

Cíle výuky: Po absolvování cviení student

- rozumí pojmy sémantiky výrokové logiky (pravdivostní hodnota, pravdivostní funkce, model, platnost, tautologie, spornost, nezávislost, splnitelnost, ekvivalence), umí je formálně definovat a uvést příklady
- umí rozhodnout, zda je množina logických spojek univerzální
- zná terminologii pro výroky v CNF a DNF
- umí převést daný výrok resp. konenou teorii do CNF a do DNF, a to pomocí množiny modelů i pomocí ekvivalentních úprav
- rozumí terminologii týkající se vlastností teorií (sporná, bezesporná/splnitelná, kompletní, důsledky, T -ekvivalence), umí pojmy formálně definovat a uvést příklady
- rozumí pojmu [jednoduchá, konzervativní] extenze, umí je formálně definovat, uvést příklady
- umí v konkrétním případě rozhodnout, zda jde o [jednoduchou, konzervativní] extenzi, a zdůvodnit jak z definice, tak i pomocí sémantického kritéria

PÍKLADY NA CVIENÍ

Problem 1. Uveďte příklad výroku v jazyce $\mathbb{P} = \{p, q, r\}$, který je (a) pravdivý, (b) sporný, (c) nezávislý, (d) ekvivalentní s $(p \wedge q) \rightarrow \neg r$, (e) má za modely právě $\{(1, 0, 0), (1, 0, 1), (0, 0, 1)\}$.

Problem 2. Jsou tyto množiny logických spojek univerzální? (a) $\{\vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$, (b) $\{\downarrow\}$ kde \downarrow je Peirce arrow (NOR)

Problem 3. Pevěte následující výrok do CNF a DNF. Proveďte to (a) sémanticky (pomocí pravdivostní tabulky), (b) ekvivalentními úpravami:

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

Problem 4. Mějme teorii $T = \{p \leftrightarrow q, \neg p \rightarrow \neg q, q \vee r\}$ v jazyce $\mathbb{P} = \{p, q, r\}$.

- Rozhodněte, zda je teorie T [sporná/splnitelná/kompletní].
- Uveďte příklad výroku φ , který je [pravdivý/livý/nezávislý] v T
- Uveďte příklad extenze T' teorie T (pokud existuje, a pokud možno neekvivalentní s T), která je [jednoduchá / konzervativní / kompletní / konzervativní jednoduchá / kompletní jednoduchá / kompletní konzervativní]. Uveďte také příklad extenze T' teorie T , která není konzervativní, ani jednoduchá.
- Na vašich příkladech extenzí ukážete, že platí sémantické kritérium (tj. tvrzení definující pojem [konzervativní] extenze pomocí expanzí/redukt model).

Problem 5. Dokážete nebo vyvrátíte (nebo uveďte správný vztah), že pro každou teorii T a výroky φ, ψ v jazyce \mathbb{P} platí:

- $T \models \varphi$, právě když $T \not\models \neg\varphi$
- $T \models \varphi$ a $T \models \psi$, právě když $T \models \varphi \wedge \psi$
- $T \models \varphi$ nebo $T \models \psi$, právě když $T \models \varphi \vee \psi$
- $T \models \varphi \rightarrow \psi$ a $T \models \psi \rightarrow \chi$, právě když $T \models \varphi \rightarrow \chi$

DALÍ PÍKLADY K PROCVIENÍ

Problem 6. Mějme teorii $T = \{\neg q \rightarrow (\neg p \vee q), \neg p \rightarrow q, r \rightarrow q\}$ v jazyce $\{p, q, r\}$.

- (a) Uvete příklad následujícího: výrok pravdivý v T , livý v T , nezávislý v T , splnitelný v T , a dvojice T -ekvivalentních výrok.
 (b) Které z následujících výrok jsou pravdivé, livé, nezávislé, splnitelné v T ? T -ekvivalentní?

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

Problem 7. Jsou následující množiny logických spojek univerzální? Zdvodnte.

- (a) $\{\vee, \wedge, \rightarrow\}$,
 (b) $\{\uparrow\}$ kde \uparrow je Sheffer stroke (NAND),

Problem 8. Urete množinu model dané formule. Vyuijte toho, e je v DNF resp. v CNF.

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

Problem 9. Pevete do CNF a DNF obma metodami: $(\neg p \rightarrow (\neg q \rightarrow r)) \rightarrow p$

Problem 10. Najdte (co nejkratí) CNF a DNF reprezentace Booleovské funkce maj: $\{0, 1\}^3 \rightarrow \{0, 1\}$, která vrací pevládající hodnotu mezi 3 vstupy.

Problem 11. Stejně zadání, jako Příklad 4, ale pro teorii $T = \{(p \wedge q) \rightarrow r, \neg r \vee (p \wedge q)\}$ v jazyce $\mathbb{P} = \{p, q, r\}$.

Problem 12. Dokate nebo vyvrate (nebo uvete správný vztah), e 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) $\text{Csq}(S \cap T) = \text{Csq}(S) \cap \text{Csq}(T)$

K ZAMYLENÍ

Problem 13. Ukate, e \wedge a \vee nestaí k definování vech Booleovských operátor, tj. e $\{\wedge, \vee\}$ není *univerzální* množina logických spojek.

Problem 14. Uvate Booleovský operátor IFTE(p, q, r) definovaný jako ‘if p then q else r ’.

- (a) Zkonstruuje pravdivostní tabulku.
 (b) Ukate, e vechny základní Booleovské operátory ($\neg, \rightarrow, \wedge, \vee, \dots$) lze vyjádřit pomocí IFTE a konstant TRUE a FALSE.

Problem 15. Bu \mathbb{P} spoetn nekonená množina prvovýrok.

- (a) Ukate, e ji neplatí, e kadou $K \subseteq \text{M}_{\mathbb{P}}$ lze axiomatizovat výrokem v CNF i výrokem v DNF.
 (b) Uvete příklad množiny model K , kterou nelze axiomatizovat ani výrokem v CNF, ani výrokem v DNF.

Problem 16. Najdte CNF a DNF reprezentaci n -ární parity, tj. Booleovské funkce $\text{par}: \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$, která vrací XOR vech vstupních hodnot:

$$\text{par}(x_1, \dots, x_n) = (x_1 + \dots + x_n) \bmod 2$$

Zkuste to pro malé hodnoty n .

Problem 17. Uvame nekonenou výrokovou teorii $T = \{p_i \rightarrow p_{i+1} \mid i \in \mathbb{N}\}$ nad $\text{var}(T)$.

- (a) Najdte vechny modely T .
 (b) Které výroky ve tvaru $p_i \rightarrow p_j$ jsou dsledky T ?