

Zkouška VPL - písemná část

18. ledna 2017

1. Bud' $n \geq 1$ přirozené číslo a $V = \{1, 2, \dots, n\}$ (množina vrcholů). Nechť prvovýrok e_{ij} reprezentuje, že "mezi vrcholy i a j je hrana" a $\mathbb{P} = \{e_{ij} \mid 1 \leq i, j \leq n\}$. Tedy libovolný graf $G = (V, E)$ chápeme též jako ohodnocení $v: \mathbb{P} \rightarrow \{0, 1\}$, v němž $v(e_{ij}) = 1$ právě když $(i, j) \in E$. Nechť dále T je kompletní teorie nad \mathbb{P} , která má za model jednoduchý neorientovaný graf.
 - (a) Je teorie T extenzí teorie $S = \{\bigwedge_{1 \leq i < n} \neg e_{ii}, \bigwedge_{1 \leq i, j \leq n} e_{ij} \leftrightarrow e_{ji}\}$? Je T konzervativní extenzí S ? Odpovědi zdůvodněte. (2b)
 - (b) Nechť prvovýroky a_i reprezentují, že vrchol i leží v nějaké množině A , tj. strukturu (V, E, A) ztotožnějeme s ohodnocením v prvovýroků $\mathbb{P}' = \mathbb{P} \cup \{a_i \mid 1 \leq i \leq n\}$, v němž navíc $v(a_i) = 1$ právě když $i \in A$. Napište výrok φ nad \mathbb{P}' vyjadřující, že " A je pokrytí $G = (V, E)$ ". (Množina $A \subseteq V$ je *pokrytí* grafu $G = (V, E)$, obsahuje-li alespoň jeden vrchol od každé hrany.) (2b)
 - (c) Nechť nyní $n = 4$ a $G = (V, E)$ je úplný bipartitní graf $K_{2,2}$ s bipartitními třídami $\{1, 2\}$ a $\{3, 4\}$. Zvolte si (vhodně) kompletní teorii T nad \mathbb{P} tak, aby měla za model G , a převeďte $T' = T \cup \{\varphi\}$ do množinové reprezentace. (2b)
 - (d) Rezolucí ukažte, že $T' \models (a_1 \wedge a_2) \vee (a_3 \wedge a_4)$, tj. každé pokrytí $K_{2,2}$ obsahuje alespoň jednu bipartitní třídu. Rezoluční zamítnutí znázorněte rezolučním stromem. (4b)
2. Nechť $T = \{(\exists x)(\neg P(x) \rightarrow Q(x)), (\exists x)(P(x) \rightarrow R(x))\}$ je teorie jazyka $L = \langle P, Q, R \rangle$ bez rovnosti, kde P, Q, R jsou unární relační symboly, a označme φ sentenci $(\exists x)(\neg R(x) \rightarrow Q(x))$.
 - (a) Sestrojte dokončené tablo z teorie T s položkou $F\varphi$ v kořeni. (4b)
 - (b) Z bezesporné větve předchozího tabla sestrojte model \mathcal{A} teorie T , ve kterém φ neplatí. (2b)
 - (c) Je φ dokazatelná, vyvratitelná, nebo nezávislá v T ? Uveďte zdůvodnění. (2b)
 - (d) Má teorie T konzervativní kompletní extenzí? Uveďte zdůvodnění. (2b)
3. Teorie těles T jazyka $L = \langle +, -, \cdot, 0, 1 \rangle$ má mezi axiomy jediný axiom φ , který není otevřený:

$$x \neq 0 \rightarrow (\exists y)(x \cdot y = 1).$$

Víme, že racionální čísla se standardními operacemi tvorí těleso a

$$T \models 0 \cdot y = 0, \quad T \models (x \neq 0 \wedge x \cdot y = 1 \wedge x \cdot z = 1) \rightarrow y = z.$$
 - (a) Je T otevřeně axiomatizovatelná? Zdůvodněte. (2b)
 - (b) Napište Skolemovu variantu φ_S generálního uzávěru formule φ s novým funkčním symbolem f . Nechť T' je teorie vzniklá z T nahrazením φ za φ_S . Je $T' \models \varphi$? Zdůvodněte. (2b)
 - (c) Nechť ψ je formule $x \cdot y = 1 \vee (x = 0 \wedge y = 0)$. Napište extenzí T^* teorie T o definovaný funkční symbol f formulí ψ . (2b)
 - (d) Je T^* ekvivalentní teorii T' ? Zdůvodněte. (2b)