

Legile lui DeMorgan:

$$\overline{x \vee y} = \overline{x} \wedge \overline{y}; \overline{x \wedge y} = \overline{x} \vee \overline{y}$$

Decala unei expresii:

Dacă $E(V_1, \dots, V_n)$ este o expresie, atunci expresia decalată:

$E^d(V_1, \dots, V_n)$ se obtine interschimbând 1 cu 0 si \vee cu \wedge .

$$E(x, y, z) = x \vee (y \wedge \overline{z}) \Rightarrow E^d(x, y, z) = x \wedge (y \vee \overline{z})$$

$$\text{Principiul dualității: } E_1(V_1, \dots, V_n) = E_2(V_1, \dots, V_n) \Leftrightarrow$$

$$\overline{E_1^d(V_1, \dots, V_n)} = E_2^d(V_1, \dots, V_n)$$

$(A, \vee, \wedge, \neg, 0, 1)$ Algebră Boole:

$$\bullet x \rightarrow y := \overline{x} \vee y$$

$$x \leq y \Leftrightarrow x \rightarrow y = 1$$

$$x \rightarrow (y \rightarrow x) = 1, (x \rightarrow y) \rightarrow ((y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z)) = 1$$

$$\bullet x \leftrightarrow y := (x \rightarrow y) \wedge y \rightarrow x$$

$$x \leftrightarrow y = 1 \Leftrightarrow x = y$$

$$\overline{x} \leftrightarrow \overline{y} = x \leftrightarrow y, (x \leftrightarrow y) \leftrightarrow z = x \leftrightarrow (y \leftrightarrow z)$$

$$\bullet x + y := (x \leftrightarrow y)^d = (\overline{x} \wedge y) \vee (\overline{y} \wedge x)$$

$$x + x = 0, x + y = y + x$$

$$x + z \leq (x + y) \vee (y + z)$$

Operatia $(x, y) \mapsto x + y$ are proprietatile unei distante.

Definim $x \cdot y = x \wedge y$

$R(A) = (A, \vee, \wedge, \neg, 0, 1)$ este inel Boole cu $x \cdot x = X$, or. $x \in A$

$$\bullet x \cdot y + y \cdot x = 0, y \cdot x = -(x \cdot y)$$

$$(x + y) \cdot (x + y) = x + y \Rightarrow x + x \cdot y + y \cdot x + y = x + y$$

$$\bullet x + x = 0, x = -x$$

$$\bullet x \cdot y = y \cdot x$$

$$x \cdot y = -(x \cdot y) = y \cdot x$$

Definim $x \vee y := x + y + x \cdot y$ si $x \wedge y = x \cdot y$

$(A, \bigcap, \bigcup, \neg, \emptyset, A)$ este algebră Boole de functii

$$\bullet 0, 1, \in F; f_1, f_2 \in F \Rightarrow f_1 \vee f_2, f_1 \wedge f_2 \in F, \overline{f_1} \in F$$

$$\bullet \text{ or. } x \in X, 0(x) = 0, 1(x) = 1, \overline{f_1} = f_1(x)$$

$$(f_1 \vee f_2)(x) = f_1(x) \vee f_2(x); (f_1 \wedge f_2)(x) = f_1(x) \wedge f_2(x)$$

S este subalgebră a lui A dacă:

$$\bullet (A, \vee, \wedge, \neg, 0, 1) \text{ algebră Boole; } S \subseteq A$$

$$\bullet 0, 1 \in S; x, y \in S \Rightarrow x \vee x, x \wedge y, \overline{x} \in S$$

O functie $f : A \rightarrow B$ este morfism de algebră Boole dacă:

$$\bullet f(0_A) = 0_B, f(1_A) = 1_B$$

$$\bullet f(\overline{(x)}) = \overline{f(x)}$$

$$\bullet f(x \vee_A y) = f(x) \vee_B f(y), f(x \wedge_A y) = f(x) \wedge_B f(y)$$

Un morfism injectiv se numeste scufundare

Un izomorfism este un morfism bijectiv.

