

SXT
pg. 1

SEMINARUL AL XII-LEA
DE LOGICĂ MATEMATICĂ și
COMPUTAȚIONALĂ
~ MATERIAL PENTRU STUDENȚI ~
~ 2015 - 2016 ~

Exercițiu 2: Demonstrați că
singurele algebre Boole total
ordonate sunt algebra Boole
triviale și algebra Boole
standard.

REZOLVARE: Dacă algebra Boole este trivială (\Leftarrow constă din doar 0 sau 1), atunci algebra Boole triviale este chiară (algebra Boole cu exact 2 elemente).
 Alte algebre Boole sunt identice cu algebre Boole standard: sunt identice cu algebre Boole standard (0 = 1 în L_2 și $0 \leq 1$ în L_2).
 (L_2)

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

Presupunem prin absurd că
B este lant, $\Leftrightarrow \vee = \max_{\leq}$ și
 $\wedge = \min_{\leq}$ în B.

B este lant. $\Rightarrow \begin{cases} x \leq \bar{x} \\ \bar{x} \leq x \end{cases}$ sună SXT
10.2

Conform definiției complementarității

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

$$(*) \quad (*)$$

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

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

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

\Rightarrow Singurulă algebră Boole care sunt lanturi sunt L_1 (algebra Boole triviale) și L_2 (algebra Boole standard).

Definitie - Atomii unei algebri Boole sunt succesorii lui 0 din aceeași algebra Boole.

Exercise 2: Id se

SXII
20.3

demonstrate it:

- (a) since function is onto
injective postcompose ordines
strictly
- (b) since isomorphism Boolean
dive domain in domain,
RESUME:

(a) If $(A, \leq) \not\cong (B, \leq)$
posetted, war $f: A \rightarrow B$,
 f onto $\not\in$ injective,
If $x, y \in A$ a. d.,
 $x < y \Leftrightarrow \begin{cases} f(x) < f(y) & \text{if } f \text{ is onto} \\ f(x) = f(y) & \text{if } f \text{ is not onto} \end{cases}$
 $\Rightarrow f(x) < f(y)$

(b) If $(A, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1) \not\cong (B, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$ algebra Boolean,
war $f: A \rightarrow B$ un isomorphism

boolean, $\Rightarrow f$ este funcție
notând \nexists injectivă, (*)

SXII
pg. 4

Fie a un element din A
i.e. $a \in A$ ast. $\nexists a$, \Leftrightarrow
 $\Leftrightarrow \begin{cases} 0 < a \xrightarrow{(*)} 0 = f(0) < f(a) \text{ (*)} \\ \nexists x \in A (0 < x < a) \end{cases}$ (1)

Presupunem prin absurd că $f(a)$
nu este element din B .
Conform (*) nu există $0 < f(a)$,

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

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

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

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

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

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

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

Exercitul 3:

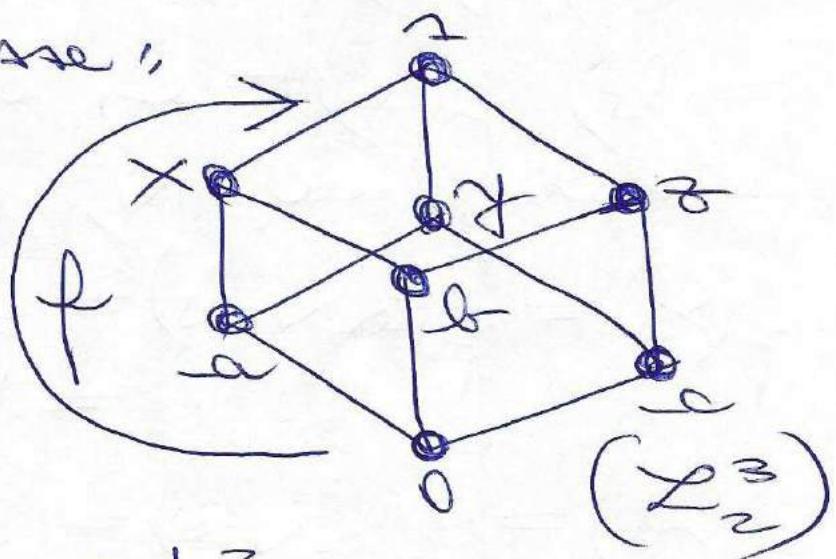
autohomeomorfismele
cubului!

sa se
determine
booleene ale

RESOLVARE:

Este elementele algebrei
Boole $L_2^3 = (L_2^3, \vee, \wedge, \neg, 0, 1)$
(cubul) notate cu in existent
diagrama Hasse:

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



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

Exerc. 2) $\xrightarrow{(*)}$ $f(a), f(b), f(c) \in \{a, b, c\}$
două sunt două
distingibile pt. că f este
injectivă.

\Rightarrow Tripelton $(f(a), f(b), f(c))$ SXXII
 $\in \{ (a, b, c), (a, c, b), (b, a, c)$
 $(b, c, a), (c, a, b), (c, b, a) \}$ (sele
6 permutari ale tripletonului
 (a, b, c)),

Sa se arate $(f(a), f(b), f(c)) =$
 $= (a, b, c) \Leftrightarrow f(a) = a, f(b) =$
 $= b, f(c) = c$, adica, cum f
comutativă și rezultă:

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

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

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

$\Rightarrow f = id_{\mathcal{L}_2^3}$ care este,

autoreversor automorfism al
algebrai Boole \mathcal{L}_2^3 .

