

NAIL062 V&P Logika: 2. cvičení

Témata: Syntaxe a sémantika výrokové logiky. Převod do CNF a DNF.

Příklad 1. Mějme teorii $T = \{\neg q \rightarrow (\neg p \vee q), \neg p \rightarrow q, r \rightarrow q\}$ v jazyce $\{p, q, r, s\}$.

(a) Uveďte příklad následujícího: výrok pravdivý v T , lživý v T , nezávislý v T , splnitelný v T , a dvojice T -ekvivalentních výroků.

(b) Které z následujících výroků jsou pravdivé, lživé, nezávislé, splnitelné v T ? T -ekvivalentní?

$$p, \neg q, \neg p \vee q, p \rightarrow r, \neg q \rightarrow r, p \vee q \vee r \vee s$$

Příklad 2. Určete množinu modelů dané formule. Využijte toho, že je v DNF resp. v CNF.

(a) $(\neg p_1 \wedge \neg p_2) \vee (\neg p_1 \wedge p_2) \vee (p_1 \wedge \neg p_2) \vee (p_2 \wedge \neg p_3) \vee (p_1 \wedge p_3)$

(b) $(\neg p_1 \vee \neg p_2) \wedge (\neg p_1 \vee p_2) \wedge (p_1 \vee \neg p_2) \wedge (p_2 \vee \neg p_3) \wedge (p_1 \vee p_3)$

(c) $(p_1 \wedge \neg p_2 \wedge p_3 \wedge \neg p_4) \vee (p_2 \wedge p_3 \wedge \neg p_4) \vee (\neg p_3) \vee (p_2 \wedge p_4) \vee (p_1 \wedge p_3 \wedge p_5) \vee (p_3 \wedge \neg p_4 \wedge p_2)$

(d) $(p_1 \vee \neg p_2 \vee p_3 \vee \neg p_4) \wedge (p_2 \vee p_3 \vee \neg p_4) \wedge (\neg p_3) \wedge (p_2 \vee p_4) \wedge (p_1 \vee p_3 \vee p_5) \wedge (p_3 \vee \neg p_4 \vee p_2)$

Příklad 3. Převeďte následující výroky do CNF a DNF (I) tabulkou (určením modelů), (II) ekvivalentními úpravami.

(a) $(\neg p \vee q) \rightarrow (\neg q \wedge r),$

(b) $(\neg p \rightarrow (\neg q \rightarrow r)) \rightarrow p,$

Příklad 4. Pro danou formuli φ v CNF najděte a 3-CNF formuli φ' takovou, že φ' je splnitelná, právě když φ je splnitelná. Popište efektivní algoritmus konstrukce φ' je-li dána φ (tj. redukcí z problému SAT do problému 3-SAT).

Příklad 5. Najděte (co nejkratší) CNF a DNF reprezentace Booleovské funkce $\text{maj} : {}^3 2 \rightarrow 2$, která vrací převládající hodnotu mezi 3 vstupy.

Příklad 6. Uměli byste nalézt CNF a DNF reprezentace n -ární parity, tj. Booleovské funkce $\text{par} : {}^n 2 \rightarrow 2$ definované pomocí $\text{par}(x_1, \dots, x_n) = (x_1 + \dots + x_n) \bmod 2$, která vrací XOR všech vstupních hodnot? Zkuste to pro malé hodnoty n .

Příklad 7. Buď \mathbb{P} spočetně nekonečná množina prvovýroků. Ukažte, že již neplatí, že každou $K \subseteq M_{\mathbb{P}}$ lze axiomatizovat výrokem v CNF i výrokem v DNF. Najděte množinu modelů K , kterou nelze axiomatizovat ani výrokem v CNF, ani výrokem v DNF.

Příklad 8. Uvažte následující dvě teorie:

(I) $T = \{p \wedge q, p \rightarrow \neg q, q\}$ v jazyce $\mathbb{P} = \{p, q\}$

(II) $T = \{(p \wedge q) \rightarrow r, \neg r \vee (p \wedge q)\}$ v jazyce $\mathbb{P} = \{p, q, r\}$

(a) Rozhodněte, zda je teorie T [konzistentní/splnitelná/kompletní]. (konzistentní=bezesporná, kompletní=úplná)

- (b) Uveďte příklad výroku φ , který je [platný/nesplnitelný/nezávislý] v T
- (c) Uveďte příklad rozšíření T' teorie T (pokud existuje, a pokud možno, neekvivalentního s T), které je [jednoduché/konzervativní/kompletní/konz. jedn./kompl. jedn./kompl. konz.].

Příklad 9. Uvažme nekonečnou výrokovou teorii $T = \{p_i \rightarrow p_{i+1} \mid i \in \mathbb{N}\}$ nad $\text{var}(T)$.

- (a) Které výroky ve tvaru $p_i \rightarrow p_j$ jsou důsledky T ?
- (b) Určete všechny modely T .

Příklad 10. Dokažte nebo vyvráťte (nebo uveďte správný vztah), že pro každou teorii T a výroky φ, ψ v jazyce \mathbb{P} platí:

- (a) $T \models \varphi$, právě když $T \not\models \neg\varphi$
- (b) $T \models \varphi$ a $T \models \psi$, právě když $T \models \varphi \wedge \psi$
- (c) $T \models \varphi$ nebo $T \models \psi$, právě když $T \models \varphi \vee \psi$
- (d) $T \models \varphi \rightarrow \psi$ and $T \models \psi \rightarrow \chi$, právě když $T \models \varphi \rightarrow \chi$

Příklad 11. Dokažte nebo vyvráťte (nebo uveďte správný vztah), že pro libovolné teorie T, S nad \mathbb{P} platí:

- (a) $S \subseteq T \Rightarrow \text{Csq}(T) \subseteq \text{Csq}(S)$
- (b) $\text{Csq}(S \cup T) = \text{Csq}(S) \cup \text{Csq}(T)$
- (c) $\text{Csq}(S \cap T) = \text{Csq}(S) \cap \text{Csq}(T)$

Domácí úkol (2 body). 1. Převeděte následující výrok do CNF a DNF:

$$((p \rightarrow \neg q) \rightarrow \neg r) \rightarrow \neg p.$$

- (a) tabulkou (určením modelů)
 - (b) ekvivalentními úpravami (pokuste se najít co nejkratší CNF a DNF ekvivalenty)
2. Uvažte teorii $S = \{p_i \rightarrow (p_{i+1} \vee q_{i+1}), q_i \rightarrow (p_{i+1} \vee q_{i+1}) \mid i \in \mathbb{N}\}$ nad $\text{var}(S)$.
- (a) Které výroky ve tvaru $p_i \rightarrow p_j$ jsou důsledky S ?
 - (b) Které výroky ve tvaru $p_i \rightarrow (p_j \vee q_j)$ jsou důsledky S ?
 - (c) Určete všechny modely S .