

~ MATERIAL PENTRU STUDENȚI ~

Propozitie: Orice produs direct de algebre Boole este o algebra Boole.

Demonstratie: Fie $\{B_i\}_{i \in I}$ multimea de algebrelor Boole. Notam cu $B = \prod_{i \in I} B_i$.

Astfel $B = (B, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$, unde $B = \prod_{i \in I} B_i = \{(x_i)_{i \in I} \mid (x_i \in B_i)\}$

$1 = (z_i)_{i \in I}$ și, pentru orice

$(x_i)_{i \in I}, (y_i)_{i \in I} \in B$, avem:

$$(x_i)_{i \in I} \vee (y_i)_{i \in I} = (x_i \vee_i y_i)_{i \in I},$$

$$(x_i)_{i \in I} \wedge (y_i)_{i \in I} = (x_i \wedge_i y_i)_{i \in I}$$

$$\overline{(x_i)_{i \in I}} = (\overline{x_i})_{i \in I} \quad (\vee: B^2 \rightarrow B)$$

$$\neg: B^2 \rightarrow B, \quad \neg: B \rightarrow B, \quad 0, 1 \in B$$

$$\leq \subseteq B^2$$

Stim, din proprietatele relațiilor binare $\leq = \bigcap_{i \in I} \leq_i = \{(\bar{x}, \bar{y}) |$

 $x = (x_i)_{i \in I} \in B, y = (y_i)_{i \in I} \in B\}$
 $(\forall i \in I)(x_i \leq_i y_i)\}$ este o
 relație de ordinul pe B , ceea ce
 rezultă și din \leq de mai jos.
 Dacă $\exists x \in B$, atunci B este
 un singleton: $B = \{x\}$, astăzi
 $\mathcal{B} = (\{x\}, \vee, \wedge, \neg, \leq, \times, \bar{x})$, cu
 $x \vee x = x \wedge x = \bar{\bar{x}} = x$ și $x \leq =$
 $= \{(\bar{x}, x)\}$, deci $\mathcal{B} = L_1$ "algebra
 Boole trivială".

Această considerăm $\exists x$.
 Atunci $x = (x_i)_{i \in I} \in B, y = (y_i)_{i \in I} \in B$.
 Atunci:
 $x \vee x = (x_i)_{i \in I} \vee (x_i)_{i \in I} =$
 $= (x_i \vee_i x_i)_{i \in I} = (x_i)_{i \in I} = x$;
 analog $x \wedge x = x$; (*)
 $x \vee y = (x_i)_{i \in I} \vee (y_i)_{i \in I} =$
 $= (x_i \vee_i y_i)_{i \in I} = (y_i \vee_i x_i)_{i \in I} =$
 $= (y_i)_{i \in I} \vee (x_i)_{i \in I} = y \vee x$; analog
 $x \wedge y = y \wedge x$; (***)

