# PROSTA BOOLOVA ALGEBRA SEMINAR

### LUKA PONIKVAR

Povzetek. Teorija Boolovih algeber seže nazaj vse do leta 1847, ko jo je začel razvijati George Bool. Verjel je, da se jo lahko uporabi kot aritmetično orodje za študij in matematično analizo logike. Moderno noto so prispevali: William Stanley Jevons, Augustus De Morgan, Charles Sanders Pierce in Ernst Schröder.

Šele v tretjem desetletju prejšnjega stoletja se je veja osvobodila okov logike in postala samosvoja moderna matematična disciplina z daljnosežnimi izreki in pomembnimi povezavami z drugimi vejami matematike, kot so algebra, logika in teorija mere, če jih naštejemo le par. Za to sta nedvomno najbolj zaslužna Marshall Stone in Alfred Tarski.

 ${\bf V}$ tem besedilu bomo vpeljali najosnovnejše pojme in brez dokazov navedli globlje izreke.

#### 1. Boolove algebre

**Definicija 1.1** (Boolova algebra). **Boolova algebra** je neprazna množica A skupaj z binarnima operacijama  $\vee$  <sup>1</sup> in  $\wedge$ <sup>2</sup>, unarno operacijo  $\neg$  <sup>3</sup> in dvema elementoma 0 in 1, ki skupaj zadoščajo sledečim aksiomom<sup>4</sup>:

(1)	$\neg 0 = 1,$	$\neg 1 = 0,$
(2)	$p \wedge 0 = 0,$	$p \lor 1 = 1,$
(3)	$p \wedge 1 = p$ ,	$p \lor 0 = p,$
(4)	$p \wedge \neg p = 0,$	$p \lor \neg p = 1,$
(5)	$\neg(\neg p) = p,$	
(6)	$p \wedge p = p$ ,	$p \lor p = p$ ,
(7)	$\neg (p \land q) = \neg p \lor \neg q,$	$\neg (p \lor q) = \neg p \land \neg q,$
(8)	$p \wedge q = q \wedge p,$	$p\vee q=q\vee p,$
(9)	$p \wedge (q \wedge r) = (p \wedge q) \wedge r,$	$p \vee (q \vee r) = (p \vee q) \vee r,$
(10)	$p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r),$	$p \lor (q \land r) = (p \lor q) \land (p \lor r).$

**Primer 1.2** (Izrojena Boolova algebra). Najenostavnejši je primer izrojene Boolove algebre, ki je potenčna množica prazne množice:

$$\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}.$$

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Imenujemo jo "join" oz. "ali".

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Imenujemo jo "meet" oz. "in".

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>Imenujemo jo komplementacija, označujemo pa tudi kot '.

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>Komplementacija ima najvišjo prioriteto, medtem ko ima "in" višjo prioriteto kot "ali".

Operacije na tej množici definiramo kot konstantne preslikave, ki vse slikajo v

$$0=1=\emptyset$$
.

**Primer 1.3** (Boolova algebra z dvema elementoma). Najmanjši primer neizrojene Boolove algebre je potenčna množica enojca<sup>5</sup>:

$$\mathfrak{D} = \mathcal{P}\left(\{\infty\}\right) = \{\emptyset, \{\infty\}\}.$$

Taka Boolova algebra ima le dva elementa:

$$\emptyset = 0, \qquad \{\infty\} = 1.$$

Operaciji ali ter in sta predstavljeni z naslednjima tabelama:

$\vee$	0	1		$\wedge$	0	1
0	0	1	in	0	0	0
1	1	1		1	0	1

komplementacija pa 0 preslika v 1 in obratno.

**Primer 1.4** (Končno-kokončna Boolova algebra). Najpreprostejši primer Boolove algebre je potenčna množica neprazne množice X, ki jo seveda opremimo z operacijami unije, preseka in komplementa.

Malce splošnejši primer je, da si ogledamo določeno podmnožico potenčne množice  $\mathcal{P}(X)$ . Če definiramo  $A:=\{B\subset X\mid B \text{ končna ali } B' \text{ končna}\}$ , dobimo Boolovo algebro, imenovano končno-kokončna Boolova Algebra.

Še splošneje pa se lahko omejimo tudi na števne množice in dobimo števnokoštevno Boolovo algebro. Premislek deluje za poljubno kardinalnost, je pa to težje dokazati.

## 2. Princip dualnosti

**Definicija 2.1** (Boolov polinom). **Boolov polinom** je izraz, sestavljen iz konstant 0 in 1 ter neznank  $p_0, \ldots, p_n$  s pomočjo standardnih operacij in, ali ter komplementa.

Primer 2.2 (Boolov polinom). Primer polinoma je

$$p \wedge (q \vee r)$$
.

Ta polinom pa je na pogled zelo podoben polinomu

$$p \lor (q \land r),$$

kar motivira naslednjo definicijo.

