

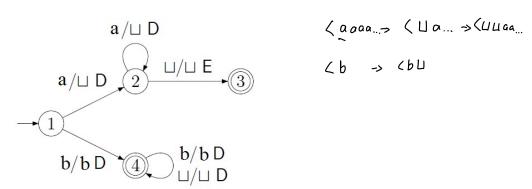
PONTIFÍCIA UNIVERSIDADE CATÓLICA DE MINAS GERAIS

Campus Lourdes — Inst. de Ciências Exatas e Informática — Ciência da Computação

Fundamentos Téoricos da Computação

Lista de Exercícios N.03 (Valor: 02 pontos) Entrega: Quarta-feira, 04 de dezembro de 2024 às 23:59

- 1. Construa uma GI e um diagrama de estados de uma MT padrão para cada uma das seguintes linguagens:
 - (a) $\{a^m b^n \mid m \neq n\};$
 - (b) $\{w \in \{a,b\}^* \mid n_a(w) = n_b(w)\}$, em que $n_s(w)$ representa o número de símbolos s na sentença w;
 - (c) $\{a^m b^n c^m d^n \mid m, n \ge 0\};$
 - (d) $\{ww \mid w \in \{a, b\}^*\}$.
- 2. Mostre como construir uma MT padrão para uma linguagem da forma $\{a^{in+j} \mid n \geq 0\}$ sendo i e j duas constantes quaisquer maiores ou iguais a zero.
- 3. Considere a seguinte MT $M = (\{1, 2, 3, 4\}, \{a, b\}, \{a, b, \langle, \sqcup\}, \langle, \sqcup, \delta, 1, \{3, 4\})$ em que δ contém apenas as transições que estão representadas no diagrama a seguir:

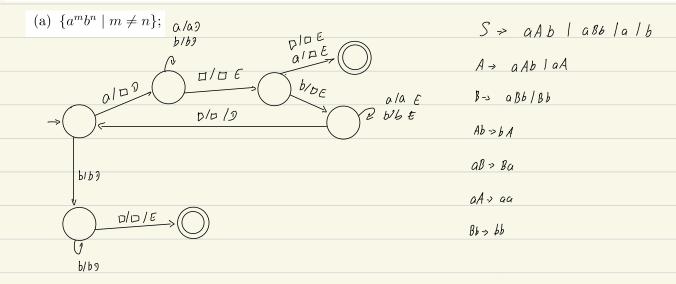


(a) Para quais palavras essa MT entra em loop?

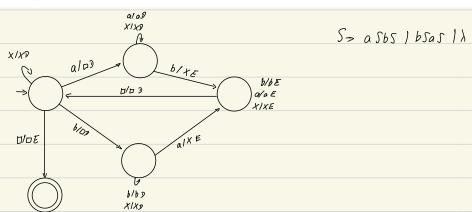
L(H) = aa*

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

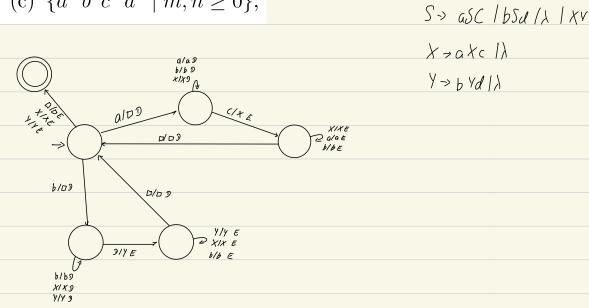
 $1.\ Construa uma GI$ e um diagrama de estados de uma MT padrão para cada uma das seguintes linguagens:



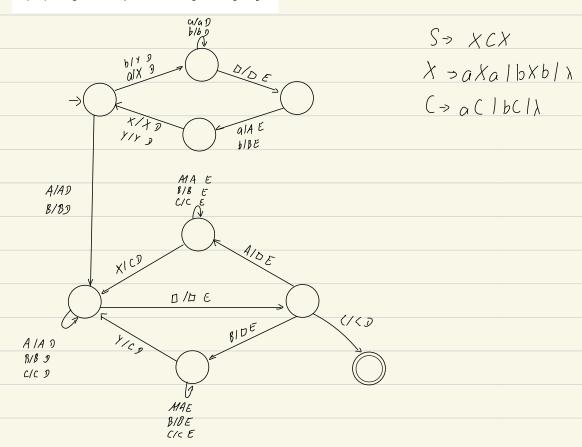
(b) $\{w \in \{a,b\}^* \mid n_a(w) = n_b(w)\}$, em que $n_s(w)$ representa o número de símbolos s na sentença w;



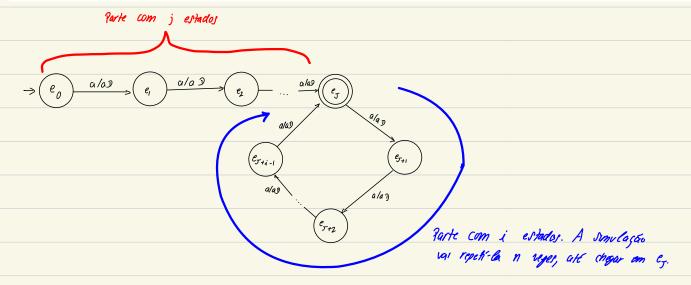
(c) $\{a^m b^n c^m d^n \mid m, n \ge 0\};$



(d) $\{ww \mid w \in \{a, b\}^*\}.$



2. Mostre como construir uma MT padrão para uma linguagem da forma $\{a^{in+j}\mid n\geq 0\}$ sendo i e j duas constantes quaisquer maiores ou iguais a zero.



- 4. Mostre que as seguintes linguagens são decidíveis:
 - (a) INFINITA_{AFD} = $\{\langle A \rangle \mid A \text{ \'e AFD e } L(A) \text{ \'e uma linguagem infinita}\};$
 - (b) $\mathtt{TODAS}_{\mathtt{AFD}} = \{ \langle A \rangle \mid A \text{ \'e AFD e } L(A) = \Sigma^*, \mathrm{em \ que \ } \Sigma \text{ representa o alfabeto de } A \};$
 - (c) $BAL_{AFD} = \{\langle A \rangle \mid A \text{ \'e AFD que aceita alguma sentença no alfabeto } \{0,1\}$ contendo igual número de 0s e 1s $\}$.
- 5. Mostre que as seguintes linguagens são indecidíveis (sem utilizar o Teorema de Rice):
 - (a) INFINITA_{MT} = $\{\langle M \rangle \mid M \text{ \'e MT e } L(M) \text{ \'e uma linguagem infinita}\};$
 - (b) $TODAS_{MT} = \{ \langle M \rangle \mid M \text{ \'e MT e } L(M) = \Sigma^*, \text{ em que } \Sigma \text{ representa o alfabeto de } M \};$
 - (c) CONTEM-1001_{MT} = $\{\langle M \rangle \mid M \text{ \'e MT e } 1001 \in L(M)\};$
 - (d) $\mathsf{EQ}_{\mathsf{GLC}} = \{ \langle G, H \rangle \mid G \in H \text{ são GLCs e } L(G) = L(H) \}$ (na sua prova você poderá usar o fato de que $\mathsf{TODAS}_{\mathsf{GLC}} = \{ \langle G \rangle \mid G \in \mathsf{GLC} \in L(G) = \Sigma^*, \text{ em que } \Sigma \text{ representa o alfabeto de } G \}$ é indecidível).