# LFTC

## Miguel de Campos Rodrigues Moret Abigail Sayury Nakashima

## October 22, 2025

# Contents

1	$\mathbf{Aul}$	a 02	<b>2</b>	
	1.1	Descreva as linguagens denotadas pelas ER's abaixo sobre o		
		alfabeto $\Sigma = \{0, 1\}$	2	
	1.2	Sobre o $\Sigma = \{a, b\}$ , defina expressoes regulares que represen-		
		tam as linguagens cujas sentencas estao descritas a seguir	3	
	1.3	Fazer o conjunto de exercícios da seção 3.1 do livro do HOPCROF		
		páginas 96 e 97	3	
		1.3.1 Escreva expressões regulares correspondentes às seguintes		
		linguagens:	3	
		1.3.2 Escreva expressões regulares correspondentes às seguintes		
		linguagens:		
		1.3.3 Escreva expressões regulares correspondentes às seguintes		
		linguagens:	4	
		1.3.4 Forneça descrições em português das linguagens correspon		
		dedentes às seguintes expressões regulares:	4	
		1.3.5 No Exemplo 3.1, destacamos que $\emptyset$ é uma das duas linguagens cujo fechammento é finito. Qual é a outra?	5	
		iniguagens cujo fechammento e mitto. Quai e a outra:	5	
2	Aul	a 03 - Feito junto de Daniel Padua	5	
3	Aul	Aula 04 1		
4	Aul	a 07	19	
	4.1	Exercício 5	19	
	4.2	Exercício 6		
	4.3	Exercício 7	21	

### 1 Aula 02

# 1.1 Descreva as linguagens denotadas pelas ER's abaixo sobre o alfabeto $\Sigma = \{0, 1\}$ .

#### $a - 0|10^*$

A linguagem é composta por cadeias que contêm apenas o símbolo 0 ou que iniciam com 1 seguido de qualquer quantidade (inclusive zero) de 0's.

#### $b - (0|1)0^*$

A linguagem é composta por cadeias que iniciam com 0 ou com 1 e são seguidos por qualquer quantidade (inclusive zero) de 0's.

#### $c - (0011)^*$

A linguagem é composta por cadeias compostas por qualquer quantidade (inclusive zero) da substring "0011".

#### $\mathbf{d} - (0|1)^* \mathbf{1} (0|1)^*$

A linguagem é composta por cadeias que contem pelo menos um 1.

#### e - 0\*11\*0

A linguagem é composta por cadeias que iniciam com qualquer quantidade (inclusive zero) de 0's, segiodos por pelo menos um 1, finalizando com um único símbolo 0.

#### f - 0(0|1)\*0

A linguagem é composta por cadeias que iniciam e terminam com 0.

#### $\mathbf{g} - (\epsilon + \mathbf{0})(\epsilon | \mathbf{1})$

A linguagem é composta por 4 cadeias diferentes: uma cadeia sem símbolos ("vazia"), uma cadeia composta por um único 0, uma cadeia composta por um único 1 e uma cadeia composta por um 0 seguido por um 1.

#### h - (000\*|1)\*

A linguagem é composta por cadeias que não contêm 0's sozinhos (eles estão sempre em grupos de 2+).

#### $\mathbf{i} - (0^*|0^*11(1|00^*11)^*)(\epsilon|00^*)$

A linguagem de todas as cadeias em que cada bloco de 1's tem comprimento pelo menos 2.

- 1.2 Sobre o  $\Sigma = \{a, b\}$ , defina expressoes regulares que representam as linguagens cujas sentencas estao descritas a seguir
  - Possuem comprimento maior ou igual a 3; (a|b)(a|b)(a|b)(a|b)\*
  - Possuem comprimento menor ou igual a 3;  $*(a|b|\epsilon)(a|b|\epsilon)(a|b|\epsilon)$
  - Possuem comprimento diferente a 3;  $((a|b|\epsilon)(a|b|\epsilon))|((a|b)(a|b)(a|b)(a|b)*)$
  - Possuem comprimento par;  $((a|b)(a|b))^*$
  - Possuem comprimento impar;  $(a|b)((a|b)(a|b))^*$
- 1.3 Fazer o conjunto de exercícios da seção 3.1 do livro do HOPCROFT, páginas 96 e 97.
- 1.3.1 Escreva expressões regulares correspondentes às seguintes linguagens:
  - a) O conjunto de strings sobre o alfabeto  $\{a, b, c\}$  que contém pelo menos um a e um b. ((c|a|b)\*a(c|a|b)\*b(c|a|b)\*)|((c|a|b)\*b(c|a|b)\*a(c|a|b)\*).