**Definicija 2.3** (Dualnost). Naj bo  $f(p_1, \ldots, p_n)$  Boolov polinom v n spremenljivkah. Takemu polinomu lahko priredimo tri nove polinome:

(1) komplement polinoma  $f(p_1, \ldots, p_n)$ :

$$f'(p_1,\ldots,p_n),$$

(2) dual polinoma  $f(p_1, \ldots, p_n)$ :

$$f'(p_1',\ldots,p_n'),$$

(3) kontradual polinoma  $f(p_1, \ldots, p_n)$ :

$$f(p'_1,\ldots,p'_n).$$

 $<sup>^5</sup>$ Element množice smo označili kar z  $\infty$ .

**Opomba 2.4.** V resnici obstaja grupa G, ki deluje na množici  $\mathcal{BP}$  vseh Boolovih polinomov. Obstajajo štiri funkcije, ki bijektivno preslikajo množico  $\mathcal{BP}$  nazaj nase:

(1) Identična funkcija:

$$id: \mathcal{BP} \to \mathcal{BP}$$
  
 $id: f(p_1, \dots, p_n) \mapsto f(p_1, \dots, p_n).$ 

(2) Komplementna funkcija:

$$c: \mathcal{BP} \to \mathcal{BP}$$
  
 $c: f(p_1, \dots, p_n) \mapsto f'(p_1, \dots, p_n).$ 

(3) Dualna funkcija:

$$d: \mathcal{BP} \to \mathcal{BP}$$
$$d: f(p_1, \dots, p_n) \mapsto f'(p'_1, \dots, p'_n).$$

(4) Kontradualna funkcija:

$$k: \mathcal{BP} \to \mathcal{BP}$$
  
 $k: f(p_1, \dots, p_n) \mapsto f(p'_1, \dots, p'_n).$ 

Grupa G je zaprta za operacijo  $\circ$ :

0	$\mid id \mid$	c	$\mid d \mid$	$\mid k \mid$
$\overline{id}$	id	c	d	k
$\overline{c}$	c	id	k	d
$\overline{d}$	d	k	id	c
$\overline{k}$	k	d	c	id

Opazimo, da je  $G \cong \mathbb{Z}_2 \oplus \mathbb{Z}_2$ , torej je Kleinova četverka.

**Opomba 2.5.** Praktična posledica principa dualnosti je moč dokazati le polovico izrekov in trditev, saj druga polovica sledi iz tega principa.

## 3. Urejenost

V tem razdelku delujemo v poljubni Boolovi algebri A.

**Lema 3.1.** Če je  $p \lor q = p$  za vse p, potem je q = 0; če je  $p \land q = p$  za vse p, potem je q = 1.

Dokaz. Postavimo p = 0 in p = 1.

**Lema 3.2.** Če sta p in q taka, da je  $p \wedge q = 0$  in  $p \vee q = 1$ , potem je q = p'. Dokaz.

$$q = 1 \land q$$

$$= (p \lor p') \land q$$

$$= (p \land q) \lor (p' \land q)$$

$$= 0 \lor (p' \land q)$$

$$= (p' \land p) \lor (p' \land q)$$

$$= p' \land (p \lor q)$$

$$= p' \land 1$$

$$= p'$$

Lema 3.3.  $(p \lor q) \land p = p$  in  $(p \land q) \lor p = p$ .

Dokaz.

$$(p \lor q) \land p \stackrel{(3)}{=} (p \lor q) \land (p \lor 0)$$

$$\stackrel{(10)}{=} p \lor (q \land 0)$$

$$\stackrel{(2)}{=} p \lor 0$$

$$\stackrel{(3)}{=} p$$

Druga formula sledi iz dualnosti.

**Lema 3.4.**  $p \wedge q = p$  natanko tedaj, ko  $p \vee q = q$ .

*Dokaz.* Naj bo  $p \wedge q = p$ , torej:

$$\begin{aligned} p \lor q &= (p \land q) \lor q \\ &\stackrel{(10)}{=} (p \lor q) \land (q \lor q) \\ &\stackrel{(6)}{=} (p \lor q) \land q \\ &\stackrel{3.3}{=} q \end{aligned}$$

Drugo implikacijo dobimo z zamenjavo p in q, ter formiranjem dualov.

Definicija 3.5. Na vsaki Boolovi algebri lahko vpeljemo urejenost kot:

$$p \leq q$$
 natanko tedaj, ko  $p \wedge q = p$ .

**Lema 3.6.**  $Relacija \leq je \ delna \ urejenost.$ 

Dokaz. Refleksivnost sledi iz (6), antisimetričnost pa sledi iz (8): če je  $p \leq q$  in  $q \leq p$ , potem je  $p = p \wedge q = q \wedge p = q$ . Tranzitivnost sledi iz (9): če je  $p \leq q$  in  $q \leq r$ , je  $p \wedge r = (p \wedge q) \wedge r = p \wedge (q \wedge r) = p \wedge q = p$ .

**Lema 3.7.** (1)  $0 \le p \text{ in } p \le 1.$ 

- (2) Če  $p \leq q$  in  $r \leq s$ , potem  $p \wedge r \leq q \wedge s$  in  $p \vee r \leq q \vee s$ .
- (3)  $\check{C}e \ p \leq q, \ potem \ q' \leq p'.$

Dokaz. Prva točka je očitna. Druga sledi iz definicije in 3.4. Tretja točka sledi s komplemetiranjem.

