

## BULOVA ALGEBRA

Neka je  $\mathcal{B} = (B, +, \cdot, ', 0, 1)$  uređena šestorka u kojoj je  $B$  neprazan skup,  $+$  i  $\cdot$  dve binarne operacije skupa  $B$ ,  $'$  unarna operacija skupa  $B$ , a  $0$  i  $1$  dva različita elementa (konstante) skupa  $B$ . Tada je  $\mathcal{B}$  **Bulova algebra** ako za svako  $a, b, c \in B$  važe

### AKSIOME BULOVE ALGEBRE:

**BA1:** *komutativnost*

$$a + b = b + a, \quad a \cdot b = b \cdot a;$$

**BA2:** *distributivnost*

$$a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c, \quad a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c);$$

**BA3:** *neutralni element*

$$a + 0 = a, \quad a \cdot 1 = a;$$

**BA4:** *inverzni element (komplement)*

$$a + a' = 1, \quad a \cdot a' = 0.$$

U svakoj Bulovoj algebri je broj elemenata oblika  $2^n$ ,  $n \in \mathbb{N}$ . Dakle, ne postoji Bulova algebra sa na primer 6 elemenata, već samo sa 2, 4, 8, 16, ... elemenata.

*Princip dualnosti:* Dva tvrđenja su dualna ako se jedno iz drugog može dobiti zamenom svih pojavljivanja  $+$  sa  $\cdot$ ,  $\cdot$  sa  $+$ ,  $0$  sa  $1$  i  $1$  sa  $0$ .

Može se primetiti da su sve aksiome Bulove algebre dualne. Zbog toga će i sve teorema Bulove algebre biti dualane. To znači da ako se dokaže neka teorema time je automatski dokazana i njjoj dualna teorema.

### OSNOVNE TEOREME BULOVE ALGEBRE $\mathcal{B} = (B, +, \cdot, ', 0, 1)$ :

**BT1:** *zakon idempotentnosti*

$$a + a = a, \quad a \cdot a = a;$$

**BT2:** *ograničenost*

$$a + 1 = 1, \quad a \cdot 0 = 0;$$

**BT3:** *apsorbcija*

$$a + a \cdot b = a, \quad a \cdot (a + b) = a;$$

**BT4:**

$$a + a' \cdot b = a + b, \quad a \cdot (a' + b) = a \cdot b;$$

**BT5:** *asocijativnost*

$$(a + b) + c = a + (b + c), \quad (a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c);$$

**BT6:** *jedinstvenost komplementa*

$$(a + x = 1 \wedge a \cdot x = 0) \implies x = a';$$

**BT7:** *involutija*

$$(a')' = a;$$

**BT8:**

$$0' = 1, \quad 1' = 0;$$

**BT9:** *De Morganovi zakoni*

$$(a + b)' = a' \cdot b', \quad (a \cdot b)' = a' + b'.$$

Dokaz:

BT1:

$$a \stackrel{BA3}{=} a + 0 \stackrel{BA4}{=} a + a \cdot a' \stackrel{BA2}{=} (a + a) \cdot (a + a') \stackrel{BA4}{=} (a + a) \cdot 1 \stackrel{BA3}{=} a + a;$$

BT2:

$$a + 1 \stackrel{BA3}{=} (a + 1) \cdot 1 \stackrel{BA1}{=} 1 \cdot (a + 1) \stackrel{BA4}{=} (a + a') \cdot (a + 1) \stackrel{BA2}{=} a + a' \cdot 1 \stackrel{BA3}{=} a + a' \stackrel{BA4}{=} 1;$$

BT3:

$$a + a \cdot b \stackrel{BA3}{=} a \cdot 1 + a \cdot b \stackrel{BA2}{=} a \cdot (1 + b) \stackrel{BA1}{=} a \cdot (b + 1) \stackrel{BT2}{=} a \cdot 1 \stackrel{BA3}{=} a;$$