Dacă de exemplu,

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

stunci din comutarea lui f

cu \downarrow rezultă:

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

$$= b \vee c = z,$$

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

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

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

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

Așadar:

a	0	a	b	c	x	\cancel{x}	z	y
$f(a)$	0	b	c	a	\cancel{z}	\cancel{x}	y	\cancel{z}

f este bijectivă

f comută cu 0 și 1)

f verifica proprietatea $f \circ f = f$

comută cu \downarrow (\Rightarrow pe celelalte perechi de elemente)

f este

(proprietate) $\Rightarrow f$ comută și
morfismele
booleane)

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

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

$\Rightarrow L_2^3$ are 6 automorfsme
boațe putând fi obținute prin
procedeu de mai sus.

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

REZOLVARE:

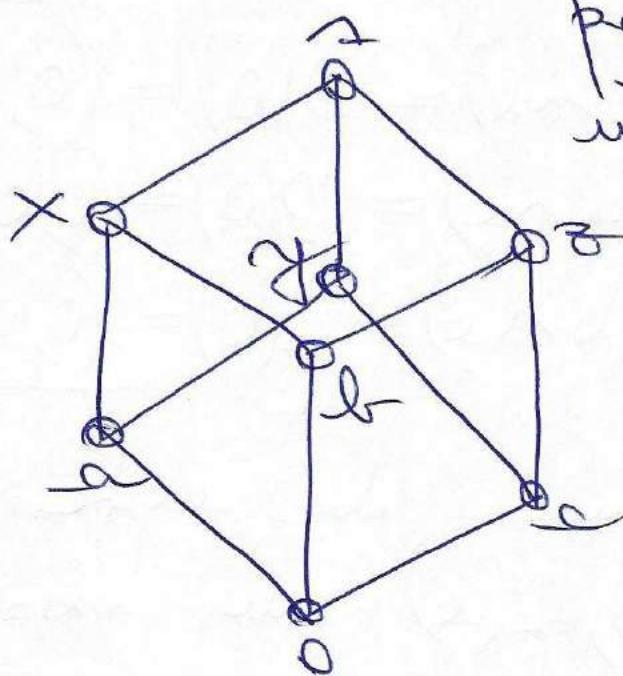
Aici este util să notăm
elementele cubului (L_2^3) la fel
ca în exercițiul anterior, iar
elementele rombului (L_2^2) să fie
echivalenteaza cum rezulta

SXT
POI, 9

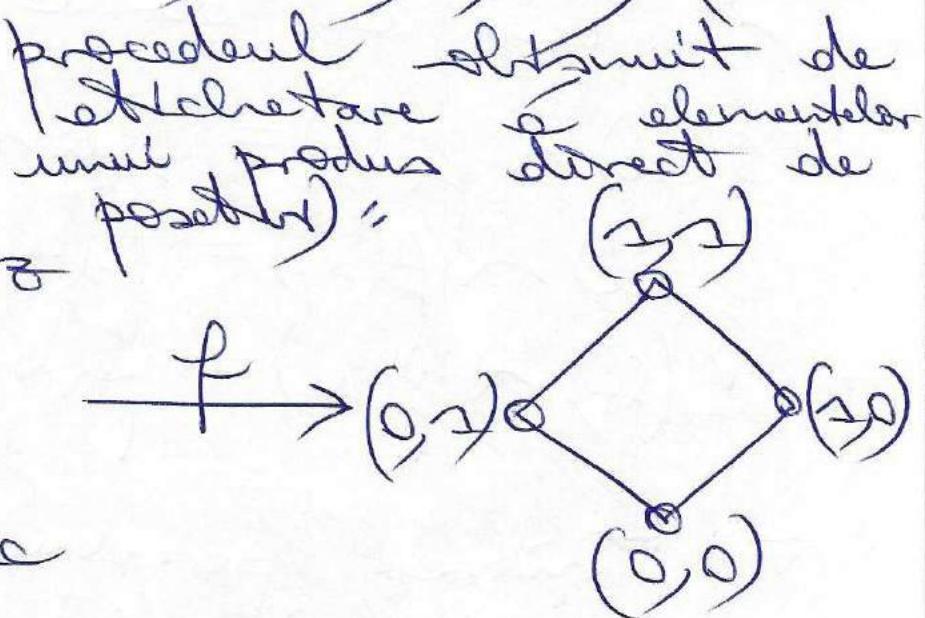
din produsul cartezian

$$L_2^2 = L_2 \times L_2 \text{ cu } L_2 = \{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \} \subseteq \{0, 1\}$$

(din



L_2^3 (cube)



L_2^2 (rombul)

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

$$(f(u) \in L_2^2 = \{0, 1\}^2 = \{(0,0), (0,1), (1,0), (1,1)\}), f(0) = (0,0), f(1) = (1,1), \text{ și au loc următoarele:}$$

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

$$= f(1) = (1,1) \Rightarrow$$

inter
perchile binare

SXT, p. 10

$f(a), f(b), f(c)$, cel putin unele sunt
are 2 pe prime posibile in
perchis \Rightarrow cel putin unele sunt
2 pe care sunt 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 perchile de cifre
binare $f(a), f(b), f(c)$ nu exista
două sau 3 pe care sunt posibile. (*)

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

= $\begin{cases} \text{una dintre cele } 3! = 6 \\ \text{permутаtii de tripletului} \\ ((0, 0), (0, 1), (1, 0)) \end{cases}$

sau $\begin{cases} \text{una dintre cele } 3! = 6 \\ \text{permутаtii de tripletului} \\ ((0, 0), (0, 1), (1, 1)) \end{cases}$

w, posibilitate posibile
de la $(\overline{1}, \overline{1})$ in

$\begin{cases} \text{una dintre cele } 3! = 6 \\ \text{permутаtii de tripletului} \\ ((0, 0), (0, 1), (1, 1)) \end{cases}$

De exemplu =

- Date $f(a) = (0,0)$, $f(b) = (0,1)$, $f(c) = (1,0)$, deci:
 SXTII
PG. 11

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

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

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

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

se verifica faptul că f este morfism boolean (comutarea lui f în operația booleană \wedge fel f în exercițiul precedent),

