

Departamento de Ciência da Computação - DCC

Prof. Ricardo Martins

Site: <https://ricardofm.com>

Email: ricardo.martins@udesc.br

Ramal: 3481-7823

Sala: Bloco F – 2º piso (sala 8)



LINGUAGENS FORMAIS E AUTÔMATOS

LFA0001:
Ciência da Computação
3ª fase

LINGUAGENS REGULARES

◆ Linguagens Regulares ou Tipo 3

- formalismos operacionais ou reconhecedores
 - * *Autômato Finito Determinístico*
 - * *Autômato Finito Não-Determinístico*
 - * *Autômato Finito com Movimentos Vazio*
- formalismo axiomático ou gerador
 - * *Gramática Regular*
- formalismo denotacional
 - * *Expressão Regular*
 - * também considerado formalismo gerador

LINGUAGENS REGULARES

◆ Algoritmos Geradores e Reconhedores

- pouca complexidade
- grande eficiência
- fácil implementação

LINGUAGENS REGULARES

◆ Hierarquia de Chomsky

- classe de linguagens mais simples
- será estudado adiante

◆ Historicamente

- origem em abordagens específicas
- exemplo
 - * *circuitos de chaveamento*

◆ Atualmente

- estudos e aplicações são variados e abrangentes
- exemplos
 - * editores de texto
 - * processadores de texto ...

SISTEMA DE ESTADOS FINITOS

◆ *Sistema de Estados Finitos*

- modelo matemático de sistema
 - * entradas e saídas discretas
- assume um número
 - * finito
 - * pré-definido
 - * de estados
- *estado*
 - * resume informações passadas
 - * necessárias para determinar as ações para a próxima entrada

SISTEMA DE ESTADOS FINITOS

◆ Motivacional

- podem ser associados a diversos tipos de sistemas
 - * naturais
 - * construídos

◆ Exemplo: Elevador

- *entrada*
 - * requisições pendentes
- *estado*
 - * andar corrente
 - * direção de movimento
- não memoriza as requisições anteriores

SISTEMA DE ESTADOS FINITOS

◆ *Exemplo: Analisador Léxico e Processador de Textos*

- *entrada*
 - * texto
- *estados*
 - * informações resumidas do prefixo
- *não* memoriza as unidades (palavras, etc) anteriores

◆ **Restrições**

- alguns sistemas com estados finitos *não* são adequadamente representados

SISTEMA DE ESTADOS FINITOS

◆ *Exemplo: Cérebro Humano*

- neurônio
 - * em princípio, pode ser representado por um número finito de bits
- composto por cerca de 2^{35} células
- elevado número de estados
 - * abordagem pouco eficiente

◆ *Exemplo: Computador*

- processadores e memórias
 - * sistema de estados finitos
 - * elevado número de estados
- *não* é adequado para o estudo das noções de computabilidade e solucionabilidade
 - * desejável memória sem limite predefinido

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ Máquina composta por

- *Fita*
- *Unidade de Controle*
- *Programa*

◆ *Fita*

- dispositivo de entrada
- contém a informação a ser processada

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Unidade de Controle*

- reflete o **estado corrente** da máquina
- possui uma **unidade de leitura** (cabeça da fita)
- acessa **uma célula** da fita **de cada vez**
- **movimenta-se** exclusivamente para a **direita**

◆ *Programa*

- **função parcial**
- **comanda** as **leituras**
- **define** o **estado** da máquina

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Fita*

- finita (à esquerda e à direita)
- dividida em células
 - * armazena um símbolo
- símbolos
 - * pertencem a um alfabeto de entrada
- não é possível gravar sobre a fita
- palavra de entrada (a ser processada)
 - * ocupa toda a fita

