



Universidade Estadual da Paraíba - UEPB  
Centro de Ciências e Tecnologia - CCT  
Departamento de Computação - DC  
Bacharelado em Ciência da Computação - BCC  
Disciplina: Linguagens Formais e Teoria da Computação - 2021.2  
Professora: Cheyenne Ribeiro - [charibeiro@servidor.uepb.edu.br](mailto:charibeiro@servidor.uepb.edu.br)

## Aula 07 - Expressões regulares

Forma equivalente de representar uma Linguagem Regular através da descrição do padrão de formação das palavras.

**0 (0|1)\* 1**

Para toda Linguagem Regular há um autômato finito que a reconhece e uma expressão regular que a descreve.

### Expressões regulares

Como criar uma ER ?

a) Um símbolo apenas: 0

Representa a linguagem formada por essa palavra apenas:  $L = \{ 0 \}$

Obs: Símbolo que representa o símbolo vazio:  $\lambda$  ou  $\epsilon$

b) Concatenação de símbolos: 01

Representa a linguagem formada pela palavra formada pela concatenação da linguagem 0 e da linguagem 1:  $L = \{ 01 \}$

$10 = L = \{10\}$

$1010 = L = \{1010\}$

c) União de símbolos: 0 | 1 (outra opção 0 + 1)

Representa a linguagem formada pela união da linguagem 0 e da linguagem 1 :

$L = \{0\}$

$L = \{1\}$

$L = \{0, 1\}$

$01 | 10 | 11 | 00 | 0 | 1 \quad L = \{0, 1, 00, 01, 10, 11\}$

d) Fechamento de Kleene (ou operação estrela):  $0^*$

Representa a linguagem que contém todas as palavras formadas pela concatenação do símbolo 0, nenhuma vez ou inúmeras vezes, sem limite superior. A linguagem é infinita:

$$L = \{\epsilon, 0, 00, 000, 0000, 00000, \dots\}$$

$$0^0 = \epsilon$$

$$0^1 = 0$$

$$0^2 = 00$$

$$0^3 = 000$$

$$0^4 = 0000$$

...

Obs.: A operação é aplicada no símbolo apenas imediatamente à esquerda.

Podemos utilizar parênteses para delimitar as expressões.

Novas expressões são formadas a partir da junção das expressões mais simples para descrever linguagens mais complexas.

Exemplos:

$$0(0|1) = L = \{00, 01\} = \{\text{todas as palavras que começam com 0 e têm tamanho 2}\}$$

$$(0|1)0 = \{00, 10\}$$

$$L = \{0\}$$

$$L = \{0, 1\}$$

$$L = \{00, 01\} = \{|w| = 2 \text{ e } w \text{ tem prefixo } 0\}$$

$$(0|1)0$$

$$L = \{00, 10\}$$

$$0 | 10 = \{0, 10\}$$

$$(01 | 01)0 = \{010\}$$

$$(0|1)(0|1) = \{00, 01, 10, 11\} = \{|w| = 2\}$$

**01\***

$L = \{ 0, 01, 011, 0111, 01111, 011111, 0111111, \dots \}$

**0\*1**

$0^* = \{\epsilon, 0, 00, 000, 0000, 00000, \dots\}$

$1 = \{1\}$

$L = \{ 1, 01, 001, 0001, 00001, 000001, 00000001, \dots \}$

**(01)\***

$L = \{\epsilon, 01, 0101, 010101, 01010101, 0101010101, 010101010101, \dots\}$

**(0|1)\***

$(0|1)^0 = \epsilon$

$(0|1)^1 = \{0, 1\}$

$(0|1)^2 = \{00, 01, 10, 11\}$

$(0|1)(0|1)$

00, 01, 10, 11

$(0|1)^3 = (0|1)(0|1)(0|1) = \{000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111\}$

...

$L = \{\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111, 0000, 00001, \dots\}$

**0(0|1) = {00, 01}**

**0(0|1)\***

$L = \{0\}$

$L = \{\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111, 0000, 00001, \dots\}$

$L = \{0, 00, 01, 000, 001, 010, 011, 0000 \dots\}$

**$10(0|1)^*01$**

**$100 \mid 1^*01$**

1001  
10 01

$L = \{1001, 10001, 10101, 100001, 100101, \dots\}$

**$(0|1)^*00(0|1)^*$**

$L = \{00, 000, 001, 0000, 0001, 0010, 0011, 00000, 100, 1000, 0100 \dots, 1001, 100001, \dots\}$

$L = \{w \text{ pertence a } \Sigma^* = \{0,1\}^* \mid |w| = 4\}$

$L = \{0000, 0001, 0010, 0011, 0100, \dots, 1111\}$

$(0|1)(0|1)(0|1)(0|1)^*$

## **Bibliografia**

Capítulo 1, pg 54, do livro do Sipser  
Capítulo 3, pg 89, do livro do Hopcroft