  - c) O conjunto de strings 0's e 1's com no máximo um par de 1's consecutivos.  $(0|10)^*(11)?(0|01)^*$

# 1.3.2 Escreva expressões regulares correspondentes às seguintes linguagens:

- a) O conjunto de todos os strings de 0's e 1's tais que todo par de 0's adjacentes aparece antes de qualquer par de 1's adjacentes. (1\*(01)\*)\*(00)\*(0\*(10)\*)\*(11)\*(1\*(01)\*)\*
- **b)** O conjunto de strings 0's e 1's cujo número de 0's é divisível por 5. (1\*01\*01\*01\*01\*0)(1\*01\*01\*01\*01\*0)\*

# 1.3.3 Escreva expressões regulares correspondentes às seguintes linguagens:

- a) O conjunto de todos os strings 0's e 1's que não contêm 101 como um substring.  $(0^*|1^*)(0^*|1^*)(0^*00(1^*)|0^*)^*$
- b) O conjunto de todos os strings com um número igual de 0's e 1's, tais que nenhum prefixo tenha dois 0's a mais que os 1's, nem dois 1's a mais que os 0's. (01|10|0011|1100|1001|0110)\*
- c) O conjunto de strings de 0's e 1'scujo número de 0's é divisível por 5 e cujo número de 1's é par. ((11)\*0(11)\*0(11)\*0(11)\*0(11)\*0(11)\*0(11)\*0(11)\*0(11)\*0(11)\*0)\*

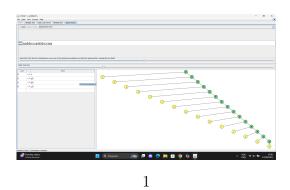
# 1.3.4 Forneça descrições em português das linguagens correspondedentes às seguintes expressões regulares:

- a)  $(1 + \epsilon)(00^*)^*0^*$ . Linguagem de todas as cadeias com  $\Sigma = \{0, 1\}$  que são ou vazias, ou contém somente zeros, ou possuem um único 1 seguido por múltiplos (ou nenhum) 0's.
- b)  $(0^*1^*)^*000(0+1)^*$ . Linguagem de todas as cadeias com  $\Sigma = \{0,1\}$  que contêm "000" como substring.
- c)  $(0+10)^*1^*$ . Linguagem de todas as cadeias com  $\Sigma = \{0,1\}$  que contêm pares 11 somente no final da cadeia.

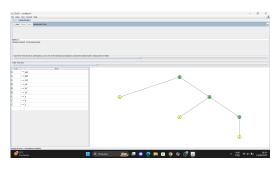
# 1.3.5 No Exemplo 3.1, destacamos que $\emptyset$ é uma das duas linguagens cujo fechammento é finito. Qual é a outra?

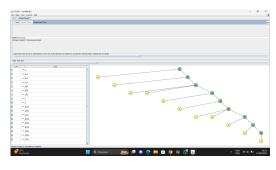
A outra linguagem é  $\epsilon$ , que contém apenas a cadeia vazia.

