Teoria da Computação	Nome:	
1 3	Número:	
Segundo Semestre 2017/2018		
Mini-teste 4 - E		
4/6/2018		
Duração: 40 Minutos	Classificar (Sim/Não)	

Quem não pretender ter nota nesta prova (i.e., pretender "desistir") deve indicar em cima que não pretende a prova classificada.

Este enunciado tem 5 páginas (incluindo esta). Apenas volte a página quando o professor assim o disser. Não é permitida a divulgação deste enunciado. A cópia em papel fornecida na prova deverá ficar sempre com um docente depois desta ser realizada (quer esteja preenchido ou não).

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) Lema da bombagem: se a linguagem  $\mathcal{L}$  é regular, então existe  $n \in \mathbb{N}$  tal que qualquer palavra  $w \in \mathcal{L}$  que tenha pelo menos n símbolos pode ser re-escrita como w = xyz com:
  - A. 1.  $y = \epsilon$ ;
    - 2. xy tem no máximo n símbolos;
    - 3.  $xy^iz \in \mathcal{L}$ , para cada  $i \geq 0$ .
  - B. 1.  $y \neq \epsilon$ ;
    - 2. xy tem mais que n símbolos;
    - 3.  $xy^iz \in \mathcal{L}$ , para cada  $i \geq 0$ .
  - C. 1.  $y \neq \epsilon$ ;
    - 2. xy tem no máximo n símbolos;
    - 3.  $xy^iz \in \mathcal{L}$ , para algum  $i \geq 0$ .
  - D. 1.  $y \neq \epsilon$ ;
    - 2. xy tem no máximo n símbolos;
    - 3.  $xy^iz \in \mathcal{L}$ , para cada  $i \geq 0$ .
  - E. nenhuma das anteriores
- 2. (10 points) Considere a linguagem  $\{01^{k^2} \mid k \in \mathbb{N}\}$ . Prova-se que não é regular utilizando o Lema da Bombagem, sendo um dos contra-exemplos para n=3:

A. 
$$w = 01111$$
,  $x = 01$ ,  $y = 1$  e  $i = 1$ 

B. 
$$w = 01111$$
,  $x = 00$ ,  $y = 1$  e  $i = 0$ 

C. 
$$w = 01111$$
,  $x = 01$ ,  $y = 11$  e  $i = 0$ 

D. 
$$w = 01111, x = 01, y = \epsilon e i = 1$$

E. 
$$w = 01111$$
,  $x = 01$ ,  $y = 1$  e  $i = 0$ 

3. (10 points) Seja W uma variável e  $\alpha$  e  $\beta$  expressões regulares nas quais W não ocorre. O Lema de Arden tem o seguinte enunciado.

A. 
$$W = \alpha W + \beta \iff W = \alpha^* + \beta$$

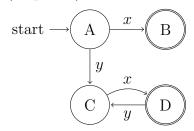
B. 
$$W = \alpha W + \beta \iff W = \alpha \beta^*$$

C. 
$$W = \alpha W + \beta \iff W = \alpha^* \beta$$

D. 
$$W = \alpha W + \beta \iff X = (\alpha \beta)^* \epsilon$$

E. nenhuma das anteriores

4. (10 points) O autómato



gera um sistema com as seguintes equações:

A. 
$$B = xA$$
,  $C = yA$ ,  $B = x$ ,  $D = xC$ ,  $C = yD$ ,  $D = x$ ;

B. 
$$A = xB$$
,  $A = yC$ ,  $B = x$ ,  $C = xD$ ,  $D = yC$ ,  $D = x$ ;

C. 
$$B = xA$$
,  $C = yA$ ,  $B = \epsilon$ ,  $D = xC$ ,  $C = yD$ ,  $D = \epsilon$ ;

D. 
$$A = xB$$
,  $A = yC$ ,  $B = \epsilon$ ,  $C = xD$ ,  $D = yC$ ,  $D = \epsilon$ ;

- E. nenhuma das anteriores.
- 5. (10 points) O sistema anterior, resolvido em ordem ao estado inicial, dá a expressão:

A. 
$$(x+y)(xy)^*x$$

B. 
$$x^* + y(xy)^*x$$

C. 
$$x + y(xy)^*x$$

D. 
$$x + (yx)^*$$

E. 
$$x^* + (yx)^*x$$

6. (10 points) Considere a gramática independente de contexto  $G = \langle \{R\}, \{0, 1\}, P, R \rangle$  com  $P = \{(R, \epsilon), (R, 00R11)\}$ . A sua linguagem é:

A. 
$$\{0^n 1^n \mid n \in \mathbb{N}_0\}$$

B. 
$$\{0^{2n}1^{2n} \mid n \in \mathbb{N}_0\}$$

C. 
$$\{0^n 1^n \mid n \in \mathbb{N}\}$$

D. 
$$\{0^{2n}1^{2n} \mid n \in \mathbb{N}\}$$

E. 
$$\{0^{2n}1^{2m} \mid n, m \in \mathbb{N}_0\}$$

- 7. (10 points) Qual das seguintes palavras é derivável pela gramática anterior?
  - A. 00
  - B. 000111
  - C. 0011
  - D. 01
  - E. 001111

8. (10 points) Considere a gramática independente de contexto

$$G = \langle \{X, Y\}, \{\langle, \rangle, *, a\}, P, X \rangle$$

com P contendo as regras seguintes.

- 1)  $X \to aY$
- 2)  $X \to \langle X * Y \rangle$
- 3)  $Y \to \epsilon$

Qual das seguintes opções está correcta?

A. 
$$FIRST(X) = \{a, \langle \}, FIRST(Y) = \{\epsilon \}, FOLLOW(X) = \{*, \langle \} \in FOLLOW(Y) = \{ \rangle, * \}$$

B. 
$$FIRST(X) = \{*\}, FIRST(Y) = \{\}, *\},$$
  
 $FOLLOW(X) = \{a, \langle\} \text{ e } FOLLOW(Y) = \{\}$ 

C. 
$$FIRST(X) = \{a, \langle \}, FIRST(Y) = \{ \}, FOLLOW(X) = \{ * \} e FOLLOW(Y) = \{ \rangle, * \}$$

D. 
$$FIRST(X) = \{a\}, \quad FIRST(Y) = \{\epsilon\},$$
  
 $FOLLOW(X) = \{*\} \quad e \quad FOLLOW(Y) = \{\}, *\}$ 

E. 
$$FIRST(X) = \{a, *\}, FIRST(Y) = \{\langle, *\}, FOLLOW(X) = \{a, *\} \text{ e } FOLLOW(Y) = \{\rangle, *\}$$

9. (10 points) Considere a gramática da questão anterior. Qual das seguintes opções está correcta?

B. 
$$\frac{\delta \quad \langle \quad \rangle \quad a \quad * \quad \epsilon}{X \quad 2 \quad 1 \quad \text{SE} \quad \text{SE} \quad 2}$$

$$\frac{Y \quad \text{SE} \quad \text{SE} \quad \text{SE} \quad \text{SE} \quad 3}{Y \quad \text{SE} \quad \text{SE} \quad \text{SE} \quad \text{SE}}$$

- 10. (10 points) Ao processar a palavra  $\langle aa* \rangle$ , o analisador sintático LL(1) correspondente à gramática da questão 8 termina com:
  - A. a entrada e a pilha vazias.
  - B.  $a*\rangle$ na entrada e  $Y*Y\rangle$ na pilha.
  - C.  $a*\rangle$  na entrada e a pilha vazia.
  - D. \*> na entrada e Y\*> na pilha.
  - E.  $a*\rangle$  na entrada e  $*Y\rangle$  na pilha.