

1<sup>o</sup> Teste de  
**Computabilidade e Complexidade**

Lic. Ciências da Computação

Duração: 2h15min

*Este teste é constituído por 6 questões. Todas as respostas devem ser devidamente justificadas.*

1. Seja  $A = \{a, b\}$ . Considere a máquina de Turing

$$\mathcal{T} = (\{0, 1, 2, 3, 4, 5\}, A, A \cup \{\Delta\}, \delta, 0, 5, \Delta)$$

onde a função transição  $\delta$  é definida pela tabela seguinte:

$\delta$	$a$	$b$	$\Delta$
0			$(1, \Delta, D)$
1	$(2, a, D)$	$(2, a, D)$	$(3, \Delta, E)$
2	$(1, a, D)$	$(1, a, D)$	
3	$(4, b, E)$		$(5, \Delta, C)$
4	$(3, a, E)$		

A máquina  $\mathcal{T}$  calcula uma função parcial  $g : A^* \rightarrow A^*$ .

- Represente  $\mathcal{T}$  graficamente.
- Indique a sequência de configurações que podem ser computadas a partir da configuração  $(0, \underline{\Delta}aababba)$ .
- Identifique o domínio  $D$  da função  $g$ .
- Para cada elemento  $u \in D$ , determine a palavra  $g(u)$ .

2. Seja  $A = \{a, b\}$ . Indique uma máquina de Turing que calcule a função

$$g : A^* \times A^* \longrightarrow \mathbb{N}_0$$

$$(u, v) \longmapsto \begin{cases} |u| & \text{se } |v| = 2 \\ 1 & \text{senão.} \end{cases}$$

3. Construa uma máquina de Turing que reconheça a linguagem

$$L = \{ucv : u, v \in \{a, b\}^*, |u|_a = |v|_a\},$$

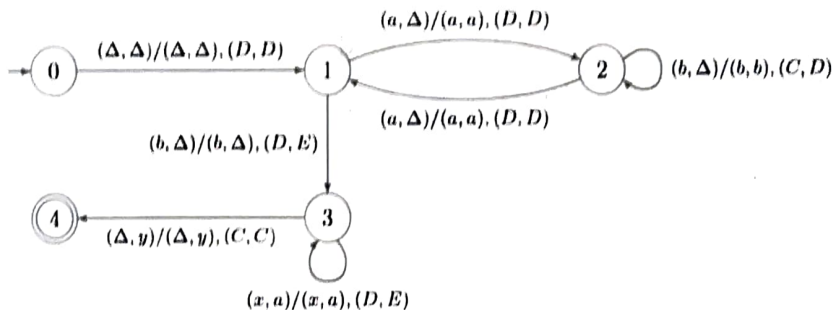
sobre o alfabeto  $A = \{a, b, c\}$ , e descreva informalmente a estratégia dessa máquina.

4. Considere os problemas de decisão

- Accita <sub>$\epsilon$</sub>** : dada uma máquina de Turing  $\mathcal{T}$ , será que  $\mathcal{T}$  accita a palavra vazia  $\epsilon$ ?
- AtingeEstado**: dados uma máquina de Turing  $\mathcal{T}$  e um estado  $q$  de  $\mathcal{T}$ , será que  $\mathcal{T}$  atinge o estado  $q$  quando iniciada com a fita vazia?

- Mostre que  $\text{Accita}_{\epsilon} \leq \text{AtingeEstado}$ .
- Conclua que o problema **AtingeEstado** é indecidível.

5. Seja  $A = \{a, b\}$  e seja  $\mathcal{T}$  a seguinte máquina de Turing sobre  $A$  com duas fitas, onde  $x \in A$  e  $y \in \{a, b, \Delta\}$ ,



- Indique a sequência de configurações que podem ser computadas a partir da configuração  $(0, \underline{\Delta aabbab}, \underline{\Delta})$  e diga se a palavra  $aabbab$  é aceita por  $\mathcal{T}$ .
- Para que palavras  $u \in A^*$ ,  $(0, \underline{\Delta u}, \underline{\Delta})$  é uma configuração de ciclo?
- Para que palavras  $v \in A^*$ , a partir de  $(0, \underline{\Delta v}, \underline{\Delta})$  pode ser computada uma configuração de rejeição?
- Identifique a linguagem  $L$  reconhecida por  $\mathcal{T}$ . Justifique.
- Verifique que é possível fazer uma alteração (simples) na máquina  $\mathcal{T}$  de modo a obter uma máquina de Turing  $\mathcal{T}'$  que reconhece  $L$  e que nunca entra em ciclo. Conclua que  $L$  é recursiva.

6. Diga, justificando, quais das afirmações seguintes são verdadeiras e quais são falsas.

- Se  $\mathcal{T}$  é uma máquina de Turing cujo cursor nunca se move (ou seja, apenas efetua o movimento "centro"), então a configuração inicial de qualquer palavra  $u$  é uma configuração de ciclo de  $\mathcal{T}$ .
- O seguinte problema é decidível: Dada uma máquina de Turing  $\mathcal{T}$ , será que  $L(\mathcal{T})$  é recursivamente enumerável?
- A função característica  $\chi_{AA}$  da linguagem AutoAceite é Turing-computável.
- A linguagem reconhecida pela composição sequencial de duas máquinas de Turing é a interseção das linguagens reconhecidas por essas máquinas.

(FIM)

$$\text{COTAÇÃO: } \left\{ \begin{array}{l} 1. \text{ 4,5 valores } (1 + 1 + 1,25 + 1,25) \\ 2. \text{ 1,5 valores} \\ 3. \text{ 2,25 valores} \\ 4. \text{ 2,5 valores } (1,5 + 1) \\ 5. \text{ 5,25 valores } (1 + 1 + 1 + 1,25 + 1) \\ 6. \text{ 4 valores } (1 + 1 + 1 + 1) \end{array} \right.$$