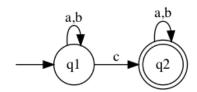
## ТМВ Домашнее задание №1

#### А-13б-19 Головин Антон

5 апреля 2022

# Задание №1. Построить конечный автомат, распознающий язык.

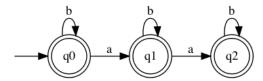
1.  $L = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid |w|_c = 1\}$ 



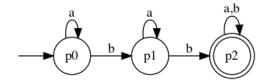
2.  $L = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a \le 2, |w|_b \ge 2\}$ 

Это задача на прямое произведение.

$$L_{11} = \{ w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a \le 2 \}$$



 $L_{12} = \{ w \in \{a, b\}^* \mid |w|_b \ge 2 \}$ 



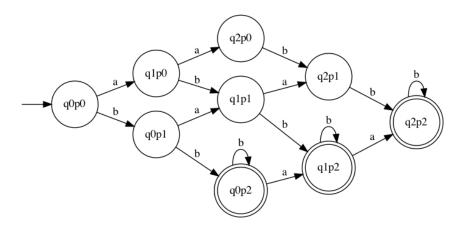
$$L = L_{11} \times L_{12} \Rightarrow$$
 
$$A_1 = \langle \sum_1, Q_1, S_1, T_1, \delta_1 \rangle \quad A_2 = \langle \sum_2, Q_2, S_2, T_2, \delta_2 \rangle$$

$$\sum = \{a,b\}$$

$$\begin{aligned} \mathbf{Q} &= \mathbf{Q}_1 \times Q_2 = \{q0p0, q0p1, q0p2, q1p0, q1p1, q1p2, q2p0, q2p1, q2p2\} \\ \mathbf{S} &= \langle S_1, S_2 \rangle = \langle q0, p0 \rangle \\ \mathbf{T} &= \mathbf{T}_1 \times T_2 = \langle q2p2, q1p2, q0p2 \rangle \end{aligned}$$

$$\delta(\langle q1, q2\rangle, c) = \langle \delta_1(q_1, c), \delta_2(q_2, c)\rangle$$

	a	b
$\langle q0, p0 \rangle$	$\langle q1, p0 \rangle$	$\langle q0, p1 \rangle$
$\langle q0, p1 \rangle$	$\langle q1, p1 \rangle$	$\langle q0, p2 \rangle$
$\langle q0, p2 \rangle$	$\langle q1, p2 \rangle$	$\langle q0, p2 \rangle$
$\langle q1, p0 \rangle$	$\langle q2, p0 \rangle$	$\langle q1, p0 \rangle$
$\langle q1, p1 \rangle$	$\langle q2, p1 \rangle$	$\langle q1, p2 \rangle$
$\langle q1, p2 \rangle$	$\langle q2, p2 \rangle$	$\langle q1, p2 \rangle$
$\langle q2, p0 \rangle$	-	$\langle q2, p1 \rangle$
$\langle q2, p1 \rangle$	-	$\langle q2, p2 \rangle$
$\langle q2, p2 \rangle$	-	$\langle q2, p2 \rangle$

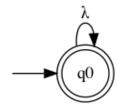


3. 
$$L_3 = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a \neq |w|_b\}$$

Конечный автомат нельзя построить, потому что требуется сравнивать количество символов  $\Rightarrow$  нерегулярный язык.

4. 
$$L = \{w \in \{a, b\}^* \mid ww = www\}$$

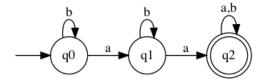
Язык, допускающий пустое слово.



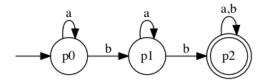
### 2 Задание №2. Построить конечный автомат, используя прямое произведение.

1. 
$$L_1 = \{ w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a \ge 2 \land |w|_b \ge 2 \}$$

$$L_{11} = \{ w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a \ge 2 \}$$



 $L_{12} = \{ w \in \{a, b\}^* \mid |w|_b \ge 2 \}$ 



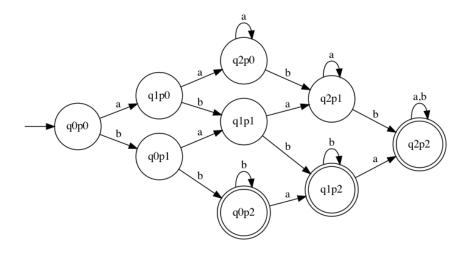
$$L_1 = L_{11} \times L_{12} \Rightarrow$$

