

FUNDAMENTOS TEÓRICOS DA COMPUTAÇÃO

--- EXPRESSÕES REGULARES ---

Definição

Linguagens Regulares

Há três formalismos para representar Linguagens Regulares

- 1) **Autômato Finito**, que é um formalismo operacional ou reconhecedor baseado em sistema de estados finitos básico
- 2) **Expressão Regular**, que é um formalismo denotacional, ou gerador, que é definida a partir de três mecanismos básicos: conjuntos básicos, união e concatenação
- 3) **Gramática regular**, que é um formalismo axiomático, ou gerador, cujas restrições estão na forma das regras de produção



Linguagens Regulares

Uma Linguagem Regular é **reconhecida** por uma **Autômato Finito**, ou seja, o AF reconhece se uma palavra pertence ou não a uma linguagem

A Linguagem Regular pode ser **expressa** (ou descrita) através de outro mecanismo, que é a **Expressão Regular**

Mas o que é uma expressão regular?

Expressão Regular

Podemos usar **operações aritméticas** para construir expressões tais como $(5 + 3) \times 4$, cujo resultado é 32

Da mesma forma, podemos usar **operações regulares** para construir expressões que descrevem linguagens, que são chamadas de **expressões regulares**, por exemplo: $(0 \cup 1)0^*$

A linguagem acima consiste de todas as cadeias que iniciam com um 0 ou 1 seguido por qualquer número de 0

O símbolo \circ da concatenação é implícito nas expressões regulares, que seria o mesmo que $(0 \cup 1) \circ 0^*$

Expressão Regular

Toda **linguagem regular** pode ser descrita por uma **expressão regular**

Exemplo: construa uma expressão regular que aceite/gere qualquer palavra do alfabeto $\{a,b\}$ que comece com a ou b e termine com a subpalavra aa

Resposta: $(a + b)aa$

Palavras aceitas: $\{aaa, baa\}$

Expressão Regular

As ERs são representações de linguagens por meio de operações sobre conjuntos, porém permitem apenas uma pequena gama de operações. As ERs permitem apenas as seguintes operações:

- Agrupamento
- Fechode Kleene
- Concatenação
- União

Nas ERs, os conjuntos não são denotados por meio de $\{a, b, c\}$

Exemplo: $r = a^*ba^*ba^*$

Palavras aceitas: $\{bb, abba, aababaa, \dots\}$

Operadores

A representação do símbolo é feita simplesmente pelo próprio símbolo. Exemplo: $L = \{0\}$, temos $r = 0$

A representação de $\{\varepsilon\}$ é feita simplesmente por ε . Exemplo: $L = \{\varepsilon\}$, temos $r = \varepsilon$

A **concatenação**, assim como na representação por conjuntos, é feita pela sequência daquilo que se quer concatenar
Exemplo: $L = \{0\}\{1\}\{0\}\{1\}$, temos $r = 0101$

A **união** é representada pelo símbolo de **adição** ("+")

Exemplo 1: $L = \{a, b\}$, temos $r = a + b$

Exemplo 2: $L = \{1, 01, 23\}$, temos $r = 1 + 01 + 23$

Exemplo 3: $L = \{12\} \cup \{21\}$, temos $r = 12 + 21$

Operadores

O **agrupamento** é representado por um **par de parênteses**

Exemplo 1: $L = \{aa\}(\{bb\} \cup \{cc\})$, temos $r = aa(bb + cc)$

Exemplo 2: $L = \{1\}\{2,3\}$, temos $r = 1(2 + 3)$

Exemplo 3: $L = \{0,1\}\{111\}\{0,00,1,11\}$,
temos $r = (0 + 1)111(0 + 00 + 1 + 11)$

O **fecho de Kleene** é representado por um asterisco ("*")

Exemplo 1: $L = \{x\}^*$, temos $r = x^*$

Exemplo 2: $L = \{0\}^*\{1\}^*$, temos $r = 0^*1^*$

Exemplo 3: $L = \{00\}^*$, temos $r = (00)^*$

Expressão Regular - base da indução

Diz-se que R é uma expressão regular se R for:

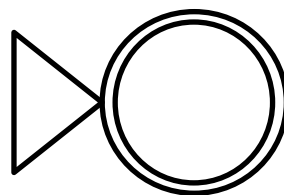
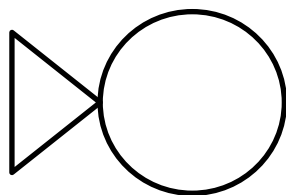
1. \emptyset é uma expressão regular que denota a linguagem vazia
2. ε é uma expressão regular que denota a linguagem com a cadeia vazia
3. x é uma expressão regular (para qualquer $x \in \Sigma$) que denota a linguagem $\{x\}$
4. $(R_1 \cup R_2)$, onde R_1 e R_2 são expressões regulares,
5. $(R_1 \circ R_2)$, onde R_1 e R_2 são expressões regulares, ou
6. (R_1^*) , onde R_1 é uma expressão regular