$$\begin{aligned}
 & (\bar{x} \vee \bar{y}) \vee z = \\
 &= (\bar{x}_i)_{i \in I} \vee (\bar{y}_i)_{i \in I} \vee (z_i)_{i \in I} = \\
 &= (\bar{x}_i \vee \bar{y}_i)_{i \in I} \vee (z_i)_{i \in I} = \\
 &= (\bar{x}_i \vee \bar{y}_i \vee z_i)_{i \in I} = \\
 &= (\bar{x}_i \vee \bar{y}_i \vee z_i)_{i \in I} = \\
 &= (\bar{x}_i)_{i \in I} \vee (\bar{y}_i \vee z_i)_{i \in I} = \\
 &= (\bar{x}_i)_{i \in I} \vee (\bar{y}_i \vee z_i)_{i \in I} = \\
 &= x \vee (\bar{y} \wedge z) \text{ analog } (x \wedge \bar{y}) \wedge z = \\
 &= x \wedge (\bar{y} \wedge z), (*) \\
 & x \vee (x \wedge \bar{y}) = (\bar{x}_i)_{i \in I} \vee (\bar{x}_i \wedge (\bar{y}_i)_{i \in I}) = \\
 &= (\bar{x}_i)_{i \in I} \vee (\bar{x}_i \wedge \bar{y}_i)_{i \in I} = \\
 &= (\bar{x}_i \vee \bar{y}_i)_{i \in I} = (\bar{x}_i)_{i \in I} = \\
 &= x_i \text{ analog } x \wedge (x \vee \bar{y}) = x_i, (**) \\
 & x \leq y \Leftrightarrow (\bar{x}_i)_{i \in I} \leq (\bar{y}_i)_{i \in I} \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow (\bar{t}_i)_{i \in I} (x_i \leq y_i) \Leftrightarrow (\bar{t}_i)_{i \in I}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & (x_i \vee_i y_i = z_i) \Leftrightarrow (\bigvee_{i \in I} x_i \vee_i y_i) = \\
 & = (x_i)_{i \in I} \Leftrightarrow (x_i)_{i \in I} \vee (y_i)_{i \in I} = \\
 & = (x_i)_{i \in I} \Leftrightarrow x \vee y = z. \quad (\text{****}) \\
 & (\text{****}) (\text{****}), (\text{****}) (\text{****}) (\text{****}) \Rightarrow \\
 & \Rightarrow (B) \vee \gamma \Rightarrow \text{este lattice. (1)} \\
 & (t_i)_{i \in I} (0_i \leq_i x_i \leq_i 1_i) \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow (0_i)_{i \in I} \leq (x_i)_{i \in I} \leq (1_i)_{i \in I} \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow 0 \leq x \leq 1. \quad (2)
 \end{aligned}$$

Até $z = (z_i)_{i \in I} \in B$.

$$\begin{aligned}
 & x \vee (y \wedge z) = (x_i)_{i \in I} \vee \\
 & \vee ((x_i)_{i \in I} \wedge (z_i)_{i \in I}) = \\
 & = (\bigvee_{i \in I} x_i \wedge z_i)_{i \in I} \\
 & = (x_i \vee_i (y_i \wedge_i z_i))_{i \in I} = \\
 & = ((x_i \vee_i y_i) \wedge_i (x_i \vee_i z_i))_{i \in I} =
 \end{aligned}$$

$$= \left(\left(x_i \vee_i z_i \right)_{i \in I} \right) \wedge \left(\left(x_i \vee_i s_i \right)_{i \in I} \right)$$

$$\left(x_i \right)_{i \in I} \vee \left(z_i \right)_{i \in I} \quad \left(x_i \right)_{i \in I} \vee \left(s_i \right)_{i \in I}$$

$$= (x \vee z) \wedge (x \vee s), \quad (3)$$

(1), (2), (3) $\Rightarrow (B, \vee, \wedge, \leq, 0, 1)$ este
lattice distributiv marginat. $\#$

$$x \vee \overline{x} = \left(x_i \right)_{i \in I} \vee \overline{\left(x_i \right)_{i \in I}} =$$

$$= \left(x_i \vee_i \overline{x_i} \right)_{i \in I} = \left(1_i \right)_{i \in I} = 1. \quad \#\#$$

$$x \wedge \overline{x} = \left(x_i \right)_{i \in I} \wedge \overline{\left(x_i \right)_{i \in I}} =$$

$$= \left(x_i \wedge_i \overline{x_i} \right)_{i \in I} = \left(0_i \right)_{i \in I} = 0. \quad \#\#\#$$

$\#$, $\#\#$, $\#\#\# \Rightarrow B = (B, \vee, \wedge, \leq, 0, 1)$
este algebra Boole.

Propozitie: Fie B o algebra
Boole. Atunci:

(i) dacă x_i și x_j sunt
elemente distincte ai lui B ,

(ii) Dacă \mathcal{B} este finită, stim că dispunem de trei numere distincte a, b, c în \mathcal{B} .

Demonstrație: Fie $\mathcal{B} = (\mathcal{B}, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$.

