




# Matematika 4 — Logika pre informatikov

## 11. sada teoretických úloh

 Čísla úloh v zátvorkách odkazujú do zbierky<sup>1</sup>, kde nájdete riešené príklady a ďalšie úlohy na precvičovanie.

 Riešenia niektorých úloh si môžete skontrolovať pomocou prieskumníka štruktúr<sup>2</sup> alebo editora tabiel<sup>3</sup>.

 Ak nie je uvedené inak, o každom použitom jazyku  $\mathcal{L}$  logiky prvého rádu predpokladáme, že jeho množina individuových premenných  $\mathcal{V}_{\mathcal{L}}$  obsahuje všetky reťazce písmen nasledované číselnými indexmi, ktoré nie sú prvkami množín  $\mathcal{C}_{\mathcal{L}}$  a  $\mathcal{P}_{\mathcal{L}}$ .

<sup>1</sup> <https://fmfi-uk-1-ain-412.github.io/lpi/teoreticke-ain/zbierka.pdf>

<sup>2</sup> <https://fmfi-uk-1-ain-412.github.io/structure-explorer/>

<sup>3</sup> <https://fmfi-uk-1-ain-412.github.io/tableauEditor/>

**Cvičenie 11.1.** (7.5.1) Uvažujme doménu rodinných vzťahov, ktorú opisujeme jazykom  $\mathcal{L}$  logiky prvého rádu, ktorý obsahuje predikáty ako žena<sup>1</sup>, muž<sup>1</sup>, rodič<sup>2</sup>, súrodenec<sup>2</sup>, manželia<sup>2</sup> so zamýšľaným významom:

Predikát	Význam
žena( $x$ )	$x$ je žena
muž( $x$ )	$x$ je muž
rodič( $x, y$ )	$x$ je (vlastným) rodičom $y$
súrodenec( $x, y$ )	$x$ je (pokrvným) súrodencom $y$
manželia( $x, y$ )	$x$ a $y$ sú manželmi

Sformulujte slovenské definície nasledovných odvodených pojmov (tak, ako ich poznáte z prirodzeného jazyka) a zapíšte ich ako definície predikátov, ktorými rozšírime jazyk  $\mathcal{L}$ :

$(D_1)$  prastarý\_rodič<sup>2</sup>

$(D_3)$  jedináčik<sup>1</sup>

$(D_2)$  sesternica<sup>2</sup>



Sesternica nie je sestra.

**Vyskúšajte si.** Ďalej zadefinujte:

$(D_4)$  macocha<sup>2</sup>

**Cvičenie 11.2.** (7.5.2) Zostrojte štruktúru  $\mathcal{M} = (D, i)$  pre jazyk z predchádzajúcej úlohy ďalej rozšírený o symboly konštánt Andrea, Cyril, Boris, Diana tak, aby  $\mathcal{M}$  splnila všetky definície predikátov z úlohy 11.1 a súčasne nasledujúce formuly v každom ohodnotení:

- ( $A_1$ )  $((\text{rodič}(\text{Andrea}, \text{Cyril}) \wedge \exists x \text{rodič}(\text{Andrea}, x)) \wedge \text{rodič}(\text{Boris}, \text{Diana}))$ ,  
 ( $A_2$ )  $\exists x \exists y \exists z ((\text{rodič}(x, \text{Andrea}) \wedge (\text{rodič}(x, \text{Boris}) \wedge \text{žena}(x))) \wedge (\text{rodič}(y, \text{Andrea}) \wedge \text{rodič}(z, \text{Andrea})))$ ,  
 ( $A_3$ )  $(\forall x \neg \text{rodič}(x, x) \wedge \forall x \forall y (\text{rodič}(x, y) \rightarrow \neg \text{rodič}(y, x)))$ ,  
 ( $A_4$ )  $\forall x ((\text{žena}(x) \vee \text{muž}(x)) \wedge \neg (\text{žena}(x) \wedge \text{muž}(x)))$ ,  
 ( $A_5$ )  $\forall x \forall y (\text{rodič}(x, y) \rightarrow \exists z (\text{rodič}(z, y) \wedge (\text{muž}(x) \leftrightarrow \neg \text{muž}(z))))$ ,  
 ( $A_6$ )  $\forall p \forall r \forall x ((\text{rodič}(p, x) \wedge \text{rodič}(r, x)) \wedge (\text{žena}(p) \leftrightarrow \text{žena}(r))) \rightarrow p \doteq r$ ,  
 ( $A_7$ )  $\forall x \forall y (\text{súrodenec}(x, y) \leftrightarrow (\neg x \doteq y \wedge \exists z (\text{rodič}(z, x) \wedge \text{rodič}(z, y))))$ ;  
 ( $B_1$ )  $\exists x \exists y \text{prastarý\_rodič}(x, y)$ ,  
 ( $B_2$ )  $\exists x (\text{jedináčik}(x) \wedge \forall y (\text{rodič}(y, x) \rightarrow \text{jedináčik}(y)))$ .