$$A_1 = \langle \sum_1, Q_1, S_1, T_1, \delta_1 \rangle$$
  $A_2 = \langle \sum_2, Q_2, S_2, T_2, \delta_2 \rangle$ 

$$\sum = \{a, b\}$$

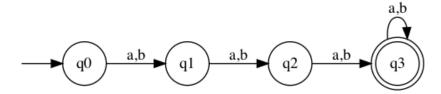
$$\begin{aligned} \mathbf{Q} &= \mathbf{Q}_1 \times Q_2 = \{q0p0, q0p1, q0p2, q1p0, q1p1, q1p2, q2p0, q2p1, q2p2\} \\ \mathbf{S} &= \langle S_1, S_2 \rangle = \langle q0, p0 \rangle \\ \mathbf{T} &= \mathbf{T}_1 \times T_2 = \langle q2p2, q1p2, q0p2 \rangle \end{aligned}$$

	a	b
$\langle q0, p0 \rangle$	$\langle q1, p0 \rangle$	$\langle q0, p1 \rangle$
$\langle q0, p1 \rangle$	$\langle q1, p1 \rangle$	$\langle q0, p2 \rangle$
$\langle q0, p2 \rangle$	$\langle q1, p2 \rangle$	$\langle q0, p2 \rangle$
$\langle q1, p0 \rangle$	$\langle q2, p0 \rangle$	$\langle q1, p1 \rangle$
$\langle q1, p1 \rangle$	$\langle q2, p1 \rangle$	$\langle q1, p2 \rangle$
$\langle q1, p2 \rangle$	$\langle q2, p2 \rangle$	$\langle q1, p2 \rangle$
$\langle q2, p0 \rangle$	$\langle q2, p0 \rangle$	$\langle q2, p1 \rangle$
$\langle q2, p1 \rangle$	$\langle q2, p1 \rangle$	$\langle q2, p2 \rangle$
(q2,p2)	(q2,p2)	(q2,p2)

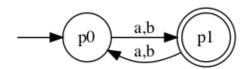


2.  $L_2 = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w| \ge 3 \land |w|$  нечётное $\}$ 

$$L_{21} = \{ w \in \{a, b\}^* \mid |w| \ge 3 \}$$



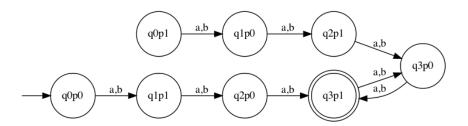
 $L_{22} = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w| \text{ нечётное}\}$ 



$$\begin{split} L_2 &= L_{21} \times L_{22} \Rightarrow \\ \mathbf{A}_1 &= \langle \sum_1, Q_1, S_1, T_1, \delta_1 \rangle \quad A_2 = \langle \sum_2, Q_2, S_2, T_2, \delta_2 \rangle \end{split}$$

$$\begin{split} \sum &= \{a,b\} \\ \mathbf{Q} &= \{\mathbf{q}0\mathbf{p}0,\,\mathbf{q}0\mathbf{p}1,\,\mathbf{q}1\mathbf{p}0,\,\mathbf{q}1\mathbf{p}1,\,\mathbf{q}2\mathbf{p}0,\,\mathbf{q}2\mathbf{p}1,\,\mathbf{q}3\mathbf{p}0,\,\mathbf{q}3\mathbf{p}1\} \\ \mathbf{S} &= \langle q0,p0\rangle \\ \mathbf{T} &= \langle q3,p1\rangle \end{split}$$

	a	b
$\langle q0, p0 \rangle$	$\langle q1, p1 \rangle$	$\langle q1, p1 \rangle$
$\langle q0, p1 \rangle$	$\langle q1, p0 \rangle$	$\langle q1, p0 \rangle$
$\langle q1, p0 \rangle$	$\langle q2, p1 \rangle$	$\langle q2, p1 \rangle$
$\langle q1, p1 \rangle$	$\langle q2, p0 \rangle$	$\langle q2, p0 \rangle$
$\langle q2, p0 \rangle$	$\langle q3, p1 \rangle$	$\langle q3, p1 \rangle$
$\langle q2, p1 \rangle$	$\langle q3, p0 \rangle$	$\langle q3, p0 \rangle$
$\langle q3, p0 \rangle$	$\langle q3p, 1 \rangle$	$\langle q3, p1 \rangle$
$\langle q3, p1 \rangle$	$\langle q3, p0 \rangle$	$\langle q3, p0 \rangle$

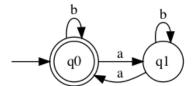


Упрощаем (для 2.5):

