# (Не)определимост и изпълнимост – 2024/2025

### Тодор Дуков

## 1 (Не)определимост

**Задача 1.1.** Нека фиксираме крайна непразна азбука  $\Sigma$ , която има n елемента. Разглеждаме предикатния език  $\mathcal{L}$ , съставен от един триместен предикатен символ p и един двуместен предикатен символ q, заедно със  $\mathcal{L}$ -структурата  $\mathcal{M} = \langle \mathcal{P}(\Sigma^*), p^{\mathcal{M}}, q^{\mathcal{M}} \rangle$ , където:

$$p^{\mathcal{M}}(L_1, L_2, L_3) \stackrel{\partial e g b.}{\longleftrightarrow} L_1 \cdot L_2 = L_3$$
  
 $q^{\mathcal{M}}(L_1, L_2) \stackrel{\partial e g b.}{\longleftrightarrow} L_1 \subseteq L_2.$ 

Да се докаже, че:

- а) ако n = 1, то за всеки регулярен език L, множеството  $\{L\}$  е определимо;
- б) ако  $n \ge 2$ , то има регулярни езици, които не са определими.

**Задача 1.2.** Разглеждаме предикатния език  $\mathcal{L}$ , съставен от един триместен предикатен символа p и един двуместен предикатен символ q, заедно с  $\mathcal{L}$ -структурата  $\mathcal{S}_n = \langle S_n \cup \{1, \ldots, n\}, p^{\mathcal{S}_n}, q^{\mathcal{S}_n} \rangle$ , където n е просто число u:

$$p^{\mathcal{S}_n}(\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3) \stackrel{\partial e\phi.}{\longleftrightarrow} \sigma_1, \sigma_2, \sigma_3 \in S_n \ u \ \sigma_1 \circ \sigma_2 = \sigma_3$$
$$q^{\mathcal{S}_n}(\sigma, i) \stackrel{\partial e\phi.}{\longleftrightarrow} i \in \{1, \dots, n\}, \sigma \in S_n \ u \ \sigma(i) \neq i.$$

 $\mathcal{A}$ а се докаже, че в  $\mathcal{S}_n$  са определими:

- a)  $\{\varepsilon\};$
- б) за всяко  $1 \le k \le n$ , множеството от пермутации с ред k;
- в) множеството от всички неразложими цикли;
- e)  $\{\langle \sigma_1, \sigma_2 \rangle \mid \sigma_1 \ u \ \sigma_2 \ u$ мат еднакъв цикличен строеж  $\}$ .

Да се открие колко автоморфизма има в  $\mathcal{S}_n$ .

**Задача 1.3.** Нека с  $\mathcal{F}$  бележим множеството всички функции  $f: \mathbb{N} \to \{0, 1\}$ . За всяко  $f \in \mathcal{F}$  дефинираме  $\operatorname{int}_n(f)$  с рекурсия по n:

- $int_0(f) = [0, 1];$
- $a\kappa o \operatorname{int}_n(f) = [a, b] \ u \ f(n) = 0, \ morasa \operatorname{int}_{n+1}(f) = [a, \frac{a+b}{2}];$
- $a \kappa o \operatorname{int}_n(f) = [a, b] \ u \ f(n) = 1, \ moraba \ \operatorname{int}_{n+1}(f) = [\frac{a+b}{2}, b].$

Лесно се вижда, че за всяко  $f \in \mathcal{F}$ ,  $\bigcap_{n \in \mathbb{N}} \operatorname{int}_n(f)$  е добре дефинирано множество, което има точно един елемент. Нека този елемент бележим с  $\operatorname{num}(f)$ . Сега нека за  $r \in [0,1]$  дефинираме множеството:

$$\operatorname{Func}(r) = \{ f \in \mathcal{F} \mid \operatorname{num}(f) = r \}.$$

Разглеждаме предикатния език  $\mathcal{L}$ , съставен от един двуместен предикатен символ p, два триместни предикатни символа q и r, заедно с  $\mathcal{L}$ -структурата  $\mathcal{A} = \langle \mathcal{F} \cup \mathbb{N}, p^{\mathcal{A}}, q^{\mathcal{A}}, r^{\mathcal{A}} \rangle$ , където:

$$p^{\mathcal{A}}(f,n) \stackrel{\partial e\phi.}{\longleftrightarrow} f \in \mathcal{F}, n \in \mathbb{N} \ u \ f(n) = 1$$
  $q^{\mathcal{A}}(f,n,m) \stackrel{\partial e\phi.}{\longleftrightarrow} n, m \in \mathbb{N}, f \in \mathcal{F} \ u \ за всяко \ k \geq n \ e \ изпълнено, че \ f(k+m) = f(k)$   $r^{\mathcal{A}}(f,g,n) \stackrel{\partial e\phi.}{\longleftrightarrow} f, g \in \mathcal{F}, n \in \mathbb{N} \ u \ f(n+1) = g(n).$ 

 $\mathcal{A}$ а се докаже в структурата  $\mathcal{A}$  са определими множествата:

- a) Func(0);
- 6) Func(1);
- e) Func $(\frac{1}{2})$ ;
- $\it r)$  за всяко естествено  $\it n, \, M$ ножеството  $\it n;$
- д) за всяко рационално  $q \in [0,1]$ , множеството  $\operatorname{Func}(q)$ .

