

pg. 2

SEMINARUL AL VIII-LEA  
DE LOGICĂ MATEMATICĂ și  
COMPUTAȚIONALĂ

N PARTEA I N

Exercițiu 2: Demonstrați că singurele algebre Boole totale ordonate sunt algebra Boole triviale  $\Rightarrow$  algebra Boole standard.

REZOLVARE: Orice algebra Boole este neriefdă ( $\Leftarrow$  conține  $0, 1$ ).  
 Algebra Boole triviale ( $\Rightarrow$  figura algebrei Boole cu  $0 \leq 1$ )  
 (cu exact 2 elemente) sunt identice ( $0 = 1$  în  $L_1 \Rightarrow 0 \leq 1$  în  $L_2$ ).  
 și algebra Boole standard - (cu figura algebrei Boole cu  $0 \leq 1$  și 2 elemente)  
 sunt identice ( $0 = 1$  în  $L_1 \Rightarrow 0 \leq 1$  în  $L_2$ ).  $(L_2)$

Fie  $(B, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$  și  
 algebra Boole cu  $|B| \geq 3$ .  $\Leftrightarrow$   
 $\Leftrightarrow \exists x \in B - \{0, 1\}$ .

Presupunem că absurd că  
 $B$  este lant,  $\Leftrightarrow \vee = \max$  și  
 $\wedge = \min$  în  $B$ .

$B$  este lant.  $\Rightarrow \begin{cases} x \leq \bar{x} & \text{ sau } \\ \bar{x} \leq x, & \text{poz.} \end{cases}$

Conform definitiei complementarității

$$\begin{cases} g_i = x \vee \bar{x} = \max\{x, \bar{x}\} & (*) \\ g_o = x \wedge \bar{x} = \min\{x, \bar{x}\}, & (*) \end{cases}$$

$$\begin{cases} g_o = x \wedge \bar{x} = \min\{x, \bar{x}\}, & (*) \\ g_i = x \vee \bar{x} = \max\{x, \bar{x}\} & (*) \end{cases}$$

Dacă  $\begin{array}{ccc} \rightarrow & x \leq \bar{x} & (*) \\ \searrow & \nearrow & \nearrow \\ & \bar{x} \leq x & (*) \end{array} \Rightarrow \begin{array}{l} x = 0; \times \\ \text{sau } x \notin \{0, 1\}, \\ x = 1; \times \\ \text{sau } x \notin \{0, 1\}. \end{array}$

$\Rightarrow B$  nu este lant.  $\Rightarrow$  Nicăieri Boole în 3 sau mai multe elemente nu este lant.

$\Rightarrow$  Împărțește algebre Boole care sunt lanturi și sunt Boole (Boolean) și Boole standard).

Definitie - Atomei unei algebre Boole sunt succesorii lui 0 din aceeași algebra Boole.

Exercițiu 2: să se demonstreze că: pe 3

(a) orice funcție injectivă este posetă (stările sunt fast ordinate în seminormă despre posetă)

(b) orice stricte posetă este izomorfă unei ordini totale stricte (este posetă ordinară, numai că nu există elemente neutre)

(c) orice homomorfism Boolean ducând domeniul în domeniul rezolvării relată de posetare succesiunea Booleană

(d) Fie  $(A, \leq)$  și  $(B, \leq)$  poseturi, iar  $f: A \rightarrow B$  o extindere a unei funcții injective.

Fie  $x, y \in A$  a. i.

$$x \leq y \Leftrightarrow \begin{cases} x = y & \text{(dacă)} \\ \text{și } x \neq y & \text{(atunci)} f(x) \leq f(y) \\ & \text{(extindere)} \end{cases}$$

$$\begin{cases} x \neq y & \text{(dacă)} \\ \text{și } x \neq y & \text{(atunci)} f(x) \neq f(y) \\ & \text{(injectivă)} \end{cases}$$

$$\Rightarrow f(x) \leq f(y).$$

(e) Fie  $(A, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$  și  $(B, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$  algebre Boole, iar  $f: A \rightarrow B$  un izomorfism.

boolean,  $\Rightarrow f$  este funcție  
~~bijectivă~~  
~~(Dacă există repetări, atunci acest argument~~  
~~nu poate fi un element în seția~~  
~~dintr-un sețiu).~~  
 $f(a) = f(b) \Leftrightarrow a = b$   
 i.e.  $a \in$  domeniu  $\Leftrightarrow a \neq b \Leftrightarrow f(a) \neq f(b)$   
 $\Leftrightarrow \exists 0 < a \xrightarrow{(*)} 0 = f(0) < f(a) \quad (*)$   
 $\quad (\nexists x \in A)(0 < x < a), \quad \square$

Presupunem prin absurd că  $f(a)$   
 nu este element din  $B$ .  
 Conform  $(*)$  avem loc:  $0 < f(a)$ .

$\Rightarrow \exists y \in B(0 < y < f(a)), \quad (**)$

$f$  este izomorfism boolean  $\Rightarrow$   
 $\Rightarrow f$  e bijectivă  $\Rightarrow f^{-1}$   
 este tot izomorfism boolean.

$\Rightarrow f^{-1}$  este funcție ~~bijectivă~~  
 $\Rightarrow f^{-1}$  este injectivă.  $\xrightarrow{(*)} 0 = f^{-1}(0) <$

$\quad \xleftarrow{(*)} f^{-1}(y) < f^{-1}(f(a)) = a \Rightarrow$

$\Rightarrow 0 < f^{-1}(y) < a \Rightarrow$  cu  $(*)$

$\Rightarrow 0 \leq f(a)$ , i.e.  $f(a)$  e element din  $B$ .

Exercitul 3: să se determine submorfisme booleene ale

RS.5

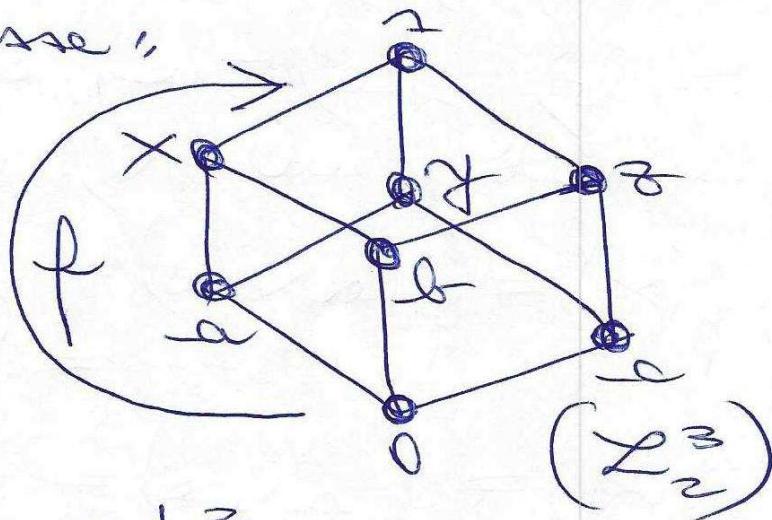
submorfismelor  
cubului

determine  
booleene

REZOLVARE:

În elementele speciale  
Boole  $L_2^3 = \{(z) \vee, \wedge, \neg\} \leq, 0, 1$   
(cubul) notate cu în există  
diagramă Hasse,

Atomii lui  
 $L_2^3$  sunt:  
a, b, c, (\*)



În  $f: L_2^3 \rightarrow L_2^3$  un  
automorfism boolean al lui  
 $L_2^3$ ,  $\Rightarrow f(0) = 0, f(1) = 1;$

(Ex. 2)  
( $\star$ )  $f(a), f(b), f(c) \in \{a, b, c\}$   
dori să fie  
distincte, pt.  $\Leftrightarrow f$  e  
injectivă.

$\Rightarrow$  tripleton  $\{f(a), f(b), f(c)\}$  has 6 permutations  
 $\in \{(a \leftrightarrow b), (a \leftrightarrow c), (b \leftrightarrow a)$   
 $(b \leftrightarrow c), (c \leftrightarrow b), (c \leftrightarrow a)\}$  (see  
6 permutations of tripleton  
 $(a \leftrightarrow b \leftrightarrow c)$ ).

