

# Diskretne strukture UNI

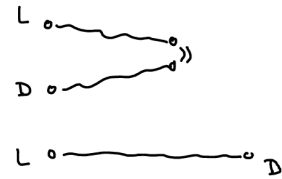
## Vaje, 3. teden

1. \* Prepričaj se, da so spodnji pari izjavnih izrazov enakovredni. Nalogo reši s pomočjo resničnosti tabele in s poenostavljanjem.

(a)  $(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (p \Rightarrow r)$  in  $p \Rightarrow (q \Leftrightarrow r)$

P	q	r	$(p \Rightarrow q)$	$(p \Rightarrow r)$	$p \Rightarrow (q \Leftrightarrow r)$
0	0	0	1	1	1
0	0	1	1	1	0
0	1	0	1	1	0
0	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	1
1	0	1	0	1	0
1	1	0	1	0	0
1	1	1	1	1	1

sta enakovredna



- $a \Rightarrow b \sim \neg a \vee b$
- $a \Leftrightarrow b \sim (a \wedge b) \vee (\neg a \wedge \neg b)$
- $a \Leftrightarrow b \sim (a \Rightarrow b) \wedge (b \Rightarrow a)$
- $\neg(a \vee b) \sim \neg a \wedge \neg b$
- $\neg(a \wedge b) \sim \neg a \vee \neg b$
- $\neg\neg a \sim a$

$$\begin{aligned}
 L &= (p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (p \Rightarrow r) \sim (\neg p \vee q) \Leftrightarrow (\neg p \vee r) \sim (\neg p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \vee \neg(\neg p \vee q) \wedge \neg(\neg p \vee r) \\
 &\sim (\neg p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \vee (p \wedge \neg q) \wedge (p \wedge \neg r) \sim \\
 &\sim \neg p \vee (q \wedge r) \vee p \wedge \neg q \wedge \neg r \\
 &\quad \quad \quad \underbrace{p \wedge \neg q \wedge \neg r}_{p \wedge \neg q \wedge \neg r}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 ab + ac &= a(b+c) \\
 \underline{a}b \vee \underline{a}c &\sim \underline{a}(b \vee c) \\
 (a \vee b) \wedge (a \vee c) &\sim a \vee (b \wedge c)
 \end{aligned}$$

- $a \wedge (b \vee c) \sim (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$
- $a \wedge b \sim b \wedge a$
- $a \wedge a \sim a$
- $1 \wedge a \sim a$

$$\begin{aligned}
 D &= p \Rightarrow (q \Leftrightarrow r) \sim \neg p \vee (q \Leftrightarrow r) \sim \neg p \vee (q \wedge r) \vee (\neg q \wedge \neg r) \sim \\
 &\sim \neg p \vee (q \wedge r) \vee (\neg q \wedge \neg r) \sim \\
 &\sim \underbrace{\neg p \vee (q \wedge r) \vee (\neg q \wedge \neg r)}_{\neg p \vee (q \wedge r) \vee (\neg q \wedge \neg r)} \quad L = D
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 b \wedge c &\sim (a \wedge b \wedge c) \vee (\neg a \wedge b \wedge c) \\
 (a \wedge b \wedge c) \vee (\neg a \wedge b \wedge c) &\sim (a \vee \neg a) \wedge b \wedge c \sim 1 \wedge b \wedge c \sim b \wedge c
 \end{aligned}$$

(b)  $(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (p \Rightarrow \neg q)$  in  $\neg p$

$$\begin{aligned}
 L &= (p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (p \Rightarrow \neg q) \sim (\neg p \vee q) \Leftrightarrow (\neg p \vee \neg q) \sim \\
 &\sim (\neg p \vee q) \wedge (\neg p \vee \neg q) \vee \neg(\neg p \vee q) \wedge \neg(\neg p \vee \neg q) \sim \\
 &\sim \neg p \vee (q \wedge \neg q) \vee (p \wedge q) \wedge (p \wedge q) \sim \\
 &\sim \neg p \vee (p \wedge p \wedge q \wedge \neg q) \sim \neg p \vee 0 \sim \neg p = D
 \end{aligned}$$

- $a \vee (a \wedge b) \sim a$
- $a \wedge (a \vee b) \sim a$
- $a \wedge \neg a \sim 0$
- $a \vee \neg a \sim 1$
- $a \vee 0 \sim a$
- $a \wedge 0 \sim 0$

L = D

3. \* Ali obstaja tak izraz  $I$ , odvisen le od spremenljivk  $p$  in  $q$ , da bo

$$I = p \wedge \neg q \Rightarrow (\neg p \vee q)$$

(a) izraz  $(p \Rightarrow (I \wedge q)) \Leftrightarrow ((p \vee q) \Rightarrow I)$  protislovje?

$$I = p \vee q$$

(b) izraz  $(p \Rightarrow (I \wedge q)) \Leftrightarrow ((p \vee q) \Rightarrow I)$  tautologija?

