

## Výroková a predikátová logika - cvičení 5

1. Dokažte nebo vyvráťte následující tvrzení, případně uveďte správné vztahy. Pro libovolné teorie  $T$  a  $S$  nad  $\mathbb{P}$  platí ( $\theta^{\mathbb{P}}(T)$  značí **důsledek** teorie  $T$ ):

- (a)  $S \subseteq T \Rightarrow \theta^{\mathbb{P}}(T) \subseteq \theta^{\mathbb{P}}(S)$ ,
- (b)  $\theta^{\mathbb{P}}(T \cup S) = \theta^{\mathbb{P}}(T) \cup \theta^{\mathbb{P}}(S)$ ,
- (c)  $\theta^{\mathbb{P}}(T \cap S) = \theta^{\mathbb{P}}(T) \cap \theta^{\mathbb{P}}(S)$ .

2. Buď  $|\mathbb{P}| = n$ ,  $\varphi \in \mathbf{VF}_{\mathbb{P}}$ ,  $|M(\varphi)| = m$ .

- (a) Kolik je neekvivalentních výroků  $\psi$  takových, že  $\varphi \models \psi$  nebo  $\psi \models \varphi$ ?
- (b) V kolika neekvivalentních (resp. nekviv. kompletních) teoriích nad  $\mathbb{P}$  platí  $\varphi$ ?
- (c) Kolik je neekvivalentních teorií  $T$  nad  $\mathbb{P}$  takových, že  $T \cup \{\varphi\}$  je bezesporná?
- (d) Buď navíc  $\{\varphi, \psi\}$  sporná a  $|M(\psi)| = p$ . Kolik je neekvivalentních výroků  $\chi$  takových, že  $\varphi \vee \psi \models \chi$ ? V kolika neekvivalentních teoriích platí  $\varphi \vee \psi$ ?

3. Pomocí tablo metody dokažte následující výroky.

- (a)  $p \rightarrow (q \rightarrow p)$ ,
- (b)  $p \leftrightarrow \neg\neg p$ ,
- (c)  $\neg(p \vee q) \leftrightarrow (\neg p \wedge \neg q)$ ,
- (d)  $(p \rightarrow q) \leftrightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)$ ,
- (e)  $(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r))$ .

4. Pomocí tablo metody nalezněte všechny modely následujících teorií.

- (a)  $\{(\neg p \vee q) \rightarrow (\neg q \wedge r)\}$ ,
- (b)  $\{\neg q \rightarrow (\neg p \vee q); \neg p \rightarrow q; r \rightarrow q\}$ ,
- (c)  $\{q \rightarrow p; r \rightarrow q; (r \rightarrow p) \rightarrow s\}$ .

5. Pomocí tablo metody dokažte či nalezněte protipříklad.

- (a)  $\{\neg q; p \vee q\} \models p$ ,
- (b)  $\{q \rightarrow p; r \rightarrow q; (r \rightarrow p) \rightarrow s\} \models s$ ,
- (c)  $\{p \rightarrow r; p \vee q; \neg s \rightarrow \neg q\} \models (r \rightarrow s)$ .

6. Buď  $\varphi$  výrok  $\neg(p \vee q) \rightarrow (\neg p \wedge \neg q)$ .

- (a) Sestrojte tablo důkaz výroku  $\varphi$
- (b) Převeďte  $\neg\varphi$  do CNF a **množinové reprezentace**.
- (c) Nalezněte **rezoluční vyvrácení**  $\neg\varphi$ , tj. důkaz  $\varphi$ .

7. Vyvráťte rezolucí následující výroky.

- (a)  $(p \leftrightarrow (q \rightarrow r)) \wedge ((p \leftrightarrow q) \wedge (p \leftrightarrow \neg r))$ ,
- (b)  $\neg(((p \rightarrow q) \rightarrow \neg q) \rightarrow \neg q)$

8. Dokažte rezolucí, že v teorii  $T = \{\neg p \rightarrow \neg q, \neg q \rightarrow \neg r, (r \rightarrow p) \rightarrow s\}$  platí  $s$ , tj. ukažte  $T \vdash s$ .

9. Pomocí tablo metody proved' te důkaz Boží existence.

(Návod. Předpokládejme, že se nemodlíte (pokud se modlíte, předpokládejte, že se nemodlí někdo jiný, a příslušným způsobem pozměňte důkaz). Uvažte následující věty. *Jestliže neexistuje Bůh, pak není pravda, že pokud se modlím, Bůh mé modlitby vyslyší. Nemodlím se.* Na základě jejich pravdivosti dokažte pomocí tablo metody, že Bůh existuje.)