

## Teoria da Computação

### Teste 2 versão A

Duração: 1h

Cotação : 6 valores

#### Grupo 1 (1.5 valores)

Considere a linguagem  $L$  constituída pelas sequências de  $a$ 's,  $b$ 's e  $c$ 's que começam por  $a$  e não têm dois símbolos consecutivos iguais (por exemplo,  $abcacb \in L$  mas  $acbbc \notin L$ ).

1. Construa uma gramática regular  $G$  tal que  $L_G = L$ .
2. Mostre que a sequência  $abcab$  pertence a  $L_G$ .

#### Grupo 2 (1.5 valores)

1. Considere a expressão regular  $(xx + x^*y)^* + x^*y^*$  e as sequências

(i)  $xyyx$  (ii)  $\epsilon$  (iii)  $xxx$  (iv)  $yyyyx$ .

Destas sequências indique as que pertencem à linguagem representada pela expressão regular e as que não pertencem a esta linguagem.

2. Escreva uma expressão regular que represente a linguagem constituída pelas sequências de  $a$ 's,  $b$ 's e  $c$ 's que começam por  $b$  ou  $c$ , têm pelo menos dois  $a$ 's e começam e terminam com o mesmo símbolo.

#### Grupo 3 (1.0 valores)

Sejam  $A$ ,  $B$  e  $C$  símbolos proposicionais.

1. Verifique que  $V \not\models \neg(A \vee (\neg C))$  em que  $V$  é uma valoração tal que  $V(A) = 0$  e  $V(C) = 0$ .
2. Mostre que  $((B \rightarrow (\neg A)) \wedge (C \rightarrow B)) \rightarrow (\neg(A \vee (\neg C)))$  não é uma fórmula válida.

#### Grupo 4 (2.0 valores)

1. Seja  $L$  uma linguagem. O que significa dizer que  $L$  é uma linguagem regular?
2. a) Construa uma gramática *independente do contexto*  $G$  tal que a linguagem gerada por  $G$  seja a linguagem  $a^{2^n}b^n$ ,  $n \geq 1$ , (isto é,  $L_G = \{aab, aaaabb, aaaaaabbb, \dots\}$ ).  
b) Seria possível construir um autómato finito determinista  $D$  tal que  $L_D$  seja a linguagem  $a^{2^n}b^n$ ,  $n \geq 1$ ? Justifique.