

Teoria da Computação

Nome: \_\_\_\_\_

Número: \_\_\_\_\_

Segundo Semestre 2016/2017

Mini-teste 3 - D

02/05/2017

Duração: 30 Minutos

Classificar (Sim/Não) \_\_\_\_\_

---

Este enunciado tem 5 páginas (incluindo esta) e 10 questões.

Apenas voltar a página quando o professor assim o disser. A folha de respostas múltiplas está anexa a este enunciado. Qualquer pergunta errada desconta 1/3 do seu valor no total da pontuação obtida com as respostas certas.

Tabela de Pontuação

Question	Points	Score
1	10	
2	10	
3	10	
4	10	
5	10	
6	10	
7	10	
8	10	
9	10	
10	10	
Total:	100	

---

1. (10 points) O conjunto das partes de um conjunto infinito contável é
  - A. equipotente a ele
  - B. não contável
  - C. contável
  - D. infinito
  - E. nenhuma das anteriores
  
2. (10 points) A intersecção de conjuntos não contáveis é sempre
  - A. não contável;
  - B. contável;
  - C. finita
  - D. infinita
  - E. nenhuma das anteriores

3. (10 points) Considere o alfabeto  $BIT \stackrel{\text{def}}{=} \{0, 1\}$ . Qual dos seguintes Autómatos Finitos Deterministas (AFDs) sobre o alfabeto  $BIT$  reconhece só palavras que não têm mais que dois 0s.

A.

$$S \stackrel{\text{def}}{=} \{0, 1, 2\}, s \stackrel{\text{def}}{=} 0, F \stackrel{\text{def}}{=} \{0, 1, 2\}$$

$\delta$	0	1
0	1	0
1	2	1
2	-	2

B.

$$S \stackrel{\text{def}}{=} \{0, 1, 2\}, s \stackrel{\text{def}}{=} 0, F \stackrel{\text{def}}{=} \{1, 2\}$$

$\delta$	0	1
0	1	0
1	2	1
2	-	2

C.

$$S \stackrel{\text{def}}{=} \{0, 1, 2\}, s \stackrel{\text{def}}{=} 0, F \stackrel{\text{def}}{=} \{0, 1, 2\}$$

$\delta$	0	1
0	1	0
1	2	1
2	2	2

D.

$$S \stackrel{\text{def}}{=} \{0, 1, 2\}, s \stackrel{\text{def}}{=} 0, F \stackrel{\text{def}}{=} \{0, 1\}$$

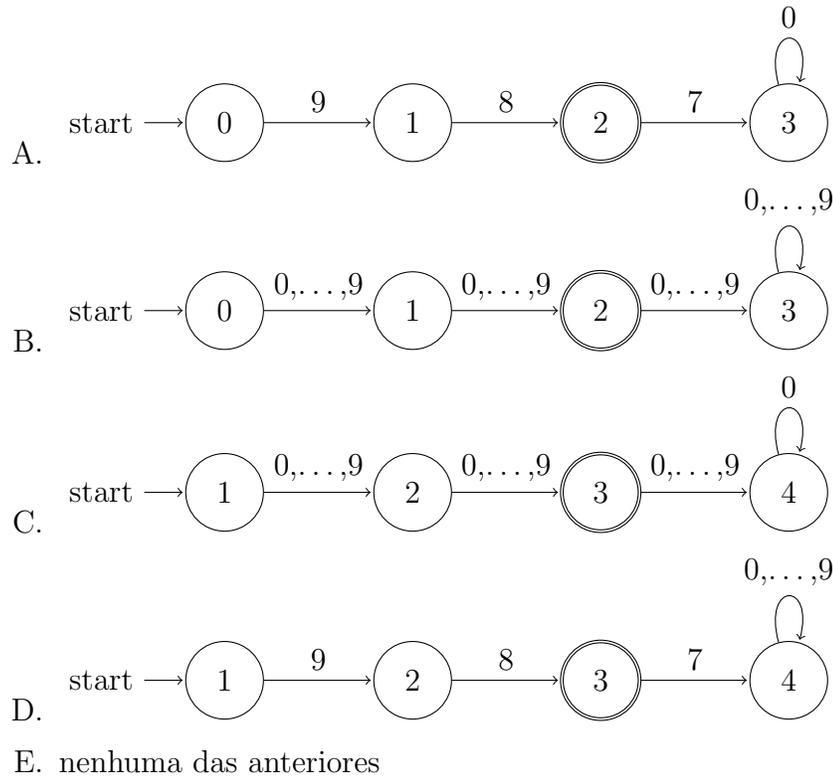
$\delta$	0	1
0	1	0
1	2	1
2	2	2

E. nenhuma das anteriores

4. (10 points) Considere o alfabeto  $\text{ALG} = \{a \mid a \in \mathbb{N}_0 \wedge a < 10\}$  e a seguinte função de transição.

