# **Autômatos Finitos**

# Definição

 Algebricamente, um autômato finito determinístico M pode ser definido como uma quíntupla:

$$M = (Q, \Sigma, \delta, q0, F)$$

- Q é um conjunto finito de estados;
- Σ é um alfabeto (finito e não-vazio) de entrada;
- $\delta$  é uma função de transição,  $\delta$  :  $Q \times \Sigma \rightarrow Q$ ;
- q0 é o estado inicial, q0  $\in$  Q;
- F é um conjunto de estados finais,  $F \subseteq Q$ .

### **Autômato Finito**

#### Controle finito

- é definida pelo conjunto de estados Q e pela função de transição  $\delta$
- associa pares ordenados do tipo (estado corrente, entrada corrente) com um novo estado a ser assumido pelo autômato quando da aplicação da transição

### **Autômato Finito**

#### Transições

 As transições de um autômato finito podem ser denotadas através de expressões do tipo

$$(p, \sigma) \rightarrow q, com p, q \in Q, \sigma \in \Sigma.$$

 Pode-se também, explicitar a função δ , representando uma transição na forma:

$$\delta(p, \sigma) = q$$

### **Autômato Finito Determinístico**

 Enquanto houver símbolos na fita de entrada, será sempre possível determinar o estado seguinte a ser assumido pelo autômato

O estado seguinte será único em todas as situações

#### **Autômato Finito**

- Quando ocorre o esgotamento da cadeia de entrada, deve-se analisar o tipo do estado corrente do autômato.
  - Se for um estado final, diz-se que o autômato reconheceu, ou aceitou, a cadeia de entrada;
  - se for um estado não-final, diz-se que a cadeia de entrada foi rejeitada pelo autômato

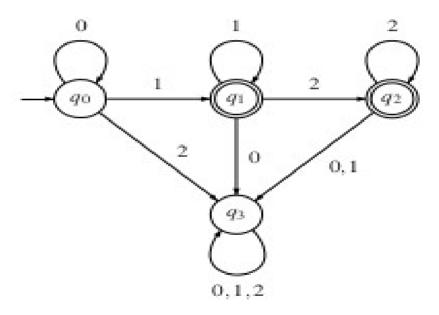
### Diagramas de transição de estados

- Grafos orientados não-ordenados
  - Rotulados nos vértices com os nomes dos estados
  - Rotulados nos arcos com os símbolos do alfabeto de entrada
- Círculos representam os estados, e arcos as transições

 Seja M um autômato finito determinístico, com função de transição total, definido abaixo. Sua representação algébrica é M = (Q, Σ, δ, q0, F), onde:

```
\begin{split} Q &= \left\{q0 \;,\, q1 \;,\, q2 \;,\, q3 \;\right\} \\ \Sigma &= \left\{0,\, 1,\, 2\right\} \\ \delta &= \left\{(q0 \;,\, 0) \;\rightarrow \; q0 \;,\, (q0 \;,\, 1) \;\rightarrow \; q1 \;,\, (q0 \;,\, 2) \;\rightarrow \; q3 \;,\, (q1 \;,\, 0) \;\rightarrow \; q3 \;,\, (q1 \;,\, 1) \;\rightarrow \; q1 \;,\, (q1 \;,\, 2) \;\rightarrow \; q2 \;,\, (q2 \;,\, 0) \;\rightarrow \; q3 \;,\, (q2 \;,\, 1) \;\rightarrow \; q3 \;,\, (q2 \;,\, 2) \;\rightarrow \; q2 \;,\, (q3 \;,\, 0) \;\rightarrow \; q3 \;,\, (q3 \;,\, 1) \;\rightarrow \; q3 \;,\, (q3 \;,\, 2) \;\rightarrow \; q3 \;\} \\ F &= \left\{q\; 1\;,\, q\; 2\;\right\} \end{split}
```

• Diagrama de Transição



Notação Tabular

	0	1	2
→ <b>q0</b>	q0	q1	q3
← q1	q3	q1	q2
← q2	q3	q3	q2
q3	q3	q3	q3

#### Aceitação

- A inspeção cuidadosa desse autômato finito revela que as sentenças por ele aceitas contêm, nesta ordem, uma seqüência de símbolos "0" (incluindo nenhum), seguida de uma seqüência de símbolos "1" (no mínimo um) e, finalmente, de uma seqüência de símbolos "2" (incluindo nenhum)
- Na notação das expressões regulares,

$$L(M) = 0 * 1+2 *$$

#### Exemplos

- $00001 \rightarrow q1$
- $\quad 0122 \ \rightarrow \ q2$
- 0121  $\rightarrow$  ?
- 02111  $\rightarrow$  ?

### **Autômatos Finitos**

- Particularidades
  - Inexistência de memória auxiliar;
  - Utilização do cursor da fita de entrada apenas para leitura de símbolos
  - Movimentação do cursor de leitura em apenas um sentido
    - esquerda para a direita
  - A fita de entrada possui comprimento limitado

### **Exercício**

Descreva o autômato a seguir através da notação tabular e verifique se as palavras a seguir pertencem ou não a linguagem que o autômato define:

- a) 00001
- b) 00111
- c) 01010
- d) 00011
- e) 001

