

**Задача 1** Да се построи минимален тотален краен детерминиран автомат  $\mathcal{A}$  с език  $\mathcal{L}(\mathcal{A}) = \{a, b, c\}^* \circ \{ab, ba\} \circ \{a, b, c\}^*$ .

Обосновете, че вашият автомат има желаните свойства като:

- (i) се позовете на подходящи места на изучавани алгоритми/конструкции.  
(не е необходимо да ги описвате формално)
- или (ii) дадете пълно и изчерпателно доказателство.

**Задача 2** Да се построи минимален тотален краен детерминиран автомат  $\mathcal{A}$  с език  $\mathcal{L}(\mathcal{A}) = \{01, 0\} \circ \{11\}^* \circ \{0\}$ .

Обосновете, че вашият автомат има желаните свойства като:

- (i) се позовете на подходящи места на изучавани алгоритми/конструкции.  
(не е необходимо да ги описвате формално)
- или (ii) дадете пълно и изчерпателно доказателство.

**Задача 3** Да се построи краен автомат с азбука  $\Sigma = \{1, 2, 3\}$ , разпознаващ езика  $L = \Sigma^* \setminus ((\{1, 2\}\Sigma^* \cap \Sigma^*\{3\}) \cup \{123\}^*)$  като:

- се използват изучавани конструкции,
- или се докаже, че построенният автомат разпознава точно езика  $L$ .

**Задача 4** Да се построи минимален тотален краен детерминиран автомат с азбука  $\Sigma = \{a, b\}$  и език  $L = \Sigma^*\{a^2b\} \cup \{aba\}\Sigma^*$  като:

- се използват изучавани конструкции,
- или се докаже, че построенният автомат има желаните свойства.

**Задача 5** Да се докаже, че езикът  $L = \{w0^n w^R \mid w \in \{0, 1\}^*, |w| > n\}$  не е регулярен.

**Задача 6** За дума  $\alpha \in \{a, b\}^*$  с  $A(\alpha)$  бележим броя на буквите  $a$  в  $\alpha$ . Да се докаже, че езикът  $L = \{xy \in \{a, b\}^* \mid |x| > |y|, A(x) = A(y)\}$  не е регулярен.

**Задача 7** Да се построи минимален краен тотален детерминиран автомат за езика  $L = \{ \alpha \in \{0, 1\}^* \mid \alpha \text{ съдържа поне две срещания на } 010 \text{ като поддума} \}$ .

**Задача 8** Да се построи минимален краен тотален детерминиран автомат за езика  $L = \{ \alpha \in \{a, b, c\}^* \mid \alpha \text{ съдържа всяка от буквите } a, b, c \text{ поне веднъж и } |\alpha| \equiv 0 \pmod{3} \}$ .

**Задача 9** За дума  $\alpha \in \{0, 1\}^+$  с  $\bar{\alpha}$  означаваме числото в двоична бройна система, чийто запис е  $\alpha$ .

$$L(p, r) = \{ \alpha \in \{0, 1\}^+ \mid \bar{\alpha} \equiv r \pmod{p} \}.$$

1. Да се докаже, че  $L(p, r)$  е регулярен за всяко  $p$ .
2. Нека  $L'(p, r) = \{ \alpha \in L(p, r) \mid \alpha \text{ не съдържа водещи нули} \}$ . Регулярен ли е  $L'(p, r)$ ?
3. Регулярен ли е езикът, който е съставен точно от думите  $\alpha$ , за които  $\bar{\alpha}$  се дели на  $p$ , но не се дели на  $p^2$  за дадено просто число  $p$ ?

**Задача 10** Нека  $\Sigma$  е крайна непразна азбука. Докажете, че за всяка дума  $w \in \Sigma^*$  минималният автомат с език  $\Sigma^* \cdot \{w\}$  има поне  $|w| + 1$  състояния.