- Date $f(a) = f(b) = (0,0)$ și $f(c) = (1,1)$, deci, ca noi suntem:
 $f(x) = f(y) = (0,0) \vee (0,0) = (0,0)$
 $f(z) = (0,0) \vee (1,1) = (1,1) \text{ ordere};$

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

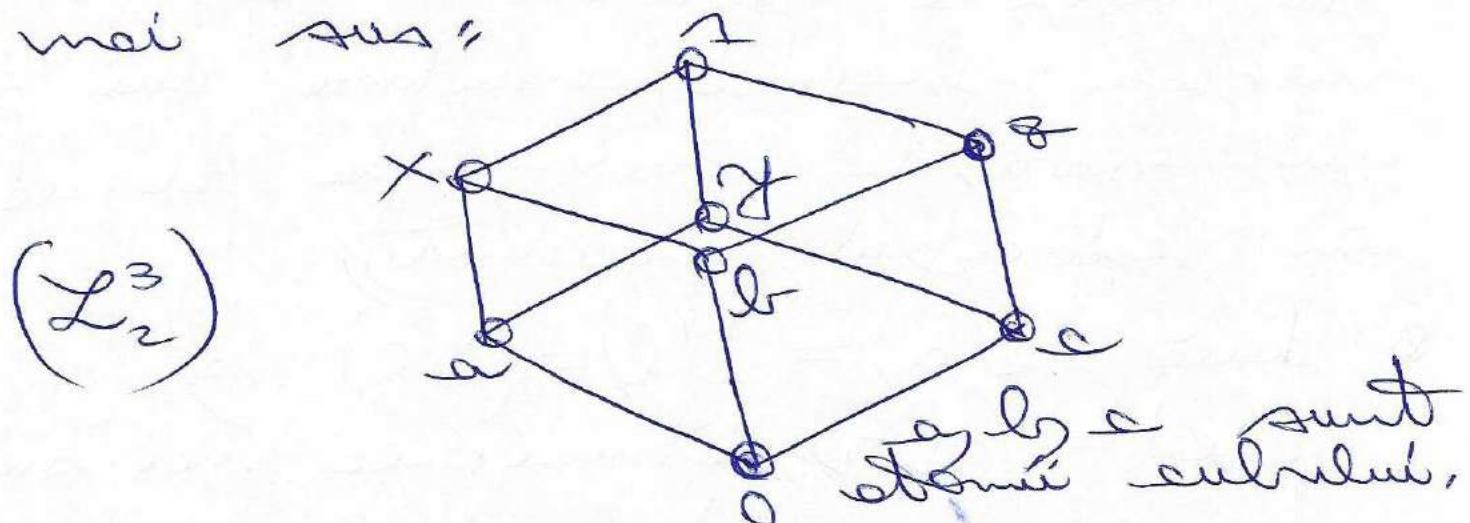
se verifica faptul că f este morfism boolean,

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

Exercițiul 5: să se determine subalgebrale Boole ale cubului.

REZOLVARE:

Notăm elementele cubului ca mai sus:



Așa că $S = L_2^3$, c.d., S este subalgebra Boole a lui $L_2^3 \Rightarrow 0, 1 \in S$.

Putem avea $S = \{0, 1\}$, care este anume o subalgebră.

(SXTA pg. 13)

$\vdash \perp \vdash \perp \Rightarrow \perp$ $\vee (\vdash \max_{\text{pe } E_0, \perp} \perp)$
 $\vdash \perp \Rightarrow \perp \vdash \perp \Rightarrow \perp$ $\wedge (\vdash \min_{\text{pe } E_0, \perp} \perp)$
 $\Rightarrow \{0, \perp\}$ este subalgebra Boole a lui L_2^3 .

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

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

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

În decănd S conține 2 atomi aii lui L_2^3 ? Dacă $S \ni a, b \Rightarrow$
 $\left\{ \begin{array}{l} S \ni a \vee b = x \Rightarrow S \ni \overline{x} = c \\ \text{conține } \Rightarrow \text{d treile atomi} \end{array} \right.$
 $\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} S \ni \overline{a} = z \\ S \ni \overline{b} = y \end{array} \right.$

$\Rightarrow S = L_2^3$

$$\begin{aligned} \text{Analog dacă } S = \{ & 3 \} \Rightarrow (S \otimes a, c) \Rightarrow (\text{XII})_{\frac{1}{14}} \\ \Rightarrow S = \{ & 2 \} \times \text{dec } S \otimes b, c \Rightarrow \\ \Rightarrow S = \{ & 2' \} \end{aligned}$$

Așadar, subalgebrelle Boole ale lui L_2^3 sunt: $\{0, 1\}$, $\{0, a, b\}$, $\{0, b, 1\}$, $\{0, a, 1\}$, $\{a, b, 1\}$, $\{a, b, 0\}$, $\{a, 0, 1\}$, $\{b, 0, 1\}$, $\{0, 1, 1\}$, $\{0, 1, a\}$, $\{0, 1, b\}$, $\{1, a, b\}$, $\{1, a, 0\}$, $\{1, b, 0\}$, $\{a, b, 0\}$, $\{a, 0, b\}$, $\{b, 0, a\}$, $\{a, b, 1\}$, $\{a, 1, b\}$, $\{b, 1, a\}$, $\{1, a, b\}$, $\{1, b, a\}$, $\{1, a, 0\}$, $\{1, b, 0\}$, $\{1, 0, a\}$, $\{1, 0, b\}$, $\{a, 0, 0\}$, $\{b, 0, 0\}$, $\{0, 0, a\}$, $\{0, 0, b\}$, $\{0, 0, 0\}$. Dintre care $\{L_2^3\}$ este

totuși structura de "algebra Boole" cu operația \Rightarrow relativă de ordin)

notând că există una unică

isomorfism Boolean

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

$L_2^2 \cong \{0, a, b\}$ și $\{0, a, b\} \cong \{0, b, 1\}$
 $\cong \{0, a, 1\}$, dintre care

fiecare conține exact
câte 2 atomi al lui L_2^3 .

