

Vypracoval: James Bond

UČO: 007

Skupina: MI6

- 
1. [2 body] Uvažme operaci symetrický rozdíl ( $\div$ ) nad jazyky. Pro připomenutí:

$$L_1 \div L_2 = (L_1 \setminus L_2) \cup (L_2 \setminus L_1)$$

- a) [1 bod] Je třída regulárních jazyků uzavřena na tuto operaci?
- b) [1 bod] Rozhodněte zda platí (rozhodnutí zdůvodněte):  
 $L_1$  je regulární jazyk,  $L_2$  je neregulární jazyk  $\Rightarrow L_1 \div L_2$  je regulární jazyk
- a) Nechť  $L_1$  a  $L_2$  jsou regulární jazyky. Protože třída regulárních jazyků je uzavřená na rozdíl, tak  $(L_1 \setminus L_2)$  i  $(L_2 \setminus L_1)$  jsou regulární. Protože třída regulárních jazyků je uzavřena i na sjednocení, tak  $(L_1 \setminus L_2) \cup (L_2 \setminus L_1)$  je také regulární jazyk, tedy  $L_1 \div L_2$  je regulární jazyk.  
Třída regulárních jazyků je uzavřena na operaci symetrický rozdíl.
- b) Tvrzení neplatí. Protipříklad:  
Nechť  $L_1 = \{\varepsilon\}$  (regulární) a  $L_2 = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$  (neregulární).  $L_1 \div L_2 = (L_1 \setminus L_2) \cup (L_2 \setminus L_1) = \emptyset \cup \{a^n b^n \mid n > 0\} = \{a^n b^n \mid n > 0\}$ , což není regulární jazyk.

---

Vypracoval: James Bond

UČO: 007

Skupina: MI6

---

**2. [2 body]** Najděte bezkontextovou gramatiku  $G$  generující jazyk

$$L(G) = \{a^i b^j c^k d^l \mid i \neq l \wedge j \neq k\}.$$

*Rешение:* Hledaná gramatika je například  $G = (\{S, A, B, C, D, E\}, \{a, b, c, d\}, P, S)$ , kde

$$\begin{aligned} P = \{ & S \rightarrow aSd \mid aA \mid Bd, \\ & A \rightarrow aA \mid C, \\ & B \rightarrow Bd \mid C, \\ & C \rightarrow bCc \mid bD \mid Ec, \\ & D \rightarrow bD \mid \varepsilon, \\ & E \rightarrow Ec \mid \varepsilon \} \end{aligned}$$

Z neterminálu  $S$  se nejprve vygeneruje větná forma ve tvaru  $a^i Cd^l$ , kde  $i \neq l$ , bud' přes neterminál  $A$ , pokud  $i > l$ , nebo  $B$ , pokud  $i < l$ . Podobně je pak z neterminálu  $C$  přes neterminál  $D$  nebo  $E$  vygenerováno slovo  $b^j c^k$ ,  $j \neq k$ .