $B(\tilde{X})$ sunt τ -algebrele boreliene ale lui (X, T_X) , respectiv (\tilde{X}, \tilde{T}) .

4.47. Consecință. Fie $G = ((X_i, P_i), G(s))$ o I-diagramă în Esp și $((L, P_L), f_i) = \lim_{\leftarrow (\text{Esp}, \text{Esp}')} G$ astfel ca (i) și (ii) din 4.42. să fie verificate. Dacă $(X_i, P_i), i \in I$ și (L, P_L) sunt spații locale și reduse, identificându-le ca la 4.46.2. cu spațiile Stone corespunzătoare, notând $\tilde{G} = H(KG)$ și,

ca în 4.45., $((\widetilde{\text{PIM}}, \widetilde{p}), \widetilde{f}_i) = \lim_{\leftarrow (\text{Esp}, \text{Esp}')} \widetilde{G}$ atunci există o submulțime densă Y a lui $\widetilde{\text{PIM}}$ astfel

ca (L, P_i) și $(Y, \widetilde{p} \cap Y)$ să fie izomorfe în Esp' și, după identificarea lui L cu Y :

$$f_i(x) \subset \widetilde{f}_i(x) \cap X_i \text{ și } \widetilde{f}_i(x) = \overline{f_i(x)}, \text{ pentru orice } i \in I \text{ și } x \in L.$$

4.48. Propoziție. Fie $G = ((X_i, P_i), g_{ij})$ un (I, \leq) sistem proiectiv în Esp și $((L, P_L), f_i) = \lim_{\leftarrow \text{Esp}, \text{Esp}'} G$. presupunem că pentru orice $i \in I$, (X_i, P_i) este premăsurabil și atomic (vezi 4.22). Atunci (X_i, P_i) , $i \in I$ și (L, P_L) sunt spații locale și reduse.

Demonstrație. Fie $x, y \in L$, $x \neq y$. Din 3.35. rezultă că există $i \in I$ astfel ca $f_i(x) \cap f_i(y) = \emptyset$. Fie $x_i \in f_i(x)$ și $A = f_i^{-1}(x_i)$. Atunci $x \in A$ și $y \notin A$, deci (L, P_L) este redus.

Pentru a demonstra că (L, P_L) este local, fie $x \in A \in P_L$; conform construcției lui P_L , putem presupune că există $i \in I$ și $A_i \in P_i$ astfel ca $f_i^{-1}A_i = A$. Fie $x_i \in f_i(x) \cap A_i$. Atunci $x \in f_i^{-1}(x_i)$, iar din 3.20. rezultă că există $j \in I$, $j \geq i$, astfel ca $f_j(x) \subset g_{ij}^{-1}(x_i)$. Fie $B = f_j^{-1}(g_{ij}^{-1}(x_i))^c$. Atunci $B \in P_j$ și $A \cap B = f_i^{-1}(x_i) \cup f_j^{-1}(f_j^{-1}(x_i))^c = X$.

4.49. Consecință. Dacă $G \in \text{proEsp}_1$ verifică condițiile din 4.48., atunci G verifică și condițiile (i) și (ii) din 4.42..

§.5. A - CATEGORII DE GRUPURI

Fie \mathbf{Aff} categoria algebrelor universale cu operațiile finite F și a omomorfismelor de asemenea algebre. Dacă f este o operație n -ară ($f \in F_n$), $A \in \mathbf{Aff}$ și $\emptyset \neq X_k \subset A$, $k=1, \dots, n$ definim operațiile lui Minkowsky, [BGMO.84], prin:

$$f(X_1, \dots, X_n) = \{f(x_1, \dots, x_n) \mid x_k \in X_k, k=1, \dots, n\} \quad (5.1)$$

Fie $A, A' \in \mathbf{Aff}$ și $\varphi \in \text{Ec}(\square A, \square A')$. Dacă pentru orice $n \in \mathbb{N}$, orice $f \in F_n$ și orice $a_k \in A$, $k=1, \dots, n$

$$f(\varphi a_1, \dots, \varphi a_n) \subset \varphi(f(a_1, \dots, a_n)) \quad (5.2)$$

spunem că φ este o *corespondență omomorfă* sau *corespondență de algebre*, [Da.88b]. Se verifică imediat că algebrele cu operațiile finite F și corespondențele omomorfe între asemenea algebre formează o categorie ordonată față de relațiile (1.2), categorie pe care o notăm cu \mathbf{AFc} .

Corespondențele omomorfe sunt cazuri particulare de relații omomorfe, relații al căror studiu a fost inițiat în lucrările lui B.Zelinka în contextul teoriei toleranțelor și dezvoltat în [Zel.70], [Zel.75], [CZ.75], [CNZ.76], [CZ.77], [Cha.77], [Cha.78], [MV.78], [MW.80], [ChD.82], [PB.82], [PB.84], [Tam.84], [PB.87], [PB.88], [MR.89], [Rad.91] etc. Interesul acordat acestui concept a fost generat de utilitatea aplicării teoriei toleranțelor în cele mai diverse domenii. Remarcăm în acest sens lucrările de pionierat în teoria percepției - [Zee.61], teoria automatelor și a controlului - [Arb.66] și [Arb.67], lingvistică - [Kal.67], [Jak.68] și [Eis.74] și biologie (teoria clasificării) - [Sch.68], [JS.68] și [Sch.75]. Bibliografii complementare legate de acest subiect se găsesc în monografiile [Cha.81], [Mau.82], [BP.82], [MPV.82].

În această secțiune prezentăm o selecție a unor rezultate privind structura, completitudinea, existența limitelor și constructivitatea a-categoriei grupurilor preluate din [RD.84], [Da.85e], [DR.86b], [Da.87a], [Da.88a] și [Da.95].

Finalul paragrafului îl dedicăm unor probleme legate de existența limitelor proiective în a-categoria grupurilor ordonate parțial prezentate în [Da.89].

A. Corespondențe de grupuri

Notăm cu \mathbf{Gf} categoria grupurilor și a omomorfismelor de grupuri, iar cu \mathbf{Gc} categoria ordonată a grupurilor și a corespondențelor de grupuri; în acest caz, folosind notația aditivă (fără a presupune comutativitatea grupurilor), $F=(+,-,0)$, iar $\varphi \in \mathbf{Gc}(G,G')$:

$$\varphi a + \varphi b \subset \varphi(a+b), \quad -\varphi a \subset \varphi(-a) \text{ și } 0 \in \varphi 0, \quad \forall a, b \in G \quad (5.3)$$

Dacă $G \in \mathbf{Gf}$ și H este un subgrup al lui G vom scrie $H \leq G$; dacă N este un subgrup normal al lui G vom scrie $N \triangleleft G$; dacă $X \subset G$, simbolul $\langle X \rangle$ (sau $\langle X \rangle_G$) va indica subgrupul generat de X în G ; $N_G(H)$ va indica normalizatorul lui H în G , iar 0 grupul trivial $\{0\}$.

5.1. Lemă. Fie $G, G' \in \mathbf{Gc}$ și $\varphi \in \mathbf{Ec}(\square G, \square G')$. Atunci $\varphi \in \mathbf{Gc}(G, G')$ dacă și numai dacă pentru orice $x, y \in G$: $\varphi x - \varphi y \subset \varphi(x-y)$.

Demonstrație. Fie $\varphi \in \mathbf{Gc}(G, G')$ și $x, y \in G$; din (5.3) rezultă că $\varphi x - \varphi y \subset \varphi x + \varphi(-y) \subset \varphi(x-y)$. Invers, dacă $\varphi x - \varphi y \subset \varphi(x-y)$ pentru orice $x, y \in G$, pentru $x=y$ rezultă că $0 \in \varphi 0$; dacă $u = \varphi x$, atunci $-u \in 0 - \varphi x \subset \varphi 0 - \varphi x \subset \varphi(-x)$, deci $-\varphi x \subset \varphi(-x)$; cum $\varphi x + \varphi y \subset \varphi x - \varphi(-y) \subset \varphi(x+y)$, rezultă că (5.3) este verificată și $\varphi \in \mathbf{Gc}(G, G')$.

Se verifică ușor proprietățile următoare:

5.2. Proprietăți. Fie $\varphi \in \mathbf{Gc}(G, G')$, $A \subset G$, $B \subset G'$ și $\ker \varphi = \{x \in G \mid 0 \in \varphi x\}$. Atunci:

- (a) $\varphi 0 \Delta \varphi G \leq G'$
- (b) $\ker \varphi \Delta G$
- (c) $\varphi x = y + \varphi 0$, pentru orice $x \in G$ și $y \in \varphi x$
- (d) φ este semiunivocă
- (e) φ este univocă dacă și numai dacă $\ker \varphi = 0$
- (f) $\varphi(-x) = -\varphi x$, $\varphi(x+y) = \varphi x + \varphi y$, $\forall x, y \in G$
- (g) $\varphi \varphi^{-1} A = \varphi A$, $\varphi^{-1} \varphi^{-1} B \subset \varphi^{-1} B$
- (h) $\varphi \varphi^{-1} B \subset B \Leftrightarrow [b \in B \Rightarrow b + \varphi 0 \subset B]$
- (i) $\varphi \varphi^{-1} A = A \Leftrightarrow [a \in A \Rightarrow a + \ker \varphi \subset A]$
- (k) $\varphi \in \mathbf{Gf}(G, G') \Leftrightarrow \varphi 0 = 0$

5.3. Observație. 1. În \mathbf{Gc} grupul trivial 0 definește doar obiectul final, nu și cel inițial, deci \mathbf{Gc} nu are obiect nul și, în consecință, nici nucleu. Totuși, vom folosi notația "ker φ " în sensul definiției de la 5.2.

2. \mathbf{Gc} nu are egalizatori. Într-adevăr, dacă G este un grup netrivial, 0 este grupul trivial, $\theta \in \mathbf{Gf}(0, G)$ este morfismul nul și $\varphi \in \mathbf{Gc}(0, G)$ definit prin $\varphi(0) = G$, atunci θ și φ nu au egalizatori, căci dacă $\theta\mu = \varphi\mu$, atunci $0 = \theta\mu(0) = \varphi\mu(0) = G$, în contradicție cu alegerea lui G . Se știe că o categorie are limite proiective dacă și numai dacă are egalizatori și produse, [PP.79]; prin urmare \mathbf{Gc} nu are limite proiective.

5.4. Lemă. Fie $G, G' \in \mathbf{Gc}$ și $\varphi \in \mathbf{Ec}(\square G, \square G')$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

(a) $\varphi \in \mathbf{Gc}(G, G')$

(b) $\varphi^{-1}(0) \triangleleft G$, $\varphi(0) \triangleleft \varphi G \leq G'$ și există $f_\varphi \in \mathbf{IzGf}(G/\varphi^{-1}(0), \varphi G/\varphi(0))$ astfel ca $\varphi(x) = y + \varphi(0)$, unde $y \in f_\varphi(x + \varphi^{-1}(0))$, pentru orice $x \in G$.

Afirmația rezultă din 5.2.(a), 5.2.(b) și prima teoremă de izomorfism. În cele ce urmează vom folosi adesea notațiile din următoarea proprietate imediată:

5.5. Lemă. Fie $\varphi \in \mathbf{Gc}(G, G')$, $\varphi' \in \mathbf{Gc}(G, \varphi G)$ definită prin $\varphi'(x) = \varphi(x)$, pentru orice $x \in G$, $p_\varphi \in \mathbf{Gf}(\varphi G, \varphi G/\varphi(0))$ proiecția canonică și $\varphi_f \in \mathbf{Gc}(\varphi G/\varphi(0), G')$ definită prin $\varphi_f(\bar{y}) = y + \varphi(0)$, unde $y \in \bar{y} \in \varphi G/\varphi(0)$. Atunci diagrama

$$\begin{array}{ccc}
 G & \xrightarrow{\varphi} & G' \\
 \varphi' \downarrow & & \uparrow \varphi_f \\
 \varphi G & \xrightarrow{p_\varphi} & \varphi G/\varphi(0)
 \end{array}$$

este comutativă.

5.6. Observație. Dacă $\varphi, \psi \in \mathbf{Gc}(G, G')$, atunci

$$\varphi = \psi \Leftrightarrow \varphi' = \psi' \Leftrightarrow p'_\varphi = p'_\psi \Leftrightarrow \varphi_f = \psi_f \Leftrightarrow p'_\varphi \varphi' = p'_\psi \psi' \Leftrightarrow \varphi_f p'_\varphi = \psi_f p'_\psi.$$

5.7. Teoremă. Fie $\varphi \in \text{Gc}(G, G')$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) φ este univocă
- (b) φ este monomorfism
- (c) $[g, h \in \text{Gf}(H, G), \varphi g = \varphi h] \Rightarrow g = h$

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Din 5.2.(d) rezultă că $0 = \ker \varphi$ și $p'_\varphi \varphi' \in \text{IzGf}(G, \varphi G / \varphi(0))$; dacă $\varphi \alpha = \varphi \beta$, atunci $p'_\varphi \varphi'_\alpha = p'_\varphi \varphi'_\beta$; prin urmare $\alpha = \beta$.

(b) \Rightarrow (c) este evidentă.

(c) \Rightarrow (a). Fie $g, h \in \text{Gf}(\ker \varphi, G)$ definit prin $g(a) = a$, $h(a) = 0$, pentru orice $a \in \ker \varphi$. Atunci $\varphi g = \varphi h$, deci $g = h$, conform (c), prin urmare $\ker \varphi = 0$, iar din 5.2.(e) rezultă (a).

5.8. Observație. Dacă $\varphi \in \text{Gc}(G, G')$ este surjectivă nu rezultă că φ este epimorfism în Gc . De exemplu dacă G' este un grup netrivial, $\varphi(x) = G'$, pentru orice $x \in G$, $\alpha = 1_G$, iar $\beta(y) = G'$, pentru orice $y \in G'$, atunci $\alpha \varphi = \beta \varphi$ și $\alpha \neq \beta$.

5.9. Teoremă. Fie $\varphi \in \text{Gc}(G, G')$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) φ este epimorfism
- (b) φ_τ este epimorfism
- (c) $\varphi \in \text{EpGf}(G, G')$

Demonstrație. Desigur un epimorfism în Gf , fiind surjectiv, este epimorfism și în Gc , prin urmare (c) \Rightarrow (a). Din 5.5. rezultă că (a) \Rightarrow (b). Presupunem că (a) este adevărată, folosind 3.4 și 5.7. rezultă imediat că $\varphi' \in \text{MonGc}(\varphi G, G)$ și φ' este univocă, deci, conform 5.2., $\ker \varphi' = 0$ și $\varphi' 0 = 0$; prin urmare $\varphi \in \text{EpGf}(G, G')$; am arătat astfel că (a) \Rightarrow (c). În sfârșit, să arătăm că (b) \Rightarrow (c). Presupunem că φ_τ este epimorfism; cum (a) \Leftrightarrow (c), rezultă că $\varphi_\tau \in \text{EpGf}(\varphi G / \varphi 0, G')$, și, imediat, că $\varphi 0 = 0$; din 5.2. rezultă că $\varphi \in \text{Gf}(G, G')$, iar din faptul că φ_τ este surjecție urmează că φ este surjecție; în consecință $\varphi \in \text{EpGf}(G, G')$

5.10. Teoremă. Gc este o categorie cu coegalizatori.

Demonstrație. Fie φ și $\psi \in \text{Gc}(G, G')$ și N închiderea normală a mulțimii $\bigcup_{x \in G} (\varphi x - \psi x)$

Definim $\theta \in \text{Gc}(G', G')$ prin $\theta y = y + N$. Atunci $\theta \varphi(x) = \varphi x + N = \varphi x - \psi x + N + \psi x = \psi x + N = \theta \psi(x)$, pentru orice $x \in G$, deci $\theta \varphi = \theta \psi$. Dacă $\delta \in \text{Gc}(G', G')$ astfel ca $\delta \varphi = \delta \psi$, atunci $0 \in \delta(\varphi x - \psi x)$, pentru orice $x \in G$, deci $N \subset \ker \delta$. Cum $\delta \theta(y) = \delta(y + N) = \delta y$, pentru orice $y \in G'$, rezultă că $\delta \theta = \delta$ și θ

este un coegalizator pentru φ și ψ .

S-a văzut la 5.3. că Gc nu are egalizatori. Dăm în continuare condiții necesare și suficiente pentru ca două corespondențe de grupuri să aibă egalizatori.

5.11. Teoremă. Fie $\varphi, \psi \in Gc(G, G')$, $n = \{N \leq G \mid \varphi N = \psi N\}$ ordonată, în cazul în care este nevidă, cu relația " \leq ". Următoarele condiții sunt echivalente:

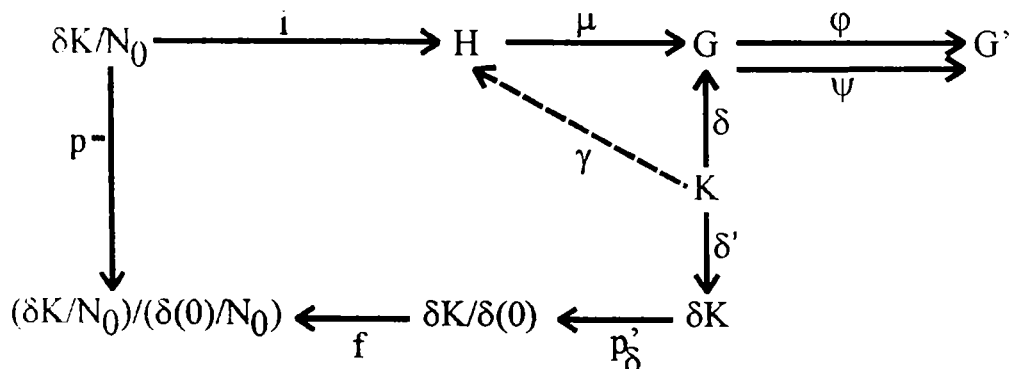
(a) φ și ψ au egalizatori

(b) n are un cel mai mic element N_0 , $N_0 \Delta H' = \bigcup_{N' \in n} N'$ și $\varphi(x + N_0) = \psi(x + N_0)$, pentru

orice $x \in H'$

Demonstrație. (a) \Rightarrow (b). Fie (H, μ) un egalizator pentru φ și ψ . Atunci $\mu(0) \Delta \mu H$ și $\mu(0) \Delta \mu H \in n$. Dacă $N \in n$, atunci $\delta(0) = N$ definește o corespondență de grupuri $\delta \in Gc(0, G)$. Mai mult, $\varphi \delta = \psi \delta$, deci există $\gamma \in Gc(0, H)$ astfel ca $\delta = \mu \gamma$, adică $N = \mu \gamma(0)$. Dar $0 \in \gamma(0)$, $\mu(0) \subseteq \mu \gamma(0) = N$, deci $\mu(0)$ este cel mai mic element din n . Evident H' este cel mai mare element. Analog, definind $\delta \in Gc(0, G)$ prin $\delta(0) = H'$, există $\gamma \in Gc(0, H)$ astfel ca $\delta(0) = \mu \gamma(0) \subseteq \mu H$, deci $\mu H = H'$. Din 5.2.(a) și din $\mu \in Gc(H, G)$ rezultă că $\mu(0) \Delta \mu H \leq H'$. Dacă $x \in H'$ atunci există $a \in H$ astfel ca $x \in \mu(a)$ și $\varphi(x + \mu(0)) = \varphi \mu(a) = \psi(x + \mu(0))$; prin urmare $N_0 = \mu(0)$ are toate proprietățile enumerate la (b).

(b) \Rightarrow (a). Fie $H = H'/N_0$; definim pentru orice $x \in \bar{x} \in H$: $\mu(x) = x + N_0$. Deoarece $\ker \mu = 0$, din 5.2.(e) și 5.7. rezultă că μ este monomorfism. Fie $\delta \in Gc(K, G)$ astfel ca $\varphi \delta = \psi \delta$. Atunci $\delta(0) \Delta \delta K \in n$, deci $N_0 \leq \mu(0) \Delta \delta K \leq H'$. Din teorema a III-a de izomorfism rezultă existența izomorfismului canonic $f \in Gf(\delta K / \delta(0), (\delta K / N_0) / (\delta(0) / N_0))$. Notând cu $p \in Gf(\delta K / N_0, (\delta K / N_0) / (\delta(0) / N_0))$ proiecția canonică și cu $i \in Gf(\delta K / N_0, H)$ incluziunea, din 5.2.(i) rezultă că $p \in Gc((\delta K / N_0) / (\delta(0) / N_0), \delta K / N_0)$. În diagrama:



considerăm $\gamma = \text{ip } \text{fp}_\delta \delta'$; pentru $y \in \delta(x)$, $x \in K$, notăm $\bar{y} = y + N_0$. Atunci $\mu\gamma(x) = \text{ip } \text{fp}_\delta \delta'(x) = \text{ip } \text{fp}_\delta \text{f}(\bar{y}) = \text{ip } \text{fp}_\delta (\bar{y} + \delta(0)/N_0) = \mu(y + \delta(0)) = \delta(x)$, deci $\mu\gamma = \delta$. Prin urmare (H, μ) este egalizator.

Cu toate că Gc nu are limite proiective - vezi 5.3. - în condiții restrictive impuse asupra categoriei de indexare a unui sistem proiectiv limitele proiective există. Prezentăm în continuare o teoremă constructivă în acest sens.

5.12. Teoremă. Dacă (I, \leq) este o mulțime bine ordonată de lungime local finită atunci Gc are I-limite proiective.

Demonstrație. Deoarece I satisface condiția de lanț a lui Jordan-Dedekind rezultă că pentru orice $i \in I$, $i > 0$ - unde 0 este cel mai mic element al lui I - există un unic lanț maximal care leagă pe 0 cu i . Fie $F = (G_i, \varphi_{ij})$ un sistem proiectiv de bază I . Dacă I este finită, atunci, conform teoremei 2.10., $\varprojlim F = (G_0, \varphi_{i0})$. Presupunem în continuare că I este infinită. Fie

$H = \bigcap_i \varphi_{i0} G_i$ și $N_i = \bigcup_{j \in I} \varphi_{ij}(0)$, pentru orice $i \in I$. Atunci, pentru orice $i \leq j \leq k$, $\varphi_{ij}(0) \subset \varphi_{ij} \varphi_{jk}(0) = \varphi_{ik}(0)$, deci

$$\varphi_{ij} N_i = N_j, \text{ pentru } i \leq j \tag{1}$$

Din (1), cu un simplu calcul se arată că $L = \{(x_i) \in \prod H_i \mid x_i \in \varphi_{ij} x_j, i \in I, j \in I\} \in Gc$. Definim $\varphi_i((x_i)) = x_i + N_i$, pentru orice $i \in I$ și $(x_i) \in L$. Din 5.2.(a) rezultă că $N_i \Delta H_i$ și se verifică imediat că $\varphi_i \in Gc(L, G_i)$ pentru orice $i \in I$, iar $\varphi_{ij} \varphi_j = \varphi_i$, pentru orice $j \in I_i$. Fie acum $g_i \in Gc(G, G_i)$ astfel ca $\varphi_{ij} g_i = g_j$, pentru orice $i \in I$ și $j \in I_i$. Din $\varphi_{ij}(0) \subset \varphi_{ij} g_j(0)$ rezultă că $N_i \subset g_i(0)$, pentru orice $i \in I$, iar din $g_i G = \varphi_{ij} g_j G \subset \varphi_{ij} G_j$, oricare ar fi $j \in I_i$, rezultă că $g_i G \leq H_i$, pentru orice $i \in I$.

Fie $i \in I$, $x_i \in g_i(x)$, $x \in G$, $i-1$ precedentul lui i și $i+1$ succesorul său. Atunci, din $g_{i+1}(x) = \varphi_{i+1,i} g_i(x)$ rezultă existența unui element $x_{i+1} \in \varphi_{i+1,i}(x_i) \subset g_{i+1}(x)$, iar din $g_i(x) = \varphi_{i,i-1} g_{i-1}(x)$ rezultă existența unui $x_{i-1} \in g_{i-1}(x)$, cu proprietatea: $x_i \in \varphi_{i,i-1}(x_{i-1})$; repetând inductiv acest procedeu găsim șirul $(x_i) \in L \cap \prod g_i(x)$; definim $\gamma(x) = L \cap \prod g_i(x)$; se verifică imediat că $\gamma \in Gc(G, L)$ și că $\varphi_i \gamma = g_i$, oricare ar fi $i \in I$. Prin urmare $\varprojlim F = (L, \varphi_i)$ până la un izomorfism

Următoarea proprietate evidentă care oferă condiții necesare și suficiente pentru ca două corespondențe de grupuri să fie în relație de ordine va fi utilizată în continuare

5.13. Lemă. Fie φ și $\psi \in \text{Gc}(G, G')$. Următoarele condiții sunt echivalente:

- (a) $\varphi \subset \psi$
- (b) $\varphi(0) \subset \psi(0)$ și $\varphi(x) \cap \psi(x) \neq \emptyset$, oricare ar fi $x \in G$.

5.14. Teoremă. Gc este superior tare completă la stânga.

Demonstrație. Fie I o mulțime nevidă și $\varphi_i \in \text{Gc}(G, G')$, pentru orice $i \in I$. Definim:

$H = \langle \bigcup_{i \in I} \varphi_i G \rangle$ și $\varphi(0) = \langle \{y \in H \mid \exists x \in G, i, j \in I: y \in \varphi_i(x) - \varphi_j(x)\} \rangle_H$. Se verifică imediat că

$\varphi(0) \Delta H$. Aceasta permite buna definire a corespondenței de grupuri $\varphi \in \text{Gc}(G, G')$ prin

$\varphi(x) = y + \varphi(0)$, unde $y \in \bigcup_{i \in I} \varphi_i(x)$, pentru orice $x \in G$. Desigur $\varphi = \bigcup_{i \in I} \varphi_i$. Conform 1.1.3. rămâne să

arătam că I -familia $\{\varphi_i\}$ este superior stabilă la stânga. Fie $\alpha \in \text{Gc}(G', K)$. Desigur $\bigcup \alpha \varphi_i \subset \alpha \varphi$

și $\{x \in (\bigcup \alpha \varphi_i)G \mid \exists a \in G, i, j \in I: x \in \alpha \varphi_i(a) - \alpha \varphi_j(a)\} = \{x \in \alpha \varphi G \mid \exists a \in G, i, j \in I: x \in \alpha(\varphi_i(a) - \varphi_j(a))\}$, deci

$(\bigcup \alpha \varphi_i)(0) = \alpha \varphi(0)$. Prin urmare, conform lemei 5.13., $\alpha \varphi = \bigcup \alpha \varphi_i$, iar φ este stabilă la stânga.

5.15. Observație. Gc nu este o categorie bicompletă. De exemplu, dacă $(\mathbf{Z}, +)$ este grupul întregilor, $f(k) = 0$, oricare ar fi $k \in \mathbf{Z}$, $g = 1_{\mathbf{Z}}$ și $\theta \in \text{Gf}(0, \mathbf{Z})$ este morfismul trivial, atunci $(f \cup g)\mathbf{Z} = \mathbf{Z}$, $(f \cup g)(0) = \{x \in \mathbf{Z} \mid \exists a \in \mathbf{Z}: x \in f(a) - g(a)\} = \mathbf{Z}$, deci $f \cup g$ este cel mai mare element din $\text{Gc}(\mathbf{Z}, \mathbf{Z})$; prin urmare $(f \cup g)\theta(0) = \mathbf{Z}$. Dar $f\theta(0) = 0 = g\theta(0)$ și $(f\theta \cup g\theta)(0) = 0$.

5.16. Propoziție. Fie $(\varphi_i)_{i \in I}$ o familie nevidă din $\text{Gc}(G, G')$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) $\exists \varphi \in \text{Gc}(G, G')$
- (b) $\bigcap \varphi_i(x) \neq \emptyset$, oricare ar fi $x \in G$

Demonstrație. Din (a) rezultă imediat (b). Pentru implicația inversă, fie $\varphi(x) = \bigcap \varphi_i(x)$, $x \in G$. Dacă $y \in \varphi(x)$, $y' \in \varphi(x')$, atunci $y - y' \in \varphi_i(x - x')$, oricare ar fi $i \in I$, deci $\varphi(x) - \varphi(x') \subset \varphi(x - x')$, pentru orice x și x' din G ; din 5.1. rezultă că $\varphi = \bigcap \varphi_i \in \text{Gc}(G, G')$.

5.17. Observații. 1. Dacă $\varphi = \bigcup \varphi_i$, atunci familia $U = \{\psi \mid \varphi_i \subset \psi, i \in I\}$ verifică 5.16.(b) și $\varphi = \bigcap_{\psi \in U} \psi$. Mai mult, notând: $N = \langle \bigcup_I \ker \varphi_i \rangle_G$, $G_\varphi = \langle \bigcup_I \varphi_i G \rangle_{G'}$ și $N' = \langle \bigcup_I \varphi_i N \rangle_{G'}$, atunci

$\varphi(x) = y + N'$, unde $y \in \cup \varphi_i(x)$, pentru orice $x \in G$.

2. Folosind notațiile din 5.10. remarcăm că $\varphi \cup \psi \subset \theta \varphi = \theta \psi$. Mai mult:

$$\theta \varphi = \theta \psi = \varphi \cup \psi \Leftrightarrow N_G((\varphi \cup \psi)(0)) = G'$$

3. În următoarele rânduri vom face unele considerații asupra structurii mulțimii $Gc(G, G')$.

5.18. Definiție. Fie $\varphi, \psi \in Gc(G, G')$. Spunem că φ este echivalentă cu ψ și scriem $\varphi \sim \psi$ dacă există $f \in \text{IzGf}(\varphi G / \varphi(0), \psi G / \psi(0))$ astfel ca $\psi f = \varphi$.

5.19. Lemă. Fie $\varphi, \psi \in Gc(G, G')$. Următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) $\varphi = \psi$
- (b) $\varphi \sim \psi$ și $\varphi(x) \cap \psi(x) \neq \emptyset$, oricare ar fi $x \in G$.

Demonstrație. (b) \Rightarrow (a). $\varphi(0) = \psi f \varphi^{-1} \varphi(0) = \psi f(\varphi(0)) = \psi(\psi(0)) = \psi(0)$, iar din 5.13 rezultă că $\varphi = \psi$. Inversa este imediată.

5.20. Teoremă. Fie $\varphi_1, \varphi_2 \in Gc(G, G')$ astfel ca $\varphi_1(x) \cap \varphi_2(x) \neq \emptyset$, oricare ar fi $x \in G$. Atunci există $\varphi_1^{-1}, \varphi_1^2, \varphi_1^{12} \in Gc(G, G')$ astfel încât:

- (a) $\varphi_1(0) \leq \varphi_2^{-1}(0), \quad \varphi_2(0) \leq \varphi_1^2(0),$
 $\varphi_2^{-1}G \leq \varphi_1G, \quad \varphi_1^2G \leq \varphi_2G$
 $\varphi_1 \cap \varphi_2 \subset \varphi_1^{12}, \quad \varphi_1^{12}G = \varphi_1G \cap \varphi_2G$
- (b) $\varphi_2^{-1} \sim \varphi_1^2 \sim \varphi_1^{12}$

Demonstrație. Fie $x \in G$; definim: $\varphi_1^2(x) = \varphi_1(0) + (\varphi_1G \cap \varphi_2x)$, $\varphi_2^{-1}(x) = \varphi_2(0) + (\varphi_2G \cap \varphi_1(x))$ și $\varphi_1^{12}(x) = \varphi_1^{12}(x) + (\varphi_1(0) \cap \varphi_2G) + (\varphi_2(0) + \varphi_1G)$, unde f^{12} este o selecție strictă a corespondenței $f(\varphi_1 \cap \varphi_2)$. din teorema a II-a de izomorfism rezultă că $\varphi_2^{-1}(0) \Delta \varphi_2^{-1}G, \quad \varphi_1^2(0) \Delta \varphi_1^2G$ și $\varphi_1^{12}(0) \Delta \varphi_1^{12}G$.

Dacă $u \in \varphi_2^{-1}(x), v \in \varphi_2^{-1}(x')$, există $z_u, z_v \in \varphi_1(0), x_u, x_v \in G, y_u \in \varphi_1(x) \cap \varphi_2(x), y_v \in \varphi_1(x') \cap \varphi_2(x')$ astfel ca $u = z_u + y_u, v = z_v + y_v$. Atunci $y_u - y_v \in \varphi_1(x_u - x_v) \cap \varphi_2(x - x') \subset \varphi_1G$; dar $\varphi_1(0) \Delta \varphi_1G$, deci există $z' \in \varphi_1(0)$ astfel încât $y_u - y_v - z' = z + y_u - y_v$, deci $u - v \in \varphi_1(0) + (\varphi_1G \cap \varphi_2(x - x')) = \varphi_1^{12}(x - x')$ și, în consecință, φ_1^{12} este corespondență de grupuri. Analog se arată că $\varphi_1^2 \in Gc(G, G')$.

Dacă $u \in \varphi_1^{12}(x), v \in \varphi_1^{12}(x')$, există $z_1, z'_1 \in \varphi_1(0) \cap \varphi_2(G), z_2, z'_2 \in \varphi_2(0) \cap \varphi_1G$ astfel ca

$u-v=f^{12}(x)+z-f^{12}(x')$, unde $z=z_1+z_2-z'_2-z'_1$; dar $z_2-z'_2 \in \varphi_2(0) \cap \varphi_1 G$ și $\varphi^{12}(0) \Delta \varphi^{12} G$, deci există $z \in \varphi^{12}(0)$ astfel încât $u-v=f^{12}(x)-f^{12}(x')+z' \in \varphi^{12}(x-x')$; prin urmare φ^{12} este corespondență omomorfă. Cu acestea proprietățile (a) se verifică imediat.

Din lema lui Zassenhaus rezultă că $\varphi_2^1 G / \varphi_2^1(0) \simeq \varphi_1^2 G / \varphi_1^2(0) \simeq \varphi^{12} G / \varphi^{12}(0)$, deci $\varphi_1 \simeq \varphi_2 \simeq \varphi^{12}$.

5.21. Consecință. $\varphi_1 \subset \varphi_2 \Rightarrow \varphi_1 \subset \varphi^{12} = \varphi_2^1 \subset \varphi_1^2 = \varphi_2$

Demonstrație. Deoarece $\varphi_1(0) \subset \varphi_2^1(0) = \varphi_1 G \cap \varphi_2(0) = \varphi^{12}(0)$ pentru orice $x \in G$:

$\varphi_1(x) \subset \varphi_2^1(x) \cap \varphi_1^2(x) \cap \varphi^{12}(x) \cap \varphi_2(x)$ și $\varphi_2^1(x) \subset \varphi_1^2(x)$;

de aici, ținând seama de 5.13., 5.19. și 5.20., afirmația se verifică imediat.

5.22. Observații. 1. (Gc, Gf) este o categorie cu aproximare la stânga concretă. Într-adevăr, dacă $\varphi \in Gc(G, G')$ astfel ca pentru orice $f \in Gf(H, G)$ corespondența φf este minimală în $Gc(H, G')$, oricare ar fi $H \in Gc$, luând $H=0$, θ și θ' morfismele triviale din $Gf(0, G)$ respectiv $Gf(0, G')$, atunci $\theta' \subset \varphi \theta$, deci $\theta' = \varphi \theta$; din 5.2.(j) rezultă că $\varphi \in Gf(G, G')$.

2. Din 5.14. rezultă că functorul $\square: Gc \rightarrow Ec$ nu este un functor fidel, deci nu putem afirma că (Gc, Gf) este prebogată; în consecință nu putem utiliza rezultatele din secțiunea anterioară privind depistarea limitelor proiective și constructivitatea. Cu toate acestea vom da un procedeu concret de construcție a limitelor proiective - teorema 5.23. - legătura, în cazuri speciale, cu limitele din (Ec, Ef) - teorema 5.24. - și, în fine, vom demonstra că (Gc, Gf) este constructivă.