Since  $(f(a), f(b), f(c)) =$   
 $= (a, b, c) \Leftrightarrow f(a) = a, f(b) =$   
 $= b, f(c) = c$ , observe, since  $f$   
commutes in  $\downarrow$  result:

$$f(x) = f(a \vee b) = f(a) \vee f(b) = \\ = a \vee b = x;$$

$$f(y) = f(a \vee c) = f(a) \vee f(c) = \\ = a \vee c = y$$

$$f(z) = f(b \vee c) = f(b) \vee f(c) = \\ = b \vee c = z$$

$\Rightarrow f = id_{\mathbb{Z}_2^3}$  are este,

another automorphism of  
algebraic Boolean  $\mathbb{Z}_2^3$ .

b) Dacă de exemplu, pg. 7  
 $f(a), f(b), f(c) = (b, c, a)$ ,  $\Leftrightarrow$   
 $\Leftrightarrow f(a) = b, f(b) = c, f(c) = a$ ,  
 atunci din comutarea lui  $f$   
 și  $\downarrow$  rezultă:

$$f(x) = f(a \vee b) = f(a) \vee f(b) =$$

$$= b \vee c = z;$$

$$f(y) = f(a \vee c) = f(a) \vee f(c) =$$

$$= b \vee a = x;$$

$$f(z) = f(b \vee c) = f(b) \vee f(c) =$$

$$= c \vee a = y.$$

Arătăm:

$x$	0	a	b	c	$x$	$y$	$z$
$f(x)$	0	b	c	a	$z$	$y$	$x$

$f$  este bijectivă;

$f$  comută cu  $\circ$  și  $\circ$

$f$  verifică proprietatea  $\Leftrightarrow f$

comută cu  $\circ$  pe

celelalte perechi de elemente

și cu  $\downarrow$

(proprietate)  $\Rightarrow f$  este un morfism boolean

pg. 8

$\Rightarrow f$  este izomorfism boolean de la  $L_2^3$  la  $L_2^3$  și este automorfism boolean al lui  $L_2^3$ .

La fel se procedează pt. celelalte 4 valori posibile ale tripletilor  $(f(a), f(b), f(c))$ .

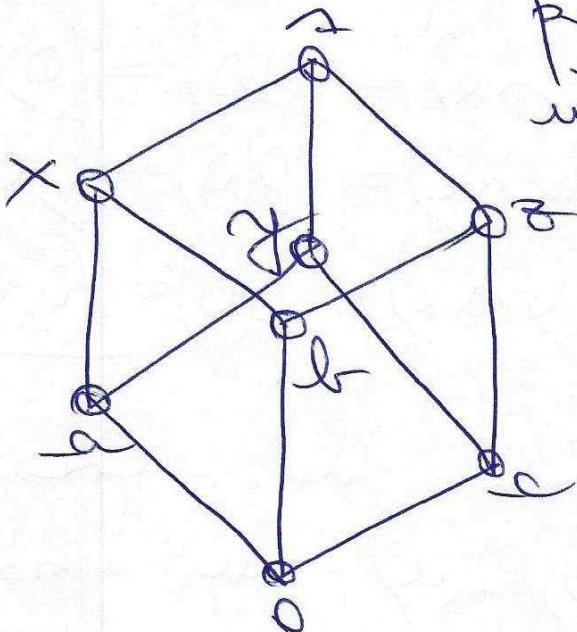
$\Rightarrow L_2^3$  are 6 automorfisme, toate putând fi obținute prin procedeu de mai sus.

Exercițiul 4: Să se determine morfismele booleane de la cub la romb.

REZOLVARE:

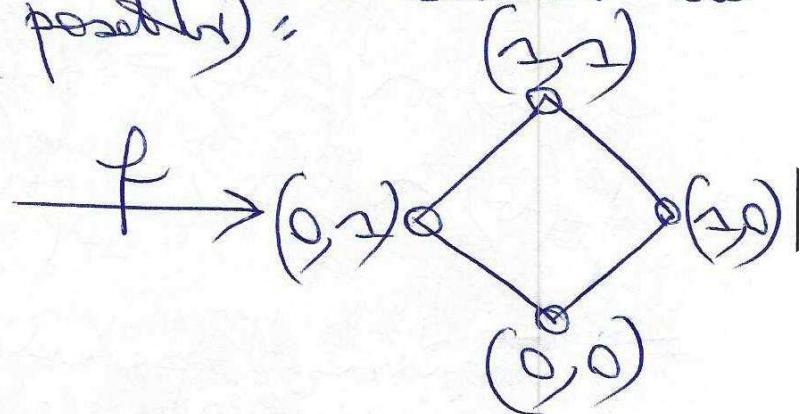
Aici este util să notăm elementele cubului ( $L_2^3$ ) și să reușim să rezolvăm exercițiul anterior, dar elementele rombului ( $L_2^2$ ) să fie etichetate cu o sumă rezultată

din produsul cartezian po19

$$L_2^2 = L_2 \times L_2 \text{ cu } L_2 = \{1 = 1, 0, 1\} \vee \forall \beta \in \{0, 1\}$$


$L_2^3$  (cubul)

procedeu obtinut de concatenare a elementelor unui produs direct de poseturi):



$L_2^2$  (rombul)

Fie  $f: L_2^3 \rightarrow L_2^2$  un morfism boolean.  $\Rightarrow \exists u \in L_2^3$

$$(f(u) \in L_2^2 = \{0, 1\}^2 = \{(0,0), (0,1), (1,0), (1,1)\})$$

$$(0,0), (0,1), (1,0), (1,1)), f(0) = (0,0), f(1) = (0,1), f(2) = (1,0), f(3) = (1,1)$$

$\neq$  nu sunt următoare:

$$f(a) \vee f(b) \vee f(c) = f(\overline{a} \vee b \vee c) = f(1) = (1,1) \Rightarrow$$

inter  
perchile  
laturile

P. 70

$f(a), f(b), f(c)$ , cel putern ~~mai~~  
 sunt  $\rightarrow$  pe prime posibile in  
 permută  $\rightarrow$  cel putern ~~mai~~ sunt  $\rightarrow$   
 $\rightarrow$  pe  $\rightarrow$  sunt posibile. (\*)

$$f(a) \sim f(b) = f(a \neq b) = f(0) = (0, 0)$$

$$f(a) \sim f(c) = f(a \neq c) = f(0) = (0, 0)$$

$$f(b) \sim f(c) = f(b \neq c) = f(0) = (0, 0)$$

$\Rightarrow$  Intre permutile de cifre  
 binare  $f(a), f(b), f(c)$  nu există  
 doar  $\rightarrow$  pe exceptii posibile. (\*\*), (\*)

$$(*) , (**) \Rightarrow (f(a), f(b), f(c)) =$$

$\rightarrow$  una dintre cele  $3! = 6$   
 permutări ale triplelului  
 $((0, 0), (0, 1), (1, 0))$

sau

$\rightarrow$  una dintre cele  $3$  triple  
 permutări ale lui  $(\overline{1}, \overline{2})$  în  
 $((0, 0), (0, 1), (1, 0))$ .

De exemplu =

- Dacă  $f(a) = (0,0)$ ,  $f(b) = (0,1)$ ,  $f(c) = (1,0)$ , atunci:

SXTII  
pg. 21

$$f(x) = f(a \vee b) = f(a) \vee f(b) = (0,0) \vee (0,1) = (0 \vee 0, 0 \vee 1) = (0,1);$$

$$f(y) = f(a \vee c) = f(a) \vee f(c) = (0,0) \vee (1,0) = (0 \vee 1, 0 \vee 0) = (1,0);$$

$$f(z) = f(b \vee c) = f(b) \vee f(c) = (0,1) \vee (1,0) = (0 \vee 1, 1 \vee 0) = (1,1); \text{ ordere:}$$

$\mu$	0	a	b	c	x	y	z	1
$f(\mu)$	(0,0)	(0,0)	(0,1)	(1,0)	(0,1)	(1,0)	(1,1)	(1,1)

se verifică că  $\rightarrow$  și  $f$  este morfism boolean (comutarea lui  $f$  cu operațiile logice și felică în exercițiul precedent).