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Unidade de Controle*

- *estados*
- *unidade de leitura*

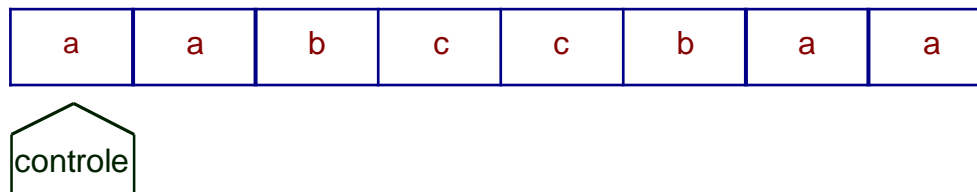
◆ *Estados*

- número de *estados*
 - * *finito*
 - * *predefinido*

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Unidade de Leitura*

- inicialmente
 - * cabeça posicionada na célula mais à esquerda da fita
- lê o símbolo de uma célula de cada vez
- após a leitura
 - * move a cabeça uma célula para a direita



AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Programa*

- função *parcial*
- dependendo
 - * do *estado* corrente
 - * e do *símbolo lido*
 - * *determina* o novo estado
- memorização de *informações passadas*
 - * se necessária
 - * usa a estrutura de *estados*

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Autômato Finito Determinístico*

- ou *AFD* ou simplesmente *Autômato Finito*
- 5-upla

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

- Σ
 - * *alfabeto*
 - * símbolos de *entrada*
- Q
 - * *conjunto de* estados possíveis de *estados*
 - * *finito*

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

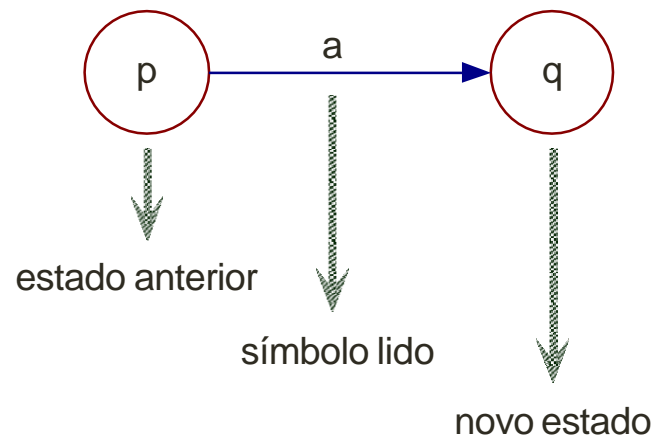
$$M = (\Sigma, Q, \delta, q_0, F)$$

- δ
 - * *função programa* ou de *transição*
 - $$\delta: Q \times \Sigma \rightarrow Q$$
 - * *função parcial*
- q_0
 - * *estado inicial*
 - * $q_0 \in Q$
- F
 - * *conjunto de estados finais*
 - * $F \subseteq Q$

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

♦ Função Programa

- pode ser interpretada como um **grafo finito direto**



- representação dos **estados**
 - * **inicial**
 - * **finais**



AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ Processamento

- sucessiva aplicação da função programa
 - * para cada símbolo da entrada
 - * da esquerda para a direita
 - * até parar
- definição formal do comportamento
 - * necessário estender a função programa
- argumento da função programa estendida
 - * um estado
 - * uma *palavra*

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Função Programa Estendida*

- Seja $M = (\Sigma, Q, \delta, q_0, F)$ um AFD
- $\underline{\delta}: Q \times \Sigma^* \rightarrow Q$ é indutivamente definida
 - * $\underline{\delta}(q, \varepsilon) = q$
 - * $\underline{\delta}(q, aw) = \underline{\delta}(\delta(q, a), w)$
- Por simplicidade
 - δ e $\underline{\delta}$ são ambas denotadas simplesmente por δ

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ Um AFD *sempre pára*

- qq palavra de entrada é finita
 - * *não* existe a possibilidade de "loop" infinito
 - * por quê?
- pára
 - * aceitando a entrada
 - * rejeitando a entrada

◆ Pára no fim da fita

- após processar o último símbolo da fita
 - * *aceita*: atinge um estado final
 - * *rejeita*: atinge um estado não-final

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ Pára por indefinição

- a função programa é *indefinida* para o *argumento* (estado corrente e símbolo lido)
 - * *pára*
 - * *rejeita*
 - * não importa qual o estado corrente