Za vsako možno rešitev poišči vsaj en izraz  $I$ .

a)

$p$	$q$	$I$	$(p \Rightarrow I \wedge q) \Leftrightarrow (p \vee q \Rightarrow I) = X$				
0	0	0	1	0	1	0	1
0	0	1	1	0	1	0	1
0	1	0	1	0	0	1	0
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	1	1	0
1	0	1	0	0	0	1	1
1	1	0	0	0	1	1	0
1	1	1	1	1	1	1	1

□ T  
○ P L

$p$	$q$	$I$
0	0	?
0	1	0
1	0	1
1	1	?

Pri  $p \sim q \sim 0$ , bo imel  $X$  vrednost 1 ne glede na vrednost  $I$ .  
Torej  $X$  ni bo protislovje.  
Tak  $I$  ne obstaja.

b)

$p$	$q$	$I$	$I_1$	$I_2$	$I_3$	$I_4$
0	0	0 ali 1	0	1	0	1
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	0	0
1	1	0 ali 1	0	0	1	1

$I_1 = \neg(q \Rightarrow p)$   
 $I_2 = \neg p$   
 $I_3 = q$   
 $I_4 = p \Rightarrow q$   
 $I_1 = \neg p \wedge q$

$$q \sim q \wedge q \wedge q \vee 0$$

$$q \sim q \wedge 1 \sim q \wedge (p \vee \neg p)$$

$$\underline{\underline{\neg(q \Rightarrow p) \sim \neg(\neg q \vee p) \sim q \wedge \neg p \sim \neg p \wedge q}}$$

4. Ali obstaja tak izraz  $I$ , v katerem nastopajo spremenljivke  $p$ ,  $q$  in  $r$ , da bo

(a) izraz  $(p \Rightarrow (I \wedge r)) \Leftrightarrow ((q \vee \neg r) \Rightarrow I)$  tautologija?

(b) izraz  $(p \Rightarrow (I \wedge r)) \Leftrightarrow ((q \vee \neg r) \Rightarrow I)$  nevtralen?

6. \* Poišči izjavni izraz  $X$ , ki ima v resničnostni tabeli tak stolpec logičnih vrednosti:

- (a) 01000111,
- (b) 01010000.

Dobljena izraza poenostavi.

a)

p	q	r	X
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

disjunktivna normalna oblika      osnovne konjunkcije

$$\underline{DNO}(X) = ((\underbrace{\neg p \wedge \neg q \wedge r}_{0 \ 0 \ 1}) \vee (\underbrace{p \wedge \neg q \wedge r}_{1 \ 0 \ 1})) \vee ((\underbrace{p \wedge q \wedge \neg r}_{1 \ 1 \ 0}) \vee (\underbrace{p \wedge q \wedge r}_{1 \ 1 \ 1}))$$

konjunktivna n.o.      osnovne disjunktije

$$KNO(X) = (\underbrace{p \vee q \vee r}_{0 \ 0 \ 0}) \wedge (\underbrace{p \vee \neg q \vee r}_{0 \ 1 \ 0}) \wedge (\underbrace{p \vee \neg q \vee \neg r}_{1 \ 1 \ 0}) \wedge (\underbrace{\neg p \vee q \vee r}_{1 \ 1 \ 1})$$

$$\underline{DNO}(X) = (\underbrace{\neg p \vee p}_1) \wedge \neg q \wedge r \vee p \wedge q \wedge (\underbrace{\neg r \vee r}_1) \quad \begin{matrix} a \vee \neg a \sim 1 \\ a \wedge 1 \sim a \end{matrix}$$

$$\sim (\neg q \wedge r) \vee (p \wedge q)$$

$$KNO(X) \sim ((\underbrace{p \wedge \neg p}_0) \vee q \vee r) \wedge (p \vee \neg q \vee (\underbrace{\neg r \wedge r}_0)) \quad \begin{matrix} a \wedge \neg a \sim 0 \\ a \vee 0 \sim a \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} \vee & \wedge & \vee \\ (a+b)(c+d) & = & ac+ad+bc+bd \\ \wedge & \vee & \wedge \end{matrix}$$