- Dacă  $f(a) = f(b) = (0,0)$  și  $f(c) = (1,1)$ , atunci ce mai sus:

$$f(x) = f(a \vee b) = (0,0) \vee (0,0) = (0,0);$$

$$f(y) = (0,0) \vee (1,1) = (1,1); \text{ ordere:}$$

$\mu$	0	a	b	c	x	y	z	1
$f(\mu)$	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(1,1)	(0,0)	(0,0)	(1,1)	(1,1)

se verifica faptul că f este morfism boolean,

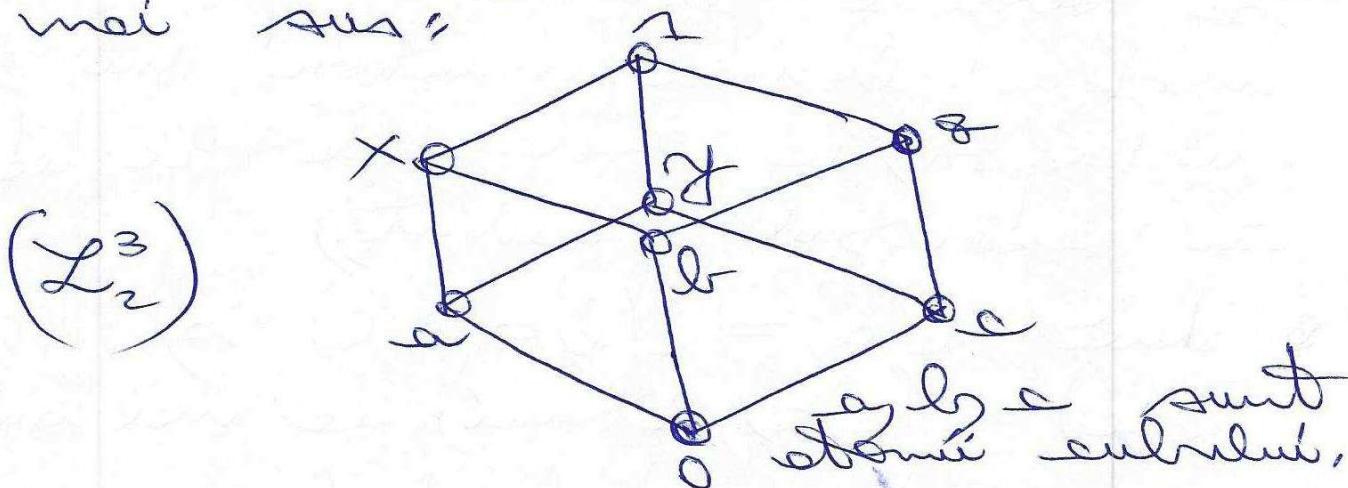
pg. 12

la fel se procedează pt.  
fiecare dintre cele  $6 + 3 = 9$   
valori posibile ale tripletului  
 $(f(a), f(b), f(c))$ .  $\Rightarrow$  Există 9  
morfisme booleane de la  
 $L_2^3$  la  $L_2^2$ , care se obțin  
prin procedeu de mai sus.

Exercițiu 5: să se determine  
subalgebrale Boole de culorii.

rezolvare:

Notăm elementele culorii și  
mai sus:



Fie  $S \subseteq L_2^3$ , c.d., S este  
subalgebra Boole a lui  $L_2^3 \Rightarrow$   
 $\Rightarrow 0, 1 \in S$ .

Potem avea  $S = \{0, 1\}$ , sau  
este inclusă la  $0, 1$ , ( $0 =$

$\Rightarrow \{0, 1\}$  este subalgebra Boole a lui  $L_2^3$ .

Dad  $S \ni a \Rightarrow S \ni \bar{a} = z$ ,

El ayer 23 este subalgebra

Boole e lui  $L_2^3$  è este

archiviert am 07.07.2017 von ...

Since  $S \ni b \Rightarrow S \ni \bar{b} = x$

Lee moi sur  $\mathbb{F}_3$  le  $\mathcal{X}$  23  
 este subálgebra Boole e lui  
 $\mathbb{Z}_2^3$

Dann  $S \ni c \Rightarrow S \ni \overline{c} = x$ .

See moi sur, {0, e, x, z} este  
 subalgebra Boole e lui  $L_2^3$ .

Der dopp. S ~~containing~~ 2 atoms  
is the  $L_2^3$ ? Dopp. S  $\Rightarrow$   $\text{S} \equiv \text{S}$

$$\Rightarrow \begin{cases} S \ni a \vee b = x \Rightarrow S \ni \overline{x} = c \\ \text{containing } \Rightarrow \text{ all tribes } \text{ share } \\ S \ni \overline{a} = y \\ S \ni \overline{b} = z \end{cases} \Rightarrow S = L^3$$

$$\begin{aligned} \text{Analog daca } S \ni a, c, \Rightarrow \\ \Rightarrow S = \begin{cases} 3 \\ 2 \end{cases}, \text{ nu deoarece } S \ni b, c \Rightarrow \\ \Rightarrow S = \begin{cases} 3 \\ 2 \end{cases}. \end{aligned}$$

Așadar, subalgebrele Boole ale lui  $L_2^3$  sunt:  $\{\emptyset, 1\}$ ,  $\{\emptyset, a, \bar{a}\}$ ,  $\{\emptyset, b, \bar{b}\}$ ,  $\{\emptyset, \bar{a}, \bar{b}\}$ ,  $\{\emptyset, a, b\}$ ,  $\{\emptyset, \bar{a}, \bar{b}\}$ ,  $\{1\}$ ,  $\{a\}$ ,  $\{\bar{a}\}$ ,  $\{b\}$ ,  $\{\bar{b}\}$ ,  $\{a, \bar{a}\}$ ,  $\{b, \bar{b}\}$ ,  $\{a, b\}$ ,  $\{\bar{a}, \bar{b}\}$ ,  $\{a, \bar{b}\}$ ,  $\{\bar{a}, b\}$ . Dintre aceste  $\binom{3}{2} = 8$  subalgebre Boole,  $\{1\}$  este ună trivială.

Totuși structura de operare Boole cu operații și relație de ordine) nu există întrucât există unui număr impar de elemente.

Domeniul Boolean:

$L_2^2 \cong \{\emptyset, 1\}$  care nu conține niciun domeniul lui  $L_2^3$ .

$L_2^2 \cong \{\emptyset, a, \bar{a}\} \cong \{\emptyset, b, \bar{b}\}$   
 $\cong \{\emptyset, \bar{a}, \bar{b}\}$ , dintre care

pe care conțin exact două domenii și domeniul lui  $L_2^3$ .

$L_2^3 \cong L_2^3$ , care conține totuși cele trei domenii ai lui  $L_2^3$ .

$L_2^3$  nu este subalgebre Boole, căci nu conține exact 2 domenii ai lui  $L_2^3$ .

