

Cvičení 7. a 10. října 2024

Příklad 3.1. Pomocí Nerodovy věty a pomocí pumping lemmatu dokažte, že jazyk $L = \{0^n 1^m \mid n > m \geq 0\}$ není regulární.

napiš 00011
0000
0

Kdyby existovalo rozdělení je:

$0^1, 0^2, \dots, 0^i, \dots, 0^n \quad \{0^j, j \geq 1\}$

je nelze rozdělit posloupnost slov z $\{0, 1\}^*$

Tímto konečně máme dokázání. Předp. že existuje $T \in \{0, 1\}^*$

$i \neq j \quad 0^i T 0^j$

$i > j$ protože platí $z), 0^{i-w} T 0^{j-w}$

Zvolme $w = 1^{i-j}$

pak $0^i 1^{i-1} T 0^j 1^{j-1}$

a při tom

$0^i 1^{i-1} \in L (i > i-1)$

$0^j 1^{j-1} \notin L (j \neq i-1)$



jazyk není
regulární

takže neplatí 1) L je rozlození několika částí

Prove pumping lemma
 Je-li L regulární, existuje $n \geq 1$ takže každé $w \in L, |w| \geq n$
 lze rozdělit $w = xwy$ takže 1) $|xw| \leq n$,
 2) $w \neq \epsilon$, 3) $xw^iy \in L \quad \forall i = 0, 1, 2, \dots$.

Když L je regulární, tak ex. $n \in P(L)$

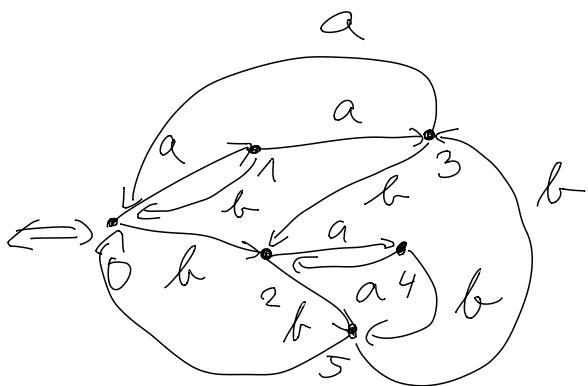
rozdělime $w = 0^n 1^n \quad |w| = 2n+1 > n$
 kdežto $w = xwy$, že $|xw| \leq n$, tak $xw = 0^l \quad l \leq n$
 pak $xw^0y = xy = 0^{n+1-l} 1^n \quad n+1-l \leq n$ tedy $xw^0y \notin L$

Příklad 3.2. Je dán DFA tabulkou:

	a	b
$\leftrightarrow 0$	1 2	
1	3 0	
2	4 5	
3	0 2	
4	2 5	
5	0 3	

Najděte slovo nejkratší délky (jestliže existuje), které rozliší a) stavy 3 a 5 a b) stavy 2 a 4.

(To, že slovo u rozliší dva stavy znamená, že přechodová funkce při práci nad slovem u převede jeden ze stavů do koncového stavu a druhý do stavu, který není koncový.)

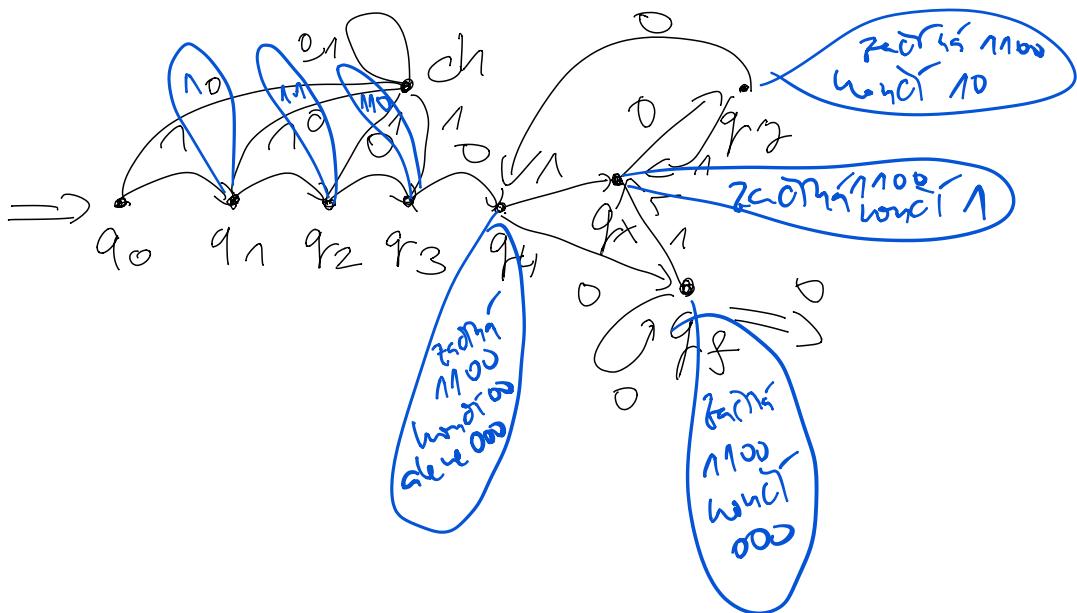


$$\begin{aligned} a) \quad & \delta(3, a) = 0 \quad \delta(5, a) \\ & \Rightarrow \delta^*(3, au) = \delta^*(5, au) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} b) \quad & u \mid b \neq 1 \Rightarrow \delta^*(2, v) = \delta^*(4, v) \text{ slovo nerozliší } a \\ & |v|_b = 0 \quad v \in \{a\} \quad \delta(3, b) = 2 \quad \delta(5, b) = 3 \\ & u = ba \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2 \sim 4 \quad & \delta^*(3, ba) = \delta(2, a) = 4 \notin F \\ \text{neexistuje } w, \text{ že } & \delta^*(2, bw) \in F \quad \delta^*(5, ba) = \delta(3, a) = 0 \in F \\ \text{a } \delta^*(4, bw) \in F \end{aligned}$$

Příklad 3.3. Navrhněte DFA, který přijímá jazyk L skládající se ze všech slov nad abecedou $\Sigma = \{0, 1\}$, která začínají 1100 a končí 000. Navržený automat redukujte.



