

## NAIL062 V&P Logika: 7. cvičení

**Témata:** Rezoluce ve výrokové logice. Aplikace věty o kompaktnosti. Hilbertův kalkulus.

**Příklad 1.** Označme jako  $\varphi$  výrok  $\neg(p \vee q) \rightarrow (\neg p \wedge \neg q)$ . Ukažte, že  $\varphi$  je tautologie:

- (a) Převedte  $\neg\varphi$  do CNF a zapište výsledný výrok jako formuli  $S$  v množinové reprezentaci.
- (b) Najděte rezoluční zamítnutí  $S$ .

**Příklad 2.** Najděte rezoluční zamítnutí následujících výroků:

- (a)  $\neg(((p \rightarrow q) \rightarrow \neg q) \rightarrow \neg q)$
- (b)  $(p \leftrightarrow (q \rightarrow r)) \wedge ((p \leftrightarrow q) \wedge (p \leftrightarrow \neg r))$

**Příklad 3.** Dokažte rezolucí, že v teorii  $T = \{\neg p \rightarrow \neg q, \neg q \rightarrow \neg r, (r \rightarrow p) \rightarrow s\}$  platí výrok  $s$ .

**Příklad 4.** Necht prvovýroky  $r, s, t$  reprezentují (po řadě), že “*Radka / Sára / Tom je ve škole*” a označme  $\mathbb{P} = \{r, s, t\}$ . Víme, že

- *Není-li Tom ve škole, není tam ani Sára.*
- *Radka bez Sáry do školy nechodí.*
- *Není-li Radka ve škole, je tam Tom.*

- (a) Formalizujte naše znalosti jako teorii  $T$  v jazyce  $\mathbb{P}$ .
- (b) Rezoluční metodou dokažte, že z  $T$  vyplývá, že *Tom je ve škole*: Napište formuli  $S$  v množinové reprezentaci, která je nespílitelná, právě když to platí, a najděte rezoluční zamítnutí  $S$ . Nakreslete rezoluční strom.
- (c) Určete množinu modelů teorie  $T$ .

**Příklad 5.** Máme k dispozici  $\text{MgO}$ ,  $\text{H}_2$ ,  $\text{O}_2$ , a  $\text{C}$ , a můžeme provádět následující reakce:

- $\text{MgO} + \text{H}_2 \rightarrow \text{Mg} + \text{H}_2\text{O}$
- $\text{C} + \text{O}_2 \rightarrow \text{CO}_2$
- $\text{CO}_2 + \text{H}_2\text{O} \rightarrow \text{H}_2\text{CO}_3$

- (a) Reprezentujte naše možnosti výrokem a převedte ho do množinové reprezentace.

(b) Pomocí rezoluce dokažte, že můžeme získat  $\text{H}_2\text{CO}_3$ . Lze najít LI-důkaz téhož?

**Příklad 6.** Najděte rezoluční uzávěry  $\mathcal{R}(S)$  pro následující výroky  $S$ :

- (a)  $\{\{p, q\}, \{p, \neg q\}, \{\neg p, \neg q\}\}$
- (b)  $\{\{p, \neg q, r\}, \{q, r\}, \{\neg p, r\}, \{q, \neg r\}, \{\neg q\}\}$

**Příklad 7.** Zkonstruuje *strom dosazení* pro následující formuli:

$$S = \{\{p, r\}, \{q, \neg r\}, \{\neg q\}, \{\neg p, t\}, \{\neg s\}, \{s, \neg t\}\}$$

**Příklad 8.** Dokažte podrobně, že je-li  $S = \{C_1, C_2\}$  splnitelná a  $C$  je rezolventa  $C_1$  a  $C_2$ , potom je i  $C$  splnitelná.

**Příklad 9.** Dokažte pomocí věty o kompaktnosti a variant tvrzení pro konečné objekty:

- (a) Každý spočetný rovinný graf je obarvitelný čtyřmi barvami.
- (b) Každé spočetné částečné uspořádání lze rozšířit na úplné (lineární) uspořádání.

**Příklad 10.** V Hilbertově kalkulu dokažte pro libovolné formule následující vztahy:

- (a)  $\{\neg p\} \vdash_H p \rightarrow q$
- (b)  $\{\neg(\neg p)\} \vdash_H p$
- (c)  $\{p \rightarrow q, q \rightarrow r\} \vdash_H p \rightarrow r$

**Příklad 11.** Dokažte korektnost Hilbertova kalkulu:

- Dokažte, že logické axiomy jsou tautologie.
- Dokažte, že modus ponens je korektní, tj. když  $T \models \varphi$  a  $T \models \varphi \rightarrow \psi$ , tak  $T \models \psi$ .
- Ukažte, že  $T \vdash_H \varphi$  implikuje  $T \models \varphi$ .

**Příklad 12.** Vyslovte a dokažte větu o dedukci pro Hilbertův kalkul.