Expressão Regular - passo da indução

Não confunda as expressões regulares \emptyset e ε

A expressão ε representa a linguagem que contém uma única string, isto é, a cadeia vazia

Por outro lado, \emptyset representa a linguagem que não contém nenhuma string



Expressão Regular - Precedência

Na ausência de parêntesis adota-se a seguinte precedência:

O fecho de Kleene tem precedência sobre a concatenação

A concatenação tem precedência sobre a união

Portanto, a ER 01^* é o mesmo que $0(1^*)$ e não $(01)^*$

ER nula

A ER que não aceita nenhuma palavra é denotada por \emptyset . Observe que $(r = \emptyset) \neq (r = \varepsilon)$

A **concatenação** de qualquer ER com a ER nula equivale à ER nula

$$r = r_1 \emptyset r_2 \Rightarrow r = \emptyset$$

A união da ER nula com qualquer outra ER não altera o resultado

$$r = r_1 + \emptyset + r_2 \Rightarrow r = r_1 + r_2$$

O fecho de Kleene sobre a ER nula gera a ER ε

$$\emptyset^* = \varepsilon$$

Exemplos

Conjuntos	Expressões Regulares
$L = \{0,1\}^*\{\varepsilon, 0,1\}$	$r = (0 + 1)^*\{\varepsilon + 0 + 1\}$
$L = \{01\}^+$	$r = 01(01)^*$
$L = (\{ab\}\{c\}^*)^+$	$r = abc^*(abc^*)^*$

* A forma básica das ERs não permite repetições do tipo "uma ou mais vezes"

Operadores de quantidade

Asterisco (*): significa **zero** ou **muitas** ocorrências do que vem antes

Exemplo 1: **ab***

Significa que esta linguagem aceita palavras que iniciam com **a** concatenado com zero ou muitos **b**

Palavras aceitas: **a**, **abbbbbbb**, **ab**, **abbbbbbbbbbbbbbb**, **abb**

Exemplo 2: **ab*a**

Significa que esta linguagem aceita palavras que iniciam com **a** concatenado com zero ou muitos **b** concatenado com **a** no final

Palavras aceitas: **aa**, **abbbbbbbba**, **aba**, **abbbbbbbbbbbbbba**, **abba**

Exemplo 3: **(a+b)*aa**

Significa que esta linguagem só aceita palavras que têm o sufixo **aa**

Palavras aceitas: **aa**, **aaaaaa**, **abaa**, **bbacabaa**, **bbaa**

Exemplos de linguagens geradas

ER	Linguagem
aa	somente a palavra aa
ba^*	todas as palavras que iniciam por b seguido por zero ou vários a
$(a+b)^*$	todas as palavras sobre o alfabeto $\{a, b\}$
$(a+b)^*aa(a+b)^*$	todas as palavras contendo aa como subpalavra
$a^*ba^*ba^*$	todas as palavras contendo zero ou vários a , seguido por um b , seguido por zero ou vários a , seguido por um b , seguido por zero ou vários a
$(a+\epsilon)(b+ba)^*$	todas as palavras contendo zero ou um a , seguido por b ou ba zero ou várias vezes

Exemplo – quais as ERs

Seja o alfabeto $\{a,b\}$, escreva ERs das seguintes linguagens

Linguagem	ER
Palavras de tamanho igual a 2	$(a+b) (a+b)$
Possuem comprimento maior ou igual a 2	$(a+b) (a+b) (a+b)^*$
Possuem comprimento par	$((a+b) (a+b))^*$
Possuem comprimento ímpar	$(a+b) (a+b)^*$ $(a+b)^* (a+b)$
Possuem comprimento múltiplo de 4	$((a+b) (a+b) (a+b) (a+b))^*$
Possuem comprimento divisível por 3	$(a+b) ((a+b) (a+b) (a+b))^*$