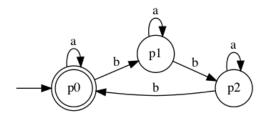


3.  $L_3 = \{w \in \{a,b\}^* \mid |w|_a$  чётно  $\wedge |w|_b$  кратно трём $\}$ 

 $L_{31} = \{w \in \{a,b\}^* \mid |w|_a$  чётно $\}$ 



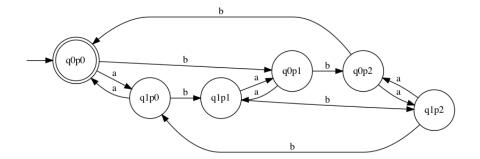
 $L_{32} = \{w \in \{a,b\}^* \mid |w|_b$  кратно трём $\}$ 



$$\begin{split} L_3 &= L_{31} \times L_{32} \Rightarrow \\ \mathbf{A}_1 &= \langle \sum_1, Q_1, S_1, T_1, \delta_1 \rangle \quad A_2 = \langle \sum_2, Q_2, S_2, T_2, \delta_2 \rangle \end{split}$$

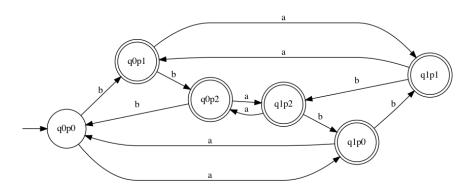
$$\begin{split} \sum &= \{a,b\} \\ \mathbf{Q} &= \{ \mathbf{q0p0},\, \mathbf{q0p1},\, \mathbf{q0p2},\, \mathbf{q1p0},\, \mathbf{q1p1},\, \mathbf{q1p2} \} \\ \mathbf{S} &= \langle q0,p0 \rangle \\ \mathbf{T} &= \langle q0,p0 \rangle \end{split}$$

	a	b
$\langle q0, p0 \rangle$	$\langle q1, p0 \rangle$	$\langle q0, p1 \rangle$
$\langle q0, p1 \rangle$	$\langle q1, p1 \rangle$	$\langle q0, p2 \rangle$
$\langle q0, p2 \rangle$	$\langle q1, p2 \rangle$	$\langle q0, p0 \rangle$
$\langle q1, p0 \rangle$	$\langle q0, p0 \rangle$	$\langle q1, p1 \rangle$
$\langle q1, p1 \rangle$	$\langle q0, p1 \rangle$	$\langle q1, p2 \rangle$
$\langle q1, p2 \rangle$	$\langle q0, p2 \rangle$	$\langle q1, p0 \rangle$

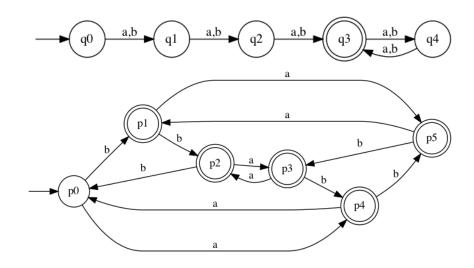


4. 
$$L_4 = \overline{L_3}$$

Конечные вершины  $\longleftrightarrow$  начальные вершины



5.  $L_5 = L_2 \setminus L_3 = L_2 \times L_4$ 

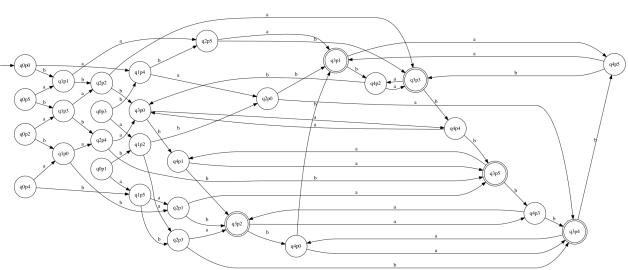


$$\sum = \{a,b\}$$

$$S = \langle q0, p0 \rangle$$

 ${\bf S} = \langle q0, p0 \rangle \\ {\bf T} = \{ {\bf q3p1}, \, {\bf q3p2}, \, {\bf q3p3}, \, {\bf q3p4}, \, {\bf q3p5} \}$ 

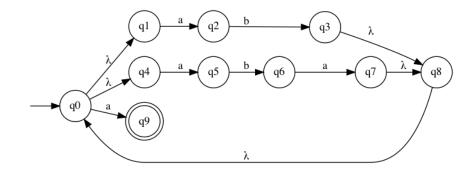
qp	a	b
00	14	11
01	15	12
02	13	10
03	12	14
04	10	15
05	11	13
10	24	21
11	25	22
12	23	20
13	22	24
14	20	25
15	21	23
20	34	31
21	35	32
22	33	30
23	32	34
24	30	35
25	31	33
30	44	41
31	45	42
32	43	40
33	42	44
34	30	45
35	41	43
40	34	51
41	35	32
42	33	30
43	32	34
44	30	35
45	31	33