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

L_2^3 nu este subalgebră Boole
care să conțină exact 2 atomi
ai lui L_2^3 .

Exercițiu 6: Fie (L, \vee, \wedge) (SII), PG. 15

\Rightarrow $L = \{0, 1\}$ este lattice distributivă
împărțită. Notăm cu $C(L)$
multimea elementelor complementare
ale lui L . Să se demonstreze
 $\Rightarrow C(L)$ este sublattice
împărțită a lui L
algebre Boole (că \exists este
lattice împărțită induse de ele
și de pe L .

REZOLVARE:

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

\Leftarrow Dacă L este distributivă \Rightarrow

$$\begin{aligned} & \Rightarrow (\forall x \in C(L))(\exists ! y \in L)(x \vee y = 1 \text{ și } x \wedge y = 0). \text{ Pt. fiecare} \\ & x \in C(L), \text{ pe ceea ce urmărește} \\ & \text{complementul } y \text{ al lui } x \text{ în } L \text{ și vom nota cu } \bar{x} \text{ în } \bar{x} \in L, \\ & \text{având } \bar{x} = 1 - x \text{ și } \bar{x} \wedge x = 0, \Rightarrow \end{aligned}$$

$\Rightarrow 0, z \in C(L)$, em $\overline{0} = z$ se $\overline{z} = 0$.

$$\begin{aligned} & \text{Fe } x, y \in C(L) \\ & \Rightarrow (x \vee y) \wedge x \wedge y = y \quad (\text{distrib. } \wedge \text{ foto de } *) \\ & = \left(\begin{array}{l} x \wedge x = 0 \\ y = 0 \end{array} \right) \vee \left(\begin{array}{l} y \wedge x = y \\ y = 0 \end{array} \right) = 0. \\ & = \overline{x \wedge y} = 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & x \vee y \vee (x \wedge y) = 0 \quad (\text{distrib. } \vee \text{ foto de } *) \\ & = (x \vee y \vee x) \wedge (x \vee y \vee y) = 1 \\ & = \left(\begin{array}{l} x \vee x = 1 \\ y = 1 \end{array} \right) \wedge \left(\begin{array}{l} x \vee y = 1 \\ y = 1 \end{array} \right) = 1 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow x \vee y \in C(L) \text{ em } \overline{x \vee y} = \overline{x} \wedge \overline{y}. \quad (*)$$

Analog $\Rightarrow x \wedge y \in C(L)$ em $\overline{x \wedge y} = \overline{x} \vee \overline{y}$.
 $\overline{x \wedge y} = \overline{x} \vee \overline{y}$.
 $(*)$, $(*)$, $(*)$ $\Rightarrow C(L)$ este
 sublattice marginal e lui L .

SXL
PG. 17

(L este \rightarrow distributivă) $C(L)$ este lăție distributivă mărginită, $\forall x$

$$\begin{cases} x \vee \overline{x} = 1 \Rightarrow \overline{x} \in C(L), \text{ și} \\ x \wedge \overline{x} = 0 \end{cases} \Rightarrow \overline{\overline{x}} = x.$$

$\Rightarrow C(L)$ este lăție distributivă mărginită complementată \Leftrightarrow $C(L)$ este algebră Boole.

Exercițiu 7: Fie T o multime

MEST. 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 $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap, \neg, \subseteq, \delta, T)$.

\exists să se determine filtrele asociate acestor congruențe.

REZOLVARE:

Conform unui rezultat din curs, \mathcal{N} este exact congruenta asociata filtrului principal $[M]$ al lui $\mathcal{F}(T)$.
 Dacă este congruenta cu algebra Boole $\mathcal{P}(T)$, având pe $[M]$ ca filtru asociat.
 Totuși, să demonstrăm direct că asta este în particular:
 $M \in \mathcal{P}(T)$, și
 $\mathcal{N} = (\mathcal{P}(T))^2 = \mathcal{P}(T) \times \mathcal{P}(T)$.

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

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

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

Since $A \cap B \supseteq B \cap C$, $\star \star \star$

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

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

$\Leftrightarrow A \supseteq C$. $(\star \star \star)$

$(\star), (\star), (\star) \Rightarrow \exists \in \mathbb{E}_2(\mathcal{P}(T)), (2)$

Fe

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

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

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

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

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

$A \cap M = A \cap M \Rightarrow A \cap M = A \cap M$

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

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

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

$(1), (2), (3) \xrightarrow[\text{congruence}]{} \exists \in \text{con}(\mathcal{P}(T))$.

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

Exercițiu 8: Fie T o multime, iar F multimea particulară cofinată de lui T .

SXII pg 26

(a) Să se demonstreze că F este un filtru și algebrei Boole $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap, \neg)$.
 $\Leftrightarrow (\forall T) (\text{cu } \overline{\overline{X}} = T - X \text{ și } X \in \mathcal{P}(T)).$

(b) Să se demonstreze că filtrul F este finit generat $\Leftrightarrow T$ este multime finită.

