

Cvičení z výrokové a predikátové logiky - 7

19. listopadu 2013

1. Určete volné a vázané výskyty proměnných v následujících formulích. Poté je převed'te na varianty, ve kterých nebudou proměnné s volným i vázaným výskytem zároveň.

- (a) $(\exists x)(\forall y)P(y, z) \vee (y = 0)$
- (b) $(\exists x)(P(x) \wedge (\forall x)Q(x)) \vee (x = 0)$
- (c) $(\exists x)(x > y) \wedge (\exists y)(y > x)$

2. Nechť φ je formule $(\forall x)((x = z) \vee (\exists y)(f(x) = y) \vee (\forall z)(y = f(z)))$. Které termy jsou substituovatelné do φ za její proměnné?

- (a) term z za proměnnou x , term y za proměnnou x ,
- (b) term z za proměnnou y , term $2 * y$ za proměnnou y ,
- (c) term x za proměnnou z , term y za proměnnou z ,

3. Jsou následující formule variantou formule $(\forall x)(x < y \vee (\exists z)(z = y \wedge z \neq x))$?

- (a) $(\forall z)(z < y \vee (\exists z)(z = y \wedge z \neq z))$
- (b) $(\forall y)(y < y \vee (\exists z)(z = y \wedge z \neq y))$
- (c) $(\forall u)(u < y \vee (\exists z)(z = y \wedge z \neq u))$

4. Mějme strukturu $\mathcal{A} = (\{a, b, c, d\}, \triangleright^A)$ pro jazyk s jediným binárním relačním symbolem \triangleright , kde $\triangleright^A = \{(a, c), (b, c), (c, c), (c, d)\}$. Určete, zda jsou následující formule v pravdivé v \mathcal{A} .

- (a) $x \triangleright y$
- (b) $(\exists x)(\forall y)(y \triangleright x)$
- (c) $(\exists x)(\forall y)((y \triangleright x) \rightarrow (x \triangleright x))$
- (d) $(\forall x)(\forall y)(\exists z)((x \triangleright z) \wedge (z \triangleright y))$
- (e) $(\forall x)(\exists y)((x \triangleright z) \vee (z \triangleright y))$

5. Pro každou formuli φ z předchozího cvičení nalezněte strukturu \mathcal{B} (pokud existuje) takovou, že $\mathcal{B} \models \varphi$, právě když $\mathcal{A} \not\models \varphi$.

6. Rozhodněte, zda jsou následující sentence (logicky) pravdivé / lživé / nezávislé.

- (a) $(\exists x)(\forall y)(P(x) \vee \neg P(y))$
- (b) $(\forall x)(P(x) \rightarrow Q(f(x))) \wedge (\forall x)P(x) \wedge (\exists x)\neg Q(x)$
- (c) $(\forall x)(P(x) \vee Q(x)) \rightarrow ((\forall x)(P(x) \vee (\forall x)Q(x)))$
- (d) $(\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x)) \rightarrow ((\exists x)P(x) \rightarrow (\exists x)Q(x))$
- (e) $(\exists x)(\forall y)P(x, y) \rightarrow (\forall y)(\exists x)P(x, y)$

7. Zdůvodněte (sémanticky) následující vztahy. Pro každou strukturu \mathcal{A} , formuli φ a sentenci ψ ,

- (a) $\mathcal{A} \models (\psi \rightarrow (\exists x)\varphi) \Leftrightarrow \mathcal{A} \models (\exists x)(\psi \rightarrow \varphi)$
- (b) $\mathcal{A} \models (\psi \rightarrow (\forall x)\varphi) \Leftrightarrow \mathcal{A} \models (\forall x)(\psi \rightarrow \varphi)$
- (c) $\mathcal{A} \models ((\exists x)\varphi \rightarrow \psi) \Leftrightarrow \mathcal{A} \models (\forall x)(\varphi \rightarrow \psi)$
- (d) $\mathcal{A} \models (\psi \rightarrow (\forall x)\varphi) \Leftrightarrow \mathcal{A} \models (\exists x)(\psi \rightarrow \varphi)$

Platí uvedené vztahy i pro formuli ψ , ve které x je volná proměnná? A pro formuli ψ , ve které x není volná?

8. Rozhodněte, zda pro každou formuli φ platí

- (a) $\varphi \models (\forall x)\varphi$
- (b) $\models \varphi \rightarrow (\forall x)\varphi$
- (c) $\varphi \models (\exists x)\varphi$
- (d) $\models \varphi \rightarrow (\exists x)\varphi$

9. Uvažme teorii T (*teorie grup*) nad jazykem $L = \langle +, -, 0 \rangle$ s rovností, kde $+$ je binární funkční symbol, $-$ je unární funkční symbol, 0 konstantní symbol, s axiomy

$$\begin{aligned}x + (y + z) &= (x + y) + z \\0 + x &= x = x + 0 \\x + (-x) &= 0 = (-x) + x\end{aligned}$$

Rozhodněte, zda jsou následující formule pravdivé / lživé / nezávislé v T .

- (a) $x + y = y + x$
 - (b) $x + y = x \rightarrow y = 0$
 - (c) $x + y = 0 \rightarrow y = -x$
 - (d) $-(x + y) = (-y) + (-x)$
10. Uvažme strukturu $\mathbb{Z}_4 = \langle \{0, 1, 2, 3\}, +, -, 0 \rangle$, kde binární funkce $+$ je sčítání modulo 4 a unární $-$ je funkce *inverzního* prvku vůči $+$ vzhledem k *neutrálnímu* prvku 0.
- (a) Je \mathbb{Z}_4 modelem teorie T z předchozího příkladu (tj. *grupou*)?
 - (b) Určete generované podstruktury $\mathbb{Z}_4\langle a \rangle$ pro všechna $a \in \mathbb{Z}_4$.
 - (c) Obsahuje \mathbb{Z}_4 i jiné podstruktury?
 - (d) Je každá podstruktura \mathbb{Z}_4 modelem T ?
 - (e) Je každá podstruktura \mathbb{Z}_4 elementárně ekvivalentní s \mathbb{Z}_4 ?
 - (f) Je každá podstruktura *komutativní* grupy (tj. platí v ní 9(a) komutativní grupou)?
11. Nechť $\mathbb{Q} = \langle \mathbb{Q}, +, -, \cdot, 0, 1 \rangle$ je struktura racionálních čísel se standardními operacemi (tvoří *těleso*).
- (a) Existuje redukt \mathbb{Q} , který je modelem teorie T s předchozího příkladu?
 - (b) Lze redukt $\langle \mathbb{Q}, \cdot, 1 \rangle$ expandovat na model T ?
 - (c) Obsahuje \mathbb{Q} podstrukturu, která není elementárně ekvivalentní s \mathbb{Q} ?
 - (d) Označme $Th(\mathbb{Q})$ množinu všech sentencí pravdivých v \mathbb{Q} . Je $Th(\mathbb{Q})$ kompletní teorie?
12. Mějme teorii $T = \{x = c_1 \vee x = c_2 \vee x = c_3\}$ nad jazykem $L = \langle c_1, c_2, c_3 \rangle$ s rovností.
- (a) Je T (sémanticky) bezesporná?
 - (b) Jsou všechny modely T elementárně ekvivalentní? Tj. je T (sémanticky) kompletní?
 - (c) Určete její jednoduché kompletní extenze.
 - (d) Je teorie $T' = \{x = c_1 \vee x = c_4\}$ nad jazykem $L = \langle c_1, c_2, c_3, c_4 \rangle$ extenzí T ? Je T' jednoduchou extenzí? Je T' konzervativní extenzí?