(i) $a, b \in \mathcal{B}$ sunt distincte și în \mathcal{B} , \Leftrightarrow $\neg(a \leq b) \Leftrightarrow 0 < a$ și $\neg(\exists x \in \mathcal{B} \text{ cu } 0 < x < a)$
 $\neg(b \leq a) \Leftrightarrow 0 < b$ și $\neg(\exists x \in \mathcal{B} \text{ cu } 0 < x < b)$
 $\Rightarrow a \neq b$.

$$a \wedge b \leq a.$$

Presupunem prin absurd că
 $a \wedge b = a \Leftrightarrow a \leq b \Rightarrow a < b \Rightarrow$
 $a \neq b \Rightarrow 0 < b \Rightarrow$

$$\Rightarrow a = 0. \text{ Cu } 0 < a, \Rightarrow$$

$$\Rightarrow a \wedge b \neq a \Rightarrow a \wedge b < a \Rightarrow$$

$$a \wedge b \leq a \Rightarrow 0 < a \Rightarrow$$

$$\Rightarrow a \wedge b = 0.$$

(ii) Considerăm algebra Boole standard:

$L_2 = (\mathbb{B}_2, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$, în

care $\leq = \{0, 1\} \text{ cu } 0 < 1$ și. (*)

$|B| < \infty$. $\xrightarrow{\text{Teor. de}}$ $\xrightarrow{\text{strucura e}}$ $\xrightarrow{\text{alg. Boole finite}}$ $\xrightarrow{\text{ALG. BOOLE, PG. 7}}$

$\exists n \in \mathbb{N} (B \cong L_2^n)$
 $\cong L_2^n$
 (isomorfie
 algebraică Boole)

$$L_2^n = (\underbrace{(z_1 \vee \dots \vee z_n)}_{\text{n de } z} \Rightarrow \{0,1\}) \text{ cu:}$$

$$0 = \underbrace{(0,0, \dots, 0)}_{n \text{ de } 0}, \quad 1 = \underbrace{(1,1, \dots, 1)}_{n \text{ de } 1}$$

$$L_2^n = \{ (x_1, x_2, \dots, x_n) \mid \begin{array}{l} (\forall i \in \{1, \dots, n\}) \\ (x_i \in \{0,1\}) \end{array} \}$$

Dacă $n=0$, atunci $B \cong L_2^0 \cong \cong L_2^1$, care nu are domeniu,
 deci că multimea de domeniu este \emptyset . $\forall a = \sup(\emptyset) = \min(\emptyset) =$
 rezultat de la postură

$$= 0 = 1, \text{ pt. că } B \cong L_2^1.$$

Asum să presupunem că $n \geq 1$. Fie $f: B \rightarrow L_2^n$ un
 izomorfism boolean de la B la L_2^n , $A \subseteq B$ multimea

Stimile lui B , iar $M \subseteq L_2^n$ multimea stimilor lui L_2^n . Determinantul elementelor lui M .

Din formula relatiei de succesiune a unui produs direct de poseturi even, din L_2^n :

$$\begin{aligned} \gamma &= \left\{ ((x_1, \dots, x_n), (y_1, \dots, y_n)) \mid \right. \\ &\quad \forall i \in \overline{1, n} (x_i, y_i \in \{0, 1\}) \quad \text{xi} \\ &\quad \exists k \in \overline{1, n} (x_k < y_k, \exists i \quad \forall i \in \right. \\ &\quad \quad \quad \left. \begin{array}{l} x_k < y_k \\ x_k = 0 \quad \text{si} \quad y_k = 1 \end{array} \right) \end{aligned}$$

$$\in \overline{1, n} - \{k\} (x_i = y_i) \quad \gamma. \quad (*)$$

$$\begin{aligned} M &= \left\{ (x_1, \dots, x_n) \mid x_1, \dots, x_n \in \right. \\ &\quad \left. \{0, 1\} \quad x^0 = (0, 0, \dots, 0) \right\} \\ &\quad \gamma((x_1, \dots, x_n)) \quad \gamma \in \left\{ (x_1, \dots, x_n) \mid \right. \\ &\quad \left. \exists k \in \overline{1, n} (x_k = 1 \quad \exists i \in \right. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\quad \in \overline{1, n} - \{k\} (x_i = 0) \quad \gamma = \\ &\quad = \{(0, 0, \dots, 0, 1), (0, 0, \dots, 1, 0), \dots \} \end{aligned}$$

$$\rightsquigarrow (3,0, \dots, 0, 0). \exists, \Rightarrow \xrightarrow{\text{ALG. BOOLE, PG. 9}} \vee_{\text{aEM}} a =$$

