

## Zadanie 22

autor: GdziejestNemo?

20 marca 2020

### Treść zadania

Wiadomo, że  $L$  jest językiem regularnym. Pokaż, że w takim razie język  $\{w : \exists n \in \mathbb{N} w^n \in L\}$  jest też językiem regularnym. Przez  $w^n$  rozumiemy tu słowo  $w$  skonkatelowane ze sobą  $n$  razy.

### Rozwiązanie

Skoro  $L$  jest językiem regularnym, weźmy DFA  $A = \langle \Sigma, Q, q_0, F, \delta \rangle$  rozpoznający ten język. Niech  $k = |Q|$ .

**Lemat 1.** *Jeżeli  $w^n \in L$  dla  $n \geq k$ , wtedy istnieje również  $m < k$  takie, że  $w^m \in L$ .*

*Dowód.* Załóżmy, nie wprost, że  $\forall i < n w^i \notin L$  inaczej mówiąc  $\hat{\delta}(q_0, w^i) \notin F$ . Popatrzmy na następujący ciąg stanów  $q_0, \hat{\delta}(q_0, w), \hat{\delta}(q_0, w^2), \dots, \hat{\delta}(q_0, w^n)$ . Z zasady szufladkowej Dirichleta wynika, że istnieją takie  $i < j$ , takie że

$$\hat{\delta}(q_0, w^i) = \hat{\delta}(q_0, w^j)$$

ponieważ elementów ciągu jest  $n + 1 > k$ , a stanów w automacie  $k$ .

W takim razie

$$\hat{\delta}(q_0, w^{n-(j-i)}) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(q_0, w^i), w^{n-j}) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(q_0, w^j), w^{n-j}) = \hat{\delta}(q_0, w^n)$$

a więc  $w^{n-(j-i)} \in L$ , co jest sprzeczne z założeniem. □

Korzystając z Lematu 1 :

$$\{w : \exists n \in \mathbb{N} w^n \in L\} = \{w : \exists n \in \{0, 1, \dots, k-1\} w^n \in L\}$$

Nazwijmy ten język  $L'$ .

Skonstruujemy DFA  $B = \langle \Sigma, Q', q'_0, F', \delta' \rangle$ , rozpoznający język  $L'$ .

Niech

$$\begin{aligned} Q' &= \{q_0, q_1, \dots, q_{k-1}\}^k \\ q'_0 &= \langle q_0, q_1, \dots, q_{k-1} \rangle \\ \delta'(\langle q_0, q_1, \dots, q_{k-1} \rangle, w) &= \langle \hat{\delta}(q_{i_0}, w), \hat{\delta}(q_{i_1}, w), \dots, \hat{\delta}(q_{i_{k-1}}, w) \rangle \end{aligned}$$

Zdefiniujmy następujące operatory :

$$[*] : Q^k \times \{0, \dots, k-1\} \rightarrow Q$$

tak, że :  $\langle q_{i_0}, q_{i_1}, \dots, q_{i_{k-1}} \rangle [x] = q_{i_x}$

$$\circ : Q^k \times Q^k \rightarrow Q^k$$

tak, że :  $\langle q_{i_0}, q_{i_1}, \dots, q_{i_{k-1}} \rangle \circ q'_2 = \langle q'_2[i_0], q'_2[i_1], \dots, q'_2[i_{k-1}] \rangle$

Jaki jest intuicyjny sens tych operatorów?

$$q'^1 = q'$$

$$q'^m = q' \circ q'^{m-1}$$

Proszę dodać intuicyjny opis. Naprawdę trudno to zrozumieć.

Ufff. To jest strasznie formalne. Wolałbym, żeby rozwiązania były pisane na wyższym poziomie abstrakcji.

**Lemat 2.** Jeżeli

$$\langle q_{i_0}, q_{i_1}, \dots, q_{i_{k-1}} \rangle = \hat{\delta}'(q'_0, w_1)$$

$$q'_2 = \hat{\delta}'(q'_0, w_2)$$

wtedy

$$\langle q_{i_0}, q_{i_1}, \dots, q_{i_{k-1}} \rangle \circ q'_2 = \hat{\delta}'(q'_0, w_1 w_2)$$

Dowód.

$$\begin{aligned} \langle q_{i_0}, q_{i_1}, \dots, q_{i_{k-1}} \rangle \circ q'_2 &= \langle q'_2[i_0], q'_2[i_1], \dots, q'_2[i_{k-1}] \rangle \\ &= \langle \hat{\delta}(q_{i_0}, w_2), \hat{\delta}(q_{i_1}, w_2), \dots, \hat{\delta}(q_{i_{k-1}}, w_2) \rangle \\ &= \hat{\delta}'(\langle q_{i_0}, q_{i_1}, \dots, q_{i_{k-1}} \rangle, w_2) \\ &= \hat{\delta}'(\langle \hat{\delta}(q_0, w_1), \hat{\delta}(q_1, w_1), \dots, \hat{\delta}(q_{k-1}, w_1) \rangle, w_2) \\ &= \langle \hat{\delta}(q_0, w_1 w_2), \hat{\delta}(q_1, w_1 w_2), \dots, \hat{\delta}(q_{k-1}, w_1 w_2) \rangle \\ &= \hat{\delta}'(q'_0, w_1 w_2) \end{aligned}$$

□

Korzystając z wyżej zdefiniowanych operatorów oraz faktu, że zbiór  $\{1, \dots, k-1\}$  jest skończony, definiujemy  $F'$ , jako:

$$F' = \{q' \in Q' : \exists_{y \in \{1, \dots, k-1\}} q'^y[0] \in F\}$$

Pokażemy, że  $w \in L' \Leftrightarrow \hat{\delta}'(q'_0, w) \in F'$ .

F można opisać intuicyjnie.

Dowód. Korzystając z lematu 2  $\hat{\delta}'(q'_0, w)^y[0] = \hat{\delta}'(q'_0, w^y)[0] = \hat{\delta}(q_0, w^y)$ .

$$\begin{aligned} w \in L' &\Leftrightarrow \exists_{y \in \{1, \dots, k-1\}} w^y \in L \\ &\Leftrightarrow \exists_{y \in \{1, \dots, k-1\}} \hat{\delta}(q_0, w^y) \in F \\ &\Leftrightarrow \exists_{y \in \{1, \dots, k-1\}} \hat{\delta}'(q'_0, w)^y[0] \in F \\ &\Leftrightarrow \hat{\delta}'(q_0, w) \in F' \end{aligned}$$

□

Wierze, że jest dobrze, ale trudno było to sparsować.