

Algebra Boole

SEMINAR
DE LOGICĂ MATEMATICĂ COMPUTAȚIONALĂ

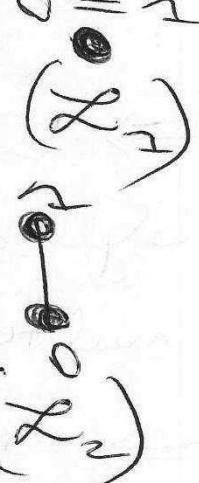
pg. 2

și

2 PARTEA ÎN 2

Exercițiu 2: demonstrați că singurele algebre Boole totale ordonate sunt algebra Boole trivială și algebra Boole standard.

REZOLVARE: Dacă algebra Boole este trivială ($\{0, 1\}$), Algebra Boole trivială = (singura algebra Boole cu exact 2 elemente) și algebra Boole standard = (cu singura algebra Boole cu exact 2 elemente Boole sunt lanturi ($0=1$ și în $L_1 \neq 0 < 1$ și în 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 pentru absurd că B este lant, $\Leftrightarrow \vee = \max$ și $\wedge = \min$ în B .

$$B \text{ este lant.} \Rightarrow \begin{cases} x \leq \bar{x} & \text{nu } \\ \bar{x} \leq x, & \text{10.2} \end{cases}$$

Conform definiției complementării

$$\begin{cases} \bar{x}_i = x \vee \bar{x} = \max\{x, \bar{x}\} & (*) \\ \bar{x}_0 = x \wedge \bar{x} = \min\{x, \bar{x}\}, & (*) \end{cases}$$

$$\begin{cases} \bar{x} \leq x & (*) \\ x \leq \bar{x} & (*) \end{cases}$$

Dacă

$$\begin{cases} x \leq \bar{x} & \text{nu } \\ \bar{x} \leq x & \text{nu } \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x = 0; & x \notin \{0, 1\} \\ x = 1; & x \notin \{0, 1\} \end{cases}$$

$\Rightarrow B$ nu este lant. \Rightarrow Nu există algebră Boole cu 3 sau mai multe elemente nu este lant.

\Rightarrow În general algebre Boole sunt lanturi și sunt L_1 (algebra Boole trivietă) și L_2 (algebra Boole standard).

Definitie: Axonii unei algebrelor Boole sunt succesorii lui 0 din aceeași algebra Boole.

Exercițiu 2: să se demonstreze că \leq este la ^{po. 3} un poset \rightarrow domeniu \rightarrow semimul \rightarrow despre poseturi

(a) să se arate că \leq este injectivă și cănd este strictă.

(b) să se arate că \leq este surjectivă și cănd este strictă.

(c) să se arate că \leq este un isomorfism Boolean și cănd este strictă.

Arătare: $\forall x, y \in A$ a. d.

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

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

(c) să se arate că \leq este un isomorfism Boolean și cănd este strictă.

Arătare: $\forall x, y \in A$ a. d.

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

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

boolean, $\Rightarrow f$ este funcție
 și totodată injectivă (*).
 (Dacă aici repetăm acest argument
 (cum săcădu că de la un element
 de pe domeniu se poate obține
 celălalt în același mod, i.e.
 i.e. $a \in A$ și $0 < a$, \Rightarrow
 $\exists x \in A$ cu $0 < x < a$, \Rightarrow
 $0 < a \xrightarrow{(*)} 0 = f(0) < f(a)$ (*))

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

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

f este monomorfism boolean \Rightarrow

$\Rightarrow f$ este injectivă $\Rightarrow f^{-1}$
 este tot isomorfism boolean \Rightarrow

$\Rightarrow f^{-1}$ este funcție surjectivă

și injectivă. $\xrightarrow{(*)} 0 = f^{-1}(0) <$

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

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

$\Rightarrow 0 < f(a)$, i.e. $f(a)$ este element B.

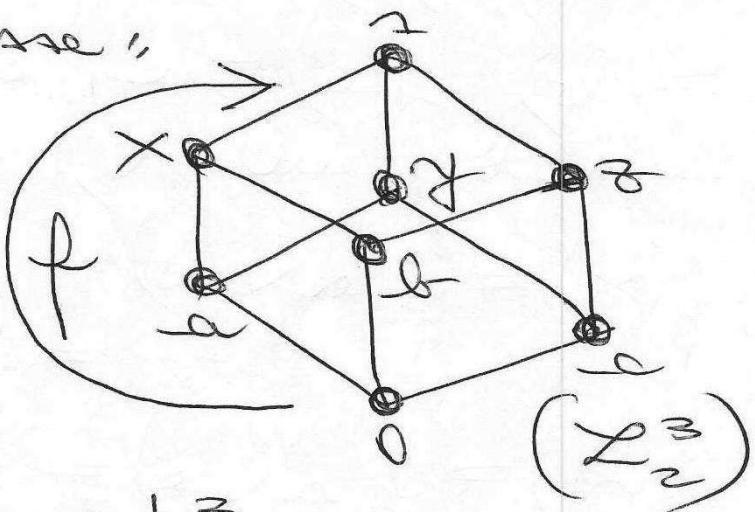
Exercitul 3: să se determine automorfismele booleane ale

PG. 15

cărui

REZOLVARE:

În elementele algebrei Boole $L_2^3 = (\{0, 1\}^3, \vee, \wedge, \neg, \leq)$ există 8 state în acesta (cubul) și 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 , $f(0) = 0$, $f(1) = 1$

(*)

$$f(a), f(b), f(c) \in \{a, b, c\}$$

două state două distincte pt. \Rightarrow f este injectivă.

\Rightarrow tripletul $(f(a), f(b), f(c))$ este
 din $\{ (a, b, c), (a, c, b), (b, a, c), (b, c, a), (c, a, b), (c, b, a) \}$
 6 permutări ale tripletului
 (a, b, c) .

