

N.º  Nome

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

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

$$M = \{x \mid x \text{ termina em } baab \text{ ou começa por } aba\}$$

Note que  $\varepsilon \in L$ ,  $cc \in L$ ,  $abcaaab \notin L$ ,  $abac \in M$ ,  $bcaabaab \in M$ ,  $bcaabaa \in L$ ,  $abaab \in M$ .

**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  $s = ((\emptyset^*) + ((bb)^*))$  e  $r = (s((aa)^*))$

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

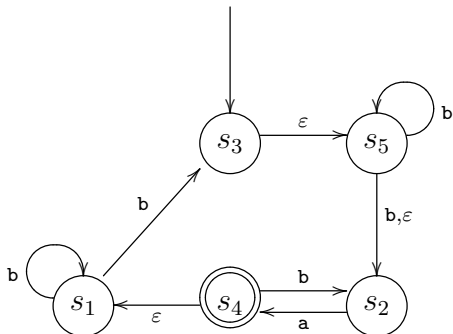
**b)** Descreva informalmente as linguagens  $\mathcal{L}(s)$  e  $\mathcal{L}(r)$  de alfabeto  $\Sigma = \{a, b\}$ .

(Continua)

N.º

Nome

3. Seja  $A$  o AFND- $\epsilon$  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		
bab		
aa		
a		
$\epsilon$		
bbba		
bb		
aab		

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

**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  $aacab \in \mathcal{L}(G)$  e  $aca \in \mathcal{L}(G)$ , 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)