**Definicija 3.8** (Meje). Če je E podmnožica delno urejene Boolove algebre A, lahko govorimo o množici F vseh zgornjih mej za E. Element q pripada množici F, če za vsak  $p \in E$  velja  $p \leq q$ . Če ima F najmanjši element, je ta enolično določen in ga imenujemo **supremum** množice E oz. njena **najmanjša zgornja meja**<sup>6</sup>. Podobno definiramo **infimum** oz. **največjo spodnjo mejo**<sup>7</sup> množice E

<sup>&</sup>lt;sup>6</sup>Pišemo tudi natančna zgornja meja.

<sup>&</sup>lt;sup>7</sup>Pišemo tudi natančna spodnja meja.

**Primer 3.9** (Prazna množica). Če je  $E = \emptyset$ , je za vsak element pogoj za zgornjo mejo te množice na prazno izpolnjen. Tedaj ima E supremum, in sicer kar element 0. (3.7 točka 2). Podoben razmislek nas privede do zaključka, da je infimum množice E element 1.

**Primer 3.10** (Enojec). Če je  $E = \{p\}$ , je p hkrati zgornja, kot tudi spodnja meja za E. Sledi, da je p tudi infimum in supremum.

**Lema 3.11.** Za vsaka p in q ima množica  $\{p,q\}$  za supremum element  $\{p \lor q\}$  in za infimum  $\{p \land q\}$ .

Dokaz. Očitno je  $p \vee q$  zgornja meja te množice. Zaradi točke 2 v 3.7 pa je to tudi natančna zgornja meja: če je  $p \leq r$  in  $q \leq r$  je  $p \wedge q \leq r \wedge r = r$ . Drug del sledi iz dualnosti.

**Opomba 3.12** (Posplošitev). Lemo bi lahko posplošili na poljubno končno neprazno množico E. Za infimum pišemo  $\bigwedge E$ , za supremum pa  $\bigvee E$ . Enake oznake uporabljamo za supremume in infimume poljubnih množic (če jih te seveda imajo). Primera 3.9 in 3.10 bi lahko sedaj zapisali kot:

$$\bigvee \emptyset = 0,$$
  $\bigwedge \emptyset = 1,$   $\bigvee \{p\} = p,$   $\bigwedge \{p\} = p.$ 

Če imamo opravka z množico  $\{p_i|\ i\in I\},$  kjer je I poljubna indeksna množica, pišemo tudi:

$$\bigvee_{i \in I} p_i \qquad \qquad \bigwedge_{i \in I} p_i$$

## 4. Kompletne Boolove algebre

Končno-končna Boolova algebra nad N je primer Boolove algebre, kjer nimajo vse podmnožice elementov natančnih spodnjih oz. zgornjih mej. Primer take množice je množica vseh enojcev sodih naravnih števil. To motivira naslednjo definicijo:

**Definicija 4.1** (Kompletna Boolova algebra). Boolova algebra, v kateri ima vsaka njena podmnožica infimum in supremum, se imenuje **kompletna Boolova algebra**.

Opomba 4.2. Vsaka končna Boolova algebra je kompletna.

**Lema 4.3.** Če je  $\{p_i\}$  družina elementov Boolove algebre, potem:

$$\left(\bigvee_{i} p_{i}\right)' = \bigwedge_{i} p'_{i} \qquad in \qquad \left(\bigwedge_{i} p_{i}\right)' = \bigvee_{i} p'_{i}.$$

Enačbi povesta, da obstoj ene strani implicira obstoj druge in njuno enakost.

Dokaz. Denimo, da je  $p = \bigvee_i p_i$ . Ker je  $p_i \leq p$  za vsak i, iz 3.7 sledi, da je  $p' \leq p'_i$  za vsak i. Če je  $q \leq p'_i$  za vse i, je  $p_i \leq q'$  za vse i in tako po definiciji supremuma  $p \leq q'$  in  $q \leq p'$ . Torej je p' res  $\bigwedge_i p'_i$ .

Dualni argument zadošča za dokaz druge enačbe v desno . Da dokažemo še obratno smer, pa lahko dokazane lastnosti uporabimo na družinah komplementov.

Posledica 4.4 (Zadosten pogoj za kompletnost). Če ima vsaka podmnožica Boolove algebre infimum (supremum), potem je ta Boolova algebra kompletna.

Γ

Oglejmo si nekaj lastnosti natančnih zgornjih (spodnjih) mej. Natančneje njihovo asociativnost, komutativnost in distributivnost. O komutativnosti ni smisla govoriti, saj je supremum (infimum) pripisan neki množici elementov, torej neodvisno od njihove urejenosti.