Exercițiu 6: Fie  $(L, \vee, \wedge)$  un PG.  
 $\wedge$  este distributiv  
 în modulă. Notăm cu  $C(L)$   
 multimea elementelor complementare  
 ale lui  $L$ . Să se demonstreze  
 $\wedge$  că  $C(L)$  este sublucăză  
 modulă a lui  $L$  și este  
 algebra Boole (cu operabile de  
 luce modulă induse de cele  
 de pe  $L$ .

rezolvare:

$$C(L) = \{x \in L \mid (\exists y \in L)(x \vee y = 1 \wedge x \wedge y = 0)\}, \subseteq L,$$

$\Leftarrow$  cum  $L$  este distributiv,  $\Rightarrow$   
 $\Rightarrow (\forall x \in C(L))(\exists ! y \in L)(x \vee y = 1 \wedge x \wedge y = 0)$ , pt. fiecare  
 $x \in C(L)$ , pe cecat unic  
 complement  $y$  al lui  $x$  în  
 $L$  și vom nota cu  $\overline{x} \in L$ ,  
 $\overline{0} \vee 1 = 1 \wedge 0 \wedge 1 = 0 \Rightarrow$

$\Rightarrow 0, z \in C(U)$ , cu  $\overline{0} = 1$  și  $\overline{z} = 0$ . (\*)

Tot x, y  $\in C(U)$ .

$$= (\overline{x} \wedge \overline{y}) \vee \overline{x \wedge y} = \cancel{\text{distrib. } \vee \text{ foto de } \wedge}$$

$$= \left( \begin{array}{l} \overline{x \wedge y} \\ \overline{x} \wedge \overline{y} \\ = 0 \end{array} \right) \vee \left( \begin{array}{l} \overline{x \wedge y} \\ \overline{x} \wedge \overline{y} \\ = 0 \end{array} \right) = 0.$$

$$= x \wedge \overline{y} \vee (\overline{x} \wedge \overline{y}) = \cancel{\text{distrib. } \vee \text{ foto de } \wedge}$$

$$= \left( \begin{array}{l} x \wedge \overline{y} \\ \overline{x} \wedge \overline{y} \\ = 0 \end{array} \right) \vee \left( \begin{array}{l} x \wedge \overline{y} \\ \overline{x} \wedge \overline{y} \\ = 0 \end{array} \right) = 0$$

$$\Rightarrow x \wedge \overline{y} \in C(U) \text{ cu } \overline{x \wedge \overline{y}} = \overline{x} \wedge \overline{\overline{y}} = \overline{x} \wedge y. \quad (*)$$

Analog

$$\overline{x \wedge y} = \overline{x} \wedge \overline{y} \in C(U)$$

$$(*) \quad (*) \quad (*) \quad (*) \Rightarrow C(U)$$

cu (\*) este

subiecte maghiara e lui L,  $\Rightarrow$

$L$  este distributivă  $C(L)$  este lăție pg. 17  
 $x \vee \bar{x} = 1 \Rightarrow x \in C(L)$ , cu  
 $x \wedge \bar{x} = 0 \Rightarrow x = x.$

$\Rightarrow C(L)$  este lăție marginală distributivă (def)  $C(L)$   
 este complementată și este algebră Boole.

Exercițiul 7: Fie  $T$  multime  
 MCT, definim pe  $\mathcal{P}(T)$

relație binară  $\sim$ , astfel încât, orice  
 $A, B \in \mathcal{P}(T)$ ,  $A \sim B \Leftrightarrow A \cap M = B \cap M$ ,  
 să se demonstreze că  $\sim$

este o congruență algebraică Boole  $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap, \bar{\cdot}, \subseteq, \supseteq, T)$

$\exists$  să se determine filtrele asociate acestui congruente.

REZOLVARE:

pg. 18

Conform unui rezultat din curs,  $\cap$  este exact congruenta asociata filtrului principal  $[M]$  al lui  $P(T)$ .  
 Sa se arada ca este congruenta cu algebra Boole  $P(T)$ , avand pe  $[M]$  ca filtru asociat.

Totodata sa se demonstreze direct ca exista un particular:  
 $M \in P(T)$ ,  $\cap M = M$  particular:  
 $\cap \subseteq (P(T))^2 = P(T) \times P(T)$ .

Fie  $A, B, C \in P(T)$ .

$$A \cap M = A \cap M \Rightarrow A \cap A, (*)$$

$$\begin{aligned} A \cap B &\Leftrightarrow A \cap M = B \cap M \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow B \cap M = A \cap M \Leftrightarrow B \cap A, (**). \end{aligned}$$

Dass  $A \cap B \neq B \cap C$   $\Leftrightarrow$   $A \cap M = B \cap M \neq B \cap M = C \cap M \Rightarrow A \cap M = C \cap M \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow A \cap C = C \cap M$   $\Leftrightarrow$   $(*)$ ,  $(**)$ ,  $(***)$

$(*), (**), (***) \Rightarrow \text{N} \in \mathbb{Z}(\mathcal{P}(T)), (2)$

Fe

e. a.  $A \supseteq A'$ ,  $B, B' \in \mathcal{P}(T)$

$\Leftrightarrow A \cap M = A' \cap M \neq B \cap M, B' \cap M \Leftrightarrow$

$= B' \cap M \Rightarrow A \cap B \cap M = A \cap M$

$\cap B \cap M = A \cap M \cap B \cap M = A \cap M \cap$

$\cap M \Rightarrow A \cap B \supseteq A \cap B', (2)$

$A \cap M = A' \cap M \Rightarrow \overline{A} \cap M = M \cap \overline{A}$

$= M - A = M - (A \cap M) = M - (A' \cap M) =$

$= M - A' = M \cap \overline{A'} = \overline{A'} \cap M \Rightarrow$

$\Rightarrow \overline{A} \supseteq \overline{A'}, (3)$

$(2), (2), (3) \xrightarrow{\text{kommutativ}} \text{N} \in \text{Dom}(\mathcal{P}(T))$

$\pi^2 = \{x \in \mathcal{P}(T) \mid x \cap T\} = \{x \in \mathcal{P}(T) \mid x \cap M = T \cap M = M\} = \{x \in \mathcal{P}(T) \mid M \subseteq x\} = \{M\}$

Exercițiu 8: Fie  $T$  o multime, iar  $F$  multime parțială compactă de la  $T$ .

PG  
20

- (a) Să se demonstreze că  $F$  este un filtru al algebrei Boole  $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap, \neg)$ .  
 $\Leftrightarrow T \in F$  (cu  $\overline{X} = T - X$  și orice  $X \in \mathcal{P}(T)$ ).
- (b) Să se demonstreze că filtrul  $F$  este finit generat  $\Leftrightarrow T$  este multime finită.
- (c) Să se determine conmutația asociată lui  $F$ .
- REZOLVARE:

$$\begin{aligned} F &= \{A \in \mathcal{P}(T) \mid |A| < \infty\} \\ &= \{A \in \mathcal{P}(T) \mid |T - A| < \infty\}. \end{aligned}$$

(a)  $T \in \mathcal{P}(T)$ ,  
 $|T| = |T - T| = |\emptyset| = 0 < \infty \Rightarrow T \in F \Rightarrow$   
 $\Rightarrow F \neq \emptyset, (*)$

Teorema  $A \cup B \in \mathcal{F}(T) \Rightarrow A \cap B \in \mathcal{F}(T)$ .  
 Dacă  $A \cup B \in \mathcal{F} \Leftrightarrow |\overline{A}| < \infty$   
 $|\overline{B}| < \infty \Rightarrow |\overline{A \cup B}| = |\overline{A}| +$   
 $+ |\overline{B}| - |\overline{A \cap B}| \leq |\overline{A}| + |\overline{B}| < \infty$   
 $\frac{A \cap B}{\text{(de Morgan)}} \overline{A \cup B}$ .

$$\Rightarrow |\overline{A \cap B}| < \infty \Leftrightarrow A \cap B \in \mathcal{F}. (*)$$

Dacă  $A \in \mathcal{F} \Rightarrow A \subseteq B$ , deci:  
 $|\overline{A}| < \infty$   
 $B = \overline{\overline{A}} \Rightarrow |\overline{B}| \leq |\overline{A}| < \infty \Rightarrow$   
 $|\overline{B}| < \infty \Leftrightarrow B \in \mathcal{F}$ .  
 $(*)$   $(**)$ ,  $(***) \Rightarrow F \in \text{Field}(\mathcal{F}(T))$ .

