Задачи върху изпълнимост

Тодор Дуков

1 Стандартни структури

Задача 1.1. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

$$\varphi_{1}: \forall x \neg p(x, x) \& \forall x \exists y \ p(x, y)$$

$$\varphi_{2}: \forall x \forall y \forall z (p(x, y) \& p(y, z) \Rightarrow p(x, z))$$

$$\varphi_{3}: \forall x \forall y (p(x, y) \Rightarrow \exists z (p(x, z) \& p(z, y)))$$

$$\varphi_{4}: \exists x \forall y (p(x, y) \lor x \doteq y)$$

$$\varphi_{5}: \exists x \exists y (\neg p(x, y) \& \neg p(y, x)).$$

Задача 1.2. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

```
\varphi_{1}: \forall x \neg p(x, x)
\varphi_{2}: \forall x \forall y \forall z (p(x, y) \& p(y, z) \Rightarrow p(x, z))
\varphi_{3}: \forall x \forall y (q(x, y) \Rightarrow p(x, y))
\varphi_{4}: \forall x \exists y \exists z (q(x, y) \& q(x, z) \& y \neq z)
\varphi_{5}: \forall x \forall y (p(x, y) \Rightarrow f(x, y) \doteq x)
\varphi_{6}: \forall x \forall y \forall z (f(x, f(y, z)) \doteq f(f(x, y), z)).
```

Задача 1.3. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

```
\varphi_{1}: \forall x \neg p(x, x) \& \forall x \exists y \ p(x, y)
\varphi_{2}: \forall x \forall y \forall z (p(x, y) \& \ p(y, z) \Rightarrow p(x, z))
\varphi_{3}: \forall x \forall y ((q(x) \Leftrightarrow q(y)) \& \ p(x, y) \Rightarrow \exists z ((q(x) \Leftrightarrow \neg q(z)) \& \ p(x, z) \& \ p(z, y)))
\varphi_{4}: \forall x \exists y ((q(x) \Leftrightarrow \neg q(s(x))) \& \ s(y) \doteq x)
\varphi_{5}: \forall x \forall y (s(x) \doteq s(y) \Rightarrow x \doteq y)
```

Задача 1.4. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

```
\varphi_{1}: \forall x \forall y \forall z (f(x, f(y, z)) \doteq f(f(x, y), z) \& g(x, g(y, z)) \doteq g(g(x, y), z))
\varphi_{2}: \forall x \forall y (f(x, y) \doteq f(y, x)) \& \exists x \exists y (g(x, y) \neq g(y, x))
\varphi_{3}: \forall x \forall y (r(x) \& r(y) \Rightarrow r(f(x, y)) \& r(g(x, y)))
\varphi_{4}: \forall x (r(x) \Rightarrow r(s(x)))
\varphi_{5}: \forall x (s(s(x)) \doteq s(x))
\varphi_{6}: \exists x \exists y (r(x) \& \neg r(y)).
```

Задача 1.5. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

$$\varphi_{1}: \forall x \forall y \forall z (f(x,g(y,z)) \doteq g(f(x,y),f(x,z)))$$

$$\varphi_{2}: \forall x \forall y (f(x,y) \doteq f(y,x) \& g(x,y) \doteq g(y,x))$$

$$\varphi_{3}: \forall x (f(x,x) \doteq x \& g(x,x) \doteq x)$$

$$\varphi_{4}: \forall x \forall y (f(x,y) \doteq h(g(h(x),h(y))) \& h(h(x)) \doteq x \& h(x) \neq x)$$

$$\varphi_{5}: \forall x (f(x,a) \doteq a \& g(x,a) \doteq x)$$

$$\varphi_{6}: \forall x (g(x,b) \doteq b \& f(x,b) \doteq x)$$

$$\varphi_{7}: h(a) \doteq b \& h(b) \doteq a.$$

Задача 1.6. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

```
\varphi_{1}: \forall x \forall y \forall z (f(x, f(y, z)) \doteq f(f(x, y), z) \& g(x, g(y, z)) \doteq g(g(x, y), z))
\varphi_{2}: \forall x \forall y (f(x, y) \doteq f(y, x)) \& \exists x \exists y (g(x, y) \neq g(y, x))
\varphi_{3}: \forall x \forall y \forall z (g(x, f(y, z)) \doteq f(g(x, y), g(x, z)) \& g(f(x, y), z) \doteq f(g(x, z), g(y, z)))
\varphi_{4}: \forall x \exists y (f(x, y) \doteq a) \& \exists x \exists y (x \neq a \& y \neq a \& g(x, y) \doteq a)
\varphi_{5}: \forall x (f(x, a) \doteq x \& g(x, a) \doteq a \& g(x, b) \doteq x).
```