**Lema 4.5** (Asociativnost). Če je  $\{I_j\}$  družina množic z unijo I in je  $p_i$  element Boolove algebre za vsak  $i \in I$ , tedaj je

$$\bigvee_{j} \left( \bigvee_{i \in I_{j}} p_{i} \right) = \bigvee_{i \in I} p_{i} \qquad in \qquad \bigwedge_{j} \left( \bigwedge_{i \in I_{j}} p_{i} \right) = \bigwedge_{i \in I} p_{i}.$$

Dokaz. Označimo s $q_j = \bigvee_{i \in I_j} p_i$ in s $q = \bigvee_j q_j.$  Za vsak $i \in I$ obstaja j, da je  $i \in I_j.$  Torej za vsakiobstaja j, da je  $p_i \leq q_j,$  kar skupaj s $q_j \leq q$  da  $p_i \leq q$  za vsaki. Denimo sedaj, da obstaja takr, da je  $p_i \leq r$  za vsei. Tedaj je še toliko bolj  $p_i \leq r$  za  $i \in I_j$  in po definiciji  $q_j \leq r$  za vsakj. Torej je spet po definiciji  $q \leq r,$  kar dokazuje, da je q res želeni supremum.

**Lema 4.6.** Če je p element in  $\{q_j\}$  družina elementov v neki Boolovi algebri, potem

$$p \wedge \bigvee_{i} q_{i} = \bigvee_{i} (p \wedge q_{i}).$$

Dokaz. Pišimo  $q = \bigvee_i q_i$ . Ker velja  $p \wedge q_i \leq p \wedge q$  za vse i, je torej element  $p \wedge q$  zgornja meja za  $\bigvee_i (p \wedge q_i)$ . Denimo, da je tudi r zgornja meja. Tedaj velja

$$q_i \stackrel{(3)}{=} 1 \wedge q_i \stackrel{(4)}{=} (p \vee p') \wedge q_i \stackrel{(10)}{=} (p \wedge q_i) \vee (p' \wedge q_i) \leq r \vee (p' \wedge q_i) \stackrel{3.7}{\leq} r \vee p'.$$

Po definiciji supremuma je  $q \leq r \vee p'$ . Sledi

$$p \wedge q \leq p \wedge (r \vee p') \stackrel{(10)}{=} (p \wedge r) \vee (p \wedge p') \stackrel{(4)}{=} (p \wedge r) \vee 0 \stackrel{(3)}{=} (p \wedge r) \leq r.$$

**Posledica 4.7.** Če sta  $\{p_i\}$  in  $\{q_j\}$  družini elementov v Boolovi algebri, potem je

$$\left(\bigvee_{i} p_{i}\right) \wedge \left(\bigvee_{j} q_{j}\right) = \bigvee_{i,j} \left(p_{i} \wedge q_{j}\right).$$

**Definicija 4.8** (Kompletno distributivnostno pravilo). Naj bo A Boolova algebra, I in J pa taki indeksni množici, da za vsaka  $i \in I$  in  $j \in J$  element p(i,j) leži v A. Pravimo, da družina  $\{p(i,j)\}$  zadošča **kompletnemu distributivnostnemu pravilu**, če je

(11) 
$$\bigwedge_{i \in I} \bigvee_{j \in J} p(i,j) = \bigvee_{a \in J^I} \bigwedge_{i \in I} p(i,a(i)).$$

**Definicija 4.9** (Kompletno distributivna algebra). Boolova algebra A je **kompletno** distributivna, ko velja: če vsi supremumi  $\bigvee_{j\in J} p(i,j)$  in infimumi  $\bigwedge_{i\in I} p(i,a(i))$  obstajajo za vsako družino  $\{p(i,j)\}$ , potem obstoj leve strani (11) implicira obstoj desne strani in njuno enakost.

### 7

### 5. Podalgebre

**Definicija 5.1. Boolova podalgebra** Boolova algebre A je neprazna podmnožica B množice A, ki je z zožitvijo operacij Boolova algebra. Vsaka neizrojena Boolova Algebra A ima trivialno podalgebro 2, ostale imamo za netrivialne. Vsaka Boolova algebra A premore tudi nepravo podalgebro A, vse ostale podalgebre so prave.

**Opomba 5.2.** Presek poljubne družine Boolovih podalgeber je ponovno podalgebra. Presek prazne družine porodi nepravo podalgebro.

Če vzamemo neko podmnožico E v Boolovi algebri A, lahko tvorimo presek B vseh podalgeber, ki vsebujejo E (vsaj ena taka obstaja, namreč A). Presek B je najmanjša podalgebra, ki vsebuje E. Rečemo, da je B generirana z E oz. da je E množica generatorjev za B.

**Primer 5.3.** Vzemimo  $E = \emptyset$ . Podalgebra, ki jo ta množica generira, je najmanjša podalgebra, ki jo A premore, torej 2. Če je E sam po sebi podalgebra pa generira samega sebe.

**Definicija 5.4.** Podalgebra Boolove algebre A je **končno generirana**, če je generirana s kakšno končno podmnožico A.

