
JMÉNO:

UČO:

místnost:

souřadnice:

Nechť $L = \{0\}^*\{1\}^*\{0\}^* \cup \{0\}^*\{1\}^*\{0\}^*\{1\}^* \cup \{0\}^*\{010\}\{0\}^*$.

Příklad 1
20 bodů

a) (**10 bodů**) Najděte deterministický konečný automat \mathcal{A} takový, že $L(\mathcal{A}) = L$.

b) (**8 bodů**) Najděte regulární gramatiku G takovou, že $L(G) = L$.

c) (**2 body**) Najděte regulární výraz R takový, že $L(R) = L$.

Není třeba dokazovat jazykovou ekvivalenci vámi zkonstruovaných objektů.

JMÉNO:

UČO:

místo:

souřadnice:

Pro daný konečný automat zkonstruuje jazykově ekvivalentní konečný automat bez ε -kroků.

Příklad 2
20 bodů

	a	b	ε
$\rightarrow 0$	\emptyset	$\{0,2\}$	$\{3\}$
$\leftarrow 1$	$\{1\}$	$\{1,2\}$	$\{0\}$
2	$\{4\}$	$\{1,2\}$	$\{4\}$
3	$\{5,0\}$	$\{3\}$	$\{3,5\}$
$\leftarrow 4$	$\{4,5\}$	$\{2\}$	\emptyset
5	$\{1\}$	$\{1,2\}$	$\{4\}$

JMÉNO:**UČO:**

mítnost:

souřadnice:

Rozhodněte, zda je jazyk $L = \{a^j \mid j > 0\} \cdot \{b^k c^{2k} \mid k > 0\}$ regulární. Své rozhodnutí dokažte.**Příklad 3**
20 bodů

JMÉNO:

UČO:

místnost:

souřadnice:

Nechť L a M jsou jazyky nad abecedou $\Sigma = \{a, b\}$. Rozhodněte, zda platí následující implikace a svá rozhodnutí zdůvodněte.

Příklad 4
20 bodů

a) $X = \{a^n b^m \mid 0 < n < m\} \wedge X \subseteq L \implies L$ není regulární

b) $(L \cup co-L) = \Sigma^* \implies L$ je regulární

c) $L = \Sigma \implies L$ je regulární

d) L je regulární a $L = L \cap M \implies M$ je regulární

JMÉNO:

UČO:

místnost:

souřadnice:

Regulární jazyk L nad abecedou Σ má vlastnost *non-prefix-free*, pokud existují $w \in L$ a $u, v \in \Sigma^*$ takové, že $w = uv$, $|u| < |w|$ a $u \in L$. Je vlastnost *non-prefix-free* rozhodnutelná pro třídu regulárních jazyků? Pokud ano, uveďte algoritmický postup, podle kterého lze vlastnost rozhodnout.

Příklad 5
20 bodů