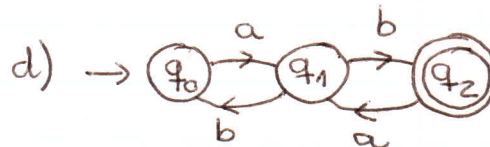
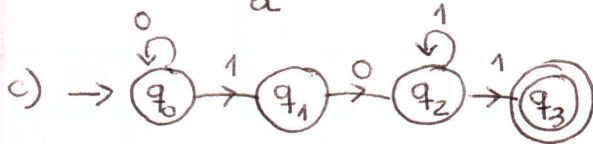
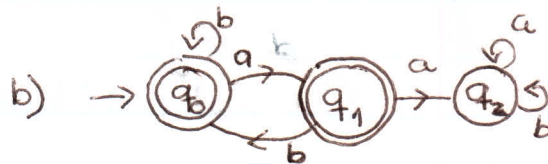
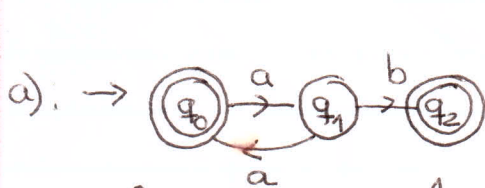


# EXERCÍCIOS

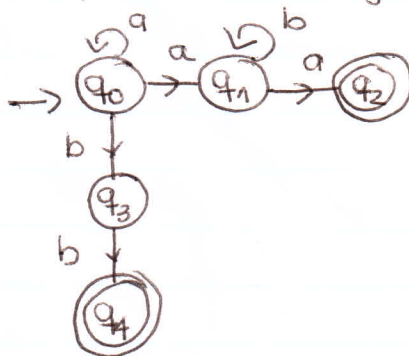
① Determine  $L(M)$  em cada caso abaixo:



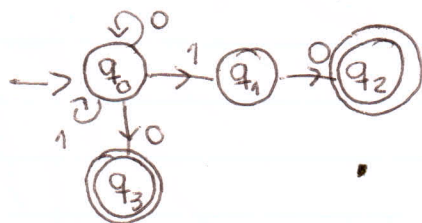
② Dada a gramática abaixo, use o algoritmo dado em aula para definir  $M$  tal que  $L(M) = L(G)$ .

$G = \langle \{S, A\}, \{a, b\}, P, S \rangle$  onde  $P$ :  
 1.  $S \rightarrow bS$       3.  $A \rightarrow aS$       5.  $A \rightarrow a$   
 2.  $S \rightarrow bA$       4.  $S \rightarrow b$