**Vyskúšajte si.** Upravte model, aby bola súčasne splnená aj formula:

- ( $B_3$ )  $\exists x \exists y (\text{macocha}(x, y) \wedge \exists z \text{rodič}(x, z))$ .



Všímajte si, ktoré formuly skutočne vynúti pridať nových objektov do domény a ktoré splníte aj pomocou existujúcich objektov.



Nezabudnite, že na splnenie definície nejakého predikátu musíte zabezpečiť, aby súčasne:

- všetky objekty ( $n$ -tice), ktoré patria do interpretácie predikátu, mali vlastností požadovaných definíciou;
- všetky objekty ( $n$ -tice), ktoré majú požadované vlastnosti, patrili do interpretácie predikátu.

**Cvičenie 11.3.** (7.5.3) Dokážte, že z teórie, pozostávajúcej zo (sformalizovaných) tvrdení:

1. Definícia  $A_7$  pojmu súrodenec z cvičenia 11.2.
2. Definícia  $D_2$  pojmu sesternica z cvičenia 11.1.
3. Definícia  $D_3$  pojmu jedináčik z cvičenia 11.1.

4. Každý rodičovský pár má svoje najstaršie dieťa.

$$\forall x \forall y ( (x \neq y \wedge \exists z ( \text{rodič}(x, z) \wedge \text{rodič}(y, z) ) ) \rightarrow \\ ( \text{rodič}(x, \text{nstd}(x, y)) \wedge \text{rodič}(y, \text{nstd}(x, y)) ) )$$

5. Najstaršie dieťa rodičovského páru je staršie ako všetky ostatné deti tohto páru.

$$\forall x \forall y \forall z ( ( ( \text{rodič}(x, z) \wedge \text{rodič}(y, z) ) \wedge x \neq y ) \wedge \text{nstd}(x, y) \neq z ) \rightarrow \\ \text{starší}(\text{nstd}(x, y), z) )$$

vyplýva:

- a) Pre každých dvoch jedináčikov platí, že nie sú súrodenci.

$$\forall x \forall y ( ( \text{jedináčik}(x) \wedge \text{jedináčik}(y) ) \rightarrow \neg \text{súrodenec}(x, y) )$$

**Vyskúšajte si.** Ďalej dokážte:

- b) Dieťa jedináčikov nemá žiadne sesternice.  
c) Každý jedináčik je najstarším dieťaťom svojho rodičovského páru.

**Vyskúšajte si.** (7.3.3) Dokážte, že nasledujúce formuly sú platné, resp. vyplývajú z uvedenej teórie:

- a)  $\models \exists x (\text{pije}(x) \rightarrow \forall y \text{ pije}(y))$ ,  
b)  $\models \forall x (\exists y \text{ pozna}(x, \text{otec}(y)) \rightarrow \exists y \text{ pozna}(x, y))$ ,  
c)  $\{ \forall x (\text{socialny}(\text{najKam}(x)) \rightarrow \exists y \text{ pozna}(x, \text{najKam}(y))) \}$   
 $\models \exists x (\text{socialny}(x) \rightarrow \forall y \exists z \text{ pozna}(\text{matka}(y), z))$ .



Dôkazy platnosti prvých dvoch formul sú prípravou na dôkaz vyplývania v tretej časti. Odporúčame vám skontrolovať tablo pomocou editora prvorádových tabiel.

## Prémiová časť, príprava na skúšku



Riešenie prémiovej úlohy pridajte do PDF s riešením hodnotených úloh z 10. cvičenia alebo ho pošlite v PDF najneskôr v stredu 17. mája 2022 na adresu [lpi-team@lists.dai.fmph.uniba.sk](mailto:lpi-team@lists.dai.fmph.uniba.sk).

**Prémiová úloha 11.4.** (1 bod, 4.3.5) Zdefinujte vzťah z *teórie T* vyplýva *formula X* ( $T \models_p X$ ) a pojem *nesplniteľná formula* vo výrokovologickej časti logiky prvého rádu.

Dokážte alebo vyvráťte: Nech  $S$  je množina výrokovologických formul a nech  $X$  je výrokovologická formula. Ak  $X$  je nesplniteľná a  $S \models_p X$ , tak  $S$  je nesplniteľná.