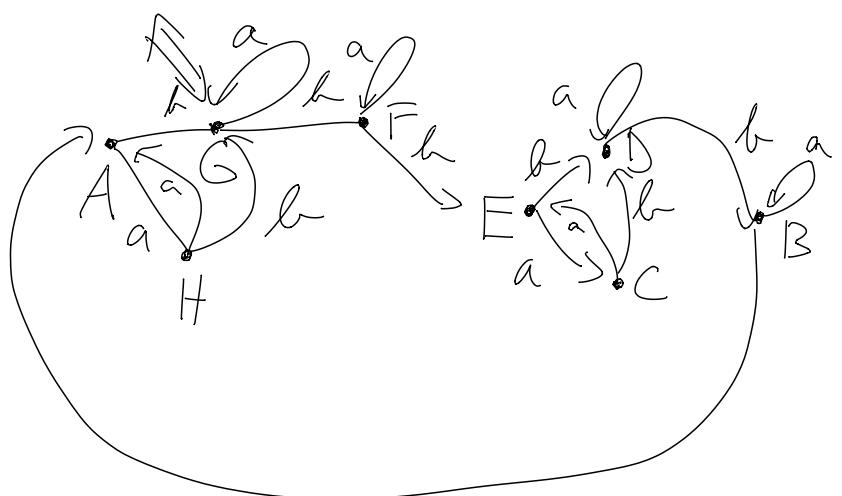
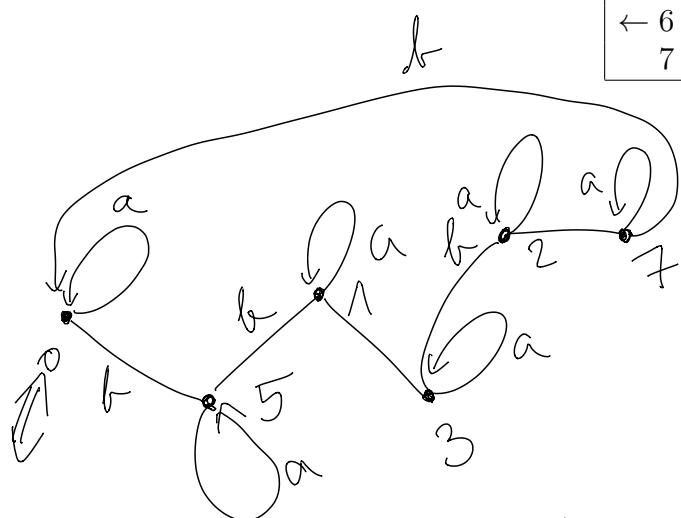
Příklad 3.4. Jsou dány dva automaty. Rozhodněte, zda jsou ekvivalentní, tj. zda přijímají stejný jazyk.

$M_1 :$

	a	b
$\leftrightarrow 0$	0	5
1	1	3
2	2	7
3	3	2
$\leftarrow 4$	6	1
5	5	1
$\leftarrow 6$	4	2
7	7	0

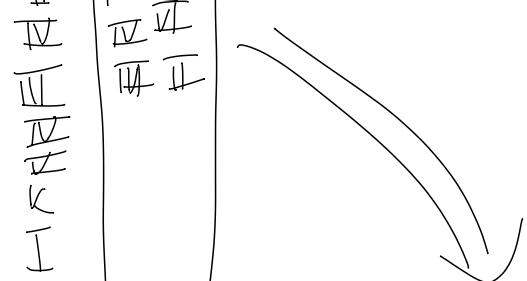
$M_2 :$

	b	a
A	G	H
B	A	B
C	D	E
D	B	D
E	D	C
F	E	F
$\leftrightarrow G$	F	G
H	G	A



4, 6 nedosazitelné

	ab	n_0	ab	n_1	ab	n_2	ab	n_3	n_3
A	I G	0	OK	I.	I K	I	I K	I K	I K
B	B A	0	00	0	0 I	II	II I	II I	II I
C	E D	0	0 0	0	0 0	0 0	0 0	0 III	0 III
D	D B	0	0 0	0	0 0	0 II	0 II	III II	III II
E	C D	0	0 0	0	0 0	0 0	0 0	0 III	0 III
F	F E	0	0 0	0	0 0	0 0	0 0	0 0	0 0
$\leftrightarrow G$	G F	K	K 0	K	K 0	K 0	K 0	K 0	K 0
H	A G	0	0 K	I.	I k	I	I K	I	I K
n_4	ab								



v_3	a	K	v_4	a	l
I	I	K	I	I	K
II	II	K	II	II	K
0	0	III	III	III	IV
0	0	IV	IV	IV	V
K	K	I	I	K	I

Příklad 3.5. Navrhněte DFA, který přijímá jazyk L nad abecedou $\{a, b\}$, kde L obsahuje právě všechna slova w taková, že

- druhý znak slova w je a ,
- předposlední znak slova w je b ,
- $|w| \geq 3$.

Výsledný DFA redukuje.

