

Cvičení z logiky 1

Marta Vomlelová

Výklad:

<https://dl1.cuni.cz/course/view.php?id=10297>

Zapište sama sebe do skupiny 22vomSt, 22vomPa

16.11.2022 resp. 11.11.2022 a poslední cvičení písemky 45 min, pak výklad.
za aktivní účast trochu bodů navíc.

Konzultace: Středa 13:00-13:45 v S303 nebo po domluvě e-mailem.

Výklad: formule, logické spojky

- priorita:
 - nejnižší $\rightarrow \leftrightarrow$
 - $\& \wedge \vee$
 - nejvyšší \neg
- Implikace je ZPRAVA asociativní

0a) Uzávorkujte formuli, aby byla zřejmá priorita a asociativita operací

$p \rightarrow q \rightarrow r \rightarrow \neg s \& q$

0b) nakreslete vytvořující strom pro uvedenou formuli. # (viz přednáška)

1. Sestrojte pravdivostní tabulky pro následující formule:

(tj. Určete pravdivostní hodnotu pro všechna možná ohodnocení prvovýroků)

a) $p \& q$

b) $p \rightarrow q$

c) $((p \rightarrow q) \rightarrow p) \rightarrow p$

d) $\neg(p \vee q) \leftrightarrow \neg p \& \neg q$

e) $(p \rightarrow q \rightarrow r) \rightarrow (p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)$

1) abc

ohodnocení	p	q	$p \& q$	$p \rightarrow q$	$((p \rightarrow q) \rightarrow p)$	$((p \rightarrow q) \rightarrow p) \rightarrow p$
v ₁	0	0	0	1		
v ₄	0	1	0	1		
v ₃	1	0	0	0		
v ₄	1	1	1	1		

1) d

p	q	$(p \vee q)$	$\neg(p \vee q)$	$\neg p \& \neg q$	$\neg(p \vee q) \leftrightarrow (\neg p \& \neg q)$
0	0	0			
0	1	1			
1	0	1			
1	1	1			

e)

p	q	r	$(p \rightarrow (q \rightarrow r))$	$(p \rightarrow q)$	$(p \rightarrow r)$	$(p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)$	$(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)$
0	0	0					
0	1	0					
1	0	0					
1	1	0					
0	0	1					
0	1	1					
1	0	1					
1	1	1					

Výklad: Vyrok je

splněn, pravdivý, lživý (sporný), nezávislý, splnitelný, ekvivalentní.

Model jazyka nad P je ohodnocení proměnných z P. Vyrok v modelu M(P) pravdivý, lživý, sporný, ...

Model teorie T: ohodnocení, pro která jsou všechny výroky v T pravdivé.

Tautologie – pravdivá ve všech modelech jazyka.

Výroky jsou logicky ekvivalentní, pokud mají stejné modely.

2. V počítačové hře jste se dostali na místo se třemi bednami. Víte, že nejvýše

jeden z nápisů je pravdivý. Kde je klíč?

zlatá: Klíč není v této skříňce.

stříbrná: Klíč není v olovené skříňce.

olověná: Klíč je v této skříňce.

3. V další místnosti víte, že právě jeden z nápisů je pravdivý. Kde je klíč?

zlatá: Klíč je ve stříbrné skříňce.

stříbrná: Klíč je v olovené skříňce.

olověná: Klíč je v této skříňce.

4. U předchozí úlohy víme jen, že nejvýše jeden z nápisů je pravdivý. Kde je klíč?

5. Na rozcestí dvou cest stojí dva bratři, z nichž jeden vždy mluví pravdu a druhý

nikdy pravdu neřekne, avšak vy nevíte, který je který. Chcete se jich zeptat,

která z cest vede k cíli vašeho putování.

a) Pokud smíte položit dvě otázky, je vaše úloha jednoduchá.

b) Smíte položit jen jednu otázku.

