

① Esboce o diagrama de estados do autômato finito determinístico a seguir a partir da expressão regular que descreve a linguagem reconhecida por este autômato.

1) $Q = \{q_1, q_2, q_3\}$

2) $\Sigma = \{0, 1\}$

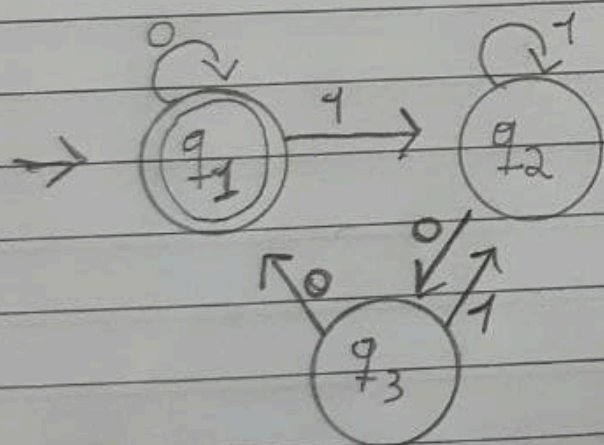
3) $\delta =$

	0	1
q_1	q_1	q_2
q_2	q_3	q_2
q_3	q_1	q_2

4) $q_0 = q_1$

5) $F = q_1$

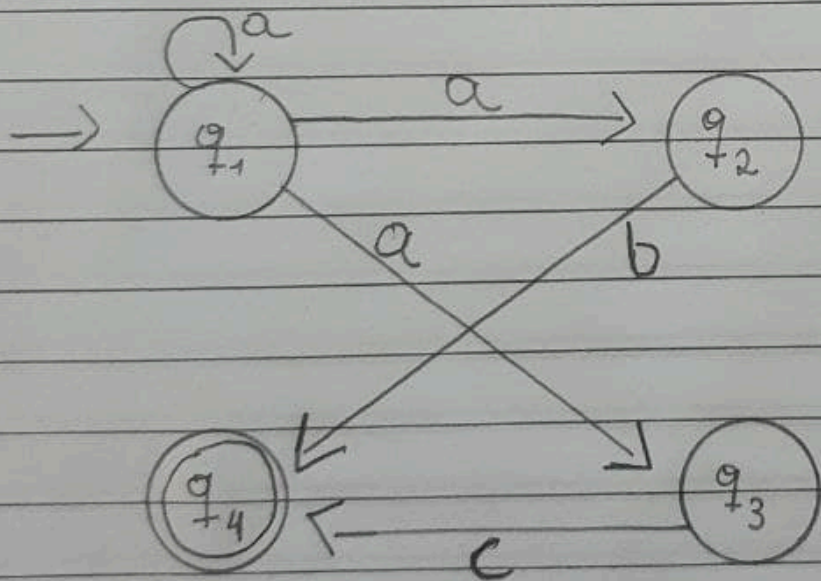
$\Rightarrow (0^*10^*00)$



⑤ Desenhe o diagrama de estados do autômato finito não determinístico a seguir e determine se os cadeios "aaabca", "a a a a b", respectivamente, pertencem a linguagem reconhecida por este autômato. Considere q_1 como estado inicial.

$$F = \{q_4\}, R =$$

	δ	a	b	c
q_1	q_1, q_2, q_3	\emptyset	\emptyset	
q_2	\emptyset	q_4	\emptyset	
q_3	\emptyset	\emptyset	q_4	
q_4	\emptyset	\emptyset	\emptyset	



2) Considere a gramática livre de contexto a seguir e os cadeios (a) e (b) sobre o alfabeto $\{a, b\}$.

(i) Dê a definição formal dessa gramática.

(ii) Em relação os cadeios (a) e (b), verifique se eles são gerados por essa gramática.

(iii) Caso alguma dos cadeios seja aceita, a árvore de derivação.

$$S \rightarrow SS \mid aSa \mid bSb \mid \lambda$$

(ii) a) $abba = S_0 \Rightarrow aSa$
 $S_1 = abSba$
 $S_2 = abba$
 (ii) b) Não é gerado por esta gramática.

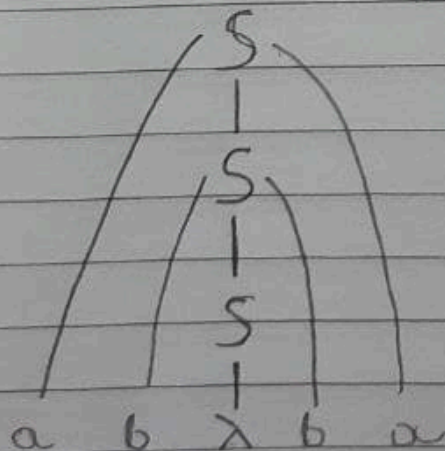
(i) $(V, \Sigma, R, S) =$ 1) $V = \{S\}$

2) $\Sigma = \{a, b, \lambda\}$

3) $R = S \rightarrow SS \mid aSa \mid bSb \mid \lambda$

4) $S = S$

(iii) $abba$:



④ Mostre a linguagem a seguir não é regular.

$$L = \{a^m b^m c^{m+m} \mid m, n \geq 0\}$$

1: Suponha que L é regular.

* Logo, pelo lema do bombeamento:

$\Rightarrow \exists p > 0$ tal que $\forall s \in L, |s| > p$ é possível dividir $s = xyz$ satisfazendo:

(i) $\forall i \geq 0, x y^i z \in L$

(ii) $|y| > 0$

(iii) $|xy| \leq p$

$$s = \underbrace{a \dots a}_p \underbrace{b \dots b}_p \underbrace{c \dots c}_p$$

* Tomemos $s = a^p b^p c^p, s \in L, |s| = 3p > p$. Pelo condição (iii), a subcadeia y será formada apenas por "b"s.

Dessa forma $\forall i \geq 0, x y^i z \notin L$, chegamos então a uma contradição, causada por afirmarmos que L é regular. Logo, segue que L não é regular.

③ Mostre a sequência de configurações assumidas pelo AFD
 abaixo durante a análise das cadeias "abbc" e "abc". Essas
 cadeias pertencem a linguagem reconhecida pelo AFD?

$$M = (\{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \{a, b, c, d\}, \delta, q_0, \{q_3\})$$

$$F = q_3$$

$$q_0 = q_0$$

δ	a	b	c	d
q_0	q_1			
q_1		q_2		
q_2			q_3	
q_3			q_3	q_0

- (i) $abbc \Rightarrow$
- 1) Começa no estado q_0
 - 2) Lê a, $q_0 \rightarrow q_1$
 - 3) Lê b, $q_1 \rightarrow q_2$
 - 4) Lê c, $q_2 \rightarrow q_3$
 - 5) Produz o resultado: Aceita //

- (ii) $abbc \Rightarrow$
- 1) Começa no estado q_0
 - 2) Lê a, $q_0 \rightarrow q_1$
 - 3) Lê b, $q_1 \rightarrow q_2$
 - 4) Lê b,
 - 5) Produz o resultado: Não aceita //