Dacă $(f(a), f(b), f(c)) =$
 $= (a, b, c) \Leftrightarrow f(a) = a, f(b) =$
 $b, f(c) = c$, deci, cum f
 este injectivă în \downarrow rezultă:
 $f(x) = f(a \vee b) = f(a) \vee f(b) =$
 $= a \vee b = x;$
 $f(x) = f(a \vee c) = f(a) \vee f(c) =$
 $= a \vee c = x;$
 $f(x) = f(b \vee c) = f(b) \vee f(c) =$
 $= b \vee c = x.$

$\Rightarrow f = id_{\mathbb{Z}_2^3}$ care este
 unul - cel mai automorfism al
 algebrei Boole \mathbb{Z}_2^3 .

pg. 7

dacă de exemplu,

$$(f(a), f(b), f(c)) = (b, c, a) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow f(a) = b, f(b) = c, f(c) = a$$

studiul din comutarea lui f
cu \vee rezultă:

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

$$= b \vee c = z$$

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

$$= b \vee a = x$$

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

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

Așadar:

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

f este bijectivă;

comutativitate

verifică folosind \circ și f

comutativitatea pe

celalte perechi de elemente

și cu id ,

(proprietatele \Rightarrow f este o
morfismelor \rightarrow și
booleene) \rightarrow f este o
morfismelor booleene)

pg. 8

\Rightarrow f este monomorfism
boolean de la L_2^3 la L_2^3
adică automorfism boolean al
lui L_2^3 .

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

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

Exercițiul 4: Să se determine
morfismele booleene de la
sub la romb.

REZOLVARE:

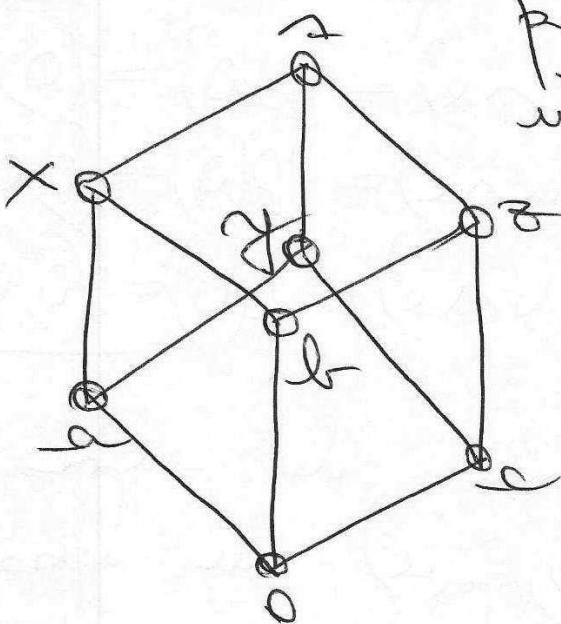
Aici este util să notăm
elementele cubului (L_2^3) și să
se arăte că în exercițiul anterior, datorită
elementelor rombului (L_2^2) să fie
stabilă o relație de rezolvare.

din produsul cartezian

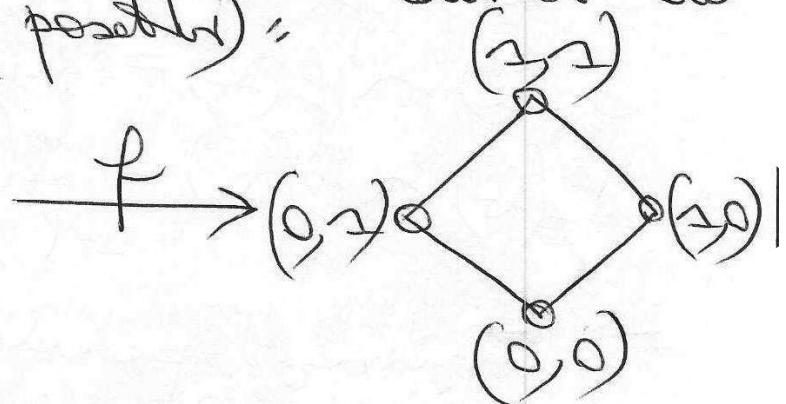
per 9

$$L_2^2 = L_2 \times L_2 \text{ cu } L_2 = \{1 = 0, 1\} \vee \{0, 1\} \subseteq \{0, 1\}$$

(din procedeu obtinut de intersectare a elementelor unui produs direct de poseturi):



L_2^3 (cube)



L_2^2 (rombul)

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

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

$= (1,1)$, \neq cu loc următoare:

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

într-o permutare de liniere

$f(a), f(b), f(c)$, cel putin una
are \geq pe prime posibile in
percare \Rightarrow cel putin una are
 \geq pe care este posibile. $(*)$

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

$$f(a) \sim f(c) = f(a \wedge c) = f(0) = (0, 0) \Rightarrow$$

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

\Rightarrow Intre perurile de cifre
binare $f(a), f(b), f(c)$ nu exista
două cu \geq pe aceeași posibilă. $(*)$.

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

= $\begin{cases} \text{una dintre cele } 3! = 6 \\ \text{permutări ale tripletilui} \\ ((0, 0), (0, 1), (1, 0)) \end{cases}$

sau $\begin{cases} \text{trei posibilități posibile} \\ \text{ale lui } (1, 1) \text{ în} \\ \text{una dintre cele } 3 \text{ triple} \end{cases}$

$\begin{cases} \text{permutări ale tripletilui} \\ ((0, 0), (0, 0), (1, 1)) \end{cases}$

De exemplu =

- Date $f(a) = (0,0)$, $f(b) = (0,1)$, $f(c) = (\overline{1},0)$, căndă:

SXTII
PG. 21

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

$$f(y) = f(ax \vee c) = f(a) \vee f(c) = \\ = (0,0) \vee (\overline{1},0) = (0 \vee \overline{1}, 0 \vee 0) = (\overline{1},0);$$

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

a	0	α	b	β	x	y	z	γ
$f(a)$	(0,0)	(0,0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(\overline{1},0)	(\overline{1},\overline{1})
$f(b)$	(0,0)	(0,0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(\overline{1},0)	(\overline{1},\overline{1})
$f(x)$	(0,0)	(0,0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(\overline{1},0)	(\overline{1},\overline{1})
$f(y)$	(0,0)	(0,0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(\overline{1},0)	(\overline{1},\overline{1})
$f(z)$	(0,0)	(0,0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(0,1)	(\overline{1},0)	(\overline{1},0)	(\overline{1},\overline{1})

se verifică faptul că f este morfism boolean (comutarea lui f cu operațiile booleene le fel ca în exercițiul precedent).