**Задача 11** Нека  $\Sigma$  е крайна непразна азбука. Докажете, че за всяка дума  $w \in \Sigma^*$  минималният автомат с език  $\Sigma^* \cdot \{w\}$  има точно  $|w| + 1$  състояния.

**Задача 12** Казваме, че език  $L \subseteq \{a, b, c\}^*$  е интересен, ако има естествено число  $n \in \mathbb{N}$  и крайни автомати  $P_1, P_2, \dots, P_n$  и  $S_1, S_2, \dots, S_n$  с азбука  $\{a, b, c\}$  със следните три свойства:

- $\bigcup_{i=1}^n \mathcal{L}(P_i) = \{u \in \{a, b, c\}^* \mid u \text{ е префикс на дума от } L\}$
- $\bigcup_{i=1}^n \mathcal{L}(S_i) = \{u \in \{a, b, c\}^* \mid u \text{ е суфикс на дума от } L\}$
- $L = \bigcup_{i=1}^n (\mathcal{L}(P_i) \circ \mathcal{L}(S_i))$ .

Вярно ли е, че:

1. всеки интересен език е регулярен?
2. всеки регулярен език над  $\{a, b, c\}$  е интересен?

Обосновете отговорите си!

**Задача 13** Нека  $w \in \{0, 1, 2\}^*$  е дума с дължина  $n$ ,  $L$  е език. Казваме, че  $L$  покрива срещането на дума  $\alpha = w[i..j]$  на позиция  $i \leq n$  в  $w$  ако думите  $w[i+k..n]$  за  $k = 0, 1, \dots, j-i$  започват с дума от  $L$ .

Нека  $L_1$  и  $L_2$  са езици над  $\{0, 1, 2\}$ ,  $L'$  и  $L''$  са езиците:

$$\begin{aligned} L' &= \{w \in \{0, 1, 2\}^* \mid \text{има префикс на } w, \text{ който е от } L_1, \text{ но не се покрива от } L_2\} \\ L'' &= \{w \in \{0, 1, 2\}^* \mid \text{всяко срещане на дума от } L_1 \text{ в } w \text{ е покрито от } L_2\}. \end{aligned}$$

Вярно ли е, че винаги когато  $L_1$  и  $L_2$  са регулярни:

1.  $L'$  е регулярен?
2.  $L''$  е регулярен?

Обосновете отговорите си!

**Задача 14** Нека  $\Sigma = \{0, 1\}$  е азбука. Нека:

$$\begin{aligned} L^{\leq} &= \{w\alpha w^{rev} \mid \alpha, w \in \Sigma^* \text{ и } |w| \leq |\alpha|\} \\ L^{\geq} &= \{w\alpha w^{rev} \mid \alpha, w \in \Sigma^* \text{ и } |w| \geq |\alpha|\} \end{aligned}$$

Вярно ли е, че:

1.  $L^{\leq}$  е регулярен?
2.  $L^{\geq}$  е регулярен?

Обосновете отговорите си!

**Задача 15** За естествени числа  $d, n \in \mathbb{N}$  с  $A_{d,n} \subseteq \{0, 1\}^*$  означаваме езика:

$$A_{d,n} = \{0^d 10^{2d} 1 \dots 0^{kd} 1 \mid k \leq n\}$$

Нека  $A_d = \bigcup_{n=0}^{\infty} A_{d,n}$ . Вярно ли е, че:

1.  $A_{d,n}$  е регулярен за всеки избор на  $d, n \in \mathbb{N}$ ?

2.  $A_d$  е регулярен за всеки избор на  $d \in \mathbb{N}$ ?

Обосновете отговорите си!

**Задача 16** Нека  $Var = \{x, y, z\}$  е множество от променливи,  $\Sigma = Var \cup \{bind_v \mid v \in Var\} \cup \{unbind_v \mid v \in Var\}$ . Една променлива  $v \in Var$ , наричаме свързана при срещането ѝ на позиция  $i$  във  $f \in \Sigma^*$ , ако на някоя позиция  $j < i$  се среща  $bind_v$  така че на никоя позиция  $k$ ,  $j < k < i$  не се среща  $unbind_v$ .