Izrek 5.5. Naj bo B podalgebra, generirana s končno množico E. Atomi v B so neničelni elementi oblike

$$p_a = \bigwedge_{i \in E} p(i, a(i)),$$

in elementi B so oblike

$$\bigvee_{a \in A \subseteq E} p_a.$$

Za vsak element B je ta zapis enoličen.

Dokaz. Za vsak  $i \in A$  in  $j \in 2$  vpeljimo oznako

$$p(i,j) = \begin{cases} i, & \text{ če } j = 1, \\ i', & \text{ če } j = 0. \end{cases}$$

Pišimo tudi  $2^E$ za vse funkcije iz Ev2in za vsak $a\in 2^E$  vpeljimo

$$p_a := \bigwedge_{i \in E} p(i, a(i)).$$

Opazimo lahko, da za  $a \neq b \in 2^E$  velja  $p_a \wedge p_b \leq i \wedge i' = 0$ , za nek i, kjer se funkciji razlikujeta. Po drugi strani pa velja

(12) 
$$1 = \bigwedge_{i \in E} (i \vee i') \stackrel{\text{(11)}}{=} \bigvee_{a \in 2^E} \bigwedge_{i \in E} p(i, a(i)) = \bigvee_{a \in 2^E} p_a.$$

Naj bo Kmnožica vseh $a\in 2^E,$ da je  $p_a\neq 0$ in za vsako podmnožico X podKpišimo

$$(13) p_X = \bigvee_{a \in X} p_a.$$

Veljajo naslednje ugotovitve

- (1)  $p_{\emptyset} = 0$ ,
- (2)  $p_X = 1$ ,

- $(3) p_X \wedge p_Y = p_{X \cap Y},$
- $(4) p_X \vee p_Y = p_{X \cup Y},$
- (5)  $p'_X = p_{X'}$ ,

kjer X' pomeni komplement množice X v K. Prva točka sledi iz tega, da je supremum prazne množice enak 0. Druga točka sledi iz (12) in definicije K. Četrta točka je posledica definicije (13).

$$p_X \wedge p_Y = \bigvee_{a \in X} p_a \wedge \bigvee_{b \in Y} p_b = \bigvee_{\substack{a \in X \\ b \in Y}} (p_a \wedge p_b)$$
$$= \bigvee_{a \in X \cap Y} (p_a \wedge p_a) = \bigvee_{a \in X \cap Y} p_a = p_{X \cap Y}$$

dokazuje točko tri, peta točka pa sledi iz

$$p_X\wedge p_{X'}=p_{x\cap X'}=p_\emptyset=0 \qquad \quad \text{in} \qquad \quad p_X\vee p_{X'}=p_{x\cup X'}=p_K=1,$$
 in leme 3.2.

Označimo  $C:=\{p_X\mid X\subseteq K\}$ . Ugotovitve dokazujejo, da je C podalgebra v A. Po (1) je C neprazna, po (6)-(8) pa je zaprta za operacije. Za  $a\in K$  je  $p_a$  atom. Vsak element iz C se da enolično zapisati kot "in" teh elementov. Če je  $p_X=p_Y$ , je

$$0 = (p_X \wedge p_Y') \vee (p_X' \wedge p_Y) = (p_X \wedge p_{Y'}) \vee (p_{X'} \wedge p_Y)$$
$$= p_{(X \cap Y') \cup (X' \cap Y)} =: p_{X \oplus Y},$$

kar je enako 0 natanko tedaj, ko je  $X \oplus Y = \emptyset$ . To pa velja izključno, kadar je X = Y.

Denimo, da je  $F \subseteq E$  in  $b \in 2^F$ . Pišimo

$$p_b = \bigwedge_{i \in F} p(i, b(i)).$$

Pokazali bomo, da je  $p_b$  v C, in sicer tako, da bomo pokazali

$$p_b = \bigwedge \{ p_a \mid a \in K \text{ in } a \text{ razširja } b \}.$$

Naj bo L množica funkcij v K, ki razširjajo b. Če je a v L, potem je a(i) = b(i) in zato

$$p(i, b(i)) = p(i, a(i))$$

za vsak  $i \in F$ . Posledično

$$\{p(i,b(i)) \mid i \in F\} \subseteq \{p(i,a(i)) \mid i \in E\}.$$

Sledi, da

$$p_b = \bigwedge_{i \in F} p(i, b(i)) \ge \bigwedge_{i \in E} p(i, a(i)) = p_a.$$

V drugih besedah:

$$p_b \wedge p_a = p_a,$$
 ko  $a \in L.$ 

Po drugi strani pa se v primeru ko a ni v L, elementa a in b razlikujeta na nekem argumentu  $i \in F$ . Eden izmed p(i,b(i)) in p(i,a(i)) je torej i, drug pa i', torej

$$p_b \wedge p_a \le p(i, b(i)) \wedge p(i, a(i)) = 0.$$

Torej

$$p_b \wedge p_a = 0$$
 ko  $a \notin L$ .