- Date $f(a) = f(b) = (0,0)$ și $f(c) = (\overline{1},\overline{1})$, căndă, ca noi suntem:

$$f(x) = f(\overline{x}) = (0,0) \vee (0,0) = (0,0);$$

$$f(z) = (0,0) \vee (\overline{1},\overline{1}) = (\overline{1},\overline{1});$$

a	0	α	b	β	c	x	y	z	γ
$f(a)$	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(\overline{1},\overline{1})
$f(b)$	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(\overline{1},\overline{1})
$f(x)$	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(\overline{1},\overline{1})
$f(y)$	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(\overline{1},\overline{1})
$f(z)$	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(0,0)	(0,0)	(\overline{1},\overline{1})	(\overline{1},\overline{1})

se verifica faptul că f este morfism boolean,

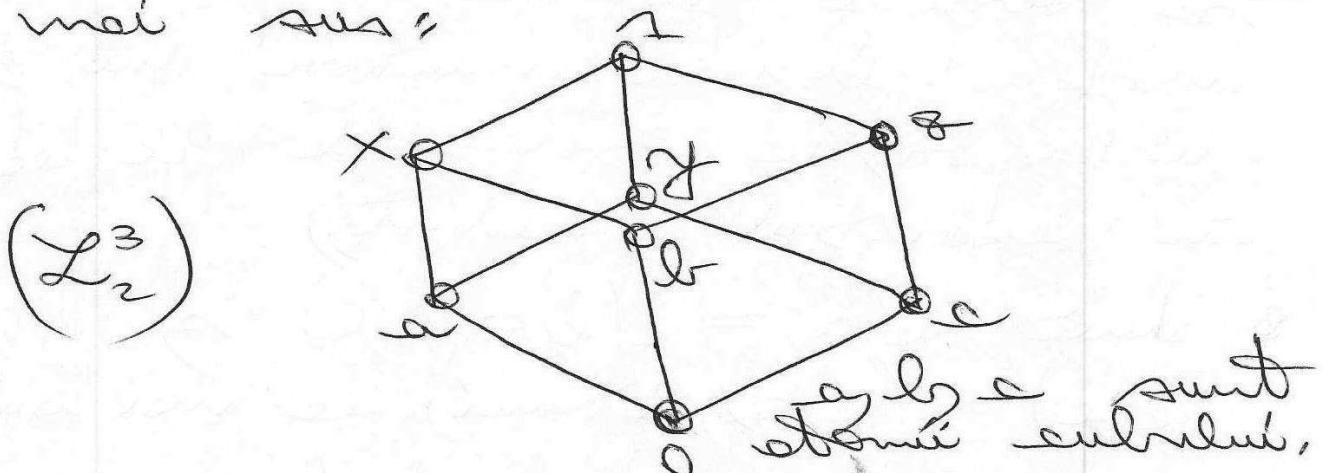
pg. 12

la fel se procedează pt.
fiecare dintr-o ele $6+3=9$
valori posibile ale tripletilor
 $(f(a), f(b), f(c)) \Rightarrow$ Există 9
morfisme booleene de la
 L_2^3 la L_2^2 , care se obțin
prin procedul de mai sus.

Exercițiul 5: Făt se determină
subalgebrale Boole ale cubului.

rezolvare:

Notăm elementele cubului ca
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 $S = \{0, 1\}$, care
este anume la $0, 1$. ($0 =$

$\vdash z, \overline{z} = 0 \vee (\text{max pe } E_0, \overline{z})$
 $\vdash z \wedge 0 \leq z \wedge (\text{min pe } E_0, z)$
 $\Rightarrow \{0, z\}$ este subalgebra
 Boole și lui L_2^3 .

Dacă $S \ni a \Rightarrow S \ni \overline{a} = z$,
 $\{0, a, z, \overline{z}\}$ este subalgebra
 Boole și lui L_2^3 este
 adăugat la $\{0, z, \overline{z}\} \vee z \in \perp$.

Dacă $S \ni b \Rightarrow S \ni \overline{b} = y$,
 Cee mai sus, $\{0, b, y, \overline{z}\}$
 este subalgebra Boole și lui
 L_2^3 .

Dacă $S \ni c \Rightarrow S \ni \overline{c} = x$,
 Cee mai sus, $\{0, c, x, \overline{z}\}$ este
 subalgebra Boole și lui L_2^3 .

Dar de ce S conține 2 atomi
 și lui L_2^3 ? Dacă $S \ni a, b \Rightarrow$
 $S \ni a \vee b = x \Rightarrow S \ni \overline{x} = c$
 conține și el triplă atomi
 $\Rightarrow S \ni \overline{a} = z$;
 $S \ni \overline{b} = y$,
 $\Rightarrow S = L_2^3$.

$$\begin{aligned} \text{Analog dacă } S \ni a, c \Rightarrow & \\ \Rightarrow S = \{ \begin{matrix} 3 \\ 2 \end{matrix} \} & \text{ și deci } S \ni b, c \Rightarrow \\ \Rightarrow S = \{ \begin{matrix} 3 \\ 2 \end{matrix} \} & \end{aligned}$$

Așadar, subalgebrele Boole ale lui L_2^3 sunt: $\{0, 1\}$, $\{0, a, z\}$, $\{0, b, z\}$, $\{0, a, b, z\}$, $\{1\}$, $\{a\}$, $\{b\}$, $\{z\}$. Dintre acestea, $\{0, 1\}$ și $\{1\}$ sunt "subalgebrelor Boole" cu operații de ordinul 0 și 1.

Prin urmare, subalgebra de Boole "cu operații de ordinul 2" există și numai una, care este $\{0, a, b, z\}$.

Isomorfism Boolean:

$L_2^2 \cong \{0, 1\}$, care nu conține niciun atom al lui L_2^3 .

$L_2^2 \cong \{0, a, z\} \cong \{0, b, z\}$
 $\cong \{0, a \times, z\}$, dintre care fiecare conține exact 2 atomi al lui L_2^3 .

$L_2^3 \cong L_2^3$, care conține totuși 3 atomi al lui L_2^3 .

L_2^3 nu are subalgebre Boole care să conțină exact 2 atomi al lui L_2^3 .

