

Vypracoval(a):

UČO:

Skupina:

**1. [3 body]** O každém z následujících jazyků nad abecedou  $\Sigma = \{a, b\}$  rozhodněte, zda je regulární, a vaše tvrzení dokažte.

Tedy je-li vaše odpověď, že se jedná o regulární jazyk, uveďte příslušnou regulární gramatiku nebo konečný automat včetně všech formálních náležitostí. Pokud se podle vás naopak o regulární jazyk nejedná, dokažte tuto skutečnost pomocí *Lemmatu o vkládání* (Pumping lemma).

a)  $L_a = \{w \in \Sigma^* \mid \text{počet výskytů podslov } aa \text{ a } bb \text{ ve slově } w \text{ je stejný}\}$

b)  $L_b = \{w \in \Sigma^* \mid \text{počet výskytů podslov } ab \text{ a } ba \text{ ve slově } w \text{ je stejný}\}$

1. Jazyk  $L_a$  není regulární. Jeho neregularitu dokážeme pomocí obměny tvrzení Lemmatu o vkládání.

- Buď  $n \in \mathbb{N}$  libovolné přirozené číslo, nadále pevné.
- Zvolme slovo  $w = a^n b^n$ . Slovo  $w$  jistě patří do jazyka  $L$  a jeho délka je  $|w| = 2n \geq n$ .
- Uvažme rozdělení slova  $w$  na libovolné tři části  $w = xyz$  splňující podmínky  $|xy| \leq n$  a  $y \neq \varepsilon$ . Pak slova  $x, y, z$  musí být ve tvaru

$$\begin{aligned}x &= a^k, \\y &= a^l, \\z &= a^{n-k-l} b^n\end{aligned}$$

pro vhodná čísla  $k, l \in \mathbb{N}_0$ . Navíc musí platit  $l > 0$ , protože víme, že  $y \neq \varepsilon$ .

- Zvolme  $i = 0$  a uvažme slovo  $xy^i z$ . Dosazením, použitím definice mocniny slova a algebraickými úpravami dostaneme

$$xy^0 z = xz = a^k \cdot a^{n-k-l} b^n = a^{n-l} b^n.$$

Slovo  $xy^0 z$  jistě nepatří do jazyka  $L$ , protože  $l > 0$ , a tedy z Lemmatu o vkládání dostáváme, že jazyk  $L$  není regulární.

2. Jazyk  $L_b$  je regulární. Klíčové pozorování je, že mezi každými dvěma výskyty podslova  $ab$  se musí objevit výskyt podslova  $ba$  a naopak mezi každými dvěma výskyty podslova  $ba$  se musí objevit výskyt podslova  $ab$ . Takže jazyk  $L_b$  můžeme zapsat jiným způsobem jako

$$L_b = \{w \in \{a, b\}^* \mid \text{slovo } w \text{ začíná a končí stejným písmenem}\} \cup \{\varepsilon\}.$$

Pak už je jednoduché popsat jazyk  $L_b$  regulární gramatikou  $G = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, P, S)$ , kde

$$\begin{aligned}P &= \{S \rightarrow \varepsilon \mid a \mid b \mid aA \mid bB, \\&A \rightarrow a \mid aA \mid bA, \\&B \rightarrow b \mid aB \mid bB\}.\end{aligned}$$