

**Výroková a predikátová logika - test 2, var. A, 6. 1. 2015**  
(12+2 body)

Pracujeme vždy v jazyce s rovností.

1.  $T$  je teorie,  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  jsou sentence v jazyce teorie  $T$ . Rozhodněte, zda platí následující tvrzení. Zdůvodněte. (2b)

Jestliže  $T$  je bezesporná a  $T \vdash \varphi_1, \dots, T \vdash \varphi_n$ , pak  $\{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$  je bezesporná.

2. Mějme v jazyce ternární predikátový symbol  $NSD$  a binární predikátový symbol  $|$ . Buď  $T = \{NSD(x, y, z) \rightarrow (z | x \wedge z | y); (NSD(x, y, z) \wedge (w | x \wedge w | y)) \rightarrow w | z\}$ . Pomocí tablo metody dokažte  $T \vdash (NSD(x, y, z_1) \wedge NSD(x, y, z_2)) \rightarrow z_1 | z_2$ . (2b)
3. Buď  $\heartsuit$  binární predikátový symbol. Pro následující formuli najděte příklady struktur, v nichž formule a) platí, b) neplatí. (2b)

$$(\forall x)(\exists y)(x \heartsuit y \wedge \neg y \heartsuit x) \rightarrow (\exists z)(\forall y)(y \heartsuit z)$$

4. Buďte  $P, Q$  unární predikátové symboly. Pomocí tablo metody dokažte následující formuli. (2b)

$$((\exists x)P(x) \rightarrow Q(y)) \rightarrow (\forall x)(P(x) \rightarrow Q(y))$$

5. Mějme v jazyce pouze dva konstantní symboly  $c, d$ . Buď  $\mathcal{A}$  struktura s univerzem  $A = \{0, 1, 2, 3\}$  a  $c^A = 0, d^A = 1$ .

- (a) Vypište univerza všech podstruktur struktury  $\mathcal{A}$ . (1b)  
(b) Existují dvě různé elementárně ekvivalentní podstruktury struktury  $\mathcal{A}$ ? Pokud ano, udejte je. Pokud ne, zdůvodněte. (1b)

6. Mějme v jazyce binární predikátový symbol  $P$ . Pro následující formuli najděte takovou její variantu, v níž nemá žádná proměnná zároveň vázaný i volný výskyt. (1b)

$$(\forall x)P(x, y) \rightarrow (\exists y)P(x, y)$$

7. Mějme v jazyce binární predikátový symbol  $<$  a unární funkční symbol  $f$ . Pro následující formuli rozhodněte, zda je term  $f(z)$  substituovatelný za proměnnou  $x$ . Pokud ano, запиšte výsledek takové substituce. Pokud ne, zdůvodněte. (1b)

$$(\exists y)((\forall x)(\exists z)(x < z) \wedge x < y)$$

**Bonusová otázka:** Existuje kompletní otevřeně axiomatizovatelná teorie? Pokud ano, zadejte její otevřenou axiomatiku. Pokud ne, zdůvodněte. (2b)