$$= (0,0) \rightarrow 0, 1) \vee (0,0) \rightarrow 3, 0) \vee$$

$$\vee (3,0, \dots, 0, 0) = (0 \vee 0 \vee \dots \vee 0 \vee 1$$

$$0 \vee 0 \vee \dots \vee 1 \vee 0, \dots, 1 \vee 0 \vee \dots \vee 0 \vee 0)$$

$$= (3, 1, \dots, 3, 1) = 1. \quad (\#)$$

Dann ist Isomorphe
Booleene due Domäne an
Domäne, f $\ni x_i \in f^{-1} : \bigcup_{i=1}^n \rightarrow B$
sind Isomorphe Booleene, \Rightarrow

$$\Rightarrow \begin{cases} (\forall a \in A)(f(a) \in M), \\ (\forall a \in M)(f^{-1}(a) \in A). \end{cases}$$

$$\Rightarrow \text{Funktion } \left\{ \begin{array}{l} h = f|_A : A \rightarrow M, \\ g = f^{-1}|_M : M \rightarrow A, \end{array} \right.$$

$$\begin{aligned} & (\forall a \in A)(h(a) = f(a)) \\ & (\forall a \in M)(g(a) = f^{-1}(a)) \end{aligned}$$

sind correct definite. An loc:
 $(\forall a \in A)(g(h(a)) = f^{-1}(f(a))) \ni$

ALG. BOOLE, PG.
20

$$(f \circ g)(a) = f(f^{-1}(a)) \Rightarrow f \circ g = \text{id}_M$$

$g \circ f = \text{id}_A \Rightarrow g = f^{-1}$, funcție
 $f \neq g$ sunt inverse una
 celelalte, deci sunt bijecții
 între A și M . $\Rightarrow \bigvee_a =$

$$\begin{aligned} &= \bigvee_{x \in M} g(x) = \bigvee_{x \in M} f^{-1}(x) \\ &= f^{-1}\left(\bigvee_{x \in M} x\right) \stackrel{(\#)}{=} f^{-1}(1) = 1. \end{aligned}$$

Morfisme
 de lattice (în particular
 booleene) comută cu
 disjunctile de peredi, adică
 comută cu disjunctile (i.e.,
 supremurile) submultimilor
 finite și revide (\Leftarrow din opașe),
 ale latticeilor
 Morfisme de lattice năgrave (în
 particular morfisme booleene) comută
 cu disjunctile (i.e., suprenumele)

submulțimile finite ale ALG. BOOLE
 pg. 22
 laticelor marginite (pt. \wedge , a se vedea rezultatul de la pozele folosit la pagina 7). Isoomorfismele de latice (în particular izomorfismele booleene) sunt izomorfisme de poseturi, astăzi parțiale disjunctive (i.e. supremumurile) submulțimilor arbitrare ale laticelor care au supremumuri în acelle latice (deoarece laticele sunt complete). Aceste proprietăți sunt denumite valabile și pt. conjuncții (i.e. infimumuri).

- Propozitie: Fie $B = (B, \vee, \wedge, \neg, \leq)$
- (I) este algebră Boole, iar implicativă booleană asociată lui B .
- (II) Fie $x, y, z \in B$. Atunci:
- $x \rightarrow y = \neg x \vee y \Leftrightarrow x \leq y$;
 - $x \rightarrow (y \rightarrow z) = y \rightarrow (x \rightarrow z) = (\neg x \vee y) \rightarrow z$;
 - legea de reziduare: $x \leq y \rightarrow z \Leftrightarrow x \wedge y \leq z$;
 - $\overline{x \rightarrow y} = y \rightarrow \overline{x}$;

$$(e) x \leq z \Rightarrow \{ z \rightarrow x \leq z \rightarrow z \rightarrow x \leq z \}$$

$$x = x \rightarrow 0;$$

$$x \wedge (x \rightarrow z) \leq z$$

$$x \rightarrow z \wedge (z \rightarrow z) \leq x \rightarrow z;$$

$$\begin{aligned} (x \rightarrow z) \rightarrow ((z \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z)) &= 1; \\ (x \rightarrow z) \rightarrow ((z \rightarrow x) \rightarrow (z \rightarrow z)) &= 1. \end{aligned}$$