Výklad: Příklady tvrzení v jazycích různých řádů

“Nebude-li pršet, nezmoknem. A když bude pršet, zmokneme, na sluníčku zase uschneme.” výrok

$(\neg p \rightarrow \neg z) \wedge (p \rightarrow (z \wedge u))$

“Existuje nejmenší prvek.” 1. Řádu $\exists x \forall y (x \leq y)$

Axiom indukce. 2. řádu

$\forall X ((X(0) \wedge \forall x (X(x) \rightarrow X(x + 1))) \rightarrow \forall x X(x))$

“Libovolné sjednocení otevřených množin je otevřená množina.” 3. řádu

$\forall X \forall Y ((\forall X (X(X) \rightarrow O(X)) \wedge \forall x (Y(x) \leftrightarrow \exists X (X(X) \wedge X(x)))) \rightarrow O(Y))$

6. Formalizujte věty:

a) Každý programátor umí C#.

b) Každý programátor umí alespoň jeden jazyk.

c) Každý programátor umí alespoň dva jazyky.

d) Každý programátor, který má rád Linux, nemá rád Windows.

DÚ: Formalizujte v jazyce $s \leq$ a rovností tvrzení

- a) x je minimální prvek
- b) x je nejmenší prvek
- c) x má bezprostředního předchůdce
- d) každé dva prvky mají největšího společného předchůdce.

Výklad: Univerzum je vždy neprázdné (z definice)

$(\forall x p(x)) \rightarrow (\exists x p(x))$ # pravda jen v neprázdném univerzu, proto univerzum vždy neprázdné

7. Pro dané n v jazyce s rovností formalizujte:

- a) existuje nejvýše n prvků
- b) existuje alespoň n prvků
- c) existuje právě n prvků

d) lze vyjádřit "existuje nekonečně mnoho prvků" (proč ne, případně jak ano)

8. Hra dvou hráčů. Mějme konečnou hru dvou (střídajících se) hráčů. Hra končí po n kolech výhrou jednoho ze dvou hráčů označených X a Y , přičemž X začíná. Hra je zadána formulí $\varphi(x_1, y_1, \dots, x_n, y_n)$ vyjadřující, že ve hře s tahy $x_1, y_1, \dots, x_n, y_n$ vyhrává X . Pomocí kvantifikátorů sestrojte formuli vyjadřující

- a) " X nemůže prohrát",
- b) " Y nemůže prohrát",
- c) " X má vyhrávající strategii",
- d) " Y má vyhrávající strategii".

9. Vyjádřete formulí 1. řádu v grafu

- a) v grafu existuje cesta délky 4
- b) v grafu existuje kružnice délky 4
- c) u a v mají společného souseda
- d) existují tři nezávislé hrany
- e) existuje cesta mezi u a v délky n , $n > 0$ je předem dané
- f) v grafu existuje vrchol stupně 1
- g) graf je regulární stupně 3 (všechny uzly stupně 3)
- h) existuje vrcholové pokrytí velikosti n , $n > 0$ je předem dané.

10. Vyjádřete formulí 2. řádu v grafu

- a) existuje bipartitní rozklad
- b) existuje obarvení grafu třemi barvami
- c) graf má tvar vrstveného grafu s n vrstvami, kde $n > 0$ je předem dané
- *) existuje cesta mezi u a v

11. Formalizujte s relací dělitelnosti $m|n$ (m dělí n) v teorii množin:

- a) z je společný dělitel x a y
- b) z je největší společný dělitel x a y
- c) z je největší společný dělitel všech čísel z množiny X

12. Formalizujte v jazyce s relacemi $P(x)$ - " x je prvočíslo" a $R(x,y)$

- a) pro nějaké prvočíslo x máme prvek y , že platí $R(x,y)$
- b) pro každé prvočíslo x máme prvek y , že platí $R(x,y)$

13. K rozmyšlení lze obarvit čísla od 1 do n dvěma barvami tak, že neexistuje monochromatické řešení rovnice $a + b = c$ s $1 \leq a < b < c \leq n$? Sestrojte výrokovou formuli φ_n (pokud možno v CNF) pro $n = 8$, která je splnitelná, právě když to lze.

Nainstalujte `glucose` nebo `sat4j.org`

`java -jar org.sat4j.core.jar demo.txt`

Příště: konjunktivní a disjunktivní normální forma, univerzální množiny spojek.

Symbole ke kopírování: $\neg \wedge \vee \rightarrow \leftrightarrow \forall \exists \leq \geq \in$