5.23. Teoremă. În a-categoria (Gc, Gf) orice sistem proiectiv are limită proiectivă.

Demonstrație. Fie $F = (G_i \varphi_{ij}) \in \text{pro} Gc_i$,

$N_i = \bigcup_{j \in I} \varphi_{ij}(0) \subset N_i$, $H_i = N_{G_i}(N_i)$, $L = \{ (\bar{x}_i) \in \prod H_i / N_i \mid \varphi_{ij}(\bar{x}_j) \subset \bar{x}_i, i \in I, j \in I \}$ și

$\varphi_i((\bar{x}_i)) = x_i + N_i$, pentru orice $(\bar{x}_i) \in L$, $i \in I$, unde $x_i \in \bar{x}_i$. Se verifică imediat că $L \in Gc$ și

$\varphi_i \in Gc(L, G_i)$, $i \in I$. Dacă $j \in I$, atunci $\varphi_{ij} \varphi_j((\bar{x}_i)) = \varphi_{ij}((\bar{x}_j)) \subset \bar{x}_i = \varphi_i((\bar{x}_i))$, deci $(\varphi_i) \in FI(L)$. Fie $G \in Gc$

și $g \in Gf(G, L)$. Desigur $(\varphi_i g) \in FI(G)$. Fie $(g_i) \in FI(G)$ astfel ca $(g_i) \subset (\varphi_i g)$. Atunci $g_i(0) \subset \varphi_i g(0) \subset$

N_i pentru orice $i \in I$; dar $\varphi_{ij}(0) \subset \varphi_{ij} g_j(0) \subset g_i(0) \Delta g_i G$, deci $N_i \subset g_i(0)$, de unde $N_i = g_i(0)$, oricare ar

fi $i \in I$. Din 5.2.(a) rezultă că $g_i(G) \Delta g_i(0)$, deci $g_i G \leq H_i$ și, pentru orice $x \in G$, $g_i(x) = x_i + N_i$, unde $x_i \in g_i(x)$, $i \in I$; dar $g_i(x) \subset \varphi_i g(x)$, deci $\varphi_i g(x) = x_i + \varphi_i g(0) = x_i + \varphi_i((N_i)) = x_i + N_i$; de aceea $(\varphi_i g) = (g_i)$ și în consecință $(\varphi_i) \in \text{FIM}(L)$; analog se arată că $(\varphi_i g) \in \text{FIM}(G)$. Prin urmare legea $g \rightarrow (\varphi_i g)$ definește o aplicație injectivă din $\text{Gf}(G, L)$ în $\text{FIM}(G)$.

Fie acum $(g_i) \in \text{FIM}(G)$ și $\theta \in \text{Gf}(0, G)$ morfismul trivial; ca mai sus se arată că $N_i \subset g_i(0)$, i.e., definim $\theta_i \in \text{Gc}(0, G_i)$ prin $\theta_i(0) = N_i$. Dar $\varphi_{ij} N_j = \varphi_{ij}(\langle \bigcup_{k \in I_j} \varphi_{jk}(0) \rangle) \subset \bigcup_{k \in I_j} \varphi_{ik}(0)$, deci: $\varphi_{ij} N_j \subset N_i$, pentru orice $i \in I$ și $j \in I_i$; atunci $\varphi_{ij} \theta_j(0) \subset N_i = \theta_i(0)$, deci $g_i(0) = N_i$. Dar $g_i(0) \Delta g_i G$, deci $g_i G \leq H_i$ și $(g_i(x)) \in L$, pentru orice $x \in G$. Acum putem defini $g(x) = (g_i(x))$, $x \in G$ și, desigur, $g \in \text{Gf}(G, L)$. $(\varphi_i g) = (g_i)$, ceea ce probează că $\lim_{\leftarrow (\text{Gc}, \text{Gf})} F = (L, \varphi_i)$, până la un izomorfism.

Fie acum $(f_i) \in \text{proGc}_I(F, F')$, $F' = (G'_i, \varphi'_{ij})$ și $(L', \varphi'_i) = \lim_{\leftarrow (\text{Gc}, \text{Gf})} F'$. Definim $f((\bar{x}_i)) = (\overline{f_i(x_i)})$, pentru orice $(\bar{x}_i) \in L$, unde $x_i \in \bar{x}_i$, $i \in I$, iar $\overline{f_i(x_i)}$ este clasa elementului $f_i(x_i)$. Dacă $\bigcap_{i \in I} \langle \varphi'_{ij}(0) \rangle_{G'_i} = N'_i$, atunci $f_i N'_i = \langle f_i(\bigcup_{j \in I_i} \varphi'_{ij}(0)) \rangle_{G'_i} = \langle \bigcup_{j \in I_i} f_i \varphi'_{ij}(0) \rangle_{G'_i} = \langle \bigcup_{j \in I_i} \varphi'_{ij} f_j(0) \rangle_{G'_i} = \langle \bigcup_{j \in I_i} \varphi'_{ij}(0) \rangle_{G'_i} = N'_i$, prin urmare este bine definit $f \in \text{Gf}(L, L')$; mai mult, $f_i \varphi_i((\bar{x}_i)) = f_i(\bar{x}_i) = \overline{f_i(x_i)} = \varphi'_i(\overline{f_i(x_i)}) = \varphi'_i f((\bar{x}_i))$, pentru orice $(\bar{x}_i) \in L$; deci $f_i \varphi_i = \varphi'_i f$, oricare ar fi $i \in I$. Prin urmare $\lim_{(\text{Gc}, \text{Gf})} f_i = f$.

5.24. Teoremă. Fie $(I, \leq) \in \text{POf}$ dirijată la dreapta, $F = (G_i, \varphi_{ij})$, $F' = (G'_i, \varphi'_{ij}) \in \text{pro Gc}_I$, $\lim_{(\text{Gc}, \text{Gf})} F = (L, \varphi_i)$, $\lim_{\leftarrow (\text{Gc}, \text{Gf})} F' = (L', \varphi'_i)$, $(f_i) \in \text{proGc}_I(F, F')$ și $f = \lim_{(\text{Gc}, \text{Gf})} f_i$. Atunci $\lim_{(\text{Ec}, \text{Ef})} \square F = (\square L, \square \varphi_i)$, $\lim_{\leftarrow (\text{Ec}, \text{Ef})} \square F' = (\square L', \square \varphi'_i)$ și $\lim_{(\text{Ec}, \text{Ef})} \square f_i = \square f$.

Demonstrație. Dacă I are un element i_0 pentru care $i \leq i_0$, oricare ar fi $i \in I$, afirmațiile rezultă imediat din 2.10. În cele ce urmează presupunem că I nu posedă un asemenea element. Folosim notațiile din 3.23. și 5.23. Remarcăm că:

$$\varphi_{ij}(0) = \varphi_{ij} \varphi_{jk}(0) \subset \varphi_{ik}(0), \text{ pentru } i \leq j \leq k \quad (1)$$

Dacă $(a_i) \in (A_i) \in \text{PIM} = \text{PIM}(\square F)$ și J_i este o parte cofinală a mulțimii I_i , $i \in I$, atunci

$$\varphi_{i_1}(\bigcup_{k \in I_1} \varphi_k(a_k)) \subset \bigcup_{k \in J_1} \varphi_k(a_k) \subset \bigcup_{j \in J_1} \varphi_{ij}(a_j), \quad \bigcup_{j \in J_1} \square \varphi_{ij}(a_j) \in \text{PI} \text{ și}$$

$$A_i = \bigcup_{j \in J_1} \varphi_{ij}(a_j), \text{ oricare ar fi } i \in I. \quad (2)$$

Dacă $n_i \in N_i = \varphi_i(0)$, din (2) și (1) rezultă că există $j \in I_1$ și $k \in J_1$ astfel ca $n_i \in \varphi_{ij}(0)$, $a_i \in \varphi_k(a_k)$, deci $a_i + n_i = \varphi_{ij}(a_k) \subset A_i$, prin urmare:

$$a_i + N_i \subset A_i, \text{ oricare ar fi } i \in I \text{ și } a_i \in A_i \quad (3)$$

Din (1), $N_i = \bigcup_{j \in I_1} \varphi_{ij}(0)$, iar din (3), $(N_i) \in \text{PIM} \neq \emptyset$. Dacă $x \in L$, atunci $(\square \varphi_i(x)) \in \text{PI}$, și, din (3),

$(\square \varphi_i(x)) \in \text{PIM}$, deci

$$\square L = \text{PIM} \quad (4)$$

Pentru $(a_i) \in (A_i) \in \text{PIM}$, notăm $J_i = \{j \in I_1 \mid a_i \in \varphi_{ij}(a_j)\}$, $i \in I$. Fie $k \in I_1$. Din (2) rezultă că există

J_1 astfel ca $a_i \in \varphi_{ij}(a_j)$, deci $j \in J_1$; prin urmare J_i este o parte cofinală a mulțimii I_1 , $i \in I$. Mai mult, $a_i \in \bigcap_{j \in J_1} \varphi_{ij}(a_j)$, deci $\varphi_{ij}(a_j) = a_i + \varphi_{ij}(0) \subset a_i + N_i$, pentru orice $j \in J_1$, $A_i \subset a_i + N_i$ și din (2).

$(A_i) = (a_i + N_i)$. În consecință, din (4), $\text{PIM} = \square L$.

5.25. Teoremă. A-categoria $(\mathbf{Gc}, \mathbf{Gf})$ este constructivă.

Demonstrație. Deoarece \mathbf{Gf} este o categorie cu produse, din 2.13. rezultă că A-categoria $(\mathbf{Gc}, \mathbf{Gf})$ este cu produse stricte; conform teoremei 2.28., cum $(\mathbf{Gc}, \mathbf{Gf})$ este superior tare completă la stânga - teorema 5.14. - este suficient să arătăm că ea este cu limite proiective.

Fie $F = (G_i, F(s))$ o I -diagramă în \mathbf{Gc} . Pentru orice $i \in I$ notăm, ca la 1.16.2., cu $S_i = \{s \in I(i, j) \mid j \in I\}$; fie $N_i = \langle \bigcup_{s \in S_i} F(s)(0) \rangle_{G_i}$ și H_i normalizatorul lui N_i în G_i . Se verifică imediat că $L = \{(\bar{x}_i) \in \prod H_i / N_i \mid F(s)(\bar{x}_j) \subset \bar{x}_i, s \in S_i, i \in I\}$ este grup și că $\varphi_i((\bar{x}_i)) = \bar{x}_i$, oricare ar fi $(\bar{x}_i) \in L$ definește o corespondență de grupuri $\varphi_i \in \mathbf{Gc}(L, G_i)$, $i \in I$.

Fie $G \in \mathbf{Gc}$, $g \in \mathbf{Gf}(G, L)$. Trebuie să arătăm că $(\varphi_i g) \in \mathbf{FIM}(G, F)$. Fie $s \in S_i$; dacă $x \in G$ și $g(x) = (\bar{x}_j) \in L$, atunci $F(s)\varphi_i g(x) = F(s)(\bar{x}_j) \subset \bar{x}_i = \varphi_i g(x)$, deci $(\varphi_i g)$ este o familie invariantă. Fie acum $f \in \mathbf{Gf}(G', G)$ și $(g_i) \in \mathbf{FI}(G', F)$ astfel ca $(g_i) \subset (\varphi_i g f)$. Atunci $g_i(0) \subset \varphi_i g f(0) = \varphi_i((N_i)) = N_i$, $i \in I$.

iar dacă $s \in S_i$, atunci $F(s)(0) \subset F(s)g(0) \subset g_i(0) \Delta g_i G'$, deci $N_i = g_i(0)$, $i \in I$. Dar $g_i(0) \leq G_i$, $g_i(0) \Delta g_i G'$, de unde rezultă că $g_i G' \leq H_i$ și, în consecință, pentru orice $x \in G'$, $g_i(x) = x_i + N_i$, unde $x_i = g_i(x)$; dar $g_i(x) \subset \phi_i g(x)$, oricare ar fi $x \in G'$, iar din 5.13. rezultă imediat că $(\phi_i g) = (g_i)$; prin urmare $(\phi_i g) \in \text{FIM}(G, F)$.

În acest fel corespondența $g \rightarrow (\phi_i g)$ definește o aplicație din $\text{Gf}(G, L)$ în $\text{FIM}(G, F)$ care este evident injectivă; rămâne să justificăm surjectivitatea ei. Fie $(g_i) \in \text{FIM}(G, F)$ și $\theta \in \text{Gf}(0, G)$ morfismul trivial. Fie $s \in I(i, j)$; atunci $F(s)(0) \subset F(s)g_i(0) \subset g_i(0) \Delta g_i G$, deci $N_i \subset g_i(0)$, $i \in I$. Definim $\theta_i \in \text{Gc}(0, G_i)$ prin $\theta_i(0) = N_i$. Cum pentru orice $s \in I(i, j)$,

$$F(s)N_i = F(s) \left\langle \bigcup_{d \in S_i} F(d)(0) \right\rangle \subset \left\langle \bigcup_{d \in S_i} F(ds)(0) \right\rangle \subset \left\langle \bigcup_{d \in S_i} F(d)(0) \right\rangle = N_i,$$

urmează că pentru orice $i \in I$ și $s \in I(i, j)$, $F(s)\theta_i(0) \subset N_i = \theta_i(0)$, deci $(\theta_i) \in \text{FI}(0, F)$; cum $(\theta_i) = (g_i(0))$ și $(g_i) \in \text{FIM}(G, F)$ rezultă că $\theta_i = g_i \theta$, deci $g_i(0) = N_i$, $i \in I$. Dar $g_i(0) \Delta g_i G$, deci $g_i G' \leq H_i$ și $g_i(x) \in L$, oricare ar fi $x \in G$. Atunci $g \in \text{Gf}(G, L)$ și $(\phi_i g) = (g_i)$. Prin urmare $\lim_{(\text{Gc}, \text{Gf})} F$

(L, ϕ_i)

Din 2.28. rezultă că (Gc, Gf) este constructivă.

B. A-categorii la stânga concrete de grupuri ordonate.

Fie (G, \leq) și (G', \leq) două grupuri abeliene ordonate și $\phi \in \text{Gc}(G, G')$. Dacă ϕ este o corespondență izotonă în sensul definiției 3.47. vom spune că ϕ este o *corespondență de grupuri ordonate*. Se verifică imediat că (GOc, GOg) este o a-categorie la stânga concretă (ca la 5.22.1), unde GOg este categoria grupurilor ordonate și a omomorfismelor de grupuri ordonate, iar GOc este categoria cu aceleași obiecte având drept morfisme corespondențele de grupuri ordonate, ordonarea acestora fiind dată de (1.2). Detalii asupra proprietăților corespondențelor izotone se găsesc în lucrările lui R.E. Smithson și T.B. Muenzenberger.

În [DB.86a] și [DB.86b] am dat condiții necesare și suficiente pentru existența limitelor proiective în a-categorii la stânga concrete de mulțimi ordonate și corespondențe izotone, iar în [DR.85] și [DR.86a] rezultate similare în a-categorii la stânga concrete de latici. Folosind unele rezultate din [Da.89] aici vom analiza comportarea corespondențelor de grupuri ordonate și existența limitelor.

5.26. Notății 1. Dacă $G \in G_0c$ vom considera implicit că ordinea pe G este notată cu " \leq " sau, echivalent, [Bo.64], că ordinea este dată de mulțimea elementelor nenegative P_G (ori P).

Este binecunoscut faptul că $P \subset G$ determină ordinea " \leq " pe G , compatibilă cu structura de grup prin:

$$x \leq y, x, y \in G \Leftrightarrow y - x \in P$$

dacă și numai dacă:

$$0 \in P, P + P \subset P \text{ și } P \cap (-P) = \{0\} \quad (5.4)$$

2. Fie $G \in G_0c$. Dacă N este un subgrup izolat al lui G , [Bo.64], adică:

$$\exists \text{sysz, } y \in G, z \in N \Rightarrow y \in N \quad (5.5)$$

am serie $N \triangleleft G$.

5.27. Propoziție. Fie $G, G' \in G_0c$ și $\varphi \in Gc(G, G')$. Următoarele condiții sunt echivalente.

- (a) $\varphi \in G_0c(G, G')$
- (b) $a \in P_G \Rightarrow [\forall x \in \varphi(a) \exists z \in \varphi(0): z \leq x]$
- (c) $a \in P_G \Rightarrow [\forall z \in \varphi(0) \exists x \in \varphi(a): z \leq x]$
- (d) $a \in P_G \Rightarrow \varphi(a) \cap P_{G'} \neq \emptyset$

Demonstrație. Dacă apartenența (a) este definită prin relația (3.4) atunci (a) \Rightarrow (c) \Rightarrow (d). Dacă ea este definită prin relația (3.5), atunci (a) \Rightarrow (b). Prin urmare este suficient să argumentăm implicațiile (d) \Rightarrow (c) \Leftrightarrow (b) \Rightarrow (a).

(d) \Rightarrow (c). Fie $a \in P_G$ și $x' \in \varphi(a) \cap P_{G'}$. Dacă $z \in \varphi(0)$, atunci $x = z + x' \in \varphi(a)$ și $z \leq x$.

(c) \Rightarrow (b). Fie x și $u \in \varphi(a)$. Cum $u - x \in \varphi(0)$, din (c) rezultă că există $v \in \varphi(a)$ astfel ca $u - x \leq v$. Atunci $z = u - v \in \varphi(0)$ și $z \leq x$.

(b) \Rightarrow (c) Fie $z \in \varphi(0)$ și $x' \in \varphi(a)$. Cum $x' - z \in \varphi(a)$, din (b) rezultă că există $z' \in \varphi(0)$ astfel ca $z' \leq x' - z$. Atunci $x = x' - z' \in \varphi(a)$ și $z \leq x$.

(b) \Rightarrow (a) Fie $a, b \in G$, $a \leq b$ și $x \in \varphi(a)$. Dacă $u \in \varphi(b - a)$, atunci există $y' \in \varphi(b)$ astfel ca $u \leq x - y'$. Dar $b - a \in P_G$, deci există $z \in \varphi(0)$ astfel ca $u \leq z$; deci $x \leq y$, unde $y = y' + z \in \varphi(b)$.

5.28. Observații. 1. Fie $f \in G_0c(G, G')$. Atunci $f \in G_0f(G, G')$ dacă și numai dacă $f(0) = 0$.

2. Dacă $\varphi \in G_0c(G, G')$ atunci $\varphi(0) \leq \varphi G \leq G'$. În schimb $\varphi(0)$ nu este subgrup izolat al lui φG , în general. De exemplu dacă $G \in G_0c$ astfel ca el să nu aibă un subgrup izolat netrivial, dar să existe un subgrup $H \leq G$ netrivial, atunci $\psi(a) = H$, $a \in G$ definește o

corespondență $\psi \in \mathbf{G0c}(G, G)$ pentru care $\psi(0)$ este izolat în ψG ; definind $\varphi(a) = a + H$, $a \in G$, atunci $\varphi \in \mathbf{Gc}(G, G)$, iar dacă $a \in P_G$, atunci $a \in P_G \cap \varphi(a)$, deci, din 5.27. rezultă că $\varphi \in \mathbf{G0c}(G, G)$, iar $\varphi(0)$ nu este izolat în $G = \varphi G$.

Prin urmare grupul cât $\varphi G / \varphi(0)$ nu poate fi înzestrat, în general, cu ordinea indusă de proiecția canonică astfel ca el să devină grup ordonat, [Bo.64].

3. Dacă $\varphi \in \mathbf{G0c}(G, G')$, $\varphi(0)$ nu este, în general reticulat. Argumentația acestui fapt este similară celei de mai sus.

4. Ca la 5.3.2. se arată că $\mathbf{G0c}$ nu are egalizatori și, prin urmare, nu are nici limite proiective

5.29. Propoziție. Dacă $\varphi \in \mathbf{G0c}(G, G')$ și $\varphi(0) \Delta \varphi G$ atunci $\ker \varphi \Delta G$.

Demonstrație. Fie $0 \leq a \leq u$, $a \in G$, $u \in \ker \varphi$. Din 5.27. rezultă că există $x \in \varphi(a)$ și $z \in \varphi(u)$ astfel ca $0 \leq x \leq z$. Cum $x \in \varphi G$ și $z \in \varphi(0) \Delta \varphi G$ rezultă că $a \in \ker \varphi$, deci $\ker \varphi \Delta G$.

5.30. Consecință. Dacă $\varphi \in \mathbf{G0c}(G, G')$ și $\varphi(0) \Delta \varphi G$, atunci $\overline{\varphi(a)} = \overline{x}$, unde $\overline{a} \in G / \ker \varphi$, $x \in \varphi(a)$ și $\overline{x} \in \varphi G / \varphi(0)$, definește izomorfism în $\mathbf{G0f}$ din $G / \ker \varphi$ pe $\varphi G / \varphi(0)$.

5.31. Propoziție. Fie F o I -diagramă în $\mathbf{G0c}$, $(\gamma_i) \in \mathbf{FI}(G, F)$ și N_i subgrupul generat de $\{y \in F(s)(0) \mid s \in I(i, j), j \in I\}$, pentru orice $i \in I$. Atunci:

1. $N_i \subset \gamma_i(0)$, $i \in I$.
2. $(\gamma_i) \in \mathbf{FIM}(G) \Leftrightarrow [N_i = \gamma_i(0), \forall i \in I]$

Demonstrație. 1. Dacă $s \in I(i, j)$, atunci $F(s)(0) \subset F(s)\gamma_j(0) \subset \gamma_i(0)$; dar $\gamma_i(0)$ este subgrup în $\gamma_i G$, deci $N_i \subset \gamma_i(0)$.

2. Dacă $(\gamma_i) \in \mathbf{FIM}(G)$, atunci $(\gamma_i \theta)$ este familie invariantă minimală în $\mathbf{FI}(0)$, unde $\theta \in \mathbf{G0f}(0, G)$ este morfismul trivial. Din proprietatea precedentă rezultă imediat că $g_i(0) = N_i$, $i \in I$, definește $(g_i) \in \mathbf{FI}(0)$ și $(g_i) \subset (\gamma_i \theta)$, prin urmare $(g_i) = (\gamma_i \theta)$ și $\gamma_i(0) = N_i$, pentru orice $i \in I$.

Invers, fie $f \in \mathbf{G0f}(H, G)$ și $(f_i) \in \mathbf{FI}(H)$ astfel încât $(f_i) \subset (\gamma_i f)$. Fie $i \in I$. Atunci $f_i(0) \subset \gamma_i(0) = N_i$ și, din prima proprietate rezultă că $f_i(0) = N_i$. Cum $f_i(x) \supset \cap \gamma_i f(x) \neq \emptyset$, pentru orice $x \in H$, din 5.13. rezultă că $(f_i) = (\gamma_i f)$. Prin urmare $(\gamma_i) \in \mathbf{FIM}(G)$.

A -categoria $(\mathbf{G0c}, \mathbf{G0f})$ nu este cu limite proiective, după cum rezultă din următorul exemplu

5.32. Exempu. Fie $I=\mathbf{N}$ cu ordinea naturală, $G_i=\mathbb{R}^2, i \in I$, cu ordinea produs și

$$F(s) = \begin{cases} 1_{\mathbb{R}^2} & , \quad \text{dacă } i = j \\ \varphi & , \quad \text{dacă } i \neq j \end{cases}$$

pentru orice $s \in I(i,j)$, unde $\varphi(x,y) = (x,y) + \mathbb{Z}^2$. Este imediat faptul că $\varphi \in \text{GOc}(\mathbb{R}^2, \mathbb{R}^2)$ și $\varphi^2 = \varphi$.

Să presupunem că există $\lim_{\leftarrow} F = (G, \varphi_n) \in (\text{GOc}, \text{Gof})$. Fie $H = \mathbb{Z}^2$ cu ordinea naturală produs și

$$(n,m) \rightarrow (n\sqrt{2}, m\sqrt{3}) + \mathbb{Z}^2, \text{ pentru orice } n, m \in \mathbf{N}. \text{ Atunci, din 5.31., rezultă că } (\gamma_n) \in \text{FIM}(H)$$

și există $f \in \text{Gof}(H, G)$ astfel ca $\varphi f = \gamma$, iar f este monomorfism. Fie acum $H' = H$ și $P_{H'} = -P_H$, iar

Cum $P_{H'}$ verifică (5.4) rezultă că $(H', P_{H'}) \in \text{GOc}$. Dar $\gamma'(n,m) \leq \gamma'(0,0) \leq \gamma'(n,m)$, pentru orice $n, m \in \mathbf{Z}$, deci $\gamma'_n \in \text{GOc}(H', G_n)$ și cum $\gamma'(0,0) = \mathbb{Z}^2$ rezultă că $(\gamma'_n) \in \text{FIM}(H')$. Unicul morfism $f' \in \text{Gof}(H', G)$ pentru care $\varphi f' = \gamma'$ este f . Dacă $(x,y) \in P_H \setminus \{(0,0)\}$ astfel ca $f(x,y) > 0$, cum $-(x,y) \in P_{H'}$ rezultă că $f'(-x, -y) = -f(x,y) > 0$; contradicție!

În cele ce urmează vom nota cu $U: \text{GOc} \rightarrow \text{Gc}$ functorul care omite structura de ordine a grupurilor și cu $V: \text{Gc} \rightarrow \text{GOc}$ functorul definit prin

$$G \rightarrow (G, P_G) \quad f \rightarrow f,$$

unde $P_G = \{0\}$. Prezentăm câteva condiții necesare de existență a limitelor proiective în a-categoria (GOc, Gof) .

5.33. Propoziție. Fie F o I -diagramă în categoria GOc . Dacă există $\lim_{\leftarrow} F = (G, \varphi_i)$, atunci:

1. $\lim_{\leftarrow} UF = (UG, U\varphi_i) \in (\text{Gc}, \text{Gf})$
2. $\bigcap \ker \gamma_i \triangleq H$, pentru orice $(\gamma_i) \in \text{FIM}(H, F)$

Demonstrație. 1. Fie $\lim_{\leftarrow} UF = (L, \psi_i) \in (\text{Gc}, \text{Gf})$. Din 5.31. rezultă că $(\psi_i) \in \text{FIM}(VL, F)$,

deci există un unic $f \in \text{Gof}(VL, G)$ astfel ca $(\varphi_i f) = (\psi_i)$. Pe de altă parte $(U\varphi_i) \in \text{FIM}(UG, UF)$, prin urmare există un unic $g \in \text{Gf}(UG, L)$ astfel ca $(\psi_i g) = (\varphi_i)$. Atunci $f = g^{-1}$ și $\lim_{\leftarrow} UF = (UG, U\varphi_i)$.

2. Dacă $(\gamma_n) \in \text{FIM}(H)$, atunci există un unic $f \in \text{Gof}(H, G)$ astfel ca $(\gamma_i) = (\varphi_i f)$. Fie $h, k \in \text{Gof}(\bigcap \ker \gamma_n, G)$, $h(x) = f(x)$, $k(x) = 0$, și $\theta_i(x) = \gamma_i(x) = N_i, i \in I, x \in \bigcap \ker \gamma_i$. Din 5.31. rezultă

că $(\theta_i) \in \text{FIM}(\cap \ker \gamma_i)$, deci există un unic $\theta \in \text{GOf}(\cap \ker \gamma_n, G)$ astfel ca $(\varphi_i \theta) = (\theta_i)$.

Cum $(\varphi_i h) = (\varphi_i k)$ rezultă că $h=k$, deci $f(x)=0$, pentru orice $x \in \ker \cap \gamma_i$; prin urmare $\cap \ker \gamma_i \subset \ker f$; invers, dacă $x \in \ker f$, atunci $\varphi_i f(x) = N_i = \gamma_i(x)$, pentru orice $i \in I$, deci $\ker f = \cap \ker \gamma_i$, iar $\ker f \Delta H$.

5.34. Consecințe. Dacă există $(L, \varphi_i) = \lim_{\leftarrow (G0c, G0f)} F$ atunci:

1 $L = \{(\bar{x}_i) \in \prod G_i / N_i \mid F(s)X_j \subset X_i \forall s \in I(i,j)\}$, unde $\varphi_j((\bar{x}_i)) = X_j \subset G_j, j \in I$ (până la un izomorfism în **Gf**);

2 oricare ar fi $(\gamma_i) \in \text{FIM}(G)$, $H = \{(\gamma_i(a)) \mid a \in G\} \in \text{GOc}$ unde $(\gamma_i(a)) \in P_H \Leftrightarrow f(a) \in P_L$, f fiind unicul omomorfism din $\text{GOf}(G, L)$ pentru care $(\varphi_i f) = (\gamma_i)$.

3 dacă $(\gamma_i) \in \text{FIM}(H) \cap \text{FIM}(H')$, unde $(H, P_H), (H', P_{H'}) \in \text{GOc}$ și $H = H'$ atunci $P_H \cap (-P_{H'}) = \ker \gamma_i$.

5.35. Observație. Sistemul proiectiv prezentat la 5.32. nu admite limită din cauză că $\varphi(x,y)$ conține atât elemente pozitive cât și negative. Acest defect se poate elimina prin condiția (5.6.), eliminare care permite înzestrarea grupului limită L din (Gc, Gf) a I -diagramei F cu ordinea indusă de P_L definit la (5.7) astfel ca limita proiectivă (L, φ_i) din (Gc, Gf) să devină limită proiectivă în (GOc, GOf) . Vom nota în continuare (L, φ_i)

$$\lim_{\leftarrow (Gc, Gf)} UF, N_i \text{ ca la 5.31. și } I_i = \{j \in I \mid I(i,j) \neq \emptyset\}.$$

5.36. Teoremă. Condiția necesară și suficientă pentru ca I – diagrama F din GOc să posede limită proiectivă în a -categoria (GOc, GOf) este că pentru orice $a \in L$ pentru care $\varphi_i(a) \in P_{G_i} \neq \emptyset, i \in I$ să aibă loc implicația:

$$\varphi_i(a) \cap (-P_{G_i} \setminus N_i) \neq \emptyset \Rightarrow \exists j \in I_i: \varphi_j(a) \cap (-P_{G_j} \setminus N_j) = \emptyset \tag{5.6}$$

În acest caz mulțimea elementelor nenegative din L este definită prin:

$$a \in P_L \Leftrightarrow \varphi_i(a) \cap P_{G_i} \neq \emptyset, \forall i \in I \tag{5.7}$$

Demonstrație. 1. Necesitatea. Fie $(L, \varphi_i) = \lim_{\leftarrow (G0c, G0f)} F$. Să presupunem, prin

absurd, că există $a \in P_L$ pentru care relația (5.6.) nu este verificată. Deoarece $(\varphi_i) \in \text{FIM}(F)$ rezultă că

$$\varphi_i(a) \cap P_{G_i} \neq \emptyset, \text{ pentru orice } i \in I \tag{1}$$

și există $i_0 \in I$ astfel ca:

$$\varphi_i(a) \cap (-P_{G_i} \setminus N_i) \neq \emptyset, \text{ pentru orice } i \in I_{i_0} \quad (2)$$

Din (1) și (2) rezultă că $\varphi_{i_0}(a) \neq N_{i_0}$, deci:

$$a \in P_{i_0} \setminus \{0\} \quad (3)$$

Dacă $i \in I$ și $s \in I(i, i_0)$, din (2) rezultă că $F(s) \varphi_{i_0}(a) \cap (-P_{G_i}) \neq \emptyset$, deci:

$$\varphi_i(a) \cap (-P_{G_i}) \neq \emptyset, \forall i \in I \text{ astfel ca } i_0 \in I_i \quad (4)$$

Fie H mulțimea numerelor întregi cu ordinea naturală și pentru $k \in H$:

$$\gamma_i(k) = \begin{cases} \varphi_i(ka) & , \text{ dacă } i \in I_{i_0}, \text{ sau } i_0 \in I_i \\ N_i & \text{ în rest} \end{cases}$$

Din (1) și 5.31. rezultă că $(\gamma_i) \in \text{FIM}(H, F)$, deci există $f \in \text{GOf}(H, L)$ astfel ca $(\varphi_i f) = (\gamma_i)$. Cum $\ker f \subseteq \ker \gamma_i$, din (3) rezultă că f este monomorfism și

$$\ker f = \ker \gamma_i = \{0\} \quad (5)$$

Fie H' mulțimea întregilor înzestrată cu ordinea indusă de $P_{H'} = -P_H$. Din (2) și (4) rezultă că $(\gamma_i) \in \text{FIM}(H', F)$, iar din 5.34.3. și (5) urmează că $P_{H'} = \{0\}$, în contradicție cu alegerea $P_H = N$.

2. Suficiența. Fie $(L, \varphi_i) = \lim_{\leftarrow (G_i, G_f)} UF$ și $P = P_L \subset L$ definit la (5.7). Pentru a dovedi

că $(L, P) \in \text{GOc}$ trebuie să verificăm condițiile (5.4). Desigur P definește pe L o relație de preordine, deoarece din (5.7.) rezultă imediat că $0 \in P$ și $P + P \subset P$. Fie acum $a \in P \cap (-P)$. Din (5.7) decurge imediat că:

$$\varphi_i(a) \cap P_{G_i} \neq \emptyset, \text{ și } \varphi_i(a) \cap (-P_{G_i}) \neq \emptyset, \forall i \in I \quad (6)$$

Să presupunem că există $i \in I$ astfel încât $\varphi_i(a) \neq N_i$. Relația (5.6) atrage existența unui $j \in I_i$:

$$\varphi_j(a) \cap (-P_{G_j} \setminus N_j) = \emptyset \quad (7)$$

iar din (6) și (7) rezultă că:

$$\varphi_j(a) \cap (-P_{N_j}) \neq \emptyset \quad (8)$$

Fie $s \in I(i, j)$: relația (8) atrage incluziunea $F(s) \varphi_j(a) \subset N_i$; deci $\varphi_i(a) = N_i$, în contradicție cu alegerea lui $i \in I$. Prin urmare $P \cap (-P) = \{0\}$ și $(L, P) \in \text{GOc}$.

Cum $(\varphi_i) \in \text{FIM}(UL, UF)$, din (5.7) rezultă că $(\varphi_i) \in \prod \text{GOc}(L, G_i)$, iar din 5.31. deducem că $(\varphi_i) \in \text{FIM}(L, F)$.

În sfârșit, fie $(\gamma_i) \in \text{FIM}(G, F)$. Atunci $(\gamma_i) \in \text{FIM}(UG, UF)$, deci există un unic $f \in \text{Gf}(UG, UL)$ astfel ca $(\varphi_i f) = (\gamma_i)$. Fie $x \in P_G$ și $a = f(x)$; cum $(\gamma_i) \in \text{PIGOc}(G, G_i)$ rezultă că $\varphi_i(a) \cap P_{G_i} \neq \emptyset$, pentru orice $i \in I$, iar din (5.7) deducem că $a \in P_L$. Prin urmare există un unic $f \in \text{GOf}(G, L)$ astfel ca $(\varphi_i f) = (\gamma_i)$. În consecință $\lim_{\leftarrow (G0c, G0f)} F = ((L, P_L), \varphi_i)$.

5.37. Consecință. Fie F o I -diagramă în GOc care verifică:

$$i \in I \Rightarrow \exists j \in I_i : N_j \Delta \varphi_j L \tag{5.8}$$

Atunci există $\lim_{\leftarrow (G0c, G0f)} F = (L, \varphi_i)$, unde

$$a \in P_L \Leftrightarrow \varphi_j(a) \cap P_{G_j} \neq \emptyset, \quad \forall j \in J = \{j \in I \mid N_j \Delta \varphi_j L\} \tag{5.9}$$

Demonstrație. Verificăm condiția (5.6). Fie $a \in L$ astfel ca să existe $x_i \in \varphi_i(a) \cap P_{G_i}$, pentru orice $i \in I$. Fie $i \in I$ astfel ca $\varphi_i(a) \cap (-P_{G_i} \setminus N_i) \neq \emptyset$. Din ipoteză rezultă existența unui $j \in I_i$ astfel ca $N_j \Delta \varphi_j L$. Fie $s \in I(i, j)$; să presupunem că există un element $x'_j \in \varphi_j(a) \cap (-P_{G_j} \setminus N_j)$. Atunci $0 \leq -x'_j \leq x_j$, $x'_j \in N_j$; cum $N_j \Delta \varphi_j L$, rezultă că $x'_j \in N_j$; prin urmare $\varphi_j(a) = N_j$. În plus, cum $F(s)(x_i) \in \varphi_i(a)$, iar $x_j \in N_j$ rezultă că $\varphi_i(a) = N_i$. Am arătat astfel că:

$$[\varphi_i(a) \cap P_{G_i} \neq \emptyset, \forall i \in I] \Rightarrow [\varphi_i(a) \cap (-P_{G_i} \setminus N_i) = \emptyset, \forall i \in I]$$

și că relația (5.7) este echivalentă cu (5.9).

5.38. Observație. În cazul în care $N_i \Delta \varphi_i L$ pentru orice $i \in I$, grupul cât $\varphi_i L / \varphi_i(0)$ se poate înzestra cu ordinea indusă de $p_i(P_{G_i} \cap \varphi_i L)$, unde $p_i \in \text{GOf}(L, \varphi_i L / \varphi_i(0))$ este proiecția canonică, iar relațiile (5.9) definesc pe L chiar ordinea produs.