(b) Suntem să arătăm că  
 filtrele fruct generate sunt  
 cu filtrele principale, și că în  
 aceeași algebra Boole  $(B, \vee, \wedge, \neg, \leq)$

$\vdash (\exists x)(\forall y)(x \in y \rightarrow \exists z(z \in y \wedge z \in x))$  (P.22)

$\vdash (\forall x)(\exists y)(\forall z)(z \in y \rightarrow (z \in x \rightarrow \exists w(z \in w \wedge w \in x)))$

$\vdash (\forall x)(\exists y)(\forall z)(z \in y \rightarrow (z \in x \rightarrow \exists w(z \in w \wedge w \in x))) \rightarrow (\forall x)(\exists y)(\forall z)(z \in y \rightarrow (z \in x \rightarrow \exists w(z \in w \wedge w \in x)))$

Asseder, even de demonstrat

$\Leftrightarrow |\mathcal{H}| < \infty$ , este ultim principal  $\Leftrightarrow$

$\overbrace{\mathcal{H}}^{\text{Presupunem}} \Leftrightarrow |\mathcal{H}| < \infty$ .

Fe  $A \in \mathcal{P}(\mathcal{H}) \Rightarrow \overline{A} \subseteq \mathcal{H}$ .

$\Rightarrow |\overline{A}| \leq |\mathcal{H}| < \infty \Rightarrow |\overline{A}| < \infty \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow A \in \mathcal{F} \Rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{H}) \subseteq \mathcal{F} \subseteq \mathcal{P}(\mathcal{H}) \Rightarrow$

$\Rightarrow \mathcal{F} = \mathcal{P}(\mathcal{H}) = \boxed{\mathcal{E} \otimes \mathcal{Y}}$ .

$\mathcal{P}(\mathcal{H}) = \{X \in \mathcal{P}(\mathcal{H}) \mid \emptyset \subseteq X\}$

$\overbrace{\mathcal{H}}^{\text{Presupunem}} \Leftrightarrow \mathcal{F} = \boxed{\mathcal{M}}$

$\Rightarrow \mathcal{F} = \boxed{\mathcal{M}} = \{X \in \mathcal{P}(\mathcal{H}) \mid M \in \mathcal{P}(X)\} \Rightarrow$

presupunem perior un  $M \in \mathcal{P}(\mathcal{H})$ ,  $M \subseteq X$

$$= \frac{|T| + \infty}{|T| + \infty} \Rightarrow |\varnothing| = |T - \varnothing| = \infty$$

$$M \in [M] = F \Rightarrow M \neq \varnothing \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \exists a \in M \Rightarrow M - \{a\} \neq M \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow M - \{a\} \notin [M] = F \quad (*)$$

Dar

$$M \in [M] = F \Leftrightarrow \frac{|T|}{|\Sigma|} \vee \frac{\infty}{\infty} =$$

$$= \frac{|M - \{a\}|}{|\Sigma|} = \frac{|M \cap \{a\}|}{|\Sigma|} = \frac{|M \cup \{a\}|}{|\Sigma|} =$$

$$= \frac{1}{|\Sigma|} \frac{|M \cap \{a\}|}{|\Sigma|} \leq \frac{1}{|\Sigma|} + \frac{|\{a\}|}{|\Sigma|} =$$

$$= \frac{1}{|\Sigma|} + \frac{1}{|\Sigma|} \stackrel{(*)}{\leq} \infty \Rightarrow M - \{a\} \in F, *$$

in (\*)  $\Rightarrow T \leq \infty$ .

$$(c) \quad \mathcal{Z}_T = \{AB \mid A, B \in \mathcal{P}(T)\}$$

$$A \leftrightarrow B \in T \Rightarrow \{AB \mid A, B \in$$

$\in \mathcal{P}(T)$ ,  $| \overline{A \leftrightarrow B} | \leq \infty$  și (\*)  
 unde  $\leftrightarrow$  este echivalentă  
 Booleană în  $\mathcal{P}(T)$ .

$$\begin{aligned}
 A \leftrightarrow B &= (A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A) = \\
 &= (\overline{A \cup B}) \wedge (\overline{B \cup A}) \quad (\text{de Morgan}) \\
 &= (\overline{\overline{A} \cup \overline{B}}) \wedge (\overline{\overline{B} \cup \overline{A}}) \quad (\text{de Morgan}) \\
 &= (\overline{\overline{A} \cap \overline{B}}) \cup (\overline{\overline{B} \cap \overline{A}}) = \\
 &= (\overline{A \cap \overline{B}}) \cup (\overline{B \cap \overline{A}}) = \\
 &= (A \setminus B) \cup (B \setminus A) = A \Delta B. \Rightarrow \\
 \Rightarrow \mathcal{Z}_F &= \{ (A \Delta B) \mid A, B \in \mathcal{P}(T), \\
 &\quad |A \Delta B| \leq \infty \}.
 \end{aligned}$$

Exercițiu 9: Fie  $(A \vee \wedge \neg \rightarrow \leq, 0, 1)$  și  $(B \vee \wedge \neg \rightarrow \leq, 0, 1)$  algebre Booleane  $F \in \text{Fil}(A)$ ,  $G \in \text{Fil}(B)$ , iar  $f: A \rightarrow B$  un morfism Boolean.  
 Să se demonstreze că:  
 (a)  $f^{-1}(G) \in \text{Fil}(A)$ ;  
 (b) dacă  $f$  e surjectiv  $\Rightarrow f(F) \in \text{Fil}(B)$ .

RESOLVARE:  $G \subseteq B \Rightarrow f^{-1}(G) \subseteq A$ . P6.25

(a)  $G \in \text{Fret}(B) \Rightarrow z \in G$

$f(z) = z \Rightarrow$

$\Rightarrow f(z) \in G \Leftrightarrow z \in f^{-1}(G) \Rightarrow$

$\Rightarrow f^{-1}(G) \neq \emptyset. (*)$

Da  $x, y \in A$ .

Dato  $x, y \in f^{-1}(G) \Rightarrow$

$\Leftrightarrow f(x), f(y) \in G$  (GEN(B))  $\Rightarrow f(x \sim y) =$

$= f(x) \sim f(y) \in G \Rightarrow x \sim y \in f^{-1}(G)$  (\*\*)

Dato  $x \in f^{-1}(G)$

$\Rightarrow f(x) \in G \quad x \sim x \in$

$\xrightarrow{\text{(GEN}(B))} f(x) \sim f(x) \Rightarrow$

$f(x) \in G \Leftrightarrow x \in f^{-1}(G)$  (\*\*\*)

(\*\*), (\*\*\*)  $\Rightarrow f^{-1}(G) \in \text{Fret}(A)$ .

(b) Presupuesto  $f$  e surjetivo. (\*)

$F \in \text{Fin}(A) \Rightarrow F \subseteq A \Rightarrow f(F) \subseteq B$  (P. 26)

For  $u, v \in B$ ,

Since  $u, v \in f(F) \Leftrightarrow (\exists x, y \in F)$   
 $(u = f(x), v = f(y))$ ,

$x, y \in F \in \text{Fin}(A) \Rightarrow x \sim y \in F$ .

$$\begin{aligned} & \Rightarrow u \sim v = f(x) \sim f(y) = \\ & = f(x \sim y) \in f(A). \quad (\#) \end{aligned}$$

Since  $u \in f(F) \ni u \leq v$

$(\exists x \in F)(u = \overline{f(x)})$ ,  
 Define:

$v \in B \xrightarrow{\text{?}} (\exists x \in A)(f(x) = v)$ ,  
 $u \leq v \Leftrightarrow u \vee v = v$ .

$$\begin{aligned} & \Rightarrow f(x) = v = u \vee v = f(x) \vee f(y) \\ & = f(x \vee y). \end{aligned}$$

$$x \leq x \vee y \quad \boxed{x \in F \in \text{Filt}(A)} \quad \Rightarrow \quad x \vee y \in F \Rightarrow$$

PG.  
27

$$\Rightarrow v = f(x \vee y) \in f(F). \quad (\text{II}).$$

(I), (II), (III)  $\Rightarrow f(A) \in \text{Filt}(B).$

Exercițiu 20: Fie  $(A \vee, \wedge)$   
 $\leq, 0, 1 \in A \vee$  și  $(B \vee, \wedge, \leq, 0, 1)$   
 algebra Boole      și       $f: A \rightarrow B$   
 un morfism boolean.

