

N.º Nome

1. Sejam K , M e L linguagens de alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$, com $K = \{x \mid x \in \Sigma^* \text{ e tem número ímpar de } b\text{'s}\}$, $M = \{x \mid x \in \Sigma^* \text{ e tem } abb \text{ como subpalavra}\}$ e $L = K \cap M = \{x \mid x \in K \text{ e } x \in M\}$.

a) Desenhe o AFD mínimo que aceita K . **b)** Defina K por uma expressão regular (abreviada).

--	--

c) Indique uma expressão regular (abreviada) que descreva a linguagem L .

--

d) Apresente as regras (de produção) de uma GIC G que gere L , com símbolo inicial A , e descreva informalmente $\mathcal{L}_X = \{w \mid X \Rightarrow_G^* w \text{ e } w \in \Sigma^*\}$, para cada variável X de G , com exceção de A .

--	--

e) Desenhe o diagrama do AFD mínimo que reconhece M e descreva $\mathcal{L}_s = \{x \mid x \in \Sigma^* \text{ e } \hat{\delta}(s_0, x) = s\}$ por uma expressão regular (abreviada), para cada estado s , sendo s_0 o estado inicial.

--	--

f) Da análise da construção do AFD produto, pode-se concluir que o AFD mínimo que reconhece L tem no máximo estados e exatamente estados finais/estado final. Complete a frase e justifique abaixo sucintamente as respostas, enunciando os resultados que as suportam.

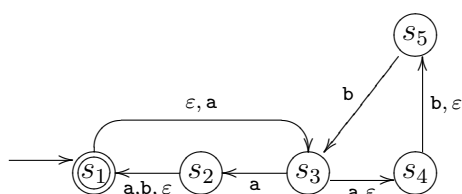
--

(Continua)

N.º Nome

g) Por aplicação do corolário do teorema de Myhill-Nerode, determine o AFD mínimo que reconhece L . (Em alternativa pode indicar um AFD que reconhece L , justificar a sua correção e minimizá-lo pelo algoritmo de Moore). Em ambos os casos, deve **justificar detalhadamente** os passos da construção.

2. Seja A o AFND- ϵ representado pelo diagrama de transição seguinte.



a) Indique o **conjunto** de estados em que A pode estar após consumir bbaab.

b) Desenhe o diagrama de transição do AFD equivalente, que se obtém pelo método de conversão (baseado em subconjuntos). Deve obrigatoriamente manter as designações dos estados do AFD como conjuntos.

(Continua)

N.º Nome

3. Sejam $r = ((a + b)^*)$ e $s = ((aa) + (\emptyset^*))$ expressões regulares sobre $\Sigma = \{a, b\}$.

a) Desenhe os diagramas de transição dos autómatos finitos que resultam da aplicação do método de Thompson às expressões regulares r e s , segundo a construção dada nas aulas.

--	--

b) Usando a definição indutiva de expressão regular sobre Σ e de linguagem que a expressão descreve, prove que $\mathcal{L}((rs)) = \Sigma^*$. **Apresente os passos intermédios.**

4. Seja $G = (\{S, X, Y\}, \{a, b\}, P, S)$, com P dado por:

$S \rightarrow aaYY \mid bSX \mid baX \mid a$
 $X \rightarrow \varepsilon \mid bX$
 $Y \rightarrow aYY \mid b$

a) Diga, justificando, se $aabbb \in \mathcal{L}(G)$.

b) Prove que G é ambígua.

c) Apresente a noção de GIC na forma normal de Chomsky.

d) Por conversão de G , determine uma GIC G' equivalente a G mas sem variáveis que gerem ε . A seguir, converta G' à forma normal de Chomsky.

--	--

(Continua)

N.º Nome

5. Considere a linguagem $L = \{y \mid y \text{ é capícua}\} \cap \{y \mid y \text{ tem número ímpar de b's ou começa por c}\}$, de alfabeto $\Sigma = \{a, b, c\}$.

a) Use o lema da repetição ou o teorema de Myhill-Nerode para provar que L não é regular.

b) Indique uma GIC G **não ambígua** que gere L e represente a(s) árvore(s) de derivação de cbacbcabc.

c) Explique como é que garantiu a não ambiguidade de G .

Resolva apenas uma das alíneas d) , e), e f)

d) Apresente um autómato de pilha que reconheça a linguagem $L \cap \{y \mid y \text{ tem número ímpar de b's}\}$. Pode escolher o critério de aceitação (ou pilha vazia ou estados finais), mas deve indicar a sua opção. **Indique sucintamente a interpretação de cada estado e as ideias principais subjacentes.**

e) Prove que a linguagem $L \cap \{x \mid x \text{ tem igual número de a's e c's}\}$ não satisfaz a condição do lema da repetição para LICs para nenhum $n > 0$.

f) Apresente uma máquina de Turing que reconheça a linguagem $L \cap \{x \mid x \text{ tem igual número de a's e c's}\}$. O símbolo branco é \bullet e a máquina pode destruir a palavra. Descreva **as ideias principais** do algoritmo.

Use o verso da folha para responder à questão.

(Fim)