



1) (valor = ) Dê a descrição formal do autômato e execute-o para as seguintes palavras: 0101000, 01010 e 010.

2) (valor = ) Encontre o autômato determinístico equivalente!

3) (valor = ) Encontre a expressão regular que gera as palavras do autômato!

4) (valor = ) Qual, ou quais das linguagens a seguir são regulares? (No caso de linguagem regular, desenhe o diagrama do autômato que a reconheça ou encontre a expressão regular geradora de suas palavras. No caso de linguagem não-regular, demonstre este fato usando o Lema visto em aula.)

$L_1 = \{ s \in \{0,1\}^* \mid \text{toda posição ímpar de } s \text{ contém "1"s, toda posição par de } s \text{ contém "0"s e a quantidade de "0"s é igual à quantidade de "1"s} \}$

$L_2 = \{ 1^n 0^m \mid n > m \}$

$L_3 = \{ (01)^n (01)^m \mid n \geq 0 \}$

5) (valor = ) Encontre o autômato que reconhece a linguagem  $L_4 = \{ s \in \{0,1\}^* \mid \text{a quantidade de "1"s em } s \text{ é um múltiplo de 3, e, toda posição par de } s \text{ contém "0"s} \}$ , fazendo o produto cartesiano dos autômatos que reconhecem as duas linguagens mais simples.

## Segunda Prova de Introdução à Teoria da Computação

1) (valor = ) Encontre uma gramática que gere a seguinte linguagem:  $L_1 = \{ w = x_1 x_2 x_3 \mid x_i \in \{0,1\}^*, x_2 = x_1^R \text{ ou } x_2 = x_3^R \}$  ( $x_i^R$  é a cadeia  $x_i$  com os caracteres em ordem inversa).

2) (valor = ) Mostre que a linguagem a seguir não é livre de contexto.  $L_2 = \{ w = 1^n \mid \text{onde } n \text{ é um número primo} \}$ .

3) (valor = ) Usando a metodologia vista em aula, ponha a seguinte gramática na Forma Normal de Chomsky.

$$S \rightarrow aSbSc \mid aBc \mid B \mid \epsilon \\ B \rightarrow bB \mid S \mid \epsilon$$

4) (valor = ) Mostre, por indução em  $n$ , que a função  $10n^2 + 5n + 7$  é  $O(n^3)$ .

5) (valor = ) Partindo do fato que foi provado que o problema **SAT** é **NP**-difícil. Mostre que ele é **NP**-completo!

## SAT:

Seja  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_k\}$  um conjunto de variáveis Booleanas e  $C = \{C_1, C_2, \dots, C_m\}$  um conjunto de cláusulas sobre literais, onde um literal  $l_i = v_i$  ou  $l_i = \neg v_i$ .

Questão: Dada uma instância do **SAT**, existe uma validação de  $V$  que satisfaça pelo menos um literal em cada cláusula de  $C$ .

Exemplo: A instância  $V = \{x, y, z\}$  e  $C = \{(\neg x \vee y \vee z), (x \vee y), (\neg x \vee z)\}$ , "pertence à linguagem", pois a validação  $x=F, y=V$  e  $z=V$  satisfaz todas as cláusulas de  $C$ , ou seja,  $(\neg x \vee y \vee z) \wedge (x \vee y) \wedge (\neg x \vee z)$  é verdadeiro!