 ${\it Д}$ а се открие колко автоморфизма има в  ${\it A}$ .

## 2 Изпълнимост

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

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

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

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

$$\varphi_{4}: \forall x \forall y (p(x) \Rightarrow p(g(x, y)))$$

$$\varphi_{5}: \forall x \forall y (p(g(x, y)) \Rightarrow p(x) \lor p(y))$$

$$\varphi_{6}: \exists x \exists y (p(x) \& \neg p(y)) \& \exists x \exists y (f(x, y) \neq g(x, y))$$

Задача 2.2. 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) \& f(x, y) \doteq f(y, x))
\varphi_{2}: \forall x \forall y \forall z (g(x, g(y, z)) \doteq g(g(x, y), z) \& g(x, y) \doteq g(y, x))
\varphi_{3}: \forall x \forall y \forall z (g(x, f(y, z)) \doteq f(g(x, y), g(x, z)))
\varphi_{4}: \exists x \exists y \forall z (x \neq y \& f(x, z) \doteq z \& g(y, z) \doteq z)
\varphi_{5}: \forall x (g(x, x) \doteq x)
\varphi_{6}: \exists x \exists y \exists z (x \neq y \& y \neq z \& x \neq z)
```

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

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

#### Задача 2.4. Разглеждаме следните формули:

$$\varphi_{1} : \forall x (q(x) \Rightarrow p(x))$$

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

$$\varphi_{3} : \forall x (g(x) \neq x)$$

$$\varphi_{4} : \exists x \exists y (f(x,y) \neq f(y,x)) \& \exists x \exists y \exists z (f(x,f(y,z)) \neq f(f(x,y),z))$$

$$\psi_{n} : \exists x_{1} \exists x_{2} \dots \exists x_{n} \left( \bigotimes_{1 \leq i < j \leq n} (x_{i} \neq x_{j}) \& \bigotimes_{1 \leq i \leq n} q(x_{i}) \right)$$

$$\chi_{n} : \exists x_{1} \exists x_{2} \dots \exists x_{n} \left( \bigotimes_{1 \leq i < j \leq n} (x_{i} \neq x_{j}) \& \bigotimes_{1 \leq i \leq n} (p(x_{i}) \& \neg q(x_{i})) \right)$$

$$\theta_{n} : \exists x_{1} \exists x_{2} \dots \exists x_{n} \left( \bigotimes_{1 \leq i < j \leq n} (x_{i} \neq x_{j}) \& \bigotimes_{1 \leq i \leq n} \neg p(x_{i}) \right).$$

Да се докаже, че е изпълимо множеството от формули:

$$\Gamma = \{ \varphi_1, \varphi_2, \varphi_3, \varphi_4 \} \cup \{ \psi_n \mid n \ge 2 \} \cup \{ \chi_n \mid n \ge 2 \} \cup \{ \theta_n \mid n \ge 2 \}.$$

#### Задача 2.5. Разглеждаме следните формули:

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

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

$$\varphi_{3} : \forall x \forall y (p(x) \& \neg p(y) \Rightarrow f(x, y, y) \doteq a)$$

$$\varphi_{4} : \forall x \forall y \forall z (p(x) \& \neg p(y) \& \neg p(z) \Rightarrow g(f(x, y, z), f(x, z, y)) \doteq a)$$

$$\varphi_{5} : \forall x \forall y \forall z \forall t (p(x) \& p(y) \& \neg p(z) \& \neg p(t) \Rightarrow f(g(x, y), z, t) \doteq g(f(x, z, t), f(y, z, t)))$$

$$\psi_{n} : \exists x_{1} \exists x_{2} \dots \exists x_{n} (\bigotimes_{1 \leq i < j \leq n} (x_{i} \neq x_{j}) \& \bigotimes_{1 \leq i \leq n} p(x_{i}))$$

$$\chi_{n} : \exists x_{1} \exists x_{2} \dots \exists x_{n} (\bigotimes_{1 \leq i < j \leq n} (x_{i} \neq x_{j}) \& \bigotimes_{1 \leq i \leq n} \neg p(x_{i})).$$

Да се докаже, че е изпълимо множеството от формули:

$$\Gamma = \{\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3, \varphi_4, \varphi_5\} \cup \{\psi_n \mid n \ge 2\} \cup \{\chi_n \mid n \ge 2\}.$$