

Zkouška VPL - písemná část

9. ledna 2020

1. Uvažme lety a dosažitelnost mezi Prahou, Horní Lhotou, Londýnem a New Yorkem. Víme:

- (i) Pokud se z jednoho města dá letět do druhého, dá se letět i nazpátek.
- (ii) Let z jednoho města do druhého znamená, že druhé město je z prvního dosažitelné.
- (iii) Dosažitelnost je transitivní.
- (iv) Z Prahy se dá letět do Horní Lhoty, Londýna a New Yorku. (O dalších letech nevíme.)

Rezolucí ve výrokové logice chceme dokázat, že

- (v) Z Horní Lhoty se dá dostat do New Yorku.

Nechť prvovýroky $l_{i,j}$ a $d_{i,j}$ pro města $i, j \in \{\text{Praha, Horní Lhota, Londýn, New York}\}$ označují, že “Z města i se dá letět do města j ”, resp. že “Z města i je město j dosažitelné”. Označme $\mathbb{P} = \{l_{i,j}, d_{i,j} \mid i, j \in \{\text{Praha, Horní Lhota, Londýn, New York}\}\}$.

- (a) Napište množiny T_1, T_2, T_3, T_4 výroků nad \mathbb{P} vyjadřující (po řadě) (i), (ii), (iii), (iv). (2b)
 - (b) Převodem axiomů teorie $T = T_1 \cup T_2 \cup T_3 \cup T_4$ na CNF a pomocí výroku $d_{\text{HorníLhota, NewYork}}$ napište teorii S v množinové reprezentaci, která je nesplnitelná, právě když $T \models d_{\text{HorníLhota, NewYork}}$. (2b)
 - (c) Rezolucí dokažte, že S je nesplnitelná. Zamítnutí znázorněte rezolučním stromem. (3b)
 - (d) Je $S \vdash_{LI} \square$? Odpověď zdůvodněte. (2b)
 - (e) Zjistěte, kolik má teorie T jednoduchých kompletních extenzí. Napište jednu takovou jednoduchou kompletní extenzi. (2b)
2. Nechť $T = \{(\forall x)(P(x) \vee Q(x)), (\exists x)(\neg Q(x))\}$ je teorie jazyka $L = \langle P, Q \rangle$ bez rovnosti, kde P, Q jsou unární relační symboly, a označme φ sentenci $(\forall x)P(x)$.

- (a) Sestrojte dokončené tablo z teorie T s položkou $F\varphi$ v kořeni. (3b)
- (b) Z nejlevější bezesporné větve předchozího tabla sestrojte kanonický model \mathcal{A} teorie T , ve kterém φ neplatí. (2b)
- (c) Je φ dokazatelná, zamítnutelná, nebo nezávislá v T ? Uveďte zdůvodnění. (2b)
- (d) Má teorie T konzervativní kompletní extenzi? Uveďte zdůvodnění. (2b)

3. Nechť T je teorie v jazyce $L = \langle \leq, \cdot, f, g \rangle$ s rovností, kde \leq je binární relační symbol, \cdot je binární funkční symbol a f, g jsou unární funkční symboly, s axiomy

$$\begin{aligned}\varphi_1 &: (\exists x)(\forall z)(f(z) \leq x \cdot g(z)), \\ \varphi_2 &: (\forall x)(\exists y)(\forall z)(y \leq z \rightarrow f(z) \leq x \cdot g(z)).\end{aligned}$$

- (a) Pomocí skolemizace sestrojte otevřeně axiomatizovanou teorii T' (případně v širším jazyce L') ekvisplnitelnou s T . (2b)
- (b) Buď $\mathcal{A} = \langle \mathbb{N}^+, \leq, \cdot, f^A, g^A \rangle$, kde \leq a \cdot mají svůj obvyklý význam na \mathbb{N}^+ , $f^A(n) = 10n^2$ a $g^A(n) = n^3$ pro všechna $n \in \mathbb{N}^+$. Nalezněte expanzi \mathcal{A}' struktury \mathcal{A} takovou, že $\mathcal{A}' \models T'$. (2b)