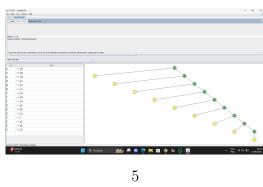
# 2 Aula 03 - Feito junto de Daniel Padua

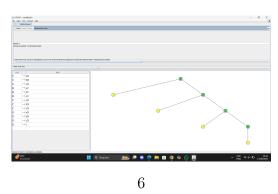


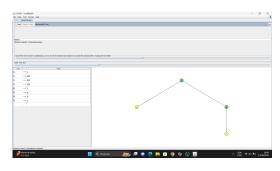
The first light of the first light light of the first light of the fir

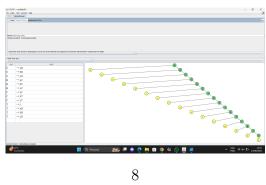


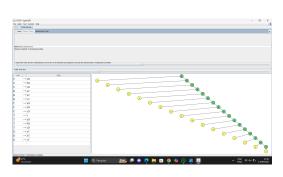


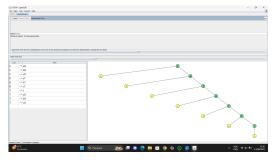


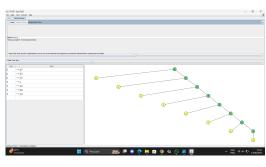


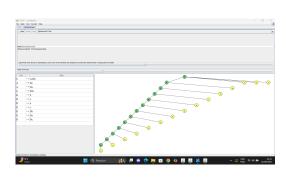


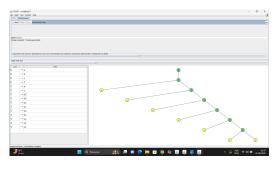


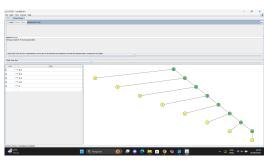


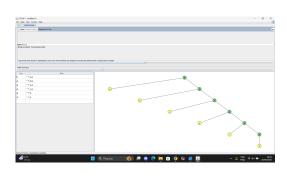


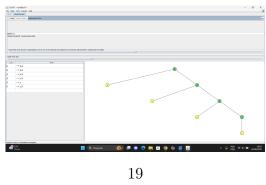


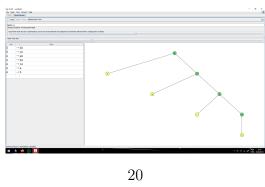


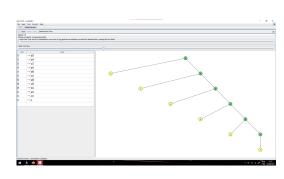


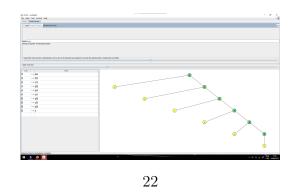


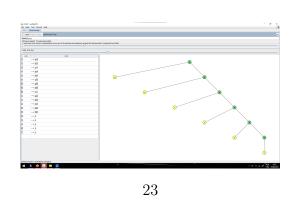




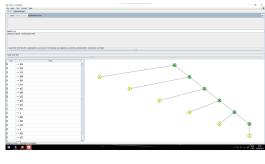




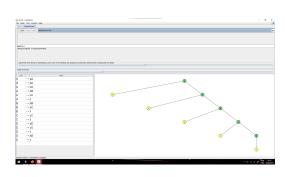




Set of the set of the











30) 
$$G = (\{S, A\}, \{a, b, c\}, P, S), \text{ com}$$
  
 $P = \{S \to aS \mid bA \mid cS \mid \epsilon, A \to aA \mid bS \mid cA\}$   
ER:  $((a|c) * ((a|c) * b(a|c) * b)*)*$ 

31) 
$$G = (\{S, A\}, \{a, b, c\}, P, S), \text{ com}$$
  
 $P = \{S \to aS \mid bS \mid cA \mid c, A \to aA \mid bA \mid cS \mid \epsilon\}$   
ER:  $[ab] * c([ab] * c[ab] * c) * [ab] *$ 

32) 
$$G = (\{S, A, B, C\}, \{a, b, c\}, P, S), \text{ com } P = \{S \to aB \mid bS \mid cA, A \to aC \mid bA \mid cS \mid \epsilon, B \to aS \mid bB \mid cC, C \to aA \mid bC \mid cB\}$$

ER: (b\*(ab\*ab\*)\*cb\*(ab\*ab\*)\*) | (b\*(ab\*ab\*)\*ab\*cb\*(ab\*ab\*)\*ab\*)(c[(b\*(ab\*ab\*)\*cb\*(ab\*ab\*)\*) | (b\*(ab\*ab\*)\*ab\*)\*ab\*)\*ab\*)(ab\*ab\*)\*ab\*)])\*

