

2º Teste de  
**Computabilidade e Complexidade**

Lic. Ciências da Computação

Duração: 2h15min

*Este teste é constituído por 5 questões. Todas as respostas devem ser devidamente justificadas.*

1. Seja  $h : \mathbb{N}_0^3 \rightarrow \mathbb{N}_0$  a função obtida por recursão primitiva das funções  $f : (x, y) \mapsto xy$  e  $g : (x, y, z, w) \mapsto x^2 + w + 3$ .

- a) Identifique a função  $h$ .
- b) Mostre que  $h$  é uma função recursiva primitiva.
- c) Determine a função  $M_e$  de minimização da função

$$e(x, y) = \text{monus}(x, y + 1) = \begin{cases} x - y - 1 & \text{se } x > y + 1 \\ 0 & \text{se } x \leq y + 1 \end{cases}$$

- d) Mostre, sem construir uma máquina de Turing, que  $M_e$  é uma função computável.

2. Seja  $A : \mathbb{N}_0^2 \rightarrow \mathbb{N}_0$  a função de Ackermann que, recorde, é definida por:

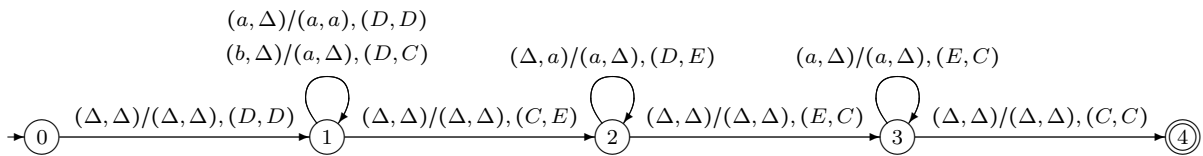
$$\text{i)} \ A(0, y) = y + 1; \quad \text{ii)} \ A(x + 1, 0) = A(x, 1); \quad \text{iii)} \ A(x + 1, y + 1) = A(x, A(x + 1, y)).$$

- a) Sabendo que  $A(2, 1) = 5$ , determine  $A(2, 2)$ .
- b) Prove que  $A(x, y) > y$  para quaisquer  $x, y \in \mathbb{N}_0$ .

[Sugestão: use indução sobre  $x$  e, no passo indutivo, depois de assumir a hipótese de indução  $A(x, y) > y$ , prove que  $A(x + 1, y) > y$  por indução sobre  $y$ .]

3. Mostre que a função  $f(n) = \frac{n^4 + 3n^2 + 100}{n^2 + 1}$  é de ordem  $\mathcal{O}(n^3)$ .

4. Seja  $A = \{a, b\}$  e seja  $\mathcal{T}$  a seguinte máquina de Turing sobre  $A$  com duas fitas,



- a) Indique a sequência de configurações que podem ser computadas a partir de  $(0, \underline{\Delta aabab}, \underline{\Delta})$ .
  - b) Identifique a função  $g : A^* \rightarrow A^*$  calculada por  $\mathcal{T}$ .
  - c) Determine a função  $tc_{\mathcal{T}}$ , de complexidade temporal da máquina  $\mathcal{T}$ .
  - d) Mostre que a função  $g$  é computável em tempo polinomial.
5. Seja  $A = \{a, b\}$  e seja  $L = \{w \in A^* : |w|_a = |w|_b\}$ .
- a) Sendo  $L' = \{w \in A^* : |w|_a = |w|_b + 1\}$ , mostre que  $L \leq_p L'$ .
  - b) Prove que, se  $K$  é uma linguagem tal que  $K \leq_p L$ , então  $K \in P$ .

$$\text{COTAÇÃO: } \begin{cases} 1. & 6 \text{ valores } (1,75 + 1,25 + 1,5 + 1,5) \\ 2. & 3,25 \text{ valores } (1,25 + 2) \\ 3. & 1,5 \text{ valores} \\ 4. & 5,75 \text{ valores } (1 + 1,5 + 2 + 1,25) \\ 5. & 3,5 \text{ valores } (2 + 1,5) \end{cases}$$