

## Cvičení ke kurzu *Logický proseminář*, část VII

(4. prosince 2008)

Mějme kalkulus HK s pravidlem modus ponens a se schématy axiomů:

- (A1)  $\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \varphi)$ ,
- (A2)  $(\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \chi)) \rightarrow ((\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \chi))$ ,
- (A3)  $(\neg\varphi \rightarrow \neg\psi) \rightarrow ((\neg\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow \varphi)$ ,
- (A4)  $\varphi \wedge \psi \rightarrow \varphi, \quad \varphi \wedge \psi \rightarrow \psi$ ,
- (A5)  $\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow (\varphi \wedge \psi))$ ,
- (A6)  $\varphi \rightarrow \varphi \vee \psi, \quad \psi \rightarrow \varphi \vee \psi$ ,
- (A7)  $(\varphi \rightarrow \chi) \rightarrow ((\psi \rightarrow \chi) \rightarrow (\varphi \vee \psi \rightarrow \chi))$

K dokazování můžete používat větu o dedukci a vše co jsme doposud dokázali. Dále však používejte pouze to, co si sami dokážete, poté samozřejmě i kdykoliv později. Naopak rozhodně nepoužívejte větu o úplnosti!

**VII.1** V HK dokažte následující formule:

- (a)  $\neg\varphi \vee \neg\psi \rightarrow \neg(\varphi \wedge \psi)$ ,
- (b)  $\neg(\varphi \wedge \psi) \rightarrow \neg\varphi \vee \neg\psi$ ,
- (c)  $\neg\varphi \wedge \neg\psi \rightarrow \neg(\varphi \vee \psi)$ ,
- (d)  $\neg(\varphi \vee \psi) \rightarrow \neg\varphi \wedge \neg\psi$ .

**VII.2** Necht'  $\Sigma$  je sporná množina formulí, pak existuje její konečná podmnožina  $\Delta$ , která je také sporná. Dokažte.

Návod: uvědomte si, že důkaz je konečná posloupnost formulí.

**VII.3** Dokažte, že je-li množina formulí splnitelná, pak je také bezsporná.

Návod: dokazujte sporem a použijte větu o korektnosti.

**VII.4** Dokažte pro libovolné pravdivostní ohodnocení  $v$ , že množina formulí  $\Sigma = \{\varphi : v(\varphi) = 1\}$  je maximálně bezsporná množina.

Návod: k důkazu bezspornosti množiny použijte tvrzení předchozího cvičení, maximálnost dokažte sporem.

**VII.5** Necht'  $\Sigma$  je maximálně bezsporná množina formulí a  $\varphi$  je formule. Jestliže  $\Sigma \vdash \varphi$ , pak  $\varphi \in \Sigma$ .

**VII.6** Necht'  $\Sigma$  je maximálně bezsporná množina formulí a  $\varphi$  je formule, pak  $\neg\varphi \in \Sigma$ , právě tehdy když  $\varphi \notin \Sigma$ .

**VII.7** Necht'  $\Sigma$  je maximálně bezsporná množina formulí a  $\varphi$  a  $\psi$  jsou formule, pak  $\varphi \rightarrow \psi \in \Sigma$ , právě tehdy když  $\varphi \notin \Sigma$  nebo  $\psi \in \Sigma$ .