Pontifícia Universidade Católica de Minas Gerais – Curso de Engenharia de Computação

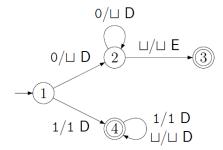
Disciplina: Fundamentos Teóricos da Computação

Professor: Zenilton Kleber Gonçalves do Patrocínio Júnior

Exercícios Extra (3ª AVALIAÇÃO - 2º Sem/2017 - 25 pontos)

Nome:

1) Considere a seguinte MT $M = (\{1, 2, 3, 4\}, \{0, 1\}, \{0, 1, \langle, \square\}, \langle, \square, \delta, 1, \{3, 4\}), \text{ em que } \delta \text{ contém apenas as transições que estão representadas no diagrama a seguir:}$



a) Para quais palavras essa **MT** entra em loop?

- (02 pontos)
- b) Descreva a linguagem que ela reconhece por meio de uma expressão regular.
- (02 pontos)
- c) Forneça o diagrama de estados de uma MT equivalente que nunca entre em loop.
- (02 pontos)

2) Seja L = $\{ a^n b^n a^n | n \ge 0 \}$.

- S-> aSBalaba
- => aasbaba => aaabababa => oo abbaaba

S=) asba

aB -> 1

ana bebana

a) Forneça o diagrama de uma MT padrão para L.

(03 pontos)

b) Construa um **GI** que gere **L**.

(04 pontos)

3) Mostre que se L é uma LRE e X é uma LLC, então:

- a) L X é sempre recursivamente enumerável. $\angle RE X = \angle RE / X \Rightarrow e \angle RE$ (03 pontos)
- b) **X L** pode ser ou não recursivamente enumerável.

(03 pontos)

- 4) Sabendo que $V_{GLC} = \{ \langle G \rangle \mid G \text{ \'e GLC e } L(G) = \emptyset \}$ é decidível e que $TODAS_{GLC} = \{ \langle G \rangle \mid G \text{ \'e GLC e } L(G) = \Sigma^* \}$ é indecidível. Prove que as seguintes linguagens são ou não decidíveis:
 - a) $BAL_{AFD} = \{ \langle A \rangle | A \text{ \'e um AFD que aceita alguma sentença } w \text{ em que } n_0(w) = n_1(w) \};$ (03 pontos)
 - b) $\mathbf{EQ}_{GLC} = \{ \langle G, H \rangle \mid G \in H \text{ são GLCs } \in L(G) = L(H) \}.$

(03 pontos)