

## Zkouška VPL - písemná část

24. ledna 2014

1. Nechť prvovýroky  $r, s, t$  reprezentují (po řadě), že „Radka / Sára / Tom je ve škole“ a označme  $\mathbb{P} = \{r, s, t\}$ . Víme, že

- (i) *Není-li Tom ve škole, není tam ani Sára.*
  - (ii) *Radka bez Sáry do školy nechodí.*
  - (iii) *Není-li Radka ve škole, je tam Tom.*
- (a) Napište výroky  $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3$  nad  $\mathbb{P}$  vyjadřující po řadě (i), (ii), (iii) a pomocí implikačního grafu ukažte, že teorie  $T = \{\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3\}$  je bezesporu. (3b)
- (b) Tablo metodou dokažte, že z  $T$  vyplývá, že *Tom je ve škole*. (3b)
- (c) Určete množinu  $M^{\mathbb{P}}(T)$  všech modelů teorie  $T$  nad  $\mathbb{P}$ . (2b)
- (d) Kolik je (až na ekvivalence) výroků nad  $\mathbb{P}$ , které jsou nezávislé v  $T$ ? Uveďte zdůvodnění. (2b)

2. Nechť  $T$  je teorie jazyka  $L = \langle E, P, R, c \rangle$  bez rovnosti, kde  $E, P, R$  jsou binární relační symboly a  $c$  je konstantní symbol, s axiomy

$$\begin{aligned} & (\exists x)(\exists y)(E(x, y) \wedge E(y, x) \wedge E(y, c)), \\ & (\forall z)(E(x, z) \wedge E(z, y) \rightarrow P(x, y)), \\ & (\forall x)(\forall y)(P(x, z) \wedge E(z, y) \rightarrow R(x, y)). \end{aligned}$$

Chceme LI-rezolucí dokázat, že  $T \models \varphi$ , kde  $\varphi$  je sentence  $(\exists x)(P(x, x) \wedge R(x, c))$ .

- (a) Skolemizací nalezněte otevřenou konzervativní extenzi  $T'$  teorie  $T$ . (1b)
  - (b) Převedte  $T^* = T' \cup \{\neg\varphi\}$  do množinové reprezentace na Hornovu formulaci obsahující jediný *cíl* (tj. klauzuli bez pozitivních literálů)  $G$ . (2b)
  - (c) Ukažte, že  $T^* \vdash_{LI} \square$  pomocí lineárně vstupní rezoluce začínající cílem  $G$ . (4b)
  - (d) Nalezněte substituci  $\sigma$  takovou, že  $T' \models \varphi'\sigma$ , kde  $\varphi'$  je otevřené jádro sentence  $\varphi$ . (1b)
  - (e) Definuje formule  $\varphi'(x)$  v každém modelu teorie  $T$  jednoprvkovou množinu? Uveďte zdůvodnění. (2b)
3. Nechť  $T = \{(\exists y_1)(\exists y_2)(\forall x)(x = y_1 \vee x = y_2), \neg(\exists x)(f(x) = x)\}$  je teorie jazyka  $L = \langle f \rangle$  s rovností, kde  $f$  je unární funkční symbol.
- (a) Určete izomorfní spektrum  $I(T, \kappa)$  teorie  $T$  pro nejvyšší spočetné  $\kappa$ . (2b)
  - (b) Je teorie  $T$  konzervativní extenzí teorie  $T' = \{(\exists y_1)(\exists y_2)(\forall x)(x = y_1 \vee x = y_2)\}$  jazyka  $L' = \langle \rangle$  s rovností? Uveďte zdůvodnění. (2b)
  - (c) Jsou teorie  $T$  a  $T'$  kompletní? Uveďte zdůvodnění. (2b)
  - (d) Je teorie  $T$  otevřeně axiomatizovatelná? Uveďte zdůvodnění. (2b)