2 Нестандартни структури

Задача 2.1. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

$$\varphi_1: \forall x \forall y (p(x,y) \Rightarrow \forall z (p(z,x) \lor p(y,z)))$$

$$\varphi_2: \forall x \forall y \forall z (p(x,y) \& p(y,z) \Rightarrow \neg p(x,z))$$

$$\varphi_3: \forall x \forall y (p(x,y) \Rightarrow \neg p(y,x)).$$

Задача 2.2. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

$$\varphi_1: \forall x (p(x,x) \Leftrightarrow \neg \exists y \, p(x,y))$$

$$\varphi_2: \forall x \forall y (p(x,y) \Leftrightarrow \exists z (p(x,z) \& p(z,y)))$$

$$\varphi_3: \forall x \forall y (p(x,y) \Rightarrow p(f(y),f(x)))$$

$$\varphi_4: \forall x \exists y (p(x,y) \& p(y,f(y)) \& p(f(y),f(x))).$$

Задача 2.3. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

$$\varphi_{1}: \forall x (p(x,x) \& \neg r(x,x))$$

$$\varphi_{2}: \forall x \forall y \forall z (p(x,y) \& p(y,z) \Rightarrow p(x,z)))$$

$$\varphi_{3}: \forall x \forall y (p(y,f(x)) \Leftrightarrow \exists z (r(x,z) \& f(z) \doteq y))$$

$$\varphi_{4}: \forall x \forall y \forall z (r(x,z) \& r(x,y) \& f(y) \doteq f(z) \Rightarrow y \doteq z)$$

$$\varphi_{5}: \forall x \exists y \, r(y,x).$$

Задача 2.4. Да се докаже, че следното множество от формули е изпълнимо:

```
\varphi_{1}: \forall x \forall y (\neg p(x, x) \& (p(x, y) \Leftrightarrow \exists z (p(x, z) \& p(z, y))))
\varphi_{2}: \forall x \forall y ((r(x) \Leftrightarrow r(y)) \Leftrightarrow (p(x, y) \lor p(y, x) \lor x \doteq y))
\varphi_{3}: \forall x \forall y (f(x) \doteq f(y) \Rightarrow x \doteq y) \& \forall x (r(x) \Leftrightarrow \neg r(f(x)))
\varphi_{4}: \forall x \exists y \ p(x, y) \& \forall x (r(x) \Rightarrow \exists y (f(y) \doteq x))
\varphi_{5}: \forall x (\neg r(x) \Rightarrow \forall y (p(x, y) \Rightarrow \exists z (p(x, z) \& p(z, y) \& \neg \exists t (f(t) \doteq z)))).
```

3 Теоретични задачи

Забележка. Голяма част от задачите тук изискват знания от лекции, тоест е възможно в този момент читателя да няма апарата, който е нужен за решаването на тези задачи.

Задача 3.1 (Свойство на крайните модели). Нека \mathcal{L} е предикатен език, съставен единствено от едноместните предикатни символи p_1, \ldots, p_n . Да се докаже, че за всяко множество от формули Γ за езика \mathcal{L} е изпълнено, че:

$$\Gamma$$
 има модел \longleftrightarrow Γ има краен модел.

Какво можем да извлечем от този резултат за разрешимостта на въпроса за изпълнимост на формули в езика \mathcal{L} ?

Задача 3.2 (Компактност). Нека \mathcal{L} е предикатен език. Да се докаже, че всяко множество от формули Γ за езика \mathcal{L} е изпълнено, че:

 Γ е изпълнимо \longleftrightarrow всяко крайно подмножество на Γ е изпълнимо.

Упътване. Използвайте факта, че:

$$\Gamma$$
 е изпълнимо \longleftrightarrow $\Gamma \not\vdash_{\mathcal{R}} \square$.

Задача 3.3 (Топологично сортиране). Да се докаже, че всяка частична наредба може да се разшири до линейна.

Задача 3.4 (Лема на Kőnig). Във всяко изброимо дърво, където всеки връх има крайно много деца, има път, който минава през всеки етаж.

Задача 3.5. Нека \mathcal{L} е предикатен език с формално равенство. Да се докаже, че ако едно множество от формули Γ за езика \mathcal{L} има произволно големи крайни модели, то тогава Γ има безкраен модел.