Presupunem că \mathcal{B} este algebră

Boole completă. Atunci $a \in \mathcal{B} \Rightarrow \exists i$

~~multini~~ ~~dar~~ ~~nu~~ $(x_i)_{i \in J} \subseteq \mathcal{B}$

$(x_i)_{i \in J} = \mathcal{B}$. Atunci au loc:

legile de distributivitate generalizate

$$(f) a \wedge (\bigvee_{i \in J} x_i) = \bigvee_{i \in J} (a \wedge x_i)$$

$$\begin{aligned} (\bigvee_{i \in J} x_i) \wedge (\bigvee_{j \in K} y_j) &= \bigvee_{i \in J} \bigvee_{j \in K} (x_i \wedge y_j) \\ &= \bigvee_{j \in K} \bigvee_{i \in J} (x_i \wedge y_j), \text{ desigur}; \end{aligned}$$

$$(g) a \vee (\bigwedge_{i \in J} x_i) = \bigwedge_{i \in J} (a \vee x_i)$$

$$\begin{aligned} (\bigwedge_{i \in J} x_i) \vee (\bigwedge_{j \in K} y_j) &= \bigwedge_{i \in J} \bigwedge_{j \in K} (x_i \vee y_j) \\ &= \bigwedge_{j \in K} \bigwedge_{i \in J} (x_i \vee y_j), \text{ desigur}; \end{aligned}$$

- legile lui de Morgan ALG. BOOLE PG. 73
generalizate:

$$(e) \overline{\bigvee_{i \in J} x_i} = \bigwedge_{i \in J} \overline{x_i};$$

sunt valabile
xi pentru
 $\bigwedge = \emptyset$

$$(m) \overline{\bigwedge_{i \in J} x_i} = \bigvee_{i \in J} \overline{x_i};$$

- multe valabile proprietati (valabile si pt.):
- $$(n) (\bigvee_{i \in J} x_i) \rightarrow a = \bigwedge_{i \in J} (x_i \rightarrow a);$$
- $$(p) (\bigwedge_{i \in J} x_i) \rightarrow a = \bigvee_{i \in J} (x_i \rightarrow a);$$
- $$(q) a \rightarrow (\bigvee_{i \in J} x_i) = \bigvee_{i \in J} (a \rightarrow x_i);$$
- $$(r) a \rightarrow (\bigwedge_{i \in J} x_i) = \bigwedge_{i \in J} (a \rightarrow x_i).$$

Demonstratie:

$$\begin{aligned} (H) (a) & \quad \text{"}\Leftrightarrow\text{"}: x \leq y / \sqrt{x} \Rightarrow \\ & \Rightarrow x \rightarrow y = \overline{x} \vee y \geq \overline{x} \vee x = 1 \Rightarrow \\ & \Rightarrow x \rightarrow y = 1; \\ & \text{"}\Rightarrow\text{"}: \overline{x} \vee y = x \rightarrow y = 1 / \neg x \Rightarrow \\ & \Rightarrow x = 1 \neg x = (\overline{x} \vee y) \neg x = \\ & = (\overline{x} \neg x) \vee (y \neg x) = y \neg x \leq y. \end{aligned}$$

$$(b) (x \neg y) \rightarrow z = \overline{(x \neg y)} \vee z =$$

$$= \overline{x} \vee \overline{(\bar{x})} \vee z = x \rightarrow (\bar{x} \rightarrow z);$$

(ALG. BOOLE)
PG. 24

$$((x)) = x \rightarrow y.$$

A se vedea dem. din curs legea de residuale. Atât dem.,

$$x \leq y \rightarrow \varphi \Leftrightarrow x \rightarrow (\varphi \rightarrow \psi) = 1 \Leftrightarrow$$

$$\therefore (x \sim y) \rightarrow z = 1 \quad x \sim y \leq z.$$

$$(d) \quad x \rightarrow x = \{x\} > x = x \rightarrow x.$$

$$(e) x \leq z^{\sqrt{z}} \Rightarrow \sqrt{z} \sqrt{x} \leq \sqrt{z} \sqrt{z} \Leftrightarrow z \rightarrow x \leq z \rightarrow z.$$

