

Teoria da Computação

Nome: _____

Número: _____

Segundo Semestre 2018/2019

Mini-Teste 3 - versão A

15/5/2019

Duração: 45 Minutos _____

Este enunciado tem 5 páginas (incluindo esta). Apenas volte a página quando o professor assim o disser. Quem não pretender ter nota nesta prova (ou seja, pretender “desistir”) deve indicar em cima que não pretende a prova classificada.

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. Não é permitido o uso de qualquer tipo de material auxiliar ou electrónico enquanto estiver na sala em que decorre a prova.

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) Seja $L = L_1 \cdot (L_2 \cup L_3)$ com $L_1 = \{1^n 0 \mid n \in \mathbb{N}_0\}$, $L_2 = \{0^n 1 \mid n \in \mathbb{N}\}$ e $L_3 = \{1^n 0 \mid n \in \mathbb{N}\}$. O AFD com alfabeto $\{0, 1\}$ e estados $\{s, t, u, v, w\}$, sendo s o inicial e w o único final, que tem L como linguagem é tal que:

L_1 : seq. (eventuais/vazias) de 1's, terminando c/ 0.

L_3 : Semelhante a L_1 , mas as seq. não podem ser vazias.

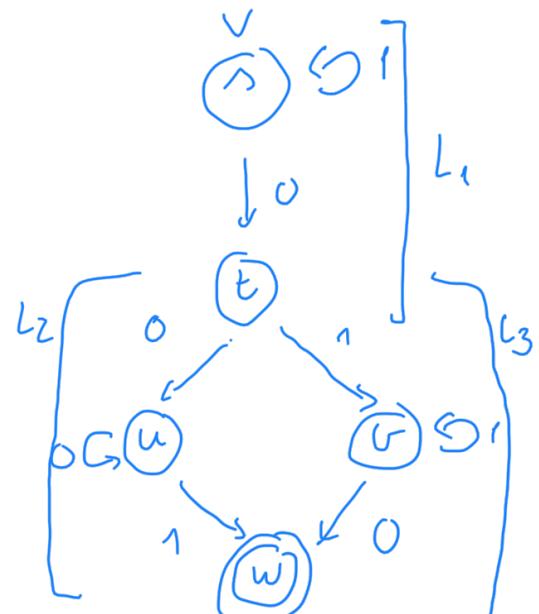
L_2 : Semelhante a L_2 , mas trocando 1 e 0.

δ	0	1
s	t	s
t	u	v
u	u	w
v	w	v
w	w	w

δ	0	1
s	t	s
t	u	v
u	u	w
v	w	v
w	-	-

δ	0	1
s	t	s
t	u	v
u	u	w
v	v	w
w	-	-

δ	0	1
s	t	s
t	u	v
u	w	u
v	w	v
w	-	-



E. nenhum dos anteriores.

2. (10 points) A expressão regular que tem como linguagem o conjunto L da questão anterior é:

A. $(1^* 0 0^* 1 + 1^* 0 1^* 0) = L(1^* 0 0^* 1) \cup L(1^* 0 1^* 0) =$

B. $1^* 0 0^+ 1 + 1^* 0 1^* 0;$

C. $1^* 0 0^* 1 + 1^* 0 1^* 0;$

D. $1^* 0 0^+ 1 + 1^* 0 1^+ 0;$

E. nenhuma das anteriores.

$$L(1^* 0) = L(1^* 0) \cup L(0^* 1) = L(1^* 0) (L(0^* 1) \cup L(1^* 0))$$

$$\begin{aligned} L(1^* 0) &= \{w_0 \mid w \in \{1\}^*\} \\ &= \{1^n 0 \mid n \in \mathbb{N}_0\} \end{aligned}$$

3. (10 points) Calculando directamente a linguagem da expressão regular anterior, usando a definição dada nas aulas, obtém-se:

