Matematika 4 – Logika pre informatikov: Cvičenie 8

Úloha 1. Formalizujte vo výrokovej logiky s rovnosťou nasledujúce tvrdenia. Pre každé tvrdenie zvoľte vhodný jazyk:

- a) Ak Danka a Janka sú dvojičky, tak sú aj súrodenci.
- b) Ak Danka a Janka sú dvojičky, a obe sú ženy, potom je jedna sestra tej druhej a naopak.
- c) Peter l'úbi Luciu, ale Lucia Petra nie.
- d) Elenin otec je dieťaťom Jurajovej matky.
- e) Ak je x dietatom y, tak je y otcom x alebo matkou x.
- f) Ak sú Danka a Ľuboš súrodenci, Dankina teta je aj Ľubošovou tetou.

Dohoda. Nech t_1 a t_2 sú termy. Formulu $\neg(t_1 \doteq t_2)$ budeme skrátene zapisovať $t_1 \neq t_2$.

Úloha 2. Nájdite dve štruktúry spĺňajúce nasledovnú množinu formúl pre všetky ohodnotenia.

$$\{ S(x) \neq x, S(x) \doteq S(y) \rightarrow x \doteq y \}$$

Úloha 3. Nájdite množinu axióm rovnosti, z ktorej výrokovologicky vyplýva kvázitautológia:

a)
$$z \doteq y \land y \doteq x \rightarrow f(x) \doteq f(z)$$
;

b)
$$x \doteq y \to (P(f(x)) \to P(f(y))).$$

Úloha 4. Tablovým kalkulom s pravidlami pre rovnosť dokážte kvázitautológie:

a)
$$x \doteq y \land q(y, v) \not= q(x, w) \rightarrow w \not= v$$
;

b)
$$f(x) \doteq y \land x \doteq z \land f(z) \doteq v \rightarrow v \doteq y$$
;

c)
$$f(f(f(x))) = x \land f(f(x)) = x \rightarrow f(x) = x;$$

d)
$$\neg (P(f(y)) \rightarrow P(x)) \rightarrow x \neq f(y)$$
;

e)
$$x \doteq y \land R(w, x) \land \neg R(v, y) \rightarrow v \neq w$$
;

f)
$$f(f(f(f(f(x))))) \doteq x \land f(f(x)) \doteq x \rightarrow f(x) \doteq x;$$

g)
$$f(f(f(f(f(x))))) \doteq x \land f(f(f(x))) \doteq x \rightarrow f(x) \doteq x$$
.

Úloha 5. Ukážte, že nasledujúce formuly nie sú kvázitautológiami:

a)
$$x \neq y \rightarrow f(x) \neq f(y)$$

b)
$$(x \doteq 0 \rightarrow +(x, y) \doteq y) \land v \doteq 0 \rightarrow +(v, y) \doteq y$$

c)
$$(P(x) \leftrightarrow P(y)) \rightarrow x \doteq y$$

Tablové pravidlá pre rovnosť sú:

$$\frac{\mathbf{T}t_1 \stackrel{.}{=} t_1}{\mathbf{T}t_1 \stackrel{.}{=} t_1} \quad (\text{Refl}) \qquad \frac{\mathbf{T}t_1 \stackrel{.}{=} t_2}{\mathbf{T}t_2 \stackrel{.}{=} t_1} \quad (\text{Sym}) \qquad \frac{\mathbf{T}t_1 \stackrel{.}{=} t_2}{\mathbf{T}t_1 \stackrel{.}{=} t_3} \quad (\text{Trans})$$

$$\frac{\mathbf{T}t_1 \stackrel{.}{=} s_1 \quad \cdots \quad \mathbf{T}t_n \stackrel{.}{=} s_n}{\mathbf{T}P(t_1, \dots, t_n)} \quad (\text{Fsub}) \qquad \frac{\mathbf{T}t_1 \stackrel{.}{=} s_1 \quad \cdots \quad \mathbf{T}t_n \stackrel{.}{=} s_n \quad \mathbf{T}P(t_1, \dots, t_n)}{\mathbf{T}P(s_1, \dots, s_n)} \quad (\text{Psub})$$

Pravidlo možno použiť v liste tabla y, iba ak sa $v\check{s}etky$ premisy nachádzajú na vetve π_y .