Se va demonstra că:  
 (a)  $f^{-1}(C \vee D) \in \text{Filt}(A);$   
 (b)  $f(A)$  este subalgebra Boole a lui  $B$ , morfism Boole și lui  $B$ , morfism Boole și lui  $A$ .

(c) pentru orice subalgebra Boole  $S \subseteq A \Rightarrow f(S) \subseteq f(A)$

este subalgebra Boole a

lui  $B_j$

(d)

pentru orice subalgebra

Boole

a lui

$B$  este subalgebra

este subalgebra Boole

A.

REZOLVARE:

(a)  $\exists z \in \text{Filt}(B) \xrightarrow{\text{(Exerc. 9, (a))}}$

$\Rightarrow f^{-1}(z) \in \text{Filt}(A).$

(b)  $f(A) \subseteq B.$

0 =  $f(0) \in f(A), 1 = f(1) \in f(A). (*)$

(c)  $\forall u, v \in f(A), \Leftrightarrow (\exists x, y \in A)$   
 $u = f(x), v = f(y), \Rightarrow$

$\Rightarrow u \vee v = f(x) \vee f(y) =$   
 $= f(x \vee y) \in f(A), (*)$

$\bar{u} = \overline{f(x)} = f(\bar{x}) \in f(A), (**)$

(\*\*), (\*), (\*)  $\xrightarrow{\text{proper subalg. Boole}} \rightarrow$

$\Rightarrow f(A)$  e subalgebra  
Boole e lui  $B$ .

Fie  $\varphi: A \setminus f^{-1}(\{1\}) \rightarrow f(A)$

$$(x \in A) (\varphi(x) \setminus f^{-1}(\{1\})) = f(x),$$

Fie  $x, y \in A$

An loc echivalente:  $x \setminus f^{-1}(\{1\}) =$

$$= y \setminus f^{-1}(\{1\}) \Leftrightarrow (x, y) \in \cap_{f^{-1}(\{1\})} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow x \leftrightarrow y \in f^{-1}(\{1\}) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow f(x \leftrightarrow y) \in \{1\} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow f(x) \leftrightarrow f(y) = 1 \xrightarrow[\text{de sf. Boole}]{\text{prop. este mutlee}}$$

$$\Leftrightarrow f(x) = f(y) \Leftrightarrow \varphi(x \setminus f^{-1}(\{1\})) =$$

$$= \varphi(y \setminus f^{-1}(\{1\})). \quad \text{Anzder,}$$

$\varphi$  este linie definită și conform  $n \rightarrow n$  din ceea ce este tot de echivalentă.

conform  $n \leftarrow n$  din ceea ce este tot de echivalentă.

$$\begin{aligned} & (\forall u \in f(A)) (\exists x \in A) (u = f(x)) = \\ & = \varphi \left( x / f^{-1}(C_{xy}) \right) \Rightarrow \varphi \text{ este surjectivă,} \end{aligned}$$

Așadar,  $\varphi$  este injectivă.  $(\#)$ .

$$0 = f(0) = \varphi \left( 0 / f^{-1}(C_{xy}) \right) \quad x$$

$$1 = f(1) = \varphi \left( 1 / f^{-1}(C_{xy}) \right). \quad (\#)$$

Te  $x, y \in A$ ,

$$\begin{aligned} & \varphi \left( x / f^{-1}(C_{xy}) \vee y / f^{-1}(C_{xy}) \right) = \\ & = \varphi \left( (x \vee y) / f^{-1}(C_{xy}) \right) = f(x \vee y) = \end{aligned}$$

$$= f(x) \vee f(y) = \varphi \left( x / f^{-1}(C_{xy}) \vee y / f^{-1}(C_{xy}) \right)$$

$$\checkmark \varphi(\cancel{x} f^{-1}(e_{\gamma\gamma})). \quad (\text{III}),$$

$$\begin{aligned} \varphi(\cancel{x} f^{-1}(e_{\gamma\gamma})) &= \varphi(\cancel{x} f^{-1}(e_{\gamma\gamma})) = \\ &= p(x) = \cancel{p(x)} = \varphi(\cancel{x} f^{-1}(e_{\gamma\gamma})). \quad (\text{IV}) \end{aligned}$$

(II), (III), (IV)  $\xrightarrow[\text{Boolene}]{} \varphi$  este

morfism boolean.  $\xrightarrow[\oplus]{} \varphi$  este

Booleanfizm boolean,

(c) TEMA OBBLIGATORIE.

(d) TEMA OBBLIGATORIE,

Esercitul

22: File (B, V, \gamma, \beta)

$\leq, 0, 1$   $\Rightarrow$  algebra Boole  $\exists$

FSFilt(B), set  $\Rightarrow$  demonstrare

co. (a)  $\cancel{\forall} = F$ ,  $\Rightarrow$  demonstrare

(b)  $F$  este

el lui B  $\Leftrightarrow$  algebra Boole ultrafiltre

PG.  
32

factor  $B/F$  este isomorf  
cu algebra Boole standard,  
rezolvare:

$$(a) \gamma_F = \{a \in B \mid a \gamma_F \neq \gamma\} = \\ = \{a \in B \mid a \leftrightarrow \gamma \in F\}$$

Pt. since  $a \in B$ , avem:

$$a \leftrightarrow \gamma = (a \rightarrow \gamma) \wedge (\gamma \rightarrow a) = \\ = \underbrace{(a \vee \gamma)}_{= \gamma} \wedge \underbrace{(\gamma \vee a)}_{= 0 \vee a = a} = \gamma \wedge a = a.$$

$$\Rightarrow \gamma_F = \{a \in B \mid a \in F \wedge \gamma = F\}.$$

$$(b) \frac{n \leftarrow n}{\cancel{A}} : B/F \models L_2 = (L_2 = \{0, 1\})$$

max, min  $\Rightarrow \leq, 0, 1$ , cu  $0 \neq 1 \Rightarrow$

$$\Rightarrow |B/F| = 2.$$

$\gamma_F = \min(B/F)$ ,  $\Rightarrow B/F = \{\gamma_F, \gamma_F'\}$   
 $\gamma_F = \max(B/F)$ ,  $\Rightarrow B/F = \{\gamma_F, \gamma_F'\}$   
 $\gamma_F \cap \gamma_F' = \emptyset$ .

$\gamma_F \in \gamma_F'$   $\Rightarrow \gamma_F = 0$ ,  $\gamma_F' = 1$ .

$\Rightarrow 0 \notin F \Rightarrow F \neq B$ . (\*)

PG  
33

$a \in B \Rightarrow a/F \in B/F = \text{Co}_F$

$a \notin F \Rightarrow a/F = 0/F$  s.t.  $a \neq 0_F$

Since  $a/F = 0/F \Leftrightarrow a = 0_F$

$\Rightarrow a \in F$ . (\*\*\*)

Since  $a/F = 0/F \Leftrightarrow a \in F$

$\Rightarrow a \in F$ . (\*\*\*\*)

(\*\*\*) (\*\*\*\*)  $\Rightarrow (\forall a \in B)(a \in F)$  s.t.

$a \in F$  (characterize  $F \in \text{Max}(B)$ ).  
 $a$  ultrafilter

" $\Rightarrow$ "  $F \in \text{Max}(B) \Rightarrow F \neq B$ .

$\Rightarrow 0 \notin F \Leftrightarrow 0 \notin F$ . (0  $\in F$ )  $\Rightarrow 0 \notin F$

$\neq \mathbb{X}_F$ . (I).

PG.

34.

Fie  $a \in B$ ,  $\xrightarrow{\text{(F} \in \text{Max}(B))}$   $a \in F$   
 $\xrightarrow{\text{(caracterizare}} \text{ultrafiltrele)}$

sau  $\overline{a} \in F$ .