$$(a \wedge b) \vee (c \wedge d) = (a \vee c) \wedge (a \vee d) \wedge (b \vee c) \wedge (b \vee d)$$

$$\sim (q \vee r) \wedge (p \vee \neg q) \sim$$

$$\sim (q \wedge p) \vee (\underbrace{q \wedge \neg q}_0) \vee (r \wedge p) \vee (r \wedge \neg q) \sim$$

$$\sim (\neg q \wedge r) \vee (p \wedge q) \vee (r \wedge p) \sim$$

$$\sim (\underbrace{\neg q \wedge r}_{0 \ 1 \ 1}) \vee (\underbrace{p \wedge q}_{1 \ 1 \ 0}) \vee (\underbrace{p \wedge q \wedge r}_{1 \ 1 \ 1}) \vee (\underbrace{p \wedge \neg q \wedge r}_{1 \ 0 \ 1}) \sim \underline{(\neg q \wedge r) \vee (p \wedge q)} \sim \underline{DNO}(X)$$

7. \* Kateri izmed spodaj naštetih naborov izjavnih veznikov so polni?

Def. Nabor veznikov je poln, če lahko s temi vezniki zapišemo vse izraze izjavnega računa.

Primer.  $\{\neg, \wedge, \vee\}$ ,  $\{\neg, \vee\}$ ,  $\{\neg, \wedge\}$ ,  $\{\neg, \Rightarrow\}$  so polni nabori

$$\neg(a \wedge b) \sim \neg a \vee \neg b \quad | \neg$$

$$a \wedge b \sim \neg(\neg a \vee \neg b)$$

Izvr. Če je  $\mathcal{P}$  poln nabor in lahko vse veznike iz  $\mathcal{P}$  izrazimo z vezniki iz  $\mathcal{N}$ , potem je tudi  $\mathcal{N}$  poln nabor.

(a)  $\{\Rightarrow, \wedge\}$

0 ali 1

Izvr. Če vsi vezniki iz nabora  $\mathcal{N}$  ohranjajo konstanto, potem  $\mathcal{N}$  ni poln.

$$\left. \begin{array}{l} 0 \Rightarrow 0 \sim 1 \\ 0 \wedge 0 \sim 0 \end{array} \right\} \text{ ne ohranja } 0$$

$$\left. \begin{array}{l} 1 \Rightarrow 1 \sim 1 \\ 1 \wedge 1 \sim 1 \end{array} \right\} \text{ Nabor ohranja } 1, \text{ zato } \underline{\text{ni poln.}}$$

$$(p \Rightarrow p \wedge q) \Rightarrow \neg p \wedge q$$

$$\begin{array}{ccccccc} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & & \sim 1 \end{array}$$

Tega ne moremo izraziti z  $\{\Rightarrow, \wedge\}$

(b)  $\{\Leftrightarrow, \wedge\}$

p	q	$p \Leftrightarrow q$	$p \wedge q$
0	0	1	0
1	1	1	1

→ Ohranja 1, ni poln.

Primer.  $\{\neg, \Leftrightarrow\}$  ne ohranja 0 in 1, ampak ni poln.

(c)  $\{\Leftrightarrow, \wedge, 0\} = \mathcal{N}$

p	q	$p \Leftrightarrow q$	$p \wedge q$	0
0	0	1	0	0
1	1	1	1	0

Ne ohranja 0.

Nabor ne ohranja niti 0 niti 1. Mogoče je poln. Ne vemo.

Ne ohranja 1.

$\mathcal{N}$  je poln? Dokaz:  $\mathcal{P} = \{\neg, \wedge\}$  izrazimo z  $\mathcal{N}$ :

p	$p \Leftrightarrow 0$	$\neg p$
0	1	1
1	0	0

$$\bullet \neg p \sim p \Leftrightarrow 0 \quad \checkmark$$

$$\bullet p \wedge q \sim p \wedge q \quad \checkmark$$

↑ iz  $\mathcal{P}$       ↑ iz  $\mathcal{N}$

} ⇒  $\mathcal{N}$  je poln.

(d)  $\{\uparrow\}$

(e)  $\{\downarrow\}$

(f)  $\{A\}$ , kjer je  $A(p, q, r) \sim p \Leftrightarrow (\neg q \vee \neg r)$

(g)  $\{A, 1\}$ , kjer je  $A(p, q, r) \sim p \Leftrightarrow (\neg q \vee \neg r)$