33) 
$$G = (\{S, A\}, \{a, b, c\}, P, S), \text{ com}$$
  
 $P = \{S \rightarrow aS \mid bS \mid cS \mid abcA, A \rightarrow \epsilon\}$   
ER:  $[ac] * abc[ac] *$ 

34) 
$$G = (\{S, A, B, C, D\}, \{a, b, c\}, P, S), \text{ com}$$
  
 $P = \{S \rightarrow aS \mid bS \mid cS \mid aA \mid bB \mid cC, A \rightarrow aaS \mid aaD, B \rightarrow bbS \mid bbD, C \rightarrow ccS \mid ccD, D \rightarrow aD \mid bD \mid cD \mid \epsilon\}$   
ER:  $[ac] * (aaa \mid bbb \mid ccc)[ac] *$ 

35) 
$$G = (\{S, A, B, C\}, \{a, b, c\}, P, S), \text{ com}$$
  
 $P = \{S \to A \mid B \mid C \mid \epsilon, A \to bB \mid CC \mid \epsilon, B \to aA \mid cC \mid \epsilon, C \to bB \mid cC \mid \epsilon\}$ 

ER: 
$$(a(b|c) | b(a|c) | c(a|b))*$$

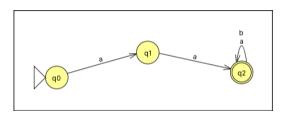
36) 
$$G = (\{S\}, \{a, b, c\}, P, S), \text{ com } P = \{S \to bS \mid cS \mid \epsilon\}$$
  
ER:  $(b|c|a(a|c)?)*$ 

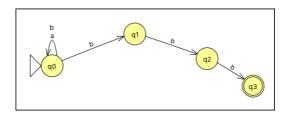
37) 
$$G = (\{S, A\}, \{a, b, c\}, P, S), \text{ com}$$
  
 $P = \{S \to aA \mid bS \mid cS \mid \epsilon, A \to aA \mid cS \mid \epsilon\}$   
ER:  $(b|c|a(b|a|c)?)*$ 

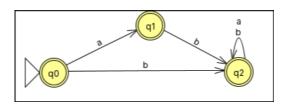
38) 
$$G = (\{S,A\}, \{a,b,c\}, P,S),$$
 com  $P = \{S \rightarrow aA \mid bS \mid cS \mid \epsilon, A \rightarrow aA \mid bB \mid cS \mid \epsilon, B \rightarrow aA \mid bS \mid epsilon\}$ 