③ Dado o AFND, determine a gramática  $G$  tal que  $L(G) = L(M)$



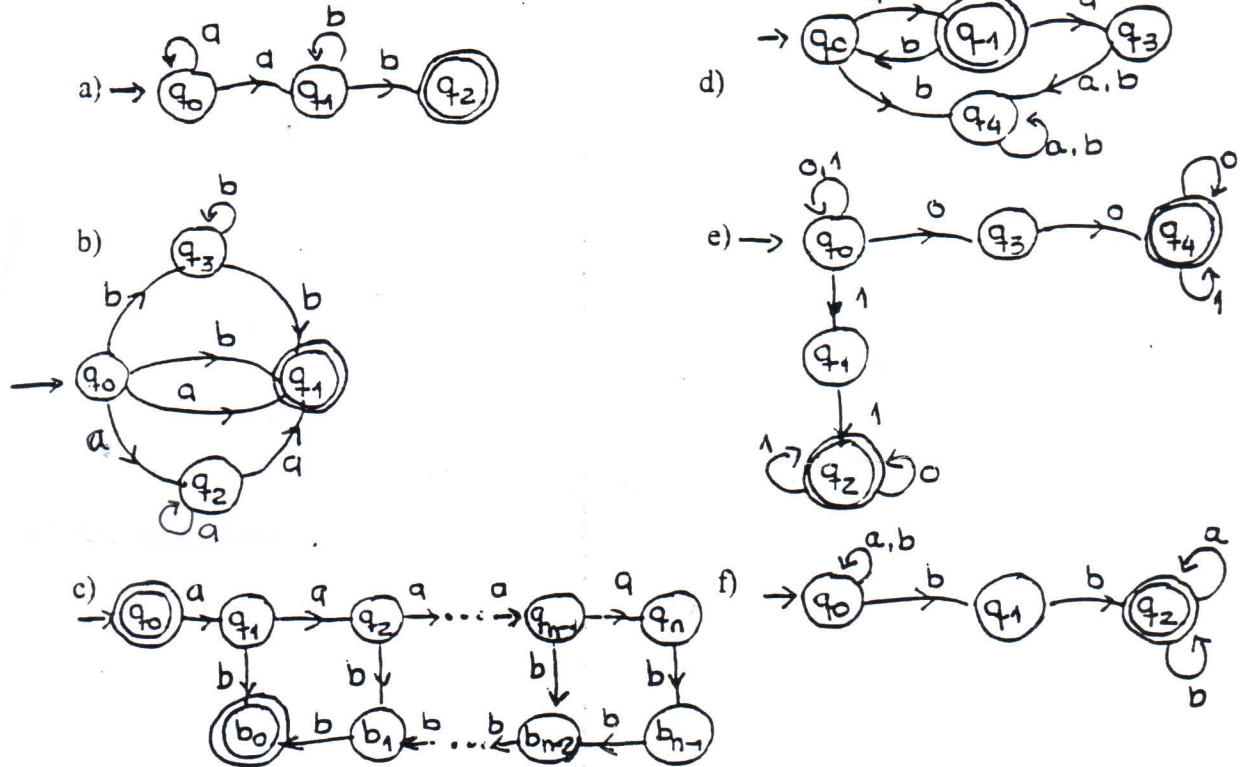
④ Determine AFD equivalente ao AFND abaixo:



# LISTA 1

1-Seja  $M = \langle \{q_0, q_1\}, \{0,1\}, \delta, q_0, \{q_1\} \rangle$ , AFND onde  
 $\delta(q_0,0) = \{q_0, q_1\}$ ;  $\delta(q_0,1) = \{q_1\}$ ;  $\delta(q_1,0) = \emptyset$ ;  $\delta(q_1,1) = \{q_0, q_1\}$   
 Construa um AFD equivalente a M.

2-Determine em cada caso abaixo, a linguagem aceita pelos autômatos finitos abaixo:



3-Determine um autômato finito determinístico capaz de reconhecer a linguagem  $(a \cup b)^*bb$ .

4-Determine um autômato capaz de reconhecer o conjunto de todos os strings de  $\{0,1\}$  que não satisfazem a propriedade abaixo:

"X possui número par de 0 e número ímpar de 1"

5-Considerando a gramática  $G = \langle V_N, V_T, P, S \rangle$  com  $V_T = \{a,b\}$   
 $V_N = \{S, A, B, C, D, E, F\}$  e  $P$ :  $S \rightarrow A$        $B \rightarrow C$ , construa um AFD que reconheça  $L(G)$ .

$A \rightarrow B$        $B \rightarrow aF$   
 $A \rightarrow aS$        $F \rightarrow B$   
 $C \rightarrow bD$        $E \rightarrow aD$   
 $D \rightarrow E$        $E \rightarrow bF$

## AUTÔMATOS FINITOS E AS LINGUAGENS DE TIPO 3

**TEOREMA :** Seja  $G = (V_N, V_T, P, S)$  uma gramática de tipo 3. Então há um autômato finito  $M = (Q, V_T, \delta, S, F)$  com  $L(M) = L(G)$ .