Exercițiu 6: Fie (L, \vee, \wedge) PG. 25

$\leq, 0, 1$) și lattice distributivă

morfismă. Notăm cu $C(L)$

multimea elementelor complementare
de la L . Să se demonstreze

$C(L)$ este sublattice

morfismă și L și este
algebra Boole (cu operațiile de
lattice morfismă induse de cele
de pe L).

rezolvare:

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

Ezamnă L este distributivă, \Rightarrow

$$\Rightarrow (\forall x \in C(L))(\exists ! y \in L)(x \vee y = 1 \text{ și } x \wedge y = 0). \text{ Pt. fiecare}$$

$x \in C(L)$, pe exist unic
complement y al lui x în

L și vom nota cu $\bar{x} \in L$,

$$0 \vee 1 = 1 \text{ și } 0 \wedge 1 = 0, \Rightarrow$$

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

$$= (\overline{x} \cdot \overline{z}) \cdot \overline{x} \cdot \overline{z} \stackrel{\text{distrib.} \rightarrow \text{faza de } 0}{=} \overline{(z \cdot x \cdot z)} = 0.$$

$$= (\overline{x} \cdot \overline{z} \cdot \overline{(x \cdot z)}) \stackrel{\text{distrib.} \vee \text{faza de } 1}{=} (\overline{x} \cdot \overline{z} \cdot \overline{1}) = 1$$

$\Rightarrow x \cdot z \in \mathbb{C}(U)$, cu $\overline{x \cdot z} = \overline{x} \cdot \overline{z}$. (*)

Analog

$$\overline{x \cdot z} = \overline{x} \cdot \overline{z} \in \mathbb{C}(U).$$

$\overline{(*)} \cdot \overline{(*)} \cdot \overline{(*)} \Rightarrow \mathbb{C}(U)$ este subiecte marginita și înț.

$\overrightarrow{(L \text{ este})}$
 distributiva $C(L)$ este latică pg. 17
 $\left\{ \begin{array}{l} x \vee \overline{x} = 1 \\ x \wedge \overline{x} = 0 \end{array} \right. \Rightarrow \begin{array}{l} x \in C(L), \text{ cu} \\ \overline{\overline{x}} = x. \end{array}$

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

Exercițiu 7: Fie T multime

MCT. Definim pe $\mathcal{P}(T)$
 relație binară \sim , astfel: pt. 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 a algebrei

Boole $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap, \overline{\cdot}, \subseteq, \delta, T)$

și să se determine filtrele
 asociat ecvestri congruente.

REZOLVARE:

pg. 18

Conform unui rezultat din curs, \beth este exact congruenta asociata filtrului principal $[M]$ al lui $\mathcal{P}(T)$.
 Exoder este congruenta a algebrei Boole $\mathcal{P}(T)$, avand pe $[M]$ ca filtru asociat.

Teorema \Rightarrow să demonstrăm
 directă pt. acest caz particular:
 $M \in \mathcal{P}(T)$,
 $\beth^2 = (\mathcal{P}(T))^2 = \mathcal{P}(T) \times \mathcal{P}(T)$.

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

$$A \cap M = A \cap N \Rightarrow A \beth A. (*)$$

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

Dado $A \supseteq B \supseteq C$, \Leftrightarrow $\text{P}(T)$

$$\Leftrightarrow A \cap M = B \cap M \supseteq B \cap M =$$

$$= C \cap M \Rightarrow A \cap M = C \cap M \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow A \supseteq C, (*)$$

(*) \Leftrightarrow $\exists T \in \text{P}(T), (1)$

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

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

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

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

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

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

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

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

(1), (2), (3) ~~propriedades
congruentes~~ $\vdash \text{com}(\text{P}(T))$.

$\in \text{P}(T)^2 = \{x \in \text{P}(T) \mid x \cap T\} = \{x \in$
 $\in \text{P}(T) \mid x \cap M = T \cap M = M\} = \{x \in \text{P}(T) \mid$
 $M \subseteq x\} = [M]$.

Exercitiul 8: Fie T o multime, iar F multime parabolor definite de lui T .

20

- (a) Să se demonstreze că F este un filtru al algebrei Boole $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap, \neg)$ dacă $\overline{X} = T - X$ este unic $X \in \mathcal{P}(T)$.
- (b) Să se demonstreze că filtrul F este finit generat $\Leftrightarrow T$ este multime finită.
- (c) Să se determine conguența 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) $T \in \mathcal{P}(T)$,

$$|T| = |T - T| = |\emptyset| = 0 < \infty \Rightarrow T \in F \Rightarrow F \neq \emptyset, (*)$$

Te $A, B \in \mathcal{F}(T) \Rightarrow A \cap B \in \mathcal{F}(T)$ (pg. 21)

Dado $A, B \in F \Leftrightarrow |A| < \infty$

$|B| < \infty \Rightarrow |A \cup B| = |A| + |B|$

$+ |B| - |A \cap B| \leq |A| + |B| < \infty$

$\frac{|A \cap B|}{|A \cup B|} \xrightarrow{\text{(de morgan)}} |A \cup B|$

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

Dado $A \in F \nvdash A \subseteq B$, então:

$|A| < \infty \Rightarrow |B| \leq |A| < \infty \Rightarrow$

$|B| < \infty \Leftrightarrow B \in F.$ (***)

(*) (**) (**) $\Rightarrow F \in \text{Filter}(\mathcal{F}(T))$.

(b) Iată de la urmă că
 filtrele sunt generate consider
 cu filtrele principale, și că în
 acea algebra Boole $(B, \vee, \wedge, \neg, \leq)$

$\vdash \forall x_1, \dots, x_n \exists y_1, \dots, y_m \forall z \left(\bigwedge_{i=1}^n \bigwedge_{j=1}^m P(x_i, y_j, z) \right)$ (R6.22)

