

1 Методом резолуције показати ваљаност формуле $((q \wedge r) \vee \neg p) \Rightarrow (p \Rightarrow (q \wedge r))$.

Решење: Нека је $A = ((q \wedge r) \vee \neg p) \Rightarrow (p \Rightarrow (q \wedge r))$. Нађимо КНФ формуле $\neg A$. $\neg A = \neg(((q \wedge r) \vee \neg p) \Rightarrow (p \Rightarrow (q \wedge r))) = ((q \wedge r) \vee \neg p) \wedge \neg(p \Rightarrow (q \wedge r)) = (q \vee \neg p) \wedge (r \vee \neg p) \wedge (p \wedge \neg(q \wedge r)) = (q \vee \neg p) \wedge (r \vee \neg p) \wedge p \wedge (\neg q \vee \neg r)$. Сад имамо:

$C_1 = \{q, \neg p\}$	
$C_2 = \{r, \neg p\}$	
$C_3 = \{p\}$	
$C_4 = \{\neg q, \neg r\}$	
$C_5 = \{q\}$	$Res(C_1, C_3, \neg p, p)$
$C_6 = \{r\}$	$Res(C_2, C_3, \neg p, p)$
$C_7 = \{\neg r\}$	$Res(C_4, C_5, \neg q, q)$
$C_8 = \emptyset$	$Res(C_6, C_7, r, \neg r)$

Како смо добили празну клаузу, то је формула $\neg A$ контрадикција, па је A таутологија. □

2 Методом Карноових мапи или Квин-Мекласког упростити прекидачко коло дато својом КДНФ:

$$\overline{ABCD} \vee \overline{ABCD} \vee \overline{ABCD} \vee \overline{ABCD} \vee \overline{ABCD} \vee \overline{ABCD}$$

Решење: Радимо Квин-Мекласког, и ово ми је било тешко за цртање. Имамо:

$\overline{ABCD} \checkmark$	$\overline{BCD} \checkmark$	\overline{BD}
-----	$\overline{ABD} \checkmark$	
$\overline{ABCD} \checkmark$	-----	
$\overline{ABCD} \checkmark$	$\overline{ABD} \checkmark$	
-----	\overline{ABC}	
$\overline{ABCD} \checkmark$	$\overline{BCD} \checkmark$	
$\overline{ABCD} \checkmark$	-----	
-----	\overline{ACD}	
$\overline{ABCD} \checkmark$		

Прости импликанти су \overline{ABC} , \overline{ACD} и \overline{BD} . Правимо другу таблицу:

	\overline{ABCD}	\overline{ABCD}	\overline{ABCD}	\overline{ABCD}	\overline{ABCD}	\overline{ABCD}
\overline{ABC}		X	X			
\overline{ACD}		X		X		
\overline{BD}	X		X		X	X

Следи да је минимална форма прекидачког кола $\overline{ACD} \vee \overline{BD}$. □

3 Наћи један модел и контрамодел за формулу:

$$(\forall x)(p(x) \Rightarrow p(f(x))) \Rightarrow (\exists x)p(f(x)).$$

Решење: Зовимо нашу формулу F . Посматрајмо структуру $\mathbb{D}_1 = (\mathbb{N}, I^L)$, где је $I^L(p) = p_I$, $I^L(f) = f_I$, дато са:

$$p_I(a) = \top \text{ ако и само ако } a = a,$$

$$f_I(a) = a.$$

Покажимо $\mathbb{D}_1 \models F$. Претпоставимо супротно, да дефинисана структура није модел. Тада постоји валуација $v : Var \rightarrow \mathbb{N}$, тако да је $I_v(F) = \perp$. Но, тада је $I_v((\forall x)(p(x) \Rightarrow p(f(x)))) = \top$ и $I_v((\exists x)p(f(x))) = \perp$. Ово друго значи да за све валуације $u \sim_x v$ важи $I_u(p(f(x))) = \perp$. Али узмимо да је $u(x) = n \in \mathbb{N}$, било који природан број. Тада добијамо $p_I(f_I(n)) = \perp$, тј. $p_I(n) = \perp$, односно $n \neq n$, што је контрадикција. Следи, заиста важи $\mathbb{D}_1 \models F$.

Посматрајмо даље структуру $\mathbb{D}_2 = (\mathbb{N}, I^L)$, где је $I^L(p) = p_I$, $I^L(f) = f_I$, дато са:

$$p_I(a) = \top \text{ ако и само ако } a \neq a,$$

$$f_I(a) = a.$$

Покажимо $\mathbb{D}_2 \not\models F$. Претпоставимо супротно, да дефинисана структура јесте један модел за формулу. Тада је за све валуације $v : Var \rightarrow \mathbb{N}$ испуњено $I_v(F) = \top$. Тада раздвајамо два случаја.

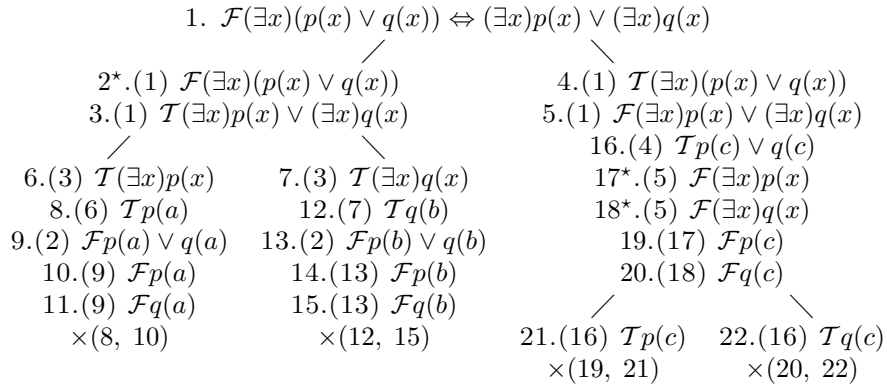
1° $I_v((\forall x)(p(x) \Rightarrow p(f(x)))) = \perp$: Тада постоји валуација $v' \sim_x v$ за коју важи $I_{v'}(p(x) \Rightarrow p(f(x))) = \perp$. Нека је $v'(x) = n \in \mathbb{N}$. Тада имамо даље да важи $I_{v'}(p(x)) = \top$ и $I_{v'}(p(f(x))) = \perp$. Али прва чињеница нам каже $p_I(n) = \top$, тј. $n \neq n$, што је контрадикција, па први случај није могућ.

2° $I_v((\exists x)p(f(x))) = \top$: Тада постоји валуација $v'' \sim_x v$ за коју важи $I_{v''}(p(f(x))) = \top$. Нека је $v''(x) = m \in \mathbb{N}$. Тада добијемо $p_I(f_I(m)) = \top$, тј. $p_I(m) = \top$, односно $m \neq m$, што је контрадикција, па ни други случај није могућ. Следи, важи $\mathbb{D}_2 \neq F$. □

4 Методом таблоа показати ваљаност формуле:

$$(\exists x)(p(x) \vee q(x)) \Leftrightarrow (\exists x)p(x) \vee (\exists x)q(x).$$

Решење:



Како су све гране таблоа затворене, то је формула ваљана. □

5 Непротивречност предикатског рачуна првог реда.

- 6 (а) Навести аксиоме теорије Безатомичних Булових алгебри и дати примере бесконачних и коначних модела.
 (б) Навести примере пребројивих модела теорије Густог линеарног уређења без крајева, као и нека својства ових модела.

Славко Моцоња
 slavkomm@gmail.com
<http://www.matf.bg.ac.yu/~slavko>