

Universidade de Aveiro - Departamento de Matemática

Matemática Discreta 2023/2024 - UC 47166 (1º Ano/2º Sem)

Teste T2 (Avaliação Discreta) - 19/06/2024

Duração: 2h

NOME: Exemplo de Resoluções NMec: \_\_\_\_\_

CURSO: \_\_\_\_\_ Folhas Supl.: \_\_\_\_\_

## A - BLOCO QUESTÃO 1

1. (3.0) Seja  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  a sucessão definida por

$$\begin{cases} a_n = 6a_{n-1} - 9a_{n-2} + (-3)^n, & n \geq 2, \\ a_0 = 1, & a_1 = 3. \end{cases}$$

Resolva a equação de recorrência dada, de modo a obter uma fórmula fechada para  $a_n$ ,  $n \geq 0$ .

A eq. de recorrência dada é linear não homogênea, com solução geral  $a_n = a_n^{(h)} + a_n^{(p)}$ , onde  $a_n^{(h)}$  corresponde à solução da parte homogênea  $a_n - 6a_{n-1} + 9a_{n-2} = 0$ , da qual resulta a eq. característica  $x^2 - 6x + 9 = 0 \Leftrightarrow (x-3)^2 = 0$ , pelo que 3 é raiz caract. c/mult.  $m=2$ , vindo  $a_n^{(h)} = (C_0 + C_1 n) 3^n$ ,  $C_0$  e  $C_1$  const. a det.;  $a_n^{(p)}$  é a solução particular associada a

(1)  $a_n - 6a_{n-1} + 9a_{n-2} = (-3)^n$ , como  $(-3)$  não é solução da eq. caract.,  $a_n^{(p)} = A(-3)^n$  e substituindo em (1) determina-se a constante  $A$ :

$$A(-3)^n - 6A(-3)^{n-1} + 9A(-3)^{n-2} = (-3)^n$$

$$\Leftrightarrow A(-3)^n - \frac{6A(-3)^n}{(-3)} + \frac{9A(-3)^n}{(-3)^2} = (-3)^n$$

$$\Leftrightarrow A(-3)^n + 2A(-3)^n + A(-3)^n = (-3)^n$$

$$\Leftrightarrow 4A(-3)^n = (-3)^n \Leftrightarrow 4A = 1 \Leftrightarrow A = \frac{1}{4}$$

Donde,

$$a_n = (C_0 + C_1 n) 3^n + \frac{1}{4} (-3)^n$$

e, atendendo às condições iniciais

$$\begin{cases} a_0 = 1 \\ a_1 = 3 \end{cases}, \text{ podem calcular-se as}$$

Constantes  $C_0$  e  $C_1$ :

$$\begin{cases} a_0 = 1 \\ a_1 = 3 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} C_0 + \frac{1}{4} = 1 \\ (C_0 + C_1) 3 + \frac{1}{4} (-3) = 3 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} C_0 = \frac{3}{4} \\ \text{---} \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} \text{---} \\ \left(\frac{3}{4} + C_1\right) 3 = 3 + \frac{3}{4} \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \text{---} \\ \frac{3}{4} + C_1 = \frac{1}{3} \times \frac{15}{4} = \frac{5}{4} \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} C_0 = \frac{3}{4} \\ C_1 = \frac{5}{4} - \frac{3}{4} = \frac{1}{2} \end{cases}.$$

Logo,  $a_n = \left(\frac{3}{4} + \frac{1}{2}n\right) 3^n + \frac{1}{4} (-3)^n, n \geq 0.$

Universidade de Aveiro - Departamento de Matemática

Matemática Discreta 2023/2024 - UC 47166 (1º Ano/2º Sem)