$\vdash \forall x_1, \dots, x_n \exists y_1, \dots, y_m \forall z \left(\bigwedge_{i=1}^n \bigwedge_{j=1}^m P(x_i, y_j, z) \right) \vdash \forall x_1, \dots, x_n \exists y_1, \dots, y_m \left(\bigwedge_{i=1}^n \bigwedge_{j=1}^m P(x_i, y_j) \right)$
 Astăză, avem de demonstrat
 că este filozon principal \Leftrightarrow
 $\vdash \forall T \left(\bigwedge_{i=1}^n \bigwedge_{j=1}^m P(x_i, y_j) \right) \Leftrightarrow \forall T \left(\bigwedge_{i=1}^n \bigwedge_{j=1}^m P(x_i) \right)$
 presupunem că $\forall T \left(\bigwedge_{i=1}^n \bigwedge_{j=1}^m P(x_i) \right)$
 și $A \in \mathcal{P}(T) \Rightarrow \overline{A} \subseteq T$.
 $\Rightarrow \overline{\overline{A}} = A \subseteq T$
 $\Rightarrow \forall T \left(\bigwedge_{i=1}^n \bigwedge_{j=1}^m P(x_i) \right) \Leftrightarrow \forall T \left(\bigwedge_{i=1}^n \bigwedge_{j=1}^m P(x_i, y_j) \right)$
 $\Leftrightarrow A \in F \Rightarrow \mathcal{P}(T) \subseteq F \subseteq \mathcal{P}(T) \Rightarrow$
 $\Rightarrow F = \mathcal{P}(T) = \boxed{\{E \otimes Y\}}$.
 $\mathcal{P}(T) = \{x \in \mathcal{P}(T) \mid \emptyset \subseteq x\}$
 presupunem că $F = \boxed{M}$
 $\Rightarrow F = \boxed{M} = \{x \in \mathcal{P}(T) \mid M \in \mathcal{P}(T), M \subseteq x\}$
 presupunem prin absurd că

$$\begin{aligned}
 & \frac{|\top| + \infty}{|\top|} \Rightarrow |\top| = |\top \wedge \top| = \text{(*)} \\
 & \frac{|\top| + \infty}{|\top|} \Rightarrow \top \neq \top \\
 & M \in \mathbb{M} \Rightarrow \top \vdash M \vdash \top, \top \\
 & \Leftrightarrow \exists M \in \mathbb{M}, \forall a \in \Sigma, \forall \gamma \in \Sigma^*, M \vdash \{a\} \vdash \gamma \vdash a \in \Sigma \\
 & \Leftrightarrow M \vdash \{a\} \neq \{\gamma\} = \top. \text{ (*)} \\
 & \text{Sar } M \in \mathbb{M} \Rightarrow \top \vdash M \vdash \{a\} \vdash \gamma \vdash a \in \Sigma \Leftrightarrow \frac{|\top|}{|\Sigma|} \vee \frac{|\top|}{|\Sigma \cap \{a\}|} = \frac{|\top|}{|\Sigma \cup \{a\}|} = \text{(*)} \\
 & = \frac{|\top|}{|\Sigma \cup \{a\}|} = |\top| + |\{a\}| - \\
 & = \frac{|\top|}{|\Sigma| + |\{a\}|} = \frac{|\top|}{|\Sigma|} + \frac{|\{a\}|}{|\Sigma|} = \\
 & \text{in (*)} \Rightarrow \top \vdash M \vdash \{a\} \in \mathbb{F}, \text{ (*)}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 (c) \quad \mathcal{Z}_F &= \mathcal{C}(AB) \mid A, B \in \mathcal{P}(F) \\
 A \leftrightarrow B \in F \quad \mathcal{Z} &= \mathcal{C}(AB) \mid A, B \in
 \end{aligned}$$

$\in \wp(\mathbb{F})$, $|A \leftrightarrow B| < \infty$ \Rightarrow (*)
 unde \leftrightarrow este echivalenta
 booleana in $\wp(\mathbb{F})$.

$$\begin{aligned}
 A \leftrightarrow B &= (A \rightarrow B) \cap (B \rightarrow A) = \\
 &= (\overline{A \cup B}) \cap (\overline{B \cup A}) \quad (\text{de Morgan}) \\
 &= (\overline{\overline{A} \cup \overline{B}}) \cup (\overline{\overline{B} \cup \overline{A}}) \quad (\text{de Morgan}) \\
 &= (\overline{\overline{A} \cap \overline{B}}) \cup (\overline{\overline{B} \cap \overline{A}}) = \\
 &= (\overline{A \cap \overline{B}}) \cup (\overline{B \cap \overline{A}}) = \\
 &= (A \setminus B) \cup (B \setminus A) = A \Delta B. \Rightarrow \\
 \Rightarrow \mathbb{F}^2 &= \{ (A, B) \mid A, B \in \wp(\mathbb{F}) \\
 |A \Delta B| &< \infty \}.
 \end{aligned}$$

Exercitiul 9: Fie $(A, \vee, \wedge, \neg, 0, 1)$
 o I_B cu $(B, \vee, \wedge, \neg, 0, 1) \leq (A, \vee, \wedge, \neg, 0, 1)$ obținute
 Booleane, $F \in \text{Fil}(A)$, $G \in \text{Fil}(B)$, iar
 $f: A \rightarrow B$ un morfism boolean,
 să demonstreze că:
 (a) $f^{-1}(G) \in \text{Fil}(A)$.
 (b) dacă f e surjectiv $\Rightarrow f(F) \in \text{Fil}(B)$.

REZOLVARE

$$(a) \quad g \in \text{Flst}(B) \Rightarrow \exists x \in A \text{ s.t. } f(x) = g$$

$$f(z) = z \rightarrow$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow f(z) \in G &\Leftrightarrow z \in f^{-1}(G) \\ \Rightarrow f^{-1}(G) &\neq \emptyset \quad (\star) \end{aligned}$$

11 x, y ea.

Daco

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

$\Leftrightarrow f(x), f(y) \in \text{Graf}(f)$

$$= f(x) \sim f(y) \in G \Rightarrow f(x \sim y) =$$

Lace

Since $x \in f^{-1}(6)$

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

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

(*) (*) (*)

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

(b) Presumption of the subject, (i).

$F \in \text{Func}(A) \Rightarrow F \subseteq A \Rightarrow f(F) \subseteq B.$

$$F \neq \emptyset \Rightarrow f(F) \neq \emptyset \cdot f(\emptyset)$$

Take $u, v \in B,$

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

$x, y \in F \in \text{Func}(A) \Rightarrow x \wedge y \in F.$

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

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

$(\exists x \in F)(u = \overline{f(x)}).$

$v \in B \xrightarrow{(\#)} (\exists y \in A)(f(y) = v).$

$$u \leq v \Leftrightarrow u \vee v = v.$$

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

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

PG, 27

$$\Rightarrow v = f(x \vee y) \in f(F), \quad (\#), (\#), (\#) \Rightarrow f(F) \in \text{Filt}(B).$$

Exercițiu 20: Fie (A, \vee, \wedge) și (B, \vee, \wedge, \neg) algebre Boole cu morfism boolean, să se demonstreze că:

(a) $f^{-1}(\{1\}) \in \text{Filt}(A)$,

(b) $f(A)$ este subalgebra Boole a lui B , isomorfă cu subalgebra Boole factor $\cancel{f^{-1}(\{1\})}$.

