

## Zkouška VPL - písemná část

23. ledna 2018

1. Na každém políčku mřížky  $3 \times 3$  může být jáma nebo vánek (anebo ani jedno). Víme, že platí:

- (i) žádné dvě jámy nejsou na sousedních políčcích,
- (ii) pro každé políčko platí, že je na něm vánek, právě když někde na sousedních je jáma,
- (iii) na políčcích [1,2] a [2,2] je vánek, na políčcích [1,1] a [2,1] vánek není.

Označme  $E = \{\{[i,j], [i',j']\} \mid [i,j] \text{ a } [i',j'] \text{ jsou sousední políčka}\}$ , přičemž sousední se myslí horizontálně či vertikálně (nikoliv diagonálně). Nechť  $\mathbb{P} = \{j_{ij}, v_{ij} \mid 1 \leq i, j \leq 3\}$  je množina pravovýroků, kde  $j_{ij}$  a  $v_{ij}$  reprezentují, že “na políčku  $[i,j]$  je jáma (resp. vánek)”.

- (a) Napište výrok  $\varphi_e$  pro  $e = \{[i,j], [i',j']\} \in E$  vyjadřující, že “na sousedních políčcích  $[i,j]$ ,  $[i',j']$  nejsou dvě jámy”, výrok  $\psi_{ij}$  vyjadřující, že “na políčku  $[i,j]$  je vánek, právě když někde na sousedních políčcích je jáma” (stačí příklad pro rohové políčko [1,1], krajní (nerohové) políčko [1,2] a vnitřní políčko [2,2]) a dále napište výrok  $\chi$  vyjadřující (iii), vše nad množinou pravovýroků  $\mathbb{P}$ . Pomocí těchto výroků sestrojte teorii  $T$  vyjadřující (i), (ii), (iii). (2b)
  - (b) Převeděte  $T$  do množinové reprezentace (namísto obecného výroku  $\psi_{ij}$  stačí příklad pro  $\psi_{11}$ ,  $\psi_{12}$  a  $\psi_{22}$ ). (2b)
  - (c) Ukažte, že  $T \vdash_R \neg j_{33}$ , tj. “na políčku [3,3] není jáma”. Odvození znázorněte rezolučním stromem. *Nápočeda: nejprve si uvědomte, jak to vyplývá z toho, co víme.* (4b)
  - (d) Je  $T$  rezolucí zamítnutelná? Uveďte zdůvodnění. (2b)
2. Nechť  $T = \{(\forall x)\neg P(x,x), (\exists x)(\forall y)(P(x,y) \rightarrow P(y,x)), (\forall x)(\forall y)(P(x,y) \wedge P(y,x) \rightarrow P(x,x)), (\forall x)(\exists y)P(x,y)\}$  je teorie jazyka  $L = \langle P \rangle$  bez rovnosti, kde  $P$  je binární relační symbol.
- (a) Skolemizací nalezněte k  $T$  ekvisplnitelnou teorii  $T'$  (nad vhodně rozšířeným jazykem) axiomatizovanou pouze univerzálními sentencemi. (2b)
  - (b) Tablo metodou dokažte, že  $T'$  je nesplnitelná. (4b)
  - (c) Nechť  $T''$  je teorie tvořená právě otevřenými jádry axiomů teorie  $T'$ . Nalezněte konjunkci základních instancí axiomů  $T''$ , která je nesplnitelná. *Nápočeda: využijte tablo z (b).* (2b)
  - (d) Je teorie  $T$  kompletní? Uveďte zdůvodnění. (2b)
3. Nechť  $T$  je teorie jazyka  $L = \langle f, g, a \rangle$  s rovností, kde  $f$ ,  $g$ ,  $a$  jsou (po řadě) binární, unární a nulární funkční symboly, 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) Je  $(\forall x)(\forall y)f(x, y) = f(y, x)$  pravdivá / lživá / nezávislá v  $T$ ? Zdůvodněte. (2b)
- (b) 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  $T$ ? Uveďte zdůvodnění. (2b)
- (c) Nalezněte všechny podstruktury  $\underline{\mathbb{Z}}_4$ . Jsou všechny modelem teorie  $T$ ? Zdůvodněte. (2b)
- (d) 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  $T$ ? Uveďte zdůvodnění. (2b)