Notăm cu GOIc categoria grupurilor ordonate și a corespondențelor izotone care invariază subgrupurile izolate, i.e. $\varphi \in \text{GOIc}(G, G')$ dacă $\varphi \in \text{GOc}(G, G')$ și pentru orice $N \Delta G$ rezultă că $\varphi N \Delta \varphi G$. Din 5.37. rezultă cu ușurință:

5.39. Consecință [Da.89]. A-categoria la stânga concretă $(\text{GOIc}, \text{GOf})$ este cu limite proiective

§.6. CONSTRUCTIVITATEA a-CATEGORIEI INELELOR. SELECȚII ȘI PUNCTE FIXE ALE CORESPONDENȚELOR DE INELE ASOCIATIVE

Fie \mathbf{Rf} categoria inelelor și omomorfismelor de inele, iar \mathbf{Rc} categoria inelelor și a corespondențelor de inele. Conform (5.2), $\varphi \in \mathbf{Rc}(\mathbf{R}, \mathbf{R}')$ dacă $\varphi \in \mathbf{Gc}((\mathbf{R}, +), (\mathbf{R}', +))$ și $\varphi(a)\varphi(b) = \varphi(ab)$ pentru orice $a, b \in \mathbf{R}$. Ca la 5.22.1. se verifică imediat că $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$ este o a-categorie la stânga concretă.

În prima parte a acestei secțiuni, pornind de la rezultatele legate de superior completitudinea la stânga a categoriei \mathbf{Rc} , extindem teorema de existență a limitelor proiective din [Da 86c] dovedind constructivitatea a-categoriei inelelor.

Două sunt problemele pe care le rezolvăm în cea de-a doua parte:

1. Fie $\alpha, \alpha_k \in \mathbf{Rc}(\mathbf{R}, \mathbf{R}')$, $k \in \{1, \dots, n\}$ astfel ca $\alpha = \alpha_1 + \dots + \alpha_n$. Să se dea condiții suficiente pentru ca una dintre corespondențele $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ să fie selecție a corespondenței α : să se precizeze numărul maxim de selecții ale lui α dintre corespondențele $\alpha_1, \dots, \alpha_n$.

2. Fie $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \mathbf{Rc}(\mathbf{R}, \mathbf{R}')$ astfel ca $\alpha = \gamma + \delta - \beta$. Să se dea condiții pentru ca cele patru corespondențe să admită selecții în perechi.

Ultima problemă a fost rezolvată în [Ves.97] în cazul în care $\mathbf{R} = \mathbf{R}'$ este corp finit, iar α, β, γ și δ sunt automorfisme ale acestuia, rezultat generalizat în [Dea.97] în cazul în care $\mathbf{R} = \mathbf{R}'$ este domeniu comutativ, α, β, γ și δ sunt endomorfisme ale lui \mathbf{R} , unul fiind automorfism.

A. Constructivitatea a-categoriei $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$

Cu $\text{Id}(\mathbf{R})$ vom nota mulțimea idealelor inelului \mathbf{R} și cu $\text{Spec } \mathbf{R}$ mulțimea idealelor prime, prin $\mathbf{A} \leq \mathbf{R}$ vom înțelege că \mathbf{A} este subinel al lui \mathbf{R} .

Câteva proprietăți elementare ale corespondențelor de inele sunt prezentate în [RR 85a] și [RR.85b]. Aici vom utiliza următoarele calități imediate ale acestora, proprietăți utilizate curent în cele ce urmează:

6.1. Proprietăți. Dacă $\varphi \in \mathbf{Rc}(\mathbf{R}, \mathbf{R}')$, $A, B \subset \mathbf{R}$, $A' \subset \mathbf{R}'$, $U \in \text{Id}(\mathbf{R})$ și $V \in \text{Id}(\mathbf{R}')$, atunci:

- (a) $\varphi(A-B) = \varphi A - \varphi B$, $\varphi A \cdot \varphi B \subset \varphi(AB)$
- (b) $\varphi \mathbf{R} \leq \mathbf{R}'$, $\varphi U \in \text{Id}(\varphi \mathbf{R})$, $\varphi(0) \in \text{Id}(\varphi \mathbf{R})$, $\varphi \cdot V \in \text{Id}(\mathbf{R})$
- (c) $\ker \varphi \in \text{Id}(\mathbf{R})$, unde $\ker \varphi = \{x \in \mathbf{R} \mid 0 \in \varphi(x)\}$

6.2. Observații. 1. Fie $A, B \in \mathbf{Rc}$ și $\varphi \in \mathbf{Ec}(\square A, \square B)$. Din 6.1. rezultă imediat că următoarele afirmații sunt echivalente:

- (a) $\varphi \in \mathbf{Rc}(A, B)$
- (b) $\varphi A \leq B$, $\varphi(0) \in \text{Id}(\varphi A)$ și $\varphi(a) \in \varphi A / \varphi(0)$, oricare ar fi $a \in A$.

2. Fie $\varphi_i \in \mathbf{Rc}(A, B)$, $i \in I \neq \emptyset$. Notăm: $C = \langle \cup \varphi_i(0) \rangle_B$ și $V = \{x \in C \mid \exists a \in A, i, j \in I: x \in \varphi_i(a) - \varphi_j(a)\}$. Desigur $\cup \varphi_i(0) \subset V$, deci $V \neq \emptyset$. Fie $\varphi(0) = \langle V \rangle_C$; se verifică imediat că $\varphi(0) \in \text{Id}(C)$, ceea ce permite buna definire, conform 6.2.1., a corespondenței de inele $\varphi \in \mathbf{Rc}(A, B)$ prin $\varphi(a) = x + \varphi(0)$, unde $x \in \cup \varphi_i(a)$, oricare ar fi $a \in A$. Atunci $\varphi = \cup \varphi_i$. Ca la 5.14. se arată că l-familia $\{\varphi_i\}$ este superior stabilă la stânga. Prin urmare am constatat că:

6.3. Teoremă. A-categoria $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$ este superior tare completă la stânga.

6.4. Observație. A-categoria inelelor nu este bicompletă. Într-adevăr, dacă \mathbb{Z}_2 este melul claselor de resturi modul 2, $A=B=\mathbb{Z}_2$, θ_A este morfismul nul, iar 1_A identitatea, atunci $(0_A \cup 1_A)(0) = (\theta_A \cup 1_A)(1) = \mathbb{Z}_2$; fie $\theta \in \mathbf{Rc}(0, \mathbb{Z}_2)$ morfismul trivial; atunci $(\theta_A \cup 1_A)\theta(0) = \mathbb{Z}_2$ și $0_A \theta \cup 1_A \theta = \theta$

În continuare extindem rezultatele privind existența limitelor proiective în a-categoria melelor din [Da 88a]. Menționăm că alte proprietăți speciale ale clasei morfismelor au fost analizate în [Da.86c] în cazul particular al inelelor cu diviziune și în [BD.86], [BDH 86], [BD 88] pentru corespondențele de corpuri.

6.5. Teoremă. A-categoria $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$ este constructivă.

Demonstrație. 1. Arătăm că $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$ este o a-categorie la stânga cu limite proiective. Fie $F = (A_i, F(s))$ o I-diagramă în \mathbf{Rc} . Fie $i \in I$; ca la 5.25, notăm $S_i = \{s \in I \mid j = i\}$.

$N = \bigcup_{s \in S} F(s)(0) \leq A_i$ și $\mathfrak{a}_i = \{A'_i \leq A_i \mid N_i \in \text{Id}(A'_i)\}$. Mulțimea \mathfrak{a}_i este inductiv ordonată față de

relația " \supseteq ", deci, conform lemei lui Zorn, ea posedă un element maximal; fie acesta B_i și

$$A = \{(a_i) \mid a_i \in B_i/N_i, F(s)(a_j) \subset a_i, s \in I(i,j)\},$$

unde pe inelul cât B_i/N_i notăm operațiile cu \oplus , respectiv \otimes și la fel pe produsul $\prod B_i/N_i$. Se verifică imediat legătura dintre operațiile pe acest produs și operațiile lui Minkowski:

$$(a_i) \oplus (b_i) = (a_i) + (b_i) \quad (1)$$

$$(a_i) \otimes (b_i) = (a_i) \otimes (b_i) \quad (2)$$

Fie $a_i \in N_i$, atunci a_i este o sumă finită de elemente de forma: a_{j_1}, \dots, a_{j_n} , unde $a_{jk} \in F(s_k)(0)$.

s. $S_i, k = \overline{1, n}$. Fie $s \in I(i,j)$; atunci:

$$F(s)(a_i) = F(s)(a_{j_1} + \dots + a_{j_n}) = (a_{j_1} + F(s)(0)) + \dots + (a_{j_n} + F(s)(0)),$$

unde $a_{jk} = F(s)(a_{jk})$, $k = \overline{1, n}$; deci:

$$a_i + F(s)(0) \in F(s)(a_{j_1} + \dots + a_{j_n}) + F(s)(0) = a_{j_1} + \dots + a_{j_n} + F(s)(0) \subset F(s)(a_{j_1}) + \dots + F(s)(a_{j_n}) + F(s)(0) \subset F(s)F(s_1)(0) + \dots + F(s)F(s_n)(0) + F(s)(0) \subset F(ss_1)(0) + \dots + F(ss_n)(0) + F(s)(0) \subset N_i;$$

prin urmare

$$F(s)N_i \subset N_i, \text{ pentru orice } i, j \in I \text{ și } s \in I(i,j) \quad (3)$$

Fie acum $(a_i) \in (a_i) \in A$ și $(b_i) \in (b_i) \in A$; din (1) și 6.2. rezultă că pentru orice $s \in I(i,j)$:

$$F(s)(a_i + b_i) = F(s)(a_i) + F(s)(b_i) \subset a_i + b_i \quad (4)$$

iar din (2) și 5.26. rezultă că:

$$F(s)(a_i b_i) = c_i d_i + F(s)(0) \subset c_i d_i + N_i = a_i \otimes b_i$$

unde am considerat că $c_i \in F(s)(a_i)$ și $d_i \in F(s)(b_i)$, deci:

$$F(s)(a_i \otimes b_i) \subset a_i \otimes b_i \quad (5)$$

Din (4) și (5) rezultă că:

$$A \in Rc \text{ și } A \leq \prod B_i/N_i \quad (6)$$

Definim, pentru orice $i \in I$:

$$\varphi_i((a_i)) = a_i + N_i \subset A_i \quad (7)$$

Din (2) rezultă că: $\varphi_i((a_i)) \varphi_i((b_i)) \subset a_i b_i + N_i = \varphi_i((a_i \otimes b_i))$ și, ținând seama și de (1), rezultă că $\varphi_i \in Rc(A, A_i)$, $i \in I$.

Desigur $(\varphi_i) \in FI(A, F)$, iar dacă $R \in Rc$ și $g \in Rf(R, A)$ atunci $(\varphi_i g) \in FI(R, F)$. Fie

$(\psi_i) \in FI(\mathbf{R}, \mathbf{F})$ astfel ca $(\psi_i) \subset (\varphi_i g)$. Din (7) se obține:

$$\psi_i(0) \subset \varphi_i g(0) \subset N_i, \quad i \in I \quad (8)$$

și cum, pentru orice $s \in I(i, j)$:

$$F(s)(0) \subset F(s) \psi_j(0) \subset \psi_i(0),$$

iar $\psi_i(0) \in \text{Id}(\psi_i \mathbf{R})$, din (8) rezultă că:

$$N_i \subset \psi_i(0), \quad i \in I, \quad (9)$$

de unde:

$$N_i = \psi_i(0) = \varphi_i g(0), \quad i \in I, \quad (10)$$

Dar $\psi_i \mathbf{R} \leq A_i$, $\psi_i(0) \in \text{Id}(\psi_i \mathbf{R})$ deci $\psi_i \mathbf{R} \in \mathfrak{a}_i$, oricare ar fi $i \in I$. Dacă $r \in \mathbf{R}$ și $a_i \in \psi_i(r)$, din (10) rezultă că:

$$\psi_i(r) = a_i + N_i \text{ și } \varphi_i g(r) = a_i + \varphi_i g(0) = a_i + N_i = \psi_i(r),$$

deci $(\varphi_i g) = (\psi_i)$; prin urmare $(\varphi_i) \in \text{FIM}(\mathbf{A}, \mathbf{F})$. Analog se arată că $(\varphi_i g) \in \text{FIM}(\mathbf{R}, \mathbf{F})$, oricare ar fi $g \in \text{Rf}(\mathbf{R}, \mathbf{A})$, ceea ce probează buna definire a funcției:

$$\text{Rf}(\mathbf{R}, \mathbf{A}) \rightarrow \text{FIM}(\mathbf{R}), \text{ prin } g \rightarrow (\varphi_i g) \quad (11)$$

funcție care, evident, este injectivă. Rămâne să demonstrăm surjectivitatea sa. Fie, pentru aceasta, $(\psi_i) \in \text{FIM}(\mathbf{R})$, $\theta \in \text{Rf}(0, \mathbf{R})$ morfismul trivial. Ca la (9) se arată că $N_i \subset \psi_i(0)$, $i \in I$. Definim $\theta_i \in \text{Rc}(0, A_i)$ prin $\theta_i(0) = N_i$. Din (3) rezultă că pentru orice $i, j \in I$ și $s \in I(i, j)$:

$$F(s)\theta_j \subset \theta_i,$$

deci $(\theta_i) = (\psi_i \theta)$ și $(\theta_i) \in \text{FI}(0, \mathbf{F})$; dar (ψ_i) este familie invariantă minimală, deci:

$$(\theta_i) = (\psi_i \theta) \text{ și } \psi_i(0) = N_i, \quad i \in I.$$

Dar $\psi_i(0) \in \text{Id}(\psi_i \mathbf{R})$, $\varphi_i \mathbf{R} \leq A_i$, deci $\psi_i \mathbf{R} \in \mathfrak{a}_i$. Atunci, pentru orice $r \in \mathbf{R}$, $i \in I$ și $s \in I(i, j)$:

$F(s)\psi_i(r) = \psi_j(r)$, deci $(\psi_i(r)) \in A$, ceea ce permite definirea funcției $g \in \text{Ef}(\mathbf{R}, \mathbf{A})$ prin $g(r)$

$(\psi_i(r))$. Dacă $r, t \in \mathbf{R}$, $a_i \in \psi_i(r)$ și $b_i \in \psi_i(t)$, atunci:

$$a_i - b_i \in \psi_i(r-t) \text{ și } a_i b_i \in \psi_i(rt),$$

iar din (1), respectiv (2) urmează că:

$$g(r) \ominus g(t) = (a_i) - (b_i) = g(r-t) \text{ și}$$

$$g(r) \otimes g(t) = (a_i) \otimes (b_i) = (a_i b_i) = g(rt),$$

ceea ce înseamnă că $g \in \text{Rf}(\mathbf{R}, \mathbf{A})$ și $(\psi_i) = (\varphi_i g)$; prin urmare aplicația (11) este bijectivă și în consecință

$$\lim_{\leftarrow} (\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf}) \quad F = (A, \varphi_i)$$

până la un izomorfism.

2. Deoarece \mathbf{Rf} este o categorie cu produse, din 2.13. rezultă că a-categoria $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$ este cu produse stricte, din 6.3. rezultă că ea este superior tare completă la stânga; aplicând acum teorema 2.28 rezultă că a-categoria $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$ este constructivă.

6.6. Exempu. Fie \mathbb{Z} mulțimea numerelor întregi, p un număr prim și (\mathbb{N}^*, \leq) mulțimea numerelor naturale nenule. Pentru $i \in \mathbb{N}^*$ definim

$$\varphi_{i,i-1}(n) = n + p^{i-1}\mathbb{Z}, n \in \mathbb{Z}, \varphi_{ii} = 1_{\mathbb{Z}} \text{ și } \varphi_{ij} = \varphi_{i,i+1} \dots \varphi_{j-1,j}, \text{ pentru } j > i.$$

Atunci $F = (\mathbb{Z}, \varphi_{ij})$ este un sistem proiectiv conservativ în $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$, $N_i = p^{i-1}\mathbb{Z}$, $B_i = \mathbb{Z}$ și

$$\forall i > j \quad (n_i)_{i-1} \equiv n_j \pmod{p^{i-1}}, n_i \in n_i, i \in \mathbb{N}^* \}. \text{ Prin urmare limita } \lim_{\leftarrow} F \text{ este izomorfă cu}$$

neul întregilor p -adici.

B. Selecții în perechi de corespondențe de inele asociative.

În această secțiune R și R' sunt inele asociative. Dacă $\alpha \in \mathbf{Rc}(R, R')$ vom nota cu $S(\alpha)$ mulțimea selecțiilor corespondenței α , i.e. $S(\alpha) = \{\beta \in \mathbf{Rc}(R, R') \mid \beta \subset \alpha\}$. Dacă $\alpha \in \mathbf{Rc}(R, R)$, $\text{Fix}(\alpha) = \{a \in R \mid a = \alpha(a)\}$, este mulțimea *punctelor fixe* ale corespondenței α .

Rezultatul principal, [Da.97a] stabilește legătura dintre selecțiile corespondențelor $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbf{Rc}(R, R')$ pentru care $\alpha = \beta + \gamma$. Mai precis, vom arăta că dacă $\alpha(0)$ este ideal prim în inelul generat de $\beta R \cup \gamma R$, atunci corespondențele α , β și γ admit selecții în perechi, i.e. $S(\alpha) \cap S(\beta) \neq \emptyset$, sau $S(\beta) \cap S(\gamma) \neq \emptyset$, sau $S(\gamma) \cap S(\alpha) \neq \emptyset$. Generalitatea problemei nu este afectată dacă vom presupune că $R' = \langle \beta R \cup \gamma R \rangle$.

6.7. Observație. Fie $\alpha, \beta \in \mathbf{Rc}(R, R')$. Atunci $S(\alpha) \cap S(\beta) \neq \emptyset$ dacă și numai dacă $\alpha \cap \beta \in \mathbf{Ect}(R, R')$.

În general, suma a două corespondențe de inele nu este corespondență de inele, iar dacă $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbf{Rc}(R, R')$ și $\alpha(0)$ nu este ideal prim în $\langle \beta R \cup \gamma R \rangle$ și $\alpha = \beta + \gamma$, corespondențele

α, β, γ nu admit întotdeauna selecții în perechi, cum rezultă imediat din exemplele de mai jos:

6.8. Exemple. 1. Fie $\beta \in \text{Rc}(\mathbb{Z}, \mathbb{Z})$ definită prin $3k \rightarrow 6\mathbb{Z}, 3k+1 \rightarrow 6\mathbb{Z}+4, 3k+2 \rightarrow 6\mathbb{Z}+2$, pentru orice $k \in \mathbb{Z}$. Atunci $\alpha = \beta + 1_{\mathbb{Z}}$ nu este corespondență de inele deoarece $\alpha(1) \alpha(1) \cap \alpha(1) = \emptyset$.

2. Dacă β este corespondența definită mai sus, iar $\gamma \in \text{Rc}(\mathbb{Z}, \mathbb{Z})$ este definită prin $2k \rightarrow 6\mathbb{Z}, 2k+1 \rightarrow 6\mathbb{Z}+3, k \in \mathbb{Z}$, atunci $\alpha = \beta + \gamma \in \text{Rc}(\mathbb{Z}, \mathbb{Z})$ și $\text{Fix}(\alpha) = \mathbb{Z}$. În acest caz $\ker \alpha = \ker \beta \cap \ker \gamma, \alpha(0) = \beta(0) = \gamma(0)$, dar α, β, γ nu admit selecții în perechi; în schimb idealul $\alpha(0) = 6\mathbb{Z}$ nu este prim în $\langle \beta\mathbb{Z} \cup \gamma\mathbb{Z} \rangle = \mathbb{Z}$.

3. Dacă β este corespondența definită mai sus, iar $\gamma \in \text{Rc}(\mathbb{Z}, \mathbb{Z})$ este definită prin $2k \rightarrow 2\mathbb{Z}, 2k+1 \rightarrow 2\mathbb{Z}+1$, atunci $\alpha = \beta + \gamma \in \text{Rc}(\mathbb{Z}, \mathbb{Z})$ și $\alpha = \gamma$; în acest caz $\langle \beta\mathbb{Z} \cup \gamma\mathbb{Z} \rangle = \mathbb{Z}$ și idealul $\alpha(0)$ este prim.

4. Dacă γ este corespondența definită în exemplul precedent, iar $\beta \in \text{Rc}(\mathbb{Z}, \mathbb{Z})$ este definită prin $k \rightarrow k+3\mathbb{Z}$, atunci $\alpha = \beta + \gamma \in \text{Rc}(\mathbb{Z}, \mathbb{Z})$ și α este corespondența constatată $k \rightarrow \mathbb{Z}, k \in \mathbb{Z}$. În acest caz corespondența definită prin $k \rightarrow 6\mathbb{Z}, k \in \mathbb{Z}$ este o selecție a perechii (β, γ) .

6.9. Lemă. Fie $\beta, \gamma \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$ și $\alpha = \beta + \gamma$. Condiția necesară și suficientă pentru ca α să fie corespondență de inele este:

$$\beta(a)\gamma(b) + \gamma(a)\beta(b) \subset \alpha(0), \quad a, b \in \mathbb{R} \quad (6.1)$$

Demonstrație. Să remarcăm întâi că α este o corespondență a grupurilor aditive subiacente inelelor \mathbb{R} și \mathbb{R}' . Dacă (6.1) este verificată, atunci pentru orice $a, b \in \mathbb{R}$:

$\alpha(a)\alpha(b) \subset \beta(a)\beta(b) + \beta(a)\gamma(b) + \gamma(a)\beta(b) + \gamma(a)\gamma(b) \subset \beta(ab) + \gamma(ab) + \alpha(0) = \alpha(ab)$
deci $\alpha \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$. Invers, dacă $\alpha \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$, atunci pentru orice $a, b \in \mathbb{R}, \alpha(a)\alpha(b) \subset \alpha(ab)$,
deci

$$\beta(ab) + \gamma(ab) + \beta(a)\gamma(b) + \gamma(a)\beta(b) \subset \alpha(ab) + \beta(a)\gamma(b) + \gamma(a)\beta(b) \subset \alpha(ab),$$

prin urmare condiția (6.1) este verificată.

6.10. Lemă. Fie $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$ astfel ca $\alpha = \beta + \gamma$. Atunci $\alpha(0)$ este ideal al inelului $\mathbb{R}'(\cdot = \beta\mathbb{R} \cup \gamma\mathbb{R})$.

Demonstrație. Fie $a \in \mathbb{R}, x \in \beta(a), y \in \gamma(a)$ și $m \in \beta(0)$. Cum $u = x + y \in \alpha(a)$ și $m \in \beta(0) \cup \alpha(0) \in \text{Id}(\alpha\mathbb{R})$ rezultă că $m \cdot u \in \alpha(0)$; dar $m \in \beta(0) \in \text{Id}(\beta\mathbb{R})$, deci $m \cdot x \in \beta(0)$; prin

urmare $m \gamma \in \alpha(0)$ și

$$\beta(0)\gamma(a) \subset \alpha(0), \quad a \in R \quad (1)$$

Dar $\gamma(0) \in \text{Id}(\gamma R)$, deci $\gamma(0)\gamma(a) \subset \gamma(0) \subset \alpha(0)$ și

$$\alpha(0)\gamma(a) \subset \alpha(0), \quad a \in R \quad (2)$$

Din lema 6.9. și (1) rezultă că $\gamma(0)\beta(a) \subset \alpha(0) - \beta(0)\gamma(a) \subset \alpha(0)$, de unde:

$$\alpha(0)\beta(a) \subset \alpha(0), \quad a \in R \quad (3)$$

Dar R' este generat de $\beta R \cup \gamma R$, iar din (2) și (3) urmează că $\alpha(0)R' \subset \alpha(0)$ și analog $R'\alpha(0) \subset \alpha(0)$. Prin urmare $\alpha(0) \in \text{Id}(R')$.

6.11. Observație. În ipotezele lemei precedente are loc următoarea "incluziune Jacobi"

$$I = \alpha(a)\beta(b)\gamma(c) + \beta(a)\gamma(b)\alpha(c) + \gamma(a)\alpha(b)\beta(c) \subset \alpha(0),$$
 pentru orice $a, b, c \in R$.
Într-adevăr $J = \beta(ab)\gamma(c) + \gamma(a)\beta(b)\gamma(c) + \beta(a)\gamma(b)\beta(c) + \beta(a)\gamma(ac) + \gamma(a)\beta(bc) + \gamma(ab)\beta(c)$; din
lema 6.9 rezultă că: $\beta(ab)\gamma(c) + \gamma(ab)\beta(c) \subset \alpha(0)$, $\beta(a)\gamma(bc) + \gamma(a)\beta(bc) \subset \alpha(0)$, $\gamma(a)\beta(b)\gamma(c) +$
 $-\beta(a)\gamma(b)\beta(c) \subset \alpha(0) - \beta(a)\gamma(bc) - \gamma(a)\beta(bc) = \alpha(0)$; prin urmare $J \subset \alpha(0)$.

6.12. Lemă. Fie $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(R, R')$, $\alpha = \beta + \gamma$ și $a, b \in R$. Următoarele condiții sunt echivalente.

- (a) $\beta(a)R'\gamma(b) \subset \alpha(0)$
- (b) $\beta(a)(\beta R)\gamma(b) \subset \alpha(0)$
- (c) $\beta(a)(\gamma R)\gamma(b) \subset \alpha(0)$
- (d) $\gamma(a)(\beta R)\gamma(b) \subset \alpha(0)$
- (e) $\beta(a)(\gamma R)\beta(b) \subset \alpha(0)$
- (f) $\gamma(a)(\beta R)\beta(b) \subset \alpha(0)$

Demonstrație. Fie $c \in R$. Din lema 6.9. rezultă că: $\beta(a)\beta(c)\gamma(b) + \alpha(0) = -\beta(a)\gamma(c)\beta(b) +$
 $-\alpha(0) = \gamma(a)\beta(c)\beta(b) + \alpha(0) = -\beta(a)\gamma(c)\gamma(b) + \alpha(0) = \gamma(a)\beta(c)\gamma(b) + \alpha(0)$, de unde rezultă imediat
că (b) \Leftrightarrow (e) \Leftrightarrow (f) \Leftrightarrow (c) \Leftrightarrow (d). Rămâne să arătăm că aceste ipoteze echivalente implică
(a). pentru aceasta este suficient să dovedim că dacă $c, d \in R$ atunci $\beta(a)\beta(c)\gamma(d)\gamma(b) \subset \alpha(0)$.
Folosind consecutiv lemele 6.9., 6.10. și (e) rezultă că: $\beta(a)\beta(c)\gamma(d)\gamma(b) \subset -\beta(a)\gamma(c)\beta(d)\gamma(b) +$

$$+\alpha(o) = \beta(a)\gamma(c)\gamma(d)\beta(b)+\alpha(o) = \beta(a)\gamma(cd) \beta(b)+\alpha(o) = \alpha(0).$$

6.13. Lemă. Dacă $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$, $\alpha = \beta + \gamma$, atunci:

$$\beta(a)\gamma(b)(\beta(b) - \gamma(b)) \subset \alpha(0) \tag{6.2}$$

pentru orice $a, b \in \mathbb{R}$.

Demonstrație. Fie $a, b \in \mathbb{R}$. Din lema 6.9. rezultă:

$$\beta(a)\gamma(b^2) + \gamma(a)\beta(b^2) \subset \alpha(0) \tag{1}$$

Din (6.1) și 6.10. rezultă că:

$$\beta(a)\gamma(b)\beta(b) + \gamma(a)\beta(b^2) \subset \alpha(0) \tag{2}$$

Cum $\gamma(0), \beta(0) \subset \alpha(0)$, din (1) și (2) rezultă (6.2).

6.14. Lemă. Fie $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$, $\alpha = \beta + \gamma$. Dacă idealul $\alpha(0)$ este prim, atunci pentru orice $a \in \mathbb{R}$

$$(a) \quad \beta(a) \subset \alpha(0), \text{ sau } \gamma(a)(\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0)$$

$$(b) \quad \gamma(a) \subset \alpha(0), \text{ sau } \beta(a)(\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0)$$

$$(c) \quad \beta(a)\gamma(a) \subset \alpha(0), \text{ sau } \beta(a) - \gamma(a) \subset \alpha(0)$$

Demonstrație. Punând $b=a$ în (6.2) obținem:

$$\beta(a)\gamma(a) (\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0) \tag{1}$$

Pentru a demonstra afirmația (a) este suficient să arătăm că:

$$\beta(a)\mathbb{R}'\gamma(a) (\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0)$$

ceea ce rezultă imediat dacă dovedim că pentru orice $b \in \mathbb{R}$

$$\beta(a)\gamma(b)\gamma(a) (\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0) \tag{2}$$

$$\beta(a)\beta(b)\gamma(a) (\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0) \tag{3}$$

Fie $b \in \mathbb{R}$. Din 6.9. urmează că:

$$\beta(ab)\gamma(a^2) + \gamma(ab)\beta(a^2) \subset \alpha(0) \tag{4}$$

$$\beta(ab)\gamma(a) + \gamma(ab)\beta(a) \subset \alpha(0) \tag{5}$$

$$\beta(b)\gamma(a^2) + \gamma(b)\beta(a^2) \subset \alpha(0) \tag{6}$$

$$\beta(b)\gamma(a) + \gamma(b)\beta(a) \subset \alpha(0) \tag{7}$$

Din (4), respectiv (5), folosind lema 6.10. rezultă că:

$$\beta(a) \beta(b)\gamma(a)\gamma(a) + \gamma(a)\gamma(b)\beta(a^2) \subset \alpha(0) \text{ și}$$

$$\beta(a) \beta(b)\gamma(a)\beta(a) + \gamma(a)\gamma(b)\beta(a^2) \subset \alpha(0).$$

de unde se obține imediat (3). Folosind succesiv (6.1), (6), respectiv (7), rezultă că:

$$\beta(a)\gamma(b)\gamma(a^2) \subset -\gamma(a)\beta(b)\gamma(a^2) + \alpha(0) = \gamma(a)\gamma(b)\beta(a^2) + \alpha(0),$$

$$\beta(a)\gamma(b)\gamma(a)\beta(b) \subset -\gamma(a)\beta(b)\gamma(a)\beta(a) + \alpha(0) = \gamma(a)\gamma(b)\beta(a^2) + \alpha(0),$$

de unde decurge imediat (2).

Rămâne să demonstrăm (c). Din 6.9. obținem:

$$\gamma(a)\beta(b)\gamma(a) \subset -\beta(a)\gamma(b)\gamma(a) + \alpha(0) = -\beta(a)\gamma(ba) + \alpha(0) = \gamma(a)\beta(ba) + \alpha(0) = \gamma(a)\beta(b)\beta(a) + \alpha(0),$$

deci

$$\gamma(a)\beta(b)(\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0) \quad (8)$$

Din (6.1) și (8) urmează că:

$$\beta(a)\gamma(b)(\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0) \quad (9)$$

Din lema 6.10. (8), respectiv (9) și lema 6.9 urmează:

$$\beta(a)\gamma(a)\beta(b)(\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0) \text{ și}$$

$$\beta(a)\gamma(a)\gamma(b)(\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0), \quad b \in R.$$

de unde rezultă că $\beta(a)\gamma(a)R'(\beta(a) - \gamma(a)) \subset \alpha(0)$. Cum $\alpha(0)$ este ideal prim în inelul asociativ R' rezultă imediat că $\beta(a)\gamma(a) \subset \alpha(0)$, sau $\beta(a) - \gamma(a) \subset \alpha(0)$, ceea ce trebuia demonstrat.

6.15. Lemă Fie $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(R, R')$, $\alpha = \beta + \gamma$, $B = \{a \in R \mid \beta(a) \subset \alpha(0)\}$, $C = \{a \in R \mid \gamma(a) \subset \alpha(0)\}$, $D = \{a \in R \mid \beta(a) - \gamma(a) \subset \alpha(0)\}$. Dacă idealul $\alpha(0)$ este prim, atunci una și numai una din următoarele afirmații este adevărată:

(a) $R = B \neq C$

(b) $R = C \neq B$

(c) $R = D \neq B = C$

(d) $R = B = C = D$.

Demonstrație. Fie $A = \{a \in R \mid \beta(a^2) \cup \gamma(a^2) \cup \beta(a)\gamma(a) \subset \alpha(0)\}$. Din lema 6.14. urmează că dacă $a \in R \setminus (B \cup C \cup D)$, atunci $\beta(a)(\beta(a) - \gamma(a))$, $\gamma(a)(\beta(a) - \gamma(a))$, $\beta(a)\gamma(a) \subset \alpha(0)$, de unde rezultă că $a \in A$. Prin urmare:

$$R = A \cup B \cup C \cup D \quad (1)$$

! Dacă există $b \in B \setminus C$, atunci:

$$\beta(b) \subset \alpha(0) \text{ și } \gamma(b) \cap \alpha(0) = \emptyset \quad (2)$$

Fie $c, a \in R$. Din 6.9. și (2) rezultă că: $\beta(c)\beta(a)\gamma(b) \subset -\beta(c)\gamma(a)\beta(b) + \alpha(0) = \alpha(0)$, deci $\beta(c)(\beta R)\gamma(b) \subset \alpha(0)$, iar din lema 6.12. urmează că $\beta(c)R'\gamma(b) \subset \alpha(0)$; cum idealul $\alpha(0)$ este prim în inelul asociativ $R' = \langle \beta R \cup \gamma R \rangle$, ținând seama de (2) rezultă că $\beta(c) \subset \alpha(0)$, pentru orice $c \in R$, adică am demonstrat că:

$$B \setminus C \neq \emptyset \Rightarrow R = B \neq C \quad (3)$$

și analog:

$$C \setminus B \neq \emptyset \Rightarrow R = C \neq B \quad (4)$$

2. Să considerăm că există $d \in D \setminus (B \cup C)$. Atunci:

$$\beta(d) - \gamma(d) = \alpha(0) \quad (5)$$

$$\beta(d) \cap \alpha(0) = \gamma(d) \cap \alpha(0) = \emptyset \quad (6)$$

Fie $a, b \in R$. Folosind consecutiv (5), lema 6.10. și lema 6.9. urmează că: $\beta(a)\beta(d)\beta(d) \subset \beta(a)\beta(b)\gamma(d) + \alpha(0) = -\beta(a)\gamma(b)\beta(d) + \alpha(0) = \gamma(a)\beta(b)\beta(d) + \alpha(0)$, de unde:

$$(\beta(a) - \gamma(a))\beta(b)\beta(d) \subset \alpha(0), b \in R \quad (7)$$

Din (5) și lema 6.10. se obține $\beta(b)\beta(d) \subset -\gamma(b)\beta(d) + \alpha(0)$, iar din (7) rezultă imediat că:

$$(\beta(a) - \gamma(a))\gamma(b)\beta(d) \subset \alpha(0), b \in R \quad (8)$$

Din (7) și (8) urmează că $(\beta(a) - \gamma(a))R'\beta(d) \subset \alpha(0)$, iar din faptul că idealul $\alpha(0)$ este prim și din (6) rezultă că $a \in D$. Am dovedit că:

$$D \setminus (B \cup C) \neq \emptyset \Rightarrow R = D \neq B = C \quad (9)$$

3. Rămâne să analizăm cazul în care nici una dintre afirmațiile (a), (b), sau (c) nu este adevărată. Din (3) și (4) rezultă că $B = C$, iar din (9) că $D \subset B \cup C$. Prin urmare $B = C = D \subset A$, iar din (1) rezultă că $R = A$. Fie $a, b \in R$. Atunci:

$$\beta(a)\beta(b) + \beta(b)\beta(a) \subset \alpha(0) \quad (10)$$

deoarece $\beta(a+b)^2, \beta(a^2), \beta(b^2) \subset \alpha(0)$; cum $\beta(a)\gamma(a) \subset \alpha(0)$, din lema 6.10 și (10) rezultă că

$$\beta(a)\beta(b)\gamma(a) \subset \alpha(0), b \in R,$$

ceea ce atrage incluziunea:

$$\beta(a)(\beta R)\gamma(a) \subset \alpha(0),$$

iar, din 6.12., urmează că $\beta(a)R'\gamma(a) \subset \alpha(0)$. Cum idealul $\alpha(0)$ este prim rezultă imediat că $a \in B$. Prin urmare $R = A = B = C = D$ și aserțiunea (d) este demonstrată.

6.16. Teoremă. Fie $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(\mathbf{R}, \mathbf{R}')$ astfel ca $\alpha = \beta + \gamma$. Dacă idealul $\alpha(0)$ este prim (în $\mathbf{R}' = \langle \beta\mathbf{R} \cup \gamma\mathbf{R} \rangle$) atunci corespondențele α, β și γ admit selecții în perechi. În acest caz una și numai una din următoarele afirmații este adevărată.

- (a) $\beta \in S(\alpha)$ și $\gamma \notin S(\alpha)$
- (b) $\gamma \in S(\alpha)$ și $\beta \notin S(\alpha)$
- (c) $\beta \cap \gamma \in S(\beta) \cap S(\gamma)$, $\beta \notin S(\alpha)$, $\gamma \notin S(\alpha)$, $\ker \alpha = \mathbf{R}$, $B = \beta\alpha(0) = \gamma\alpha(0)$ și $\text{char } \mathbf{R}/B = \text{char } \mathbf{R}'/\alpha(0) = 2$.
- (d) $\beta \in S(\alpha)$, $\gamma \in S(\alpha)$, $\beta \cap \gamma \in S(\alpha) \cap S(\beta) \cap S(\gamma)$ și $\mathbf{R} = \ker \alpha$.