- A. $L = \{1^n 00^m 1 \mid n \in \mathbb{N} \wedge m \in \mathbb{N}\} \cup \{1^n 01^m 0 \mid n \in \mathbb{N} \wedge m \in \mathbb{N}\}$
- B. $L = \{1^n 00^m 1 \mid n \in \mathbb{N}_0 \wedge m \in \mathbb{N}\} \cup \{1^n 01^m 0 \mid n \in \mathbb{N}_0 \wedge m \in \mathbb{N}\}$
- C. $L = \{1^n 00^m 1 \mid n \in \mathbb{N} \wedge m \in \mathbb{N}\} \cup \{1^n 01^m 0 \mid n \in \mathbb{N}_0 \wedge m \in \mathbb{N}\}$
- D. $L = \{1^n 00^m 1 \mid n \in \mathbb{N}_0 \wedge m \in \mathbb{N}\} \cup \{1^n 01^m 0 \mid n \in \mathbb{N} \wedge m \in \mathbb{N}\}$
- E. nenhuma das anteriores.

4. (10 points) Considere a expressão regular $E \stackrel{\text{def}}{=} 01^* 0$. Qual das seguintes opções está correcta?

- A. $010 \in \mathcal{L}(E)$, pois $\mathcal{L}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \{0\} \cdot \{1\} \cdot \{0\}$ e $0 \in \{0\}$, $1 \in \{1\}$
- B. $010 \in \mathcal{L}(E)$, pois $\mathcal{L}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \{0\} \cdot \{1\}^* \cdot \{0\}$ e $0 \in \{0\}$, $1 \in \{1\}^*$
- C. $010 \in \mathcal{L}(E)$, pois $\mathcal{L}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \{0\} \cdot \{1\}^*$ e $0 \in \{0\}$, $1 \in \{1\}^*$
- D. $010 \in \mathcal{L}(E)$, pois $\mathcal{L}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \{0\} \cdot \{1\}^* \cdot \{0\}$ e $1 \in \{1\}^*$
- E. nenhuma das anteriores.

5. (10 points) Considere a expressão regular $E \stackrel{\text{def}}{=} 01^+ 0$. Qual das seguintes opções está correcta?

- A. $00 \notin \mathcal{L}(E)$, pois $00 = 0\varepsilon 0$, $\mathcal{L}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \{0\} \cdot \{1\}^* \cdot \{0\}$ mas $\varepsilon \notin \{1\}^+$
- B. $00 \notin \mathcal{L}(E)$, pois $00 = 0\varepsilon 0$, $\mathcal{L}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \{0\} \cdot \{1\}^* \cdot \{0\}$ mas $\varepsilon \notin \{1\}^*$
- C. $00 \notin \mathcal{L}(E)$, pois $00 = 0\varepsilon 0$, $\mathcal{L}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \{0\} \cdot \{1\}^+ \cdot \{0\}$ e $\varepsilon \in \{1\}^+$
- D. $00 \notin \mathcal{L}(E)$, pois $00 = 0\varepsilon 0$, $\mathcal{L}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \{0\} \cdot \{1\}^+ \cdot \{0\}$ mas $\varepsilon \notin \{1\}^+$
- E. nenhuma das anteriores.

