

**Cíle výuky:** Po absolvování cviení student

- umí převést formule do prenexní normální formy (PNF)
- rozumí pojmu Skolemova varianta, umí skolemizovat danou teorii
- umí převést danou otevřenou teorii do CNF, zapsat v mnoinové reprezentaci
- zná Herbrandovu vtu, umí ji demonstrovat na příklad, popsat Herbrandv model

### PÍKLADY NA CVIENÍ

**Problem 1.** Pevete následující formule do PNF. Poté najdte jejich Skolemovy varianty.

- $(\forall y)((\exists x)P(x, y) \rightarrow Q(y, z)) \wedge (\exists y)((\forall x)R(x, y) \vee Q(x, y))$
- $(\exists x)R(x, y) \leftrightarrow (\forall y)P(x, y)$
- $\neg((\forall x)(\exists y)P(x, y) \rightarrow (\exists x)(\exists y)R(x, y)) \wedge (\forall x)\neg(\exists y)Q(x, y)$

**Problem 2.** Pevete na ekvisplnitelnou CNF formuli, zapite v mnoinové reprezentaci.

- $(\forall y)(\exists x)P(x, y)$
- $\neg(\forall y)(\exists x)P(x, y)$
- $\neg(\exists x)((P(x) \rightarrow P(c)) \wedge (P(x) \rightarrow P(d)))$
- $(\exists x)(\forall y)(\exists z)(P(x, z) \wedge P(z, y) \rightarrow R(x, y))$

**Problem 3.** Nech  $T = \{(\exists x)R(x), (\exists y)\neg P(x, y), (\exists y)(\forall z)(\neg R(x) \vee P(y, z))\}$  je teorie jazyka  $L = \langle P, R \rangle$  bez rovnosti. Najdte otevřenou teorii  $T'$  ekvisplnitelnou s  $T$ . Pevete  $T'$  do CNF a výslednou formuli  $S$  zapite v mnoinové reprezentaci.

**Problem 4.** Nech  $T = \{\varphi_1, \varphi_2\}$  je teorie v jazyce  $L = \langle R \rangle$  s rovností, kde:

$$\begin{aligned}\varphi_1 &= (\exists y)R(y, x) \\ \varphi_2 &= (\exists z)(R(z, x) \wedge R(z, y) \wedge (\forall w)(R(w, x) \wedge R(w, y) \rightarrow R(w, z)))\end{aligned}$$

- Pomocí skolemizace sestrojte otevřen axiomatizovanou teorii  $T'$  (případn v írím jazyce  $L'$ ) ekvisplnitelnou s  $T$ .
- Bu  $\mathcal{A} = \langle \mathbb{N}, R^{\mathcal{A}} \rangle$ , kde  $(n, m) \in R^{\mathcal{A}}$  práv kdy  $n$  dlí  $m$ . Naleznte expanzi  $\mathcal{A}'$   $L$ -struktury  $\mathcal{A}$  do jazyka  $L'$  takovou, e  $\mathcal{A}' \models T'$ . (Mnoina vech pirozených ísel  $\mathbb{N}$  obsahuje nulu, viz ISO 80000-2:2019.)

**Problem 5.** Sestrojte Herbrandv model dané teorie, nebo najdte nesplnitelnou konjunkci základních instancí jejich axiom ( $c, d$  jsou konstantní symboly v daném jazyce).

- $T = \{\neg P(x) \vee Q(f(x), y), \neg Q(x, d), P(c)\}$
- $T = \{\neg P(x) \vee Q(f(x), y), Q(x, d), P(c)\}$
- $T = \{P(x, f(x)), \neg P(x, g(x))\}$
- $T = \{P(x, f(x)), \neg P(x, g(x)), P(g(x), f(y)) \rightarrow P(x, y)\}$

### DALÍ PÍKLADY K PROCVIENÍ

**Problem 6.** Teorie tles  $T$  jazyka  $L = \langle +, -, \cdot, 0, 1 \rangle$  obsahuje jeden axiom  $\varphi$ , který není otevřený:  $x \neq 0 \rightarrow (\exists y)(x \cdot y = 1)$ . Víme, e  $T \models 0 \cdot y = 0$  a  $T \models (x \neq 0 \wedge x \cdot y = 1 \wedge x \cdot z = 1) \rightarrow y = z$ .

- Najdte Skolemovu variantu  $\varphi_S$  formule  $\varphi$  s novým funkčním symbolem  $f$ .
- Uvame teorii  $T'$  vzniklou z  $T$  nahrazením  $\varphi$  za  $\varphi_S$ . Platí  $\varphi$  v  $T'$ ?
- Lze každý model  $T$  *jednoznán* rozíit na model  $T'$ ?

Nyní uvame formuli  $\psi = x \cdot y = 1 \vee (x = 0 \wedge y = 0)$ .

- (d) Platí v  $T$  axiomy existence a jednoznanosti pro  $\psi(x, y)$  a promnnou  $y$ ?
- (e) Sestrojte extenzi  $T''$  teorie  $T$  o definici symbolu  $f$  formulí  $\psi$ .
- (f) Je  $T''$  ekvivalentní teorii  $T'$ ?
- (g) Najdte  $L$ -formuli, která je v  $T''$ -ekvivalentní s formulí:  $f(x \cdot y) = f(x) \cdot f(y)$

**Problem 7.** Víme, e platí následující:

- *Je-li cihla na (jiné) cihle, potom není na zemi.*
- *Kadá cihla je na (jiné) cihle nebo na zemi.*
- *ádná cihla není na cihle, která by byla na (jiné) cihle.*

Chceme dokázat rezolucí následující tvrzení: “*Je-li cihla na (jiné) cihle, spodní cihla je na zemi.*”. Sestrojte píslunou CNF formuli  $S$ , a pokuste se najít i její rezoluní zamítnutí.

#### K ZAMYLENÍ

**Problem 8.** Skolemova varianta nemusí být ekvivalentní pvodní formulí, ovte, e platí:

- (a)  $\models (\forall x)P(x, f(x)) \rightarrow (\forall x)(\exists y)P(x, y)$
- (b)  $\not\models (\forall x)(\exists y)P(x, y) \rightarrow (\forall x)P(x, f(x))$