## Teoria da Computação Linguagem Regular - Tipo 3 Autômato Finito Determinístico (AFD)

Alessandra Hauck & Tiago Leite

**FATECS** 



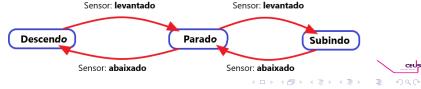
## Teoria da Computação

# Sistema de Estados Finitos



#### Sistema de Estados Finitos

- Modelo matemático de sistema com entradas e saídas discretas
- Composto por entrada e estados
- Não tem memória
- Número <u>finito</u> e predefinido de estados
- A máquina só pode estar em um estado por vez
- Ex.: elevador
  - Estados:
    - guarda o "andar corrente"
    - e "direção de movimento"
  - Entrada:
    - lista de requisições pendentes



## Teoria da Computação

# Autômato Finito



É um sistema de estados finitos

- Estados: Numero finito e predefinido
- Entrada: bem definida





#### É um sistema de estados finitos

- Estados: Numero finito e predefinido
- Entrada: bem definida

#### Tipos: (são todos equivalentes)

- Autômato Finito Determinístico (AFD)
- Autômato Finito Não Determinístico (AFND ou AFN)
- $\bullet$  Autômato Finito com Movimentos Vazios ou  $\varepsilon\text{-Transições}$  (AF $\varepsilon)$



**Tipos:** (são todos equivalentes)

- Autômato Finito Determinístico (AFD)
  - A partir de um determinado estado e do símbolo lido pode assumir um <u>único</u> estado



#### **Tipos:** (são todos equivalentes)

- Autômato Finito Determinístico (AFD)
  - A partir de um determinado estado e do símbolo lido pode assumir um <u>único</u> estado
- Autômato Finito Não Determinístico (AFND ou AFN)
  - A partir de um determinado estado e do símbolo lido pode assumir um conjunto de estados



#### **Tipos:** (são todos equivalentes)

- Autômato Finito Determinístico (AFD)
  - A partir de um determinado estado e do símbolo lido pode assumir um único estado
- Autômato Finito Não Determinístico (AFND ou AFN)
  - A partir de um determinado estado e do símbolo lido pode assumir um conjunto de estados
- $\bullet$  Autômato Finito com Movimentos Vazios ou  $\varepsilon\text{-Transições}$  (AF $\varepsilon)$ 
  - $\bullet$  A partir de um determinado estado e sem ler um símbolo pode assumir um conjunto de estados



FATECS

## Teoria da Computação

# Autômato Finito Determinístico (AFD)



#### É composto por:

- Fita
  - Dispositivo de entrada
  - Contém a informação a ser processada



#### É composto por:

- Fita
  - Dispositivo de entrada
  - Contém a informação a ser processada
- Unidade de Controle
  - Reflete o estado corrente da máquina
  - Possui unidade leitura (cabeça de leitura)
  - Acessa uma célula da fita de cada vez
  - Movimenta-se exclusivamente da esquerda para direita



#### É composto por:

- Fita
  - Dispositivo de entrada
  - Contém a informação a ser processada
- Unidade de Controle
  - Reflete o estado corrente da máquina
  - Possui unidade leitura (cabeça de leitura)
  - Acessa uma célula da fita de cada vez
  - Movimenta-se exclusivamente da esquerda para direita
- Programa, Função Programa ou Função de Transição
  - Comanda as leituras
  - Define o estado da máquina



FATECS

#### **Fita**

- Dividida em células
- Cada célula armazena um símbolo
- Os símbolos pertencem a um alfabeto  $(\Sigma)$
- NÃO é possível gravar na fita
- $\bullet$  A palavra (w)a ser processada ocupa toda a fita

а	а	b	С	С	b	а	а
---	---	---	---	---	---	---	---



#### Unidade de Controle

- Número finito de estados
- Leitura:
  - Lê o símbolo de cada célula da fita
  - Lê apenas um símbolo por vez
  - Move a cabeça sempre da esquerda pra direita
  - Posição inicial da cabeça: é a célula mais a esquerda da fita

a a b	СС	b a	а
-------	----	-----	---





#### Função de Transição $(\delta)$

- A partir do estado corrente (ou estado atual) e do símbolo lido, a função de transição  $(\delta)$  define o novo estado do autômato
- Ex.:

$$\delta(q_1, b) = q_4$$

Lê-se:

 $\delta(q_1,b)=q_4 \Rightarrow \text{Se o estado atual \'e o } q_1 \text{ e o símbolo lido foi "b"},$ então vá para o estado  $q_4$ 