# 3 Задание №3. Построить минимальный ДКА по регулярному выражению.

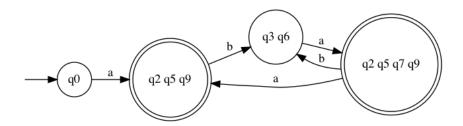
 $1. (ab + aba)^*a$ 

НКА с  $\lambda$ -переходами:



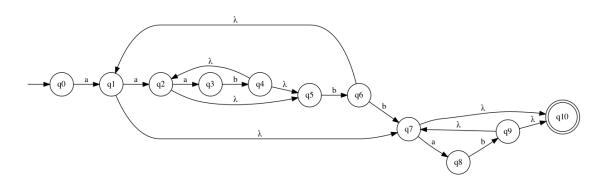
Q	a	b
q0	q2 q5 q9	-
q2 q5 q9	-	q3 q6
q3 q6	q2 q5 q7 q9	-
q2 q5 q7 q9	q2 q5 q9	q3 q6

МДКА:

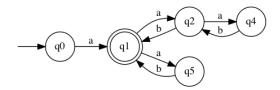


2. a(a(ab)\*b)\*(ab)\*

НКА с  $\lambda$ -переходами:



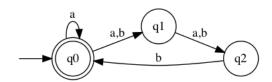
ДКА без  $\lambda$ -переходов:



МДКА:

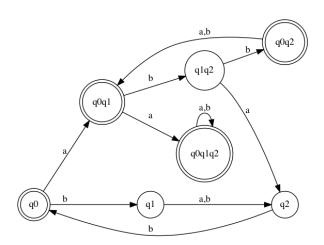
3. 
$$(a + (a + b)(a + b)b)^*$$

НКА без  $\lambda$ -переходов:



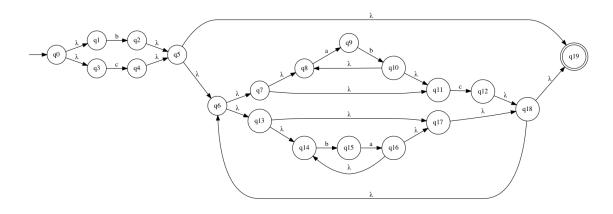
Q	a	b
q0	q0 q1	q1
q0 q1	q0 q1 q2	q1 q2
q0 q1 q2	q0 q1 q2	q0 q1 q2
q1	q2	q2
q1 q2	q2	q0 q2
q2	=	q0
q0 q2	q0 q1	q0 q1

МДКА:



4. 
$$(b+c)((ab)^*c+(ba)^*)^*$$

НКА с  $\lambda$ -переходами:



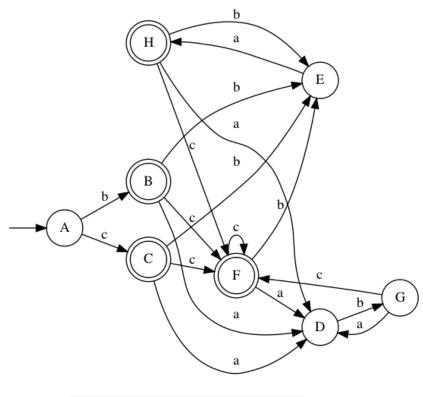
ДКА без  $\lambda$ -переходов:

Q	a	b	c
0,1,3	-	2,5,6,7,8,11,13,14,17,18,19	4,5,6,7,8,11,13,14,17,18,19
2,5,6,7,8,11,13,14,17,18,19	9	15	6,7,8,11,12,13,14,17,18,19
4,5,6,7,8,11,13,14,17,18,19	9	15	6,7,8,11,12,13,14,17,18,19
9	-	8,10,11	-
15	6,7,8,11,12,13,14,17,18,19	-	-
6,7,8,11,12,13,14,17,18,19	9	15	6,7,8,11,12,13,14,17,18,19
8,10,11	9	-	6,7,8,11,12,13,14,17,18,19
6,7,8,11,12,13,14,17,18,19	9	15	6,7,8,11,12,13,14,17,18,19

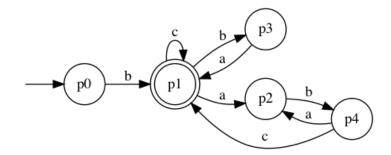
#### Введём обозначения для простоты восприятия