(c) Să se determine conmutația asociată lui F .

rezolvare:

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

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

He

$$\forall B \in \mathcal{F}(T) \Rightarrow A \cap B \in \mathcal{F}(T).$$

S XII
PG. 21

Since

$$\forall B \in F \Leftrightarrow |\bar{A}| < \infty \quad \cancel{x}$$

$$+ |\bar{B}| \Rightarrow |\bar{A} \cup \bar{B}| = |\bar{A}| +$$

$$+ |\bar{B}| - |\bar{A} \cap \bar{B}| \leq |\bar{A}| + |\bar{B}| < \infty$$

$$\overline{A \cap B} \quad (\text{de morgan})$$

$$\overline{A \cup B},$$

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

Since

$$A \in F \Rightarrow A \subseteq B, \text{ then:}$$

$$|\bar{A}| < \infty$$

$$\cancel{x} \\ \bar{B} \subseteq \bar{A}$$

$$|\bar{B}| \leq |\bar{A}| < \infty \Rightarrow$$

$$|\bar{B}| < \infty \Leftrightarrow B \in F.$$

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

(b)

Stim de le sună că

filtrele fruct generate sunt

în filtrele principale, p.d. în

trice algebră Boole ($B, V, \wedge, \neg, \rightarrow, S$)

$$\forall \langle x_1, \dots, x_n \rangle = \{\emptyset\} = \{x_1\} = \{x_2\} = \dots$$

Así, $\forall (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{N}^n \quad (\exists x_1, \dots, x_n \in B)$

$$(\exists x_1, \dots, x_n) = \{x_1, \dots, x_n\}$$

Así, $\forall (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{N}^n$ se demuestra que este filtro principal \Rightarrow

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad \text{Presupuesto} \rightarrow |\mathcal{F}_n| < \infty.$$

He $A \in \mathcal{P}(\mathbb{N}) \Rightarrow \overline{A} \subseteq \mathbb{N}$.

$$\Rightarrow |\overline{A}| \leq |\mathbb{N}| < \infty \Rightarrow |\overline{A}| < \infty \Leftrightarrow$$

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

$$\Rightarrow F = \mathcal{P}(\mathbb{N}) = \boxed{\{\emptyset\}}$$

$$\mathcal{P}(\mathbb{N}) = \{x \in \mathcal{P}(\mathbb{N}) \mid \emptyset \subseteq x\}$$

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad \text{Presupuesto} \rightarrow F = \boxed{\emptyset}$$

para un $M \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$, $M \subseteq \mathbb{N}$

$$\Rightarrow F = \boxed{\emptyset} = \{x \in \mathcal{P}(\mathbb{N}) \mid M \subseteq x\}$$

Presupuesto para absurdum \Rightarrow

$$\frac{|\mathcal{F}| + \infty}{|\mathcal{F}|} \Leftrightarrow |\infty| = |\mathcal{F} - \infty| = \boxed{\text{S XII}}$$

$$\frac{|\mathcal{F}| + \infty}{|\mathcal{F}|} \Leftrightarrow \infty \notin \mathcal{F}.$$

$$M \in [M] = F. \quad \boxed{(*)} \quad M + \infty, \infty$$

$$\Leftrightarrow \exists M \in M. \Rightarrow M - \{a\} \neq M. \quad \boxed{*}$$

$$\Leftrightarrow M - \{a\} \neq [M] = F. \quad (\ast)$$

Sei $M \in [M] = F. \Leftrightarrow |\Sigma| \leq \infty. \quad (\ast)$

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

$$\frac{|\Sigma \cup \{a\}|}{|\Sigma|} = |\Sigma| + |\{a\}| -$$

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

$$\frac{1}{|\Sigma|} + 1 \stackrel{(\ast)}{\leq} \infty. \Rightarrow \Sigma - \{a\} \in F, \quad \boxed{*}$$

in $(\ast) \Rightarrow H \leq \infty.$

d) $\Sigma_H = \{AB\} \mid A, B \in \mathbb{P}(+)$

$$A \leftrightarrow B \in H \Leftrightarrow \{AB\} = \{BA\} \mid A, B \in$$

$\in \mathcal{P}(T)$, $|A \leftrightarrow B| < \infty$ \Rightarrow (*)
 unde \leftrightarrow este echivalenta
 booleana in $\mathcal{P}(T)$.

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

Exercitiul 9: Fie $(A \vee, \wedge, \neg, 0, 1)$ si $(B \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$ algebre Boole, $F \in \text{Filter}(A)$, $G \in \text{Filter}(B)$, iar $f: A \rightarrow B$ un morfism boolean, sa se demonstreze ca:

- $f^{-1}(G) \in \text{Filter}(A)$,
- daca f e surjectiv $\Rightarrow f(F) \in \text{Filter}(B)$.

RESOLVARE:

(a) $G \subseteq B \Rightarrow f^{-1}(G) = A$ (SxII pg. 25)

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

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

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

Se $x, y \in A$.

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

$\Leftrightarrow f(x), f(y) \in G \stackrel{\text{(G Fret(B))}}{\Rightarrow} f(x \wedge y) =$

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

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

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

$\Rightarrow f(y) \in G \Leftrightarrow y \in f^{-1}(G).$ (****)

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

(b) Presupponiamo che f è suriettiva. (1)

SxII Pg. 26

$F \in \text{Fin}(A) \Rightarrow F = A \Rightarrow f(F) \subseteq B;$
 $F \neq \emptyset \Rightarrow f(F) \neq \emptyset, f(\emptyset).$

For $u, v \in B,$

Since $u, v \in f(F) \Leftrightarrow \exists x, y \in F$
 $(u = f(x), v = f(y)),$
 $x, y \in F \in \text{Fin}(A) \Rightarrow x \neq y \in F.$

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

Since $u \in f(F) \ni \exists x \quad u \leq v$
 $\text{dom}:$

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

$v \in B \stackrel{(\text{I})}{\Leftrightarrow} (\exists y \in A)(f(y) = v).$
 $u \leq v \Leftrightarrow u \vee v = v.$

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

$$\left. \begin{array}{l} x \leq x \vee y \\ x \in F \in \text{Filt}(A) \end{array} \right\} \Rightarrow x \vee y \in F \Rightarrow$$

(XII), pg.
27

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

Exercitiul 10: Fie $(A \vee, \wedge)$
 $\leq, 0, 1)$ și $(B \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$
 algebre Boole
 un morfism boolean,
 să se demonstreze că

(a) $f^{-1}(C_2) \in \text{Filt}(A)$,

(b) $f(A)$ este subalgebra

Boole a lui B , isomorfă cu
 algebra Boole factor $A / f^{-1}(C_2)$

(c) pentru orice subalgebra
 Boole S a lui A $f(S)$

SXII PG.
28

este subalgebra Boole a lui B ;
 (d) pentru orice subalgebra Boole T a lui B $f^{-1}(T)$ este subalgebra Boole a lui A .

