

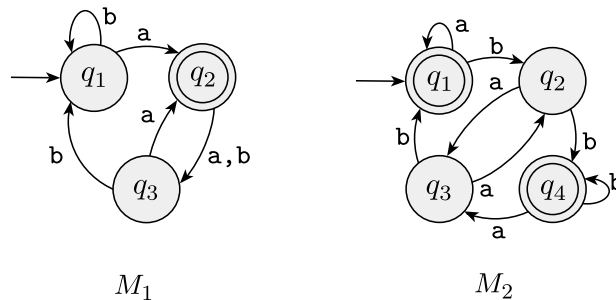
CCA0926-Linguagens Formais e Autômatos

Bacharelado em Ciência da Computação

Prof. Dr. Paulo César Rodacki Gomes

Lista de exercícios - 02

1. A figura abaixo mostra os diagramas de estado de dois AFDs M_1 e M_2 . Responda as seguintes perguntas para cada uma dessas máquinas.



- Qual é o estado inicial?
 - Qual é o conjunto de estados de aceitação?
 - Qual é a sequência de estados que a máquina passa ao computar a cadeia de entrada **aabb**?
 - A máquina aceita a cadeia **aabb**?
 - A máquina aceita a cadeia ε ?
2. Escreva as descrições formais das duas máquinas do exercício anterior.
3. A descrição formal de um AFD M é $(\{q_1, q_2, q_3, q_4, q_5\}, \{u, d\}, \delta, q_3, \{q_3\})$, em que δ é dado pela tabela abaixo. Construa (desenhe) o diagrama de estados de M .

	u	d
q_1	q_1	q_2
q_2	q_1	q_3
q_3	q_2	q_4
q_4	q_3	q_5
q_5	q_4	q_5

4. Considere a generalização da máquina M_5 com o mesmo alfabeto $\Sigma = \{\langle RESET \rangle, 0, 1, 2\}$. Para cada $i \geq 1$, seja A_i a linguagem de todas as cadeias cuja soma dos números é um múltiplo de i , exceto que a soma é reiniciada para 0 sempre que aparecer o símbolo $\langle RESET \rangle$.
- Para cada A_i formulamos o autônomo B_1 que reconhece A_i . $B_i = (Q_i, \Sigma, \delta_i, q_0, \{q_0\})$ onde:

- Q_i é o conjunto de i estados $\{q_0, q_1, q_2, \dots, q_{i-1}\}$
- Definimos a função de transição δ_i de forma que, para cada j , se B_i está em q_j , a soma atual é j modulo i .

- Para cada q_j , seja:

$$\begin{aligned}\delta_i(q_j, 0) &= q_j, \\ \delta_i(q_j, 1) &= q_k, \text{ onde } k = j + 1 \text{ modulo } i, \\ \delta_i(q_j, 2) &= q_k, \text{ onde } k = j + 2 \text{ modulo } i, \text{ e} \\ \delta_i(q_j, \langle RESET \rangle) &= q_0.\end{aligned}$$

Pede-se:

- Desenhe os diagramas de estado dos AFs B_4 e B_5 , ou seja, que reconhecem as linguagens A_4 e A_5 respectivamente.
 - Faça testes para cadeias aceitas e não aceitas nos dois autômatos (incluindo também o símbolo $\langle RESET \rangle$ na cadeia de entrada.
- Se $\sigma \in \Sigma$, onde Σ é um alfabeto, então (assinale a alternativa **FALSA**):
 - σ é uma linguagem;
 - σ é um símbolo.
 - σ é uma cadeia.
 - σ é uma cadeia unitária.
 - Quantos símbolos (no mínimo) um alfabeto precisa possuir para poder gerar 1.000 cadeias distintas de comprimento 5?
 - 4;
 - 5;
 - 3;
 - 6.
 - Quantas cadeias de comprimento menor ou igual a 3 é possível construir com um alfabeto de 3 símbolos?
 - 40;
 - 27;
 - 39;
 - 36.
 - Considere $\Sigma = \{\sigma\}$. Quantos elementos existem em Σ^* ?
 - 0;
 - 1;
 - 2;
 - infinitos.
 - Linguagem formal finita é:
 - um conjunto finito de cadeias de comprimento infinito sobre um alfabeto infinito;
 - um conjunto finito de cadeias de comprimento finito sobre um alfabeto infinito;
 - um conjunto finito de cadeias de comprimento finito sobre um alfabeto finito;
 - um conjunto finito de cadeias de comprimento infinito sobre um alfabeto finito.
 - Os termos ε , \emptyset , $\{\varepsilon\}$ e $\{\emptyset\}$ denotam, respectivamente:
 - o conjunto vazio, a cadeia vazia, o conjunto unitário formado pelo conjunto vazio e o conjunto unitário formado pela cadeia vazia;
 - a cadeia vazia, o conjunto formado pela cadeia vazia, o conjunto vazio e o conjunto unitário formado pelo conjunto vazio;
 - o conjunto unitário formado pela cadeia vazia, o conjunto unitário formado pelo conjunto vazio, a cadeia vazia e o conjunto vazio;
 - a cadeia vazia, o conjunto vazio, o conjunto unitário formado pela cadeia vazia e o conjunto unitário formado pelo conjunto vazio.

