

Zkouška VPL - písemná část

24. ledna 2020

1. Problém splňování omezujících podmínek (CSP) je definován konečnými množinami proměnných $\mathcal{X} = \{x_0, \dots, x_n\}$ a jejich konečných domén $\mathcal{D} = \{D_{x_0}, \dots, D_{x_n}\}$ a množinou podmínek \mathcal{C} . Řešení takového problému je přiřazení hodnot proměnným tak, že každá proměnná má právě jednu hodnotu ze své domény a zároveň jsou splněny všechny podmínky z \mathcal{C} . Uvažujme jednoduchý CSP na třech proměnných a, b, c s následujícími doménami a podmínkami:

- (i) $a \in \{1, 2, 3\}, b \in \{2, 3, 4\}, c \in \{2, 3, 4, 5\}$,
- (ii) $a \geq b$,
- (iii) $a \neq b \neq c \neq a$.

Chceme ve výrokové logice dokázat, že v takovém případě

- (iv) $c = 4$ nebo $b = 2$.

Nechť prvovýroky p_i pro proměnné $p \in \{a, b, c\}$ a hodnoty $i \in D_p$ označují, že " $p = i$ ".

- (a) Napište množiny výroků T_1, T_2, T_3 a výrok φ vyjadřující (po řadě) (i), (ii), (iii) a (iv). (2b)
 - (b) Vytvořte teorii S , která je nespílitelná právě tehdy, když $T_1 \cup T_2 \cup T_3 \models \varphi$. Zapište S v množinové reprezentaci. (2b)
 - (c) Pomocí rezoluční metody dokažte, že teorie S je nespílitelná. Rezoluční zamítnutí znázorněte rezolučním stromem. (3b)
 - (d) Je $S \vdash_{LI} \square$? Zdůvodněte. (2b)
 - (e) Je teorie $T = T_1 \cup T_2 \cup T_3$ kompletní? Zdůvodněte. Pokud není napište nějaký výrok nezávislý v T . (2b)
2. Nechť $T = \{(\forall x)(\exists y)\neg P(x, y), (\exists x)R(x), (\forall x)(\exists y)(\forall z)(\neg R(x) \vee P(y, z))\}$ je teorie jazyka $L = \langle P, R \rangle$ bez rovnosti, kde P, R je binární resp. unární 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 nespílitelná. (3b)
 - (c) Nechť T'' je teorie tvořená právě otevřenými jádry axiomů teorie T' . Nalezněte konjunkci základních instancí axiomů T'' , která je nespílitelná. *Nápověda: využijte tablo z (b).* (2b)
 - (d) Je sentence $(\forall x)R(x)$ pravdivá / lživá / nezávislá v T' ? 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) 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)
 - (b) Je teorie T otevřeně axiomatizovatelná? Uveďte zdůvodnění. (2b)