Teste T2 (Avaliação Discreta) - 19/06/2024

Duração: 2h

NOME: \_\_\_\_\_ NMec: \_\_\_\_\_

CURSO: \_\_\_\_\_ Folhas Supl.: \_\_\_\_\_

## B - BLOCO QUESTÃO 2

**Formulário:**  $\sum_{n=0}^{\infty} (\alpha x)^n = \frac{1}{(1-\alpha x)}, \alpha \in \mathbb{R};$  $\sum_{n=0}^{\infty} \binom{n+k-1}{k-1} (\alpha x)^n = \frac{1}{(1-\alpha x)^k}, k \in \mathbb{N}.$ 

2. (5.0) Num lançamento de um dado de seis faces pode obter-se de 1 a 6 pontos. Pretende-se determinar o número de possibilidades de, num lançamento simultâneo de quatro dados iguais, se obter um total de  $n$  pontos ( $n \geq 4$ ).

- (a) (2.5) Mostre que a função geradora associada à solução do problema é dada por

$$\mathcal{A}(x) = \frac{x^4 (1-x^6)^4}{(1-x)^4}$$

- (b) (2.5) A partir da função geradora  $\mathcal{A}(x)$  determine o número de possibilidades de se obter um total de  $n = 15$  pontos.

- (a) O número de possibilidades de se obter de 1 a 6 pontos com o lançamento de um dado está associado à função geradora  $x^1 + x^2 + x^3 + x^4 + x^5 + x^6$ , por isso, a função geradora correspondente à solução do problema é

$$\mathcal{A}(x) = (x + x^2 + x^3 + x^4 + x^5 + x^6)^4 \quad \leftarrow \text{lançamento de 4 dados iguais}$$

$$\Rightarrow \mathcal{A}(x) = (x(1 + x + x^2 + x^3 + x^4 + x^5))^4$$

$$\Rightarrow \mathcal{A}(x) = x^4 (1 + x + x^2 + x^3 + x^4 + x^5)^4$$

$$\Rightarrow \mathcal{A}(x) = x^4 \left( \sum_{n=0}^{\infty} x^n - \sum_{n=6}^{\infty} x^n \right)^4,$$

$$A(n) = x^4 \left( \sum_{n=0}^{\infty} x^n - x^6 \sum_{n=0}^{\infty} x^n \right)^4$$

$\Rightarrow$

$$A(n) = x^4 \left( \sum_{n=0}^{\infty} x^n (1 - x^6) \right)^4$$

$$\Rightarrow A(n) = x^4 \left( \sum_{n=0}^{\infty} x^n \right)^4 (1 - x^6)^4 = \frac{x^4 (1 - x^6)^4}{(1 - x)^4} \text{ eqd}$$

Com  $\sum_{n=0}^{\infty} x^n = \frac{1}{1-x}$

(b) O coeficiente de  $x^{15}$  em  $A(n)$  dá o número de lançamentos onde são obtidos  $n=15$  pontos:

$$A(n) = x^4 (1 - x^6)^4 \frac{1}{(1 - x)^4} = x^4 \sum_{k=0}^4 \binom{4}{k} 1^{4-k} (-x^6)^k \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n+4-1}{n} x^n$$

$\Rightarrow$

$$A(n) = (1 - 4x^6 + 6x^{12} - 4x^{18} + x^{24}) \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n+3}{n} x^{n+4}$$

apenas interessam os termos com

$(k=0 \text{ e } n=11)$   
 $(k=1 \text{ e } n=5)$

$$\Rightarrow A(n) = \dots + \left[ \binom{11+3}{11} - 4 \binom{5+3}{5} \right] x^{15} + \dots$$

coeficiente pedido é igual a

$$\binom{14}{11} - 4 \binom{8}{5} = \frac{14 \times 13 \times 12}{3 \times 2} - 4 \times \frac{8 \times 7 \times 6}{3 \times 2}$$

$$= 14 \times 13 \times 2 - 4 \times 8 \times 7$$

$$= 364 - 224$$

$$= 140$$



Universidade de Aveiro - Departamento de Matemática

Matemática Discreta 2023/2024 - UC 47166 (1º Ano/2º Sem)