11. Suponha que $\Sigma = \{a\}$. Então (assinale a alternativa correta):
- a é um símbolo, mas não é uma cadeia;
 - a é uma cadeia, mas não é um símbolo;
 - a é um símbolo e também é uma cadeia;
 - a é não um símbolo e não é uma cadeia.
12. Considere a linguagem definida sobre o alfabeto $\{a, b\}$ tal que as cadeias começam com a e depois continuam com b e a alternados, em quantidade arbitrária. A cadeia vazia faz parte desta linguagem. Qual é o autômato finito que a aceita?:
- $(\{q_0, q_1\}, \{a, b\}, \{\delta(q_0, a) = q_1, \delta(q_0, b) = q_0, \delta(q_1, \varepsilon) = q_0\}, q_0, \{q_1\})$;
 - $(\{q_0\}, \{a, b\}, \{\delta(q_0, a) = q_0, \delta(q_0, b) = q_0\}, q_0, \{q_0\})$;
 - $(\{q_0, q_1\}, \{a, b\}, \{\delta(q_0, a) = q_1, \delta(q_1, b) = q_0\}, q_0, \{q_0, q_1\})$;
 - $(\{q_0, q_1\}, \{a, b\}, \{\delta(q_0, a) = q_1, \delta(q_1, b) = q_0\}, q_0, \{q_1\})$.
13. Construa os diagramas de estado de autômatos finitos determinísticos reconhecendo as seguintes linguagens, todas elas sobre o alfabeto $\{0, 1\}$:
- $\{w | w \text{ começa com } 1 \text{ e termina com } 0\}$
 - $\{w | w \text{ contém pelo menos três } 1\text{'s}\}$
 - $\{w | w \text{ contém a sub-cadeia } 0101 \text{ (i.e. } w = x0101y \text{ para algum } x \text{ e } y)\}$
 - $\{w | w \text{ contém pelo menos 3 símbolos, e o terceiro deles é um } 0\}$
 - $\{w | w \text{ começa com } 0 \text{ e tem comprimento ímpar ou começa com } 1 \text{ e tem comprimento par}\}$
 - $\{w | w \text{ não contém a sub-cadeia } 110\}$
 - $\{w | \text{ o comprimento de } w \text{ é no mínimo } 5\}$
 - $\{w | w \text{ é qualquer cadeia, exceto } 11 \text{ e } 111\}$
 - $\{w | w \text{ cada posição ímpar de } w \text{ é } 1\}$
 - $\{w | w \text{ contém pelo menos dois } 0\text{'s e no máximo um } 1\}$
 - $\{\varepsilon, 0\}$
 - $\{w | w \text{ contém um número par de } 0\text{'s ou contém exatamente dois } 1\text{'s}\}$
 - O conjunto vazio
 - Todas as cadeias exceto a cadeia vazia.
14. Construa um autômato finito que aceite a linguagem formada por todas as cadeias sobre o alfabeto $\{a, b, c\}$ que não contém a sub-cadeia abc e nem a sub-cadeia cba .