
Matematika 4 – Logika pre informatikov: Cvičenie 9

Rozcvička. Tablovým kalkuľom s pravidlami pre rovnosť dokážte kvázitautológiu:

$$Q(b, a) \wedge x \doteq a \wedge f(y) \doteq c \wedge \neg Q(f(y), x) \rightarrow b \neq c.$$

Úloha 1. Formalizujte v naznačenom jazyku logiky prvého rádu nasledujúce tvrdenia:

- a) Bez práce nie sú koláče. ($\text{má}(kto, \text{čo}), \text{práca}(x), \text{koláč}(x)$).
- b) Pomôž iným, pomôžeš aj sebe.
- c) Kto druhému jamu kope, sám do nej spadne.
- d) Aký otec, taký syn. ($\text{má_vlastnosť}(kto, \text{vlastnosť}), \text{je_syn}(kto, \text{koho})$).
- e) Nepriatelia mojich nepriateľov sú mojimi priateľmi. ($\text{priateľ}(kto, \text{koho})$)

Úloha 2. Nech symbolmi jazyka \mathcal{L} sú: symbol konštanty c , unárny funkčný symbol f , unárny predikátový symbol P a binárny predikátový symbol Q .

Pre každú z nasledujúcich formúl vždy doplňte štruktúru \mathcal{M} pre \mathcal{L} tak, aby formula bola v \mathcal{M} i) splnená, ii) nespĺnená, alebo dokážte, že to nie je možné.

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

$\mathcal{M} = (M, i)$, kde:

- $M = \{0, 1, 2\}$,
- $i(c) = \underline{\hspace{2cm}}$,
- $i(f) = \{0 \mapsto 0, \underline{\hspace{2cm}}\}$,
- $i(P) = \{\underline{\hspace{2cm}}\}$,
- $i(Q) = \{(0, 0), (1, 1), (2, 0), (2, 1), (2, 2), \underline{\hspace{2cm}}\}$.

Úloha 3. Uvažujme nasledovné znalosti z oblasti univerzitného vzdelávania:

Každý učiteľ učí aspoň, jeden predmet. Predmet je aktívny, ak sú naň zapísaní aspoň dvaja študenti, alebo ak je naň zapísaný hoc aj len jeden študent a je to dievča. Učiteľ, ktorý je profesor musí byť školiteľom aspoň jedného študenta. Každý študent má nejakého školiteľa. Janko a Ferko sú študenti. Ferkov školiteľ je prof. Krhlička, ktorý učí predmet Úvod do teórie ničoho.

- a) Formalizujte tieto znalosti ako teóriu v logike prvého rádu.
- b) Nájdite dve štruktúry, ktoré túto teóriu spĺňajú, a jednu, ktorá ju nespĺňa.

Úloha 4. Nájdite formulu vo vhodnom jazyku, ktorá je splnená iba v štruktúrach, ktorých domény majú

- a) aspoň 2 prvky;
- b) aspoň 3 prvky;
- c) najviac 3 prvky.

Vo všetkých prípadoch nájdite najprv formulu s rovnosťou a potom formulu bez rovnosti.

Úloha 5. Dokážte v tablovom kalkule, že nasledujúce formuly sú platné:

- | | |
|--|--|
| a) $\neg \exists x P(x) \rightarrow \forall x \neg P(x)$ | n) $\forall x P(x) \vee \forall x Q(x) \rightarrow \forall x (P(x) \vee Q(x))$ |
| b) $\exists y (P(y) \rightarrow \forall x P(x))$ | o) $\neg \forall x P(x) \leftrightarrow \exists x \neg P(x)$ |
| c) $\exists x \forall y Q(x, y) \rightarrow \forall y \exists x Q(x, y)$ | p) $\neg \exists x P(x) \leftrightarrow \forall x \neg P(x)$ |
| d) $\neg \exists y P(y) \rightarrow \forall y (\exists x P(x) \rightarrow P(y))$ | q) $\exists x (P(x) \vee R(y)) \leftrightarrow \exists x P(x) \vee R(y)$ |
| e) $\forall x P(x) \rightarrow \exists x P(x)$ | r) $\forall x (P(x) \vee R(y)) \leftrightarrow \forall x P(x) \vee R(y)$ |
| f) $\forall x P(x) \rightarrow \forall y P(y)$ | s) $\forall x (P(x) \wedge R(y)) \leftrightarrow \forall x P(x) \wedge R(y)$ |
| g) $\exists x P(x) \rightarrow \exists y P(y)$ | t) $\exists x (P(x) \wedge R(y)) \leftrightarrow \exists x P(x) \wedge R(y)$ |
| h) $\forall x P(x) \rightarrow \exists y P(y)$ | u) $\exists x R(y) \leftrightarrow R(y)$ |
| i) $\forall y (\forall x P(x) \rightarrow P(y))$ | v) $\forall x R(y) \leftrightarrow R(y)$ |
| j) $\neg \forall x P(x) \rightarrow \exists x \neg P(x)$ | w) $\exists x (P(x) \rightarrow R(y)) \leftrightarrow (\forall x P(x) \rightarrow R(y))$ |
| k) $\forall x (P(x) \wedge Q(x)) \leftrightarrow \forall x P(x) \wedge \forall x Q(x)$ | x) $\forall x (P(x) \rightarrow R(y)) \leftrightarrow (\exists x P(x) \rightarrow R(y))$ |
| l) $\exists x (P(x) \wedge Q(x)) \rightarrow \exists x P(x) \wedge \exists x Q(x)$ | y) $\forall x (R(y) \rightarrow P(x)) \leftrightarrow (R(y) \rightarrow \forall x P(x))$ |
| m) $\exists x (P(x) \vee Q(x)) \leftrightarrow \exists x P(x) \vee \exists x Q(x)$ | z) $\exists x (R(y) \rightarrow P(x)) \leftrightarrow (R(y) \rightarrow \exists x P(x))$ |

