

Equivalência entre ERs e AFNs

Esdras Lins Bispo Jr.
bispojr@ufg.br

Linguagens Formais e Autômatos
Bacharelado em Ciência da Computação

05 de dezembro de 2017

Plano de Aula

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

Sumário

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

Exemplos

Exemplo 1.51

$(0 \cup 1)^*$

Outro exemplo...

Σ^*

Outro exemplo...

Σ^*1

Outro exemplo...

$(0\Sigma^*) \cup (\Sigma^*1)$

Definição de ER

Definição

Dizemos que R é uma **expressão regular** se R for

- ① a para algum $a \in \Sigma$;
- ② ϵ ;
- ③ \emptyset ;
- ④ $(R_1 \cup R_2)$, em que R_1 e R_2 são expressões regulares;
- ⑤ $(R_1 \circ R_2)$, em que R_1 e R_2 são expressões regulares; ou
- ⑥ $(R_1)^*$, em que R_1 é expressão regular.

Cuidado!!!

Não confunda ϵ com \emptyset !!!

Exemplos

Exemplo 1.53

- 0^*10^*
- $\Sigma^*1\Sigma^*$
- $\Sigma^*001\Sigma^*$
- $1^*(01^+)^*$
- $(\Sigma\Sigma)^*$
- $(\Sigma\Sigma\Sigma)^*$
- $01 \cup 10$
- $0\Sigma^* \cup 1\Sigma^*1 \cup 0 \cup 1$
- $(0 \cup \epsilon)1^*$
- $(0 \cup \epsilon)(1 \cup \epsilon)$
- $1^*\emptyset$
- \emptyset^*

Sumário

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

Pergunta 1

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

- (A) 0
- (B) \emptyset
- (C) $\{0\}$
- (D) ϵ

Pergunta 2

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) - ϵ

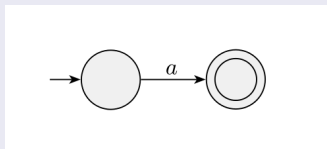
Pergunta 3

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) \emptyset

Pergunta 4

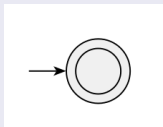
Qual expressão regular gera a linguagem reconhecida por este AFN



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

Pergunta 5

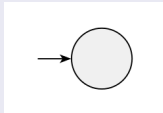
Qual expressão regular gera a linguagem reconhecida por este AFN



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

Pergunta 6

Qual expressão regular gera a linguagem reconhecida por este AFN



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

Sumário

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

Teorema

Teorema 1.54

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

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.

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.

Prova do Lema

Lema 1.55

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

Prova do Lema

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:

Prova do Lema

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

Prova do Lema 1.55

- 1 $R = a$ para algum a em Σ .

Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

- 1 $R = a$ para algum a em Σ .

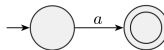
Então $L(R) = \{a\}$, e o seguinte AFN reconhece $L(R)$.

Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

- 1 $R = a$ para algum a em Σ .

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

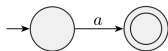


Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

- ① $R = a$ para algum a em Σ .

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



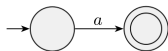
Formalmente, $N = (\{q_1, q_2\}, \Sigma, \delta, q_1, \{q_2\})$, em que δ se divide em dois casos:

Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

- ① $R = a$ para algum a em Σ .

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 δ se divide em dois casos:

- ① $\delta(q_1, a) = \{q_2\}$
- ② $\delta(r, b) = \emptyset$ (para $r \neq q_1$ ou $b \neq a$)

Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

② $R = \epsilon.$

Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

② $R = \epsilon$.

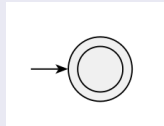
Então $L(R) = \{\epsilon\}$, e o seguinte AFN reconhece $L(R)$.

Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

2 $R = \epsilon$.

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

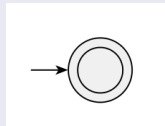


Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

2 $R = \epsilon$.

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

Prova do Lema 1.55

3 $R = \emptyset$.

Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

3 $R = \emptyset$.

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

Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

3 $R = \emptyset$.

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



Prova do Lema

Prova do Lema 1.55

3 $R = \emptyset$.

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



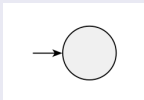
Formalmente, $N = (\{q_1\}, \Sigma, \delta, q_1, \emptyset)$,
em que $\delta(r, b) = \emptyset$ para quaisquer r e b .

Prova do Lema

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 e b .

Casos gerais

4 $R = R_1 \cup R_2$

5 $R = R_1 \circ R_2$

6 $R = R_1^*$

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

4 $R = R_1 \cup R_2$

5 $R = R_1 \circ R_2$

6 $R = R_1^*$

Prova do Lema 1.55

Casos gerais

- ④ $R = R_1 \cup R_2$
- ⑤ $R = R_1 \circ R_2$
- ⑥ $R = R_1^*$

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. ✓
- **Lema 1.60:** Se uma linguagem é regular, então ela é descrita por uma expressão regular. ???

Equivalência entre ERs e AFNs

Esdras Lins Bispo Jr.
bispojr@ufg.br

Linguagens Formais e Autômatos
Bacharelado em Ciência da Computação

05 de dezembro de 2017