#### Função de Transição $(\delta)$

- A partir do estado corrente (ou estado atual) e do símbolo lido, a função de transição  $(\delta)$  define o novo estado do autômato
- Ex.:

$$\delta(q_1, b) = q_4$$

Lê-se:

 $\delta(q_1,b)=q_4\Rightarrow {\rm Se}$ o estado atual é o  $q_1$ e o símbolo lido foi "b", então vá para o estado  $q_4$ 

• Ex.:

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

Lê-se:

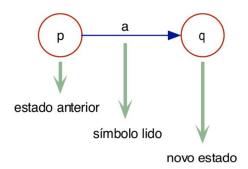
 $\delta((p,a)=q\Rightarrow \text{Se}$ o estado atual é o pe o símbolo lido foi "a", então vá para o estado q



#### Exemplo de **Diagrama de Estados** de um Automato finito:

 $\bullet$  Veja que este automato tem apenas uma função de transição  $(\delta)$ 

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





#### Definição Matemática:

#### Autômato Finito Determinístico (AFD)

$$M = (\Sigma, Q, \delta, q_0, F)$$

#### Onde:

- $\Sigma \Rightarrow \text{alfabeto}$
- $Q \Rightarrow$  conjunto de estados possíveis do AFD
- $\bullet \ \delta \Rightarrow$  função de transição

$$\delta: Q \times \Sigma \to Q$$

- $q_0 \Rightarrow \text{estado inicial}$
- $F \Rightarrow$  conjunto dos estados finais (F é um subconjunto de Q)



#### Por Convenção:

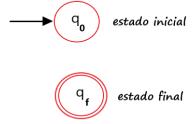
• Estados:





#### Por Convenção:

• Estados:



Função de transição será representada por tabela:

δ	a	• • •
p	q	• • •



Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) que aceite que aceite qualquer palavra do no alfabeto  $\{a, b\}$  que possua como subpalavra aa ou bb

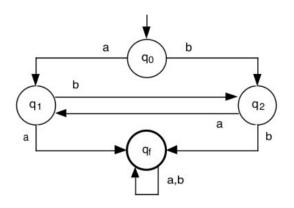


Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) que aceite que aceite qualquer palavra do no alfabeto  $\{a,b\}$  que possua como subpalavra aa ou bb

Ou seja, queremos um AFD que aceite a linguagem L, onde:

$$L = \{w \mid w \text{ possui } aa \text{ \underline{ou} } bb \text{ como subpalavra} \}$$
e  $\Sigma = \{a,b\}$ 

 $L = \{ w \mid w \text{ possui } aa \text{ \underline{ou} } bb \text{ como subpalavra} \}$ e  $\Sigma = \{ a, b \}$ 

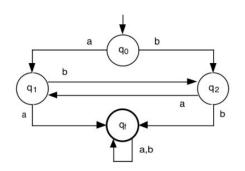


**FATECS** 

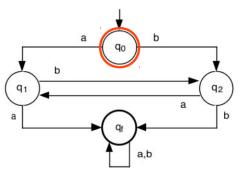
#### Definição:

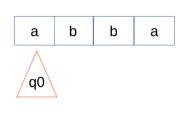
$$M_1 = (\Sigma, Q, \delta, q_0, F) = (\{a, b\}, \{q_0, q_1, q_2, q_f\}, \delta, q_0, \{q_f\})$$

	δ	a	b
$\rightarrow$	$q_0$	$q_1$	$q_2$
	$q_1$	$q_f$	$q_2$
	$q_2$	$q_1$	$q_f$
*	$q_f$	$q_f$	$q_f$



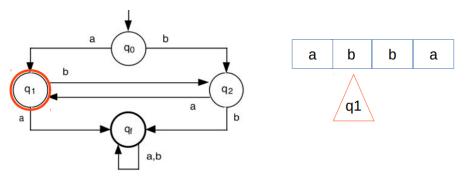






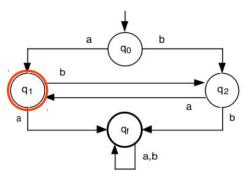
- Estado q0, leu **a**, para onde vai?
- $\delta(q0, a) = ?$