BT4:

$$a + a' \cdot b \stackrel{BA2}{=} (a + a') \cdot (a + b) \stackrel{BA4}{=} 1 \cdot (a + b) \stackrel{BA1}{=} (a + b) \cdot 1 \stackrel{BA3}{=} a + b;$$

BT5:

$$\begin{aligned} (a + b) + c &\stackrel{BA3}{=} ((a + b) + c) \cdot 1 \stackrel{BA4}{=} ((a + b) + c) \cdot (a + a') \stackrel{BA1, BA2}{=} (a \cdot (a + b) + a \cdot c) + (a' \cdot (a + b) + a' \cdot c) \\ &\stackrel{BT3, BA2}{=} (a + a \cdot c) + ((a' \cdot a + a' \cdot b) + a' \cdot c) \stackrel{BA1, BT3, BA4}{=} a + ((0 + a' \cdot b) + a' \cdot c) \\ &\stackrel{BA1, BA3}{=} a + (a' \cdot b + a' \cdot c) \stackrel{BA2}{=} a + a' \cdot (b + c) \stackrel{BT4}{=} a + (b + c); \end{aligned}$$

BT6: Neka je  $a + x = 1 \wedge a \cdot x = 0$ .

$$\begin{aligned} x &\stackrel{BA3}{=} x \cdot 1 \stackrel{BA4}{=} x \cdot (a + a') \stackrel{BA2}{=} x \cdot a + x \cdot a' \stackrel{BA1}{=} a \cdot x + a' \cdot x \stackrel{pp.}{=} 0 + a' \cdot x \\ &\stackrel{BA4}{=} a \cdot a' + a' \cdot x \stackrel{BA1}{=} a' \cdot a + a' \cdot x \stackrel{BA2}{=} a' \cdot (a + x) \stackrel{pp.}{=} a' \cdot 1 \stackrel{BA3}{=} a'; \end{aligned}$$

BT7: Iz BA4 sledi

$$a + a' = 1 \wedge a \cdot a' = 0 \stackrel{BA1}{\implies} a' + a = 1 \wedge a' \cdot a = 0 \stackrel{BT6}{\implies} a = (a')';$$

BT8: Iz BT2 i BA3 sledi

$$0 + 1 = 1 \wedge 0 \cdot 1 = 0 \stackrel{BT6}{\implies} 1 = 0';$$

BT9:

$$\begin{aligned} (a + b) + a' \cdot b' &\stackrel{BA2}{=} ((a + b) + a') \cdot ((a + b) + b') \stackrel{BA1, BT5}{=} ((a + a') + b) \cdot (a + (b + b')) \\ &\stackrel{BA4}{=} (1 + b) \cdot (a + 1) \stackrel{BA1, BT2}{=} 1 \cdot 1 \stackrel{BA3}{=} 1, \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (a + b) \cdot a' \cdot b' &\stackrel{BA1, BA2}{=} a \cdot (a' \cdot b') + b \cdot (a' \cdot b') \stackrel{BA1, BT5}{=} (a \cdot a') \cdot b' + (b \cdot b') \cdot a' \\ &\stackrel{BA4}{=} 0 \cdot b' + 0 \cdot a' \stackrel{BA1, BT2}{=} 0 + 0 \stackrel{BA3}{=} 0. \end{aligned}$$

Dakle,  $(a + b) + a' \cdot b' = 1 \wedge (a + b) \cdot a' \cdot b' = 0 \stackrel{BT6}{\implies} (a + b)' = a' \cdot b'$ .U Bulovoj algebri  $\mathcal{B} = (B, +, \cdot, ', 0, 1)$  **relacija**  $\leq \subseteq B^2$  definisana na sledeći način:

$$\forall a, b \in B, a \leq b \iff a + b = b$$

je relacija poretka.