Dacă  $a \in F \xrightarrow{(a)} \mathbb{X}_F \Rightarrow$

$\Rightarrow a/F = \mathbb{X}_F$ . (1)

Dacă  $\overline{a} \in F \xrightarrow{(a)} \mathbb{X}_F \Rightarrow$

$\Rightarrow \overline{a}/F = \mathbb{X}_F \Leftrightarrow a/F = \overline{a}/F =$   
 $= \overline{a}/F = \mathbb{X}_F = \mathbb{X}_F = \mathbb{X}_F$ . (2)

(1), (2)  $\Rightarrow B/F = \{\mathbb{X}_F\} \neq \mathbb{X}_F$ . (II)

(I), (II)  $\Rightarrow |B/F| = 2 \Rightarrow B/F \supseteq L_2$ .

Exercițiu 72:  $n \in \mathbb{N}^*$ ,

$F \in \text{Fil}(L_n^w)$ .

(a) Ce valori poate avea  $|F|$ ?  
 Dacă  $F \in \text{Max}(L_n^w)$ ?

(b) Se valoarea poate fi  $\text{Max}(\mathcal{L}_2^n)$ ? Arătați.

REZOLVARE:

(a)  $\mathcal{L}_2 = (\mathcal{L}_2 = \{0, 1\}, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$   
 cu  $0 \neq 1$ : algebra Boole standard.  $\mathcal{L}_2^n = (\mathcal{L}_2^n = \{\mathcal{L}_2\}^n, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$ , cu operații și relație de ordine definite pe componente.  
 $\mathcal{L}_2^n = \{0, 1\}^n = \underbrace{\{0, 1\} \times \dots \times \{0, 1\}}_{\text{de } n \text{ ori}} = \{x_1, \dots, x_n \mid x_1, \dots, x_n \in \{0, 1\}\}.$

$\mathcal{L}_2^n$  este o algebra Boole finită:  $|\mathcal{L}_2^n| = 2^n < \infty \Rightarrow$  Toate filtrele lui  $\mathcal{L}_2^n$  sunt principale,  $F \in \text{Fil}(L_2^n)$ .

$$\Rightarrow (\exists x \in L_2^n)(F = \{x\}).$$

PG  
36

$$x \in L_2^n \Leftrightarrow (\exists x_1, \dots, x_n \in L_2) \{x = (x_1, \dots, x_n)\}$$

$(x = (x_1, \dots, x_n))$ . Note,  $k =$

$$= x_1 + \dots + x_n = |\{i \in \overline{3^n} \mid x_i = 1\}|.$$

$$F = \{x\} = \{x \in L_2^n \mid x \leq a\gamma\} \quad (*)$$

$$= \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_1, \dots, a_n \in \{0, 1\}\}$$

$$\left( \forall i \in \overline{3^n} \right) (x_i \leq a_i) \gamma, =$$

$$= \{(a_1, \dots, a_n) \mid \left( \forall i \in \overline{3^n} \right)$$

$$\left[ (x_i = 0 \Rightarrow a_i \in \{0, 1\}) \right] \times$$

$$\left[ (x_i = 1 \Rightarrow a_i = 1) \right] \gamma. \quad (**),$$

$$(*), (***) \Rightarrow |F| = 2^{nk}.$$

Ende  $\Rightarrow k \leq n$ .

$$\Rightarrow |F| \in \{1, 2, 2^2, 2^3, \dots, 2^n\}.$$

Intr -> algebra Boole finita

ultrafiltrele sunt exact  
filtrele (principale) generate de  
eleme,  $A_{\text{eder}} = \{F \in \text{Max}(L_2^n) \mid$

$$\forall x \text{ este elem din } L_2^n \Rightarrow F \subseteq x\}$$

$$\Leftrightarrow k=2 \Rightarrow |F|=2^{n-k} = 2^{n-2}.$$

$$(b) L_2^n = \{a/F \mid a \in L_2^n\}.$$

Pentru orice  $a \in L_2^n$ :

$$\exists b = (b_1, \dots, b_n) \text{ cu } a \sim b \text{ sau } a \asymp b$$

$$a/F = b/F \Leftrightarrow a \sim b \Leftrightarrow$$

$$a \sim b \Leftrightarrow a \sim x = b \sim x$$

$$\begin{aligned} & (a_1, \dots, a_n) \sim (x_1, \dots, x_n) = \\ & = (b_1, \dots, b_n) \sim (x_1, \dots, x_n) \Leftrightarrow \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & (a_1 \sim x_1, \dots, a_n \sim x_n) = \\ & = (b_1 \sim x_1, \dots, b_n \sim x_n) \Leftrightarrow \end{aligned}$$

$$\Leftrightarrow \forall i \in \{1, \dots, n\} (a_i \wedge x_i = b_i \wedge x_i) \Leftrightarrow \begin{cases} a_i = b_i \text{ and } x_i = 1 \\ a_i = b_i \text{ and } x_i = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} a_i = b_i \text{ and } x_i = 1 \\ a_i = b_i \text{ and } x_i = 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \forall i \in \{1, \dots, n\} (x_i = 1 \Rightarrow a_i = b_i). (\ast)$$

The  $a \in \mathbb{L}_2^n \Leftrightarrow a = (a_1, \dots, a_n)$

in  $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{L}_2 = \{0, 1\}$ . Assume:

$$a \neq \{b \in \mathbb{L}_2^n \mid a \neq b\} \quad (\ast)$$

$$= \{(b_1, \dots, b_n) \mid b_1, \dots, b_n \in \{0, 1\}\}$$

$$\forall i \in \{1, \dots, n\} (x_i = 1 \Rightarrow a_i = b_i) \} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow a \neq 2^{n-k}. (\ast)$$

$$\mathbb{L}_2^n \setminus F = \{a \in F \mid a \in \mathbb{L}_2^n\} \Rightarrow$$

$$\mathbb{L}_2^n = \bigcup_{a \in F} \mathbb{L}_2^n \setminus F \times \{\alpha = a\}$$

$$\beta = b \in \mathbb{L}_2^n \setminus F \Rightarrow \alpha \neq \beta \Leftrightarrow \alpha \cap \beta = \emptyset.$$

$$\Rightarrow 2^n = |\binom{n}{2} \setminus F| = \sum_{\alpha \in \binom{n}{2} \setminus F} |\alpha| =$$

PG  
39

(\*)

$$\sum_{\alpha \in \binom{n}{2} \setminus F} 2^{n-k} = 2^{n-k} \cdot |\binom{n}{2} \setminus F|.$$

$$\Rightarrow |\binom{n}{2} \setminus F| = \frac{2^n}{2^{n-k}} = 2^k \in \{3, 2, 1\}$$

$2^3, \dots, 2^0, \quad (2)$

decid

$$F \text{ Schmax } (\binom{n}{2}) \Rightarrow k=1 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow |\binom{n}{2} \setminus F| = 2^1 = 2 \quad \text{cum era}$$

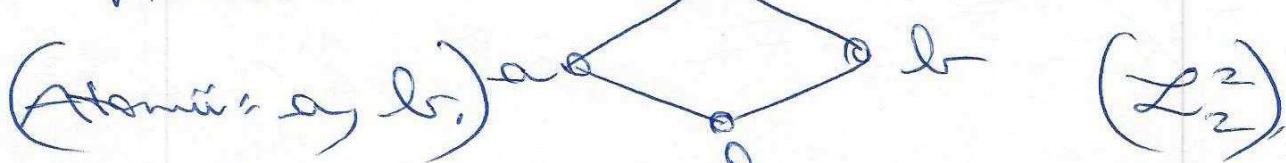
de exspectat pt.  $\Rightarrow$  din acest  
cas,  $\binom{n}{2} \setminus F \approx \binom{n}{2}$  conform (b)

din Exercitiul 22.

TEMĂ: Să se citească din  
EXPLICATIILE, PDF, exercitiul cu  
determinarea filtrelor și algebrelor  
Boole factor de cubului.

