

N.º Nome

1. Sejam L e M as linguagens de alfabeto $\Sigma = \{a, b, c\}$ dadas por

$$L = \{x \mid \text{o número de b's em } x \text{ é múltiplo de três e } x \text{ não termina em b}\}$$

$$M = \{x \mid x \text{ termina em bbab ou começa por bc}\}$$

Note que $\varepsilon \in L$, $aca \in L$, $bbab \notin L$, $bbab \in M$, $bcbbab \in M$, $bcbbab \notin L$, $bcbab \notin L$, $bcbab \in M$.

a) Descreva L por uma expressão regular abreviada.

d) Desenhe o AFD mínimo que aceita M .

b) Descreva M por uma expressão regular abreviada.

c) Descreva $L \cap M$ por uma expressão regular abreviada.

e) Por aplicação do corolário do teorema de Myhill-Nerode, determine o AFD mínimo que aceita L . Justifique todos os passos da construção usando a relação de equivalência R_L definida nesse teorema.

(Continua)

f) Indique uma GIC $G = (V, \Sigma, P, S)$ que gere M , não seja linear à esquerda nem à direita e, preferencialmente, não seja ambígua. Se G for ambígua, a resposta terá uma penalização de 25%.

g) Explique porque é que a sua resposta à alínea **f)** está correta (i.e., satisfaz todas as condições indicadas).

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

a) Desenhe o diagrama de transição do AFND- ε que resulta da aplicação do método de Thompson à expressão regular r , segundo a construção dada nas aulas (note que r inclui a expressão s).

b) Descreva informalmente as linguagens $\mathcal{L}(s)$ e $\mathcal{L}(r)$ de alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$.

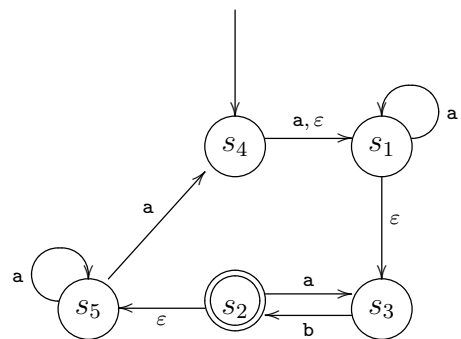
(Continua)

N.º

Nome

3. Seja A o AFND- ε representado pelo diagrama de transição seguinte, com alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$.

a) Para cada uma das palavras x dadas, apresente o **conjunto** de estados em que A pode estar após consumir tal palavra e indique se “ $x \in \mathcal{L}(A)$ ”, se “ $x \notin \mathcal{L}(A)$ ”, ou se “*não é possível decidir*”.



abbab		
ε		
b		
bb		
bab		
aba		
aaabb		
aa		

b) Desenhe o diagrama de transição do AFD A' que se obtém por aplicação do método de conversão, mantendo apenas os estados acessíveis do estado inicial. Use **obrigatoriamente** conjuntos para os designar.

c) Quantos estados finais tem o **AFD mínimo** que aceita $\mathcal{L}(A') = \mathcal{L}(A)$? E, não finais?
 Explique, baseando-se no algoritmo de Moore.

(Continua)

4. Seja $L = \{x \mid x \text{ é capicua e termina em b}\} \cup \{x \mid x \text{ não é capicua}\}$, com $\Sigma = \{a, b\}$.

a) Indique as regras de uma GIC G com símbolo inicial S que gere L e não seja linear à direita. Explique as ideias principais. *Sugestão: tente recordar a GIC dada nas aulas para a linguagem das capicuas e as ideias subjacentes.*

b) Na continuação de **4a)**, mostre que $ababb \in \mathcal{L}(G)$ e $bab \in \mathcal{L}(G)$, apresentando uma *derivação passo a passo* e pelo menos uma *árvore de derivação* para cada uma (se existirem várias árvores, apresente duas).

c) Prove que a linguagem $\Sigma^* \setminus L$ não é regular, usando o teorema de Myhill-Nerode ou o lema da repetição.

d) Diga, justificando, se existe uma GIC linear à direita que gere L e, se existir, indique-a.

(Continua)

N.º

Nome

Resolva apenas uma das questões 5. e 6.

5. Na continuação de **4.**, apresente um autómato de pilha que reconheça a L **por pilha vazia**, com estado inicial s_0 e símbolo inicial na pilha Z_0 . Indique sucintamente as ideias principais do algoritmo subjacente.

6. Faça uma exposição sobre o algoritmo CYK: apresente o algoritmo (descrevendo o que representa a tabela que constrói e como é construída), diga qual é a ideia principal subjacente que permite justificar a sua correção, quais as condições de aplicabilidade, que complexidade tem, e o que fazer se G não satisfizer as condições de aplicabilidade e se pretender saber se $x \in \mathcal{L}(G)$, sendo a GIC G e $x \in \Sigma^*$ dadas.

(Fim)