Demonstrație. 1. Să remarcăm întâi că dacă $\beta(a) \subset \alpha(0)$, cum $\beta(a) \subset \alpha(a) - \gamma(a)$, rezultă că $\alpha(0) = \alpha(a) - \gamma(a)$, deci $\gamma(a) \subset \alpha(a)$; invers, dacă $\gamma(a) \subset \alpha(a)$, cum $\gamma(a) \subset \alpha(a) - \beta(a)$ și $\beta(0) \subset \alpha(0)$, urmează că $\beta(a) \subset \alpha(0)$. Prin urmare, folosind notațiile din lema 6.15, rezultă că:

$$\mathbf{R} \setminus B \Leftrightarrow \gamma \in S(\alpha) \tag{1}$$

$$\mathbf{R} \setminus C \Leftrightarrow \beta \in S(\alpha) \tag{2}$$

Din lema 6.15, (1) și (2) urmează că:

$$\mathbf{R} \setminus B \neq C \Leftrightarrow \gamma \in S(\alpha) \text{ și } \beta \notin S(\alpha), \text{ sau:}$$

$$\mathbf{R} \setminus C \neq B \Leftrightarrow \beta \in S(\alpha) \text{ și } \gamma \notin S(\alpha).$$

2. Să considerăm acum că $\mathbf{R} = \mathbf{D}$. Fie $a, b \in \mathbf{R}$. Cum

$$\beta(a) - \gamma(a) = \alpha(0), a \in \mathbf{R} \tag{3}$$

și $\beta(a) + \gamma(a) = \alpha(a)$, rezultă imediat că:

$$\beta(2a), \gamma(2a) \subset \alpha(a), a \in \mathbf{R} \tag{4}$$

Din 6.10 și (4) urmează că:

$$\beta(2a) \gamma(b) \subset \alpha(a) \gamma(b) \tag{5}$$

iar din (3) și 6.10, se obține incluziunea:

$$\beta(a) \gamma(b) - \gamma(ab) \subset \alpha(0) \tag{6}$$

Atunci, din (5) și (6) rezultă că:

$$\beta(2a) \gamma(b) \subset \alpha(0) \tag{7}$$

iar din (5) și (7) urmează imediat:

$$\alpha(a) \gamma(b) \subset \alpha(0), b \in \mathbf{R} \tag{8}$$

Analog se arată că:

$$\alpha(a)\beta(b) \subset \alpha(0), b \in R \quad (9)$$

Din (8) și (9), cum $R' = \langle \beta R \cup \gamma R \rangle$, decurge incluziunea $\alpha(a)R' \subset \alpha(0)$, de unde rezultă că:

$$R = D \Rightarrow \ker \alpha = R \quad (10)$$

deoarece idealul $\alpha(0)$ este prim.

2.1. Dacă $R = D \neq B = C$, atunci $\beta \notin S(\alpha)$ și $\gamma \notin S(\alpha)$, conform (1) și (2); prin urmare $\beta \alpha(0) = B$ este ideal al lui R , inelele R/B , R/C și $R'/\alpha(0)$ sunt netriviale, iar din (4) și (10) rezultă că ele sunt de caracteristică 2. În plus, din (3) și 6.7. rezultă că $\beta \cap \gamma \in Rc(R, R')$, deci $\beta \cap \gamma \in S(\beta) \cap S(\alpha)$.

2.2. Dacă $R = D = B = C$, din (1), (2) și (10) urmează că: $\beta \cap \gamma \in S(\alpha) \cap S(\beta) \cap S(\gamma)$ și are loc (d)

6.17. Observații. 1. Fie $\alpha, \beta, \gamma \in Rc(R, R')$ astfel ca $\alpha = \beta + \gamma$. Dacă $R = \ker \beta$, atunci $\gamma \subset \alpha$, iar dacă $R = \ker \gamma$, atunci $\beta \subset \alpha$.

2. Fie $\alpha \in Rc(K, R)$, unde K este un corp. Deoarece $\ker \alpha$ este un ideal al corpului K rezultă că $0 = \ker \alpha$, sau $K = \ker \alpha$. Proprietăți speciale ale corespondențelor de corpuri au fost analizate în [Da.86c] și [BD.88].

6.18. Propoziție. Fie $\alpha \in Rc(K, R)$, unde K este corp. Dacă $0 = \ker \alpha$, atunci $\alpha(0)$ este un ideal maximal complet prim (în αK).

Demonstrație. Dacă $\alpha(0) \subset P$, iar P este ideal propriu în αK , atunci din 6.1.(b) rezultă că $\alpha P = 0$; prin urmare $P = \alpha(0)$. Pentru a arăta că $\alpha(0)$ este complet prim este suficient să dovedim că $\alpha K \setminus \alpha(0)$ este un subsemigrup al semigrupului $(\alpha K, \cdot)$. Fie $x, y \in \alpha K \setminus \{0\}$; atunci există $a, b \in K \setminus \{0\}$ astfel ca $x \in \alpha(a)$ și $y \in \alpha(b)$; dar $xy \in \alpha(ab)$ și $ab \in K \setminus \{0\}$; prin urmare $xy \in \alpha K \setminus \alpha(0)$, deoarece $\ker \alpha = 0$.

6.19. Teoremă. Fie $\alpha, \beta, \gamma \in Rc(K, R)$, $\alpha = \beta + \gamma$, unde K este un corp, iar α este surjectivă. Atunci $\beta \subset \alpha$, sau $\gamma \subset \alpha$.

Demonstrație. Din 6.17. rezultă că este suficient să considerăm că $0 = \ker \alpha = \ker \beta = \ker \gamma$. Din 6.18. urmează că $\alpha(0)$ este ideal complet prim în R , iar din 6.16. rezultă că $\beta \subset \alpha$, sau $\gamma \subset \alpha$.

6.20. Consecință. Dacă $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(K, R)$, K este corp, β este surjectivă și $\alpha = \beta + \gamma$, atunci $\alpha = \beta$, sau una dintre cele trei corespondențe este constantă.

Demonstrație. Să presupunem că α, β și γ nu sunt constante. Din $\alpha(0) = \beta(0) + \gamma(0)$ rezultă că

$$\beta(0) \subset \alpha(0) \quad (1)$$

Cum β este surjectivă, din 6.10. rezultă că $\alpha(0) \in \text{Id}(R)$; atunci din (1) și 6.18. urmează imediat că $\alpha(0) = \beta(0)$. Din 6.19. rezultă că $\alpha = \beta$, sau $\gamma \subset \alpha$. Să admitem, prin absurd, că $\alpha \neq \beta$. Atunci $\gamma \subset \alpha$, deci $\beta(a) = \alpha(0)$, pentru orice $a \in K$; contradicție! În consecință $\alpha = \beta$.

6.21. Consecință. Dacă $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(K, R)$ sunt corespondențe neconstante, $\alpha = \beta + \gamma$, K este corp, α este surjectivă, iar γ este morfism strict, atunci $\alpha = \beta$, iar K se scufundă izomorf în inelul $\alpha(0)$.

Demonstrație. Din teorema 6.19. rezultă că $\beta \subset \alpha$, sau $\gamma \subset \alpha$, iar $\alpha(0) = \beta(0)$, deoarece γ este morfism strict. Să presupunem că γ este o selecție a corespondenței α . Atunci $\beta(a) \subset \alpha(0) = \beta(0)$, deci β este constantă; prin urmare $\beta \subset \alpha$. Fie $a \in K$. Atunci $\beta(a) \subset \alpha(a) = \beta(a) + \gamma(a) \subset \beta(a) + \alpha(0) = \beta(a) + \beta(0) = \beta(a)$, deci $\beta = \alpha$. Cum $\gamma(a) \in \alpha(0)$, iar γ este monomorfism, urmează imediat scufundarea izomorfă a corpului K la inelul $\alpha(0)$.

6.22. Consecință. Dacă inelul R' nu are divizori ai lui zero, $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rf}(R, R')$ și $\alpha = \beta + \gamma$, atunci $\alpha = \beta$, sau $\beta = \gamma$, sau $\gamma = \alpha$.

6.23. Consecință. Dacă $\alpha, \beta \in \text{Rc}(R, R)$, $\alpha = \beta + 1_R$ și idealul $\alpha(0)$ este prim, atunci $\text{Fix}(\alpha) = R$, sau $\text{Fix}(\beta) = R$.

Demonstrație. Din teorema 6.16. rezultă că identitatea lui R este selecția strictă a corespondenței α , caz în care $\text{Fix}(\alpha) = R$, sau $\beta \subset \alpha$ și atunci $\beta = \alpha$, deoarece $\alpha(0) = \beta(0)$, deci $\text{Fix}(\alpha) = \text{Fix}(\beta) = R$, sau $\beta(a) - a = \alpha(0)$, pentru orice $a \in R$. În acest ultim caz, dacă notăm $\gamma(a) = \alpha(0)$, $a \in R$, atunci $\gamma \in \text{Rc}(R, R)$ și $\beta = \gamma + 1_R$; aplicând din nou 6.16. rezultă, ca mai sus, că în caz în care $\ker \beta = \ker \gamma = R$ și atunci $\text{Fix}(\alpha) = \text{Fix}(\beta) = R$, sau $\text{Fix}(\beta) = R$, sau $\gamma(a) - a = \beta(a)$, pentru orice $a \in R$; în această ultimă situație $\alpha(0) = a + \alpha(0)$, $a \in R$, deci $\ker \beta = R$ și $\text{Fix}(\beta) = R$.

6.24. Consecință. Fie $f \in \text{Rf}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$ un izomorfism $\alpha, \beta \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$, astfel ca idealul $\alpha(0)$ să fie prim, iar $\alpha = \beta + f$. Atunci izomorfismul f este selecție strictă a uneia dintre corespondențele α și β .

Demonstrație. Deoarece $\alpha = \beta + f$ și f este izomorfism, urmează că $\alpha f^{-1} = \beta f^{-1} + 1_{\mathbb{R}}$ și $f^{-1}(\alpha(0))$ este ideal prim al inelului \mathbb{R} . Din 6.23. rezultă că $\text{Fix}(\alpha f^{-1}) = \mathbb{R}$, deci $f \subset \alpha$, sau $\text{Fix}(\beta f^{-1}) = \mathbb{R}$, caz în care $f \subset \beta$.

6.25. Propoziție [Pat.61]. Dacă $A \in \text{Id}(\mathbb{R})$ și f este un automorfism liber de punct fix (i.e. $f(a) = a \Leftrightarrow a = 0$), astfel ca $(f - 1_{\mathbb{R}})(A) = A$, atunci $\alpha(a) = f(a) + A$ definește o corespondență $\alpha \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ și $\text{Fix}(\alpha) = A$.

6.26. Consecință. Fie A un ideal prim al inelului \mathbb{R} , $\alpha, \beta \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\alpha(0) = A$ și f un automorfism liber de punct fix astfel ca $\alpha = \beta + f$. Dacă $(f - 1_{\mathbb{R}})(A) = A$ atunci $\text{Fix}(\alpha) = \text{Fix}(\beta) = A$.

Demonstrație. Din 6.24. rezultă că $f \subset \alpha$, sau $f \subset \beta$. Dacă $f \subset \alpha$, atunci, cum $f(A) = A$, rezultă că $\alpha(a) = f(a) + A$ și $\beta(a) = A$, pentru orice $a \in A$; prin urmare, din 6.25. urmează că $\text{Fix}(\alpha) = \text{Fix}(\beta) = A$. Dacă $f \subset \beta$, atunci din 6.25. rezultă că $\text{Fix}(\beta) = A$; în plus, dacă $a \in \text{Fix}(\alpha)$, atunci $f(2a) - a \in A$, de unde se obține că $f(a) \in A$; prin urmare $\text{Fix}(\alpha) = A$.

6.27. Observație. În cele ce urmează vom căuta condiții suficiente pentru ca, dacă $\alpha = (\alpha_i) \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$, $i = \overline{1, n}$, $\alpha = \alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_n$, cel puțin una dintre corespondențele α_i , $i = \overline{1, n}$, să fie selecție a corespondenței α . Vom nota cu $\mathbb{R}(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ inelul generat de $\alpha_1 \mathbb{R} \cup \alpha_2 \mathbb{R} \cup \dots \cup \alpha_n \mathbb{R}$ și cu α'_i *extinderea lui α_i prin $\alpha(0)$* , i.e. corespondența definită prin $\alpha'_i(a) = \alpha_i(a) + \alpha(0)$. Din a II-a teoremă de izomorfism rezultă imediat:

6.28. Propoziție. Fie $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$ astfel ca $\beta + \gamma \subset \alpha$. Dacă $\alpha(0) \in \text{Id}(\mathbb{R}(\alpha, \beta, \gamma))$ atunci

- (a) $\beta', \gamma' \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$
- (b) $\alpha(0) + \mathbb{R}(\beta, \gamma) = \mathbb{R}(\alpha, \beta, \gamma)$
- (c) $\mathbb{R}(\alpha, \beta, \gamma) / \alpha(0) \cong \mathbb{R}(\beta, \gamma) / (\mathbb{R}(\beta, \gamma) \cap \alpha(0))$

6.29. Propoziție. În ipotezele de la 6.28. una și numai una din următoarele afirmații este adevărată:

(a) $\ker\alpha \neq R$

(a1) $\beta \in S(\alpha)$ și $\gamma \notin S(\alpha)$

(a2) $\gamma \in S(\alpha)$ și $\beta \notin S(\alpha)$

(b) $\ker\alpha = R$

(b1) $\alpha(0) = R(\alpha, \beta, \gamma)$, $\beta \in S(\alpha)$ și $\gamma \in S(\alpha)$

(b2) $\alpha(0) \neq R(\alpha, \beta, \gamma)$, $\beta \notin S(\alpha)$, $\gamma \notin S(\alpha)$ și $\beta' = \gamma'$. În plus $B = \beta' \alpha(0) = \gamma' \alpha(0) \in \text{Id}(R)$ și $\text{char } R/B = \text{char } R(\alpha, \beta, \gamma)/\alpha(0) = 2$.

Demonstrație. Desigur $\alpha = \beta' + \gamma = \beta + \gamma' = \beta' + \gamma'$.

(a) Cum $R \neq \ker\alpha$, din 6.16., rezultă că are loc alternativa:

$\beta' \in S(\alpha)$ și $\gamma \notin S(\alpha)$: în acest caz, cum $\beta \in S(\beta')$, urmează că are loc (a1);

în caz contrar $\gamma \in S(\alpha)$, iar $\beta'(a) = \alpha(0)$, $a \in R$; cum $R \neq \ker\alpha$ rezultă că $\beta \notin S(\alpha)$.

(b) Dacă $\alpha(0) = R(\alpha, \beta, \gamma)$, din 6.16.(d) urmează imediat: $\gamma \in S(\alpha)$ și $\beta \subset \beta' = \alpha$, deci are loc

(b1) Dacă $\alpha(0) \neq R(\alpha, \beta, \gamma)$, cum $\alpha = \beta' + \gamma$, din 6.16.(c) urmează că $\gamma \notin S(\alpha)$ și

$$C = \beta' \alpha(0) = \gamma' \alpha(0) \in \text{Id}(R), \beta' \cap \gamma' \in \text{Rc}(R, R') \quad (1)$$

Analog, din $\alpha = \beta + \gamma'$, rezultă că $\beta \notin S(\alpha)$ și

$$B = \beta \alpha(0) = \gamma' \alpha(0) \in \text{Id}(R), \beta \cap \gamma' \in \text{Rc}(R, R') \quad (2)$$

Din $\alpha = \beta' + \gamma'$ și 6.16.(c) rezultă că $\beta' \cap \gamma' \in \text{Rc}(R, R')$ și $\beta' \alpha(0) = \gamma' \alpha(0)$, iar din (1) și (2) urmează că $B = C$ și $\text{char } R/B = \text{char } R(\alpha, \beta, \gamma)/\alpha(0) = 2$.

6.30. Teoremă. Fie $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \text{Rc}(R, R')$ astfel ca $\beta_1 = \gamma + \delta$, $\gamma_1 = \beta + \delta$, $\delta_1 = \beta + \gamma \in \text{Rc}(R, R')$ și $\alpha = \beta + \gamma + \delta$. Dacă idealul $\alpha(0)$ este complet prim în inelul $R(\beta, \gamma, \delta)$, atunci una și numai una dintre următoarele afirmații este adevărată:

(a) $\ker\alpha \neq R$

(a1) există un unic $\theta \in \{\beta, \gamma, \delta\}$ astfel ca $\theta \in S(\alpha)$

(a2) $\beta, \gamma, \delta \in S(\alpha)$, $B = \beta' \alpha(0) = \gamma' \alpha(0) = \delta' \alpha(0) \in \text{Id}R$ și $\text{char } R/B = \text{char } R(\beta, \gamma, \delta)/\alpha(0) = 2$.

(b) $\ker\alpha = R$

(b1) $\alpha(0) = R(\beta, \gamma, \delta)$ și $\beta, \gamma, \delta \in S(\alpha)$

(b2) $\alpha(0) \neq R(\beta, \gamma, \delta)$ și există un unic $\theta \in \{\beta, \gamma, \delta\}$ astfel ca $\theta \in S(\alpha)$; dacă $\theta = \beta$, atunci $\gamma' = \delta'$. $B = \gamma' \alpha(0) = \delta' \alpha(0) \in \text{Id}(R)$, $R(\beta, \gamma, \delta) = R(\gamma, \delta) + \alpha(0)$ și $\text{char } R(\beta, \gamma, \delta) / \alpha(0) = \text{char } R / B = 2$.

Demonstrație. (a). Deoarece $\ker \alpha \neq R$ și $\alpha = \beta + \beta_1$, din teorema 6.16. rezultă alternativa:

1 Sau $\beta \in S(\alpha)$; în acest caz urmează imediat că:

$$\gamma(a) + \delta(a) \subset \alpha(0), \quad a \in R \quad (1)$$

Dacă $R(\gamma, \delta) \subset \alpha(0)$, din 6.29. (b1) și (1) rezultă că $\gamma(a) \subset \alpha(0)$ și $\delta(a) \subset \alpha(0)$, pentru orice $a \in R$; dar $\ker \alpha \neq R$ deci $\gamma, \delta \notin S(\alpha)$ și are loc afirmația (a1).

Dacă $R(\gamma, \delta) \not\subset \alpha(0)$, din 6.29. (b2) rezultă că:

$$\begin{aligned} \gamma' = \delta', \quad B = \gamma' \alpha(0) = \delta' \alpha(0) \in \text{Id}(R) \text{ și } \text{char } R / B = \text{char}(R(\gamma, \delta) + \alpha(0)) / \alpha(0) = 2, \text{ iar} \\ (R(\delta, \gamma) + \alpha(0)) / \alpha(0) \cong R(\gamma, \delta) / (R(\gamma, \delta) \cap \alpha(0)) \end{aligned} \quad (2)$$

ultima aserțiune rezultând din 6.28.(c). Din 6.28.(b) și (2) rezultă imediat că:

$$R(\gamma, \delta) + \alpha(0) = R(\beta, \gamma, \delta) \text{ și } \text{char } R(\beta, \gamma, \delta) / \alpha(0) = 2 \quad (3)$$

Să presupunem că $\gamma \subset \alpha$; cum $\gamma + \gamma_1 = \alpha$, din 6.16. urmează că $\gamma_1 \notin S(\alpha)$ și

$$\beta(a) + \gamma(a) \subset \alpha(0), \quad a \in R \quad (4)$$

de unde, ținând seama de (1) rezultă că:

$$\alpha(0) + \delta(a) = \alpha(a), \quad a \in R \quad (5)$$

Din (3) și (5) rezultă că $\delta \in S(\alpha)$, deci este valabilă aserțiunea (a2).

2 Sau $\beta_1 \in S(\alpha)$. În acest caz, din 6.16. rezultă că $\beta \notin S(\alpha)$, iar din 6.29.(a) decurge aserțiunea (a2).

(b). Desigur, dacă $\alpha(0) = R(\beta, \gamma, \delta)$ rezultă imediat că $\beta, \gamma, \delta \in S(\alpha)$. Să presupunem acum că $\alpha(0) \neq R(\beta, \gamma, \delta)$. Dacă $R(\gamma, \delta) \subset \alpha(0)$, atunci $\beta R \subset \alpha(0)$, în contradicție cu ipoteza; prin urmare

$$R(\gamma, \delta) \not\subset \alpha(0), \quad R(\beta, \gamma) \not\subset \alpha(0), \quad R(\beta, \delta) \not\subset \alpha(0) \quad (6)$$

Cum $\beta + \beta_1 = \alpha$, are loc alternativa:

1 $R(\beta, \beta_1) \subset \alpha(0)$. Atunci conform 6.16.(d), $\beta, \beta_1 \in S(\alpha)$. Din (6) și 6.29.(b2) rezultă că $\delta \notin S(\alpha)$, $\gamma' = \delta'$, $B = \gamma' \alpha(0) = \delta' \alpha(0)$ și $\text{char } R / B = \text{char } R(\alpha, \gamma, \delta) / \alpha(0) = 2$; prin urmare este adevărată afirmația (b2).

2 $R(\beta, \beta_1) \not\subset \alpha(0)$. Atunci din 6.16.(c) rezultă că $\beta, \beta_1 \notin S(\alpha)$, $B = \beta' \alpha(0) = \beta_1' \alpha(0) \in \text{Id}(R)$ și $\text{char } R / B = \text{char } R(\alpha, \beta, \beta_1) / \alpha(0) = 2$. Cum $\beta_1 \notin S(\alpha)$ și $\beta_1(0) \subset \alpha(0)$ urmează că $R \neq \ker \beta_1'$, iar din

6.29 (a) rezultă că:

$$[\gamma \in S(\beta'_1) \text{ și } \delta \notin S(\beta'_1)], \text{ sau } [\delta \in S(\beta'_1) \text{ și } \gamma \notin S(\beta'_1)]$$

Atunci este adevărată aserțiunea (b2). Într-adevăr, în primul caz, cum $\gamma(a) = \gamma(a) + \delta(a) + \alpha(0)$, $a \in R$, rezultă că $\delta \in S(\alpha)$; dar $\alpha = \delta + \delta_1$, iar din 6.16.(d) rezultă că $\delta_1 \in S(\alpha)$, din (6) și 6.29.(b2) urmează că $\beta, \gamma \in S(\alpha)$, $\beta' = \gamma'$ și $\beta'\alpha(0) = \gamma'\alpha(0) = B$, iar $R(\alpha, \beta, \beta_1) = R(\alpha, \beta, \gamma)$. Analog, în cel de-al doilea caz.

6.31. Consecință. În ipotezele teoremei 3.30. are loc alternativa:

(a) $\beta, \gamma, \delta \in S(\alpha) \Leftrightarrow [(\ker \alpha \neq R \text{ și } \text{char } R(\beta, \gamma, \delta)/\alpha(0) = 2), \text{ sau } (\ker \alpha = R \text{ și } \text{char } R(\beta, \gamma, \delta)/\alpha(0) \neq 2)]$

(b) există un unic $\theta \in \{\beta, \gamma, \delta\}$ astfel ca $\theta \in S(\alpha) \Leftrightarrow [(\ker \alpha \neq R \text{ și } \text{char } R(\beta, \gamma, \delta)/\alpha(0) = 2), \text{ sau } (\ker \alpha = R \text{ și } \text{char } R(\beta, \gamma, \delta)/\alpha(0) \neq 2)]$.

6.32. Teoremă. Fie $\alpha, \alpha_1, \dots, \alpha_n \in \text{Rc}(R, R')$, $n \geq 2$, ca $\alpha_i + \alpha_j \in \text{Rc}(R, R')$ pentru $i \neq j$ și $\alpha_1 + \dots + \alpha_n = \alpha$. Dacă idealul $\alpha(0)$ este complet prim în inelul $R'' = R(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$, atunci:

(a) dacă $R \neq \ker \alpha$ există un număr impar dintre corespondențele $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ care sunt selecții ale lui α .

(b) dacă $R = \ker \alpha$ și $\alpha(0) = R''$, atunci $\alpha_i \in S(\alpha)$, $i \in \{1, \dots, n\}$.

(c) dacă $R = \ker \alpha$ și $\alpha(0) \neq R''$, atunci:

(c1) dacă n este par există $m \in \mathbb{N}$ astfel ca $2m$ dintre corespondențele $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ să fie selecții ale lui α ; dacă $\alpha_1, \dots, \alpha_{2m} \in S(\alpha)$, atunci $\alpha'_{2m+1} = \dots = \alpha'_n$, $\alpha_{2m+1}\alpha(0) = \dots = \alpha_n\alpha(0) = B \in \text{Id}(R)$ și $\text{char } R/B = \text{char } R''/\alpha(0) = 2$.

(c2) dacă n este impar, atunci există $m \in \mathbb{N}$ astfel ca $2m+1$ dintre corespondențele $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ să fie selecții ale lui α ; dacă $\alpha_1, \dots, \alpha_{2m+1} \in S(\alpha)$ și $2m+1 < n$, atunci $\alpha'_{2m+2} = \dots = \alpha'_n$, $\alpha_{2m+2}\alpha(0) = \dots = \alpha_n\alpha(0) = B \in \text{Id}(R)$ și $\text{char } R/B = \text{char } R''/\alpha(0) = 2$.

Demonstrație. Pentru $n=2$ și $n=3$ teorema revine la afirmațiile din 6.16., respectiv

6.17. Să presupunem acum că teorema este adevărată pentru $k \leq n$ și să arătăm că ea este adevărată pentru $k=n+1$. Evident, dacă $\alpha(0) = R''$, atunci are loc varianta (b). Notăm $\beta_n = \alpha_1 + \dots + \alpha_n$. Atunci $\alpha = \alpha_{n+1} + \beta_n$ și să presupunem că $R'' = R(\alpha_1, \dots, \alpha_{n+1}) \neq \alpha(0)$.

1) $\ker \alpha \neq R$. Din 6.16. rezultă alternativa:

1.1. $\alpha_{n+1} \in S(\alpha)$ și $\beta_{n+1}(a) \subset \alpha(0)$, $a \in R$.

Dacă n este impar, cum $\alpha'_1(a) + \alpha_2(a) + \dots + \alpha_n(a) = \alpha(0)$, $a \in R$, rezultă că:

1.1.1. sau $R(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \subset \alpha(0)$ și atunci unica selecție a corespondenței α este α_{n+1} .

1.1.2. sau $R(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \not\subset \alpha(0)$. În acest caz, din ipoteza (c2) rezultă că există $m \in \mathbb{N}$ astfel ca, de exemplu:

$$\alpha_1(a), \dots, \alpha_{2m+1}(a) \in \alpha(0), \quad a \in R \quad (1)$$

Dacă $n = 2m + 1$, atunci unica selecție a lui α este α_{n+1} , căci $R \neq \ker \alpha$. Dacă $n > 2m + 1$, atunci, din (1) rezultă că:

$$\alpha_{2m+2} + \dots + \alpha_n + \alpha'_{n+1} = \alpha$$

și din ipoteza (a) rezultă că există un număr impar de corespondențe dintre corespondențele $\alpha_{2m+2}, \dots, \alpha_n, \alpha'_{n+1}$ care sunt selecții ale lui α .

Dacă n este par, rezultă că:

1.1.3. sau $R(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \subset \alpha(0)$ și atunci unica selecție a corespondenței α este α_{n+1} .

1.1.4. sau $R(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \not\subset \alpha(0)$ și atunci, din faptul că $\alpha_1(a) + \dots + \alpha_n(a) \subset \alpha(0)$ și din ipoteza (c1) rezultă că există $m \in \mathbb{N}$ astfel ca, de exemplu

$$\alpha_1(a), \dots, \alpha_{2m}(a) \subset \alpha(0), \quad a \in R \quad (2)$$

Dacă $m = 0$, atunci unica selecție a corespondenței α este α_{n+1} . Dacă $m > 0$, atunci, din (2) rezultă că

$$\alpha = \alpha_{2m+1} + \dots + \alpha_n + \alpha'_{n+1},$$

iar din ipoteza inducției rezultă că există un număr impar dintre corespondențele $\alpha_{2m+1}, \dots, \alpha_n, \alpha'_{n+1}$ care sunt selecții ale lui α .

1.2. $\alpha_{n+1}(a) \subset \alpha(0)$, $a \in R$ și $\beta_{n+1} \in S(\alpha)$. Atunci:

$$\alpha'_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_n = \alpha,$$

și din ipoteza (a) rezultă că există un număr impar dintre corespondențele $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ care să fie selecții ale lui α .

2. $\ker \alpha = R$ și $\alpha(0) \neq R = R(\alpha_1, \dots, \alpha_{n+1})$.

2.1. Dacă există $i \in \{1, 2, \dots, n+1\}$ astfel ca $R(\alpha_i, \beta_i) \subset \alpha(0)$ atunci $\alpha_i, \beta_i \in S(\alpha)$, unde $\beta_i = \alpha'_1 + \dots + \alpha_{i-1} + \alpha_{i+1} + \dots + \alpha_{n+1}$. Atunci:

$$\beta'_i = \alpha'_1 + \dots + \alpha_{i-1} + \alpha_{i+1} + \dots + \alpha_{n+1} = \alpha,$$

iar din $\alpha_i \subseteq \alpha$ rezultă că:

$$R(\alpha_1, \dots, \alpha_{i-1}, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_{n+1}) = R(\alpha_1, \dots, \alpha_{n+1})$$

Prin urmare, din ipoteza inducției rezultă (c). Mai precis, dacă pentru cele n corespondențe $\alpha_1, \dots, \alpha_{i-1}, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_{n+1}$ are loc ipoteza (c1) (respectiv (c2)), pentru cele $n+1$ corespondențe $\alpha_1, \dots, \alpha_{n+1}$ rezultă concluzia (c2) (respectiv (c1)).

2.2 Dacă:

$$R(\alpha_i, \beta_i) \subseteq \alpha(0), i \in \{1, \dots, n+1\} \quad (3)$$

și $\alpha_i = \beta_i = \alpha$, din 6.16.(c) urmează că

$$\alpha_i, \beta_i \neq S(\alpha) \quad (4)$$

$$\alpha'_i = \beta'_i \quad (5)$$

$$B_i = \alpha'_i \alpha(0) = \beta'_i \alpha(0), \text{ char } R/B_i = \text{char } R(\alpha_i, \beta_i) / \alpha(0) = 2 \quad (6)$$

pentru orice $i \in \{1, \dots, n+1\}$. Din (6) rezultă imediat că și

$$\text{char } R(\alpha_1, \dots, \alpha_{n+1}) / \alpha(0) = 2 \quad (7)$$

Fie $i, j \in \{1, \dots, n+1\}$, $i \neq j$ și $\alpha_{ij} = \sum_{\substack{k=1 \\ k \neq i, k \neq j}}^{n+1} \alpha_k$. Atunci $\alpha = \alpha_i + \alpha_j + \alpha_{ij}$. Cum $R = \ker \alpha$ și $R(\alpha_i, \alpha_j, \alpha_{ij}) \subseteq \alpha(0)$ (cum rezultă din (3)), din 6.30. (b2) rezultă că $\alpha_{ij} \subseteq \alpha$ și

$$B_i = B_j = B, \alpha'_i = \alpha'_j \quad (8)$$

Din (5) și ipoteza (a) rezultă că există un număr impar dintre cele n corespondențe $\alpha_1, \dots, \alpha_{i-1}, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_{n+1}$ care sunt selecții ale lui α ; ultima afirmație contrazicând (4), urmează că n trebuie să fie impar. Atunci din (5), (6), (7) și (8) rezultă aserțiunea (c1).

6.33. Observații. A. Vesanen arată [Ves.97, lemma 3] că dacă F este un corp finit și α, β, γ sunt automorfisme ale lui F astfel ca $\alpha = \beta + \gamma - \text{id}_F$, atunci unul dintre automorfismele α, β ori γ este identitatea. M. Deaconescu [Dea.97] arată că dacă R este un domeniu, iar $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ sunt endomorfisme ale acestuia astfel ca $\alpha + \beta = \gamma + \delta$, iar β este automorfism, atunci cele patru endomorfisme sunt egale în perechi. Noi extindem aceste rezultate arătând că dacă:

$$\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \text{Rc}(R, R'), \alpha + \beta = \gamma + \delta, \beta(0) \subseteq \alpha(0) \quad (6.3)$$

$$\alpha(0) \in \text{Spec } R'', \text{ unde } R'' = R(\beta, \gamma, \delta) \quad (6.4)$$

$$xy - yx \in \alpha(0), \text{ pentru orice } x, y \in R'' \quad (6.5)$$

atunci extinderile α, β', γ' și δ' prin $\alpha(0)$ ale corespondențelor α, β, γ , respectiv δ sunt egale în perechi. Demonstrația o vom face fără a utiliza [HR.59] și [Lew.67], ori [Ves.97], spre deosebire de cea din [Dea.97]. Să remarcăm că, în general $-\beta, \alpha+\beta, \gamma-\beta, \delta-\beta$ nu sunt corespondențe de inele, și, în consecință, chiar în condițiile (6.3) și (6.4), rezultatele 6.30 – 6.32. nu sunt utilizabile aici. Totuși, cu condiții suplimentare, rezultatul amintit rămâne valabil ca în următoarele consecințe:

6.34. Consecință. Dacă $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$, $\alpha+\beta=\gamma+\delta$, $\alpha+\beta \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$ și idealul $U = \alpha(0)+\beta(0)$ este prim în $\mathbb{R}(\gamma, \delta)$ și $\mathbb{R}(\alpha, \beta)$ atunci corespondențele α, β, γ și δ au extinderile prin U egale în perechi.

Demonstrație. Notăm extinderea prin U a corespondenței α cu α' , i.e. $\alpha'(a)=\alpha(a)+U$, $a \in \mathbb{R}$.

1. Dacă $\mathbb{R} \neq \ker(\alpha+\beta)$, atunci și $\ker(\gamma+\delta) \neq \mathbb{R}$, iar din 6.16. rezultă, de exemplu, că $S(\alpha+\beta)$ și $\beta \in S(\gamma+\delta)$. În acest caz, pentru orice $a \in \mathbb{R}$, $\alpha(a), \gamma(a) \subset U$. Deci $\alpha'=\delta'$. În plus $\beta(a), \gamma(a)+\delta(a)=\gamma'(a)$, deci $\beta'=\gamma'$.

2. Dacă $\mathbb{R}=\ker(\alpha+\beta)$ și $\mathbb{R}(\gamma, \delta) \neq U$, atunci din 6.16.(c) rezultă că $\gamma'=\delta'$, iar $\alpha(a)+\beta(a) \subset U$, $a \in \mathbb{R}$. Dacă $\mathbb{R}(\alpha, \beta)=U$, atunci $\alpha(a), \beta(a) \subset U$, deci $\alpha'=\beta'$, iar dacă $\mathbb{R}(\alpha, \beta) \neq U$, atunci, din 6.16.(c) urmează că $\alpha'=\beta'$.

3. Dacă $\mathbb{R}=\ker(\alpha+\beta)$ și $\mathbb{R}(\gamma, \delta)=U$, atunci $\gamma'=\delta'$. Cum $\alpha(a)+\beta(a)=U$, $a \in \mathbb{R}$, dacă $\mathbb{R}(\alpha, \beta) \neq U$, atunci $\alpha'=\beta'=\gamma'=\delta'$; dacă $\mathbb{R}(\alpha, \beta) \neq U$, din 6.16.(c) urmează că $\alpha, \beta \notin S(\gamma')$, dar $\alpha'=\beta'$.

6.35. Consecință. Dacă $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$, $\alpha+\beta=\gamma+\delta$, $\gamma-\beta, \delta-\beta \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$ și idealul U generat de $\alpha(0)+\beta(0)+\gamma(0)+\delta(0)$ în inelul $\mathbb{R}(\alpha, \beta, \gamma, \delta)$ este complet prim, atunci corespondențele α, β, γ și δ au extinderile prin U egale în perechi.

Demonstrație. Deoarece $\alpha'=\gamma+\gamma_1$, unde $\gamma_1=\delta-\beta' \in \text{Rc}(\mathbb{R}, \mathbb{R}')$, din 6.16. rezultă cazurile

1. $\mathbb{R} \neq \ker \alpha'$

1.1. $\gamma \in S(\alpha)$. Atunci $\gamma'=\alpha'$ și $\delta'=\beta'$.

1.2. $\gamma_1=\alpha'$. Atunci $\gamma(a) \subset U$, $a \in \mathbb{R}$ și $\delta'=\alpha+\beta'$.

