

Výroková a predikátová logika - cvičení 5

1. Rozhodněte, zda pro každou teorii T a výroky φ, ψ platí následující vztahy (případně je upravte tak, aby platily).

- (a) $T \models \varphi$ nebo $T \models \neg\varphi$.
- (b) $T \models \varphi \wedge \psi$ právě tehdy když $T \models \varphi$ a $T \models \psi$.
- (c) $T \models \varphi \vee \psi$ právě tehdy když $T \models \varphi$ nebo $T \models \psi$.
- (d) Jestliže $T \models \varphi$ a $\varphi \rightarrow \psi$ je tautologie, pak $T \models \psi$.
- (e) Existuje výrok χ takový, že $T \not\models \chi$.

2. 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) $\theta^{\mathbb{P}}(T \cap S) = \theta^{\mathbb{P}}(T) \cap \theta^{\mathbb{P}}(S)$.

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

- (a) Kolik je neekvivalentních výroků ψ takových, že $\varphi \models \psi$ nebo $\psi \models \varphi$?
- (b) V kolika neekvivalentních (resp. neekviv. kompletních) teoriích nad \mathbb{P} platí φ ?
- (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 χ takových, že $\varphi \vee \psi \models \chi$? V kolika neekvivalentních teoriích platí $\varphi \vee \psi$?

4. 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) $(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r))$.

5. 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) $\{q \rightarrow p; r \rightarrow q; (r \rightarrow p) \rightarrow s\}$.

6. 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) $\{p \rightarrow r; p \vee q; \neg s \rightarrow \neg q\} \models (r \rightarrow s)$.

7. Pomocí tablo metody proveďte 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.)

8. Dokažte přímo (transformací tabel) větu o dedukci, tj. pro každou teorii T a fle φ, ψ

$$T \vdash \varphi \rightarrow \psi \text{ právě tehdy když } T, \varphi \vdash \psi.$$

9. Ukažte, že každé atomické tablo τ je korektní, tj. shoduje-li se ohodnocení v s položkou v kořeni τ , shoduje se i s nějakou větví v τ .
10. Bud' \mathcal{S} spočetný systém (množina) neprázdných konečných množin. Řekneme, že \mathcal{S} má *prostý selektor*, jestliže existuje prostá funkce $f : \mathcal{S} \rightarrow \bigcup \mathcal{S}$ taková, že $f(S) \in S$ pro každé $S \in \mathcal{S}$. Dokažte, že \mathcal{S} má prostý selektor, právě tehdy když každá neprázdna konečná podmnožina \mathcal{S} má prostý selektor.