Domáca úloha du04. Riešenie domácej úlohy odovzdajte najneskôr v pondelok **2. mája 2016** jedným z nasledujúcich spôsobov:

- v **čitateľnej** papierovej podobe na začiatku prednášky o **11:30**;
- elektronicky najneskôr o **23:59:59** cez svoj repozitár na github.com ako pull-request do vetvy (base) **du03** repozitára (base fork) **FMFI-UK-1-AIN-412/váš-AIS-login**.
Odovzdávaný dokument uložte do súboru **du03.pdf** v adresári **du03** vo vetve **du03**. Dokument **musí byť vo formáte PDF**. Vytvorte ho podľa svojich preferencií (TeXom, textovým procesorom, tlačou do PDF z webového prehliadača, ...), **nesmie** však obsahovať obrázky rukou písaného textu ani screenshoty.

Úloha má hodnotu **4 body** [po 1 bode za každú z častí a), b), c)]. Plné hodnotenie môže získať iba riešenie so **zrozumiteľným a zdôvodneným postupom**.

- a) Formalizujte nasledovný dopravný predpis do teórie v jazyku logiky prvého rádu. Vhodne si zvolte predikátové a funkčné symboly podľa potreby, tak aby celá formalizácia dávala zmysel:
- Predchádza sa vľavo. Vpravo sa predchádza vozidlo, ktoré dáva znamenie o zmene smeru jazdy vľavo.
 - Vozidlo, ktoré predchádza, je povinné dávať znamenie o zmene smeru jazdy, pričom nesmie ohroziť vozidlá jazdiace za ním.
 - Predchádzané vozidlo nesmie zvyšovať rýchlosť jazdy.
 - Vozidlo nesmie predchádzať,
 - ak nemá pred sebou dostatočný rozhľad,
 - ak sa nemôže bezpečne zaradiť pred vozidlo, ktoré predchádza,
 - ak pred ním idúce vozidlo dáva znamenie o zmene smeru jazdy vľavo a ak ho nemožno predísť v ďalšom voľnom jazdnom pruhu vyznačenom na vozovke v tom istom smere jazdy.
- b) Pre každú z nasledujúcich troch formúl A_1, A_2, A_3 doplňte štruktúru \mathcal{M} tak, aby formula bola v \mathcal{M} i) splnená, ii) nespĺnená, alebo dokažte, že to nie je možné.
- $A_1 = (\exists x P(x) \wedge \exists x Q(x, f(c))) \rightarrow \exists x (P(x) \wedge Q(x, f(c)))$
 - $A_2 = \forall x P(x) \wedge \exists x \neg P(f(x))$
 - $A_3 = (\neg \exists x P(x) \wedge \forall x \exists y \neg Q(x, f(y))) \rightarrow \forall x (\neg P(x) \wedge \neg \forall y Q(f(x), y))$
- $\mathcal{M} = (M, i)$, kde

- $M = \{1, 2, 3, 4\}$
- $i(c) = \underline{\hspace{2cm}}$
- $i(f) = \{1 \mapsto 1, \underline{\hspace{2cm}}\}$
- $i(P) = \{2, \underline{\hspace{2cm}}\}$
- $i(Q) = \{(3, 1), (3, 2), (3, 3), (3, 4), (2, 3), \underline{\hspace{2cm}}\}$

c) Dokážte, že nasledujúce formuly sú platné:

- (i) $\forall u \forall v \forall w (R(u, v) \wedge R(v, w) \rightarrow R(u, w))$
 $\rightarrow \forall w \forall z (\exists x (R(w, x) \wedge \exists y (R(x, y) \wedge R(y, z))) \rightarrow R(w, z))$
- (ii) $\exists x (Q(x, y) \rightarrow \forall y Q(f(y), x) \wedge \forall y Q(x, f(y)))$