

N.º Nome

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

$$G = (\{X, Y\}, \Sigma, \{Y \rightarrow bbY, Y \rightarrow a, Y \rightarrow aaY, Y \rightarrow b, X \rightarrow YY, X \rightarrow a, X \rightarrow cXc\}, X)$$

- a) Prove que $cbbabbac \in \mathcal{L}(G)$, 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 Y .
- 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 $cbbab$ pertence a L . Apresente alguns dos passos intermédios (mais complexos) detalhadamente. Por análise do resultado final, diga ainda, justificando, quais das subpalavras próprias de $cbbab$ 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 $((((ab) + b)^*)(\varepsilon + a))$ sobre $\Sigma = \{a, b\}$.

- 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 $\Sigma = \{0, 1\}$.

- a) Existe uma linguagem regular L tal que $\{0^n 1^n \mid n \geq 0\} \cup (\Sigma^* \setminus L)$ não é independente de contexto.
- b) O autómato de pilha $(\{q\}, \Sigma, \{A, B\}, \delta, q, B, \{ \})$, com $\delta(q, 0, B) = \{(q, A), (q, \varepsilon)\}$, $\delta(q, \varepsilon, B) = \{(q, \varepsilon)\}$, $\delta(q, 0, A) = \{(q, AAA)\}$, $\delta(q, 1, A) = \{(q, \varepsilon)\}$, e $\delta(q, \varepsilon, A) = \delta(q, 1, B) = \{ \}$, aceita 001111 por pilha vazia.

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

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

5. Seja $M = \{b^k \mid k \geq 2\} \cup \{xa^n x^R \mid n \geq 0, x \in \{b, c\}^* \text{ e } x \text{ tem número ímpar de b's}\}$ uma linguagem de alfabeto $\Sigma = \{a, b, c\}$, onde x^R designa o reverso de x .

- a) Determine um autómato de pilha que reconheça a linguagem M 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 M 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)**