Teste T2 (Avaliação Discreta) - 19/06/2024

Duração: 2h

NOME: \_\_\_\_\_ NMec: \_\_\_\_\_

CURSO: \_\_\_\_\_ Folhas Supl.: \_\_\_\_\_

## C - BLOCO QUESTÃO 3

3. (2.0) Seja  $\oplus$  uma operação de soma e  $(S_n)_{n \geq 0}$  a sucessão  $S_n = n \oplus (n+3)$ ,  $n \geq 0$ , satisfazendo as seguintes igualdades:

$$0 \oplus 3 = 3, 1 \oplus 4 = 8, 2 \oplus 5 = 15, 3 \oplus 6 = 24, 4 \oplus 7 = 35, \dots, n \oplus (n+3) = n(n+4) + 3, \dots$$

Estabeleça uma relação de recorrência que descreva o termo geral da sucessão  $(S_n)_{n \geq 0}$  e mostre que a sucessão  $S_n$  é solução dessa relação de recorrência, indicando também as respetivas condições iniciais.

Observando os termos da sucessão  $(S_n)_{n \geq 0}$ , tem-se

$$\begin{aligned} S_0 &= 0 \oplus 3 = 0(0+4) + 3 = 3 \\ S_1 &= 1 \oplus 4 = 1(1+4) + 3 = 8 \\ S_2 &= 2 \oplus 5 = 2(2+4) + 3 = 15 \\ S_3 &= 3 \oplus 6 = 3(3+4) + 3 = 24, \dots \end{aligned}$$

$2+5=2n+3, \text{ c/ } n=1,$   
 $2+7=2n+3, \text{ c/ } n=2,$   
 $2+9=2n+3, \text{ c/ } n=3,$

Ou seja,  $(1) \begin{cases} S_n = S_{n-1} + 2n + 3, n \geq 1, \\ S_0 = 3 \end{cases}$

Mostrar que a sucessão  $(S_n)_{n \geq 0}$ , com  $S_n = n(n+4) + 3$ , satisfaz (1):  $S_0 = 3$  e  $S_n = S_{n-1} + 2n + 3, n \geq 1$ ,

i.e.,  $n(n+4) + 3 = (n-1)(n-1+4) + 3 + 2n + 3$

$$\Leftrightarrow n^2 + 4n + 3 = (n-1)(n+3) + 2n + 6$$

$$\Leftrightarrow n^2 + 4n + 3 = n^2 + 3n - n - 3 + 2n + 6$$

$$\Leftrightarrow n^2 + 4n + 3 = n^2 + 4n + 3 \quad \underline{\text{c.q.d.}}$$

Universidade de Aveiro - Departamento de Matemática

Matemática Discreta 2023/2024 - UC 47166 (1º Ano/2º Sem)

Teste T2 (Avaliação Discreta) - 19/06/2024

Duração: 2h

NOME: \_\_\_\_\_ NMec: \_\_\_\_\_

CURSO: \_\_\_\_\_ Folhas Supl.: \_\_\_\_\_

## D - BLOCO QUESTÃO 4

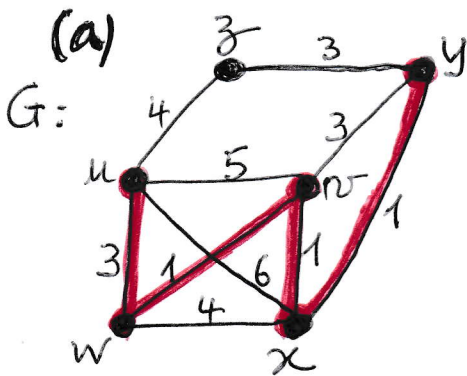
4. (10.0) Considere a seguinte matriz de custos  $W$  relativa a um grafo  $G = (V, E, W)$  cujo conjunto de vértices é  $V = \{u, v, w, x, y, z\}$ :

$$W = \begin{matrix} & \begin{matrix} u & v & w & x & y & z \end{matrix} \\ \begin{matrix} u \\ v \\ w \\ x \\ y \\ z \end{matrix} & \begin{pmatrix} 0 & 5 & 3 & 6 & \infty & 4 \\ 5 & 0 & 1 & 1 & 3 & \infty \\ 3 & 1 & 0 & 4 & \infty & \infty \\ 6 & 1 & 4 & 0 & 1 & \infty \\ \infty & 3 & \infty & 1 & 0 & 3 \\ 4 & \infty & \infty & \infty & 3 & 0 \end{pmatrix} \end{pmatrix}$$