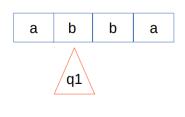




- Estado q0, leu a, para onde vai? R: Para estado q1
- $\delta(q0, a) = q1$

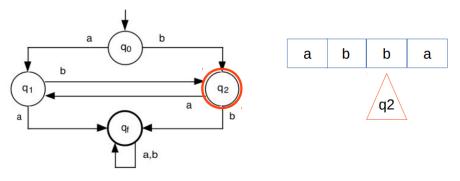






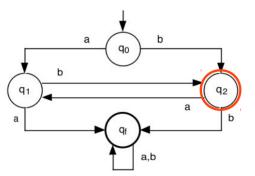
- Estado q1, leu b, para onde vai?
- $\delta(q1, b) = ?$

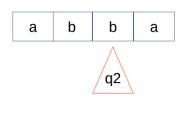




- Estado q1, leu **b**, para onde vai? R: Para estado q2
- $\delta(q1, b) = q2$

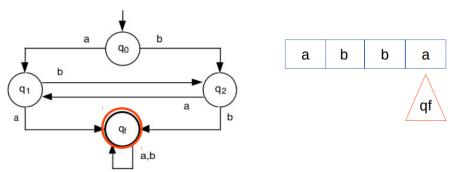






- Estado q2, leu **b**, para onde vai?
- $\delta(q2, b) = ?$

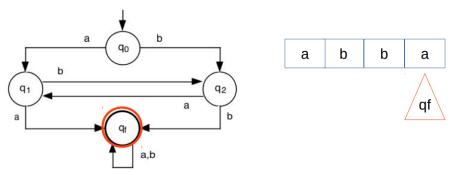




- Estado q2, leu b, para onde vai? R: Para estado qf
- $\delta(q2, b) = qf$



Vamos analisar se entrada abba é aceita pela linguagem

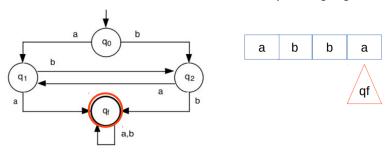


- Estado q2, leu b, para onde vai? R: Para estado qf
- $\delta(q2, b) = qf$

ACABOU?



Vamos analisar se entrada abba é aceita pela linguagem

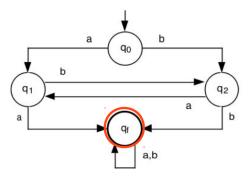


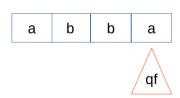
- Estado q2, leu b, para onde vai? R: Para estado qf
- $\delta(q2, b) = qf$

ACABOU?

- NÃO. Só aceita quando:
  - Está num estado final
  - A entrada foi toda processada

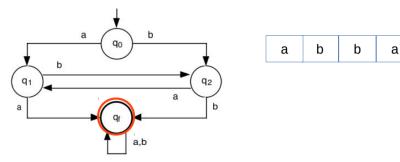






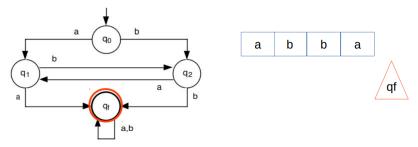
- Estado qf, leu **a**, para onde vai?
- $\delta(qf, a) = ?$





- Estado qf, leu a, para onde vai? R: Para estado qf
- $\delta(qf, a) = qf$





- Estado qf, leu a, para onde vai? R: Para estado qf
- $\delta(qf, a) = qf$
- FIM!
- A palavra abba foi aceita.
- Logo pode-se dizer que ela pertence a Linguagem L



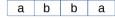
#### Condições de parada:

- $\bullet$  Um AFD recebe uma entrada w, ela pode ser:
  - Aceita pelo AFD; ou
  - Rejeitada pelo AFD.



#### Condições de parada:

- $\bullet$  Um AFD recebe uma entrada w, ela pode ser:
  - Aceita pelo AFD:
    - Após processar o último símbolo, o AFD assume um estado final





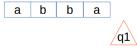


#### Condições de parada:

- $\bullet$  Um AFD recebe uma entrada w, ela pode ser:
  - Aceita pelo AFD:
    - Após processar o último símbolo, o AFD assume um estado final



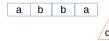
- Rejeitada pelo AFD:
  - Após processar o último símbolo, o AFD assume um estado NÃO final



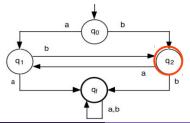


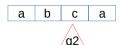
#### Condições de parada:

- Um AFD recebe uma entrada w, ela pode ser:
  - Aceita pelo AFD:
    - Após processar o último símbolo, o AFD assume um estado final



- Rejeitada pelo AFD:
  - Após processar o último símbolo, o AFD assume um estado NÃO final
  - Função de transição indefinida para algum parâmetro (estado e símbolo)



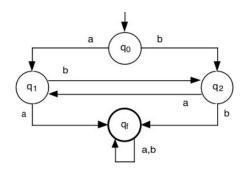


Não sabe o que fazer ao ler o simbolo "c"



## AFD - Exemplo 1

#### Agora é a sua vez!



Faça a mesma simulação para as seguintes entradas:

- a ababaaabab
- bababab
- bbbbbbb



E agora, como fazer um Autômato Finito Determinístico (AFD)?