1.2.1. $\ker \delta' \neq \mathbb{R}$. În această situație $\alpha'=\delta'$ și atunci $\beta(a) \subset U$, $a \in \mathbb{R}$, adică $\gamma'=\beta'$, sau $\beta'=\delta'$ și, analog, $\alpha'=\gamma'$.

1.2.2. $\ker \delta'=\mathbb{R}$. Cum $\mathbb{R}(\alpha, \beta) \subset U$, din 6.16.(c) urmează că $\alpha'=\beta'$, în plus $\gamma(a)+\delta(a) \subset U$.

$a \in R$ și din 6.29 (b) urmează că $\gamma' = \delta'$.

$$2. R = \ker \alpha'$$

2.1. $R(\gamma, \gamma_1) \subset U$. Atunci $\gamma(a) \subset U$, $a \in R$, adică $\gamma' = \alpha'$ și $\delta(a) - \beta(a) \subset U$, $a \in R$, de unde, conform 6.29 (b) rezultă că $\delta' = \beta'$.

2.2. $R(\gamma, \gamma_1) \subset U$. Atunci $\gamma' = \gamma_1$, de unde $\delta' = \beta' + \gamma'$. Din 6.16. rezultă situațiile:

2.2.1. $\ker \delta' \neq R$. Atunci $\beta' = \delta'$ și $\gamma'(a) = U$, $a \in R$, deci $\gamma' = \alpha'$, sau, în caz contrar, $\gamma' = \delta'$ și $\beta' = \alpha'$.

2.2.2. $\ker \delta' = R$ și atunci $\beta' = \gamma'$ și $\delta' = \alpha'$.

6.36. Lemă. În ipotezele (6.3), pentru orice $a, b \in R$:

$$(\gamma(a) - \beta(a))(\delta(b) - \beta(b)) + (\delta(a) - \beta(a))(\gamma(b) - \beta(b)) \subset \alpha(0) \quad (6.6)$$

Demonstrație. Fie $a, b \in R$, $x \in \beta(a)$, $y \in \gamma(a)$, $z \in \delta(a)$, $u \in \beta(b)$, $v \in \gamma(b)$ și $w \in \delta(b)$.

Deoarece $\alpha = \gamma + \delta - \beta$, căci $\beta(0) \subset \alpha(0)$, rezultă că:

$$(y + z - x)(v + w - u) + xu - yv - zw \in \alpha(0),$$

de unde

$$yw - yu + zv - zu - xv - xw + 2xu \in \alpha(0),$$

sau, echivalent, $(y-x)(w-u) + (z-x)(v-u) \in \alpha(0)$, apartenență ce dovedește (6.6).

6.37. Teoremă. Fie $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \text{Rc}(R, R')$ astfel ca $\beta(0) \subset \alpha(0)$ și $\alpha + \beta = \gamma + \delta$. Dacă $\alpha(0)$ este ideal prim în $R'' = R(\beta, \gamma, \delta)$ și inelul $R''/\alpha(0)$ este comutativ atunci extinderile α' , β' , γ' , δ' prin $\alpha(0)$ ale corespondențelor α , β , γ și δ sunt egale în perechi. Mai mult, una și numai una dintre următoarele afirmații este adevărată:

$$(a) \quad \gamma \in S(\alpha), \beta, \delta \notin S(\alpha) \text{ și } \beta' = \delta'$$

$$(b) \quad \delta \in S(\alpha), \beta, \gamma \notin S(\alpha) \text{ și } \beta' = \gamma'$$

$$(c) \quad \beta, \gamma, \delta \in S(\alpha)$$

$$(d) \quad \beta \in S(\alpha), \gamma, \delta \notin S(\alpha), S(\gamma) \cap S(\delta) \neq \emptyset, \gamma' \alpha(0) = \delta' \alpha(0) \text{ și } \text{char } R/\gamma' \alpha(0) = \text{char } R''/\alpha(0) = 2.$$

Demonstrație. Fie $B = \{a \in R \mid \delta(a) \subset \alpha(a)\}$, $C = \{a \in R \mid \gamma(a) \subset \alpha(a)\}$, $D = \{a \in R \mid \beta(a) \subset \alpha(a)\}$ și $D' = \{a \in R \mid \beta(2a) + \gamma(a) + \delta(a) = \alpha(0)\}$. Se verifică imediat că B , C și D sunt subinele ale lui R , iar

din (6.3) rezultă că $B = \{a \in R \mid \beta(a) - \gamma(a) \subset \alpha(0)\}$, $C = \{a \in R \mid \beta(a) - \delta(a) \subset \alpha(0)\}$ și $D = \{a \in R \mid \alpha(2a) = \gamma(a) + \delta(a)\}$.

Să presupunem întâi că există $a \in B \setminus C$. Atunci, cum $\beta(a) - \gamma(a) \subset \alpha(0)$, din (6.6) rezultă că:

$$(\delta(a) - \beta(a)) \subset (\gamma(b) - \beta(b)) \subset \alpha(0), b \in R,$$

de unde, cum $(\delta(a) - \beta(a)) \cap \alpha(0) = \emptyset$, căci $a \notin C$ și cum $\alpha(0)$ este complet prim în R deoarece $R/\alpha(0)$ este comutativ, rezultă că $\gamma(b) - \beta(b) \subset \alpha(0)$, $b \in R$. Prin urmare:

$$B \setminus C \neq \emptyset \Rightarrow R = B$$

caz în care este adevărată varianta (b). Analog,

$$C \setminus B \neq \emptyset \Rightarrow R = C$$

și atunci varianta (a) este verificată.

Rămâne să analizăm cazul în care $B \setminus C = C \setminus B = \emptyset$. Atunci $B = C$. Dacă $R = B = C$, atunci, pentru orice $a \in R$, $\gamma(a) + \delta(a) = \alpha(2a)$ și $\gamma(a) + \delta(a) = \alpha(a) + \beta(a)$; prin urmare $\beta(a) \subset \alpha(a)$ și este verificată varianta (c).

Să presupunem, în sfârșit, că $B = C \neq R$. Dacă $a \in R \setminus B$, atunci din (6.6) și (6.5) rezultă că:

$$(\beta(a) - \gamma(a)) (\beta(2b) - \delta(2b)), (\beta(a) - \delta(a)) (\beta(2b) - \gamma(2b)) \subset \alpha(0),$$

iar din (6.4), cum $(\beta(a) - \gamma(a)) \cap \alpha(0) = (\beta(a) - \delta(a)) \cap \alpha(0) = \emptyset$, iar $B = C = B \cap C \subset D$, urmează că:

$$\beta(2b), \gamma(2b), \delta(2b) \subset \alpha(2b), b \in R \quad (1)$$

Fie acum $b = a^2$ în (6.6); folosind (6.5), după calcule rezultă că:

$$(\beta(a) - \gamma(a)) (\beta(2a) + \gamma(a) + \delta(a)) (\delta(a) - \beta(a)) \subset \alpha(0), a \in R,$$

sau, echivalent $R = B \cup C \cup D' = B \cup D'$. Dar $(B, +)$ și $(D', +)$ sunt subgrupuri ale grupului aditiv $(R, +)$ și ca urmare ele nu pot fi, amândouă, subgrupuri proprii; cum $R \neq B$, urmează că $R = D'$. Fie $a \in R = D'$; atunci $\alpha(0) = \beta(2a) + \gamma(a) + \delta(a) = \beta(3a) + \alpha(a)$ și $\beta(3a) \subset \alpha(-a)$, de unde rezultă că $\beta(9a^2) \subset \alpha(a^2)$ și cum $\beta(9a^2) + \alpha(3a^2) = \alpha(4a^2)$ urmează că $\alpha(4a^2) = \alpha(0)$, deci:

$$\alpha(2a)\alpha(2a) \subset \alpha(0), a \in R,$$

iar din (6.4) rezultă că:

$$\alpha(2a) = \alpha(0), a \in R \quad (2)$$

Din (1) și (2) rezultă că inelul $R/\alpha(0)$ este de caracteristică 2 și $D' = D = R \neq B = C$; prin urmare $\beta = S(\alpha)$ și, desigur $\gamma' = \delta'$. În plus:

$$\gamma(a) + \delta(a) = \alpha(0), a \in R \quad (3)$$

și $\gamma, \delta \notin S(\alpha)$ (deoarece $R \neq B = C$). Din 6.16. și (3) urmează că $\gamma\alpha(0) = \delta\alpha(0)$ și $\text{char } R/\gamma\alpha(0) = 2$. În consecință varianta (d) este complet demonstrată.

Din 6.37. și 6.18. rezultă imediat următoarele extinderi ale rezultatului lui A. Vesanen [Ves 97]

6.38. Consecință. Dacă $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(R, R)$, $\alpha + \text{id}_R = \beta + \gamma$, $\alpha(0) \in \text{Spec } R$, iar $R/\alpha(0)$ este un inel comutativ, atunci există $\theta \in \{\alpha, \beta, \gamma\}$ astfel ca $\text{Fix } \theta = R$, unde β' și γ' sunt extinderile lui β , respectiv γ prin $\alpha(0)$.

6.39. Consecință. Fie K un corp comutativ, $\alpha, \beta, \gamma \in \text{Rc}(K, K)$ și $\alpha(0) = \beta(0) = \gamma(0)$, $\alpha + \text{id}_K = \beta + \gamma$. Atunci una dintre corespondențele α, β , ori γ are mulțimea punctelor fixe K .

Dacă în 6.37. impunem ca $\alpha(0) = \beta(0) = \gamma(0) = \delta(0) = 0$ obținem o extindere a rezultatului din [Dea. 97]:

6.40. Consecință. Fie $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \text{Rf}(R, R')$ unde $R(\beta, \gamma, \delta)$ este un inel comutativ fără divizori ai lui zero. Dacă $\alpha + \beta = \gamma + \delta$ atunci cele patru morfisme sunt egale în perechi.

6.41. Teoremă. Fie $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in \text{Rc}(R, R')$ astfel ca $\alpha + \beta = \gamma + \delta$ și $\beta(0) \subset \alpha(0)$. Atunci există trei extinderi minimale $\alpha_\beta, \alpha_\gamma, \alpha_\delta$ ale lui α astfel ca $\theta \in S(\alpha_\theta)$ pentru orice $\theta \in \{\beta, \gamma, \delta\}$. Dacă, în plus, $R(\beta, \gamma, \delta)/U$ este un inel comutativ, unde U este idealul generat de $\alpha(0)$ în $R(\beta, \gamma, \delta)$ atunci $\alpha_\beta \cap \alpha_\gamma \cap \alpha_\delta \in S(\alpha')$ unde α' este extinderea lui α prin radicalul lui U .

Demonstrație. Fie $\theta \in \{\beta, \gamma, \delta\}$ și $S_\theta = \{\varphi \in \text{Rc}(R, R') \mid \alpha \in S(\varphi) \text{ și } \theta \in S(\varphi)\}$. Desigur $S_\theta \neq \emptyset$, căci $\varphi \in S_\theta$, unde $\varphi(a) = R(\beta, \gamma, \delta)$, $a \in R$. Atunci $\alpha_\theta = \bigcap S_\theta \in \text{Rc}(R, R')$, deoarece $\theta \subset \alpha_\theta$; cum $\alpha \in S_\theta$, rezultă $\alpha_\theta \in S_\theta$, adică α_θ este o extindere minimală a corespondenței α astfel ca $\theta \subset \alpha_\theta$. Fie acum $V \in \text{Spec } R(\beta, \gamma, \delta)$ astfel ca $\alpha(0) \subset V$. Atunci $U \subset V$ și, din 6.37., rezultă că există $\theta \in \{\beta, \gamma, \delta\}$ astfel ca $\theta \subset \alpha_V$, unde cu α_V am notat extinderea lui α prin idealul V ; prin urmare $\alpha_\beta(0) = \alpha_\gamma(0) = \alpha_\delta(0) \subset V$ pentru orice $V \in \text{Spec } R(\beta, \gamma, \delta)$, cum $\alpha \subset \alpha_\beta \cap \alpha_\gamma \cap \alpha_\delta$, urmează imediat că $\alpha_\beta \cap \alpha_\gamma \cap \alpha_\delta \in S(\alpha')$.

§.7. CONSTRUCTIVITATEA a-CATEGORIILOR DE ALGEBRE ȘI CORESPONDENȚE SEMIUNIVOCE. APLICAȚII

Fie \mathbf{Aff} categoria algebrelor universale cu operațiile finite F și \mathbf{Afc} categoria cu aceleași obiecte având ca morfisme corespondențele de algebre (care verifică (5.2)), iar \mathbf{AFS} categoria algebrelor cu operațiile finite F și a corespondențelor de algebre semiunivoce. Vom arăta că dacă $\mathbf{Afc} = \mathbf{AFS}$, a-categoria algebrelor $(\mathbf{Afc}, \mathbf{Aff})$ este constructivă, extinzând astfel teorema 7 din [Da.88b]. Teoremele de caracterizare a varietăților pentru care corespondențele de algebre sunt semiunivoce date de A.I. Malcev, J.Chajda, I.Duda, I.Lambek, G.D.Findlay, H.Werner, I.Purdea și I.Virág oferă astfel o clasă de a-categorii constructive bogate, iar tehnica obiectului inițial utilizată la 2.7. și 2.8 pe a-categorii prebogate permite extinderea teoremelor de existență a limitelor proiective pe acestea, prin intermediul functorului de scufundare; superior tare completitudinea fiind conservată de functorul de scufundare și teorema 2.28. facilitează demonstrarea constructivității acestor a-categorii prebogate. Ilustrăm acest procedeu pentru a-categoriile A -modulelor, [CD.87b], a modulelor și dicorespondențelor, [Da.88c], a perechilor Jordan liniare, [DP.87] și a spațiilor local convexe, [CD.87a].

7.1. Propoziție. $(\mathbf{Afc}, \mathbf{Aff})$ și $(\mathbf{AFS}, \mathbf{Aff})$ sunt a-categorii la stânga.

Demonstrație. Fie $\varphi \in \mathbf{Afc}(A, A')$ astfel ca pentru orice $B \in \mathbf{Aff}$ și $g \in \mathbf{Aff}(B, A)$ corespondența de algebre φg să fie minimală în $\mathbf{Afc}(B, A')$. Trebuie să arătăm că $\varphi \in \mathbf{Aff}(A, A')$. Fie $a \in A$ și $x \in \varphi(a)$ și $B = \langle (a, x) \rangle$ subalgebra generată de $\{(a, x)\}$ în $A \times A'$. Dacă $\{(a, x)\} = B_0$ și $B_{k+1} = B_k \cup \{(f(a_1 \dots a_n), f(x_1 \dots x_n)) \mid (a_1, x_1), \dots, (a_n, x_n) \in B_k, f \in F(n), n \in \mathbf{N}\}$ atunci $B = \bigcup_{k \in \mathbf{N}} B_k$. Definim $g(a', x') = a'$ și $h(a', x') = x'$ pentru orice $(a', x') \in B$. Desigur $g \in \mathbf{Aff}(B, A)$ și $h \in \mathbf{Aff}(B, A')$. Vom arăta, prin inducție, că $h \subset \varphi g$. Pentru $k=0$, $h(a, x) = x \in \varphi g(a, x) = \varphi(a)$. Să presupunem că $h(a', x') \subset \varphi g(a', x')$, pentru orice $(a', x') \in B_k$. Este

suficient să dovedim că pentru orice $f \in F(n)$, $(a_1, x_1), \dots, (a_n, x_n) \in B_k$, $h(a', x') \subset \phi g(a', x')$, unde $a' = f(a_1, \dots, a_n)$ și $x' = f(x_1, \dots, x_n)$. Cum $x' \in f(\phi(a_1), \dots, \phi(a_n))$, iar ϕ verifică (5.2) rezultă că $x' \in \phi(f(a_1, \dots, a_n)) = \phi(a')$. Prin urmare $h = \phi g$ și, în consecință $\phi(a) = x$, adică $\phi \in \text{AFf}(A, A')$ și (AFc, AFf) este a-categorie la stânga concretă; cum compusa a două corespondențe semiunivoce este semiunivocă, urmează imediat că și (AFS, AFf) este o a-categorie la stânga.

7.2. Observație. AFc nu este, în general, o categorie cu egalizatori. Într-adevăr, dacă $A \in \text{AFc}$ astfel ca să existe două subalgebre $S, S' \in S(A')$ distincte definim $\phi, \psi \in \text{AFc}(A, A')$ prin $\phi(a) = S$ și $\psi(a) = S'$, pentru $a \in A$; dacă $\mu \in \text{AFc}(N, A)$ ar fi un egalizator al morfismelor ϕ și ψ , atunci $\phi \eta = \psi \eta$, în contradicție cu definiția corespondențelor ϕ și ψ .

Vom nota, pentru $\phi \in \text{AFc}(A, A')$:

$$\ker \phi = \{(a, b) \in A \times A \mid \phi(a) \cap \phi(b) \neq \emptyset\}$$

Se verifică cu ușurință că "nucleul" $\ker \phi$ este o relație de toleranță compatibilă, având drept clase de toleranță mulțimile $\phi^{-1} \phi(a)$, unde $a \in A$.

Să remarcăm, de asemenea, că $\phi^{-1} \in \text{AFc}(\phi(A), A)$, căci dacă $f \in F(n)$, $b_i \in \phi(a_i)$, $i \in \{1, \dots, n\}$ și $a' = f(a_1, \dots, a_n) \in f(\phi^{-1}(b_1), \dots, \phi^{-1}(b_n))$ atunci $f(b_1, \dots, b_n) \in f(\phi(a_1), \dots, \phi(a_n)) \subset \phi(f(a))$, deci $a' \in \phi(f(b_1, \dots, b_n))$; de aceea $f(\phi^{-1}(b_1), \dots, \phi^{-1}(b_n)) \subset \phi^{-1}(f(b_1, \dots, b_n))$. În plus:

$$\ker \phi^{-1} = \{(b, b') \in \phi(A) \times \phi(A) \mid \phi^{-1}(b) \cap \phi^{-1}(b') \neq \emptyset\}$$

este o relație de toleranță ale cărei clase sunt mulțimile $\phi \phi^{-1} \phi(a)$ ($\neq \phi(a)$, în general), $a \in A$. În consecință, ținând seama și de 3.10., obținem:

7.3. Propoziție. $\text{AFS}(A, A') = \{\phi \in \text{AFc}(A, A') \mid \phi \phi^{-1} \phi = \phi\}$.

Caracterizări ale varietăților algebrice pentru care corespondențele de algebre sunt semiunivoce au fost obținute de A.I.Malcev [Mal.54], J.Chajda și J. Duda [ChD.82], J.Lambek [Lam.58], G.D.Findlay [Fin.80], H.Werner [Wer.73], I.G.Maurer, I.Purdea și I.Virág [MPV.82], caracterizări pe care le inventariem în următoarea propoziție.

7.4. Propoziție. Următoarele afirmații sunt echivalente:

1. $\text{AFc} = \text{AFS}$.
2. $\rho \in S(A \times B)$, $A, B \in \text{AFc} \Rightarrow \rho$ este difuncțională.

- 3 $\rho \subset A \times A$, $A \in \mathbf{AFc}$ este o relație compatibilă reflexivă $\Rightarrow \rho$ este o congruență.
- 4 σ, τ sunt congruențe pe $A \in \mathbf{AFc} \Rightarrow \tau\sigma = \sigma\tau$.
- 5 există un polinom ternar p astfel ca $p(x,y,y)=x$ și $p(x,x,y)=y$, pentru orice $x,y \in A$ și $A \in \mathbf{AFc}$.
- 6 există un polinom 5-ar p astfel ca $p(x,x,y,y,z)=x$ și $p(x,y,y,z,z)=z$, pentru orice $x,y,z \in A$ și $A \in \mathbf{AFc}$.
- 7 $A \in \mathbf{AFc}$, $a,b \in A \Rightarrow \langle \Delta_A \cup \{(a,b)\} \rangle$ este o relație compatibilă simetrică.
- 8 Există un polinom 7-ar p astfel ca $p(x,x,y,y,y,z,z)=x$ și $p(x,y,y,x,z,y,z)=z$, pentru orice $x,y,z \in A$ și orice $A \in \mathbf{AFc}$.
- 9 $A \in \mathbf{AFc}$, $a,b,c \in A \Rightarrow \langle \Delta_A \cup \{(a,b),(b,c)\} \rangle$ este o relație compatibilă tranzitivă
- 10 $A \in \mathbf{AFc}$, $a,b,c \in A \Rightarrow \langle \Delta_A \cup \{(a,b)\} \rangle$ și $\langle \Delta_A \cup \{(a,b), (b,c)\} \rangle$ sunt congruențe.
- 11 $A \in \mathbf{AFc}$, $a,b,c \in A \Rightarrow$ congruența și toleranța generate de $\{(a,b),(b,c)\}$ sunt egale.
- 12 $A \in \mathbf{AFc} \Rightarrow$ clasa toleranțelor pe A coincide cu aceea a congruențelor.
- 13 $A \in \mathbf{AFc}$ și $\rho \subset A \times A$ este o relație compatibilă reflexivă $\Rightarrow \rho$ este o relație compatibilă simetrică.
- 14 $A \in \mathbf{AFc}$ și $\rho \subset A \times A$ este o relație compatibilă reflexivă $\Rightarrow \rho$ este o relație compatibilă tranzitivă.

7.5. Teoremă. Dacă $\mathbf{AFc} = \mathbf{AFS}$ atunci a-categoria $(\mathbf{AFc}, \mathbf{AFf})$ este constructivă.

Demonstrație. 1. Arătăm că $(\mathbf{AFc}, \mathbf{AFf})$ este o a-categorie cu limite proiective. Fie $G = (A_i, G(s))$ o I-diagramă în \mathbf{AFc} . Notăm $\rho_i = \langle \bigcup_{s \in I_i} \ker G(s) \rangle_{A_i^2}$, unde, ca de obicei, $I = \{s = (i,j) \mid i,j \in I\}$. Cum $\text{id}_{A_i} \in I_i$ rezultă că ρ_i este o relație compatibilă reflexivă, iar din propoziția 7.4 urmează că ρ_i este o congruență pe A_i . Fie

$$\Lambda = \{(a_i) \in \prod A_i \mid \rho_i(G(s)(\bar{a}_j) \subset \bar{a}_i, i \in I, s \in I(i,j))\}$$

Definim $\rho_i((a_i)) = a_i \subset A_i$, $i \in I$, pentru fiecare $(\bar{a}_i) \in \Lambda$. Dacă $f \in F(n)$ și $(\bar{a}_i^1), \dots, (\bar{a}_i^n) \in \Lambda$, fie $b_i^k = a_i^k$, $k \in \{1, \dots, n\}$ și $i \in I$. Atunci, dacă $s \in I(i,j)$:

$$G(s)f(b_j^1, \dots, b_j^n) \subset f(G(s)(b_j^1), \dots, G(s)(b_j^n)) \subset f(G(s)(\bar{a}_j^1), \dots, G(s)(\bar{a}_j^n)) \subset f(\bar{a}_j^1, \dots, \bar{a}_j^n) =$$

$$\overline{f(b_j^1, \dots, b_j^n)}, \text{ deci } G(s)f(\bar{a}_j^1, \dots, \bar{a}_j^n) \subset f(\bar{a}_j^1, \dots, \bar{a}_j^n) \text{ și } f(\bar{a}_j^1, \dots, \bar{a}_j^n) \in A_j/\rho_j, \text{ de aceea } A \in \text{AFc}$$

și $\rho_i \in \text{AFc}(A, A_i)$, $i \in I$. Fie $B \in \text{AFc}$, $g \in \text{Aff}(B, A)$ și $(g_i) \in \text{FI}(B)$ astfel ca $(g_i) \subset (\varphi_i g)$. Trebuie să dovedim că $(g_i) = (\varphi_i g)$. Dacă $(a_i, a'_i) \in \ker g_i$ atunci $(a_i, a'_i) \in g_i(B) \times g_i(B) \subset \varphi_i g(B) \times \varphi_i g(B)$ și $g \varphi_i(a_i) = g \varphi_i(a'_i) = g(a'_i) \subset g \varphi_i(a'_i)$; dar $g \varphi_i$ este semiunivocă, deci $g \varphi_i(a_i) = g \varphi_i(a'_i)$; prin urmare:

$$\ker g_i = \ker g \varphi_i, \quad i \in I.$$

Fie $(a_i, a'_i) \in \ker g_i$; din incluziunea precedentă urmează imediat că $(\varphi_i g)^{-1}(a_i) = (\varphi_i g)^{-1}(a'_i)$, deci $g \varphi_i(a_i) = g \varphi_i(a'_i)$. Fie $(\bar{a}_i) \in \varphi_i^{-1}(a_i)$, $i \in I$ fixat și $(\bar{a}'_i) \in \varphi_i^{-1}(a'_i)$; atunci $g(\bar{a}_i) = g(\bar{a}'_i)$. Fie $b = g(\bar{a}_i)$, cum $g(b) = (\bar{a}_i) = (\bar{a}'_i)$ urmează că $\bar{a}_i = \bar{a}'_i$ și $(a_i, a'_i) \in \rho_i$. De aceea:

$$\ker g_i \subset \rho_i \cap (g_i(B) \times g_i(B)), \quad i \in I.$$

Dar $\ker G(s)^{-1} \subset \ker g_j G(s)^{-1} \subset \ker g_i$, pentru orice $s \in I(i, j)$, deci:

$$\rho_i \cap (g_i(B) \times g_i(B)) \subset \ker g_i,$$

adică $\rho_i \cap (g_i(B) \times g_i(B)) = \ker g_i$, $i \in I$, ceea ce atrage imediat egalitatea $(g_i) = (\varphi_i g)$. Prin urmare $(\varphi_i) \in \text{FIM}(A)$. Analog $(\varphi_i g) \in \text{FIM}(B)$ pentru orice $B \in \text{AFc}$ și $g \in \text{Aff}(B, A)$. Rămâne să dovedim că aplicația definită prin:

$$\text{Aff}(B, A) \rightarrow \text{FIM}(B), \quad g \rightarrow (\varphi_i g)$$

este bijectivă. Dacă $(\varphi_i g) = (\varphi_i g')$, cu $g, g' \in \text{Aff}(B, A)$ și $g(b) = (\bar{a}_i)$, $g'(b) = (\bar{a}'_i)$, atunci pentru orice $i \in I$ $\varphi_i g(b) = \bar{a}_i = \bar{a}'_i = \varphi_i g'(b)$, adică $g = g'$. În sfârșit, fie $(g_i) \in \text{FIM}(B)$, $b \in B$, iar $\theta \in \text{Aff}(\langle b \rangle, B)$ incluziunea uzuală. Cum

$$\ker G(s)^{-1} \subset \ker g_j G(s)^{-1} \subset \ker g_i, \quad i \in I, \quad s \in I(i, j)$$

urmează că

$$\rho_i \cap (g_i(B) \times g_i(B)) \subset \ker g_i, \quad i \in I.$$

Definim $\theta_i \in \text{AFc}(\langle b \rangle, A_i)$ prin:

$$\theta_i(b') = [\rho_i \cap (g_i(B) \times g_i(B))](b'), \quad b' \in \langle b \rangle.$$

Dar $G(s)[\rho_j \cap (g_j(B) \times g_j(B))](b') \subset [\rho_i \cap (g_i(B) \times g_i(B))](b')$, pentru orice $b' \in \langle b \rangle$; de aceea $(\theta_i) \in \text{FI}(\langle b \rangle)$. Cum $(\theta_i) \subset (g_i \theta)$ și $(g_i) \in \text{FIM}(B)$ rezultă că $\theta_i = g_i \theta$, pentru orice $i \in I$ și

$$\ker g_i = \rho_i \cap (g_i(B) \times g_i(B))$$

Aceasta este suficient pentru a dovedi că:

$$g(b) = (g_i(b)), b \in B$$

definește $g \in \mathbf{Aff}(B, A)$ și că $(\varphi_i g) = (g_i)$. Prin urmare $(A, \varphi_i) = \lim_{\leftarrow (\mathbf{AFc}, \mathbf{Aff})} G$.

2. Desigur orice **I**-diagramă discretă G din \mathbf{AFc} are un produs $(\prod G(i), p_i)$ și $p_i \in \mathbf{Aff}(\prod G(i), G(i))$ pentru orice $i \in I$, deci, conform propoziției 2.13., a-categoria algebrilor este un produse stricte.

3. Fie $\varphi_i \in \mathbf{AFc}(A, B)$, $i \in I$, o familie de corespondențe de algebre. Notăm cu $\rho_i = \{(x, y) | y \in \varphi_i(x), x \in A\}$, relația compatibilă asociată corespondenței φ_i , pentru orice $i \in I$. Desigur, ρ_i este o subalgebră a algebrei produs $A \times \varphi_i(A)$. Fie $\rho = \langle \cup \rho_i \rangle_{A \times B}$ și φ proiecția a II-a sa. Evident $\varphi \in \mathbf{AFc}(A, B)$ și $\varphi = \cup_i \varphi_i$ în \mathbf{AFc} . Dacă $\psi \in \mathbf{AFc}(B, C)$, atunci $\psi \varphi = \cup_i \psi \varphi_i$, deoarece, dacă θ este relația compatibilă asociată corespondenței ψ , rezultă imediat că $\theta \rho = \cup_i \theta \rho_i$. Prin urmare \mathbf{AFc} este superior tare completă la stânga.

Aplicând acum teorema 2.28. rezultă că a-categoria $(\mathbf{AFc}, \mathbf{Aff})$ este constructivă

7.6. Observație. Toleranțele compatibile coincid cu congruențele pe grupuri, inele, module și, în general, pe grupuri cu multioperatori. Prin urmare $(\mathbf{Gc}, \mathbf{Gf})$ și $(\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})$ sunt, conform teoremei 7.5., a-categorii constructive. Pe de altă parte tehnica obiectului inițial utilizată în 2.7 și 2.8. pe a-categorii prebogate permite prelungirea limitelor proiective în a-categoriile scufundate. Ilustrăm, în cele ce urmează, această tehnică pentru a-categoria modulelor extinzând rezultatul principal din [CD.87b]. Vom nota cu \mathbf{MAf} categoria A -modulelor (stângi) și a omomorfismelor dintre ele și cu \mathbf{MAc} categoria A -modulelor stângi și a *corespondențelor de module*, i.e. $\varphi \in \mathbf{MAc}(E, F)$ dacă $\varphi \in \mathbf{Ec}(E, F)$ și

$$a\varphi(x) + b\varphi(y) \subset \varphi(ax + by), a, b \in A, x, y \in E,$$

unde $a\varphi(x) = \{au | u \in \varphi(x)\}$. Cuplul $(\mathbf{MAc}, \mathbf{MAf})$ formează o a-categorie la stânga concretă

7.7. Propoziție. A-categoria grupurilor abeliene $(\mathbf{Abc}, \mathbf{Abf})$ este bogată și constructivă

Demonstrație. Conform teoremei 5.14., \mathbf{Abc} este superior tare completă la stânga. Fie ca la 2.2., $\varphi \in \mathbf{Abc}(G, H)$, $g \in \mathbf{Abf}(H, K)$ și $h \in \mathbf{Abc}(G, K)$ astfel încât $h = g\varphi$. Atunci

Fie $g, h, \varphi \in \text{Abc}(G, H)$, $f \circ \varphi$ și $gf = h$. Prin urmare (Abc, Abf) este o a-categorie bogată la stânga. Constructivitatea sa rezultă din teoremele 5.23. și 2.28..

7.8. Propoziție. A-categoria A-modulelor (stângi) (MAc, MAf) este prebogată.

Demonstrație. Fie $\hat{\cdot}: \text{MAc} \rightarrow \text{Abc}$ functorul de subiacență, i.e., dacă E este un A-modul, \hat{E} este grupul subiacent lui E și dacă $\varphi \in \text{MAc}(E, F)$ atunci $\hat{\varphi}$ este restricția lui φ între grupurile subiacente \hat{E} și \hat{F} . Se verifică imediat că acest functor este fidel (definiția 8.7).

7.9. Teoremă. A-categoria A-modulelor stângi este cu limite proiective.

Demonstrație. Fie F o I-diagramă în MAc și $(\tilde{E}, \tilde{\varphi}_i) = \lim_{\leftarrow (\text{Abc}, \text{Abf})} \hat{F}$. Pe grupul \tilde{E}

reținem structura canonică de A-modul stâng, adică:

$$a(\tilde{x}_i) = (\overline{ax}_i), \text{ pentru } a \in A \text{ și } (\tilde{x}_i) \in \tilde{E}.$$

Cu aceasta corespondența de grupuri $\tilde{\varphi}_i$ se extinde canonic la corespondența de module $(\text{MAc}(E, F(i)))$ astfel ca $\hat{\varphi}_i = \tilde{\varphi}_i, i \in I$.

Pe de altă parte, dacă U și V sunt două A-module și $\tilde{g} \in \text{Abf}(\hat{U}, \hat{V})$, atunci $a(ax) = a\tilde{g}(x), a \in A, x \in U$ definește $g \in \text{MAf}(U, V)$ și $\hat{g} = \tilde{g}$. Prin urmare (E, φ_i) este, conform cu 2.6.3 un obiect inițial pentru familiile $(F(i))$ și $(\tilde{\varphi}_i)$. Atunci, din consecința 2.8. și propozițiile 7.7 și 7.8., rezultă că:

$$\lim_{\leftarrow (\text{MAc}, \text{MAf})} F = (E, \varphi_i).$$

7.10. Teoremă. A-categoria A-modulelor stângi este constructivă.

Demonstrație. Deoarece orice corespondență de grupuri subiacente unor A-module se extinde canonic la o unică corespondență de module, din teorema 5.14. rezultă că MAc este o categorie ordonată superior tare completă la stânga, cu produse stricte. Atunci din 7.9. și 2.28. rezultă că (MAc, MAf) este o a-categorie constructivă.

7.11. Definiție. Fie (X, A) și (Y, B) un A-modul, respectiv B-modul (stâng). O pereche (φ, ρ) este o *dicorespondență de module* de la (X, A) la (Y, B) dacă $\rho \in \text{Rc}(A, B)$, $\varphi \in \text{Abc}(X, Y)$

și $\rho(a)\varphi(x) \subset \varphi(ax)$, pentru orice $a \in A$ și $x \in X$, unde $\rho(a)\varphi(x) = \{by \mid b \in \rho(a), y \in \varphi(x)\}$. Notăm cu \mathbf{Mc} categoria ale cărei obiecte sunt modulele (stângi) și ale cărei morfisme sunt dicorespondențele de module în raport cu compunerea pe componente; incluziunea pe componente este o ordine față de care \mathbf{Mc} devine o categorie ordonată, iar cuplul $(\mathbf{Mc}, \mathbf{Mf})$ este o a-categorie la stânga, unde morfismele din \mathbf{Mf} sunt dimorfismele în sensul lui Bourbaki [Bo.61] (adică $\varphi(0)=0$ și $\rho(0)=0$). Proprietăți elementare ale dicorespondențelor de spații liniare (stângi) sunt analizate în [Da.88c].

7.12. Teoremă. A-categoria modulelor și a dicorespondențelor este constructivă.

Demonstrație. Vom utiliza tehnica obiectului inițial, ca în 7.10. Fie F o \mathbf{I} -diagramă în \mathbf{Mc} . Pentru orice $i \in I$, $F(i) = (X_i, A_i)$ este un A_i -modul și pentru orice $s \in I(i, j)$, $F(s) = (G(s), R(s))$ este o dicorespondență între A_j -modulul (X_j, A_j) și A_i -modulul (X_i, A_i) . De aici urmează imediat faptul că $R = (A_i, R(s))$ este o \mathbf{I} -diagramă în \mathbf{Rc} , iar $G = (X_i, G(s))$ este o \mathbf{I} -diagramă în \mathbf{Abc} . Fie

$$(A, \rho_i) = \lim_{\leftarrow (\mathbf{Rc}, \mathbf{Rf})} R \text{ și } (X, \varphi_i) = \lim_{\leftarrow (\mathbf{Abc}, \mathbf{Abf})} G$$

Folosind construcțiile din teoremele 6.5. și 5.13. se verifică ca la 7.8. că operația

$$(\bar{a}_i)(\bar{x}_i) = \overline{(a_i x_i)}, (\bar{a}_i) \in A, (\bar{x}_i) \in X$$

definiște pe X o structură de A -modul astfel ca $(X, A) \in \mathbf{Mc}$. Tot din 6.5. rezultă că:

$$\rho_i((\bar{a}_i)) \varphi_i((\bar{x}_i)) \subset \varphi_i(\overline{(a_i x_i)}), i \in I$$

adică φ_i se extinde canonic la dicorespondența $(\varphi_i, \rho_i) \in \mathbf{Mc}((X, A), (X_i, A_i))$, $i \in I$, astfel ca $(\varphi_i, \rho_i) \in \hat{\varphi}_i$, unde $\hat{\varphi}: \mathbf{Mc} \rightarrow \mathbf{Abc}$ este functorul de subiacență; acest functor este fidel și, în consecință, $(\mathbf{Mc}, \mathbf{Mf})$ este prebogată, iar $((A, X), (\varphi_i, \rho_i))$ este, în acord cu 2.6.3., un obiect inițial pentru familiile (X_i) și (φ_i) . Din teorema 2.8. rezultă că

$$\lim_{\leftarrow (\mathbf{Mc}, \mathbf{Mf})} F = ((A, X), (\varphi_i, \rho_i))$$

este limită tare a \mathbf{I} -diagramei F .