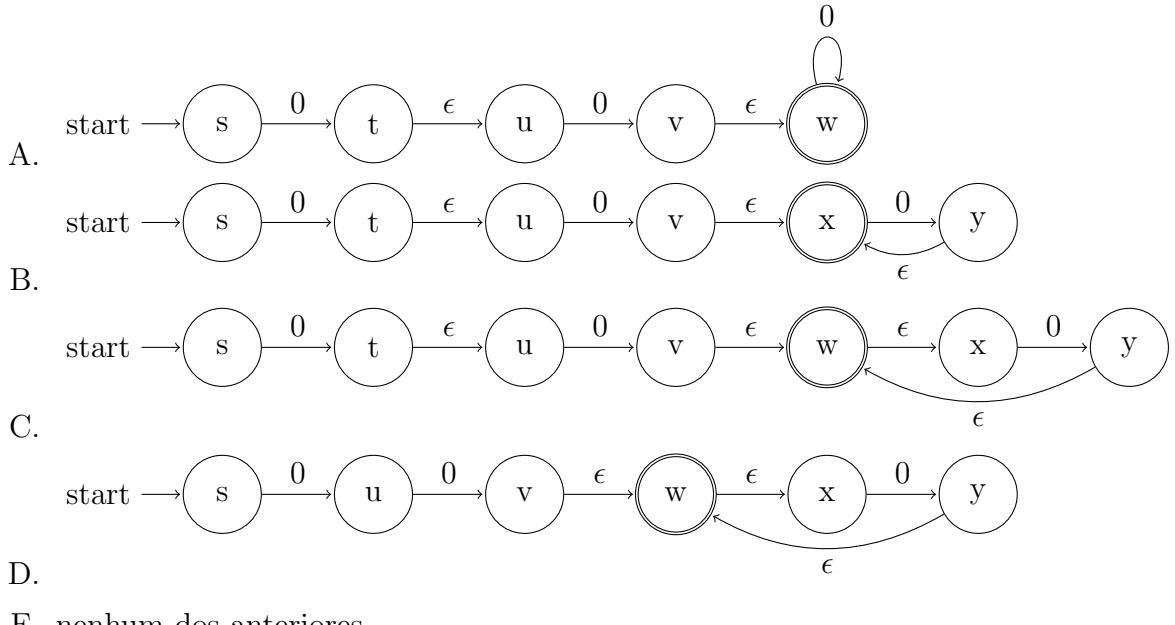
6. (10 points) Considere a expressão regular $E \stackrel{\text{def}}{=} 01^* + 1^* 0$. Qual das seguintes opções está correcta?

- A. $010 \in \mathcal{L}(E)$, pois $010 \in (\{0\} \cdot \{1\}^* \cup \{1\}^* \cdot \{0\})$
- B. $010 \in \mathcal{L}(E)$, pois $010 \in (\{0\} \cdot \{1\}^* \cap \{1\}^* \cdot \{0\})$
- C. $010 \in \mathcal{L}(E)$, pois $01 \in \{0\} \cdot \{1\}^*$ ou $0 \in \{1\}^* \cdot \{0\}$
- D. $010 \in \mathcal{L}(E)$, pois $01 \in \{0\} \cdot \{1\}^*$ e $0 \in \{1\}^* \cdot \{0\}$
- E. nenhuma das anteriores.

7. (10 points) O AFN que reconhece a linguagem das palavras sobre $\{0, 1\}$ que têm pelo menos um 0 logo após dois 1s consecutivos ou três 1s consecutivos, tem estados $\{s, t, u, v\}$, sendo s inicial e o único final, e relação de transição:

