

Vypracoval(a):

UČO:

Skupina:

**2. [2 body]** Necht'  $\Sigma$  je libovolná abeceda a  $L, R \subseteq \Sigma^*$  jsou libovolné jazyky nad touto abecedou. O každém z následujících tvrzení rozhodněte, zda je pravdivé, a vaše tvrzení dokažte:

a)  $L \leq_m R$  a  $L$  není triviální  $\implies R$  není triviální

b)  $L \leq_m R$  a  $R \leq_m L \implies L = R$

Připomeňme, že jazyk nad abecedou  $\Sigma$  je triviální, jestliže je roven  $\emptyset$  nebo  $\Sigma^*$ .

a) Tvrzení **platí**.

*Důkaz.* Necht'  $L, R$  jsou libovolné jazyky splňující předpoklad (tedy  $L \leq_m R$  a  $L$  není triviální). Z netriviality jazyka  $L$  plyne existence slov  $w \in L$ ,  $\bar{w} \notin L$ . Neboť  $L \leq_m R$ , tak existuje funkce  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  taková, že pro každé  $x \in \Sigma^*$  platí  $x \in L \Leftrightarrow f(x) \in R$ . Tedy platí  $f(w) \in R$  a  $f(\bar{w}) \notin R$ . Zřejmě tedy  $R \neq \emptyset$  (neboť obsahuje slovo  $f(w)$ ) a  $R \neq \Sigma^*$  (neboť neobsahuje slovo  $f(\bar{w})$ ). Tedy  $R$  není triviální.  $\square$

b) Tvrzení **neplatí** a vyvrátíme jej protipříkladem.

*Důkaz.* Necht'  $\Sigma = \{a, b\}$ ,  $L = \{a\}$  a  $R = \{b\}$ . Ukážeme, že  $L \leq_m R$ ,  $R \leq_m L$ , ale zřejmě  $L \neq R$ .

Definujme funkci  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  následovně:

$$f(w) = \begin{cases} b, & \text{jestliže } w = a, \\ bb & \text{jinak} \end{cases}$$

Ukážeme, že  $f$  je redukcí z  $L$  do  $R$ .

Bud'  $w \in \Sigma^*$  libovolné. Platí  $w \in L \Leftrightarrow w = a \Leftrightarrow f(w) = b \Leftrightarrow f(w) \in R$ . Funkce  $f$  je zřejmě totálně vyčíslitelná. Tedy platí, že  $L \leq_m R$ .

Nyní uvažme funkci  $f' : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$ , kde

$$f'(w) = \begin{cases} a, & \text{jestliže } w = b, \\ aa & \text{jinak} \end{cases}$$

Ukážeme, že  $f'$  je redukcí z  $R$  do  $L$ .

Bud'  $w \in \Sigma^*$  libovolné. Platí  $w \in R \Leftrightarrow w = b \Leftrightarrow f'(w) = a \Leftrightarrow f'(w) \in L$ . Funkce  $f'$  je totálně vyčíslitelná, a tedy  $R \leq_m L$ .

Tvrzení tedy neplatí, neboť jsme našli dva jazyky takové, že  $L \leq_m R$ ,  $R \leq_m L$  a zároveň  $L \neq R$ .  $\square$