	A	В	$\mathbf{C}$	D
Ì	{0,1,3}	${2,5,6,7,8,11,13,14,17,18,19}$	{4,5,6,7,8,11,13,14,17,18,19}	{9}

$\mathbf{E}$	F	G	H
{15	$\{6,7,8,11,12,13,14,17,18,19\}$	{8,10,11}	{6,7,8,11,12,13,14,17,18,19}

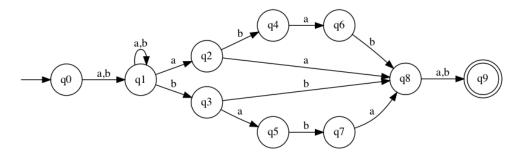


МДКА:



5.  $(a+b)^+(aa+bb+abab+baba)(a+b)^+$ 

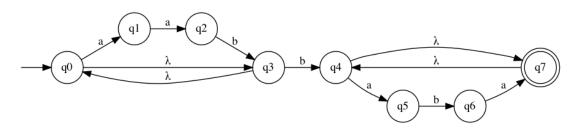
НКА без  $\lambda$ -переходов:



Не осилил такой большой граф

#### Задание №4. Определить является ли язык регулярным или нет.

1.  $L = \{(aab)^n b (aba)^m \mid n \ge 0, m \ge 0\}$ 



Язык регулярный, построен конечный автомат.

2. 
$$L = \{uaav \mid u \in \{a,b\}^*, v \in \{a,b\}^*, |u|_b \ge |v|_a\}$$

Для доказательства нерегулярности удобно использовать отрицание леммы о накачке. Возьмём (зафксируем) n.

Рассмотрим слово  $w = b^n aaa^n$ ,  $|w| = 2n + 2 \ge n$ .

Представим слово w в виде разбиения w=xyz, так что  $|xy|\leq n,\,|y|>0.$   $x=b^i,\quad y=b^j,\quad i+j\leq n,\quad j>0,\quad z=b^{n-i-j}aaa^n$  Тогда слово  $xy^0z=b^i(b^j)^0b^{n-i0j}aaa^n=b^{n-i}aaa^n\notin L$ 

$$x = b^{i}$$
,  $y = b^{j}$ ,  $i + j < n$ ,  $i > 0$ ,  $z = b^{n-i-j}aaa^{n}$ 

Язык не является регулярным.

3.  $L = \{a^m w \mid w \in \{a, b\}^*, 1 \le |w|_b \le m\}$ 

$$\begin{array}{l} w=a^nb^n, |w|\geq n\\ w=xyz, |xy|\leq n,\ |y|>0\\ x=a^i,\quad y=a^j,\quad i+j\leq n,\quad j>0,\quad z=a^{n-i-j}b^n\\ \text{Тогда слово} \quad xy^0z=a^i(a^j)^0a^{n-i-j}b^n=a^{n-i}b^n\notin L \end{array}$$

#### Язык не является регулярным.

4. 
$$L = \{a^k b^m a^n \mid k = n \lor m > 0\}$$
  
 $w = a^n b a^n, w \ge n$ 

$$\begin{array}{lll} w=xyz, & |xy|\leq n, & |y|>0\\ x=a^i, & y=a^j, & i+j\leq n, & j>0, & z=a^{n-i-j}ba^n\\ \text{Тогда слово} & xy^kz=a^ia^{jk}a^{n-i-j}ba^n=a^{n-j(k-1)}ba^n\notin L & \forall k>1 \end{array}$$

#### Язык не является регулярным.

5. 
$$L = \{ucv \mid u \in \{a, b\}^*, v \in \{a, b\}^*, u \neq v^R\}$$

$$\begin{array}{l} w=(ab)^nc(ba)^n, w\geq n\\ w=xyz, \quad |xy|\leq n, \quad |y|>0\\ x=\alpha_1\alpha_2...\alpha_i, \quad y=\alpha_{i+1}\alpha_{i+2}...\alpha_{i+j}, \quad i+j\leq n, \quad j>0, \quad z=\alpha_{i+j+1}\alpha_{i+j+2}...\alpha_{2n}c(ba)^n\\ \text{Тогда слово} \quad xy^kz=\alpha_1...\alpha_i(\alpha_{i+1}...\alpha_{i+j})^k\alpha_{i+j+1}...\alpha_{2n}c(ba)^n\notin L \quad \forall k>0 \end{array}$$

#### Язык не является регулярным.