$$x \rightarrow y = 1 \quad \cancel{y \rightarrow x = 1} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \exists z \in X / z^2 \leq x \vee z \Leftrightarrow \exists z \rightarrow z^2 \leq x \rightarrow z,$$

$$(f) x \rightarrow 0 = \overline{x} \vee 0 = \overline{x}.$$

$$\begin{aligned}
 &= x \neg (x \rightarrow y) = x \neg (x \vee y) = \\
 &= (\overbrace{x \neg x}^{\equiv 0}) \vee (x \neg y) = x \neg y \leq y. \quad (*)
 \end{aligned}$$

$$(x \sim (x \rightarrow z)) \sim (z \rightarrow z) \leq y \sim (z \rightarrow z)$$

\models \star

$$\begin{aligned}
 & \Leftrightarrow (x \rightarrow z) \wedge (z \rightarrow a) \wedge x \leq a \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow (x \rightarrow z) \wedge (z \rightarrow a) \leq x \rightarrow a. \\
 (\text{ii}) \quad & (x \rightarrow z) \wedge (z \rightarrow a) \stackrel{\text{(d)}}{\leq} x \rightarrow a \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow x \rightarrow z \leq (z \rightarrow a) \rightarrow (x \rightarrow a) \stackrel{\text{(c)}}{\Leftrightarrow} \\
 & \Leftrightarrow (x \rightarrow z) \rightarrow (z \rightarrow a) \rightarrow (x \rightarrow a) = 1. \\
 (\text{i}) \quad & (z \rightarrow x) \wedge (x \rightarrow z) \stackrel{\text{(d)}}{\leq} z \rightarrow x. \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow (x \rightarrow z) \wedge (z \rightarrow x) \leq z \rightarrow x \stackrel{\text{(c)}}{\Leftrightarrow} \\
 & \Leftrightarrow x \rightarrow z \leq (z \rightarrow x) \rightarrow (z \rightarrow x) \stackrel{\text{(c)}}{\Leftrightarrow} \\
 & \Leftrightarrow (x \rightarrow z) \rightarrow (z \rightarrow x) \rightarrow (z \rightarrow x) = 1.
 \end{aligned}$$

(II) (*) Fixe $b \in B$.

$$\bigvee_{i \in I} x_i \wedge a \leq b \Leftrightarrow \bigvee_{i \in I} (x_i \wedge a) \leq b. \quad (*)$$

$$\begin{aligned}
 \bigvee_{i \in I} x_i \wedge a \leq b & \stackrel{\text{(c)}}{\Leftrightarrow} \bigvee_{i \in I} x_i \leq a \rightarrow b \Leftrightarrow \\
 & \qquad \qquad \qquad = \sup\{x_i \mid i \in I\} \\
 \text{"\Rightarrow": } & (\forall k \in I)(x_k \leq \sup\{x_i \mid i \in I\}) \\
 x & \leq e \text{ transitive}
 \end{aligned}$$

"\$\Leftarrow\$": dintră majoranți multimi
 $\exists i \in I \sup\{x_i \mid i \in I\}$ este cel mai mic

$$\Leftrightarrow (\forall i \in I)(x_i \wedge a \leq b) \Leftrightarrow \bigvee_{i \in I} (x_i \wedge a) \leq b.$$

\leq e reflexivă, având:

ALG. BOOLE
PG. 16

$$\left(\bigvee_{i \in J} x_i\right) \wedge a \leq \left(\bigvee_{i \in I} x_i\right) \wedge a.$$