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Linguagem Aceita por um AFD*

- conjunto
 - * todas as palavras pertencentes a Σ^*
 - * aceitas pelo AFD M
- ACEITA(M) ou $L(M)$

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Linguagem Rejeitada por um AFD*

- conjunto
 - * todas as palavras pertencentes a Σ^*
 - * rejeitadas pelo AFD M
- REJEITA(M)

◆ Note-se que

- $ACEITA(M) \cap REJEITA(M) = \emptyset$
- $ACEITA(M) \cup REJEITA(M) = \Sigma^*$
- $REJEITA(M) = \Sigma^* - ACEITA(M)$
- $ACEITA(M) = \Sigma^* - REJEITA(M)$

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

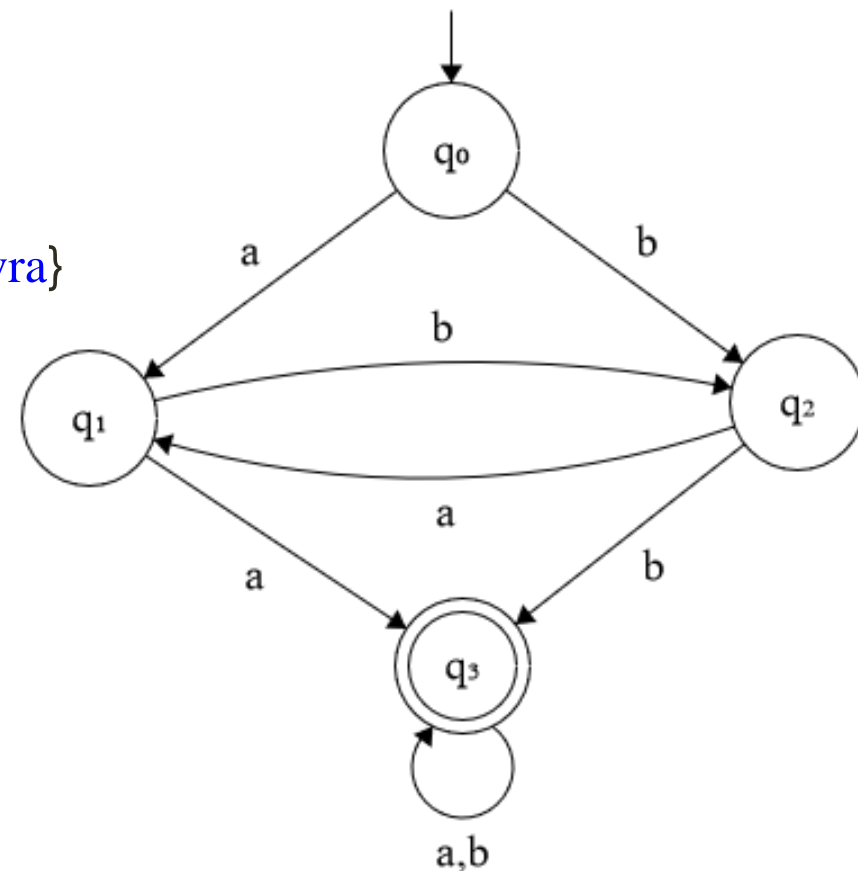
◆ *Linguagem Regular ou Tipo 3*

- reconhecida (aceita) por um AFD

◆ *Exemplo*

$L_1 = \{w \mid w \text{ possui } aa \text{ ou } bb \text{ como subpalavra}\}$

$M_1 = (\{a, b\}, \{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \delta_1, q_0, \{q_3\})$



AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

- Algoritmo

- * q_1 : o símbolo anterior é a
- * q_2 : o símbolo anterior é b
- * após identificar aa ou bb: estado final q_3 e varre o sufixo somente para terminar o processamento

AUTÔMATO FINITO DETERMINÍSTICO

◆ *Exemplo*

$L_2 = \{w \mid w \text{ possui um número par de } a \text{ e } b\}$ $M_2 = ?$