## Folha Prática 3

**1.** Seja  $M=(S,\Sigma,\delta,s_1,\{s_3,s_4\})$  um AFND, com  $S=\{s_1,s_2,s_3,s_4\},\Sigma=\{\mathtt{a},\mathtt{b}\}$  e função de transição  $\delta$ definida de  $S \times \{a, b\}$  em  $2^S$  por:

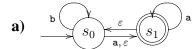
$$\begin{array}{lll} \delta(s_1, \mathsf{b}) = \{s_2, s_3, s_1\} & \delta(s_1, \mathsf{a}) = \{s_1, s_2\} & \delta(s_2, \mathsf{a}) = \{\} \\ \delta(s_3, \mathsf{a}) = \{s_3\} & \delta(s_3, \mathsf{b}) = \{\} & \delta(s_4, \mathsf{a}) = \{s_1, s_3\} & \delta(s_4, \mathsf{b}) = \{s_4\} \end{array}$$

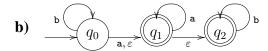
$$\delta(s_1, \mathbf{a}) = \{s_1, s_2\}$$
  
 $\delta(s_2, \mathbf{b}) = \{\}$ 

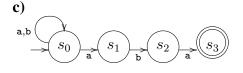
$$\delta(s_2, \mathbf{a}) = \{ \}$$
  
 $\delta(s_4, \mathbf{a}) = \{ s_1, s_2 \}$ 

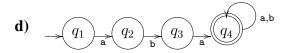
$$\delta(s_2, \mathbf{b}) = \{s_4\}$$
$$\delta(s_4, \mathbf{b}) = \{s_4\}$$

- a) Represente o diagrama de transição do autómato M.
- b) Justifique que as palavras de  $\Sigma^*$  que terminam em b pertencem a  $\mathcal{L}(M)$ . Dê exemplo de palavras de  $\mathcal{L}(M)$  que não terminam em b. Dê exemplo de palavras de  $\Sigma^*$  que não pertencem a  $\mathcal{L}(M)$ .
- c) Por aplicação do método de conversão de um AFND num AFD equivalente, determine o diagrama de transição de um AFD M' equivalente a M. Os estados de M' devem ser designados por subconjuntos de S e, em vez de seguir a construção genérica (que teria  $2^{|S|} = 2^4 = 16$  estados), crie apenas os **estados** acessíveis do estado inicial de M', ou seja, os acessíveis de  $\{s_1\}$ .
- d) Descreva informalmente a linguagem reconhecida pelos autómatos M e M'. Justifique sucintamente a resposta, através da análise do diagrama de transição de M'.
- **2.** Recorde que a linguagem  $\mathcal{L}(A)$  que é aceite (ou reconhecida) por um autómato finito A de alfabeto  $\Sigma$ é o conjunto das palavras de  $\Sigma^*$  que podem levar o autómato A do estado inicial a algum estado final sendo totalmente consumidas. Determine  $\mathcal{L}(A)$  para os autómatos finitos representados pelos diagramas de transição seguintes, com  $\Sigma = \{a, b\}$ .









Nota: Nenhum dos diagramas de transição de 2. pode representar um AFD (segundo a definição dada). Todos podem representar AFNDs- $\varepsilon$  e apenas **2c**) e **2d**) podem representar um AFND. Para a questão, entenda todos como AFNDs- $\varepsilon$ .

- 3. Por aplicação do método de construção baseado em subconjuntos, determine um AFD equivalente para cada um dos autómatos representados e 2.
- 4. Apresente o diagrama de transição de um AFND que reconheça a linguagem de alfabeto {0, 1} indicada em cada alínea. Deve tirar partido do não determinismo.
- a)  $\{0,1\}^*\{00\}$
- **c)** {0,11,101}\*{00} **d)** {01,00}\*{0,1}
  - e)  $\{0\}\{1\}^*\{00\} \cup \{00\}^*$

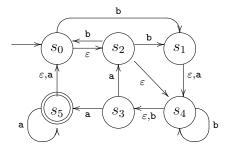
**b**) {01}\*{00}

- **f)**  $\{\varepsilon, 0, 1001, 111, 010, 10111\}$

**5.** Prove que se L é uma linguagem **finita** de alfabeto  $\Sigma$  então L pode ser reconhecida por um AFND com no máximo  $2 + \sum_{x \in L, |x| > 1} (|x| - 1)$  estados.

Por exemplo,  $\{\varepsilon, 0, 111, 1011\}$  pode ser reconhecida por um AFND com 7 estados,  $\{\varepsilon, 0, 1\}$  por um AFND com 2 estados, e  $\{\varepsilon\}$  por um AFND com um estado.

**6.** Seja  $A = (S, \Sigma, \delta, s_0, F)$  o AFND- $\varepsilon$  representado abaixo, com  $\Sigma = \{a, b\}$ .



- a) Indique o valor de  $\delta(s_0, \varepsilon)$ ,  $\delta(s_5, a)$ ,  $Fecho_{\varepsilon}(s_3)$  e  $Fecho_{\varepsilon}(s_1)$ .
- **b)** Dê exemplo de  $x, y \in \Sigma^*$  tais que  $x \in \mathcal{L}(A)$  e  $y \notin \mathcal{L}(A)$ . Explique.
- c) Desenhe o diagrama de transição do AFD que resulta de A por aplicação do método de conversão. Indique apenas estados acessíveis do *estado inicial do AFD* e use *conjuntos* para designar os estados.
- **d)** Que significado têm tais conjuntos no método de conversão? Quantos estados tem o AFD se se indicar os estados não acessíveis do seu estado inicial? Por que razão esses estados não são relevantes?