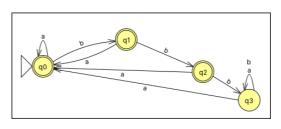
ER: (b|c|a(b|a|c)?)\*

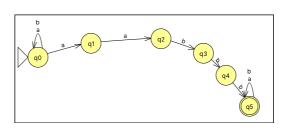
### 3 Aula 04

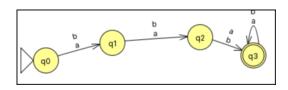


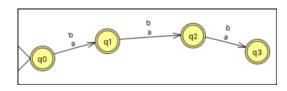


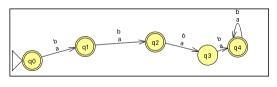


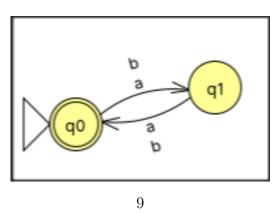


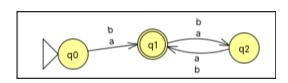


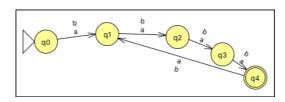


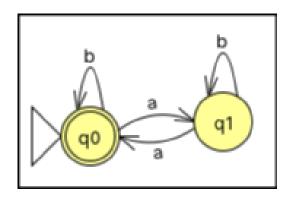


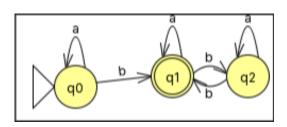


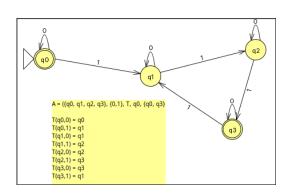


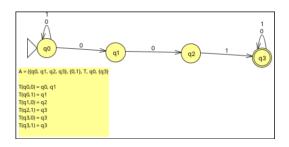


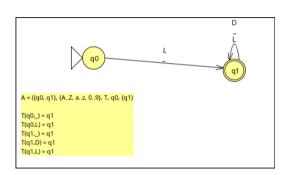


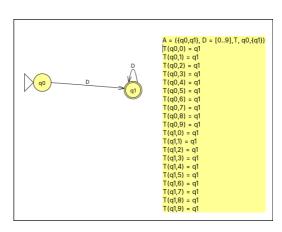


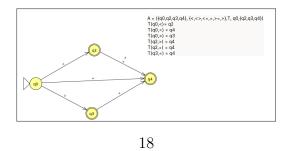












Aula 07

## 4.1 Exercício 5

4

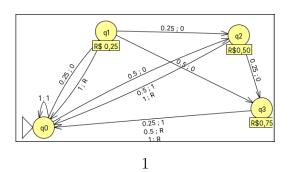


Diagrama de Estados:

• q0 (estado inicial)

$$-0.25 \to q1|S = 0$$

$$-0.50 \rightarrow q2|S=0$$

$$-1.00 \rightarrow q0|S=1$$

• q1

$$-0.25 \rightarrow q2|S=0$$

$$-\ 0.50 \rightarrow q0|S=1$$

$$-1.00 \rightarrow q0|S = R$$

• q2

$$-0.25 \rightarrow q3|S=0$$

$$-0.50 \rightarrow q0|S=1$$

$$-1.00 \rightarrow q0|S = R$$

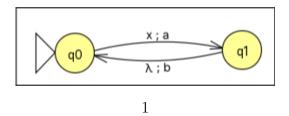
• q3

$$-\ 0.25 \rightarrow q0|S=1$$

$$-0.50 \to q0|S = R$$

$$-1.00 \to q0|S = R$$

### 4.2 Exercício 6



 $AF = (\{Parado, Subindo, Descendo\}, \{=, >, <\}, \{P, S, D\}, \delta, \gamma, q0)$ 

• Função de transição  $(\delta)$ :

Estado Atual	Condição	Próximo Estado   Saída
$q_0$	requisitado = atual	$q_0 \mid S = Parar$
$q_1$	requisitado = atual	$q_0 \mid S = Parar$

- Função Saída ( $\gamma$ ):

Estado Atual	Entrada	Saída
$q_0$	x	a
$q_1$	Subir	
Descendo	Descer	

Diagrama de Estados:

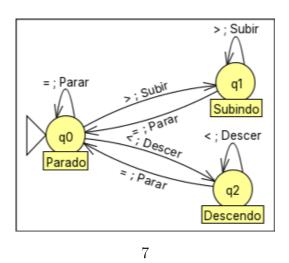
• q0 (estado inicial)

$$-x \rightarrow q1|S=a$$

• q1

$$-\lambda \rightarrow q0|S=b$$

## 4.3 Exercício 7



 $AF = (\{Parado, Subindo, Descendo\}, \{=, >, <\}, \{P, S, D\}, \delta, \gamma, q0)$ 

### • Função de transição $(\delta)$ :

Estado Atual	Condição	Próximo Estado   Saída
$q_0$	requisitado = atual	$q_0 \mid S = P$
$q_0$	requisitado > atual	$q_1 \mid S = S$
$q_0$	requisitado < atual	$q_2 \mid S = D$
$q_1$	requisitado = atual	$q_0 \mid S = P$
$q_1$	requisitado > atual	$q_1 \mid S = S$
$q_2$	requisitado = atual	$q_0 \mid S = P$
$q_2$	requisitado < atual	$q_2 \mid S = D$

### • Função Saída $(\gamma)$ :

Parado	Parar
Subindo	Subir
Descendo	Descer