

## Výroková a predikátová logika - cvičení 11

1. Pomocí tablo metody dokažte následující formule, či sestrojte na základě nějaké bezesporné dokončené větve kanonický model jako protipříklad. Pro jednoduchost uvažujte, že pracujeme v jazyce bez rovnosti, pokud se symbol  $=$  ve formuli nevyskytuje.

- (a)  $\exists x \forall y R(x, y) \rightarrow \forall y \exists x R(x, y)$
- (b)  $\forall y \exists x R(x, y) \rightarrow \exists x \forall y R(x, y)$
- (c)  $x = x$
- (d)  $x = y \rightarrow y = x$
- (e)  $\forall x P(x) \rightarrow \forall x P(f(x))$
- (f)  $\forall x P(f(x)) \rightarrow \forall x P(x)$
- (g)  $\forall x (c = f(x)) \rightarrow \forall x (f(f(x)) = c)$
- (h)  $\forall x (f(f(x)) = c) \rightarrow \forall x (f(x) = c)$

2. Víme že,

- (a) Všichni vinni lžou.
- (b) Alespoň jeden obviněný je svědek.
- (c) Svědci nelžou.

Tablo metodou dokažte, že ne všichni obvinění jsou vinni.

3. Dokažte větu o konstantách syntakticky, tj. pomocí transformací tabel.
4. Dokažte větu o dedukci syntakticky, tj. pomocí transformací tabel.
5. Pomocí tablo metody dokažte, že  $T \vdash \varphi$ , či sestrojte na základě nějaké bezesporné dokončené větve kanonický model jako protipříklad. Pro jednoduchost uvažujte, že pracujeme v jazyce bez rovnosti, pokud se symbol  $=$  nevyskytuje v žádné z uvedených formulí.

- (a)  $T = \{P(c_1), c_1 = c_2\}$ ,  $\varphi$  je  $P(c_2)$
- (b)  $T = \{P(f(x))\}$ ,  $\varphi$  je  $P(x)$
- (c)  $T = \{\forall x (P(x) \vee Q(x)), \exists x \neg Q(x)\}$ ,  $\varphi$  je  $\exists x P(x)$
- (d)  $T = \{\forall x (P(x) \vee Q(x)), \exists x \neg Q(x)\}$ ,  $\varphi$  je  $\forall x P(x)$

6. Převeďte následující formule do prenexního normálního tvaru, následně nalezněte Skolemovu variantu jeho (onoho normálního tvaru) generálního uzávěru.

- (a)  $\forall x P(x, f(y)) \wedge \exists y Q(x, f(y))$
- (b)  $(\forall x P(x, y) \wedge Q(y, z)) \rightarrow \forall z R(z, x)$
- (c)  $\forall x Q(x, y) \leftrightarrow \exists y R(y, x)$

7. Rozhodněte, zda je následující množina klauzulí zamítnutelná rezolucí. Pokud ano, znázorněte zamítnutí rezolučním stromem, zapíšte vždy použitou substituci.

- (a)  $\{\{P(x), \neg P(x)\}\}$
- (b)  $\{\{P(x, c)\}\{\neg P(c, c), R(x, y), R(x, x)\}\{\neg R(c, c), \neg R(c, z)\}\}$

8. Formalizujte následující tvrzení:

- (a) Každý holič holí každého, kdo se neholí sám.
- (b) Žádný holič neholí někoho, kdo se holí sám.

Dokažte pomocí rezoluce, že žádný holič neexistuje.