Sklenimo razmislek z

$$p_b = p_b \wedge 1 = p_b \wedge p_K = p_b \wedge \bigvee_{a \in K} p_a = \bigvee_{a \in K} (p_b \wedge p_a) = \bigvee_{a \in L} (p_b \wedge p_a) = \bigvee_{a \in L} p_a.$$

Naj bo B podalgebra v A generirana z E. Vzemimo  $i \in E$ . Če je b funkcija iz  $\{i\}$  v 2, definirana z b(i) = 1, potem je  $p_b = p(i,b(i)) = i$  in  $i \in C$ . Posledično je E, in s tem cel B, vsebovan v C. Za dokaz druge smeri pa se moramo spomniti, da je vsak atom  $p_a$  končen "ali" elementov iz E in njihovih komplementov. Posledično pripada  $p_a$  k B. Element  $p_X$  je končen "in" takih elementov in tudi sam pripada k B.

**Posledica 5.6.** Vsaka končno generirana Boolova algebra je končna in število njenih elementov je  $2^m$ , kjer je m število atomov v A. Če ima množica generatorjev n elementov, ima kvečjemu  $2^n$  atomov in kvečjemu  $2^{2^n}$  elementov.

Dokaz. Če ima E n elementov, potem je  $2^n$  funkcij iz E v 2. Tako obstaja kvečjemu  $2^n$  atomov. Denimo, da je atomov m. Vsak element se da zapisati kot "in" atomov in vsak "in" atomov predstavlja nek element. Tedaj je natanko  $2^m$  elementov.  $\square$ 

**Posledica 5.7.** Element poljubne Boolove algebre je v podalgebri generirani z E natanko tedaj, ko se da zapisati kot končen "in" končnih "ali-jev" elementov iz E in njihovih elementov.

Dokaz. Denimo, da je E podmnožica v Boolovi algebri A. Za vsako končno podmnožico F pod E naj bo  $B_F$  podalgebra v A, generirana s F, in naj bo  $K_F$  množica funkcij  $b \in \Box$ 

Naj bo A Boolova algebra in B njena podalgebra. Izkaže se, da se poljubni supremumi in infimumi obnašajo nepohlevno. Supremumi in infimumi lahko spreminjajo vrednosti, lahko jih celo zgubimo, ali pa dobimo, ko prehajamo med A in B.

**Definicija 5.8.** Naj bo A kompletna Boolova algebra in B njena podalgebra. Če za vsako podmnožico B njen supremum (v A) leži v B, pravimo, da je B kompletna Boolova podalgebra. Seveda to avtomatično implicira identično trditev za infimume.

Ta definicija je močnejša, kot če bi zahtevali, da je B sama kompletna Boolova algebra.

# 6. Homomorfizmi

**Definicija 6.1** (Boolov homomorfizem). Boolov homomorfizem je taka preslikava f iz Boolove algebre B v Boolovo algebro A, da je

$$f(p \land q) = f(p) \land f(q),$$
  

$$f(p \lor q) = f(p) \lor f(q),$$
  

$$f(p') = (f(p))',$$

<sup>&</sup>lt;sup>8</sup> za vsaka  $p, q \in B$ .

<sup>&</sup>lt;sup>8</sup>Pišemo tudi f(p)'.

Z lahkoto se prepričamo, da velja f(0) = 0 in f(1) = 1. Posledično ne obstaja trivialni homomorfizem med dvema neizrojenima Boolovima algebrama. Prepričamo se lahko tudi, da je  $f_*(B)$  podalgebra v A.

**Definicija 6.2. Izomorfizem Boolovih algeber** je bijekcija, ki je hkrati homomorfizem.

Izomorfizem ohranja vse morebitne supremume in infimume, homomorfizem pa v splošnem ne. Homomorfizem imenujemo kompleten, če ohranja vse supremume (in posledično infimume), ki obstajajo.

**Lema 6.3.** Boolov monomorfizem f iz B v A je kompleten natanko tedaj, ko je slika  $f_*(B)$  regularna podalgebra v A.

Dokaz.

## 7. Razširitve homomorfizmov

**Definicija 7.1.** Boolov homomorfizem f je **razširitev** Boolovega homomorfizma g, če je domena g podalgebra domene f in se homomorfizma ujemata na elementih iz domene g.

**Trditev 7.2.** Ĉe se dva homomorfizma ujemata na množici generatorjev domene, tedaj se ujemata povsod na domeni.

Dokaz. Naj bosta  $f,g: B \to A$  homomorfizma, ki se ujemata na množici generatorjev E in naj bo  $C := \{ p \in B \mid f(p) = g(p) \}$ . Množica E je očitno vsebovana v C, hkrati pa iz  $p, q \in C$  in

$$f(p \lor q) = f(p) \lor f(q) = g(p) \lor g(q) = g(p \lor q)$$

sledi, da so  $p \vee q$ ,  $p \wedge q$  in p' tudi elementi C. Sklepamo, da je C podalgebra v B, ki vsebuje E, iz česar pa takoj sledi enakost C = B.