E agora, como fazer um Autômato Finito Determinístico (AFD)?

- Não tem regra!
- $\bullet$  Podemos usar: Força bruta, tentativa e erro



E agora, como fazer um Autômato Finito Determinístico (AFD)?

- Não tem regra!
- Podemos usar: Força bruta, tentativa e erro
- Mas, lembre-se que:

Os <u>Autômatos Finitos</u> não têm memória!!!



E agora, como fazer um Autômato Finito Determinístico (AFD)?

- Não tem regra!
- Podemos usar: Força bruta, tentativa e erro
- Mas, lembre-se que:

Os Autômatos Finitos não têm memória!!!

- Dicas:
  - O estado atual pode te ajudar e funciona como memória
  - Escreva algumas sentenças que serão aceitas e rejeitadas



FATECS

Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) para a seguinte linguagem  $L_1$ :

$$L_1 = \{ w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ tem tamanho } 3 \}$$



Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) para a seguinte linguagem  $L_2$ :

$$L_2 = \{w \in \{a,b\}^* \mid w \text{ tem tamanho } \underline{\text{maior que }}3\}$$



Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) para a seguinte linguagem  $L_3$ :

$$L_3 = \{ w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ tem como prefixo } aa \}$$



Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) para a seguinte linguagem  $L_4$ :

$$L_4 = \{w \in \{a,b\}^* \mid w \text{ tem tamanho } \underline{\text{múltiplo}} \text{ de } 3\}$$



Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) para a seguinte linguagem  $L_5$ :

 $L_5 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \text{cada } 0 \text{ de } w \text{ \'e imediatamente seguido de, no } \underline{\text{m\'nimo}} \text{ dois } 1\text{'s}\}$ 



FATECS

Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) para a seguinte linguagem L:

 $L = \{w \in \{a,b\}^* \mid w \text{ possui um número } \underline{\text{par}} \text{ de } a \overset{\textbf{e}}{\bullet} b\}$ 



Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) para a seguinte linguagem L:

$$L = \{w \in \{a,b\}^* \mid w$$
possui um número par de  $a \stackrel{\textbf{e}}{\bullet} b\}$ 

Teste algumas sentenças, por exemplo:

- aa <aceita>
- abba <aceita>
- abab <aceita>
- abbaa <rejeita>



FATECS

Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) para a seguinte linguagem  $L_7$ :

$$L_7 = \{w \in \{a,b\}^* \mid w \text{ tem como } \underline{\text{sufixo}} \text{ } aaa \text{ ou } bb\}$$



Construa um Autômato Finito Determinístico (AFD) para a seguinte linguagem  $L_7$ :

$$L_7 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ tem como sufixo } aaa \text{ ou } bb\}$$

Teste algumas sentenças, por exemplo:

- aaa <aceita>
  - bb <aceita>
  - ababb <aceita>
  - aabbbbbaaa <aceita>
  - aabbbbba <rejeita>



# Exercícios



#### AFD - Exercício 1

Construa os seguintes Autômatos Finitos Determinísticos (AFD):



### AFD - Exercício 2

Seja $\Sigma = \{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9\},$  construa AFDs para as seguintes linguagens:

- $\{w \in \Sigma^* \mid \text{a sequência descrita por } w \text{ corresponde a um valor inteiro par}\}$
- $\ \ \, \big\{w\in\Sigma^*\mid \text{a sequência descrita por }w\text{ corresponde a um valor inteiro impar}\big\}$



### AFD - Exercício 3

#### Construa os seguintes Autômatos Finitos Determinísticos (AFD):

- que aceite todas as strings (palavras w) sobre  $\{a,b\}$  que começam e terminam com a.
- que aceite todas as strings (palavras w) sobre  $\{0,1\}$  que contenham pelo menos três 1's <u>consecutivos</u>.
- que aceite todas as strings (palavras w) sobre  $\{a,b\}$  onde o número de b's é ímpar.
- **d** que aceite todas as strings (palavras w) sobre  $\{0,1\}$  que não contenham 00 como sufixo.
- que aceite todas as strings (palavras w) sobre  $\{a,b\}$  que contêm pelo menos DUAS ocorrências de aa ou bb.



FATECS