

N.º Nome

1. Seja L a linguagem de alfabeto $\Sigma = \{a, b, c\}$ que é gerada pela gramática G dada por:

$$G = (\{X, Y\}, \Sigma, \{Y \rightarrow aYa, Y \rightarrow XX, Y \rightarrow b, X \rightarrow ccX, X \rightarrow b, X \rightarrow bX\}, Y)$$

- a) Prove que $accbccba \in \mathcal{L}(G)$, apresentando uma derivação e a árvore de derivação correspondente.
- b) Prove que a gramática G é ambígua.
- c) Indique uma expressão regular que descreva a linguagem de Σ^* que se pode gerar a partir da variável X .
- d) Indique a forma genérica das palavras de L . Explique sucintamente como chegou a essa conclusão, recorrendo a \Rightarrow_G^* , \Rightarrow_G , e \Rightarrow_G^n , com $n \in \mathbb{N}$.
- e) Usando ou o teorema de Myhill-Nerode ou o lema da repetição, e **1d**), prove que L não é regular.
- f) Converta G à forma normal de Chomsky e aplique o algoritmo CYK para decidir se $bbaba$ pertence a L . Apresente alguns dos passos intermédios (mais complexos) detalhadamente. Por análise do resultado final, diga ainda, justificando, quais das subpalavras próprias de $bbaba$ pertencem a L .
- g) Averigue se existem GICs lineares à direita ou lineares à esquerda que sejam equivalentes a G . Justifique.

2. Seja r a expressão regular $((1 + \varepsilon)((01) + 0)^*)$ sobre $\Sigma = \{0, 1\}$.

- a) Desenhe o diagrama de transição do AFND- ε que resulta da aplicação do método de Thompson à expressão r , de acordo com a construção dada nas aulas. Por aplicação do método de conversão baseado em subconjuntos, converta esse AFND- ε num AFD equivalente (considere apenas os estados acessíveis do estado inicial do AFD e preserve as designações de estados resultantes do método de conversão).
- b) Por aplicação do método de Moore, minimize o AFD que obteve em **2a**). Deve apresentar a sequência de passos intermédios e, se for útil, pode começar por renomear os estados do AFD de partida.

3. Justifique a veracidade ou falsidade de cada uma das afirmações seguintes, onde o alfabeto é $\Sigma = \{a, b\}$.

- a) O autómato de pilha $(\{s\}, \Sigma, \{K, B\}, \delta, s, K, \{\})$, com $\delta(s, b, K) = \{(s, BB), (s, \varepsilon)\}$, $\delta(s, \varepsilon, K) = \{(s, \varepsilon)\}$, $\delta(s, b, B) = \{(s, BB)\}$, $\delta(s, a, B) = \{(s, \varepsilon)\}$, e $\delta(s, \varepsilon, B) = \delta(s, a, K) = \{\}$, aceita $bbaaaa$ por pilha vazia.
- b) Existe uma linguagem regular L tal que $(\Sigma^* \setminus L)\{a^n b^n \mid n \geq 1\}$ não é independente de contexto.

4. Seguindo a caracterização do AFD mínimo dada pelo teorema de Myhill-Nerode, construa o AFD mínimo que aceita a linguagem das palavras de $\{0, 1\}^*$ que têm número par de 0's ou têm 11 como subpalavra.

Resolva apenas uma das alíneas do problema 5. Se resolver ambas, será classificada a alínea 5a).

5. Seja $T = \{0^n \mid n \geq 0\} \cup \{y2^k y^R \mid k \geq 0, y \in \{0, 1\}^* \text{ e } y \text{ tem número ímpar de 0's}\}$ uma linguagem de alfabeto $\Sigma = \{0, 1, 2\}$, onde y^R designa o reverso de y .

- a) Determine um autómato de pilha que reconheça a linguagem T por pilha vazia. Descreva a interpretação de cada estado de forma a permitir aferir a correção do autómato (e compreender o algoritmo subjacente).
- b) Justifique que T é uma linguagem independente de contexto não ambígua. Não é necessário escrever uma prova formal detalhada, mas a justificação não pode deixar dúvidas de que os argumentos estão corretos. **(Fim)**