$$\{(n, a, n + 1) \mid a \in \text{ALG} \wedge n \in \mathbb{N} \wedge n \leq 3\} \cup \{(4, 4 - n, 4) \mid n = 4\}$$

Uma possível representação gráfica de um autômato com esta função de transição é



5. (10 points) A função de transição anterior permite ao autômato aceitar a palavra 01 porque:

- A.  $\delta^*(1, 01) = 3 \in F$   
 B.  $\delta(0, 01) = 3 \in F$   
 C.  $\delta^*(0, 01) = 3 \in F$   
 D.  $\delta(1, 01) = 3 \in F$   
 E. nenhuma das anteriores

6. (10 points) A função de transição anterior não permite ao autômato aceitar a palavra 010 porque:

- A.  $\delta^*(0, 010) = 4 \notin F$   
 B.  $\delta(0, 010) = 4 \notin F$   
 C.  $\delta^*(1, 010) = 4 \notin F$   
 D.  $\delta(1, 010) = 4 \notin F$   
 E. nenhuma das anteriores

7. (10 points) Qual das seguintes expressões denota a linguagem das palavras sobre o alfabeto  $\{0, 1\}$  com um número par de '1's maior que 0?
- A.  $(0^*10^*10^*)^*$
  - B.  $(0^*10^*)^+$
  - C.  $(0^*10^*10^*)^+$
  - D.  $(0^*1^*0^*10^*)^+$
  - E. nenhuma das anteriores
8. (10 points) Qual dos seguintes conjuntos é a linguagem da expressão regular  $a^*(aba)^+$ ?
- A.  $\{a\} \cdot \{a\}^* \cdot \{\epsilon\} \cdot \{aba\}^+$
  - B.  $(\{a\}^+ \setminus \{\epsilon\}) \cdot (\{\epsilon\} \cup \{aba\}^+)$
  - C.  $(\{a\}^+ \setminus \{\epsilon\}) \cdot \{\epsilon\} \cdot \{aba\}^+$
  - D.  $\{a\} \cdot \{a\}^*(\{\epsilon\} \cup \{aba\}^+)$
  - E. nenhuma das anteriores
9. (10 points) Qual das seguintes afirmações está correcta?
- A.  $ca \in \mathcal{L}((b^* + c^+)a^*)$ , porque  $a \in \mathcal{L}(a^*)$  e  $c \in \mathcal{L}(b^* + c^+)$  pois  $\epsilon + c \in \mathcal{L}(b^* + c^+)$
  - B.  $ca \in \mathcal{L}((b^* + c^+)a^*)$ , porque  $a \in \mathcal{L}(a^*)$  e  $c \in \mathcal{L}(b^* + c^+)$  pois  $\mathcal{L}(b^* + c^+) = \mathcal{L}(b)^* \cdot \mathcal{L}(c)^+$  e  $c \in \mathcal{L}(c)^+$ .
  - C.  $ca \in \mathcal{L}((b^* + c^+)a^*)$ , porque  $a \in \mathcal{L}(a^*)$  e  $c \in \mathcal{L}(b^* + c^+)$  pois  $\mathcal{L}(b^* + c^+) = \mathcal{L}(c)^+$  e  $c \in \mathcal{L}(c)^+$ .
  - D.  $ca \in \mathcal{L}((b^* + c^+)a^*)$ , porque  $a \in \mathcal{L}(a^*)$  e  $c \in \mathcal{L}(b^* + c^+)$  pois  $\mathcal{L}(b^* + c^+) = \mathcal{L}(b)^* \cup \mathcal{L}(c)^+$  e  $c \in \mathcal{L}(c)^+$
  - E. nenhuma das anteriores
10. (10 points) Qual das seguintes afirmações está correcta?
- A.  $ac \notin \mathcal{L}(a^* + c^*b^*)$ , porque  $a$  e  $b$  não podem aparecer simultaneamente numa palavra da linguagem.
  - B.  $ac \notin \mathcal{L}(a^* + c^*b^*)$ , porque  $b$  não pode aparecer sozinho numa palavra da linguagem.
  - C.  $ac \notin \mathcal{L}(a^* + c^*b^*)$ , porque  $c$  não pode aparecer sozinho numa palavra da linguagem.
  - D.  $ac \notin \mathcal{L}(a^* + c^*b^*)$ , porque  $a$  e  $c$  não podem aparecer simultaneamente numa palavra da linguagem.
  - E. nenhuma das anteriores