
Matematika 4 – Logika pre informatikov: Cvičenie 10

Úloha 1. Formalizujte v jazyku logiky prvého rádu a dokážte rezolvenciou, že z teórie obsahujúcej formuly A_{1-4} vyplýva cieľ X .

A_1 : Každý kojot naháňa nejakého roadrunnera.

A_2 : Každý roadrunner, ktorý robí „beep-beep“, je múdry.

A_3 : Žiadny kojot nechytí roadrunnera, ktorý je múdry.

A_4 : Kojot, ktorý naháňa roadrunnera, a nechytí ho, je frustrovaný

X : Ak všetky roadrunnery robia „beep-beep“, tak všetky kojoty sú frustrované.

Úloha 2. Dokážte v tablovom kalkule pre logiku prvého rádu s rovnosťou:

- a) V jazyku s binárnym funkčným symbolom \circ z teórie $\{A_1, A_2, A_3\}$ vyplýva X , kde

$$A_1: \forall x \forall y (x \circ (y \circ z)) \doteq ((x \circ y) \circ z) \qquad A_3: \exists w \forall x (x \circ w) \doteq x$$

$$A_2: \exists v \forall x (v \circ x) \doteq x \qquad X: \exists u \forall x ((u \circ x) \doteq x \wedge (x \circ u) \doteq x)$$

Neformálne: A_2 a A_3 hovoria, že existujú v a w , ktoré sú ľavým, resp. pravým neutrálnym prvkom operácie \circ (ako napr. 0 pre sčítanie, 1 pre násobenie, "" pre zretazovanie reťazcov). X hovorí, že existuje neutrálny prvok (je súčasne ľavým aj pravým neutrálnym prvkom).

Pomôcka: Odvodte, že ľavý a pravý neutrálny prvok sú si rovné.

- b) V jazyku s binárnym funkčným symbolom \circ a symbolom konštanty e z teórie $\{B_1, \dots, B_4\}$ vyplýva Y , kde

$$B_1: \forall x \forall y (x \circ (y \circ z)) \doteq ((x \circ y) \circ z) \qquad B_3: \forall x \exists u (u \circ x) \doteq e$$

$$B_2: \forall x (x \circ e) \doteq x \qquad B_4: \forall x \exists v (x \circ v) \doteq e$$

$$Y: \forall x \exists y ((y \circ x) \doteq e \wedge (x \circ y) \doteq e)$$

Neformálne: B_2 hovorí, že e je pravý neutrálny prvok operácie \circ . B_3 a B_4 hovoria, že ku každému prvku x existuje ľavý, resp. pravý inverzný prvok (ako napr. $-x$ pre sčítanie celých čísel, $1/x$ pre násobenie racionálnych čísel). Y hovorí, že ku každému prvku x existuje inverzný prvok (je súčasne ľavým aj pravým inverzným prvkom pre x).

Pomôcka: Odvodte, že pre zvolený prvok x sú si jeho ľavý a pravý neutrálny prvok rovné. Dá sa to pomocou asociativity (B_1).

- c) V jazyku s binárnym funkčným symbolom \circ a symbolom konštanty e z teórie $\{C_1, C_2, C_3\}$ vyplýva Z , kde

$$C_1: \forall x \forall y (x \circ (y \circ z)) \doteq ((x \circ y) \circ z) \qquad C_3: \forall x \exists y ((x \circ y) \doteq e \wedge (y \circ x) \doteq e)$$

$$C_2: \forall x (x \circ e) \doteq x \qquad Z: \forall x \forall y \forall z ((x \circ z) \doteq (y \circ z) \rightarrow x \doteq y)$$

Neformálne: Z je zákon pravého krátenia.

Pomôcka: Pravidlom (Fsub) „vynásobte“ obe strany rovnosti v antecedente Z vhodným prvkom.

Domáca úloha du05. Riešenie domácej úlohy odovzdajte najneskôr v pondelok **23. mája 2016** jedným z nasledujúcich spôsobov:

- v čitateľnej papierovej podobe **medzi 11:30 a 13:00** v kancelárii **I-16**;
- elektronicky najneskôr o **23:59:59** cez svoj repozitár na github.com ako pull-request do vetvy (base) **du05** repozitára (base fork) **FMFI-UK-1-AIN-412/uáš-AIS-login**.
Odovzdávaný dokument uložte do súboru **du05.pdf** v adresári **du05** vo vetve **du05**. 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), d)]. Plné hodnotenie môže získať iba riešenie so **zrozumiteľným a zdôvodneným postupom**.

a) Formalizujte v jazyku logiky prvého rádu:

A_1 : Každý, kto sa cíti teplo, je buď opitý alebo každý jeho odev je teplý.

A_2 : Každý odev, ktorý je teplý, je kožušinový.

A_3 : Každý študent informatiky je študent.

A_4 : Každý študent informatiky vlastní robotický kostým.

A_5 : Každý robotický kostým je odev a žiadny robotický kostým nie je kožušinový.

X : Ak sa každý študent cíti teplo, tak každý študent informatiky je opitý.

b) Dokážte rezolvenčným kalkulom pre formalizáciu v časti a), že z teórie pozostávajúcej z formúl A_{1-5} vyplýva formula X .

c) Formalizujte v logike prvého rádu s rovnosťou v jazyku s unárnym funkčným symbolom f a binárnym predikátovým symbolom R nasledujúce tvrdenia:

B_1 : Funkcia (označená funkčným symbolom) f je injekcia.

B_2 : Relácia (označená predikátovým symbolom) R je reflexívna.

B_3 : Relácia R je symetrická.

B_4 : Relácia R je tranzitívna.

B_5 : Relácia R obsahuje iba dvojice prvkov, ktoré sú si navzájom rovné (teda R je identita na nejakej podmnožine domény).

B_6 : Pre každé dva prvky x a y , x a y sú v relácii R vtt hodnoty funkcie f pre x a y sú si rovné.

Dokážte v tablovom kalkule pre logiku prvého rádu s rovnosťou:

(i) Z B_6 vyplýva konjunkcia B_2, B_3, B_4 , teda že R je relácia ekvivalencie.

(ii) Z $\{B_1, B_6\}$ vyplýva B_5 .

d) Rozhodnite o pravdivosti nasledujúcich tvrdení a svoju odpoveď neformálne zdôvodnite:

(i) Nech A je prvorádová formula bez kvantifikátorov, rovnosti, premenných a funkčných symbolov (môže obsahovať konštanty). Výrokovú formulu F vytvoríme tak, že všetky predikáty tvaru $P(a_1, a_2, \dots, a_n)$ v A nahradíme výrokovou premennou $P_a_1_a_2_ \dots_a_n$.

F je výrokovologicke splniteľná vtt A je prvorádovo splniteľná.

(ii) Ak je prvorádová formula pravdivá v nejakej štruktúre s dvojprvkovou doménou, tak je pravdivá aj v nejakej štruktúre s trojprvkovou doménou.

(iii) Ak vo výrokovologickej tautológii nahradíme všetky výrokové premenné prvorádovými formulami (tak, že za tú istú premennú vždy dosadíme tú istú formulu), dostaneme platnú prvorádovú formulu.