Exercițiu: să se determine  
filtrele și algebrele Boole  
fiecare de numărul,  
REZOLVARE:

Românilor:  $L_2^2 = \left( L_2 = \{0, a, b, 1\} \cup \{ \neg, \leq, \wedge, \vee \}, \neg \bar{=} \right)$  cu acesta diagrama  
Hasse:



(Atomiile: a, b, 1)  $\vdash$   $L_2^2$  are filtrele principale.  $\Rightarrow \text{Fil}(L_2^2) =$

$$= \{ [0], [a], [b], [1] \} \vee$$

$(\forall x \in L_2^2)([x] = \bigcup_{y \in L_2^2} \{y \mid y \leq x\})$ , adică  $[0] = L_2^2$ ,

filtrele improprie  $[a] = \{a, 1\}$ ,  
ultrafiltele ale  $L_2^2$   $[b] = \{b, 1\}$ ,

filtrele triviale  $[1] = \{1\}$ .

$$\text{Pb. orice } x \in L_2^2, L_2^2 / (x) =$$

$$= \{ 0 / (x), a / (x), b / (x), 1 / (x) \}$$

PQ  
41

unde  $(\text{HesL}_2^2 = \{\text{gg}, b, z\})$

$$(\underline{u}_{[x]} = \text{Evol}_2^2 \mid u \sim x) \circ y =$$

$$= \text{Evol}_2^2 \mid u \sim x = v \sim y \}$$

$$\%_{[x]}^U \circ_{[x]}^U b /_{[x]}^U z /_{[x]}^U =$$

$$= L_2^2 = \{\text{gg}, b, z\} \neq \text{multimile}$$

$$\%_{[x]}, \circ_{[x]} b /_{[x]} z /_{[x]} \text{ sum}$$

done late done disjuncte,

$$\%_{[0]} = \text{Evol}_2^2 \mid 0 = 0 \sim 0 = v \sim 0 \} =$$

$$= \text{Evol}_2^2 \mid 0 = 0 \} = L_2^2, \Rightarrow$$

$$\Rightarrow L_2^2 /_{[0]} = L_2^2 /_{L_2^2} = \circ_{[0]} \}$$

$$= \circ_{L_2^2} \} \cong L_2 \cong L_2^0.$$

$$(\text{HesL}_2^2)(\underline{u}_{[z]}) = \text{Evol}_2^2 \mid u \sim z$$

$$= v \sim z = \text{Evol}_2^2 \mid u = v \} = \circ_{[z]}$$

$$\Rightarrow \mathbb{L}_2^2 / [\alpha] = \{\cos, \sin, \operatorname{exp}, \operatorname{cosec}\} \quad \text{PG. 42}$$

$$\cong \mathbb{L}_{2,1}^2$$

$$\%_{[\alpha]} = \{\operatorname{vol}_{\mathbb{L}_2^2} \mid \alpha = 0 \wedge \alpha = \operatorname{vol}_{\mathbb{L}_2^2}\}$$

$$= \{0, \operatorname{vol}_{\mathbb{L}_2^2}\}$$

$$\gamma_{[\alpha]} = \{\operatorname{vol}_{\mathbb{L}_2^2} \mid \alpha = \pi \wedge \alpha = \operatorname{vol}_{\mathbb{L}_2^2}\}$$

$$= \{\operatorname{vol}_{\mathbb{L}_2^2} \mid \alpha \leq \pi\} = [\alpha] =$$

(a) direct,  $\gamma_{[\alpha]} = [\alpha] = \{0, \pi\}$ , conform  
 (a) dim Euclidean 2D

$$\Rightarrow \mathbb{L}_2^2 / [\alpha] = \{\%_{[\alpha]}, \gamma_{[\alpha]}\} \cong \mathbb{L}_{2,2}^2$$

$$\cong \mathbb{L}_{2,2}^2$$

$$\%_{[\beta]} = \{\operatorname{vol}_{\mathbb{L}_2^2} \mid \alpha = 0 \wedge \beta = \operatorname{vol}_{\mathbb{L}_2^2}\}$$

$$= \{0, \pi\}$$

$\gamma_{[\beta]} = [\beta] = \{0, \pi\}$ , conform

(a) dim Euclidean 2D

$$\Rightarrow \mathbb{L}_2^2 / [\beta] = \{\%_{[\beta]}, \gamma_{[\beta]}\} \cong \mathbb{L}_2^2 \cong \mathbb{L}_{2,2}^2$$

Exercitii: Fie  $T$  o multime.  
 Pentru orice  $M \in P(T)$ , notam  
 cu  $\bar{M} = T \setminus M$ . Fie  $A \in P(T)$ ,  
 să se determine cardinalul  
 filtreului  $[\bar{A}]$  al algebrai  
 Boole  $(P(T), \cup, \cap, \subseteq, \neg, \emptyset, T)$ .

RESOLVARE:

$$[\bar{A}] = \{M \in P(T) \mid \bar{A} \subseteq M\}. \quad (1)$$

Demonstrăm că  $|\bar{A}| = |\mathcal{P}(A)|$ .

$$|\bar{A}| = |\mathcal{P}(A)|.$$

$$(f(x)) = f: \mathcal{P}(A) \rightarrow [\bar{A}], \quad \forall x \in \mathcal{P}(A)$$

$\begin{array}{c} \text{f: } \mathcal{P}(A) \rightarrow [\bar{A}] \\ \text{AUX } \uparrow \quad \downarrow \\ \text{AUX } \uparrow \quad \downarrow \\ \subseteq \bar{A} \cap A = T \end{array}$

f e injectiv //

Fie  $x, y \in \mathcal{P}(A)$ , cu  $f(x) = f(y)$ ,  $\Leftrightarrow \bar{A} \cap x = \bar{A} \cap y / \cap_A \Rightarrow$

$\Leftrightarrow (\bar{A} \cap x) \cap_A = (\bar{A} \cap y) \cap_A \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow (\bar{A} \cap_A) \cup (\cancel{x \cap_A}) = (\bar{A} \cap_A) \cup (\cancel{y \cap_A}) \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow x = y \Leftrightarrow f \text{ e injectiv. } (*)$

Fie  $M \in \mathcal{F}(A)$ ,  $\Leftrightarrow M \in \mathcal{P}(T)$ , cu

PG. 44

$$\overline{A} \subseteq M,$$

$$M \cap A \in \mathcal{P}(A)$$

$$f(M \cap A) = \overline{A} \cup (M \cap A) = (\overline{A} \cup M) \cap$$

$$\cap (\overline{A} \cup A) = \underbrace{M \cap T}_{=T} = M, \Rightarrow f \text{ e suriectivă. } (*)$$

$(*)$   $\Rightarrow f \text{ e bijectivă.} \Rightarrow |\mathcal{F}(A)| =$

cu operările și relația de ordine usuală; în exercițiul anterior le-am ordonat crescător după cardinalitate, î.e., după nr. de argumente

$$= |\mathcal{P}(A)| = 2^{|A|}.$$

Exemplu de filtru finit în algebra Boole infinite:

• filtrul trivial:  $\mathcal{F}_0 = \{\emptyset, \mathbb{Z}\}$ , are

$$|\mathcal{F}_0| = |\{\emptyset, \mathbb{Z}\}| = 2, \text{ într-o}$$

algebra Boole;

• fie  $T$  o mulțime infinită,  $n \in \mathbb{N}$   
 $\exists A \in \mathcal{P}(T)$ , având  $|A| = n$ ;  $\xrightarrow{\text{(exercițiul precedent)}}$

$\Rightarrow$  în algebra Boole  $\mathcal{F}(T)$ , filtrul

$\mathcal{F}(T - A)$  are  $|\mathcal{F}(T - A)| = 2^{|A|} = 2^n < \infty$   
cazuri particulare:  $n = 0 \Leftrightarrow A = \emptyset; \mathcal{F}(T - \emptyset) =$

$$= \mathcal{F}(T) = \{\emptyset, \mathbb{Z}\}; \text{ filtrul trivial; } |\mathcal{F}(T)| = 2,$$

$$n = 1 \Leftrightarrow A = \{a\}, \text{ cu } a \in T; \mathcal{F}(T - \{a\}) = \mathcal{F}(T - \{a\}) = \{\emptyset, \mathbb{Z}\}; |\mathcal{F}(T - \{a\})| = 2.$$