

ÚVOD DO MATEMATICKEJ LOGIKY – CVIČENIE #9

Anna Dresslerová

5. decembra 2016

- Jazyk predikátovej logiky sa skladá z
 - premenných $x_1, x_2, x_3, x, y, z, \dots$
 - funkčných symbolov (majú árnost' f, g, h, \dots)
 - predikátových symbolov (majú árnost' P, Q, R, \dots)
 - logických spojok $\rightarrow, \leftrightarrow, \wedge, \vee, \neg$
 - kvantifikátorov \forall, \exists
 - pomocných symbolov $[,], (,)$
- Term je niečo čo má predstavovať postupnosť operácií. Formálne
 - (1) Premenná je term.
 - (2) Ak f je n -árny funkčný symbol a t_1, t_2, \dots, t_n sú termy, potom $f(t_1, t_2, \dots, t_n)$ je term.
 - (3) Každý term vznikne použitím konečného počtu (1) a (2)
- Formula je niečo čo predstavuje celé tvrdenie. Formálne
 - (1) Ak P je n -árny predikátový symbol a t_1, t_2, \dots, t_n sú termy, potom $P(t_1, t_2, \dots, t_n)$ je formula. Hovoríme jej aj atomická formula.
 - (2) Ak A a B sú formuly, potom $(A \rightarrow B), (A \leftrightarrow B), (A \wedge B), (A \vee B), \neg A$ sú formuly.
 - (3) Ak A je formula a x je premenná, potom aj $(\forall x)A$ a $(\exists x)A$ sú formuly.
 - (4) Každá formula vznikne použitím konečného počtu (1), (2) a (3).
- Podformula A' formuly A je formula, ktorá je "podreťazcom" formuly A .
- **Úloha:** V našom jazyku sú tieto znaky:
 - funkčné symboly: $S, +, 0$
 - predikátové symboly: $P, =$
 - premenné: x, yUrčte, či sú nasledujúce reťazce formuly, termy, alebo ani jedno.
 - a) $S(x) = 0$
 - b) $P(S(0), P(x))$
 - c) $S(x + y)$
 - d) $(\forall x)(P(x) \rightarrow P(S(x)))$
 - e) $S(P(x))$
 - f) $(\exists x)((P(0) \wedge (\forall y)P(x + y)) \rightarrow \neg(x = y))$
 - g) $S(S(S(0)))$
 - h) $(S(0) + S(x)) + (S(x) + S(S(y)))$
- **Riešenie:**
 - formuly: a), d), f)
 - termy: c), g), h)
 - ani jedno: b) (lebo do predikátového symbolu môžeme dávať iba termy), e) (lebo do funkčného symbolu idú tiež len termy a nie predikátové symboly)
- **Úloha:** Nájdite všetky atomické podformuly formuly f) a popíšte, ako bola formula vystavaná.
- **Riešenie:** Atomické formuly sú $P(0)$, $P(x + y)$ a $(x = y)$. Formula vznikla nasledovne:

$$\begin{array}{ll}
P(0) & (1) \\
P(x + y) & (1) \\
(x = y) & (1) \\
\neg(x = y) & (2) \\
(\forall y)P(x + y) & (3) \\
P(0) \wedge (\forall y)P(x + y) & (2) \\
(P(0) \wedge (\forall y)P(x + y)) \rightarrow \neg(x = y) & (2) \\
(\exists x)((P(0) \wedge (\forall y)P(x + y)) \rightarrow \neg(x = y)) & (3)
\end{array}$$

- **Poznámka:** V riešení sú vymenované všetky podformuly formuly f).
- Ďalšiu časť cvičenia sme sa venovali sémantike. Pokúšali sme sa nájsť teóriu, ktorej jediný model budú prirodzené čísla s nulou a funkciou nasledovníka. Viac nájdete v Kukových poznámkach, ktoré sú niekde blízko týchto poznámok.