

Zkouška VPL - písemná část

3. února 2022

1. Nechť $T = \{p, \neg q \rightarrow \neg r, \neg q \rightarrow \neg s, r \rightarrow p, \neg s \rightarrow \neg p\}$ je teorie nad $\mathbb{P} = \{p, q, r, s\}$.
 - (a) Pomocí implikačního grafu ukažte, že T je splnitelná. (2b)
 - (b) Určete všechny modely teorie T a axiomatizujte $M^{\mathbb{P}}(T)$ výrokem v CNF. (2b)
 - (c) Rezolucí dokažte, že $T \models p \leftrightarrow q$. (3b)
 - (d) Zjistěte a zdůvodněte, kolik je navzájem
 - (i) neekvivalentních výroků nad \mathbb{P} , které jsou nezávislé v T ,
 - (ii) T -neekvivalentních výroků nad \mathbb{P} , které jsou nezávislé v T . (2b)
2. Uvažte následující tvrzení:
 - (i) Každý docent napsal alespoň jednu učebnici.
 - (ii) Každou učebnici napsal nějaký docent.
 - (iii) U každého docenta někdo studuje.
 - (iv) Každý, kdo studuje u nějakého docenta, přečetl všechny učebnice od tohoto docenta.
 - (v) Každou učebnici někdo přečetl.
 - (a) Formalizujte tvrzení (i)–(v) po řadě jako sentence $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3, \varphi_4, \varphi_5$ v predikátové logice v jazyce $L = \langle N, S, P, D, U \rangle$ bez rovnosti, kde N, S, P jsou binární relační symboly ($N(x, y)$ znamená „ x napsal y ”, $S(x, y)$ znamená „ x studuje u y ”, $P(x, y)$ znamená „ x přečetl y “) a D, U jsou unární relační symboly (“být docentem”, “být učebnicí”). (2b)
 - (b) Sestrojte dokončené tablo z teorie $T = \{\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3, \varphi_4\}$ s položkou $F\varphi_5$ v kořeni. (3b)
 - (c) Je sentence φ_5 pravdivá v teorii T ? Je lživá v T ? Je nezávislá v T ? Zdůvodněte. (1b)
 - (d) Má teorie T kompletní konzervativní extenzi? Zdůvodněte. (2b)
 - (e) Uvažme teorii $T' = T \cup \{D(x), S(x, y), P(x, y)\}$. Kolik má teorie T' dvouprvkových modelů (až na izomorfismus)? Zdůvodněte. (2b)
3. Nechť T je teorie jazyka $L = \langle f, g, a \rangle$ s rovností, kde f je binární funkční symbol, g je unární funkční symbol, a je konstantní symbol, s následujícími axiomy
$$\begin{aligned} f(x, f(y, z)) &= f(f(x, y), z), \\ f(a, x) &= x \quad \wedge \quad f(x, a) = x, \\ f(x, g(x)) &= a \quad \wedge \quad f(g(x), x) = a. \end{aligned}$$
 - (a) Uvažme strukturu $\underline{\mathbb{Z}}_4 = \langle \{0, 1, 2, 3\}, +, -, 0 \rangle$ jazyka L , kde $+$, $-$ jsou standardní sčítání a (unární) míinus modulo 4. Je teorie $\text{Th}(\underline{\mathbb{Z}}_4)$, tj. teorie struktury $\underline{\mathbb{Z}}_4$, jednoduchá extenze teorie T ? Zdůvodněte. (2b)
 - (b) Nalezněte všechny podstruktury $\underline{\mathbb{Z}}_4$. Jsou všechny modelem teorie T ? Zdůvodněte. (2b)
 - (c) Nechť $\underline{\mathbb{Q}} = \langle \mathbb{Q}, +, -, \cdot, 0, 1 \rangle$ je struktura racionálních čísel se standardními operacemi. Existuje redukt $\underline{\mathbb{Q}}$, který je modelem T ? Zdůvodněte. (1b)