Dokaz:

Refleksivnost:  $\forall a \in B, a \leq a$  jer je po BT1  $a + a = a$ .Antisimetričnost:  $a \leq b \wedge b \leq a \implies a + b = b \wedge b + a = a \implies a = b + a \stackrel{BA1}{=} a + b = b$ .Tranzitivnost:  $a \leq b \wedge b \leq c \implies a + b = b \wedge b + c = c \implies a + c = a + (b + c) \stackrel{BT5}{=} (a + b) + c = b + c = c \implies a \leq c$ .

Kada se govori o relaciji poretka Bulove algebre misli se na ovu relaciju. Pod Haseovim dijagramom Bulove algebre podrazumeva se Haseov dijagram ove relacije poretka. U odnosu na nju 0 je najmanji, a 1 najveći elemenat.

**Podalgebra** Bulove algebre  $\mathcal{B} = (B, +, \cdot, ', 0, 1)$  je svaka Bulova algebra  $\mathcal{B}_1 = (B_1, +, \cdot, ', 0, 1)$  gde je  $B_1 \subseteq B$ , a operacije iz  $\mathcal{B}_1$  su restrikcije operacija iz  $\mathcal{B}$ .Konstante 0 i 1 u podalgebri  $\mathcal{B}_1$  su iste kao konstante 0 i 1 u Bulovoj algebri  $\mathcal{B}$ .Svaka Bulova algebra ima trivijalne podalgebre  $(\{0, 1\}, +, \cdot, ', 0, 1)$  i samu sebe.**PRIMERI BULOVIH ALGEBRI:****1. Bulova algebra iskaznog računa** je uređena šestorka  $(I, \vee, \wedge, \neg, \perp, \top)$ , gde je  $I = \{\perp, \top\}$  i gde su  $\vee, \wedge$  i  $\neg$  poznate operacije iskaznog racuna - disjunkcija, konjukcija i negacija. Umesto  $\perp, \top, \vee, \wedge$  i  $\neg$  često se koriste redom oznake 0, 1, +, · i '.Relacija poretka  $\leq$  u ovoj algebri je:  $p \leq q$  akko  $p \vee q \iff q$  akko  $p \implies q$ .

Ova Bulova algebra ima smo jednu trivijalnu podalgebru - samu sebe.

**2. Bulova algebra “partitivni skup”** je uređena šestorka  $(\mathcal{P}(A), \cup, \cap, \emptyset, A)$ , gde je  $A$  proizvoljan neprazan skup, a  $\mathcal{P}(A)$  partitivni skup, skupa  $A$ .

Relacija poretka  $\leq$  u ovoj algebri je:  $X \leq Y$  akko  $X \cup Y = Y$  akko  $X \subseteq Y$ .

**3. Bulova algebra delitelja broja 30** je uređena šestorka  $(D_{30}, NZS, NZD, \frac{30}{x}, 1, 30)$ , gde je  $D_{30} = \{1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30\}$ .

Relacija poretka  $\leq$  u ovoj algebri je:  $x \leq y$  akko  $NZS(x, y) = y$  akko  $x \mid y$ .

Podalgebre su osim trivijalnih  $(D_{30}, NZS, NZD, \frac{30}{x}, 1, 30)$  i  $(\{1, 30\}, NZS, NZD, \frac{30}{x}, 1, 30)$  još i

$(\{1, 30, 2, 15\}, NZS, NZD, \frac{30}{x}, 1, 30)$ ,  $(\{1, 30, 3, 10\}, NZS, NZD, \frac{30}{x}, 1, 30)$  i  $(\{1, 30, 5, 6\}, NZS, NZD, \frac{30}{x}, 1, 30)$ .

Neka je  $n$  prirodan broj različit od 1 i neka je  $D_n = \{k \in \mathbb{N} \mid k \mid n\}$  (skup svih delitelja broja  $n$ ). Uređena šestorka  $(D_n, NZS, NZD, \frac{n}{x}, 1, n)$  je Bulova algebra akko je  $n = p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_n$ , gde su  $p_1, p_2, \dots, p_n$  međusobno različiti prosti brojevi.