(c) pentru orice subalgebra Boole S a lui B $\Rightarrow f(S)$

este subalgebra Boole

în B ;

(d)

pentru orice subalgebra

Boole

\vdash în B

$f^{-1}(T)$

este subalgebra Boole

A.

REZOLVARE:

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

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

(b) $f(A) = B.$

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

$\forall x \in A \quad \exists y \in f(A), \Leftrightarrow (\exists x, y \in A)$

$\Rightarrow u \vee v = f(x) \vee f(y) =$

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

$u = f(x) = f(x) \in f(A), (***)$

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

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

PG,
29

Te $\varphi: A \setminus_{f^{-1}(\{1\})} \rightarrow f(A)$

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

Te $x, y \in A$

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

$= y \setminus_{f^{-1}(\{1\})} \Leftrightarrow (x, y) \in \mathbb{2} \setminus_{f^{-1}(\{1\})} \Leftrightarrow$

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

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

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

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

$= \varphi(y \setminus_{f^{-1}(\{1\})}). \quad \text{Ander}$

φ este biye definită
 injectivă, conform \Leftrightarrow
 ceea ce se poate scrie de la
 conform \Leftrightarrow de echivalență

pg.
30

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

Aceeași φ e bijectivă. (I).

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

$$^2 = f(2) = \varphi \left(\cancel{2} / f^{-1}(C_{xy}) \right). \quad (II)$$

$\forall x, y \in A$,

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

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

$$\varphi(\cancel{x} f^{-1}(c_{\gamma\gamma})) = \varphi(\cancel{x} f^{-1}(c_{\gamma\gamma})) = \\ = f(x) = \overline{f(x)} = \cancel{\varphi(\cancel{x} f^{-1}(c_{\gamma\gamma}))}. (\text{IV}).$$

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

morfism boolean. $\xrightarrow{(\text{I})} \varphi$ este

homomorfism boolean.

(c) TER α OBLIGATORIE,

(d) TER α OBLIGATORIE,

desarrollar $\tau_2 = \text{F} \wedge (\text{B} \vee \gamma \neg)$

$\leq, 0, 1) \rightarrow$ álgebra Boole

FEFUSET(B), se x

co. (a) $\cancel{x} = \text{F}$, se demonstreaza

(b) F

el lui B \Leftrightarrow álgebra Boole

PG.
32

factor B/F este isomorf
cu algebra Booleană standard,
REZOLVARE:

$$\begin{aligned}
 (a) \quad \mathcal{X}_F &= \{a \in B \mid a \neq \top\} = \\
 &= \{a \in B \mid a \leftrightarrow \perp \in F\}.
 \end{aligned}$$

Pt. să se arate că $a \in B$, avem:

$$\begin{aligned}
 a \leftrightarrow \perp &= (a \rightarrow \perp) \wedge (\perp \rightarrow a) = \\
 &= (\overbrace{a \vee \perp}^{\equiv \perp}) \wedge (\overbrace{\perp \vee a}^{\equiv a}) = \perp \wedge a = a, \\
 &\quad = 0 \vee a = a
 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \mathcal{X}_F = \{a \in B \mid a \in F\} = F.$$

$$\begin{aligned}
 (b) \quad \frac{n}{n} &= \frac{B/F}{F} \cong L_2 = \{L_2 = \{0, 1\} \\
 &\text{max, min, } \rightarrow \leq, 0, 1\}, \text{ cu } 0 \neq 1. \Rightarrow \\
 &\Rightarrow |B/F| = 2, \quad \Rightarrow B/F = \{0/F, 1/F\} \\
 0_F &= \min(B/F), \quad \text{cu } 0_F + 1_F = 1_F \Rightarrow \\
 1_F &= \max(B/F) \quad \Rightarrow F \cap X_F = \emptyset.
 \end{aligned}$$

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

PG
33

$\frac{1}{F} \in a \in B \Rightarrow \frac{1}{a} \in B \setminus F = C_F$

$\frac{1}{F} \in a \in F \Rightarrow \frac{1}{a} = \frac{1}{a}$ $\Rightarrow \frac{1}{a} \in F \setminus F = \emptyset$

Since $\frac{1}{a} \in F \setminus F = \emptyset$ $\Rightarrow \frac{1}{a} \in F$

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

Since $a \in F \Rightarrow \frac{1}{a} \in F$, $\Rightarrow \frac{1}{a} \in F = \frac{1}{a} \in F$

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

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

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

" \Rightarrow " $F \subseteq \text{Max}(B) \Rightarrow F \neq B \Leftrightarrow$
 $\Leftrightarrow 0 \notin F \Rightarrow \frac{1}{F} \neq F$. $\xrightarrow{(0 \in F)} 0 \in F$

$\neq \gamma_F \cdot (\mathbb{H})$

Te $a \in B$, $\frac{\text{Fam}(B)}{\text{characterize ultrafilterelor}} \in F$

PG
34.

sun $\bar{a} \in F$.

Dacă $a \in F \xrightarrow{(a)} \gamma_F \Rightarrow$

$\Rightarrow a/F = \gamma_F \cdot (\mathbb{H})$

Dacă $\bar{a} \in F \xrightarrow{(a)} \gamma_F \Rightarrow$

$\Rightarrow \frac{a}{F} = \gamma_F \Leftrightarrow a/F = \frac{a}{F} = \gamma_F = 0_F \cdot (\mathbb{H})$

(1), (2) $\Rightarrow B/F = \{0_F\} \times_{F, \gamma} \mathbb{H}$

(1), (2) $\Rightarrow |B/F| = 2 \Rightarrow B/F \cong L_2$.

Exercițiu 72: $n \in \mathbb{N}^*$,

$F \in \text{Fil}(L_2^n)$.

(a) Ce valori poate avea $|F|$?
deoarece $F \in \text{Mex}(L_2^n)$?

(b) Ce valoare poate avea $|L_2^n|$? Să decidem $F \in \text{Max}(L_2^n)$?