Ако  $v_1, v_2 \in Var$ ,  $f \in \Sigma^*$ , то субституцията на  $v_1$  с  $v_2$  във  $f$  бележим с  $f\langle v_1 \mapsto v_2 \rangle$  и наричаме думата, получена от  $f$  чрез непосредствената замяна на всяко несвързано срещане на  $v_1$  във  $f$  с  $v_2$ .  $f\langle v_1 \mapsto v_2 \rangle$  наричаме коректна, ако не променя позициите на които  $v_2$  се среща като свързана.

Ако  $w, u, v \in \Sigma^*$ ,  $w[2k] = u[k]$ ,  $w[2k+1] = v[k]$  за  $k$  от 0 до  $|u|$ ,  $|w| = 2|u| = 2|v|$ , то  $w = intersperse(u, v)$ .

$L = \{intersperse(f, f\langle v_1 \mapsto v_2 \rangle) \mid f \in \Sigma^*, v_1, v_2 \in Var, „f\langle v_1 \mapsto v_2 \rangle” \text{ е коректна}\}$

$L$  регулярен език ли е и защо?

**Задача 17** За дума  $\alpha = a_1 a_2 \dots a_n \in \{0, 1\}^*$  с  $E(\alpha)$  означаваме редицата от позиции  $i_1 < i_2 < \dots < i_m$ , за които  $a_{i_j} = 1$ . Вярно ли е, че езикът:

$$L = \{\alpha \in \{0, 1\}^* \mid E(\alpha) \text{ е аритметична прогресия}\}$$

е регулярен? Защо?

**Задача 18** За дума  $w = a_1 a_2 \dots a_n$  с  $even(w)$  означаваме думата:

$$even(w) = a_2 a_4 \dots a_{2\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}.$$

Нека  $L_1$  и  $L_2$  са произволни регулярни езици над азбука  $\Sigma$  с поне два елемента. Винаги ли е вярно, че:

1. езикът  $\{even(w) \mid w \in L_1\}$  е регулярен? Защо?
2. езикът  $\{w \mid even(w) \in L_2\}$  е регулярен? Защо?
3. езикът от всички думи  $\alpha \in \Sigma^*$ , в които всяко срещане на дума  $v \in L_1$  в  $\alpha$  не е от вида  $v = even(w)$  за никоя дума  $w \in L_2$ ? Защо?

**Задача 19** За думи  $w = w_1 \dots w_n$ ,  $\alpha$  и  $\beta$  казваме, че срещанията на  $\alpha = w_{i+1} \dots w_j$  и  $\beta = w_{k+1} \dots w_l$  се застъпват в  $w$  ако  $i < k < j < l$  или  $k < i < l < j$ .

Нека  $L_1$  и  $L_2$  са регулярни езици над азбука  $\Sigma$  с поне два елемента. Винаги ли е вярно, че е регулярен:

1. езикът от точно онези думи  $w$ , които се записват като  $w = \alpha\beta\gamma$  за някои непразни думи  $\alpha, \beta, \gamma$  със свойството, че  $\alpha\beta \in L_1$  и  $\beta\gamma \in L_2$ ? Защо?
2. езикът от точно онези думи  $w$ , за които всяко срещане на дума от  $L_1$  в  $w$  не се застъпва с никое срещане на дума от  $L_2$  в  $w$ ? Защо?