*Primer:* Da li je  $(D_{18}, NZS, NZD, \frac{18}{x}, 1, 18)$  Bulova algebra?

Kako je  $18 = 2 \cdot 3 \cdot 3$  po prethodnom sledi da ovo nije Bulova algebra.

## BULOVI IZRAZI I POLINOMI

Neka je  $\mathcal{B} = (B, +, \cdot, ', 0, 1)$  Bulova algebra

Konstanta skupa  $B$  je proizvoljan elemenat skupa  $B$ . Promenljiva skupa  $B$  je simbol koji se može zameniti bilo kojim elementom skupa  $B$ .

### Bulovi izrazi:

1. Bulove promenljive i Bulove konstante su Bulovi izrazi.
2. Ako su  $A$  i  $B$  Bulovi izrazi onda su to i  $(A + B)$ ,  $(A \cdot B)$ ,  $A'$  i  $B'$ .
3. Bulovi izrazi se dobijaju konačnom primenom 1. i 2.

*Primer:*  $((x' + y)' \cdot z)$  jeste Bulov izraz, dok  $x + y' +$  nije Bulov izraz.

**Monom** je promenljiva ili njena negacija.

*Primer:*  $x, y, z, u, x', y', z', u', \dots$

**Elementarna konjunkcija** (EK) je konjunkcija (proizvod) monoma. Elemenat 1 Bulove algebre je elementarna konjunkcija.

*Primer:*  $x, xy', x'yz, 1, \dots$

**Disjunktivna normalna forma** (DNF) je disjunktivna (zbir) konačno mnogo elementarnih konjunkcija.

*Primer:*  $xy' + x' + xyz, xy', 1, \dots$

**Savršena elementarna konjunkcija** u odnosu na promenljive  $x_1, x_2, \dots, x_n$  je elementarna konjunkcija u kojoj se javlja svaka od tih promenljivih (negirana ili ne).

**Savršena disjunktivna normalna forma** (SDNF) u odnosu na promenljive  $x_1, x_2, \dots, x_n$  je disjunktivna normalna forma u kojoj učestvuju samo (različite) savršene elementarne konjukcije u odnosu na te promenljive.

*Primer:*  $xyz + x'yz + x'y'z$  je SDNF u odnosu na promenljive  $x, y, z$ .

Analogno se definišu elementadna disjunktivna (ED), konjuktivna normalna forma (KNF), savršena elementadna disjunktivna i savršena konjuktivna normalna forma (SKNF).

Svaki Bulov izraz se može svesti na DNF i KNF i pri tome DNF i KNF nisu jedinstveno određeni.

SDNF i SKNF su jedinstveno određeni u odnosu na zadati skup promenljivih koje se pojavljuju u izrazu.

## OPIS POSTUPKA NALAŽENJA DNF I SDNF:

1. Koristeći De Morganove zakone (BT9) i zakon involucije (BT7) oslobađa se delovanja komplementa na izraze u zagradama, tako da se dobije izraz kod kog komplement deluje samo na promenljive.

2. Koristeći distributivnost operacije  $\cdot$  prema operaciji  $+$  izraz se dovodi na oblik zbira konjunkcija.

3. Koristeći zakone  $aa = a$ ,  $aa' = 0$  i  $a + 0 = a$  i uklanjaju'i višestruka pojavljivanja jedne promenljive u jednoj konjukciji dobija se izraz u obliku DNF.

4. Da bi se od (bilo koje) DNF dobila SDNF svaku elementarnu konjukciju treba po potrebi proširiti promenljivama koje se u njoj ne pojavljuju.