Să arătăm acum că $(\mathbf{Mc}, \mathbf{Mf})$ este superior tare completă la stânga. Vom utiliza ideea demonstrației teoremei 9 din [Da.88.c]. Fie $(\varphi_i, \rho_i) \in \mathbf{Mc}((X, A), (Y, B))$, $i \in I$ o familie nevidă de dicorespondențe. Notăm cu Z submodulul generat de mulțimea $\bigcup_i \varphi_i(X)$ în B -modulul Y și cu $\varphi(0)$ submodulul lui Z generat de mulțimea

$$V = \{y \in Z \mid \exists x \in X, i, j \in I: y \in \varphi_i(x) - \varphi_j(y)\}.$$

Definim $\varphi(x) = y + \varphi(0)$, unde $y \in \bigcup_i \varphi_i(x)$; φ este o corespondență bine definită căci dacă $y' \in \bigcup_i \varphi_i(x)$, atunci $y - y' \in V$. Fie $\rho = \bigcup_i \rho_i$ supremumul familiei de corespondențe de inele (ρ_i) din **Rc**; acesta există, deoarece, conform teoremei 6.3., a-categoria **(Rc, Rf)** este superior tare completă la stânga. Cuplul (φ, ρ) este o dicorespondență de module și anume supremumul familiei $((\varphi_i, \rho_i))$ în $\text{Mc}((X, A), (Y, B))$ care este superior stabilă la stânga, după cum rezultă din 6.2 și 5.14. Prin urmare, conform teoremei 2.28., rezultă că **(Mc, Mf)** este o a-categorie constructivă.

7.13. Observație. A-categoria spațiilor liniare (stângi) și a dicorespondențelor univoce **(SLc, SLf)** este, de asemenea, superior tare completă la stânga, [Da.88c]. Cu toate acestea ea nu este constructivă, deoarece **SLf** nu este o categorie cu produse. În continuare vom arăta că a-categoria perechilor Jordan liniare este constructivă utilizând proprietățile laticiale ale corespondențelor de asemenea perechi din [DP.87] și tehnica obiectului inițial; pentru detalii privind perechile Jordan liniare vezi monografia [Loo.75].

7.14. Definiție. Fie K un inel unitar de caracteristică diferită de 2 și **Jf** categoria perechilor Jordan liniare și a omomorfismelor de asemenea perechi, [Loo.75]. Dacă $V = (V^+, V^-) \in \text{Jf}$, iar $A, C \subset V^\sigma$ și $B \subset V^{-\sigma}$ definim operația Minkovski, $\{A, B, C\}_\sigma$, prin:

$$\{A, B, C\}_\sigma = \{\{a, b, c\}_\sigma \mid a \in A, b \in B, c \in C\}, \sigma = \pm$$

Un cuplu $\varphi = (\varphi_+, \varphi_-)$ se numește *corespondență Jordan liniară* între perechile $V = (V^+, V^-)$ și $W = (W^+, W^-)$ din **Jf** dacă $\varphi_\sigma \in \text{MKc}(V^\sigma, W^\sigma)$ și

$$\{\varphi_\sigma(x), \varphi_{-\sigma}(y), \varphi_\sigma(z)\}_\sigma \subset \varphi_\sigma(\{x, y, z\}_\sigma),$$

pentru orice $x, y \in V^\sigma, y \in V^{-\sigma}, \sigma = \pm$. În acest caz vom scrie $\varphi \in \text{Jc}(V, W)$.

7.15. Observații. **Jc**, unde $\text{Jc} = \text{Jf}$, este o categorie ordonată în raport cu incluziunea și compunerea pe componente. Dacă $\varphi \in \text{Jc}(V, W)$, atunci $\varphi \in \text{Jf}(V, W)$ dacă și numai dacă $\varphi_\pm(0) = 0, \sigma = \pm$. În plus, dacă $V_1 \leq V$ și $W_1 \leq W$ sunt sub-perechi Jordan liniare, iar $\varphi \in \text{Jc}(V, W)$, atunci

1. $\varphi(V_1) = (\varphi_+(V_1^+), \varphi_-(V_1^+)) \leq W$
2. $\varphi(W_1) = (\varphi_+(W_1^+), \varphi_-(W_1^+)) \leq V$
3. $\varphi(V)/\varphi(0) = (\varphi_+(V^+)/\varphi_+(0), \varphi_-(V)/\varphi_-(0)) \in Jc$
4. (Jc, Jf) este o a-categorie la stânga numită *a-categoria perechilor Jordan liniare*.

7.16. Propoziție. $Jc(V, W)$ este o semilatice completă față de reuniune.

Demonstrație. Fie I o mulțime nevidă și $\varphi^i \in Jc(V, W)$, $i \in I$. Notăm cu $\varphi_\sigma(0)$ submodulul modului $\langle \bigcup_i \varphi_\sigma^i(V^\sigma) \rangle$ generat de mulțimea:

$$\{u \in W^\sigma \mid \exists x \in V^\sigma, i, j \in I: u \in \varphi_\sigma^i(x) - \varphi_\sigma^j(x)\}$$

și $\varphi_\sigma(x) = u + \varphi_\sigma(0)$, unde $u \in \bigcup_i \varphi_\sigma^i(x)$, $x \in V^\sigma$, $\sigma = \pm$. Din 5.14. rezultă, ca în demonstrația

teoremei 7.10., că $\varphi_\sigma = \bigcup_i \varphi_\sigma^i \in MKc(V^\sigma, W^\sigma)$, $\sigma = \pm$. Fie $x, z \in V^\sigma$ și $y \in V^{-\sigma}$, $u \in \varphi_\sigma^i(x)$, $v = \varphi_{-\sigma}^j(y)$

și $w = \varphi_{-\sigma}^k(z)$, unde $i \in I$ este un element fixat. Atunci:

$$\{u, v, w\}_\sigma \in \{\varphi_\sigma^i(x), \varphi_{-\sigma}^j(y), \varphi_{-\sigma}^k(z)\}_\sigma \subset \varphi_\sigma^i(\{x, y, z\}_\sigma) \subset \varphi_\sigma(\{x, y, z\}_\sigma), \sigma = \pm,$$

adică $(\varphi_+, \varphi_-) = \bigcup_i \varphi^i \in Jc(V, W)$.

7.17. Exemflu. Fie $K = \mathbb{Z}_n$ și perechea Jordan liniară V unde $V^+ = V^- = M(p, q, \mathbb{Z}_n)$ este \mathbb{Z}_n -modulul matricilor cu p linii și q coloane, în raport cu aplicațiile:

$$\{ \quad \}_\sigma: V^\sigma \times V^{-\sigma} \times V^\sigma \rightarrow V^\sigma, \{x, y, z\}_\sigma = xy'z + zy'x, \text{ cu } x, z \in V^\sigma, y \in V^{-\sigma}, \text{ iar } y'$$

este transpusa matricii y . Dacă 1 și $0 \in Jc(V, V)$ sunt identitatea, respectiv morfismul nul, din 7.16. $\varphi = 1 \neq 0$ este definit prin $\varphi_\sigma(x) = V^\sigma$, pentru orice $x \in V^\sigma$, $\sigma = \pm$. În plus, $1 \circ 0 \cup 0 \circ 0 = 0$ și $\varphi \circ 0 = \varphi$, prin urmare (Jk, Jf) este o a-categorie superior tare completă la stânga, dar nu este bicompletă

7.18. Teoremă. A-categoria perechilor Jordan liniare este constructivă

Demonstrație. Functorul $Jc \rightarrow MKc$ definit prin $V \rightarrow V^+ \times V^-$ și $\varphi \rightarrow \varphi^+ \times \varphi^-$ compus cu scufundarea $\wedge: MKc \rightarrow Abc$ este fidel, deci (Jc, Jf) este prebogată. Fie F o I -diagramă în Jc . Atunci $(F(i)^\sigma, F(s)_\sigma)$ este o I -diagramă în MKc . Fie $(V^\sigma, \varphi_\sigma^i)$ limita sa proiectivă în (MKc, MKf) . Dacă $(x_i), (\bar{z}_i) \in V^\sigma$ și $(\bar{y}_i) \in V^{-\sigma}$, atunci:

$$\{(\bar{x}_i), (\bar{z}_i), (\bar{y}_i)\}_\sigma = (\{\bar{x}_i, y_i, z_i\}_\sigma)$$

definieste aplicațiile $\{ \ , \ , \ }_\sigma : V^\sigma \times V^{-\sigma} \times V^\sigma \rightarrow V^\sigma$, $\sigma = \pm$, față de care $V = (V^+, V^-)$ este o pereche Jordan liniară; deoarece:

$$\{\varphi^i_\sigma((\bar{x}_i)), \varphi^i_{-\sigma}((\bar{y}_i)), \varphi^i_\sigma((\bar{z}_i))\}_\sigma \subset \varphi^i_\sigma(\{\bar{x}_i, y_i, z_i\}_\sigma),$$

din 7.15. și 7.9., $\varphi^i = (\varphi^i_+, \varphi^i_-) \in \text{Jc}(V, F(i))$. Astfel, (V, φ^i) este obiect inițial pentru familiile $(F^+(i) \times F^-(i))$ și $(\varphi^i_+ \times \varphi^i_-)$ în raport cu scufundarea $\text{Jc} \rightarrow \text{MKc} \rightarrow \text{Abc}$ definită mai sus, iar din 2.8. rezultă că (V, φ^i) este limită tare a I-diagramei F. Acum, din 7.16. și 2.28. rezultă că (Jc, Jf) este constructivă.

7.19. Observație. Teorema 7.18. extinde teorema 3.2. de existență a limitelor proiective din [DP.87]

În continuare vom utiliza tehnica obiectului inițial pentru a demonstra constructivitatea a-categoriei spațiilor local convexe prin intermediul teoremei de preinductivitate – teorema 4 din [CD.87a].

7.20. Definiție. Fie SLCf categoria spațiilor locale convexe peste corpul numerelor reale \mathbb{R} și a aplicațiilor liniare și continue dintre ele. Dacă $X, Y \in \text{SLCf}$, o corespondență liniară $\varphi \in \text{MLRc}(X, Y)$ se numește *corespondență de spații local convexe* dacă este *continuă*, [Ren.84], i.e. pentru orice aplicație continuă $g: Y \rightarrow \mathbb{R}$ pentru care $g\varphi \in \text{Ef}(\square X, \mathbb{R})$, aplicația $g\varphi$ este continuă; vom scrie, în acest caz: $\varphi \in \text{SLCc}(X, Y)$.

7.21. Propoziție. Dacă $\varphi \in \text{SLCc}(X, Y)$, atunci:

1. $\varphi(\alpha a + \beta b) = \alpha\varphi(a) + \beta\varphi(b)$, pentru orice $a, b \in X$ și orice $\alpha, \beta \in \mathbb{R}^* = \mathbb{R} \setminus \{0\}$.
2. $\varphi(X) \in \text{SLCf}$.
3. $\varphi(0)$ este un subspațiu închis al subspațiului $\varphi(X)$.

Demonstrație. Fie $\alpha \in \mathbb{R}^*$. Atunci, din liniaritatea corespondenței φ rezultă că $\alpha\varphi(0) \in \varphi(0)$, deci $\varphi(0) \subset \alpha^{-1}\varphi(0) \subset \varphi(0)$ și $\varphi(0) = \alpha\varphi(0)$. Fie $a \in X$ și $y \in \varphi(a)$; cum $\alpha y \in \varphi(\alpha a)$ rezultă că $\alpha\varphi(a) = \alpha y + \varphi(0)$, conform 5.2..

Cea de-a doua afirmație rezultă imediat din prima.

Fie acum $g: Y \rightarrow \mathbb{R}$ o aplicație continuă pentru care $g \circ \varphi$ este funcție. Cum φ este semiunivocă, conform 7.6., există $r \in \mathbb{R}$ astfel ca $g^{-1}(r) = \varphi(0)$; cum φ este continuă și $\varphi(X)$ este subspațiu local convex al lui Y rezultă că $\varphi(0)$ este subspațiu local convex al spațiului $\varphi(X)$.

7.22. Consecință. Dacă $\varphi \in \text{SLCc}(X, Y)$, atunci $\varphi(X)/\varphi(0)$ este un spațiu local convex separat, iar dacă X și Y sunt spații Fréchet, atunci $\varphi(X)/\varphi(0)$ este de asemenea spațiu Fréchet. În plus, are loc următoarea caracterizare a corespondențelor de spații local convexe.

7.23. Propoziție. Fie $X, Y \in \text{SLCf}$ și $\varphi \in \text{MRc}(X, Y)$. Atunci corespondența φ este continuă dacă și numai dacă $p\varphi \in \text{SLCf}(X, Y/\varphi(0))$, unde $p: Y \rightarrow Y/\varphi(0)$ este proiecția canonică pe spațiul cât.

7.24. Observație. Dacă $\varphi \in \text{SLCc}(X, Y)$, atunci $\varphi \in \text{SLCf}(X, Y)$ dacă și numai dacă $\varphi(0) = 0$. Prin urmare restricția relației de incluziune din $\text{SLCc}(X, Y)$ la $\text{SLCf}(X, Y)$ este relația de egalitate

7.25. Propoziție. Cuplul $(\text{SLCc}, \text{SLCf})$ este o a-categorie la stânga.

Demonstrație. Fie $\varphi \in \text{SLCc}(X, Y)$ și $\psi \in \text{SLCc}(Y, Z)$ și $f: Z \rightarrow \mathbb{R}$ o aplicație continuă pentru care $f \circ \psi \in \text{Ef}(\square X, \mathbb{R})$. Atunci restricția $\psi|_{\varphi(X)} \in \text{SLCc}(\varphi(X), Z)$ și $f \circ \psi|_{\varphi(X)} \in \text{Ef}(\square \varphi(X), \mathbb{R})$ deci $f \circ \psi|_{\varphi(X)}: \varphi(X) \rightarrow \mathbb{R}$ este continuă; fie h prelungirea continuă a funcției $f \circ \psi|_{\varphi(X)}$ pe Y . Atunci $h \circ \varphi(a) = f \circ \psi \circ \varphi(a)$ pentru orice $a \in X$, iar $\varphi \in \text{SLCc}(X, Y)$, deci $h \circ \varphi$ este continuă, adică $\psi \circ \varphi \in \text{SLCc}(X, Z)$.

Fie acum $\varphi \in \text{SLCc}(X, Y)$ având proprietatea că pentru orice $f \in \text{SLCf}(Z, X)$, φf este minimal în $\text{SLCc}(Z, Y)$. Dacă $\varphi \notin \text{SLCf}(X, Y)$, atunci $\varphi(0)$ are, conform 7.24., cel puțin două elemente, luând Z spația trivială și f morfismul nul, atunci $g \subset \varphi f$ și $g \neq \varphi f$, unde $g \in \text{SLCc}(Z, Y)$ este morfismul nul, ceea ce contrazice minimalitatea morfismului φf , în consecință $\varphi(0) = 0$ și din 7.24., $\varphi \in \text{SLCf}(X, Y)$.

7.26. Propoziție. $\text{SLCc}(X, Y)$ este o semilattice completă față de reuniune

Demonstrație. Fie $\varphi_i \in \text{SLCc}(X, Y)$, $i \in I$ o familie nevidă de corespondențe de spații local convexe și φ supremumul ei în \mathbf{MRc} , care există, conform demonstrației teoremei 7.10.. Este suficient să arătăm că φ este o corespondență continuă. Fie $f: Y \rightarrow \mathbb{R}$ o aplicație continuă pentru care compusa $f\varphi$ este o funcție. Pentru orice $i \in I$, $f\varphi_i \subset f\varphi$, deci $f\varphi_i$ este la rândul ei o funcție și $f\varphi_i = f\varphi$, $i \in I$, este o aplicație continuă. Prin urmare $\varphi \in \text{SLCc}(X, Y)$.

7.27. Teoremă. A-categoria spațiilor local convexe este constructivă.

Demonstrație. Din 7.26. și 7.10. rezultă că SLCc este superior completă la stânga și $(\text{SLCc}, \text{SLCf})$ este la rândul ei o a-categorie superior tare completă la stânga. Pentru a arăta că este constructivă, este suficient, conform teoremei 2.28. să dovedim că ea admite limite proiective tari

Să remarcăm întâi că functorul de incluziune

$$\text{SLCc} \rightarrow \mathbf{MRc} \rightarrow \mathbf{Abc}$$

este fidel și conform 7.8. a-categoria spațiilor local convexe este prebogată. Fie F o I -diagramă în SLCc și (X, φ_i) limita sa proiectivă tare în a-categoria \mathbb{R} -modulelor; din 7.9. rezultă că (X, φ_i) este obiect inițial pentru familiile $(F(i))$ și (φ_i) în raport cu functorul de uitare $\mathbf{MRc} \rightarrow \mathbf{Abc}$. Pentru ca (X, φ_i) să conserve această calitate și pentru functorul $\text{SLCc} \rightarrow \mathbf{MRc} \rightarrow \mathbf{Abc}$ este suficient să înzestrăm \mathbb{R} -modulul X cu o structură de spațiu topologic local convex pentru care corespondențele φ_i să fie continue, $i \in I$. Conform 7.22.. $\varphi_i(X)/\varphi_i(0)$ este un spațiu local convex separat, $i \in I$. Topologia produs pe $\prod_i \varphi_i(X)/\varphi_i(0)$ induce pe X o structură de spațiu local convex față de care restricția proiecției canonice $p_i: X \rightarrow X_i$ este continuă și $p_i\varphi_i$ este de asemenea continuă. Prin urmare, în acord cu propoziția 7.23 $p_i \in \text{SLCc}(X, X_i)$, iar (X, φ_i) este obiect inițial pentru familiile $(F(i))$ și (φ_i) în raport cu functorul $\text{SLCc} \rightarrow \mathbf{Abc}$. În consecință:

$$(X, \varphi_i) = \lim_{\leftarrow (\text{SLCc}, \text{SLCf})} F$$

iar a-categoria spațiilor local convexe este constructivă.

§.8. A-CATEGORII ADITIVE. TEOREME DE STRUCTURĂ

În acest paragraf introducem noțiunea de a-categorie aditivă după [Da.97b]; prezentăm câteva clase de asemenea a-categorii și dovedim constructivitatea unor a-categorii de module peste a-categorii aditive precum și câteva aplicații. În final inițiem studiul a-categoriilor aditive concretizabile (a-c-categorii) făcând o paralelă între teoria inelelor și teoria a-categoriilor după ideile lui B.Mitchell, [Mit.72], K.Baumgartner, [Bau.87] și R.Street [Str.95]. Arătăm de exemplu că orice a-c-categorie (C, C') se scufundă izomorf în a-categoria canonică peste C' ; dăm totodată câteva rezultate privind structura a-c-categoriilor simple și artiniene.

A. A-categorii aditive

Fie \mathbf{Abf} categoria grupurilor abeliene (mici) și a omomorfismelor și \mathbf{Abc} categoria cu aceleași obiecte având drept morfisme corespondențele de asemenea grupuri. Cuplul $(\mathbf{Abc}, \mathbf{Abf})$ formează o a-categorie la stânga concretă, conform 5.22.1. Aici \mathbf{Abf} este o categorie aditivă, spre deosebire de \mathbf{Abc} ; totuși $(\mathbf{Abc}(G, G'), +, \subset)$ este un semigrup abelian ordonat cu elementul nul $0 \in \mathbf{Abf}(G, G')$, unde $(\alpha + \beta)(a) = \alpha(a) + \beta(a) = \{x + y \mid x \in \alpha(a), y \in \beta(a)\}$, $a \in G$, pentru orice $\alpha, \beta \in \mathbf{Abc}(G, G')$. Abstractizăm proprietățile acestei a-categorii în termenii a-categoriilor aditive, [Da.97b].

8.1. Definiție. A-categoria la stânga (C, C') este o a-categorie aditivă dacă pentru orice $X, Y, Z, U \in C$, $a \in C(Y, Z)$, $b, c \in C(X, Y)$ și $d \in C(U, X)$:

- (i) $(C(X, Y), +, \subset)$ este un semigrup ordonat cu elementul nul $0_{XY} \in C'(X, Y)$ și $0_{XYd} \subset 0_{UX}$,
- (ii) C' este o categorie aditivă (față de restricțiile operațiilor "+" din C);
- (iii) $ab - ac \subset a(b-c)$, unde $-a = (-1_Z)a$;
- (iv) $(b+c)d \subset bd + cd$.

Vom omite uneori indicii X, Y pentru elementul nul, i.e. $0_{XY} = 0$, dacă nu există pericol de confuzie. În cazul în care C are un singur obiect, cuplul $(\text{Hom } C, \text{Hom } C')$ se numește *a-mel*.

8.2. Exemple. A-categoriile: $(\mathbf{Abc}, \mathbf{Abf})$ – a grupurilor abeliene și a corespondențelor de grupuri abeliene, $(\mathbf{MAc}, \mathbf{MAf})$ – a A-modulelor și a corespondențelor de A-module (vezi 7.8), $(\mathbf{SLCc}, \mathbf{SLCf})$ – a spațiilor local convexe și a corespondențelor de spații local convexe (vezi 7.25.) sunt a-categorii aditive concrete. De asemenea a-categoriile grupurilor preordonate, a grupurilor ordonate și cea a grupurilor ordonate cu morfismele având imagini izolate din [Da.89] sunt a-categorii aditive concrete. Dacă notăm \mathbf{GEc} categoria având drept obiecte grupurile abeliene și ca morfisme toate corespondențele dintre asemenea grupuri și definim, pentru orice $\alpha, \beta \in \mathbf{GEc}(G, G')$, $(\alpha + \beta)(a) = \alpha(a) + \beta(a)$, $a \in G$, atunci $(\mathbf{GEc}, \mathbf{GEf})$ este o a-categorie aditivă concretă, unde \mathbf{GEf} este categoria grupurilor abeliene și a funcțiilor. Desigur $(\mathbf{Abc}, \mathbf{Abf}) \leq (\mathbf{GEc}, \mathbf{GEf})$.

Dacă R este un inel asociativ cu unitate, atunci endocorespondențele grupului aditiv $(R, +)$ formează un a-inel, mai precis $(\mathbf{Abc}((R, +), (R, +)), \mathbf{Abf}((R, +), (R, +)))$ este un a-inel față de adunarea, compunerea și incluziunea corespondențelor de grupuri.

8.3. Exemplu. Fie R' un inel asociativ cu unitate și $R = \{a' + A \mid a' \in R' \text{ și } A \text{ este ideal drept în } R'\}$. Vom introduce pe R două operații astfel ca (R, R') să devină a-inel. Ca de obicei, identificăm elementele minimale în raport cu incluziunea din R cu cele din R' . Dacă $a' + A, b' + B \in R$, atunci:

$$a' + A \subset b' + B \Leftrightarrow a' - b' \in B \text{ și } A \subset B.$$

Definim, pe lângă adunarea uzuală $(a' + A) + (b' + B) = a' + b' + A + B$, înmulțirea “o” prin:

$$(a' + A) \circ (b' + B) = a'b' + A + a'B.$$

Axiomele (i) și (ii) din 8.1. sunt verificate, iar (iii) este valabilă aici cu egalitate, căci: $(a' + A) \circ (b' + B) - (a' + A) \circ (c' + C) = a'b' + A + a'B - (a'c' + A + a'C) = a'(b' - c') + A + a'B + a'C - a'(b' - c') + A + a'(B + C) = (a' + A) \circ (b' - c' + B + C)$, unde $a' + A, b' + B, c' + C \in R$; cum pentru orice $d' + D \in R$, $(b' + c')D \subset b'D + c'D$, are loc și (iv), deoarece: $(b' + c' + B + C) \circ (d' + D) \subset (b' + B) \circ (d' + D) + (c' + C) \circ (d' + D) \Leftrightarrow (b' + c')d' + B + C + (b' + c')D \subset b'd' + B + b'B + c'd' + C + c'D$. Cum restricția operației “o” la R' este, cu convenția făcută, înmulțirea din R' , rămâne să dovedim că incluziunea este compatibilă cu operația “o” (sau categoria asociată lui R este ordonată). Fie $a' + A \subset b' + B$, în R și $c' + C \in R$. Atunci: $(a' + A) \circ (c' + C) \subset (b' + B) \circ (c' + C) \Leftrightarrow a'c' + A + a'C \subset b'c' + B + b'C \Leftrightarrow (a' - b')c' \in B + b'C$ și $A + a'C \subset B + b'C$;

prima relație este adevărată, căci $a'-b' \in B$, deci $(a'-b')c' \in B$; pentru cea de-a doua, cum $A \subset B$, este suficient să arătăm că $a'C \subset b'C + B$; fie $x \in C$; atunci $a'x \in B + b'x$, deoarece $a'-b' \in B$ și B este ideal drept. În fine:

$$(c'+C) \circ (a'+A) \subset (c'+C) \circ (b'+B) \Leftrightarrow c'(a'-b') \in C+c'B \text{ și } C+c'A \subset C+c'B;$$

prima relație este adevărată, căci $a'-b' \in B$, deci $c'(a'-b') \in c'B$, iar cea de a doua rezultă din incluziunea $c'A \subset c'B$.

În cele ce urmează cuplul (R, R') va fi numit *a-inelul canonic* peste inelul R' .

8.4. Propoziție. Fie R' un inel asociativ cu unitate. Atunci *a-inelul canonic* (R, R') se scufundă izomorf și izoton în *a-inelul endocorespondențelor* grupului $(R', +)$.

Demonstrație. Definim $f: R \rightarrow Gc((R', +), (R', +))$ prin $f(a'+A)(x) = a'x+A$, pentru orice $x \in R'$ și $a'+A \in R$.

Pentru orice $x, y \in R'$, $f(a'+A)(x-y) = a'(x-y)+A = f(a'+A)(x) - f(a'+A)(y)$, deci $f(a'+A)$ este o endocorespondență a grupului $(R', +)$. Injectivitatea aplicației f rezultă imediat din faptul că R' este un inel cu unitate. Dacă $a'+A, b'+B \in R$, atunci $f(a'+A)+f(b'+B) = f(a'+b'+A+B)$ și dacă $x \in R'$,

$$f(a'+A)f(b'+B)(x) = f(a'+A)(b'x+B) = a'(b'x+B)+A = f((a'+A) \circ (b'+B))(x)$$

deci f este o scufundare; dacă $a'+A \subset b'+B$, atunci pentru orice $x \in R'$, $(a'-b')x \in B$ și $A \subset B$, deci $a'x+A \subset b'x+B$; prin urmare $f(a'+A) \subset f(b'+B)$ și izotonia aplicației f este probată

8.5. Observații. Fie (R, R') *a-inelul canonic* peste R' și f scufundarea din propoziția 8.4

1 Dacă $a'+A \in R$, atunci $f(a'+A)(0) = A$ este ideal (bilateral) al inelului $a'R'+A$

2 Axioma (iii) este verificată – în *a-categoria aditivă asociată a-inelului* (R, R') – cu egalitate, adică

$$(iii') \quad ab - ac = a(b-c)$$

pentru orice morfisme compozabile.

3 Aplicația $g: R \rightarrow Gc((R', +), (R', +))$ definită prin $g(a'+A)(x) = xa'+A$ nu este scufundare (antiizomorfă); mai precis $g(b'+B) \circ g(a'+A) \not\subset g(a'b'+A+a'B)$, căci B nu este, în general, inclus în idealul drept $A+a'B$.

8.6. Exemplu. Fie \mathbf{C}' o categorie aditivă. Vom defini o nouă categorie \mathbf{C} cu aceleași obiecte, astfel ca $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ să devină o a -categorie aditivă. Un \mathbf{C}' -modul (drept) este un functor $\mathbf{C}'^* \rightarrow \mathbf{Ab}$. Vom nota cu \mathbf{MC}' categoria \mathbf{C}' - modulelor și a transformărilor naturale dintre ele. Dacă $X \in \mathbf{C}'$, hom-functorul contravariant \mathbf{C}'_X uzual definit prin $\mathbf{C}'_X(Y) = \mathbf{C}'(Y, X)$ și $\mathbf{C}'_X(a)(y) = ya$, pentru orice $a \in \mathbf{C}'(Y, Z)$ și $y \in \mathbf{C}'(Z, X)$ definește un \mathbf{C}' -modul. Un X -ideal (drept) A este un submodul (subobiect în \mathbf{MC}') al *modulului reprezentabil* \mathbf{C}'_X ; în acest caz A poate fi identificat cu o colecție de morfisme ale categoriei \mathbf{C}' având proprietatea că dacă $a, b \in A(Y) = A \circ \mathbf{C}'(Y, X)$, iar $y \in \mathbf{C}'(Z, Y)$, atunci $(a+b)y \in A(Z)$, [Str.95]. Definim: $C(Y, X) = \{a' + A(Y) \mid a' \in \mathbf{C}'(Y, X), A \text{ este } X\text{-ideal drept în } \mathbf{C}'\}$. Dacă $a' + A(Y), b' + B(Y) \in C(Y, X)$, atunci $a' + b' + A(Y) + B(Y) \in C(Y, X)$, deoarece $(A+B)(Y) = A(Y) + B(Y)$ definește un X -ideal drept. Fie acum $a' + A(Y) \in C(Y, X)$ și $b' + B(Z) \in C(Z, Y)$; definim:

$$(a' + A(Y)) \circ (b' + B(Z)) = a'b' + A(Z) + a'B(Z).$$

Atunci $(a' + A(Y)) \circ (b' + B(Z)) \in C(Z, Y)$, deoarece $K(Z) = A(Z) + a'B(Z)$ definește un X -ideal drept. Ca de obicei identificăm $\mathbf{C}'(Y, X)$ cu mulțimea morfismelor minimale din $C(Y, X)$ față de relația de incluziune. Astfel cuplul $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ devine o a -categorie care verifică axiomele (i) și (ii). În plus este verificată și axioma (iii), într-adevăr, dacă:

$$U \xrightarrow{f+D(U)} Z \xrightarrow[\mathbf{C}' + C(Z)]{b'+B(Z)} Y \xrightarrow{a'+A(Y)} X \text{ sunt morfisme în } \mathbf{C}, \text{ atunci } (a'+A(Y)) \circ (b'+B(Z)) -$$

$$-(a'+A(Y)) \circ (c'+C(Z)) = a'b' + A(Z) + a'B(Z) - a'c' + A(Z) + a'C(Z) = a'(b'-c') + A(Z) + (B+C)(Z) = (a'+A(Y)) \circ (b'-c' + (B-C)(Z)). \text{ Deoarece:}$$

$$(b'+c' + (B+C)(Z)) \circ (d'+D(U)) = (b'+c')d' + (B+C)(U) + (b'+c')D(U) \subset (b'+B(Z)) \circ (d'+D(U)) + (c'+C(Z)) \circ (d'+D(U)), \text{ pentru că } (b'+c')D(U) \subset b'D(U) + c'D(U), \text{ este verificată și axioma (iv); în consecință } (\mathbf{C}, \mathbf{C}') \text{ este o } a\text{-categorie aditivă; o vom numi } a\text{-categoria canonică peste } \mathbf{C}'$$

8.7. Definiție. Fie $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ și $(\mathbf{D}, \mathbf{D}')$ două a -categorii aditive.

1. Un a -functor $F: \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{D}$ se numește *aditiv* dacă F conservă morfismele stricte (i.e. $a: \text{Hom } \mathbf{C}' \Rightarrow F(a) \in \text{Hom } \mathbf{D}'$) și $F(a) - F(b) \subset F(a-b)$, pentru orice $a, b \in C(X, Y)$. Vom nota cu $F: \mathbf{C}' \rightarrow \mathbf{D}'$ restricția lui F la morfismele stricte, i.e. $F'(a') = F(a')$, $a' \in \text{Hom } \mathbf{C}'$.

2. Un a -functor aditiv $\mathbf{C}^* \rightarrow \mathbf{Abc}$ va fi numit $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ -modul (drept), sau a -modul. Cu \mathbf{MCs} notăm categoria $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ – modulelor și a transformărilor a -naturale la stânga, iar cu \mathbf{MCd} categoria cu aceleași obiecte având ca morfisme transformările a -naturale la dreapta. Dacă $\sigma, \tau: M \rightarrow N$ sunt două asemenea transformări la dreapta (la stânga) atunci:

$$\sigma \subset \tau \Leftrightarrow \sigma_X \subset \tau_X, \forall X \in \mathbf{C}$$

definește relații de ordine față de care \mathbf{MCs} , respectiv \mathbf{MCd} devin categorii ordonate. Cu \mathbf{MCF} vom nota categoria $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ – modulelor și a transformărilor naturale.

8.8. Exemflu. Fie $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ a -categoria canonică peste \mathbf{C}' și $X \in \mathbf{C}$. Extindem \mathbf{C}' modulul reprezentabil \mathbf{C}'_X la un $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ –modul C_X prin $C_X(Y) = \mathbf{C}'_X(Y)$, $Y \in \mathbf{C}'$ și $C_X(a' + A(Z))(Y) = ya' + A_X(Z)$, pentru $a' + A(Z) \in \mathbf{C}(Z, Y)$ și $y \in \mathbf{C}'(Y, X)$, unde $A_X(Z)$ este subgrupul generat de $\mathbf{C}'(Y, X) \cdot A(Z)$ în $\mathbf{C}'(Z, X)$; desigur A_X este un X -ideal drept în \mathbf{C}' deoarece A este un Y -ideal drept; dacă $y' \in \mathbf{C}'(Y, X)$, atunci $C_X(a' + A(Z))(y) - C_X(a' + A(Z))(y') = ya' + A_X(Z) - y'a' - A_X(Z) = (y - y')a' + A_X(Z) = C_X(a' + A(Z))(y - y')$, deci $C_X(a' + A(Z)) \in \mathbf{Abc}(\mathbf{C}'(Y, X), \mathbf{C}'(Z, X))$ și, desigur C_X conservă morfismele stricte. Fie acum și $b' + B(U) \in \mathbf{C}(U, Z)$; atunci $C_X(b' + B(U))C_X(a' + A(Z))(y) = C_X(b' + B(U))(ya' + A_X(Z)) = (ya' + A_X(Z))b' + B_X(U) \subset ya'b' + A_X(U) + B_X(U) \subset ya'b' + \mathbf{C}'(Y, X)(A(U) + a'B(U)) = C_X((a' + A(Z)) \circ (b' + B(U)))(y)$, adică C_X este un a -functor $\mathbf{C}^* \rightarrow \mathbf{Abc}$ aditiv; îl vom numi a -functor reprezentabil.