## 8. **Atomi**

**Definicija 8.1** (Podelement). Naj bo  $p_0$  element Boolove algebre. **Podelement** elementa  $p_0$  je vsak element  $p_0$  za katerega velja  $p \le p_0$  oz. ekvivalentno: **Podelement** elementa  $p_0$  je vsak element oblike  $p_0 \wedge p$  za nek element p.

**Definicija 8.2** (Atom). **Atom** Boolove algebre je neničeln element, ki nima netrivialnih podelementov oz. sta njegova edina podelementa natanko 0 in on sam.

**Lema 8.3.** Naslednje trditve o elementu q so ekvivalentne:

- (1) q je atom;
- (2) za vsak element p velja natanko ena izmed  $q \leq p$  ali  $q \wedge p = 0$ ;
- (3) za vsak element p velja natanko ena izmed  $q \leq p$  ali  $q \leq p'$ ;
- (4)  $q \neq 0$  in če je q pod  $p \vee r$ , potem je  $q \leq p$  ali  $q \leq r$ ;
- (5)  $q \neq 0$  in če je q pod supremumom neke družine  $\{p_i\}$ , potem je q pod  $p_i$  za nek i.

Dokaz.  $1 \Rightarrow 2$   $q \land p \leq q$ , kar implicira ali  $q \land p = 0$  ali  $q \land p = q$   $(q \leq p)$ . Če bi veljalo oboje, bi bil q = 0, kar pa je protislovje.

$$2 \Rightarrow 3$$
 Če je  $q \land p = 0$  je

$$q = q \wedge 1 = q \wedge (p \vee p') = (q \wedge p) \vee (q \wedge p') = 0 \vee (q \wedge p') = (q \wedge p')$$

torej  $q \le p'$ . Če bi veljalo oboje, bi veljalo  $q \le 0$ , kar pa je možno le, če je q = 0 in spet dobimo protislovje, saj veljata obe izmed  $q \le p$  ali  $q \land p = 0$ .

 $3\Rightarrow 4$  Če je q=0dobimo protislovje. Če ne, je  $q\leq p',r',$  potem je  $q=q\wedge (p'\wedge r')=q\wedge (p\vee r)'$  in  $q\leq (p\vee r)'.$   $4\Rightarrow 5$ 

**Lema 8.4.**  $\check{C}e$  je element p supremum množice atomov E, potem je E množica vseh atomov pod p.

*Dokaz.* Očitno je vsak element iz E pod p. Če je r nek atom pod p, velja, da je r pod nekim atomom  $q \in E$ , Od tod sledi r = q.

**Definicija 8.5.** Boolova algebra je **atomska**, če vsak neničeln element dominira vsaj en atom. Boolova algebra je **brezatomska**, če nima atomov.

Lema 8.6. Naslednje trditve o Boolovi algebri A so ekvivalentne.

- (1) A je atomska.
- (2) Vsak element je supremum atomov, ki jih dominira.
- (3) Enota je supremum množice vseh atomov.

Dokaz.  $1\Rightarrow 2$  Naj bo p element A in E množica atomov, ki jih dominira. Očitno je p zgornja meja te množice. Denimo, da je tudi r zgornja meja te množice. Denimo, da  $p\nleq q$  oz.  $p\wedge r'\neq 0$ . Ker je A atomska, obstaja atom  $q\leq (p\wedge r')$ . Ker pa je presek na desni pod p, je tedaj  $q\in E, q\leq r$  in

$$q \le (p \land r') \land r = p \land (r' \land r) = p \land 0 = 0.$$

Sklepamo lahko, da je q=0, kar je protislovje.

 $2 \Rightarrow 3$  Očitno.

 $3 \Rightarrow 1$  Naj bo E množica vseh atomov in p neničeln element. Tedaj je

$$p = p \land 1 = p \land \bigvee E = \bigvee \{p \land q \mid q \in E\},\$$

po lemi 4.6. Ker je pneničeln, je gotovo  $p \wedge q$ neničeln za nek $q \in E,$  to pa je atom pod p.

**Definicija 8.7. Reprezentacija** Boolove algebre A (nad množico X) je vložitev A v  $\mathcal{P}(X)$ . Če reprezentacija ohranja supremume kot unije (torej tudi infimume kot preseke) ji pravimo **kompletna**. Z drugimi besedami, reprezentacija f je kompletna, ko za vsako družino  $\{p_i\}$  s supremumom p velja

$$f(p) = \bigcup_{i} f(p_i).$$

 ${f Izrek~8.8.}$  Naj bo A atomska Boolova algebra in X množica njenih atomov. Korespondenca

$$p \to \{q \in X \mid q \le p\}$$

je kompletna reprezentacija A nad X.

Dokaz. TBD

Posledica 8.9. Dve kompletni atomski Boolovi algebri z enakim številom atomov sta izomorfni. Še več, vsaka bijekcija med množicama atomov se lahko razširi do izomorfizma med algebrama.