REZOLVARE:

$$(a) \exists z \in \text{Filt}(B) \xrightarrow{\text{(Exerc. 9, (a))}} f^{-1}(z) \in \text{Filt}(A).$$

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

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

$$\text{Afii } u, v \in f(A) \Leftrightarrow (\exists x, y \in A) \\ (u = f(x)), v = f(y), \Rightarrow$$

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

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

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

S XII PG.
29

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

Te $\varphi: A /_{f^{-1}(\mathcal{E}_{22})} \rightarrow f(A)$

$$(x \in A) (\varphi(x) /_{f^{-1}(\mathcal{E}_{22})} = f(x)),$$

Te $x \in A$.

Ana loc echivalente: $x /_{f^{-1}(\mathcal{E}_{22})} =$

$$= x /_{f^{-1}(\mathcal{E}_{22})} \Leftrightarrow (x, x) \in \mathcal{E}_{22} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow x \leftrightarrow x \in f^{-1}(\mathcal{E}_{22}) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow f(x \leftrightarrow x) \in \mathcal{E}_{22} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow f(x) \leftrightarrow f(x) = 1 \quad \begin{array}{l} \text{(prop. extitutice} \\ \text{de sp. Boole)} \end{array}$$

$$\Leftrightarrow f(x) = f(x) \Leftrightarrow \varphi(x /_{f^{-1}(\mathcal{E}_{22})}) =$$

$$= \varphi(x /_{f^{-1}(\mathcal{E}_{22})}). \quad \text{azader,}$$

φ este biye definită, și
(injectivă),
(conform $n \Rightarrow n$ există doar de din
(există $n \Leftarrow n$ de din
echivalente)

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

Așadar φ e injectivă. (I).

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

$$z = f(z) = \varphi(z / f^{-1}(C_{xy})). \quad (II)$$

Te $x, y \in A$.

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

$\vee \varphi(\cancel{x} / f^{-1}(c_{xy}))$. (III),

$$\varphi(\cancel{x} / f^{-1}(c_{xy})) = \varphi(\cancel{x} / f^{-1}(c_{xy})) = \\ = p(x) = \overline{p(x)} = \overline{\varphi(\cancel{x} / f^{-1}(c_{xy}))}, \text{ (IV).}$$

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

morfism boolean. $\xrightarrow{\text{II}}$ φ este

isomorfism boolean,

(c) TEMA OBLIGATORIE.

(d) TEMA OBLIGATORIE,

Esercitul 22: File (B) \vee, \wedge, \neg

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

$\text{FFN}(B)$, sa se demonstreze

că, (a) $\cancel{F} = F;$

(b) F este ultrafiltre

din $B \Leftrightarrow$ algebra Boole

S XII PG.
32

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

$$(a) \mathcal{X}_F = \{a \in B \mid a \sim_F z\} = \\ = \{a \in B \mid a \leftrightarrow z \in F\}.$$

Prin urmare $a \in B$, avem:

$$a \leftrightarrow z = (a \rightarrow z) \wedge (z \rightarrow a) = \\ = (\underbrace{a \vee z}_{=1}) \wedge (\underbrace{\neg z \vee a}_{=0}) = z \wedge a = a,$$

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

$$(b) \xrightarrow{\text{def}} B/F \cong \mathcal{L}_2 = \{z = \{0, 1\}$$

max, min $\Rightarrow \{0, 1\}$, cu $0 \neq 1 \Rightarrow$

$$\Rightarrow |B/F| = 2, \quad \Rightarrow B/F = \{\emptyset_F, \mathcal{X}_F\}$$

$$\emptyset_F = \min(B/F), \quad \text{cu } \emptyset_F \neq \mathcal{X}_F \Rightarrow$$

$$\mathcal{X}_F = \max(B/F), \quad \text{cu } \mathcal{X}_F \neq \emptyset_F \Rightarrow$$

$$\emptyset_F \cap \mathcal{X}_F = \emptyset, \quad F \models (a)$$

$\Rightarrow \alpha \notin F \Rightarrow F \neq B$. (*) (SAXI PG. 33)

He $a \in B \Rightarrow a/F \in B/F = C/F$

$\nexists F \ni a \Rightarrow a/F = 0/F$ $\text{zu } a/F = 2/F$

Seit $\left\{ \begin{array}{l} a/F = 2/F \\ a/F = 0/F \end{array} \right. \xrightarrow{(2)} F \ni a \Rightarrow$

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

Seit $a/F = 0/F \Leftrightarrow \{a\}/F = \{0\}/F = 2/F \xrightarrow{(2)} F$

$= \overline{a/F} = \overline{0/F} = \overline{0/F} = 2/F \xrightarrow{(2)} F$

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

(***) (****) $\Rightarrow (\forall a \in B)(a \in F \text{ zu } a/F = 2/F)$

$\overline{F \cap T}$ (charakteristische ultrafilter) $F \subseteq \text{Max}(B)$.

" \Rightarrow " $F \subseteq \text{Max}(B) \Rightarrow F \neq B \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow \alpha \notin F \xrightarrow{(2)} 2/F \xrightarrow{(\text{oder})} 0/F \neq$

$\neq \mathbb{Z}/F \cdot (\mathbb{H})$

SXII PG.
34.

