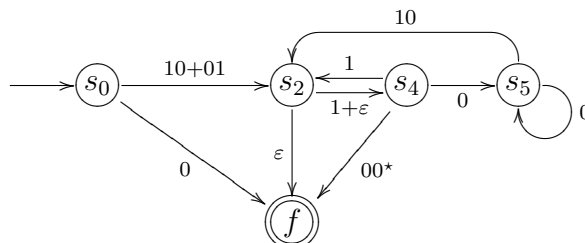


N.º Nome

1. O diagrama seguinte foi obtido de um autómato finito A após algumas iterações do método de eliminação de estados (de Brzozowski-McCluskey).



- Justifique que $011100101100000 \in \mathcal{L}(A)$.
- Determine uma expressão regular que descreva $\mathcal{L}(A)$. Deverá apresentar os passos intermédios.
- Apresente o diagrama de transição de um autómato finito equivalente a A . Se não for determinístico, converta-o num determinístico equivalente. Apresente os passos principais da resolução.

2. **Resolva apenas uma das alíneas 2a) ou 2b). Se resolver ambas, só será avaliada a alínea 2b).**

Se tiver dúvidas sobre a pergunta 1., deve resolver 2b).

- Na continuação de 1., determine o autómato finito determinístico mínimo que aceita $\mathcal{L}(A)$. Justifique.
- Seja L a linguagem de alfabeto $\{a, b\}$ constituída pelas palavras que terminam b se e só se têm bb como subpalavra. Por aplicação do teorema de Myhill-Nerode, determine o autómato finito determinístico mínimo que aceita L . Justifique.

3. Considere a gramática $G = (\{S, D\}, \{a, b\}, P, S)$, em que P é constituído por:

$$\begin{array}{ll} S \rightarrow baS & D \rightarrow bbD \\ S \rightarrow bD & D \rightarrow a \\ & D \rightarrow bb \end{array}$$

- Defina *informalmente* a linguagem de $\{a, b\}^*$ gerada a partir da variável D .
- Justifique que a linguagem $\mathcal{L}(G)$ é regular e indique uma expressão regular que a descreva. Explique como deduziu tal expressão. Comece por apresentar a noção de *linguagem gerada por uma gramática*.
- Diga, justificando, se a gramática G é ambígua e se a linguagem $\mathcal{L}(G)$ é ambígua.
- Determine um autómato finito que reconheça $\mathcal{L}(G)$ e não tenha transições- ϵ . Explique a sua correção.
- Seja L a linguagem das palavras de alfabeto $\{a, b, c\}$ da forma $xc^n y$, com $|x| = |y|$, $n \geq 2$, $x \in \mathcal{L}(G)$ e $y \in \mathcal{L}(G)$. Prove que L é independente de contexto. Note que x , y e n são quaisquer (não estão fixos).

4. Considere a gramática $G = (\{S, T, N, E\}, \Sigma, P, S)$ com $\Sigma = \{1, -,), (, =, +\}$ e P dado por:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow E=E \mid E=S \\ E &\rightarrow T \mid T+E \mid T-E \\ T &\rightarrow (E) \mid N \\ N &\rightarrow 1 \mid 1N \end{aligned}$$

a) Apresente uma árvore de derivação para a palavra $11+(1+1)=(1-1)-1$ de $\mathcal{L}(G)$ e ainda duas derivações distintas que correspondam a essa árvore. Diga, justificando, se tal implica que G seja ambígua.

b) Prove que a linguagem $\mathcal{L}(G)$ não é regular.

Resolva apenas uma das três alíneas seguintes. Se resolver mais do que uma, só a primeira é avaliada.

c) Determine uma gramática G' que seja equivalente a G e esteja na forma normal de Chomsky. Por aplicação do algoritmo CYK, mostre que $1=1+1$ pertence a $\mathcal{L}(G')$ e que $1=1+$ não pertence a $\mathcal{L}(G')$. Note que a segunda palavra é igual à primeira mas não tem o 1 final.

d) Por aplicação da forma normal de Greibach, determine um autômato de pilha que reconheça a linguagem $\{x \mid x \in \Sigma^* \text{ e } E \Rightarrow_G^* x\}$. Note que não se pretende um autômato que reconheça $\mathcal{L}(G)$.

e) Seja M a linguagem das palavras de $\mathcal{L}(G)$ que são da forma $x=y=z$, com $x \in \{1, +\}^*$, $y \in \{1\}^*$, $z \in \{1, +\}^*$, e em que o número de 1's em y é igual ao número de 1's em x e também em z .

Defina uma máquina de Turing que reconheça M . A máquina não deve repor o estado inicial da fita. Indique o significado dos estados.

(Fim)