Dokaz. TBD

### 9. Končne Boolove algebre

# Trditev 9.1. Končna Boolova algebra je atomska.

Dokaz. Naj bo p element končne Boolove algebre. ELement p je atom, ali pa obstaja neničeln element  $p_1$ , ki je strogo manjši. Ponovno je element  $p_1$  ali atom (in smo končali), ali pa obstaja neničeln element  $p_2$ , ki je strogo manjši in tako naprej. Ker je elementov le končno nonogo, se mora ta proces ustaviti in tako dobimo atom, ki je manjši od p.

**Posledica 9.2.** Vsaka končna Boolova algebra A je izomorfna  $\mathcal{P}(n)$ , kjer je n število atomov v A.

Dokaz. Končna Boolova algebra je atomska in kompletna. Naj bo n število atomov v njej.  $\mathcal{P}(n)$  je atomska kompletna algebra, ki ima n atomov, ki so ravno vse enoelementne množice. Taki algebri pa sta po posledici ?? izomorfni.

Posledica nam pove, da ne obstaja končna Boolova algebra moči, ki ne bi bila potenca števila 2.

Posledica 9.3. Končni Boolovi algebri z enakim številom elementov sta izomorfni.

Dokaz. Denimo da imata končni Boolovi algebri A in B enako število elementov. Obe sta atomski in imata m in n atomov. Po prejšnji lemi je  $A \cong \mathcal{P}(n)$  in  $B \cong \mathcal{P}(m)$ . Ker imata enako število elementov velja n = m. Ker sta izomorfni isti Boolovi algebri sta tudi med samo izomorfni.

Izrek 9.4. Boolova identiteta velja v 2 natanko tedaj, ko jo lahko izpeljemo iz aksiomov iz definicije.

Trditev 9.5. Enak nabor identitet velja v vsaki neizrojeni Boolovi algebri.

Dokaz. Naj bo A poljubna neizrojena Boolova algebra. Identiteta je univerzalna trditev o elementih in operacijah Boolove algebre: če velja v A, velja tudi v vsaki podalgebri, saj so elementi podalgebre med elementi iz A in so operacije le zožitve operacij v A. Ker je A neizrojena, vsebuje kopijo 2 kot podalgebro, torej lastnosti v A veljajo tudi v 2. Če lastnost velja v 2, se jo da po prejšnjem izreku izpeljati iz aksiomov, torej velja tudi v A.

# 10. Proste Boolove algebre

**Definicija 10.1.** Množica E generatorjev Boolove algebre B je **prosta**, če lahko vsako funkcijo iz E v poljubno Boolovo algebro A razširimo do homomorfizma iz B v A. Tedaj pravimo, da E **prosto generira** B oz. B je prosta na E. Boolova algebra je prosta, če premore prosto množico generatorjev.

Definicijo lahko razložimo s pomočjo naslednjega diagrama. Preslikava h je identiteta iz E v B, preslikava g je definirana na E, preslikava f pa je porojen homomorfizem iz definicije.



Iz trditve 7 sledi, da je dobljeni homomorfizem enolično določen z g.

Če imamo dve Boolovi algebri  $B_1$  in  $B_2$ , ki sta prosti in generirani z ekvipolentnima množicama generatorjev  $E_1$  in  $E_2$ , sta ti izomorfni. Izomorfizem je porojen z vsako bijekcijo g med  $E_1$  in  $E_2$ . Predpostavka o prostosti zagotovi homomorfizma  $f_1: B_1 \to B_2$  in  $f_2: B_2 \to B_1$ , ki razširita g in  $g^{-1}$ . Preslikava  $f_2 \circ f_1$  je endomorfizem  $B_1$ , ki razširi  $g^{-1} \circ g$ , torej identiteto na  $E_1$ . Sama identiteta na  $B_1$  pa je že razširitev te preslikave, torej je zaradi enoličnosti  $f_2 \circ f_1 = id_{B_1}$ . Podobno vidimo, da je  $f_1 \circ f_2 = id_{B_2}$ . Torej je  $f_1$  izomorfizem,  $f_2$  pa njegov inverz.

Trditev 10.2. Neskončna prosta Boolova algebra je brezatomska.

# Angleško-slovenski slovar strokovnih izrazov

Boolean algebra Boolova algebra

Degenerate Izrojena

The principle of duality Princip dualnosti

Lower (upper) bound Spodnja(zgornja) meja

Least upper bound Najmanjša zgornja meja

Greatest lower bound Največja spodnja meja

Complete Boolean algebra Kompletna Boolova algebra

Finite-cofinite Boolean algebra Končno-kokončna Boolova algebra

Countable-cocountable Boolean algebra Števno-koštevna Boolova algebra

Atom Atom

## LITERATURA

- [1] Givant, Steven; Halmos, Paul. "Introduction to Boolean Algebras (Undergraduate Texts in Mathematics)," Springer (2009).
- [2] Jonsson, W. (1970) 'Boolean Algebras. by Roman Sikorski. Ergebnisse der Math. 25 Springer Verlag, New York, 1969 (third edition)

Luka Ponikvar, Fakulteta za matematiko in fiziko, Oddelek za matematiko, Jadranska 21, 1000 Ljubljana, Slovenija

 $Email\ address{:}\ \texttt{lp29353@student.uni-lj.si}$