

NAIL062 Logika: 9. cvičení

Příklad 1. Jsou následující sentence pravdivé / lživé / nezávislé (v logice)?

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

Příklad 2. Rozhodněte, zda následující platí pro každou formuli φ . Dokažte (sémanticky, z definic) nebo najděte protipříklad.

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

Příklad 3. Uvažme $\underline{\mathbb{Z}}_4 = \langle \{0, 1, 2, 3\}, +, -, 0 \rangle$ kde $+$ je binární sčítání modulo 4 a $-$ je unární funkce, která vrací *inverzní* prvek $+$ vzhledem k *neutrálnímu* prvku 0.

- (a) Je $\underline{\mathbb{Z}}_4$ model teorie grup (tj. je to *grupa*)?
- (b) Určete všechny podstruktury $\underline{\mathbb{Z}}_4 \langle a \rangle$ generované nějakým $a \in \underline{\mathbb{Z}}_4$.
- (c) Obsahuje $\underline{\mathbb{Z}}_4$ ještě nějaké další podstruktury?
- (d) Je každá podstruktura $\underline{\mathbb{Z}}_4$ modelem teorie grup?
- (e) Je každá podstruktura $\underline{\mathbb{Z}}_4$ elementárně ekvivalentní $\underline{\mathbb{Z}}_4$?
- (f) Je každá podstruktura *komutativní* grupy (tj. grupy, která splňuje $x + y = y + x$) také komutativní grupa?

Příklad 4. Mějme teorii $T = \{x = c_1 \vee x = c_2 \vee x = c_3\}$ v jazyce $L = \langle c_1, c_2, c_3 \rangle$ s rovností.

- (a) Je T (sémanticky) konzistentní?
- (b) Jsou všechny modely T elementárně ekvivalentní? Tj. je T kompletní?
- (c) Najděte všechny jednoduché úplné extenze T .
- (d) Je teorie $T' = T \cup \{x = c_1 \vee x = c_4\}$ v jazyce $L = \langle c_1, c_2, c_3, c_4 \rangle$ extenzí T ? Je T' jednoduchá extenze T ? Je T' konzervativní extenze T ?

Příklad 5. Předpokládejme, že:

- Všichni viníci jsou lháři.
- Alespoň jeden z obviněných je také svědkem.
- Žádný svědek nelže.

Dokažte tablo metodou, že: *Ne všichni obvinění jsou viníci.*

Příklad 6. Uvažte následující tvrzení:

- (i) *Nula je malé číslo.*
- (ii) *Číslo je malé, právě když je blízko nuly.*
- (iii) *Součet dvou malých čísel je malé číslo.*
- (iv) *Je-li x blízko y , potom $f(x)$ je blízko $f(y)$.*

Chceme dokázat, že platí: (v) *Jsou-li x a y malá čísla, potom $f(x+y)$ je blízko $f(0)$.*

- (a) Formalizujte tvrzení po řadě jako sentence $\varphi_1, \dots, \varphi_5$ v jazyce $L = \langle M, B, f, +, 0 \rangle$ s rovností.
- (b) Sestrojte dokončené tablo z teorie $T = \{\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3, \varphi_4\}$ s položkou $F\varphi_5$ v kořeni.
- (c) Rozhodněte, zda platí $T \models \varphi_5$ a zda platí $T \models M(f(0))$.
- (d) Pokud existují, uveďte alespoň dvě kompletní jednoduché extenze teorie T .

Příklad 7. Nechť $L(x, y)$ reprezentuje “*existuje let z x do y* ” a $S(x, y)$ reprezentuje “*existuje spojení z x do y* ”. Předpokládejme, že

- Z Prahy lze letět do Bratislavы, Londýna a New Yorku, a z New Yorku do Paříže,
- $(\forall x)(\forall y)(L(x, y) \rightarrow L(y, x))$,
- $(\forall x)(\forall y)(L(x, y) \rightarrow S(x, y))$,
- $(\forall x)(\forall y)(\forall z)(S(x, y) \wedge L(y, z) \rightarrow S(x, z))$.

Dokažte tablo metodou, že existuje spojení z Bratislavы do Paříže.