

**Veta o dôkaze rozborom prípadov:** *Nech  $T$  je množina formúl výrokovej logiky a  $A, B, C$  sú formuly výrokovej logiky. Potom  $T, (A \vee B) \vdash C$  práve vtedy, ak súčasne platí  $T, A \vdash C$  aj  $T, B \vdash C$ .*

*Dôkaz:* ( $\Rightarrow$ ) Ak platí  $T, (A \vee B) \vdash C$ , použijeme tvrdenie  $\vdash A \Rightarrow (A \vee B)$  dokázané na prednáške. Potom zrejme  $T, A \vdash A \vee B$ , a teda z predpokladu  $T \vdash (A \vee B) \Rightarrow C$  vyplýva  $T, A \vdash C$ . Podobne postupujeme pre  $T, B \vdash C$ .

( $\Leftarrow$ ) Nech súčasne platí  $T, A \vdash C$  aj  $T, B \vdash C$ . Pomocou vety o dedukcii, (V3) [ $\vdash (A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A)$ ] a modus ponens dostaneme, že  $T \vdash \neg C \Rightarrow \neg A$  a  $T \vdash \neg C \Rightarrow \neg B$ . Použijeme (V7) [ $\vdash \neg A \Rightarrow (\neg B \Rightarrow \neg(A \vee B))$ ] a dokážeme, že  $T, \neg C \vdash \neg(A \vee B)$ . Použitím Axiómy 3 dôjdeme k záveru  $T \vdash (A \vee B) \Rightarrow C$ .

Dôkazy (V3) a (V7) sú súčasťou domácej úlohy č. 4. □