

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

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

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

onde a função transição δ é definida pela tabela seguinte:

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

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

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

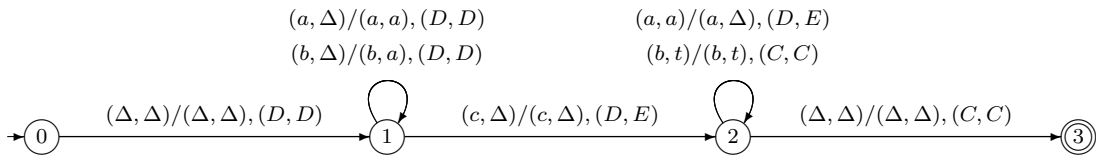
2. Seja A o alfabeto $\{a, b\}$ e seja L a linguagem $L = \{a^{2n}ba^{3n} : n \in \mathbb{N}_0\}$.

- Construa uma máquina de Turing que reconheça L e descreva informalmente a estratégia dessa máquina.
- Explique se o problema de decisão $P(w)$: “ $w \in L \cup a^*$?” é ou não decidível.

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

- Existem linguagens não recursivas L e K tais que as linguagens $L \cap K$ e $L \cup K$ são ambas recursivas.
- O seguinte problema é decidível: Dada uma máquina de Turing \mathcal{T} de alfabeto A , será que $L(\mathcal{T}) \subseteq A^*$?
- Se L é uma linguagem não recursivamente enumerável, então \bar{L} também não é recursivamente enumerável.
- 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 .

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



- Indique a sequência de configurações que podem ser computadas a partir da configuração $(0, \underline{\Delta}abacaa, \underline{\Delta})$ e diga se a palavra $abacaa$ é aceite 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} .
- 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.

5. Para cada palavra $u \in A^*$ considere o problema de decisão

- $Aceita_u$: dada uma máquina de Turing \mathcal{T} , será que \mathcal{T} aceita a palavra u ?
- Dada uma máquina de Turing \mathcal{T} , defina uma máquina de Turing \mathcal{T}' que aceita a palavra ab se e só se \mathcal{T} aceita a palavra a .
 - Sabendo que o problema $Aceita_a$ é indecidível, conclua que o problema $Aceita_{ab}$ é indecidível.

(FIM)

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