- (a) (4.5) Desenhe o grafo  $G$  e aplique o algoritmo de Dijkstra para determinar o caminho de menor custo entre os vértices  $u$  e  $y$ , e indique o custo desse caminho.

Nota: Apresente todos os passos (iterações) do algoritmo através de uma tabela adequada.

- (b) (3.0) Seja  $H$  o subgrafo de  $G$  induzido pelo subconjunto de vértices  $\{u, v, w, x, y\} \subset V$ . Verifique que  $H$  contém 8 arestas e, aplicando a fórmula recursiva  $\tau(H) = \tau(H - \alpha) + \tau(H/\alpha)$ , onde  $\alpha$  é uma aresta de  $H$  que não é lacete, determine o número de árvores abrangentes de  $H$ ,  $\tau(H)$ .
- (c) (2.5) Obtenha, justificando, um subgrafo abrangente de  $G$  que seja conexo e bipartido, indicando a respetiva bipartição do conjunto dos seus vértices.



	u	v	w	x	y	z	memor	temporários
(0, -)	(2, -)	(4, -)	(2, -)	(2, -)	(2, -)	(2, -)	u	{v, w, x, y, z}
(5, u)	(3, u)	(6, u)	(2, -)	(4, u)			w	{v, x, y, z}
(4, w)		(6, u)	(2, -)	(4, u)			v	{x, y, z}
		(5, v)	(7, v)	(4, u)			z	{x, y}
		(5, v)	(7, v)				x	{y}
			(6, x)				y	∅

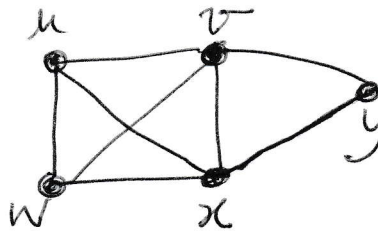
Caminho de

custo mínimo:  $(u, w, v, x, y)$   $\text{marca}(y)$   $\text{antecessor}(y) = x$

de custo mínimo =  $\text{marca}(y) = 6$

(b)  $H = (V_H, E_H)$

$|E_H| = 8$



$\tau(H) = \tau(H - \alpha) + \tau(H // \alpha)$ ,  $\alpha$  aresta que não é laço:

$\tau(H) = \tau(H - \alpha) + \tau(H // \alpha) =$

$\stackrel{d_H(y)=1 \text{ (folha)}}{=} \tau(K_4) + \tau(K_4) + \tau(\alpha)$

$= 2\tau(K_4) + \tau(\text{graph with 3 vertices and 3 edges}) + \tau(\text{graph with 2 vertices and 2 edges})$

$\stackrel{\substack{\uparrow \\ \text{fórmula de Cayley}}}{=} 2 \times 4^{4-2} + \tau(\text{graph with 2 vertices and 2 edges}) + 4$

$v_c$ : vértice de corte

$= 2 \times 16 + 2 \times 2 + 4 = 32 + 8 = 40$

(c) Seja o subgrafo abrangente de  $G$  (o conjunto de vértices é  $V$ )



Como não tem ciclos de comprimento ímpar é bipartido,  
com  $A = \{u, v, y\}$  e  $B = \{w, x, z\}$  todas as arestas  
são da forma  $ab$ ,  $a \in A$  e  $b \in B$ , obtendo-se a  
bipartição de  $V = A \cup B$ ,  $A \cap B = \emptyset$ . O subgrafo é conexo  
porque existe um caminho entre quaisquer par de  
vértices de  $V$ .