Idéia:  $Q = V_N \cup \{A\}$

- Estado inicial de  $M$  é  $S$
- Se  $P$  contem a produção  $S \rightarrow \varepsilon$ , então  $F = \{S, A\}$  por outro lado  $F = \{A\}$
- O estado  $A$  está em  $\delta(B, a)$  se  $B \rightarrow a \in P$
- $\delta(B, a)$  contem todos os  $C$  tal que  $B \rightarrow aC \in P$
- $\delta(A, a) = \emptyset$  para cada  $a \in V_T$

**TEOREMA:** Dado um autômato finito  $M$ , há uma gramática de tipo 3,  $G$  tal que  $L(G) = L(M)$ .

Idéia: Sem perda de generalidade seja  $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$  um AFD; defina uma gramática de tipo 3,  $G = (Q, \Sigma, P, q_0)$

- $B \rightarrow aC \in P$  se  $\delta(B, a) = C$ ;
- $B \rightarrow a \in P$  se  $\delta(B, a) = C$  e  $C \in F$ .

exemplo: Considerando a gramática  $G = (\{S, B\}, \{0, 1\}, P, S)$  onde

$$P: S \rightarrow 0B; B \rightarrow 1S; B \rightarrow 0B; B \rightarrow 0$$

- Construa um AFND  $M = (\{S, B, A\}, \{0, 1\}, \delta, S, \{A\})$  onde  $\delta$  é definida por...
- Construa um autômato finito determinístico (AFD) equivalente a  $M$ ;
- Construa uma gramática de tipo 3  $G$  tal que  $L(M) = L(G)$ .

1- Considerando a linguagem  $L = a^+ \cup b^+$ , responda o que se pede:

- $L$  pode ser reconhecida por um AFND com um único estado final?
- $L$  pode ser reconhecida por um AFD com um único estado final?

2- Sejam  $L_1$  e  $L_2$  linguagens sobre  $\Sigma$ :

- Se  $L_1$  é regular e  $L_1 \subseteq L_2$  então pode-se garantir que  $L_2$  é regular?
- Se  $L_2$  é regular e  $L_1 \subseteq L_2$  então pode-se afirmar que  $L_1$  é regular?

3- Considerando o AF definido abaixo;

$M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$  onde

$Q = \{q_0, q_1\}$ ,  $\Sigma = \{0, 1\}$ ,  $F = \{q_1\}$  e

$\delta(q_0, 0) = q_0$      $\delta(q_1, 1) = q_1$

$\delta(q_0, 1) = q_1$      $\delta(q_1, 0) = q_0$

Determine:

a)  $\hat{\delta}(q_0, 10010)$  e  $\hat{\delta}(q_0, 000)$

b) O diagrama de estados de  $M$ .

c) Uma gramática regular capaz de gerar a linguagem reconhecida por  $M$ .

4- Considerando a gramática cujas regras são:

$S \rightarrow 0B$      $B \rightarrow 1S$      $C \rightarrow 1$

$B \rightarrow 0B$      $B \rightarrow 0$

$B \rightarrow 0C$      $C \rightarrow 1C$

Determine:

a) Um autômato finito não determinístico  $M$  tal que  $L(M) = L(G)$

b) Um autômato finito  $M'$  determinístico equivalente a  $M$ .

c) Uma gramática  $G'$  tal que  $L(G') = L(M')$

RESULTADO:

Seja  $M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$  um AF que reconhece a linguagem  $L(M)$ . As seguintes propriedades são verdadeiras.

a)  $L(M) \neq \emptyset$  se e somente se existe  $x \in L(M)$  tq  $0 \leq |x| < n$   
onde  $|x|$  simboliza: o nº de elementos que compõe  $x$   
ou seja: comprimento de  $x$  e  $n$   
representa o nº de estados de  $Q$ .

b)  $L(M)$  é infinito se e somente se existe  $x \in L(M)$  tal que  $|x| \geq n$ .