8.9. Teoremă. Fie \mathbf{C}' o categorie aditivă, M' și N' două \mathbf{C}' -module drepte și $M' \rightarrow N'$ o transformare naturală. Dacă $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este a -categoria canonică peste \mathbf{C}' , atunci există două extinderi canonice M și N a \mathbf{C}' -modulelor M' , respectiv N' , astfel ca $\mathbf{MCd}(M, N)$

Demonstrație. Fie $a' + A(Y) \in \mathbf{C}(Y, X)$. Definim $M(a' + A(Y)) = \bigoplus_{y \in A(Y)} (a' \cdot y)$. Din teorema 5.14 urmează că $M(a' + A(Y)) \in \mathbf{Abc}(M(X), M(Y))$, unde, desigur $M(X) = M'(X)$. Evident restricția lui M la \mathbf{C}' este chiar M' și M este izoton. În plus, din demonstrația teoremei 5.14 rezultă că $M(a' + A(Y))(0) = \bigoplus_{y \in A(Y)} M'(y)(0)$ și $M(a' + A(Y)) = M'(a') + \bigoplus_{y \in A(Y)} M'(y)$. Dacă $b' + B(Y) \in \mathbf{C}(Y, X)$, atunci, cum $M(A(Y)) \subset M((A+B)(Y))$ și $M(B(Y)) \subset M((A+B)(Y))$

urmează imediat din 5.2.(f) că $M(a'+A(Y))-M(b'+B(Y))=M(a'-b'+(A+B)(Y))$. Fie acum $Z \xrightarrow{b'+B(Z)} Y \xrightarrow{a'+A(Y)} X$ morfisme în \mathbf{C} . Deoarece \mathbf{Abc} este superior tare completă la stânga, A este un X -ideal drept, iar B este un Y -ideal drept, rezultă că:

$$M(b'+B(Z))M(a'+A(Y)) = \bigcup_{y \in A(Y)} [M(b'+B(Z))M'(a'+y)] = \bigcup_{y \in A(Y)} \left[\bigcup_{z \in B(Z)} M(b'+z)M'(a'+y) \right] = \bigcup_{y \in A(Y)} \left[\bigcup_{z \in B(Z)} M'(a'b'+a'z+yb'+yz) \right] \subset \bigcup_{z \in B(Z), z' \in A(Z)} M'(a'b'+a'z+z') = M(a'b'+A(Z)+$$

$-a'B(Z)) = M((a'+A(Y)) \circ (b'+B(Z)))$; prin urmare M este un a -functor. Rămâne să dovedim că diagrama

$$\begin{array}{ccc} M(X) & \xrightarrow{\tau_X} & N(X) \\ M(a'+A(Y)) \downarrow & & \downarrow N(a'+A(Y)) \\ M(Y) & \xrightarrow{\tau_Y} & N(Y) \end{array}$$

este orientată la dreapta, adică $\tau_Y M(a'+A(Y)) \subset N(a'+A(Y)) \tau_X$, conform 1.6.4. Într-adevăr, deoarece $\tau: M' \rightarrow N'$ este o transformare naturală, iar \mathbf{Abc} este superior completă la stânga rezultă că

$$\tau_Y M(a'+A(Y)) = \tau_Y \bigcup_{y \in A(Y)} M'(a'+y) = \bigcup_{y \in A(Y)} \tau_Y M'(a'+y) = \bigcup_{y \in A(Y)} N'(a'+y) \tau_X \subset N(a'+A(Y)) \tau_X.$$

8.10. Propoziție. Fie $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ o a -categorie aditivă. Atunci, pentru orice $a \in \mathbf{C}(Y, Z)$, $b \in \mathbf{C}(X, Y)$:

1. $0_{YZ} \subset a - a = a0_{YY}$
2. $-a = a(-1_Y)$
3. $ab + ac \subset a(b+c)$
4. $a = a + a0$, unde $0 \in \mathbf{C}(Y, Y)$
5. $b - c = -(c - b)$
6. $b \subset c \Leftrightarrow b0 \subset b-a \subset c0$, unde $0 = 0_{XX}$
7. $b \subset c \Leftrightarrow b - c = c0$, unde $0 = 0_{XX}$
8. $(b + c)0 = b0 + c0$, unde $0 \in \mathbf{C}(X, X)$
9. $l(a) = \{x \in \mathbf{C}'(X, Y) \mid X \in \mathbf{C}, 0_{XZ} \subset ax\}$ este un Z -ideal drept al categoriei \mathbf{C}'

10. $xa + ya = (x+y)a + ya0_{YY}$, pentru orice morfisme compozabile x și $y \in \text{Hom} C$.
11. $b \subset c \Leftrightarrow c = b + c0_{XX} = c + b0_{XX}$
12. $a(x+y) = ax + ay$, pentru orice morfisme compozabile $x, y \in \text{Hom} C'$
13. $a \notin \text{Hom} C' \Leftrightarrow a0_{YY} \neq 0_{YZ}$
14. $K(a) = \{x \in C'(X, Z) \mid x \subset a0_{XY}, X \in C\}$ definește un Z -ideal drept în C' .

Demonstrație. Notăm cu 1 , respectiv 0 , identitatea, respectiv morfismul nul, când nu există pericol de confuzie.

1. Din (i), (iv) și (iii): $0 = 0a = (1-1)a \subset a - a \subset a(1-1) = a0 = a0 + 0 \subset a0 + a - a = a(0+1)-a = a-a$.
2. Din 1. și (iii): $-a = 0 - a \subset a0 - a1 \subset a(-1)$, iar din (i): $a \subset -a(-1) \subset a$, $a = -a(-1)$ și $a - a(-1)$.
3. Din (iii) și 2.: $ab + ac = ab - a(-1)c \subset a(b+c)$
4. Din 2. și (iv): $a = a + 0 \subset a1 + a \cdot 0 \subset a$
5. Din 2. și (iv): $-(b-c) = (b-c)(-1) = b(-1) - c(-1) = -b + c$
6. Dacă $b \subset c$, din 1 și (i): $b0 \subset b - b \subset b - c \subset c - c = c0$; dacă $b0 \subset b - c \subset c0$, din 4 și 5: $b = b + b0 \subset b + c - b = c + b0 \subset c + c0 = c$.
7. Dacă $b \subset c$, din 6. și 1.: $0 \subset c - b$, $c0 \subset c0 + c - b = c - b \subset c0$; dacă $b - c = c0$, din 1 și 6 obținem $b + c0 = b - c + c = c + c0 = c$ și $b \subset b + c0 = c$.
8. Din 1. și 5. rezultă: $(b + c)0 = b + c - (b+c) = b0 + c0$.
9. Dacă $x, y \in I(a)$, atunci $0 \subset -ax = a(-x)$, deci $-x \in I(a)$ și $0 \subset ax + ay \subset a(x+y)$, pentru x, y morfisme compozabile. Dacă $x \in I(a)$ și $y \in \text{Hom} C'$ compozabil, din $0 \subset ax$ urmează că $0 \subset axy$, deci $xy \in I(a)$.

$$10. (x+y)a \subset xa + ya \subset (x+y-y)a + ya \subset (x+y)a - ya + ya \subset xa + ya + ya0 = xa + ya$$

$$11. \text{Dacă } b \subset c, \text{ din 1. și 4. rezultă că } c \subset c + b0 \subset c + c0 = c \text{ și din 7. } b + c0 \subset b + c - b = c + b0 = c. \text{ Invers, din 4.: } b = b + b0 \subset c + b0 = c, \text{ sau } b \subset b + c0 = c$$

$$12. \text{Din 3. și 11., } a(x+y) = ax + ay + a(x+y)0 = ax + ay + a0 = ax + ay$$

13. Dacă $0 \neq a0$, atunci $a \notin \text{Hom} C'$, deoarece $0 \in \text{Hom} C'$ iar C' este categorie aditivă. Invers, să presupunem că $a \notin \text{Hom} C'$, atunci există $b \in \text{Hom} C'$ și $c \in \text{Hom} C'$ astfel ca $c \subset ab$ și $c \neq ab$, iar $c0 \subset a0$; dacă $c0 = a0$, din 7., $ab - c = ab0 = a0 = c0$ și $ab \subset c$, contradicție!

14. Dacă $x, y \in K(0) \cap C(X, Z)$, atunci $x - y \subset a0 + a0 = a0$, iar dacă $z \in C'(U, X)$, atunci $xz \subset a0z = a0$, deci $xz \in K(a)$.

B. Constructivitatea a-categoriilor de module

8.11. Lemă. Fie E și F două **I**-diagrame în \mathbf{Abc} și $t: E \rightarrow F$ o transformare a-naturală la stânga. Dacă $(G, \varphi_i) = \lim_{\leftarrow (\mathbf{Abc}, \mathbf{Abf})} E$ și $(H, \psi_i) = \lim_{\leftarrow (\mathbf{Abc}, \mathbf{Abf})} F$ atunci mulțimea corespondențelor $g \in \mathbf{Abc}(G, H)$ pentru care $\psi_i g \subset t_i \varphi_i$ pentru orice $i \in I$ este o latice completă.

Demonstrație. Fie $E = (G_i, E(s))$ și $F = (H_i, F(s))$. Atunci

$$\varphi_i(0) = \langle \bigcup_{j \in I} \{F(s)(0) \mid s \in I(i, j)\} \rangle \text{ și}$$

$$G = \{(\bar{x}_i) \in \prod G_i / \varphi_i(0) \mid E(s) X_j \subset X_i, s \in I(i, j)\},$$

unde X_i este elementul $\bar{x}_i \in G_i / \varphi_i(0)$ considerat ca submulțime a grupului G_i , iar $\varphi_i(0) \cap X_i = \{0\}$, $i \in I$. Deoarece t este transformare a-naturală la stânga:

$$F(s)t_j \subset t_i E(s), s \in I(i, j) \quad (1)$$

$$U = \langle \bigcup_{j \in I} \{F(s)t_j(0) \mid s \in I(i, j)\} \rangle \subset \langle \bigcup_{j \in I} \{t_i E(s)(0) \mid s \in I(i, j)\} \rangle =$$

$$= \langle t_i \bigcup_{j \in I} \{E(s)(0) \mid s \in I(i, j)\} \rangle = t_i \varphi_i(0) \quad (2)$$

$$\text{Definim } g(0) = \{(\bar{u}_i) \in \prod H_i / \psi_i(0) \mid u_i \in U_i\} \quad (3)$$

Din proiectivitatea **I**-diagramei F rezultă că:

$$F(s)\varphi_j(0) = \langle \bigcup_{k \in I} \{F(s)F(r)t_k(0) \mid r \in I(j, k)\} \rangle \subset \langle \bigcup_{k \in I} \{F(rs)t_k(0) \mid r \in I(j, k)\} \rangle \subset$$

$$\langle \bigcup_{k \in I} \{F(r)t_k(0) \mid r \in I(i, k)\} \rangle = U_i \quad (4)$$

În plus, dacă $y_i \in t_i(x_i)$, atunci:

$$t_i \varphi_i((\bar{x}_i)) = t_i(X_i) = y_i + U_i, i \in I, (\bar{x}_i) \in G \quad (5)$$

$$\text{Definim } g((\bar{x}_i)) = \{(\bar{y}_i) \in H \mid y_i \in t_i(x_i), x_i \in X_i, i \in I\}.$$

Din (3) rezultă imediat că $g((\bar{x}_i)) = (\bar{y}_i) + g(0)$, pentru orice $y_i \in t_i(x_i)$, $x_i \in X_i$, $i \in I$, ceea ce dovedește buna definire a corespondenței $g \in \mathbf{Abc}(G, H)$, iar din (2), (4) și (5) rezultă că $\psi_i g \subset t_i \varphi_i$ pentru orice $i \in I$. Dacă $g' \in \mathbf{Abc}(G, H)$ astfel ca pentru orice $i \in I$, $\psi_i g' \subset t_i \varphi_i$, atunci.

pentru orice $x \in G$: $\psi_i(g-g')(x) \subset t_i \phi_i(0)$, deci $U_i \subset \psi_i(g-g')(x)$, pentru orice $i \in I$, iar din 5.16. urmează că $g \subset g'$. Prin urmare g este cel mai mic element din $\text{Abc}(G, H)$ pentru care $(\psi, g) \subset (t, \phi)$. Tot din 5.16. rezultă că orice familie de asemenea corespondențe are infimum. Existența celui mai mare element este asigurată de superior completitudinea la stânga categoriei ordonate **Abc** (teorema 5.14.).

Vom nota cel mai mare element din laticea de mai sus cu $\lim_{\leftarrow (\text{Abc}, \text{Abf})} (t_i)$.

8.12. Propoziție. Fie (C, C') o a-categorie aditivă. Atunci (MCs, MCf) este o a-categorie, iar (MCd, MCf) este o a-categorie aditivă.

Demonstrație. Dacă $\tau \in \text{MCf}(M, N)$, atunci pentru orice (C, C') – modul L și orice $\sigma \in \text{MCf}(L, M)$, $\sigma\tau$ este o transformare a-naturală minimală, deoarece, pentru orice $X \in C$ $\tau_X \sigma_X \in \text{Abf}(L(X), N(X))$. Invers, să presupunem că $\tau \in \text{MCs}(M, N)$ astfel ca pentru orice (C, C') modul L și orice $\sigma \in \text{MCf}(L, M)$, transformarea a-naturală $\tau\sigma$ este minimală în $\text{MCc}(L, N)$. Fie L -modulul trivial, i.e. $L(X)$ este grupul nul, iar $L(f)$ este omomorfismul trivial, pentru orice $X, Y \in C$ și $f \in C(X, Y)$. Fie $\sigma: L \rightarrow M$ și $\theta: L \rightarrow N$ transformările naturale nule; cum $\theta \subset \tau\sigma$, rezultă că $\theta = \tau\sigma$; deci $\theta_X(0) = \tau_X \sigma_X(0) = \tau(0) = 0$ și din 5.2.(k) rezultă că $\tau_X \in \text{Abf}(M(X), N(X))$ pentru orice $X \in C$. În consecință $\sigma \in \text{MCf}(M, N)$. Prin urmare (MCs, MCf) este o a-categorie la stânga. Argumente similare dovedesc că și (MCd, MCf) este o a-categorie la stânga.

Fie acum $\sigma, \tau \in \text{MCd}(M, N)$. Pentru orice $X \in C$ definim $(\sigma + \tau)_X = \tau_X + \sigma_X$. Să arătăm că $\sigma + \tau$ este o transformare a-naturală la dreapta. Fie $a \in C(Y, X)$. Atunci

$$\tau_Y M(a) \subset N(a) \tau_X \text{ și } \sigma_Y M(a) \subset N(a) \sigma_X.$$

Din aceste relații, folosind (iv) și (iii') în a-categoria aditivă (Abc, Abf) urmează imediat că

$$(\tau + \sigma)_Y M(a) = (\tau_Y + \sigma_Y) M(a) \subset \tau_Y M(a) + \sigma_Y M(a) \subset N(a) \tau_X + N(a) \sigma_X = N(a) (\tau_X + \sigma_X)$$

$N(a) (\tau + \sigma)_X$, deci $\sigma + \tau \in \text{MCd}(M, N)$. Verificarea axiomelor din 8.1 este un exercițiu de rutină.

8.13. Observație. Deoarece în (Abc, Abf) incluziunea (iv) este, în general, strictă (de exemplu luând b corespondență strictă și $c = -b$, iar d o corespondență care nu este în Abf) suma a două transformări a-naturale la stânga nu este o transformare a-naturală la stânga în consecință, dacă $C \neq C'$ (MCs, MCf) nu este o a-categorie aditivă.

8.14. Teoremă. A-categoria modulelor drepte (**MCs**, **MCf**) peste o a-categorie aditivă (C, C') este constructivă.

Demonstrație. Fie $F = (M_i, F(s))$ o I-diagramă în **MCs** și $a \in C(Y, X)$. Atunci $(M_i(X), F(s)_X)$ și $(M_i(Y), F(s)_Y)$ sunt I-diagrame în **Abc**; fie $(M(X), \varphi_X^i)$ și $(M(Y), \varphi_Y^i)$ limitele lor tale, ca la 5.23, dar $(M_i(a))$ definește o transformare a-naturală la stânga între I-diagramele $(M(X), F(s)_X)$ și $(M(Y), F(s)_Y)$; fie $M(a) = \lim_{\leftarrow (Abc, Abf)} (M_i(a))$. Dacă $b \in C(Y, X)$, din lema

8.11 obținem:

$$\varphi_Y^i M(a) \subset M_i(a) \varphi_X^i \quad (1)$$

$$\varphi_Y^i M(b) \subset M_i(b) \varphi_X^i \quad (2)$$

$$\varphi_Y^i M(a-b) \subset M_i(a-b) \varphi_X^i \quad (3)$$

pentru orice $i \in I$. Cum $\varphi_Y^i (M(a) - M(b)) = \varphi_Y^i M(a) - M(b)$, din (1),(2) și 8.10. rezultă că:

$$\varphi_Y^i (M(a) - M(b)) \subset M_i(a) \varphi_X^i - M_i(b) \varphi_X^i = (M_i(a) - M_i(b)) \varphi_X^i \subset M_i(a-b) \varphi_X^i \quad (4)$$

Din (3) și (4) rezultă că:

$$M(a) - M(b) \subset M(a-b) \quad (5)$$

Dacă $a' \in C'(Y, X)$, cum $(\varphi_X^i) \in \text{FIM}(M(X), (M_i(Y), F(s)_Y))$, iar $(M(Y), F(s)_Y) =$

$\lim_{\leftarrow (Abc, Abf)} (M_i(Y), F(s)_Y)$, rezultă că:

$$M(a') \in \text{Abf}(M(X), M(Y)) \quad (6)$$

Din (5) și (6) deducem că M este un (C, C') – modul, iar (M, φ^i) este limita tare a I-diagramei F în a-categoria (**MCs**, **MCf**). În particular, a-categoria modulelor este cu produse stricte

Să arătăm acum că **MCs** este superior tare completă la stânga. Fie $\tau^i \in \text{MCs}(M, N)$, $i \in I$.

Dacă $X \in C$ definim $\tau_X = \bigcup_{i \in I} \tau_X^i$. Fie acum $a \in C(Y, X)$. Deoarece $N(a) \tau_X^i \subset \tau_Y^i M(a) \subset \tau_Y M(a)$,

pentru orice $i \in I$, iar **Abc** este superior tare completă la stânga rezultă că:

$$M(a) \tau_X = \bigcup_{i \in I} N(a) \tau_X^i \subset \tau_Y M(a).$$

Superior stabilitatea familiei (τ^i) rezultă din proprietatea similară în a-categoria grupurilor abeliene. În consecință, din teorema 2.28. rezultă că (**MCs**, **MCf**) este constructivă.

8.15. Teoremă. A-categoria modulelor drepte (**MCd**, **MCf**) peste o a-categorie aditivă (**C**, **C'**) este constructivă.

Demonstrație. 1. Fie $E=(G_i, E(s))$ și $F=(H_i, F(s))$ două **I**-diagrame în **Abc** și $t: E \rightarrow F$ o transformare a-naturală la dreapta, iar $(G, \varphi_i) = \lim_{\leftarrow (Abc, Abf)} E$ și $(H, \psi_i) = \lim_{\leftarrow (Abc, Abf)} F$

Atunci există o cea mai mică corespondență $g \in Abc(G, H)$ astfel ca $\varphi_i t_i \subset \psi_i g, i \in I$. Într-adevăr, $h(x) \in H, x \in G$ are proprietatea cerută, iar din 5.16. urmează imediat existența lui g . Vom nota

$$g = \lim_{\leftarrow (Abc, Abf)} (t_i).$$

2. Fie $F = (M_i, F(s))$ o **I**-diagramă în **MCd** și $a \in C(Y, X)$. Definim $M(X) \in Abc$ prin

$$\lim_{\leftarrow (Abc, Abf)} (M_i(X), F(s)_X) = (M(X), \varphi_X^i) \text{ și } M(a) = \lim_{\leftarrow (Abc, Abf)} (M_i(a)), \text{ ca mai sus. Se}$$

verifică ca la 8.14. că M este a-modul drept și că (M, φ^i) este limita tare a **I**-diagramei F .

3. Pentru a dovedi constructivitatea a-categoriei (**MCd**, **MCf**) este suficient, conform teoremei 2.28. să dovedim că **MCd** este o categorie superior tare completă la stânga. Fie $\tau^i \in MCd(M, N), i \in I$ o familie de transformări a-naturale la dreapta. Pentru orice $X \in C$ definim

$$\tau_X = \tau_X^i + \bigcup_{i,j} (\tau_X^i - \tau_X^j)$$

unde $i \in I$ este arbitrar, dar reuniunea este realizată în **Abc**, conform teoremei 5.14. Fie $a \in C(Y, X)$. Atunci, folosind superior tare completitudinea categoriei **Abc**:

$$\tau_Y M(a) \subset \tau_Y^i M(a) + \left(\bigcup_{i,j} (\tau_Y^i - \tau_Y^j) \right) M(a) = \tau_Y^i M(a) + \bigcup_{i,j} (\tau_Y^i M(a) - \tau_Y^j M(a)) \subset$$

$$N(a) \tau_X^i + \bigcup_{i,j} (N(a) \tau_X^i - N(a) \tau_X^j) = N(a) \tau_X^i + \bigcup_{i,j} N(a) (\tau_X^i - \tau_X^j) \subset$$

$$N(a) \tau_X^i + N(a) \bigcup_{i,j} (\tau_X^i - \tau_X^j) = N(a) \left[\tau_X^i + \bigcup_{i,j} (\tau_X^i - \tau_X^j) \right] = N(a) \tau_X.$$

Deci $\tau \in MCd(M, N)$ și $\tau = \bigcup_i \tau^i$. Rămâne să arătăm că $\sigma \tau = \bigcup \sigma \tau^i$ pentru orice $\sigma \in MCd(N, P)$.

ceea ce rezultă imediat din teorema 5.14.

8.16. Observație. Rezultatele 8.14. și 8.15 rămân valabile pentru a-categoriile modulelor stângi și a transformărilor a-naturale la stânga, respectiv la dreapta

8.17. Exempu. Fie R un inel asociativ cu unitate. Atunci cuplul (R, R) formează un a -inel (față de relația de egalitate), sau, echivalent, dacă C este categoria cu unicul obiect X , asociată lui R , cuplul (C, C) este o a -categorie aditivă; pentru un (C, C) -modul stâng M , $M(a) \in \text{Abf}(M(X), M(X))$; vom scrie, în acest caz, în loc de $M(a)(x) \in M(X)$, ax pentru orice $x \in M(X)$. O transformare a -naturală la stânga $\varphi: M \rightarrow N$ va fi atunci o corespondență de grupuri $\varphi \in \text{Abc}(M(X), N(X))$ pentru care:

$a\varphi(x) - b\varphi(y) = N(a)\varphi(x) - N(b)\varphi(y) = \varphi M(a)(x) - \varphi M(b)(y) = \varphi(M(a)(x) - M(b)(y)) = \varphi(ax - by)$, pentru orice $a, b \in R$ și $x, y \in M(X)$. Invers, orice R -modul poate fi analog identificat cu un

(C, C) -modul astfel ca orice corespondență de R -module să devină o transformare a -naturală la stânga. Prin urmare a -categoria modulelor stângi și a transformărilor a -naturale la stânga (MCs, MCf) este echivalentă cu a -categoria aditivă (MRc, MRf) definită la 7.6.. Atunci formula teoremei 8.15. ne permite extinderea rezultatului principal, [Th.2.1.], din [CD.87b].

8.18. Consecință. A -categoria modulelor (la stânga, la dreapta, bilaterale) peste inelul R este constructivă.

C. Structura a -categoriilor

Fie (C, C') o a -categorie aditivă și $X \in C$. C' -modul reprezentabil C'_X nu poate fi extins la un (C, C') -modul în mod uzual, adică $C_X(Y) = C(Y, X)$, deoarece, în general, $C(Y, X)$ nu este un grup pentru orice $X, Y \in C$. În schimb, dacă (C, C') este concretă, iar operația “+” este cea din Abc , atunci orice morfism $a \in C(Y, X)$ se poate scrie ca reuniunea selecțiilor sale stricte din GEc : în plus (GEc, GEf) este o a -categorie superior completă la stânga care verifică (iii') și astfel anomalia amintită se poate remedia considerând $C_X(Y) = \text{GEf}(Y, X)$. Sintetizăm aceste observații în termenii a -categoriilor aditive concretizabile.

8.19. Definiție. A -categoria aditivă (C, C') este *concretizabilă*, sau (C, C') este *a -categorie*, dacă există o a -categorie aditivă (GC, GC') superior completă la stânga care verifică (iii') și un functor aditiv fidel la stânga $G: C \rightarrow GC$, injectiv pe obiecte, astfel ca pentru orice $X, Y \in C$

$$(v) \quad a \in C(X, Y) \Rightarrow G(a) = \bigcup_{x \in s(a)} x,$$

unde $s(a) = \{x \in GC'(X, Y) \mid x \subset G(a)\}$.

8.20. Exemple. A-categoriile prezentate la 8.2., 8.3., 8.6. și 8.17. sunt concretizabile.

8.21. Observații. Fie (C, C') o a-c-categorie.

1. (C, C') verifică (iii'), deoarece G este fidel la stânga.

2. Pentru orice $X, Y \in C$, $G(C'(X, Y)) = G(C(X, Y)) \cap GC'(GX, GY)$. Într-adevăr, dacă $x \in GC'(GX, GY)$ și $a \in C(X, Y)$ astfel ca $G(a) = x$, atunci $a \in C'(X, Y)$ căci altfel, din 8.10.13., $a \neq a0$ și $0 \in G(0) \neq G(a0) = x0 = 0$.

3. Deoarece functorul G este injectiv pe obiecte și fidel la stânga, vom considera în continuare, fără a restrânge generalitatea, că $GC'(X, Y) = \{x \in s(a) \mid a \in C(X, Y)\}$ iar $GC(X, Y)$ este totalitatea reuniunilor de morfisme stricte din $GC'(X, Y)$, pentru orice $X, Y \in C$.

4. Fie $a, b \in C(X, Y)$; dacă $x_a \in s(a)$ și $x_b \in s(b)$, atunci, din 8.10.11 urmează că $G(a) = x_a + G(a0_{XX})$, $G(b) = x_b + G(b0_{XX})$ și $G(a-b) = x_a - x_b + G((a-b)0_{XX})$, din 8.10.14. rezultă că $s(a0_{XX})$ și $s(b0_{XX})$ sunt subgrupuri ale lui $GC'(GX, GY)$ și $s(a) = x_a + s(a0_{XX})$, $s(b) = x_b + s(b0_{XX})$; ținând seama de 8.10.8. și (v), $s(a0_{XX}) + s(b0_{XX}) = s((a-b)0_{XX})$; prin urmare $G(a) - G(b) = G(a-b)$.

8.22. Teoremă. Orice a-c-categorie (C, C') se scufundă izomorf printr-un functor aditiv în a-categoria canonică peste GC' .

Demonstrație. 1. Să remarcăm întâi că dacă $a \in GC(X, Y)$, $b \in GC(Y, Z)$ și a' , respectiv b' sunt două selecții stricte ale morfismelor a și b , atunci $ba = (b' + b0)(a' + a0) = (b' + b0)a' + (b' + b0)a0 = b'a' + b0 + b'a0 + b0 = b'a' + b0 + b'a0$. Dar $b0 + b'a0 \subset ba0$, deci $ba = b'a + b0 + b'a0$.

2. Pentru orice $X \in C$, definim $S(X) = G(X)$ și pentru $a \in C(X, Y)$, $S(a) = x_a + s(a0_{XX})$ unde $x_a \in s(a)$, dacă $x \in s(a)$, atunci $x_a - x \subset G(a) - G(a) = G(a)0 = G(a0_{XX})$, iar din 8.10.14. rezultă că $S(a) \in GCc(G(X), G(Y))$, unde (GCc, GC') este a-categoria canonică peste categoria GC' .

3 Fie $a \in C(X, Y)$ și $b \in C(Y, Z)$. Cu notațiile de la punctul 2., folosind 8.6. și prima parte a demonstrației rezultă că $S(b) \circ S(a) = (x_b + s(b0_{YY})) \circ (x_a + s(a0_{XX})) = x_b x_a + s(b0_{XY}) + s(a0_{YX}) = x_b x_a + s(ba0_{XX}) = S(ba)$ și S este un functor între categoriile C și GCc .

4 Din 8.21.4. rezultă că pentru orice $a, b \in C(X, Y)$, $S(a) - S(b) = S(a-b)$.

5 Din definiția 8.19. rezultă că S este injectiv pe obiecte și fidel; în consecință S realizează scufundarea izomorfă a a -categoriei (C, C') în a -categoria canonică (GCc, GC') .

8.23. Consecință. A -categoria (GC, GC') este echivalentă cu a -categoria (GCc, GC') .

Demonstrație. Din prima parte a demonstrației teoremei 8.22. și din 8.10.14. rezultă că functorul definit prin $a \rightarrow a' + (K(a) \cap GC'(X, Y))$, unde $a \in GC(X, Y)$ și a' este o selecție strictă a morfismului a , este o echivalență din GC în GCc , care conservă morfismele stricte.

8.24. Consecință. Pentru orice $X \in GC$, GC' -modul reprezentabil GC'_X se extinde la un (GC, GC') -modul GC_X , iar $GC_X S$ este un (C, C') -modul.

Demonstrație. Fie GC_X extinderea modului GC'_X construită la 8.6. prin intermediul morfismului de la 8.23.. Atunci $GC_X S$ este un (C, C') -modul.

8.25. Observații și definiții. 1. Cum S este bijectiv pe obiecte, fie $A \in C$ astfel ca $S(A) = X$. Numim functorul $C_A = GC_X S$, un (C, C') -modul reprezentabil. Atunci $C_A(U) = GC(GU, X)$ și dacă $a \in C(U, V)$, atunci corespondența $C_A(a) \in \text{Ab}(C_A(V), C_A(U))$ este definită prin $C_A(a)(x) = x x_a + \cup \{y \in s(a0_{VA})\} = x x_a + G(a0_{VA})$, unde $x_a \in s(a)$ și $x \in GC'(GV, X)$.

2 Există un functor $Y_C: C \rightarrow \mathbf{MCd}$ numit *scufundarea Yoneda* pentru care $Y_C(X) = C_X$. Într-adevăr, luând $Y_{C'}: C' \rightarrow \mathbf{MC}'$ scufundarea Yoneda uzuală, conform teoremei 8.9 pentru orice $a \in C(U, V)$ extinderea $Y_C(a) \in \mathbf{MCd}(C_V, C_U)$ definește functorul Y_C .

3 Notăm cu \mathbf{DC} subcategoria plină a categoriei \mathbf{MCd} constând din acele module care sunt retracte de sume directe de module reprezentabile. Din teorema 5.9. rezultă că \mathbf{DC} este subcategorie plină a categoriei \mathbf{MCf} . Prin urmare $M \in \mathbf{DC}$ dacă și numai dacă hom-functorul uzual $\mathbf{MCf}(M, -): \mathbf{MCf} \rightarrow \mathbf{Abf}$ conservă colimitele.

4. Vom spune că două a -categorii (C, C') și (D, D') sunt *echivalente Morita* dacă a -categoriile modulelor asociate acestora sunt echivalente. Din observația precedentă rezultă (C, C') și (D, D') sunt echivalente Morita dacă și numai dacă \mathbf{DC} este echivalentă cu \mathbf{DD} .

5. Dacă (C, C') este un a-inel, atunci \mathbf{DC} este categoria C' -modulelor proiective finite generate. De aceea vom spune că dacă (C, C') este a-categorie, \mathbf{DC} este *completarea proiectivă* a a-categoriei (C, C') ; desigur, dacă C' are sume directe și despică morfismele idempotente, atunci (C, C') este proiectiv completă, adică $Y_C: C \rightarrow \mathbf{DC}$ este echivalență de categorii.

6. Hom-functorul $H_C: C^* \otimes C \rightarrow \mathbf{ABC}$, unde $C^* \otimes C$ este produsul tensorial, este un $(C \otimes C^*, C' \otimes C'^*)$ -modul. Un submodul K al acestuia se numește *ideal* al a-categoriei (C, C') , prin urmare putem identifica idealul K cu totalitatea morfismelor din $K(X, Y)$, $X, Y \in C$ pentru care pentru orice $a, b \in K(X, Y)$ și orice morfisme compozabile u, v din C , $u(a+b)v \in K$. A-categoria (C, C') este *simplă* dacă ea are exact două ideale.

7. Un obiect $X \in C$ este *artinian (noetherian)* [Bau.75] dacă orice lanț descrescător (crescător) de subobiecte este finit. Vom numi a-categoria (C, C') *artiniană* dacă C_X este artinian în \mathbf{MCd} , pentru orice $X \in C$; în acest caz \mathbf{DC} este artiniană, adică orice obiect din \mathbf{DC} este artinian.

8. Un (C, C') -modul M se numește *simplu* dacă are exact două submodule (0 și M).

8.26. Exempu. Fie (R, R') a-inelul canonic peste inelul cu diviziune R' . Atunci $(\mathbf{MRd}, \mathbf{MRf})$ nu este o a-categorie simplă. Într-adevăr, ca la 8.18., colecția morfismelor $a \in \text{Hom } \mathbf{MRf}$ care au imagini de dimensiune finită formează un ideal propriu. Pe de altă parte \mathbf{MCF} -modulul reprezentat de R este simplu. Într-adevăr, un submodule M al modulului \mathbf{MRf}_R este un R' -ideal drept în \mathbf{MRf} și dacă M ar conține un morfism nenul $a: X \rightarrow R'$ atunci a este retractă și $M = \mathbf{MRf}_R$.

În cele ce urmează toate a-categoriile considerate vor fi a-categorii și toți a-functorii vor fi presupuși aditivi.

8.27. Lemă. Scufundarea Yoneda $Y_C: C \rightarrow \mathbf{DC}$ induce o bijecție între idealele din C' și cele din \mathbf{DC} .

Demonstrație. Să remarcăm întâi că din teorema 8.18. și construcția functorului Y_C de la 8.25.2., restricția lui Y_C la C' este chiar $Y_{C'}$, iar $\mathbf{DC} = \mathbf{DC}'$, conform teoremei 5.9. Prin urmare este suficient să arătăm că $Y_{C'}: C' \rightarrow \mathbf{DC}'$ induce bijecția amintită. Considerăm functorul $Y_{C'}$, ca fiind compunerea functorului $Y_{C'}: C' \rightarrow \mathbf{SC}'$ cu incluziunea $\mathbf{SC}' \rightarrow \mathbf{DC}'$.

unde \mathbf{SC}' este categoria \mathbf{C}' -modulelor care sunt sume directe finite de \mathbf{C}' -module reprezentabile. Din lema 2., [Bau.75], primul functor induce o bijecție pentru idealele categoriei \mathbf{C}' și cele ale categoriei \mathbf{SC}' . Fie K un ideal în \mathbf{SC}' . Acesta se extinde la un ideal L din \mathbf{DC}' prin

$$a \in \mathbf{DC}'(M,N) \cap L \Leftrightarrow \exists s \text{ a } r \in K$$

unde $s \in \mathbf{SC}'(N,Y)$ este o secțiune, iar $r \in \mathbf{SC}'(X,M)$ este o retractă. Extinderea este unică și nu depinde de alegerea lui s și r . Într-adevăr, dacă $s' \in \mathbf{SC}'(N,Y)$ este o secțiune, iar $r' \in \mathbf{SC}'(X,M)$ este o retractă astfel ca $s \text{ a } r = s' \text{ a } r'$, atunci există $f \in \mathbf{SC}'(M,X)$ și $g \in \mathbf{SC}'(Y,N)$ astfel ca $r \text{ f } = 1_M$ și $g \text{ s } = 1_N$, prin urmare $a = g \text{ s } \text{ a } r' \text{ f}$, iar $g \text{ s}$ și $r' \text{ f}$ sunt izomorfisme; în consecință L este unicul ideal din \mathbf{DC}' al cărei restricție la \mathbf{SC}' este K .

8.28. Lemă. Dacă T este un a -functor aditiv între a -categoriile $(\mathbf{D}, \mathbf{D}')$ și $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ plin și fidel la stânga astfel ca $Y_{\mathbf{C}}T: \mathbf{D} \rightarrow \mathbf{MCd}$ să fie dens, atunci $DT: \mathbf{DD} \rightarrow \mathbf{DC}$ este o echivalență de categorii.

Demonstrație. Argumente similare celor din debutul demonstrației lemei 8.27. arată că este suficient să dovedim că DT' este echivalență. Cum $Y_{\mathbf{C}}T'$ este dens restricția la T'^* este un functor $H: \mathbf{MC}' \rightarrow \mathbf{MD}'$, iar extensia Kan a functorului T'^* este un functor adjunct $K: \mathbf{MD}' \rightarrow \mathbf{MC}'$ și $HK \cong 1$. Dar H este fidel, ceea ce atrage faptul că H este inversul lui K ; în consecință DT este o echivalență de categorii.

8.29. Teoremă. A -categorii $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este simplă dacă și numai dacă ea este echivalentă Morita cu a -inelul canonic peste un inel simplu.

Demonstrație. Dacă $(\mathbf{R}, \mathbf{R}')$ este a -inelul canonic peste inelul simplu R' , din lema 8.27 rezultă că \mathbf{DR} este de asemenea simplu, iar dacă $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este echivalentă Morita cu $(\mathbf{R}, \mathbf{R}')$, din 8.25.4. și din nou 8.27. rezultă că $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este simplă.

Invers, să presupunem că $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este simplă. Atunci există un obiect nenul, conform 8.25.6., $X \in \mathbf{C}$. Fie $(\mathbf{R}, \mathbf{R}')$ a -inelul canonic peste $R' = \mathbf{C}'(X, X)$. Vom arăta că $(\mathbf{C}, \mathbf{C}')$ este echivalentă Morita cu a -inelul $(\mathbf{R}, \mathbf{R}')$. Să observăm întâi că \mathbf{C}'_X este un generator în categoria \mathbf{MC}' ; într-adevăr, dacă $\tau \in \mathbf{MC}'(M, N)$, $\tau \neq 0$ trebuie să arătăm că există $\tau \in \mathbf{MC}'(\mathbf{C}'_X, M)$ astfel ca $\tau \sigma \neq 0$; conform lemei lui Yoneda, este suficient să dovedim că $\tau_X \in \text{Abf}(M(X), N(X))$ este nenul; fie K imaginea lui τ ; cum $\tau \neq 0$ urmează că $0 \neq K$ și

$\ker K = \{x \in \text{Hom } C'^* \mid K(x) = 0\}$ este idealul nul căci C' este simplă; prin urmare $K: C'^* \rightarrow \mathbf{Ab}$ este fidel și $K(X) \neq 0$, de unde $\tau_X \neq 0$. Pe de altă parte (R, R') este un a-inel simplu căci R' este o subcategorie plină (nenulă) a categoriei C' , cu unicul obiect X . Functorul de scufundare $T: R \rightarrow C$ are restricția T' plină și fidelă, iar $Y_{R'} T'$ este un functor plin și fidel; prin urmare imaginea lui $Y_{R'} T'$ este o subcategorie plină a categoriei MC' și conform [DS.86], $Y_{R'} T'$ este dens, deci și $Y_{R'} T$ este dens. Din lema 8.28. și 8.25.4. rezultă că (R, R') este echivalent Morita cu (C, C') .