Algebrele Boole A si B sunt izomorfe dacă există un izomor-

fism $f : A \rightarrow B$. În acest caz scriem $A \simeq B$

O congruență pe A este o relatie $\equiv \subseteq A \times A$ care verifică

$$\bullet \equiv \text{ este relatie de echivalenta}$$

$$\bullet x \equiv y \Rightarrow \overline{x} \equiv \overline{y}$$

$$\bullet x_1 \equiv y_1 \text{ si } x_2 \equiv y_2 \Rightarrow x_1 \vee x_2 \equiv y_1 \vee y_2, x_1 \wedge x_2 \equiv y_1 \wedge y_2$$

Constructia algebrei cât:

Pe A/\equiv definim:

$$\widehat{x \vee y} = \widehat{x} \vee \widehat{y}, \widehat{x \wedge y} = \widehat{x} \wedge \widehat{y}, \widehat{\overline{x}} = \overline{\widehat{x}}$$

Atunci $(A/\equiv, \vee, \wedge, \neg, \widehat{0}, \widehat{1})$ este algebră Boole

O submultime $F \subseteq A$ s.n. filtru dacă:

$$1 \in F; x \in F, x \leq y \Rightarrow y \in F, x, y \in F \Rightarrow x \wedge y \in F$$

Un filtru e propriu dacă $0 \notin F (F \neq A)$

$$0 \in F, x \in F, x \leq y \Rightarrow y \in F, x, y \in F \Rightarrow x \wedge y \in F$$

Un ideal e propriu dacă $1 \notin F (F \neq A)$

Teoremă

(1) Dacă $F \subseteq A$ filtru, definim $\equiv F \subseteq A \times A$ prin:

$$x \equiv_F y \Leftrightarrow x \leftrightarrow y \in F \Leftrightarrow x \rightarrow y \in F \text{ si } y \rightarrow x \in F$$

(2) Dacă $\equiv \subseteq A \times A$ este o congruență pe A definim:

$$F_{\equiv} := \widehat{1} = \{x \in A/x \equiv 1\}$$

Atunci F_{\equiv} este filtru în A

(3) Dacă $F \subseteq A$ este un filtru si $\equiv \subseteq A \times A$ este o congruență:

Atunci $F = F_{\equiv_F}$, si $\equiv = \equiv_{F_{\equiv}}$

Un ultrafiltru este un filtru care verifică:

$$(1) x \in F \Leftrightarrow \overline{x} \notin F \text{ or. } x \in A$$

$$(2) x \vee y \in F \Leftrightarrow x \in F \text{ sau } y \in F \text{ or. } x, y \in F$$

$$(3) F \subseteq U, U \text{ filtru propriu} \Rightarrow F = U$$

Lema lui Zorn

Fie (R, \leq) mpo cu proprietatea că or. lant $C \subseteq P$ are majorant

Atunci P are cel puțin un element maximal.

P: Dacă $x \in A$, $x \neq 0$ atunci exista U un ultrafiltru a.î. $x \in U$

\Rightarrow Multimea ultrafiltrelor este nevidă

$$\Rightarrow \bigcap \{\bigcup \subseteq A/ U \text{ ultrafiltru}\} = \{1\}$$

Teorema de reprezentare a lui Stone:

Pt. orice algebră Boole A există X o multime si un morfism injectiv $\alpha : A \rightarrow P(X)$

Elementele minimale din $A \setminus \{0\}$ se numesc atomi.

Algebra A s.n. atomică dacă pentru or. $x \neq 0$ există un

atom $a \in A$ a.î. $a \leq x$. Teoremă: Dacă A o algebră

Boole finită, atunci $\simeq P(At(A))$ si izomorfismul este:

$$d : A \rightarrow P(At(A)), d(x) = \{a \in A/ a \text{ atom}, a \leq x\}, \text{ or. } x \neq 0$$