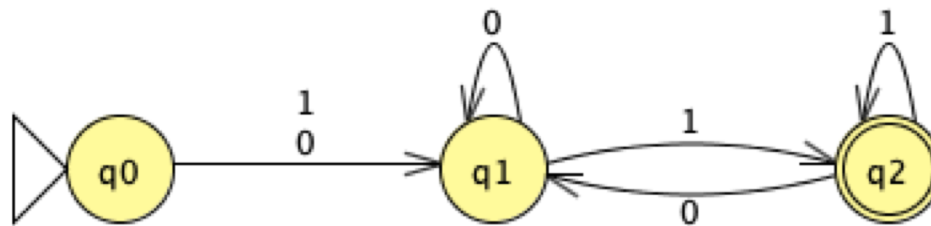
Exemplo – quais as ERs

Seja o alfabeto $\{a,b\}$, escreva ERs das seguintes linguagens

Linguagem	ER
Número de a é exatamente igual a 2	$b^* \mathbf{a} b^* \mathbf{a} b^*$
Número de a é pelo menos igual a 2	$b^* \mathbf{a} b^* \mathbf{a} (a+b)^*$
Palavras que iniciam com a	$\mathbf{a} (a+b)^*$
Palavras que terminam com a	$(a+b)^* \mathbf{a}$
Palavras contendo pelo menos um a	$(a+b)^* \mathbf{a} (a+b)^*$
Palavras que iniciam e terminam por símbolos diferentes	$(\mathbf{a} (a+b)^* \mathbf{b}) + (\mathbf{b} (a+b)^* \mathbf{a})$
Palavras que iniciam e terminam pelo mesmo símbolos	$(\mathbf{a} (a+b)^* \mathbf{a}) + (\mathbf{b} (a+b)^* \mathbf{b})$

ER para autômato

Escreva a expressão regular do seguinte autômato



$$(0+1) (0^*11^*) (0^*11^*)^*$$

$$\omega = 10001$$

$$1 \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

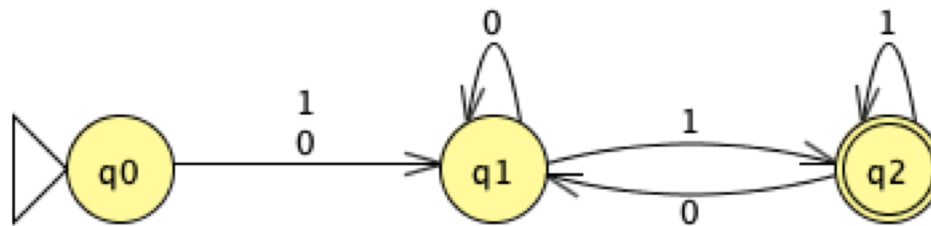
$$000 \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

$$1 \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

$$\varepsilon \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

ER para autômato

Escreva a expressão regular do seguinte autômato



$$(0+1) (0^*11^*) (0^*11^*)^*$$

$$\omega = 10001011$$

$$1 \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

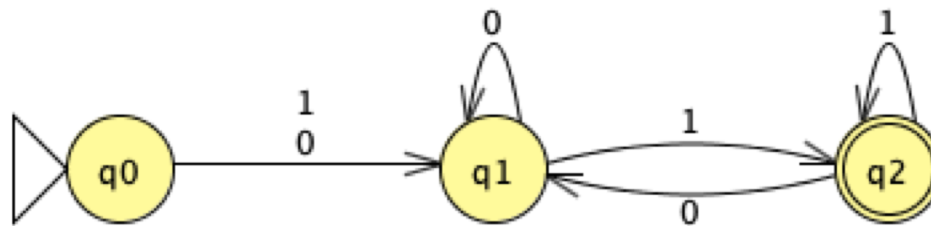
$$000 \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

$$1 \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

$$\underbrace{011}_{\omega} \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

ER para autômato

Escreva a expressão regular do seguinte autômato



$$(0+1) (0^*11^*) (0^*11^*)^*$$

$$\omega = 1000101101$$

$$1 \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

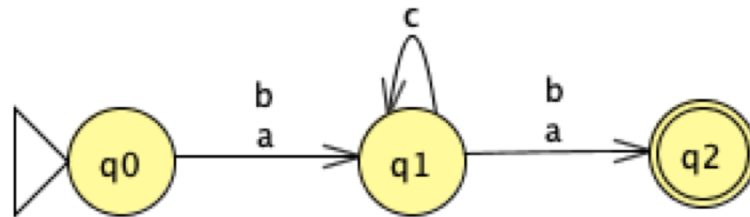
$$000 \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

$$1 \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

$$\underbrace{011}_{\text{}} \underbrace{01}_{\text{}} \rightarrow (0 + 1)(0^*11^*)(0^*11^*)^*$$

ER para autômato

Escreva a expressão regular do seguinte autômato



$(a+b) c^* (a+b)$