8.30. Consecință. A-c-categoria (C, C') este simplă și artiniană dacă și numai dacă este echivalentă Morita cu a-inelul canonic peste un inel cu diviziune.

Demonstrație. Fie $0 \neq X \in C$ și $R' = C'(X, X)$. Din 8.29 rezultă că a-inelul canonic peste R' este echivalent Morita cu (C, C') . Un ideal minimal U al lui R' este un R' -modul simplu, în plus, conform 4.10.7. [PP.77], U este un R' -modul proiectiv finit generat, deci $U \in DR'$ și conform lemei lui Schur, $D' = DR(U, U)$ este un inel cu diviziune. Atunci, conform lemei 8.28 (C, C') este echivalentă Morita cu (D, D') ; în plus, cum (C, C') este artiniană, R' este un inel artinian și deci R' are un ideal drept minimal.

Dacă (C, C') este o a-c-categorie artiniană și simplă, atunci DC este o categorie în care șirurile exacte scurte despică; din 8.25.5. și teorema 6.8.18., [Pur.82] rezultă:

8.31. Consecință. Dacă a-c-categoria (C, C') este artiniană și simplă atunci orice (C, C') -modul este proiectiv și injectiv.

BIBLIOGRAFIE

- [Abr 91] Abramsky S., A domain equation for bisimulation, *Information and Computation*, 92 (1991), p.161 – 218.
- [Acz 88] Aczel P., *Non-well-founded sets*, Lecture Notes 14, CSLI, 1988.
- [AE 87] Aubin J.P., Ekeland I., *Applied nonlinear analysis*, John Wiley and Sons, New York, Chichester, Brisbane, Toronto and Singapore, 1987.
- [AK 79] Adámek J., Koubek V., Least fixed point of a functor, *J.Comp.System Sci.* 19. no.2 (1979), p.163-178.
- [Arb 66] Arbib M.A., Automata theory and control theory – a rapprochement, *Automatica* 3 (1966), p.161 – 189.
- [Arb 67] Arbib M.A., Tolerance automata, *Kybernetika*, 3 (1967), p.223-233.
- [Aub 72] Aubin J.P., *Approximations of elliptic boundary value problems*, New York, 1972.
- [BaP 81] Bajaj N.P., Prem N., A note on metrics and tolerances, *Arch.Math.*, Brno, 17. no.1 (1981), p.3-5.
- [Bau 75] Baumgartner K., Structure of additive categories, *Cahiers de topologie et géométrie différentielle*, 16 (1975), p.169-213.
- [Bau 87] Baumgartner K., *General Wedderburn theorems and density for small categories*, Preprint, Voitsberg, Austria, 1987.
- [BB 85] Boboc N., Bucur Ghe., *Măsură și capacitate*, Ed.Științifică și enciclopedică. București, 1985.
- [BD 86] Boja N., Dăianu D., Ordered structures associated to the field extents, *Proc.of the Symp. of Math. and its Appl.*, Timișoara (1986), p.77-80.
- [BD 88] Boja N., Dăianu D., *Elemente algebrice și topologice de teoria corpurilor*. Univ. Timișoara, *Monografii matematice*, 30, 1988.
- [BDH.87] Boja N., Dăianu D., Hatvany Cs., On the boolean algebra structure of a primale extent of fields, *Proc. Math. Phys. Sem.*, Pol. Inst. Timișoara (1987), p.84 – 92.
- [Be 59] Berge C., *Espaces topologiques et fonctions multivoques*, Dunod, Paris, 1959.
- [Ber 69] Bertin E.M.J., *L'approximation des espaces harmoniques*, thèse, Utrecht, 1969.
- [Ber 71] Bertin E.M.J., *Limites projectives et approximation. Théorie élémentaire.*, *Comp. Math.*, 23/3 (1971), p. 357-378.
-

- [Ber 75a] Bertin E.M.J., *Limites projectives et approximation. Limites inductives.*, Comp. Math., 30/3 (1975), p.323-336.
- [Ber.75b] Bertin E.M.J., *Limites projectives et approximation. A-catégories constructives.*, Math.Inst. der Rijksuniversiteit, Utrecht, 1975.
- [Ber 76] Bertin E.M.J., *Limites projectives dans une catégorie d'espaces mesurables et de correspondances mesurables*, C.R.Acad. Sc.Paris, t.283, série A (1976), p.809-811.
- [Ber.77] Bertin E.M.J., *Limites projectives dans une catégorie d'espaces probabilisés et de correspondances mesurables*, C.R.Acad. Sc.Paris, t.284, série A (1977), p.49-51.
- [Ber 78] Bertin E.M.J., *Catégories à approximation. Correspondances et fonctions multivoques*, Prep.no. 108, Univ. Utrecht, Dep.Math., 1978.
- [BGMO 84] Borisovich Yu.G., Gel'man B.D., Myshkis A. D., Obukhovskii V V *Multivalued mappings*, J.O. Soviet Math., 24/6 (1984), p.719-791.
- [BKW 77] Bigard A., Keimel K., Wolfenstein S., *Groups et anneaux réticulés. Lecture Notes in Mathematics*, 608, 1977.
- [BIPr.61] Blecher M.N., Preston G.B., *Abstract linear dependence relations*, Publ.Math., Debrecen, t.8., fasc.1-2 (1961), p.55-63.
- [BP 82] Both N., Purdea I., *Tolerances*, Sem. of Alg., Univ.of Cluj-Napoca, Prep2 (1982), p.8-38.
- [BP 84] Both N., Purdea I., *Homomorphic relations on n-groups*, Mathematica, 26 (49), No.1 (1984), p.5-8.
- [BP 88] Both N., Purdea I., *Independence in power algebra of an universal algebra.* Sem.of Alg., Univ. of Cluj-Napoca (1988), p.2-21.
- [Bo 61] Bourbaki N., *Eléments de mathématique, Fasc.IV, Livre II, Algèbre. Cap 2.* Herman, Paris, 1961.
- [Bo 64] Bourbaki N., *Eléments de mathématique, Fasc.XIV, Livre II, Algèbre. Cap 6.* Herman, Paris, 1964.
- [BR 84] Bânzaru T., Rendi B., *Relations between various notions for continuity of multifunctions*, Proc.Math.Phys. Sem., I.P.T., (Nov.1984), p.73-76.
- [Bun 85] Bunje, De T., *Projective systems of probability spaces and measure preserving correspondences*, thesis, Utrecht, 1985.
- [CV 77] Castaing C., Valadier M., *Convex analysis and measurable multifunctions.* Springer-Verlag, 1977.
- [Cha 75] Chajda I., *Systems of equations and tolerance relations*, Czeck Math J., 25(100), no 2 (1975), p.302 – 308.
- [Cha 76] Chajda I., *A construction of tolerances on modular lattices*, Časopis Pest Mat 101, no.2 (1976), p.195-198.

-
- [Cha 77] Chajda I., Lattices of compatible relations, Arch. Math., Brno, 13, no.2 (1977), p.89 – 95.
- [Cha 77a] Chajda I., A characterization on distributive lattices by tolerance relations, Arch. Math., Brno, 15, no.4 (1977), p.203-204.
- [Cha 78] Chajda I., Notes on lattice congruences, Časopis Pest. Mat., 103, no.3 (1978), p.255-258.
- [Cha 78a] Chajda I., On the tolerance extension property, Časopis Pest. Mat., 103, no.4 (1978), p.327-332.
- [Cha 81] Chajda I., Recent results and trends in tolerances on algebras and varieties, Colloq. Math., Szeged, 28, Finite algebras and multivalued logic (1981), p.69-95.
- [CDN 80] Chajda I., Dalik J., Niederle J., Vesely V., Zelinka B., How to draw tolerance lattices of finite chains, Arch.Math., Brno, 16, no.3 (1980), p.161-166.
- [ChD 82] Chajda J., Duda J., Finitely generated relations and their applications to permutable and n-permutable varieties, Comment. Math., Univ.Carolinae, 23, no.1 (1982), p.41-54.
- [CNZ 76] Chajda I., Niederle J., Zelinka B., On existence conditions for compatible tolerances, Czech. Math. J., 26(101), no.2 (1976), p.304-311.
- [CN 80] Chajda I., Nieminen J., Atomicity of tolerance lattices, Czech. Math. J., 30(105), no.4 (1980), p.606-609.
- [CN 82] Chajda I., Nieminen J., Direct decomposibility of tolerances on lattices, semilattices and quasilattices, Czech. Math. J., 32(107), no.1 (1982), p.110-115.
- [CZ 74] Chajda I., Zelinka B., Tolerance relations on lattices, Časopis Pest. Mat., 99, no.4 (1974), p.394-399.
- [CZ 75] Chajda I., Zelinka B., Compatible relations on algebras, Časopis Pest. Mat., 100, no.4 (1975), p.355-360.
- [CZ 76] Chajda I., Zelinka B., Weakly associative lattices and tolerance relations, Czech. Math. J., 26(101), no.2 (1976), p.259-269.
- [CZ 77] Chajda I., Zelinka B., Lattices of tolerances, Časopis Pest. Mat., 102, no.1 (1977), p.10-24.
- [CZ 77a] Chajda I., Zelinka B., Permutable tolerances, Časopis Pest. Mat., 102, no.2 (1977), p.217-220.
- [CZ 77b] Chajda I., Zelinka B., Minimal compatible tolerances on lattices, Czech. Math. J., 27(107), no.3 (1977), p.452-459.
- [CZ 78] Chajda I., Zelinka B., Metrics and tolerances, Arch.Math., Brno, 14, no.4 (1978), p.193-200.
- [CZ 79] Chajda I., Zelinka B., Tolerance relations on direct products of monoids and distributive lattices, Glasnik Mat., Zagreb, 14(34), no.1 (1979), p.11-16.
-

-
- [CZ 79a] Chajda I., Zelinka B., Tolerances and convexity, Czech. Math. J., 29(104), no.4 (1979), p.584-586.
- [Cho 58] Chokski J.R., Inverse limits of measure spaces, Proc. London Math.Soc., 3, VIII (1958), 321-342.
- [CD.87a] Crstici B., Dăianu D., The locally convex space category with approximation, SIEFAC, Cluj Napoca, Prep.6 (1987), p.119-122.
- [CD.87b] Crstici B., Dăianu D., Projective limits in a module \mathfrak{a} -category, Proc. of the Symp of Math. and its Appl., Timișoara (1987), p.201-205.
- [Da.81] Dăianu, D., Categorical point of view in numerical analysis (Romanian), SIEFAC, Cluj-Napoca (1981), p.83-87.
- [Da 82] Dăianu D., On convergence in approximation schemes over \mathfrak{a} -categories. (Romanian), SIEFAC, Cluj-Napoca (1982), p.75-78.
- [Da 82a] Dăianu D., Morphismes speciales en catégories floues et immersions (1), Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (1982), p.29-32.
- [Da.83] Dăianu D., Morphismes speciales en catégories floues et immersions (2), Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (May, 1983), p.43-46.
- [Da 83a] Dăianu D., Catégories ordonnées, Proc.Math. Phys. Sem., I.P.T. (May, 1983), p.47-50.
- [Da 83b] Dăianu D., On the stability and consistency in approximation schemes over \mathfrak{a} -categories (Romanian), Sem."Angheluță", Cluj-Napoca (1983), p.83-86.
- [Da 83c] Dăianu D., Morphismes speciales en catégories floues et immersions (3), Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (Nov., 1983), p.33-36.
- [Da 84] Dăianu D., Stability and inverse stability in approximation schemes, Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (May, 1984), p.81-84.
- [Da 84a] Dăianu D., Stability and inverse stability. Subcategories, Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (Nov., 1984), p.59-62.
- [Da 85a] Dăianu D., Functorial bistability, Nat.Conf.of Alg., Ann. Șt., Univ. "Al.I.Cuza", Tom XXXI, s.I-a, Iassy (1985), p.96-98.
- [Da 85b] Dăianu D., Approximation schemes. Categorical point of view, Mathematica, Tome 27(50), no.2, Cluj-Napoca (May, 1985), p.107-116.
- [Da 85c] Dăianu D., Functorial inverse convergence and functorial inverse stability, Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (1985), p.3-5.
- [Da 85d] Dăianu D., Functorial biconvergence, Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (Nov., 1985) p.37-39
- [Da 85e] Dăianu D., Projective limits in the \mathfrak{a} -category of groups, Nat Conf of Alg Timișoara (1985), p.17-20.
- [Da 86a] Dăianu D., Categorical correspondences, SIEFAC, Cluj Napoca (1986), p 83-86
-

- [Da 86b] Dăianu D., On the completeness of some ordered categories, Proc. Math. Phys. Sem., I.P.T. (May, 1986), p.1-6.
- [Da 86c] Dăianu D., The left \mathbf{a} -category of rings, Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (Nov., 1986), p.5-10.
- [Da 87a] Dăianu D., On the completeness of group \mathbf{a} -category, SIEFAC, Cluj-Napoca (1987), p.123-126.
- [Da 87b] Dăianu D., Properties of the group and correspondence category, Proc.Math. Phys.Sem., I.P.T. (1987), p.84-92.
- [Da 88a] Dăianu D., Concrete \mathbf{a} -categories, SIEFAC, Prep.6., Cluj-Napoca (1988), p 15-56
- [Da 88b] Dăianu D., The \mathbf{a} -category of algebras, Proc.Nat.Conf. of Alg., Braşov (1988), p 95-100.
- [Da 88c] Dăianu D., The \mathbf{a} -category of linear spaces and dicorrespondences, Proc. of Conf. of Appl Math. and Mec., Cluj-Napoca (1988), p 72-76.
- [Da 89] Dăianu D., \mathbf{A} -categories of ordered groups, SIEFAC, Prep.6., Cluj Napoca (1989), p 131-138.
- [Da 93a] Dăianu D., On final coalgebras in complete metric space categories, Proc of the fifth Symp. of Math. and its Appl., Timişoara (1993), p.84-92.
- [Da 93b] Dăianu D., Coincidence lemma in ordered categories, Bul.Şt. şi Tehn. al U.T.T., Seria Mat.-Fiz., 38(52), (1993), p.113-120.
- [Da 95] Dăianu D., The left \mathbf{a} -category of groups is constructive, Proc. of the 6th Symp. of Math. and its Appl., Timişoara, Ed.Mirton (1995), p.51-56.
- [Da 97a] Dăianu D., Selections of ring correspondence sums, Bul. Şt. al Univ. "Politehnica", Timişoara, Transactions on Math. Phys., tom.42(56), fasc.1. (1997), p.16-25.
- [Da 97b] Dăianu D., \mathbf{A} -categories over additive \mathbf{a} -categories, Proc.of the seventh Symp.of Math. and its Appl., Timişoara (1997), p.286-290.
- [Da 98] Dăianu D., Sufficient conditions for the constructiveness of an \mathbf{a} -category, Bul. Şt. al Univ. "Politehnica", Timişoara, Transactions on Math.-Phys., tom.43(57), fasc.1 (1998), p.35-41.
- [Da 98a] Dăianu D., Stone duality for right \mathbf{a} -categories of lattices (I), Bull.for appl.and computer math., Tehn.Univ.of Budapest, 1490 (1998), LXXXV-B, p.145-154.
- [Da 98b] Dăianu D., Stone duality for right \mathbf{a} -categories of lattices (II), Bull.for appl.and computer math., Tehn.Univ.of Budapest, PC-122, va apare.
- [DB 85] Dăianu D., Boja N., Categories of extensions, Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (May, 1985), p.1-2.
- [DB 86a] Dăianu D., Boja N., Isotone correspondences, Nat. Conf. of Alg., Timişoara (1986), p.21-27.

-
- [DB.86b] Dăianu D., Boja N., An a-category of ordered sets, Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T. (May, 1986), p.7-10.
- [DH.86] Dăianu D., Hadnagy A., Some classical approximation schemes categorically approached, Proc. of Symp.of Math. and its Appl., Timișoara (1986), p.85-88.
- [DK.85] Dăianu D., Krstić B., Global Lax-Aubin theorems for inverse functorial convergence, Proc. of the Symp. of Math. and its Appl. (1985), p.81-84.
- [DK.98a] Dăianu D., Krstić B., Projective limits and representativeness in concrete a-categories (I), Bull.for appl.and computer math., Tehn.Univ.of Budapest, BAM.1491 (1998), LXXXV-B, p.155-164.
- [DK.98b] Dăianu D., Krstić B., Projective limits and representativeness in concrete a-categories (II), Bull.for appl.and computer math., Tehn.Univ.of Budapest, PC-122, va apare.
- [DP.87] Dăianu, D., Popuța V., A-catégorie des paires Jordan linéaires, Proc. Symp. Math and Appl., Timișoara (1987), p.179-182.
- [DR.86a] Dăianu, D., Rendi B., The a-category of lattices, Proc. of Nat. Conf.of Alg., Timișoara (1986), p.25-28.
- [DR.86b] Dăianu, D., Rendi B., The a-category of groups, Proc. of Nat. Conf.of Alg., Cluj-Napoca (1986), p.25-27.
- [Dea.97] Deaconescu M., On a lemma of Ari Vesanen, Studia, Cluj-Napoca, va apare.
- [Dro.85] Droste M., Structure of partially ordered sets with transitive automorphism groups, Memoirs, AMS, 57, no.334, sept., 1985.
- [DS.86] Day B.J., Street R.H., Categories in which all strong generators are dense, J.Pure Appl Algebra, 43(1986), p.235-242.
- [Fei.78] Feiste U., Projective limits of finite decomposition systems, Math. Nachrichten, 81 (1978), p.289-299.
- [Fin.80] Findlay G.D., Reflexive homomorphic relations, Canad. Math. Bull 3, no.2 (1980), p.131-132.
- [Fis.74] Fischer W.L., k-Toleranzrelationen in Poetic und Linguistic. Poetics, 10 (1974), p.75-84
- [For.74] Forster W., On the categorical notions in numerical analysis, prep., Southampton Univ., 1974
- [For.80] Forster W., Theorems on the approximation of fixed points in mapping spaces. Numerical Solutions of Highly Nonlinear Problems, Publ.Comp. Amsterdam New York - Oxford (1980), p.315-327.
- [Fro.82] Froda - Schechter M., Remarks on tolerances, Sem on algebra, Prep.2 (1982), p.76-88.
- [GS.58] Grätzer G., Schmidt E.T., Ideals and congruence relations in lattices, Acta Math Acad. Sci. Hung., 9 (1958), p.137-175.
-

- [Gri 62] Grillet P., Equivalences compatibles, équivalences pré-permises, Sem.Dubreil – Pisot, Algèbre et théorie des nombres, t.15 (1961-62), no.2.
- [Hen 50] Henkin L., A problem on inverse mapping systems, Proc. Amer. Math. Soc. 1 (1950), p.224-225.
- [HR 59] Haber S., Rosenfeld A., Groups as unions of proper subgroups, Amer.Math. Monthly 66 (1959), p.491-494.
- [HP 79] Hennessy M.C.B., Plotkin G.D., Full abstraction for a simple parallel programming language, Lecture Notes in Comput. Sci., 74 (1979), p.108-120.
- [HS 54] Higman G., Stone A.H., On inverse systems with trivial limits, Proc.Lond. Math. Soc. (2) 29 (1954), p.233-236.
- [Jac 51] Jacobson N., Lecture on Abstract Algebra, Von Nostrand, Princeton, New Jersey, 1951
- [Jak 68] Jakubovič, H., Axiomatic theory of similitude (Russian), Journ. Naucn. –Tehn. Informacija, no.10, 1968.
- [JS 68] Jardine N., Sibson R., A model for taxonomy, Mathematical Biosciences, 2 (1968), p.465-482.
- [Kal 67] Kalmán L., Signification, synonymy, traduction (Russian), Symp. “Masperovod”. Budapest, 1967.
- [Kel 69] Kelley J.L., General topology, American Book - Van Nostrand - Reinhold, 1969.
- [Kos 70] Koskas M., Structures algebriques multivoques. Applications, Bull.Soc.Math. France. Mémoire 23, 1970.
- [Lam 58] Lambek J., Goursat’s theorem and Zassenhaus lemma, Canad. J. of Math., 10, no 1 (1958), p.45-55.
- [Lan 71] Mac Lane S., Categories for working mathematician, Springer Verlag, New York, 1971
- [Lew 67] Lewin J., Subrings of finite index in finitely generated rings, J.Algebra 5 (1967), p.84-88.
- [Loos 75] Loos O., Jordan pairs, Lect.Notes in Math., 460, Springer Verlag, 1975.
- [Ma 74] Mallory D.J., Topological properties of limits of inverse systems of measures, Can.J.Math. XXVI, 6 (1974), p.1455-1465.
- [Ma 75] Mallory D.J., Extension of setfunctions to measures and applications to inverse limit measures, Can.Math.Bull. 18 (1975), p.547-553.
- [Mal 36] Malcev A.I., On the immersion of an algebraic ring in to a field, Math.Ann. 113 (1936), p.686-691.
- [Mal 54] Malcev A.I., On general theory of algebraic systems, Mat.Sbornik, 35(77), (1954), p.3-20.
- [Mar 74] Marinescu G., Analiză numerică, Ed.Acad., București, 1974.

-
- [Mau 82] Maurer I.Gy., Topics and bibliography of tolerance relations, Sem.of Alg., Prep.2, Cluj-Napoca (1982), p.2-7.
- [MPV.82] Maurer I.Gy., Purdea I., Virág I., Tolerances on algebras, Sem.of Alg., Prep.2, Cluj-Napoca (1982), p.40-75.
- [MR.89] Maurer I.Gy., Radelecki S., Compatible relations on varieties of semigroups, Karachi J. of Math., vol.V (1989), p.9-15.
- [MV 78] Maurer I.Gy., Virág I., Sur les classes de tolerance d'une algèbre universelle, Publ.Math., Debrecen, 25, no.3-4 (1978), p.237-240.
- [Met.63] Métivier M., Limites projectives de mesures. Martingales. Applications, Ann.di Math., 63 (1963), p.225-352.
- [Mit 72] Mitchell B., Rings with several objects, Advances in Math., 8 (1972), p.1-161.
- [MS 73] Muenzenberger T.B., Smithson R.E., Fixed point structures, Trans. AMS., 184 (1973), p.153-173.
- [MS 74] Muenzenberger T.B., Smithson R.E., Refluent multifunctions on semitrees, Proc AMS., 44, no.1 (1974), p.189-195.
- [MW 80] Muir A., Warner M.W., Homogenous tolerance spaces, Czech. Math. J., 30(105) no.1 (1980), p.118-126.
- [Nie 78] Niederle J., Relative bicompetents and tolerance extensions property on distributive lattices, Časopis Pest. Mat., 103, no.3 (1978), p.250-254.
- [Nie 80] Niederle J., Tolerance extensions in distributive lattices, Arch.Math., Brno, 16, no.2 (1980), p.99-104.
- [Nie 81] Niederle J., On atoms in tolerance lattices of distributive lattices, Časopis Pest Mat., 106, no.3 (1981), p.311-315.
- [Nie 82] Niederle J., On skeletal and irreducible elements in tolerance lattices of finite distributive lattices, Časopis Pest. Mat., 107, no.1 (1982), p.23-29.
- [Ni 77] Nieminen J., Tolerance relations on join-semilattices, Glasnik Mat., Zagreb, 12(32), no.2 (1977), p.243-246.
- [Ni 77a] Nieminen J., Tolerance relations on simple ternary algebras, Arch Mat., Brno, 13, no.2 (1977), p.105-109.
- [Ole 82] Oles F.J., A category-theoretic approach to the semantics of programming languages, thesis, Syracuse Univ., 1982.
- [Pat 61] Patterson E.M., On regular automorphism of certain class of rings, Quart J. Math, 12 (1961), p.127-133.
- [PB 82] Purdea I., Both.N., On the compatibility of relations, Mathematica, 24 (47) no.1-2 (1982), p.2-21.
- [PB 87] Purdea I., Both N., Relations in power algebra, Mathematica, 29(52), No.2 (1987) p.177-181
-

- [Plo 76] Plotkin G.D., A powerdomain construction, *SIAM J. on Computing*, vol.5 (1976), p.452-487.
- [PP.77] Purdea I., Pic Ghe., *Tratat de algebră modernă*, vol.I, Ed.Academiei, București, 1977
- [Pop.79] Popescu N., Popescu L., *Theory of categories*, Ed.Acad., București, Sijthoff Noordhoff Intern.Publ., 1979.
- [PR 71] Popescu N., Radu A., *Teoria categoriilor și a fasciculelor*, Ed.Șt., București, 1971.
- [Pre 70] Presic M.D., On certain formulas for equivalence and order relations, *Mat.Vesnik*, 7(22), no.4 (1970), p.510-513.
- [Pro 56] Prokhorov Yu.V., Convergence of random processes and limit theorems in probability theory, *Theory Prob.and Appl.*, 1 (1956), p.157-214.
- [Pu 81] Purdea I., Relations de tolerance partielle, *Mathematica*, 23(46), no.1 (1981), p 79-83.
- [Pu 82] Purdea I., *Tratat de algebră modernă*, vol.II, Ed.Academiei, București, 1982.
- [Rad 91] Radelecki S., Compatible tolerance on groupoids, *Czech.Math.J.*, 41(116), (1991), p.436-445.
- [Rao 71] Rao M.M., Projective limites of probability spaces, *J. Multivariate Analysis*, 1 (1971), p.28-57.
- [RD 84] Rendi B., Dăianu D., Multimorphisms of groups (I), *Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T* (May, 1984), p.26-28.
- [Ren 84] Rendi B., On a differential for a class of multifunctions, *SIEFAC*, Cluj-Napoca (1984), p.17-23.
- [RI 84] Rendi B., Laziun V., Multimorphisms of lattices (I), *Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T.* (Nov., 1984), p.79-80.
- [RL 85] Rendi B., Laziun V., Multimorphisms of lattices (II), *Proc.Math.Phys.Sem., I.P.T.* (May, 1985), p.23-25.
- [RHR 84] Rendi D., Hatvany Cs., Rendi B., On continuous multimorphisms, *Proc. Math. Phys. Sem., I.P.T.* (May, 1984), p.17-19.
- [RR 85] Rendi D., Rendi B., Multimorphisms of rings (I), *Proc. Math. Phys. Sem., I.P.T* (May, 1985), p.32-34.
- [RR 85a] Rendi D., Rendi B., Multimorphisms of rings (II), *Proc. Math. Phys. Sem., I.P.T* (Nov., 1985), p.76-78.
- [RR 85b] Rendi D., Rendi B., Multimorphisms of groups and the generalized inverse, *Proc. Math. Phys. Sem., I.P.T.* (Nov., 1985), p.9-10.
- [Rig 48] Riguet J., Relations binaires, fermetures, correspondances de Galois, *Bull.Soc.Math.France*, 76, no.1-4 (1948), p.114-155.
- [Roz 67] Rozenberg G., Axioms for category of relations with compositions, *Bull.Acad.Poll.Sc.*, 15 (1967), p.5-9.

-
- [RT 92] Rutten J.J.M.M., Turi D., On the foundations of final semantics : non-standard sets, metric spaces, partial orders, Centrum voor Wiskunde en Informatica (CWI), Report CS-R9241, 1992.
- [Sch.68] Schreider J.A., Mathematical model of the classification theory (Russian), Journ. Naucn. –Tehn. Informacija, no.10, 1968.
- [Sch 75] Schreider J.A., Equality, resemblance, ordering (Russian), Izd. "Nauka", Moskva, 1971, English edition: Moskva, 1975.
- [Sch.69a] Scheffer C.L., Projective limits of directed projective systems of probability spaces, Z. Wahrscheinlichkeitstheorie verw. Gebiete, 13 (1969), p.60-80.
- [Sch.69b] Scheffer C.L., Sur l'existence de la limite projective dans la catégorie d'espaces de probabilités tendus, C.R. Acad. Sci. Paris, t.269, Série A (1969), p.205-207
- [Sin 82] Singer I., The projective limit of finite processes, Prep. Series in Math., 83, Inst of Math., Bucharest, 1982.
- [Smi 71] Smithson R.E., Fixed points of order preserving multifunctions, Proc. AMS, 28., no.1 (1971), p.304-310.
- [Smi 72] Smithson R.E., Fixed point theorems for pseudomonotone multifunctions, Colloq. Math., 24 no.2 (1972), p.157-162.
- [Smi 72a] Smithson R.E., Multifunctions, Nieuw Arch. Wisk. 20, no.1. (1972), p.31-53
- [Smi 73] Smithson R.E., Fixed point in partially ordered sets, Pac. J. Math., 45, no.1 (1973), p.363-367.
- [SP 82] Smyth M.B., Plotkin G.D., The category-theoretic solution of recursive domain equations, SIAM J. on Computing, 11 (1982), p.761-783.
- [Sta 72] Stanley R.P., Ordered structures and partitions, Memoirs of the AMS , No 119, 1972.
- [St 64] Strassen V., Messfehler und Information, Z. Wahrscheinlichkeitstheorie und Verw. Gebiete 2 (1964), p.273-305.
- [Stu 95] Street R., Ideals, radicals, and structure of additive categories, Applied categorical structures, 3 (1995), p.139-149.
- [Stu 72] Stummel F., Discrete convergence of mappings, Prep. Proc. of the Conf. on Numerical Analysis, Dublin (1972), p.285-310
- [Stu 73] Stummel F., Approximation methods in analysis, Lect. Notes Series, 35 Aarhus Univ., Math. Inst., 1973.
- [Tak 69] Takahashi S., Categorical analysis, Queen's Paper in Pure and Applied Math., 18, Ontario, 1969.
- [Tam 84] Tamura T., Power semigroups of rectangular groups, Math Japonica, 29, No 4 (1984), p.671-678.
- [Top 72] Topsoe F., Measure spaces connected by correspondences, Math Scand., 30 (1972), p.5-45.
-

-
- [Vas 71] Vasilasch S., **Direct limits of measure spaces**, J. Multivariate Anal., 1 (1971), p.394-441.
- [Ves 97] Vesanen A., **Solvable groups and loops**, J.Algebra, (1997), va apare.
- [ZS 75] Zariski O., Samuel P., **Commutative Algebra**, vol.I,II, Springer – Verlag, 1975.
- [Zee 61] Zeeman E.C., **The topology of the brain and visual perception**, The topology of 3-manifolds, Ed.by M.K.Fort, Prentice Hall (1961), p.240-256.
- [Zel 68] Zelinka B., **Tolerance graphs**, Comment. Math., Univ.Carolinae, 9., no.1 (1968), p.121-131.
- [Zel 70] Zelinka B., **Tolerance in algebraic structures**, Czech. Math.J., 20(95), no.2 (1970), p 179-183
- [Zel 75] Zelinka B., **Tolerance in algebraic structures (II)**, Czech Math.J., 25(100). no.2 (1975), p 175-178.
- [Zel 75a] Zelinka B., **Tolerance relations on semilattices**, Comment. Math., Univ.Carolinae, 16. no.2 (1975), p.333-338.
- [Zel 75b] Zelinka B., **Tolerances and congruences on tree algebras**, Czech. Math.J., 25(100). no.4 (1975), p.634-637.
- [Zel 77] Zelinka B., **Tolerance relations on periodic commutative semigroups**, Czech. Math.J., 27(102), no.1 (1977), p.167-169.
- [Wan 75] Wand M., **Fixed point constructions in order – enriched categories**, TR Computer Science Dept., Indiana Univ., 1975.
- [War 70] Ward L.E Jr., **Set-valued mappings on partially ordered spaces**, Lect.Notes Math., 171 (1970), p.88-99.
- [Wer 73] Werner H., **A Malcev condition for admissible relations**, Alg.Univ. 3, no.2 (1973). p 263.
-

Lista a-categoriilor

- (Ec, Ef). obiecte-mulțimi, morfisme-corespondențe, morfisme stricte – funcții; 1.1..
- (Esp, Esp'): spații semipremăsurabile, corespondențe măsurabile, funcții măsurabile; 3.35.1..
- (Ep, Ep'): spații premăsurabile, corespondențe măsurabile, funcții măsurabile; 3.35.1
- (Es, Es') spații semimăsurabile, corespondențe măsurabile, funcții măsurabile; 3.35.1
- (Em, Em') spații măsurabile, corespondențe măsurabile, funcții măsurabile; 3.35.1
- (EspP, EspP'): spații semipreprobabilistice, corespondențe care conservă măsura, funcții care conservă strict măsura; 3.35.2..
- (EpP, EpP'): spații preprobabilistice, corespondențe care conservă măsura, funcții care conservă strict măsura; 3.35.2..
- (EsP, EsP') spații semiprobabilistice, corespondențe care conservă măsura, funcții care conservă strict măsura; 3.35.2..
- (EP, EP'): spații probabilistice, corespondențe care conservă măsura, funcții care conservă strict măsura; 3.35.2..
- (Top, Top') spații topologice, corespondențe continue, funcții continue; 3.41.1
- (Topt, Topt') spații topologice, corespondențe tari continue, funcții continue; 3.41.1
- (Hausc, Hausc') spații Hausdorff, corespondențe tari continue cu valori compacte, funcții continue; 3.41.2..
- (POI, POI') mulțimi preordonate, corespondențe izotone față de relația (3.4), aplicații izotone; 3.47..
- (POr, POr') mulțimi preordonate, corespondențe izotone față de relația (3.5), aplicații izotone; 3.47..
- (POlr, POlr') mulțimi preordonate, corespondențe izotone față de relațiile (3.4) și (3.5), aplicații izotone; 3.47
- (OI, OI') mulțimi ordonate, corespondențe izotone față de relația (3.4), aplicații izotone; 3.47..
- (Or, Or') mulțimi ordonate, corespondențe izotone față de relația (3.5), aplicații izotone; 3.47..
- (Olr, Olr') mulțimi ordonate, corespondențe izotone față de relațiile (3.4) și (3.5), aplicații izotone; 3.47
- (PBI, PBI') algebre prebooleene locale, funcții care verifică relația (4.2), funcțiile a căror inverse invariază idealele maximale; 4.3

(PBp, PBp')	algebre prebooleene locale, morfisme perfecte, funcțiile a căror inverse invariază idealele maximale, 4.3..
(ES, ES')	spații semipremăsurabile reduse și perfecte, corespondențe măsurabile cu valori închise, funcții măsurabile; 4.19..
(Gc, Gf)	grupuri, corespondențe de grupuri, omomorfisme de grupuri; 5.22..
(GOc, GOf)	grupuri (abeliene) ordonate, corespondențe de grupuri ordonate, omomorfisme de grupuri ordonate; 5.B..
(GOlc, GOf)	grupuri ordonate, corespondențe de grupuri ordonate care invariază subgrupurile izolate, omomorfisme de grupuri ordonate; 5.38..
(Rc, Rf)	inele, corespondențe de inele, omomorfisme de inele; §.6..
(AFc, AFf)	algebre universale cu operațiile finite F, corespondențe de algebre, omomorfisme de algebre; §.5., 7.1..
(AFs, AFf)	algebre universale cu operațiile finite F, corespondențe de algebre semiunivoce, omomorfisme de algebre; 7.1..
(MAc, MAf)	A-module stângi, corespondențe de A-module, omomorfisme de A-module; 7.6..
(Abc, Abf)	grupuri abeliene, corespondențe de grupuri, omomorfisme de grupuri; 7.7..
(Mc, Mf)	module stângi, dicorespondențe de module, dimorfisme de module; 7.11..
(SLc, SLf)	spații liniare, dicorespondențe univoce, aplicații liniare; 7.13..
(Jc, Jf)	perechi Jordan liniare, corespondențe Jordan liniare, omomorfisme de perechi Jordan liniare; 7.14..
(SLCc, SLCf)	spații local convexe peste \mathbb{R} , corespondențe de spații local convexe, aplicații liniare și continue; 7.20..
(Gec, Gef)	grupuri abeliene, corespondențe de mulțimi, funcții; 8.2..
(MCs, MCf)	(C, C') - module drepte, transformări a-naturale la stânga, transformări naturale; 8.7..
(MCd, MCf)	(C, C') - module drepte, transformări a-naturale la dreapta, transformări naturale; 8.7..
