

Lista de Exercícios: Autômatos Finitos

Teoria da Computação
Prof^a. Jerusa Marchi

1. Converta o seguinte AFND para AFD:

δ	a	b	ε
$\rightarrow *q_0$	—	q_1	q_2
q_1	$\{q_1, q_2\}$	q_2	—
q_2	q_0	—	—

2. Apresente o diagrama de transição de estados dos AFND que reconhecem as uniões de linguagens abaixo. Construa estes Autômatos Finitos baseando-se na prova de que a união de Linguagens Regulares é uma linguagem regular.

(a) $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^* \text{ e } w \text{ começa com } 1 \text{ e termina com } 0\}$ e $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^* \text{ e } w \text{ contém pelo menos } 3 \text{ 1's}\}$

(b) $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^* \text{ e } w \text{ contém a subcadeia } 0101, \text{ isto é, } w = x0101y \text{ para algum } x \text{ e } y\}$
e $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^* \text{ e } w \text{ não contém a subcadeia } 110\}$

3. Apresente o diagrama de transição de estados dos AFND que reconhecem as concatenações das linguagens abaixo. Construa estes Autômatos Finitos baseando-se na prova de que a concatenação de Linguagens Regulares é uma linguagem regular.

(a) $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^* \text{ e o comprimento de } w \text{ é no máximo } 5\}$ e $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^* \text{ e toda posição ímpar de } w \text{ é } 1\}$

(b) $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^* \text{ e } w \text{ contém pelo menos } 3 \text{ 1's}\}$ e $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^+ \}$

4. Apresente o diagrama de transição de estados dos AFND que reconhecem o fechamento (estrela) das linguagens abaixo. Construa estes Autômatos Finitos baseando-se na prova de que o fechamento de Linguagens Regulares é uma linguagem regular.

(a) $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^* \text{ e } w \text{ contém pelo menos } 3 \text{ 1's}\}$

(b) $L = \{w \mid w \in \Sigma = \{0, 1\}^* \text{ e } w \text{ contém pelo menos dois } 0\text{'s e no máximo um } 1\}$

5. Converta os AFND obtidos nos exercícios anteriores em AFD.