**Задача 20** Нека  $\Sigma$  е азбука с поне два елемента. За език  $L \subseteq \Sigma^*$  с  $\text{Max}(L)$  и  $\text{Min}(L)$  бележим езиците:

$$\begin{aligned}\text{Max}(L) &= \{w \in L \mid \forall u \in \Sigma^+ (wu \notin L)\} \\ \text{Min}(L) &= \{w \in L \mid \forall u \in L (w \not\subseteq u\Sigma^+)\}.\end{aligned}$$

Вярно ли е, че за всеки регулярен език  $L$ :

1.  $\text{Min}(L)$  е регулярен? Защо?
2.  $\text{Max}(L)$  е регулярен? Защо?

**Задача 21** Нека:

$$\begin{aligned}L_1 &= \{uv \mid u, v \in \{0, 1\}^* (|u| \geq |v|)\} \\ L_2 &= \{uv \mid u, v \in 1\{0, 1\}^* (|u| \geq |v|)\}.\end{aligned}$$

Вярно ли е, че:

1.  $L_1$  е регулярен? Защо?
2.  $L_2$  е регулярен? Защо?

**Задача 22** Нека  $\Sigma = \{0, 1\}$ . За език  $L \subseteq \Sigma^*$  дефинираме:

$$\begin{aligned}PS(L) &= \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ е префикс на някоя дума от } L \\ &\quad \text{и суфикс на някоя дума от } L\}\end{aligned}$$

$$PS_{\text{unique}}(L) = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ е префикс и суфикс в една и съща дума от } L\}$$

$$PS_{\text{distinct}}(L) = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ е префикс в една и суфикс в друга дума от } L\}$$

Вярно ли е, че за всеки регулярен език  $L$ :

1.  $PS(L)$  е регулярен? Защо?
2.  $PS_{unique}(L)$  е регулярен? Защо?
3.  $PS_{distinct}(L)$  е регулярен? Защо?

**Задача 23** Нека  $\Sigma$  е азбука с поне два елемента. За езици  $L_1 \subseteq \{1\}^*$  и  $L_2 \subseteq \Sigma^*$  казваме, че  $w = w_1 \dots w_n \in \Sigma^*$  е  $(L_1, L_2)$ -хубава, ако за всяко  $i \leq n$ , за което  $1^i \in L_1$  е изпълнено, че някой от инфиксите на  $w$ , който започва на позиция  $i$  е в  $L_2$ .

1. Вярно ли е, че за всеки регулярен език  $L_1 \subseteq \{1\}^*$  езикът:

$$\{w \in \Sigma^* \mid 1^{|w|} \in L_1\}$$

е регулярен? Защо?

2. Вярно ли е, че за всеки два регулярни езика  $L_1 \subseteq \{1\}^*$  и  $L_2 \subseteq \Sigma^*$  езикът от точно  $(L_1, L_2)$ -хубавите думи е регулярен? Защо?

**Задача 24** Нека  $\Sigma = \{0, 1, v, \langle, \rangle, ;, \{, \}\}$ . Връх наричаме всяка дума над  $\Sigma$ , която започва с  $v$  и е следвана от двоичен запис на число. Ребро е дума от езика от вида  $\langle \alpha; \beta \rangle$ , където  $\alpha$  и  $\beta$  са върхове. Вярно ли е, че:

1. множеството от върхове е регулярен език над  $\Sigma$ ?
2. множеството от ребра е регулярен език над  $\Sigma$ ?

Граф е всяка дума над  $\Sigma$  от вида:

$$G = \{u_1; u_2 \dots; u_n\} \{e_1; e_2; \dots; e_m\},$$

където  $u_i$  е връх, а  $e_j$  е ребро за всяко  $i \leq n, j \leq m$ .

1. Вярно ли е, че множеството от графи е регулярен език над  $\Sigma$ ?
2. Истински граф е граф  $G = \{u_1; u_2 \dots; u_n\} \{e_1; e_2; \dots; e_m\}$ , за който всяко ребро  $e_j = \langle u_{i_1}; u_{i_2} \rangle$  за някои  $1 \leq i_1, i_2 \leq n$ . Вярно ли е, че множеството от истински графи е регулярен език над  $\Sigma$ ?