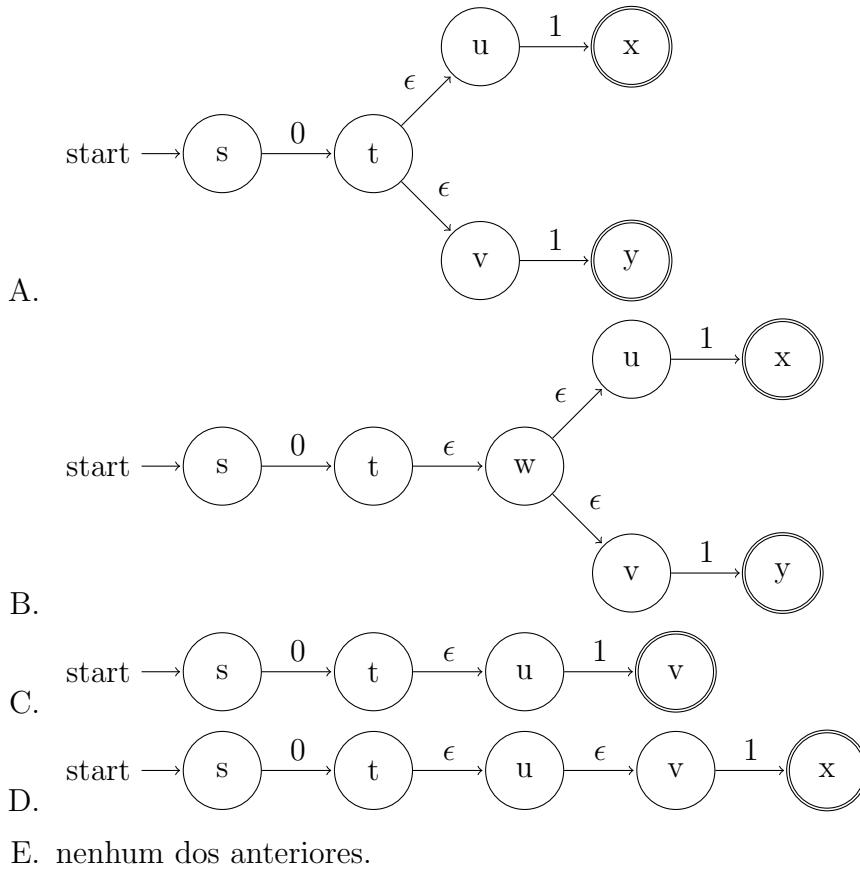
- A. $\{(s, 0, s), (s, 1, t), (s, 1, u), (t, 0, s), (t, 1, v), (u, 0, s), (u, 1, t), (v, 0, s)\}$
- B. $\{(s, 0, s), (s, 1, t), (s, 1, u), (t, 0, s), (t, 1, v), (u, 0, s), (u, 1, t), (v, 1, s)\}$
- C. $\{(s, 1, s), (s, 1, t), (s, 1, u), (t, 0, s), (t, 1, v), (u, 0, s), (u, 1, t), (v, 0, s)\}$
- D. $\{(s, 0, s), (s, 1, t), (s, 1, u), (t, 0, s), (t, 1, v), (u, 0, s), (u, 0, t), (v, 0, s)\}$
- E. nenhuma das anteriores.

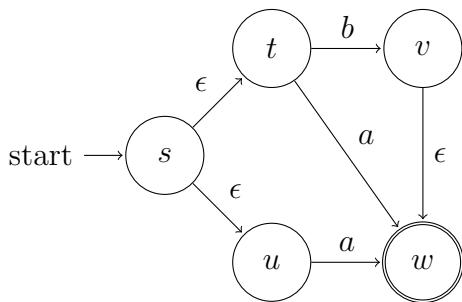
8. (10 points) Utilizando o algoritmo de transformação de expressões regulares em AFNs dado nas aulas, para a expressão 00^+ obtém-se:



E. nenhum dos anteriores.

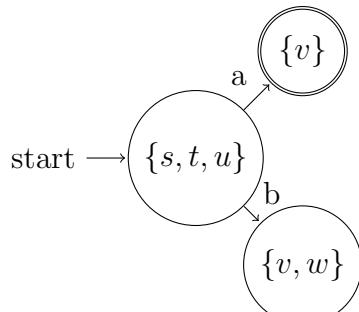
9. (10 points) Utilizando o algoritmo de transformação de expressões regulares em AFNs dado nas aulas, para a expressão $0(1 + 1)$ obtém-se:



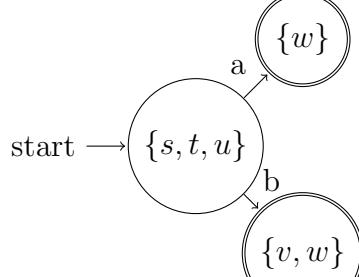


10. (10 points)

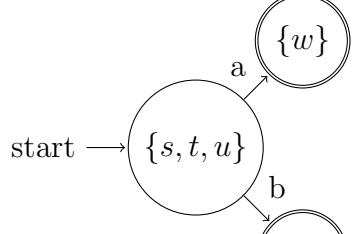
A determinização do AFN acima resulta em qual dos AFDs abaixo?



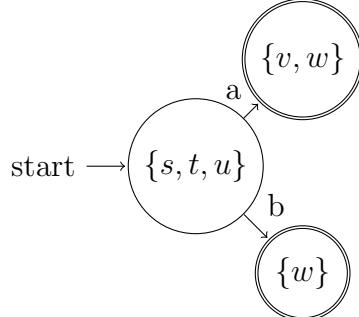
A.



B.



C.



D.

E. nenhum dos anteriores.