PG.
35

REZOLVARE:

(a) $L_2 = (L_2 = \{0, 1\}, \vee, \wedge, \leq, 0, 1)$
 cu $0 \neq 1$: algebra Boole standard. $L_2^n = (L_2^n = \{0, 1\}^n, \vee, \wedge, \leq, 0, 1)$, cu operație \geq relativă de ordine definită pe componentă.
 $L_2^n = \{0, 1\}^n = \underbrace{\{0, 1\} \times \dots \times \{0, 1\}}_{\text{de } n \text{ ori}} = \mathcal{E}(x_1, \dots, x_n) \mid x_1, \dots, x_n \in \{0, 1\}.$

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

$$\Rightarrow (\exists x \in \mathbb{L}_2^n)(F = [x]). \quad \text{pg 36}$$

$$x \in \mathbb{L}_2^n \Leftrightarrow (\exists x_1, \dots, x_n \in \{0, 1\})$$

$$(x = (x_1, \dots, x_n)), \text{ Not, } k =$$

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

$$F = [x] = \{x \in \mathbb{L}_2^n \mid x \leq a\} \quad (*)$$

$$= \{ (x_1, \dots, x_n) \mid x_1, \dots, x_n \in \{0, 1\} \}$$

$$\bigwedge_{i \in \overline{3n}} (x_i \leq a_i) \}, =$$

$$= \{ (x_1, \dots, x_n) \mid \bigwedge_{i \in \overline{3n}}$$

$$[(x_i = 0 \Rightarrow a_i \in \{0, 1\}) \wedge$$

$$(x_i = 1 \Rightarrow a_i = 1)] \}, \quad (**),$$

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

Endend $k \leq n$.

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

Intr -> algebra Boolean finite)

ultrafiltrele sunt exact

filtrele (principale) generate de

steme,

$$\text{Azieler} = \bigcap_{k=1}^n \text{Max}(L_2^n)$$

$\Leftrightarrow x$ este steme din

L_2^n .

$$\Leftrightarrow k=1 \Rightarrow |F|=2^{n-k}=2^{n-1}.$$

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

Atunci orice abel \$L_2^n\$:

$$x \in b = (b_1, \dots, b_n) : a = (a_1, \dots, a_n)$$

$$b_1, \dots, b_n \in L_2 \Rightarrow a_1, \dots, a_n \in L_2$$

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

$$a \sim_F b \Leftrightarrow a \cap x = b \cap x$$

$$a_1, \dots, a_n \cap (x_1, \dots, x_n) =$$

$$b_1, \dots, b_n \cap (x_1, \dots, x_n) \Leftrightarrow$$

$$(a_1 \cap x_1, \dots, a_n \cap x_n) =$$

$$(b_1 \cap x_1, \dots, b_n \cap x_n) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \forall i \in \{1, \dots, n\} (a_i \wedge x_i =$$

$$= b_i \wedge x_i) \Leftrightarrow \begin{cases} 0 & \text{dec } x_i = 0 \\ b_i & \text{dec } x_i = 1 \end{cases}$$

$$= \begin{cases} 0 & \text{dec } x_i = 0 \\ b_i & \text{dec } x_i = 1 \end{cases}$$

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

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

in $a_1, \dots, a_n \in \{0, 1\}$. Then:

$$a/F = \{b \in \mathbb{L}_2^{\sim} \mid a \sim_F b\} \quad (\ast \ast \ast)$$

$$= \{(\bar{b}_1, \dots, \bar{b}_n) \mid b_1, \dots, b_n \in \{0, 1\}\}$$

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

$$\Leftrightarrow a/F = 2^{n-k}. (\ast \ast \ast).$$

$$\mathbb{L}_2^{\sim}/F = \{a/F \mid a \in \mathbb{L}_2^{\sim}\}.$$

$$\mathbb{L}_2^{\sim} = \bigcup_{a \in \mathbb{L}_2^{\sim}/F} a/F \quad \text{if } \alpha \neq \beta \Rightarrow \alpha \sim \beta$$

$$\beta \in b/F \in \mathbb{L}_2^{\sim}/F \quad (\alpha \neq \beta \Leftrightarrow \alpha \sim \beta = 0),$$

$$\Rightarrow 2^n = |\mathbb{L}_2| = \sum_{\alpha \in \mathbb{L}_2 / F} |\alpha| =$$

PQ
39

(****)

$$\sum_{\alpha \in \mathbb{L}_2 / F} 2^{n-k} = 2^{n-k} \cdot |\mathbb{L}_{2/F}|.$$

$$\Rightarrow |\mathbb{L}_{2/F}| = \frac{2^n}{2^{n-k}} = 2^k \in \{3, 2, 1\}$$

$2^3, \dots, 2^n, 2^1$. (2)

Seuă $\text{Fermat}(2^n) \Rightarrow k=1 \Rightarrow$

$$\Rightarrow |\mathbb{L}_{2/F}| = 2^1 = 2, \text{ cum era}$$

de exceptat pt. în acest
casă $\mathbb{L}_{2/F} \cong \mathbb{L}_2$ conform (b)
din Exercițiu 22.

TEMĂ: Să se citească din
EXPLICAȚIA 2, PDF exercițiul cu
determinarea filtrelor și algebrelor
Boole factor de cuburi,

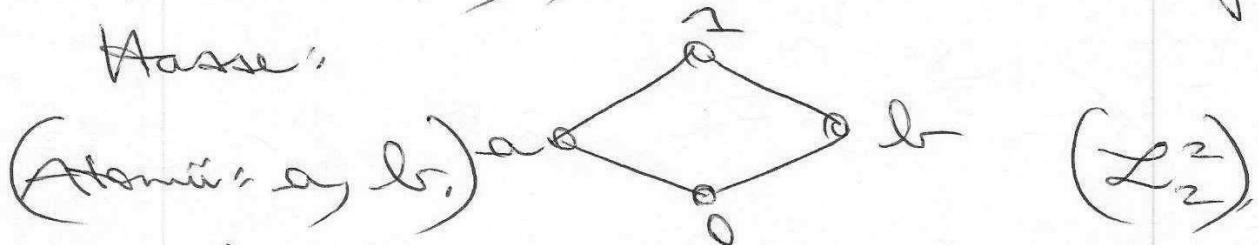
Exercitii: să se determine

PG.
40.

filtrele și algebrele Boole
fator de numărui,
RESUME?