Te $a \in B$, $\xrightarrow{\text{(Formed}(B))}$ $a \in F$
 $\xrightarrow{\text{(characterize}} \text{ultrafiltere}}$

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

Dacă $a \in F \xrightarrow{(a)} \mathbb{Z}/F \Rightarrow$

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

Dacă $\overline{a} \in F \xrightarrow{(a)} \mathbb{Z}/F \Rightarrow$

$\Rightarrow \overline{a}/F = \mathbb{Z}/F \Leftrightarrow a/F = \overline{a}/F''$
 $= \overline{a}/F = \mathbb{Z}/F = \mathbb{Z}/F = 0/F$. (2)

(1), (2) $\Rightarrow B/F = \{0/F\} \cup \mathbb{Z}/F\}$. (3)

(1), (3) $\Rightarrow |B/F| = 2 \Rightarrow B/F \cong \mathbb{Z}_2$.

Exercițiu 72: $n \in \mathbb{N}^*$,

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

(a) Ce valori poate avea $|F|$?
Să se arate că $F \in \text{Mes}(L_2^n)$?

(b) Ce valori posibile
are $\left| L_2^n \right|$? Arădă
 $F \in \text{Max}(L_2^n)$?

REZOLVARE:

(a) $L_2 = (L_2 = \{0, 1\}, \vee, \wedge, \leq, 0, 1)$
cu $0 \neq 1$: algebra Boole
standard. $L_2^n = (L_2^n, \vee, \wedge, \leq, 0, 1)$, cu operații și relații
de ordine definite pe componente.
 $L_2^n = \{0, 1\}^n = \underbrace{\{0, 1\} \times \dots \times \{0, 1\}}_{\text{de } n \text{ ori}} =$
 $= \mathcal{E}(x_1, \dots, x_n) \mid x_1, \dots, x_n \in \{0, 1\}.$

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

$$\Rightarrow (\exists x \in L_2^n)(F = \{x\}) \quad \text{(S XII) PG 36}$$

$$x \in L_2^n \Leftrightarrow (\exists x_1, \dots, x_n \in \{0, 1\})$$

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

$$= x_1 + \dots + x_n = \left| \begin{array}{l} \{i \in \overline{3n} \mid x_i = 1\} \end{array} \right|$$

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

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

$$(\forall i \in \overline{3n})(x_i \leq a_i) \Leftrightarrow$$

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

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

$$\left. (x_i = 1 \Rightarrow a_i = 1) \right] \text{.} \quad (**)$$

$$(*), (**) \Rightarrow |F| = 2^{n-k} \quad \text{Evidently } k \in \overline{0, n}.$$

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

Intra - & algebraic Boolean functions

SXT, PG,
37

ultrafiltrele sunt exact
filtre (principale) generate de
steme, Azeder: $\{F \in \text{Max}(L_2^n) \mid F = \{x\}\}$

$\Leftrightarrow x$ este steme din L_2^n .

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

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

Pentru orice abelian L_2^n : $a = (a_1, \dots, a_n)$

dacă $b = (b_1, \dots, b_n)$, atunci $a \sim b$ dacă și numai dacă $b \in \{a/F \mid F \in \text{Max}(L_2^n)\}$.

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

$a \sim_{\{x\}} b \Leftrightarrow a \cap x = b \cap x$

$\Leftrightarrow (a_1, \dots, a_n) \cap (x_1, \dots, x_n) =$
 $= (b_1, \dots, b_n) \cap (x_1, \dots, x_n) \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow (a_1 \cap x_1, \dots, a_n \cap x_n) =$
 $= (b_1 \cap x_1, \dots, b_n \cap x_n) \Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \forall i \in \overline{3^n} (a_i \wedge x_i = b_i \wedge x_i) \Leftrightarrow \begin{cases} \forall i \text{ such that } x_i = 0 \\ \exists i \text{ such that } x_i = 1 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \forall i \in \overline{3^n} (x_i = 1 \Rightarrow a_i = b_i). (*)$$

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

or $a_1 \dots a_n \in \mathbb{L}_2^n = \{0, 1\}^n$. Then:

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

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

$$\forall i \in \overline{3^n} (x_i = 1 \Rightarrow a_i = b_i) \} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow a \neq \exists b \in \mathbb{L}_2^n \mid a \sim b \quad (**).$$

$$\mathbb{L}_2^n \neq \{ a \mid a \in \mathbb{L}_2^n \}.$$

$$\mathbb{L}_2^n = \bigcup_{\alpha \in \mathbb{L}_2^n / F} a \neq \exists \alpha \in \mathbb{L}_2^n / F \quad (\alpha = a)$$

$$\beta = b \neq \exists \mathbb{L}_2^n / F \quad (\alpha \neq \beta \Leftrightarrow \alpha \cap \beta = \emptyset).$$

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

(*)

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

$$\Rightarrow |\mathbb{L}_2^n / F| = \frac{2^n}{2^{n-k}} = 2^k \in \{3, 2, 1\}$$

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

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

$$(2) \Rightarrow |\mathbb{L}_2^n / F| = 2^1 = 2, \text{ cum era}$$

de exceptat p.d. \Rightarrow în acest caz, $|\mathbb{L}_2^n / F| \approx |\mathbb{L}_2|$, conform (b)

din Exercițiu 72.

TEMĂ: Să se citească din EXPLICATIAZ, PDF, exercițiul cu determinarea filtrelor și aleboarelor Boole factor de cubului.

Esercizio: Sia \mathcal{L}_2 determinare
filtrele și algebrele Boole
fator de numărul,
RESOLVARE.

Români: $\mathcal{L}_2^2 = (\mathcal{L}_2 = \{0, \alpha, b, z\}, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$, cu acesta diagramă

Hasse:



$|\mathcal{L}_2| = 4 < \infty \Rightarrow \mathcal{L}_2$ are boole

filtrele principale, $\Rightarrow \text{Filtri } (\mathcal{L}_2^2) =$
 $= \{\{0\}, \{\alpha\}, \{b\}, \{z\}\}$.

