

*Este teste é constituído por 5 perguntas. Todas as respostas devem ser devidamente **justificadas**.*

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

$$\mathcal{T} = (\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}, A, A \cup \{1, \Delta\}, \delta, 0, 6, \Delta)$$

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

$\delta$	$a$	$b$	1	$\Delta$
0				$(1, \Delta, D)$
1	$(1, 1, D)$			$(2, 1, D)$
2	$(2, 1, D)$	$(2, 1, D)$		$(3, \Delta, E)$
3			$(4, \Delta, E)$	
4			$(5, \Delta, E)$	
5			$(5, 1, E)$	$(6, \Delta, C)$

A máquina  $\mathcal{T}$  calcula uma função parcial  $g : A^* \times A^* \rightarrow \mathbb{N}_0$ .

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

2. Seja  $A$  o alfabeto  $\{a, b, c\}$ . Considere a linguagem

$$L = \{a^{2n}(bc)^n : n \in \mathbb{N}_0\}.$$

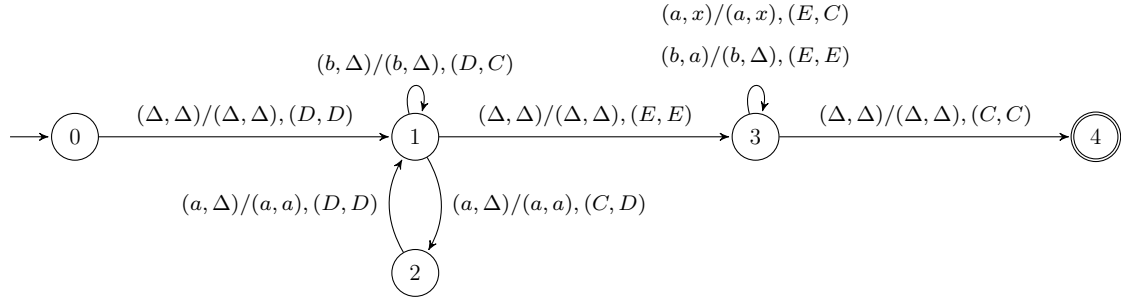
Construa uma máquina de Turing (usual ou com duas fitas) que reconheça  $L$  e descreva informalmente a estratégia dessa máquina.

3. Considere os problemas de decisão

- $Aceita_\epsilon$ : dada uma máquina de Turing  $\mathcal{T}$ , será que  $\mathcal{T}$  aceita a palavra  $\epsilon$ ?
- $Aceita_{Algo}$ : dada uma máquina de Turing  $\mathcal{T}$ , será que  $\mathcal{T}$  aceita alguma palavra?

- Mostre que  $Aceita_\epsilon \leq Aceita_{Algo}$ .
- Conclua que o problema  $Aceita_{Algo}$  é indecidível.

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



- a) Indique a sequência de configurações que podem ser computadas a partir da configuração  $(0, \underline{\Delta}abbbab, \underline{\Delta})$  e diga se a palavra  $abbbab$  é aceite por  $\mathcal{T}$ .
- b) Identifique a linguagem  $L$  reconhecida por  $\mathcal{T}$ .
- c) Diga, justificando, se existe alguma linguagem regular  $K$  tal que  $K \cup L$  seja não recursiva.
- d) Diga, justificando, se o seguinte problema é decidível: Dada uma linguagem recursivamente enumerável  $K$ , será que  $K \subseteq L$ ?
5. Diga, justificando, quais das afirmações seguintes são verdadeiras e quais são falsas.
- a) Se  $L$  é uma linguagem não recursivamente enumerável, então  $\overline{L}$  também não é recursivamente enumerável.
- b) Se  $L$  é uma linguagem recursiva e  $\mathcal{T}$  é uma máquina de Turing que reconhece  $L$ , então  $\mathcal{T}$  é um algoritmo.
- c) A função característica  $\chi_L$  da linguagem

$$NAA_2 = \{w \in \{x, y\}^* \mid w \neq \mathbf{c}(\mathcal{T}) \text{ para toda a máquina de Turing } \mathcal{T}\}$$

é Turing-computável.

- d) A linguagem reconhecida pela composição sequencial  $\mathcal{T}_1 \rightarrow \mathcal{T}_2$ , de duas máquinas de Turing  $\mathcal{T}_1$  e  $\mathcal{T}_2$ , está contida na linguagem reconhecida pela máquina  $\mathcal{T}_1$ .

(FIM)

$$\text{COTAÇÃO: } \begin{cases} 1. & 4,5 \text{ valores } (1 + 1 + 1,25 + 1,25) \\ 2. & 2,5 \text{ valores} \\ 3. & 3 \text{ valores } (2 + 1) \\ 4. & 5 \text{ valores } (1,25 + 1,25 + 1,25 + 1,25) \\ 5. & 5 \text{ valores } (1,25 + 1,25 + 1,25 + 1,25) \end{cases}$$