

# Задачи-закачки 1

ЕАИ-упражнения, групи 2 и 3

8 март 2014 г.



## регулярни операции и регулярни изрази – нормални задачи

1. За кои езици  $L$ , итерацията им  $L^*$  е краен език?
2. Намерете регулярен запис за езика  $L$ , където:
  - а)  $L = \{w \in \{0, 1\}^* \mid w \text{ е запис на число в двоична бройна система (без водещи нули!)}\}$ . *Решение:*  $L = \{0\} \cup (\{1\} \cdot \{0, 1\}^*)$
  - б)  $L = \{w \in \{0, 1, \dots, 9\}^* \mid w \text{ е запис на число в десетична бройна система, което се дели на 5, но не и на 25}\}$ .
  - в)  $L = \{w \in \{0, 1, 2\}^* \mid w \text{ е запис на число в троична бройна система с дължина, деляща се на 3}\}$ .
  - г)  $L = \{w \in \{a\}^* \mid |w| = 3x + 8y, \text{ за някои неотрицателни цели } x, y, \text{ за които } x + y > 2\}$ .
  - д)  $L = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ съдържа точно 3 пъти буквата } a\}$ .
  - е)  $L = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ съдържа точно веднъж буквата } a, \text{ точно два пъти буквата } b \text{ и точно три пъти буквата } c\}$ .

3. Намерете регулярен израз за езика:
- $L = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ има префикс } abc \text{ и суфикс } ca\}.$
  - $L = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ не съдържа две последователни еднакви букви}\}.$
  - $L = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ съдържа три последователни еднакви букви}\}.$
  - $L = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ съдържа точно веднъж думата } bca\}.$
  - $L = \{w \in \{a, b\}^* \mid \text{в } w \text{ има поне две последователни букви } b \text{ след всяко}$   
срещане на буква  $a\}.$
  - $L = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ съдържа } ab \text{ и е с четна дължина}\}.$
  - $L = \{w \in \{a, b\}^* \mid \text{в } w \text{ има равен брой срещания на } ab \text{ и } ba\}.$
  - $L = \{w \in \{a, b\}^* \mid \text{в } w \text{ се срещат думите } ab \text{ и } ac \text{ и последното срещане на}$   
думата  $ab$  е преди първото срещане на думата  $ac\}.$
  - $L = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ съдържа всяка възможна дума с дължина 2 точно}$   
по веднъж}. (*по-трудна*)
4. Напишете пълен регулярен израз над азбуката  $\{a, b, c\}$  (без да има ... в него), който да се събира на един ред в тетрадката, който:
- Разпознава точно 2 думи. *Примерно решение:*  $(a|b).$
  - Разпознава точно 9 думи, точно 27 думи, точно 81 думи.
  - Разпознава точно 16 думи, точно 32 думи, точно 128 думи.
  - Разпознава точно 63 думи, точно 64 думи, точно 65 думи.

### структурна индукция – по-трудни задачи

5. Да се докаже, че обръщането  $L^R$  на регулярен език  $L$  е регулярен език.

*Доказателство.* За примитивните регулярни езици имаме  $\{\}^R = \{\}, \{\epsilon\}^R = \{\epsilon\}, \{a\}^R = \{a\}$ , което показва, че са регулярни. Нека  $K^R$  е регулярен за произволен регулярен език  $K$ , имащ регулярен запис с по-малко от  $k > 0$  прилагания на регулярните операции.

Нека  $L$  е регулярен език, имащ регулярен запис с точно  $k$  прилагания на регулярните операции. Възможни се следните случаи за  $L$ :

- $L = K_1 \cup K_2$ , където  $K_1$  и  $K_2$  са регулярни и от индуктивното предположение  $K_1^R$  и  $K_2^R$  също са регулярни. Тогава  $L^R = (K_1 \cup K_2)^R = K_1^R \cup K_2^R$  е регулярен, защото е обединение на регулярни езици.
- $L = K_1 K_2$ , където  $K_1$  и  $K_2$  са регулярни и от индуктивното предположение  $K_1^R$  и  $K_2^R$  също са регулярни. Тогава  $L^R = (K_1 K_2)^R = K_2^R K_1^R$  е регулярен, защото е конкатенация на регулярни езици.

- $L = K^*$ , където  $K$  е регулярен и от индуктивното предположение  $K^R$  също е регулярен. Тогава  $L^R = (K^*)^R = (K^R)^*$  е регулярен, защото е итерация на регулярен език.

Във всички възможни случаи за  $L$  доказахме, че  $L^R$  е регулярен. От това по индукция следва, че ако  $L$  е регулярен, то и  $L^R$  е регулярен.  $\square$

- Нека  $L \subseteq \{0,1\}^*$  е регулярен език. Докажете, че следният език е регулярен:  $L' = \{s(w), w \in L \mid s(w) = \text{разменяме нулите и единиците в } w\}$ .
- Нека  $L$  е регулярен език. Докажете, че ако удвоим всяка буква във всяка дума на  $L$ , новият език също е регулярен.
- Нека  $L$  е регулярен език. Докажете, че езиците  $L_{\text{even}}$ , съставен от думите на  $L$  с четна дължина и  $L_{\text{odd}}$ , съставен от думите на  $L$  с нечетна дължина, са регулярни.
- Нека  $A$  и  $B$  са регулярни езици над една и съща азбука  $\Sigma$ . Перфектно картоподреждане  $A \clubsuit B$  на  $A$  и  $B$  наричаме следния език:

$$A \clubsuit B = \{a_1 b_1 a_2 b_2 \dots a_k b_k \mid a_1 a_2 \dots a_k \in A, b_1 b_2 \dots b_k \in B, a_i \in \Sigma, b_i \in \Sigma\}.$$

Да се докаже, че перфектното картоподреждане на два регулярни езика е регулярен език.

- Нека  $L$  е регулярен език над азбуката  $\Sigma$ . Да се докаже, че перфектните картоподреждания на  $L$  са регулярни:

$$L_A = \{a_1 a_2 \dots a_k \mid a_1 b_1 \dots a_k b_k \in L, a_i \in \Sigma, b_i \in \Sigma\},$$

$$L_B = \{b_1 b_2 \dots b_k \mid a_1 b_1 \dots a_k b_k \in L, a_i \in \Sigma, b_i \in \Sigma\}.$$

- Нека  $L$  е регулярен език. Да се докаже, че езикът  $L_{\text{prefix}}$ , образуван от префиксите на всички думи в  $L$ , е регулярен език.

## кръстословица

	1		2			3
4						
		5				
6						
7						
			8			

отвесно: 1  $c(a^*|c^*)$  2  $(at|ta)^*$   
3  $a(a^*c^*t^*)$

водоравно: 4  $ac^*(a|b^*)c^*$  5  $(ba)^*c$   
6  $a(ba^*|ct^*)$  7  $t^*ac^*|c^*at^*$  8  $a(b^*|c^*)$