(2*) din corelarea
 $b = \left(\bigvee_{i \in J} x_i\right) \wedge a$

$$\Leftrightarrow \bigvee_{i \in J} (x_i \wedge a) \leq \left(\bigvee_{i \in I} x_i\right) \wedge a. (2^{\circ})$$

$$\bigvee_{i \in J} (x_i \wedge a) \leq \bigvee_{i \in I} (x_i \wedge a)$$

(2*) din corelarea
bună $b = \bigvee_{i \in J} (x_i \wedge a)$

$$\Leftrightarrow \left(\bigvee_{i \in J} x_i\right) \wedge a \leq \bigvee_{i \in I} (x_i \wedge a). (2^{\circ})$$

$$(2^{\circ}), (2^{\circ}) \Rightarrow \bigvee_{i \in J} (x_i \wedge a) = \left(\bigvee_{i \in J} x_i\right) \wedge a. \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \bigvee_{i \in J} (a \wedge x_i) = a \wedge \left(\bigvee_{i \in J} x_i\right).$$

din aceasta egalitate rezultă $x_i =$

$$\left(\bigvee_{i \in J} x_i\right) \wedge \left(\bigvee_{j \in I} y_j\right) = \bigvee_{i \in J} \left(x_i \wedge \left(\bigvee_{j \in I} y_j\right)\right) =$$

$$= \bigvee_{j \in I} (x_i \wedge y_j)$$

$$\left(\bigvee_{j \in I} y_j\right) \wedge \left(\bigvee_{i \in J} x_i\right) = \bigvee_{j \in I} \bigvee_{i \in J} (x_i \wedge y_j);$$

$$\left(\bigvee_{j \in I} y_j\right) \wedge \left(\bigvee_{i \in J} x_i\right) = \bigvee_{j \in I} \bigvee_{i \in J} (y_j \wedge x_i) =$$

$$= \bigvee_{j \in J} \bigvee_{i \in I} (x_i \in y_j).$$

$(k) \Leftarrow (j)$, prin dualitate.

(l) Pentru $J = \emptyset$, folosim același rezultat despre poseturi pe care l-am utilizat și la pagina

$$\begin{aligned} f: \bigvee_{i \in \emptyset} x_i &= \sup(\emptyset) = \min(B) = \\ &= \overline{0} = 1 = \max(B) = \inf(\emptyset) = \bigwedge_{i \in \emptyset} x_i. \end{aligned}$$

Acum să presupunem că $J \neq \emptyset$.

Așa că:

$$\bigvee_{i \in J} x_i \vee \left(\bigwedge_{j \in J} \overline{x_j} \right) \stackrel{(k)}{\Leftarrow} \bigwedge_{j \in J} \left(\bigvee_{i \in I} x_i \vee \overline{x_j} \right)$$

Fără să ne
înțele
indicii să
diferă

$$= \bigwedge_{j \in J} \left(\bigvee_{i \in I} x_i \vee \bigvee_{i \in I} \overline{x_j} \vee \bigvee_{i \in I} \overline{x_i} \right) = 1$$

$$= \bigwedge_{j \in J} 1 = 1. \quad (3^o)$$

$$\left(\bigvee_{i \in I} x_i \right) \wedge \bigwedge_{j \in J} \overline{x_j} \stackrel{(j)}{\Leftarrow} \bigvee_{i \in I} \left(x_i \wedge \bigwedge_{j \in J} \overline{x_j} \right) =$$

$$= \bigvee_{i \in I} \left(x_i \wedge \overline{x_i} \right) \wedge \bigwedge_{j \in J} \overline{x_j} = \bigvee_{i \in I} 0 = 0. \quad (4^o)$$

$$(3^o), (4^o) \Rightarrow \bigvee_{i \in J} x_i = \bigwedge_{j \in J} \overline{x_j} \quad (\text{ALG. BOOLE})$$

PG. 18

(w) \Leftarrow (l) prin dualitate,

Pt. $J \neq \emptyset$, cu proprietatea de la poseturi folosito \Rightarrow la pagina + (la fel \nexists mai jos, la (r)).

$$\left(\bigvee_{i \in J} x_i \right) \rightarrow a = 0 \rightarrow a = \overline{0} \vee a =$$

$$= 1 \vee a = 1 = \bigwedge_{i \in J} (x_i \rightarrow a).$$

Acum fie $J \neq \emptyset$. Atunci:

$$\begin{aligned} \left(\bigvee_{i \in J} x_i \right) \rightarrow a &= \overline{\left(\bigvee_{i \in J} x_i \right)} \vee a \stackrel{(l)}{=} \\ &= \left(\bigwedge_{i \in J} \overline{x_i} \right) \vee a \stackrel{(k)}{=} \bigwedge_{i \in J} (\overline{x_i} \vee a) = \\ &= \bigwedge_{i \in J} (x_i \rightarrow a). \end{aligned}$$

