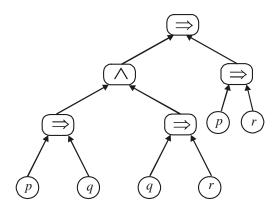
## 1. kontrolná písomka (18. 10. 2007)

**Príklad 1.** Zostrojte syntaktický strom formuly, nájdite všetky jej podformuly a zistite, pre ktoré interpretácie je formula pravdivá.

$$((p \Rightarrow q) \land (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow r)$$

Riešenie.



Podformuly:

$$p,q,r,p \Rightarrow q,q \Rightarrow r,p \Rightarrow r,(p \Rightarrow q) \land (q \Rightarrow r),((p \Rightarrow q) \land (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow r).$$

Formula je pravdivá pre každú interpretáciu premenných, t. j. je tautológia.

p	q	r	$p \Rightarrow q$	$q \Rightarrow r$	$(p \Rightarrow q) \land (q \Rightarrow r)$	$p \Rightarrow r$	$((p \Rightarrow q) \land (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow r)$
0	0	0	1	1	1	1	1
0	0	1	1	1	1	1	1
0	1	0	1	0	0	1	1
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0	1
1	0	1	0	1	0	1	1
1	1	0	1	0	0	0	1
1	1	1	1	1	1	1	1

Príklad 2. Doplňte výsledok v týchto schémach usudzovania.

Riešenie.

**Príklad 3.** Ako je definovaný Peircov symbol ↓, ktorý je nazývaný ako NOR, dokážte ekvivalencie

$$\neg p \equiv (p \downarrow p)$$
$$(p \land q) \equiv (p \downarrow p) \downarrow (q \downarrow q)$$
$$(p \lor q) \equiv (p \downarrow q) \downarrow (p \downarrow q)$$

Riešenie.

$$(p \downarrow q) \equiv_{def} \neg (p \lor q)$$

$$(p \downarrow p) \equiv \neg (p \lor p) = \neg p$$

$$(p \downarrow p) \downarrow (q \downarrow q) \equiv (\neg p) \downarrow (\neg q) \equiv \neg ((\neg p) \lor (\neg q)) \equiv p \land q$$

$$(p \downarrow q) \downarrow (p \downarrow q) \equiv \neg (p \lor q) \downarrow \neg (p \lor q) \equiv \neg (\neg (p \lor q) \lor \neg (p \lor q)) \equiv p \lor q$$

**Príklad 4**. Ako sú definované DNF a KNF a prepíšte do DNF a KNF formulu  $((p\Rightarrow q)\land (q\Rightarrow r))\Rightarrow (p\Rightarrow r)$ 

## Riešenie.

$$\begin{split} \phi_{DNF} =_{def} \left(. \wedge . \wedge . . \wedge .. \rangle \vee (. \wedge . \wedge .. \wedge ..) \vee ... \vee (. \wedge . \wedge ... \wedge ..) \dots \text{disjunkcia konjunktivnych klauzúl} \right. \\ \phi_{KNF} =_{def} \left(. \vee . \vee ... \vee .. \right) \wedge (. \vee ... \vee ...) \wedge ... \wedge (. \vee ... \vee ...) \dots \text{konjunkcia disjunktivnych klauzúl} \\ \left. \left( (p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r) \right) \Rightarrow (p \Rightarrow r) \right. \\ \left. \neg \left( (p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r) \right) \vee (p \Rightarrow r) \right. \\ \left. \neg \left( (\neg p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \right) \vee (\neg p \vee r) \right. \\ \left. \left( \neg (\neg p \vee q) \vee \neg (\neg q \vee r) \right) \vee (\neg p \vee r) \right. \\ \left. \left( (p \wedge \neg q) \vee (q \wedge \neg r) \right) \vee (\neg p) \vee (r) \right. \\ \left. \left( (p \vee q) \wedge (p \vee \neg r) \wedge (\neg q \vee q) \wedge (\neg q \vee \neg r) \right) \vee (\neg p \vee r) \right. \\ \left. \left. \left( (p \vee q \vee \neg p \vee r) \wedge (p \vee \neg r \vee \neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee q \vee \neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee \neg r \vee \neg p \vee r) \right) \right] \right. \end{split}$$

**Príklad 5.** Zostrojte Boolove funkcie, ktoré simulujú úlohu  $(\alpha_1 + \alpha_2) \times \alpha_3 = \beta_1 \beta_2$ 

Riešenie.

$\alpha_1$	$\alpha_2$	$\alpha_3$	$\beta_1$	$\beta_2$
0	0	0	0	0
0	0	1	0	0
0	1	0	0	0
0	1	1	0	1
1	0	0	0	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	0
1	1	1	1	0

$$\beta_1 = \alpha_1 \alpha_2 \alpha_3$$

$$\beta_2 = \overline{\alpha}_1 \alpha_2 \alpha_3 + \alpha_1 \overline{\alpha}_2 \alpha_3$$