

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

1. Seja $A = \{a, b, c\}$. 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 δ é definida pela tabela seguinte:

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

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 $(0, \underline{\Delta}ababbacacbaac)$.
- Identifique o domínio D da função g .
- Para cada elemento $u \in D$, determine a palavra $g(u)$.

2. Seja $A = \{a, b\}$. Mostre que a função

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

$$(u, v) \longmapsto \begin{cases} |u| & \text{se } |u| \geq |v| \\ n.d. & \text{senão} \end{cases}$$

é Turing-computável.

3. Considere a linguagem

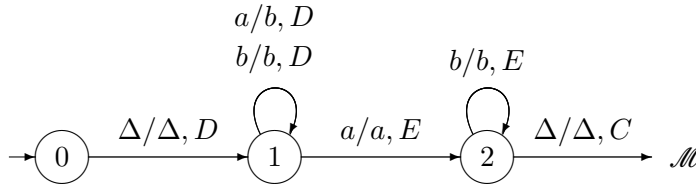
$$L = \{a^{n+2}b^m a^{2n} : m, n \in \mathbb{N}_0, m \geq 1\}$$

sobre o alfabeto $A = \{a, b\}$. Construa uma máquina de Turing (usual ou com duas fitas) que reconheça L e descreva informalmente a estratégia dessa máquina.

4. Seja $A = \{a, b\}$ e seja \mathcal{M} uma máquina de Turing que reconhece a linguagem

$$K = \{w \in A^* : |w|_a = |w|_b\}$$

e para a qual a configuração inicial de qualquer palavra de \overline{K} é uma configuração de ciclo. Seja \mathcal{T} a seguinte máquina de Turing não-determinista,



- Indique uma palavra $u \in A^*$ para a qual é possível computar a configuração $(2, \underline{\Delta}bbbaabaa)$ a partir da configuração inicial $(0, \underline{\Delta}u)$ de u . Indique a sequência de configurações que permitem passar de $(0, \underline{\Delta}u)$ para $(2, \underline{\Delta}bbbaabaa)$ e justifique se a palavra u é aceite por \mathcal{T} .
 - Para que palavras $v \in A^*$, pode ser computada uma configuração de ciclo a partir de $(0, \underline{\Delta}v)$? Justifique.
 - Para que palavras $x \in A^*$, pode ser computada uma configuração de rejeição a partir de $(0, \underline{\Delta}x)$? Justifique.
 - Identifique, justificando, a linguagem L reconhecida por \mathcal{T} .
 - Diga, justificando, se a linguagem L é recursiva.
5. Diga, justificando, quais das afirmações seguintes são verdadeiras e quais são falsas.
- A função característica χ_{AA} da linguagem AutoAceite é Turing-computável.
 - A palavra $x^3yx^2yxyx^2yxyx^3y^2x^3yx^3yx^2yx^3yx^6y^2x^2yx^2yx^2yx^2y^2x^6yx^4yxyxy^2$ é o código de alguma máquina de Turing.
 - Existem linguagens L e K tais que L e $L \cup K$ são recursivas e K não é recursiva.
 - 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}_2 .

(FIM)

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