

**Prvá prémiová úloha:** (6 bodov) Nech  $*$  je logická spojka (=binárna bo-  
 olovská operácia). Dokážte, že pomocou  $*$  môžeme dostať všetkých 16 možných  
 logických spojok **práve vtedy, keď**  $*$  je určená niektorou z týchto dvoch tabu-  
 liiek (inak povedané, je to NAND alebo NOR):

$p$	$q$	$p * q$	$p$	$q$	$p * q$
1	1	0	1	1	0
1	0	1	1	0	0
0	1	1	0	1	0
0	0	1	0	0	1

(Stručne: Chceme dokázať, že pomocou spojky NAND, resp. pomocou spojky  
 NOR, vieme dostať všetky logické spojky a už žiadna ďalšia spojka túto vlast-  
 nosť nemá.)

Komentár: Logické spojky môžeme chápať ako binárne operácie na množine  
 $\{0, 1\}$ , čiže funkcie z  $\{0, 1\} \times \{0, 1\}$  do  $\{0, 1\}$ . Existuje teda celkovo 16 možných  
 logických spojok. (Inak:  $2^4 = 16$  spôsobov ako vyplniť tabuľku so 4 riadkami.)  
 Okrem spojok  $\wedge, \vee, \Leftrightarrow, \Rightarrow$ , ktoré sme zvyknutí používať, dostaneme aj niektoré  
 menej obvyklé; napríklad spojku, ktorá bez ohľadu na hodnoty  $p$  a  $q$  má vždy  
 hodnotu 1.

Všetky možné logické spojky môžeme dostať pomocou  $\neg, \wedge$  a  $\vee$ . Ak napríklad  
 chceme dostať spojku s tabuľkou

$p$	$q$	$p * q$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

tak to môžeme dosiahnuť takto:  $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)$ . Inak povedané,  
 použili sme disjunkciu formúl z ktorých každá je pravdivá pre jediný riadok  
 v tabuľke; a pridali sme tie formuly v ktorých chceme, aby v tabuľke bola jed-  
 notka. Rovnaký postup by sme vedeli použiť aj keby sme mali viac premenných.  
 (Jediný prípad, kedy to nefunguje, je spojka, ktorá je vždy rovná 0 – museli by  
 sme použiť disjunkciu 0 formúl. Tú ale vieme dostať napríklad ako  $p \wedge \neg p$ .)

**Riešenie:** Najprv sa presvedčíme, že pomocou NAND a NOR vieme dostať  
 všetky logické spojky. Stačí nám ukázať, že vieme dostať  $\neg, \wedge$  a  $\vee$ .

Lahko vidíme, že  $\neg p \Leftrightarrow p \text{ NAND } p \Leftrightarrow p \text{ NOR } p$ . Čiže vieme z ktorejkoľvek  
 z týchto dvoch spojok dostať negáciu.

V prípade spojky NAND potom ďalej vieme dostať  $p \wedge q = \neg(p \text{ NAND } q)$  a  
 aj  $p \vee q = \neg(\neg p \wedge \neg q)$ . (Tieto zápisy skutočne vieme rozpísať iba s použitím  
 NAND: Konkrétne máme  $p \wedge q = (p \text{ NAND } q) \text{ NAND } (p \text{ NAND } q)$  a  $p \vee q =$   
 $[(p \text{ NAND } q) \text{ NAND } (p \text{ NAND } q)] \text{ NAND } [(p \text{ NAND } q) \text{ NAND } (p \text{ NAND } q)]$ .)

Podobne, z NOR postupne dostaneme  $p \vee q = \neg(p \text{ NOR } q)$  a  $p \wedge q = \neg(\neg p \vee$   
 $\neg q)$ .

Teraz ešte chceme zdôvodniť, že pomocou žiadnej inej spojky sa už nedajú

dostať všetky logické spojky. Vylúčime najprv niektoré spojky. Ak má spojka  $*$  v riadku  $(1, 1)$  hodnotu 1, t.j. jej tabuľka je takáto

$p$	$q$	$p * q$
1	1	1
1	0	?
0	1	?
0	0	?

tak akýkoľvek výraz tvaru  $p_1 * p_2 * \dots * p_n$ , pri ľubovoľnom uzátvorkovaní a nahradení  $p_1, \dots, p_n$  premennými  $p$  a  $q$  bude mať pre  $p = q = 1$  hodnotu 1. Teda nemôžeme nijako dostať napríklad  $p \text{ NAND } q$ .

Podobnou úvahou vieme vylúčiť možnosť

$p$	$q$	$p * q$
1	1	?
1	0	?
0	1	?
0	0	0

Dostali by sme totiž pre  $p = q = 0$  vždy hodnotu 0.

Zatiaľ sme teda zistili, že tabuľka musí vyzeráť nejako takto:

$p$	$q$	$p * q$
1	1	0
1	0	?
0	1	?
0	0	1

Zostávajú teda celkovo 4 možnosti:

$p$	$q$	$p * q$	$p$	$q$	$p * q$	$p$	$q$	$p * q$	$p$	$q$	$p * q$
1	1	0	1	1	0	1	1	0	1	1	0
1	0	1	1	0	1	1	0	0	1	0	0
0	1	1	0	1	0	0	1	1	0	1	0
0	0	1	0	0	1	0	0	1	0	0	1

Prvá a štvrtá tabuľka predstavujú spojky NAND a NOR, pre ktoré sme v prvej časti riešenia overili, že majú požadovanú vlastnosť. Všimnime si druhú a tretiu tabuľku. V druhej je vlastne operácia  $p * q = \neg q$  a v tretej  $p * q = \neg p$ .

Vidíme teda, že tieto dve možnosti sú také, že závisia iba od jednej premennej. Takto určite nemôžeme dostať všetky možnosti. Napríklad ak uvažujeme o tretej tabuľke, t.j. o funkcii  $p * q = \neg p$ , tak výraz  $p_1 * p_2 * \dots * p_n$  môže byť (v závislosti od uzátvorkovania) rovný  $p_1$  alebo  $\neg p_1$ . Ak za všetky premenné dosadíme buď  $p$  alebo  $q$ , tak vieme dostať iba 4 funkcie:  $p$ ,  $\neg p$ ,  $q$ ,  $\neg q$ .

To isté platí aj o druhej tabuľke. □