# Fecho em Expressões Regulares

Esdras Lins Bispo Jr. bispojr@ufg.br

Linguagens Formais e Autômatos Bacharelado em Ciência da Computação

11 de dezembro de 2017





## Plano de Aula

Revisão

- 2 Equivalência entre ERs e AFNs
- 3 Instrução pelos Colegas





## Sumário

- Revisão
- 2 Equivalência entre ERs e AFNs
- Instrução pelos Colegas





Seja a expressão regular R=0. L(R) é igual a

- (A) 0
- (B) ∅
- (C) {0}
- (D)  $\epsilon$





Seja a expressão regular  $R = (+ \cup - \cup \epsilon)(D^+ \cup D^+.D^* \cup D^*.D^+)$  em que  $D = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ . R pode gerar a cadeia...

- (A) 5.47
- (B) 6.000.000
- (C) 5.6 + 6.78
- (D)  $-\epsilon$





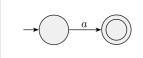
Seja a expressão regular  $R = (+ \cup - \cup \epsilon)(D^+ \cup D^+.D^* \cup D^*.D^+)$  em que  $D = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ . R pode gerar a cadeia...

- (A) 192.168.0.1
- (B) 045.
- (C) .47 +
- (D) Ø





Qual expressão regular gera a linguagem reconhecida por este AFN



- (A) a
- (B)  $a^*$
- (C)  $a^+$
- (D)  $a\Sigma^*$





Qual expressão regular gera a linguagem reconhecida por este AFN



- (A) a
- (B) ∅
- (C)  $\{\epsilon\}$
- (D)  $\epsilon$





Qual expressão regular gera a linguagem reconhecida por este AFN



- (A) a
- (B) ∅
- (C)  $\{\epsilon\}$
- (D)  $\epsilon$





## Sumário

- Revisão
- 2 Equivalência entre ERs e AFNs
- Instrução pelos Colegas





### Teorema

#### Teorema 1.54

Uma linguagem é regular se e somente se alguma expressão regular a descreve.

- Lema 1.55: Uma linguagem é descrita por uma expressão regular, então ela é regular.
- Lema 1.60: Se uma linguagem é regular, então ela é descrita por uma expressão regular.





#### Lema 1.55

Uma linguagem é descrita por uma expressão regular, então ela é regular.

#### Prova

Vamos converter R num AFN N. Consideramos os seis casos na descrição formal de expressões regulares:

- Três casos básicos;
- Três casos gerais.





#### Prova do Lema 1.55

• R = a para algum a em  $\Sigma$ . Então  $L(R) = \{a\}$ , e o seguinte AFN reconhece L(R).



Formalmente,  $N = (\{q_1, q_2\}, \Sigma, \delta, q_1, \{q_2\})$ , em que  $\delta$  se divide em dois casos:

• 
$$\delta(q_1, a) = \{q_2\}$$





#### Prova do Lema 1.55



Então  $L(R) = \{\epsilon\}$ , e o seguinte AFN reconhece L(R).



Formalmente,  $N = (\{q_1\}, \Sigma, \delta, q_1, \{q_1\})$ , em que  $\delta(r, b) = \emptyset$  para quaisquer r e b.





#### Prova do Lema 1.55

**3**  $R = \emptyset$ . Então  $L(R) = \emptyset$ , e o seguinte AFN reconhece L(R).



Formalmente,  $N = (\{q_1\}, \Sigma, \delta, q_1, \emptyset)$ , em que  $\delta(r, b) = \emptyset$  para quaisquer  $r \in b$ .

#### Casos gerais

- $Q R = R_1 \cup R_2$
- $R = R_1 \circ R_2$

Para os três casos gerais, utilizamos as provas de que as linguagens regulares são fechadas sob as operações de regulares ■



# Prova do Lema 1.55

### Casos gerais

- $Q R = R_1 \cup R_2$
- $R = R_1 \circ R_2$

Para os três casos gerais, utilizamos as provas de que as linguagens regulares são fechadas sob as operações de regulares ■





### Teorema

#### Teorema 1.54

Uma linguagem é regular se e somente se alguma expressão regular a descreve.

- Lema 1.55: Uma linguagem é descrita por uma expressão regular, então ela é regular. 

  \[
  \square
  \]
- Lema 1.60: Se uma linguagem é regular, então ela é descrita por uma expressão regular. ???





## Sumário

- Revisão
- Equivalência entre ERs e AFNs

Instrução pelos Colegas





Se  $\Sigma$  é o alfabeto da linguagem, a expressão regular simplificada  $\Sigma^k$  gera a linguagem composta por...

- (A) todas as k cadeias com símbolos de  $\Sigma$
- (B) todas as cadeias com símbolos k em  $\Sigma$
- (C) todas as cadeias de comprimento k em  $\Sigma$
- (D) todas as cadeias de comprimento até k em  $\Sigma$





Indique a afirmação <u>incorreta</u> sobre os autômatos finitos não-determinísticos generalizado (AFNG).

- (A) o seu estado inicial deve ter setas de transição indo para todos os demais estados.
- (B) tem um único estado final que recebe setas de transição vindo de todos os demais estados.
- (C) as suas setas de transição podem ser uma expressão regular, lendo assim blocos de símbolos da entrada dada.
- (D) deve existir sempre setas de transição indo de qualquer estado para qualquer outro estado, incluindo laços.





Um dos processos possíveis de converter um AFN em uma expressão regular equivalente é através do uso de um AFNG. <u>Não</u> faz parte deste processo...

- (A) transformar o AFN em um AFNG equivalente
- (B) garantir que cada AFNG tem setas de transições  $\epsilon$  saindo do estado inicial para todos os outros demais estados.
- (C) converter cada AFNG gerado de k estados em um outro AFNG equivalente com k-1 estados (sendo k>2).
- (D) obter a expressão regular através da única seta de transição do AFNG, quando houver apenas dois estados.



Qual a expressão regular que gera a linguagem reconhecida por este AFN

- (A)  $a^*b(a \cup b)^*$
- (B)  $a^*(ba \cup b)^*$
- (C)  $a^*(b \cup ab)^*$
- (D)  $ab^*(a \cup b)^*$





Quantos AFNGs são criados para realizar o processo de conversão de um AFN, com cinco estados, em uma ER?

- (A) 5
- (B) 6
- (C) 3
- (D) 1





# Fecho em Expressões Regulares

Esdras Lins Bispo Jr. bispojr@ufg.br

Linguagens Formais e Autômatos Bacharelado em Ciência da Computação

11 de dezembro de 2017