$(\forall x \in \mathcal{L}_2^2)([x] = \{\text{neut}\} \times \leq \subseteq \mu\gamma)$, adică: $[0] = \mathcal{L}_2^2$,

filtrul improprie $[a] = \{\alpha, z\}$,
ultrafiltrul $[b] = \{b, z\}$,

filtrul trivial $[z] = \{z\}$.

Pt. orice $x \in \mathcal{L}_2^2$, $\mathcal{L}_2^2 / (x) =$
 $= \{\emptyset / (x), \alpha / (x), b / (x), z / (x)\}$

unde $(\text{HesL}_2^2 = \text{Evol}_2^2)$ (SII) pg. 42

$$\left(u_{[x]} = \text{Evol}_2^2 \mid u \sim [x] \right) = \\ = \text{Evol}_2^2 \mid u \sim x = v \sim x \}$$

$$\%_{[x]}^u \cup a_{[x]}^u \cup b_{[x]}^u \cup c_{[x]}^u = \\ = L_2^2 = \{ 0 \rightarrow b, 1 \} \times \text{multimule}$$

$\%_{[x]}^u, a_{[x]}^u, b_{[x]}^u, c_{[x]}^u$ sunt
disjuncte, cete sunt

$$\%_{[0]}^u = \text{Evol}_2^2 \mid 0 = 0 \sim 0 = v \sim 0 \} = \\ = \text{Evol}_2^2 \mid 0 = 0 \} = L_2^2 \Rightarrow$$

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

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

$$(\text{HesL}_2^2)(u_{[x]}) = \text{Evol}_2^2 \mid u \sim x =$$

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

$$\Rightarrow L_2^2 / \{[a]\} = \{e^{i\alpha}, e^{i\beta}, e^{i\gamma}, e^{i\delta}\}$$

(SIX PG. 42)

$$\cong L_{2,1}^2$$

$$\%_{[a]} = \operatorname{Evol}_{L_2^2} |_{0=0 \wedge a = \text{real}} = \{0, b\}$$

$$\gamma_{[a]} = \operatorname{Evol}_{L_2^2} |_{a=2\pi a = \text{real}} = \{\operatorname{Evol}_{L_2^2} |_{a \leq \pi}\} = [a] =$$

say direct) $\gamma_{[a]} = [a] = \{a, 2\pi\}$
 (a) dir Exercitul 22, conform

$$\Rightarrow L_2^2 / \{[a]\} = \{0 / [a], \gamma_{[a]}\} \cong L_2^2 \cong L_{2,1}^2$$

$$\%_{[b]} = \operatorname{Evol}_{L_2^2} |_{0=0 \wedge b = \text{real}} = \{0, a\}$$

$$\gamma_{[b]} = [b] = \{b, 2\pi\} \text{ conform}$$

(a) dir Exercitul 22

$$\Rightarrow L_2^2 / \{[b]\} = \{0 / [b], \gamma_{[b]}\} \cong L_2^2 \cong L_{2,1}^2$$

Exercițiu: Fie T o multime.
 Pentru orice $M \in \mathcal{P}(T)$, notăm
 cu $\overline{M} = T \setminus M$. Fie $A \in \mathcal{P}(T)$,
 să se determine cardinalul
 folosindu-se $\overline{[A]}$ al spațiului
 Boolean $(\mathcal{P}(T), \cup, \cap, \subseteq, \overline{\cdot}, \emptyset, T)$.

REZOLVARE:

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

Demonstrare

$$|\overline{[A]}| = |\mathcal{P}(A)|.$$

Fie $f: \mathcal{P}(A) \rightarrow [\overline{A}], \forall x \in \mathcal{P}(A)$

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

$\subseteq \overline{A \cup A} = T$

f e bijectiv.

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

$$\Rightarrow (\overline{A \cup x}) \cap_A = (\overline{A \cup y}) \cap_A \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow (\overline{A \cap A}) \cup (\overline{x \cap A}) = (\overline{A \cap A}) \cup (\overline{y \cap A}) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \emptyset \cup (\overline{x \cap A}) = \emptyset \cup (\overline{y \cap A}) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow x \cap A = y \cap A \Leftrightarrow x = y$$

$\Leftrightarrow x = y \Rightarrow f$ e injectiv. (*)

SXB PG. 44

$\forall A \in \mathcal{P}(A), \exists M \in \mathcal{P}(T)$, cu

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

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

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

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

cu operațile și relația de
ordine usuală; în exercițiul
anterior le-am ordonat
descrescător după cardinalitate, i.e.
(după nr. de argumente)

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

Exemplu de filtre finite din
algebra Boole infinite:

- filtrul trivial: $[T] = \{\emptyset, T\}$, are $|[T]| = |\{\emptyset, T\}| = 2$, într-o
algebra Boole;

- $\forall A \in \mathcal{P}(T)$ și multime infinite, $n \in \mathbb{N}$
 $\exists A \in \mathcal{P}(T)$, având $|A| = n$; (exercițiu
 \Rightarrow în algebra Boole $\mathcal{P}(T)$, filtrul
 $[T - A]$ are $|[T - A]| = 2^{|A|} = 2^n < \infty$
casă particulară: $n = 0 \Leftrightarrow A = \emptyset$; $[T - \emptyset] = [T] = \{\emptyset, T\}$; filtrul trivial; $|\{\emptyset\}| = 1$.
 $n = 1 \Leftrightarrow A = \{x\}$ cu $x \in T$; $[T - \{x\}] = \{\emptyset, T - \{x\}\} = \{\emptyset, T - \{x\}, T\}$; $|[T - \{x\}]| = 2$.