(p) Pt. $J \neq \emptyset$: $\left(\bigwedge_{i \in J} x_i \right) \rightarrow a =$

$$= \overline{\left(\bigwedge_{i \in J} x_i \right)} \vee a \stackrel{(w)}{=}$$

$$= \bigvee_{i \in J} \overline{x_i} \vee a \stackrel{(\exists J \neq \emptyset \text{ și } \vee \text{ e idempotentă})}{=}$$

$$= \bigvee_{i \in J} (\overline{x_i} \vee a) = \bigvee_{i \in J} (x_i \rightarrow a).$$

(g) Pt. $J \neq \emptyset$: $a \rightarrow \left(\bigvee_{i \in J} x_i \right) =$

$$\begin{aligned}
 &= \overline{\alpha} \vee \bigvee_{i \in J} x_i \quad \text{(si } J \neq \emptyset \text{ și ALG. BOOLE)} \\
 &= \bigvee_{i \in J} (\overline{\alpha} \vee x_i) = \bigvee_{i \in J} (\alpha \rightarrow x_i). \\
 (\text{r}) \quad &\text{Pd. } J = \emptyset: \alpha \rightarrow \left(\bigwedge_{i \in J} x_i \right) = \\
 &= \alpha \rightarrow 1 = \overline{\alpha} \vee 1 = 1 = \bigwedge_{i \in J} (\alpha \rightarrow x_i). \\
 &\text{Pd. } J \neq \emptyset: \alpha \rightarrow \left(\bigwedge_{i \in J} x_i \right) = \\
 &= \overline{\alpha} \vee \left(\bigwedge_{i \in J} x_i \right) \quad \text{(k)} \quad \bigwedge_{i \in J} (\overline{\alpha} \vee x_i) = \bigwedge_{i \in J} (\alpha \rightarrow x_i)
 \end{aligned}$$

Exercițiu: Fie $\mathcal{B} = (B, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$ o algebra Boole și $S \subseteq B$ o sublattice marginitală a (lattice marginite, $(B, \vee, \wedge, \leq, 0, 1)$, subiacente) lui B , având $|S| = 4$. Să se demonstreze că: S este subalgebra Boole a lui $\mathcal{B} \Leftrightarrow (S, \leq)$ nu este lant.

REZOLVARE:

" \Rightarrow " = S este subalgebra Boole a lui $\mathcal{B} \Rightarrow (S, \vee, \wedge, \neg, \leq, 0, 1)$ este algebra Boole.

Presupunem prin absurd că (S, \leq) este lant. $\Rightarrow (S, \leq) \cong L_4$
 $|S| = 4$.

$\Rightarrow \exists$ în fazile că singurele algebri Boole latajă L_1 și $L_2 \Rightarrow (S, \leq)$ nu este lant.

" \Leftarrow " Fie $S = \{0, a, b, 1\}$.

(S, \leq) nu e lant.

S e sublattice marginata
lui \mathbb{B} . $\Rightarrow (S, \vee, \wedge, \leq, 0, 1)$ e
lattice marginata.

$|S| = 4$.

$\Rightarrow S \cong \mathbb{L}_2^2$ (isomorf
lattice marginata):

$\Rightarrow \begin{cases} a \vee b = 1 \\ a \wedge b = 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \overline{a} = b \in S \\ \overline{b} = a \in S \end{cases}$

$\begin{cases} 0 \vee 1 = 1 \\ 0 \wedge 1 = 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \overline{0} = 1 \in S \\ \overline{1} = 0 \in S \end{cases}$

$\Rightarrow (\forall x \in S)(x \in S)$.

S e sublattice marginata
a lui \mathbb{B} .

$\Rightarrow S$ e subalgebra Boole a lui \mathbb{B} .

Exercitii tematice: Sa se enumere sublatticele marginante cu exact 4 elemente ale algebrei Boole \mathbb{L}_2^3 (subal), si sa se observe care dintre ele sunt lanturi si care sunt subalgotre Boole ale lui \mathbb{L}_2^3 .