Români: $L_2^2 = (L_2 = \{0, a, b, 1\} \vee
1 \bar{\wedge}, \leq, 0, 1)$, cu acesta diagramă

Hasse:



$|L_2^2| = 4 < \infty \Rightarrow L_2^2$ are state

filtrele principale. $\Rightarrow \text{Filt}(L_2^2) =$
 $= \{[0], [a], [b], [1]\} \vee$

$$(\forall x \in L_2^2)([x] = \text{Cup } L_2^2) \times \leq$$

$\leq u \bar{y}$), adică: $[0] = L_2^2$,

filtrele improprie $[a] = \{a, 1\}$;
ultrafiltrele $[b] = \{b, 1\}$,

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

$$\begin{aligned} \text{Pb. orice } x \in L_2^2, L_2^2 / [x] = \\ = \{0 / [x], a / [x], b / [x], 1 / [x]\} \end{aligned}$$

unde $(\text{AusL}_2^2 = \text{Evol}_2)$ P. 42
 $(u/x) = \text{Evol}_2^2 \mid u^2 \rightarrow v^2 =$
 $= \text{Evol}_2^2 \mid u \sim x = v \sim x^2$
 $\%_x^U \circ /_x^U \circ /_x^U \circ /_x^U =$
 $= L_2^2 = \text{Evol}_2^2$ ~~je multivale~~
 $\%_x^U \circ /_x^U \circ /_x^U \circ /_x^U$ ~~sunt~~
 done ~~ete~~ done ~~disjuncte~~,
~~done~~

$$\begin{aligned}
 \%_0 &= \text{Evol}_2^2 \mid 0 = 0 \sim 0 = v \sim 0^2 = \\
 &= \text{Evol}_2^2 \mid 0 = 0^2 = L_2^2 \Rightarrow \\
 \Rightarrow L_2^2 /_0 &= L_2^2 /_{L_2^2} = \mathbb{C}\%_0^U = \\
 &= \mathbb{C}L_2^2 \cong L_2 \cong L_2^0.
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 (\text{AusL}_2^2)(u/x) &= \text{Evol}_2^2 \mid u \sim x = \\
 &= v \sim 1^2 = \text{Evol}_2^2 \mid u = v^2 = \mathbb{C}u^2.
 \end{aligned}$$

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

$\cong \mathbb{Z}_{2^n}$

$$\%_{[\alpha]} = \text{evol}_{\mathbb{L}_2^2} \mid 0 = 0 \wedge \alpha = \text{nat} =$$

$$= \{0, 1, 2, \dots\}$$

$$\gamma_{[\alpha]} = \text{evol}_{\mathbb{L}_2^2} \mid \alpha = \text{nat} = \text{nat} =$$

$$= \{\text{nat}_{\mathbb{L}_2^2} \mid \alpha \leq \text{nat}\} = [\alpha] =$$

(say direct) $\gamma_{[\alpha]} = [\alpha] = \{[0], [1]\}$
 (α) dim Euclidean \mathbb{L}_2^2 , conform

$$\Rightarrow \mathbb{L}_2^2 / [\alpha] = \{0 / [\alpha], \gamma_{[\alpha]}\} \cong \mathbb{Z}_{2^n} \cong$$

$\cong \mathbb{Z}_{2^n}$

$$\%_{[\beta]} = \text{evol}_{\mathbb{L}_2^2} \mid 0 = 0 \wedge \beta = \text{nat} =$$

$$= \{0, 1, 2, \dots\}$$

$\gamma_{[\beta]} = [\beta] = \{[0], [1]\}$, conform

(α) dim Euclidean \mathbb{L}_2^2

$$\Rightarrow \mathbb{L}_2^2 / [\beta] = \{0 / [\beta], \gamma_{[\beta]}\} \cong \mathbb{Z}_{2^n} \cong \mathbb{Z}_{2^n}$$

Exercitiu:

Fie T o multime.
 Pentru orice $M \in \mathcal{P}(T)$, notam cu $\bar{M} = T - M$. Fie $A \in \mathcal{P}(T)$, sa se determine cardinalul
 �ldului $[\bar{A}]$ al algebrai
 Boole $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap, \bar{\cdot}, \emptyset, T)$.

RESOLVARE:

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

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

$$(f(x) = \begin{cases} \bar{A} & \text{daca } x \in \mathcal{P}(A) \\ \bar{A} \cup X & \text{daca } x \in \mathcal{P}(A) \end{cases})$$

f e bijectiv.

$$\begin{aligned} &\text{Fie } X, Y \in \mathcal{P}(A), \text{ cu } f(X) = \\ &= f(Y), \Leftrightarrow \bar{A} \cup X = \bar{A} \cup Y, \text{ sau} \\ &\Rightarrow (\bar{A} \cup X) \cap A = (\bar{A} \cup Y) \cap A \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow (\bar{A} \cap A) \cup (X \cap A) = (\bar{A} \cap A) \cup (Y \cap A) \Leftrightarrow \\ &\Rightarrow X = Y, \Rightarrow f \text{ e injectiva. } (*) \end{aligned}$$

$\forall A \in \mathcal{F}(T) \Leftrightarrow M \in \mathcal{P}(T)$ cu $A \subseteq M$

PG. 44

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

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

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

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

cu operațiile și relația de ordine usuală; în exercițiul anterior se-a avut ordinea crescătoare după ordinea, i.e., după nr. de argumente.

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

Exemplu de filtru finit în algebre Boole infinite:

• filtrul trivial: $\mathcal{F}(T) = \mathcal{E}_{T^3}$, are $|\mathcal{F}(T)| = |\mathcal{E}_{T^3}| = 2^3$, într-o aceală algebra Boole;

• fie T o multime infinită, $n \in \mathbb{N}$ și $A \in \mathcal{P}(T)$, având $|A| = n$; \Rightarrow în algebra Boole $\mathcal{F}(T)$, filtrul $\mathcal{F}(T - A)$ are $|\mathcal{F}(T - A)| = 2^{|A|} = 2^n < \infty$; cauză particulară: $n = 0 \Leftrightarrow A = \emptyset$; $|\mathcal{F}(T - \emptyset)| =$

$$= |\mathcal{F}(T)| = |\mathcal{E}_{T^3}|; \text{ filtrul trivial: } |\mathcal{F}(T)| = 2^3 = 8; \\ n = 1 \Leftrightarrow A = \{a\} \text{ cu } a \in T: |\mathcal{F}(T - \{a\})| = |\mathcal{E}_{T - \{a\}}, T^3|; |\mathcal{F}(T - \{a\})| = 2^2 = 4.$$