5. Na kraju se samo još koristeći idempotentnost uklone sve savršene elementarne konjukcije koje se u zbiru pojavljuju više puta.

$$\text{Primer: } I = (x \cdot (y' + z'))' \cdot z + x'y'z'$$

1. Koristeći De Morganove zakone  $((a + b)' = a' \cdot b')$ ,  $(a \cdot b)' = a' + b'$  i zakon involucije  $((a')' = a)$  oslobađamo se delovanja komplementa na izraze u zagradama, tako da se dobije izraz kod kog komplement deluje samo na promenljive.

$$I = (x' + (y' + z'))' \cdot z + x'y'z' = (x' + yz) \cdot z + x'y'z'.$$

2. Koristeći distributivnost operacije  $\cdot$  prema operaciji  $+$  izraz se dovodi na oblik zbira konjunkcija.

$$I = x'z + yzz + x'y'z'.$$

3. Koristeći zakone  $aa = a$ ,  $aa' = 0$  i  $a + 0 = a$  i uklanjaju'i višestruka pojavljivanja jedne promenljive u jednoj konjukciji dobija se izraz u obliku DNF

$$I = x'z + yz + x'y'z'.$$

4. Da bi se od (bilo koje) DNF dobila SDNF svaku elementarnu konjukciju treba po potrebi proširiti promenljivama koje se u njoj ne pojavljuju

$$I = x'(y + y')z + (x + x')yz + x'y'z' = x'yz + x'y'z + xyz + x'yz + x'y'z'.$$

5. Na kraju se samo još koristeći idempotentnost uklone sve savršene elementarne konjukcije koje se u zbiru pojavljuju više puta

$$I = x'yz + x'y'z + xyz + x'y'z'.$$

## BULOVE FUNKCIJE

**Bulova funkcija** od  $n$  promenljivih je svako preslikavanje  $f : B^n \rightarrow B$ .

Na dalje će se posmatrati samo Bulove funkcije definisane na dvoelementnoj Bulovoj algebri  $(\{0, 1\}, +, \cdot, ', 0, 1)$ .

Svaki Bulov izraz jednoznačno određuje Bulovu funkciju, a jednoj Bulovoj funkciji odgovara više (beskonačno mnogo) ekvivalentnih Bulovih izraza.

Ako je  $f(x_1, \dots, x_n)$  Bulova funkcija, definisana na dvoelementnoj Bulovoj algebri  $(\{0, 1\}, +, \cdot, ', 0, 1)$ , tada se SDNF (SKNF) mogu konstruisati na sledeći način:

$$\text{SDNF}(f(x_1, \dots, x_n)) = \sum_{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \{0, 1\}^n} f(\alpha_1, \dots, \alpha_n) x_1^{\alpha_1} \cdots x_n^{\alpha_n},$$

$$\text{SKNF}(f(x_1, \dots, x_n)) = \prod_{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \{0, 1\}^n} (f(\alpha_1, \dots, \alpha_n) + x_1^{\alpha_1} + \dots + x_n^{\alpha_n}),$$

$$\text{gde je } x^\alpha = \begin{cases} x, & \alpha = 1 \\ x', & \alpha = 0 \end{cases}.$$

*Primer:*

	$x$	$y$	$f(x, y)$	
	0	0	0	
a)	0	1	1	SDNF $(f(x, y)) = 0 \cdot x^0 \cdot y^0 + 1 \cdot x^0 \cdot y^1 + 0 \cdot x^1 \cdot y^0 + 1 \cdot x^1 \cdot y^1 = x'y + xy,$
	1	0	0	SKNF $(f(x, y)) = (0 + x^1 + y^1) \cdot (1 + x^1 + y^0) \cdot (0 + x^0 + y^1) \cdot (1 + x^0 + y^0) = (x + y)(x' + y).$
	1	1	1	

	$x$	$y$	$z$	$f(x, y)$	
	0	0	0	0	
	0	0	1	0	
	0	1	0	1	SDNF $(f(x, y)) = x'yz' + x'yz + xy'z + xyz,$
b)	0	1	1	1	
	1	0	0	0	SKNF $(f(x, y)) = (x + y + z)(x + y + z')(x' + y + z)(x' + y' + z).$
	1	0	1	1	
	1	1	0	0	
	1	1	1	1	