

# 4<sup>a</sup> Ficha

## Programação Matemática

1<sup>o</sup> Semestre de 2009/2010

Prazo de entrega: 13 de Novembro no início da aula teórica

**Resolva três dos seguintes quatro exercícios** (as citações dos problemas são iguais independentemente do número de alíneas de cada um):

**1-** Considere o seguinte semi-anel (conhecido por *semi-anel tropical*)  $(R, \oplus, \otimes)$  com

$$R := \mathbb{R} \cup \{+\infty\}$$

$$a \oplus b := \min\{a, b\}$$

$$a \otimes b := a + b$$

Seja  $M(n, R)$  o semi-anel das matrizes quadradas de dimensão  $n$  associado ao semi-anel  $R$ :

$$[a_{ij}] \oplus [b_{ij}] = [c_{ij}] \text{ com } c_{ij} = a_{ij} \oplus b_{ij}$$

$$[a_{ij}] \otimes [b_{ij}] = [c_{ij}] \text{ com } c_{ij} = \bigoplus_{k=1}^n (a_{ik} \otimes b_{kj})$$

Considere um grafo  $G = (V, E)$  com  $n$  vértices e uma função comprimento nas arestas  $w : E \rightarrow \mathbb{R}_0^+$ . Seja  $A \in M(n, R)$  uma matriz com valores em  $R$  cuja entrada genérica  $(i, j)$  é dada por

$$a_{ij} = \begin{cases} 0 & \text{se } i = j \\ w([v_i, v_j]) & \text{se } i \neq j \text{ e } [v_i, v_j] \in E \\ \infty & \text{se } i \neq j \text{ e } [v_i, v_j] \notin E \end{cases}$$

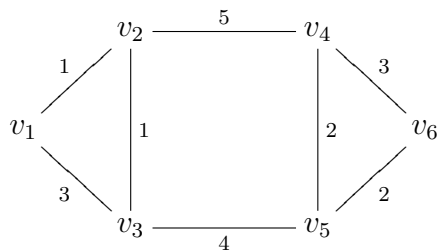
Mostre que a sucessão das potências de  $A : A, A \otimes A, A \otimes A \otimes A, \dots, A^n, \dots$  estabiliza numa matriz  $D$  (i.e. existe  $m \in \mathbb{N}$  tal que  $A^k = D$  para todo o  $k > m$ ) cuja entrada genérica  $(i, j)$  é a distância do vértice  $v_i$  ao vértice  $v_j$  induzida pela função  $w$ .

**2-** No quadro que se segue estão dados os preços em euros das ligações por barco entre várias ilhas de dado arquipélago (se na casa XY não aparece nenhum valor é porque não existe ligação directa entre as ilhas X e Y):

Ilha	A	B	C	D	E	F	G	H	I
A		1		4					
B	1		5		1				
C		5				1			
D	4				1		2		
E		1		1		4		5	
F			1		4				3
G				2				1	
H					5		1		2
I						3		2	

Use o algoritmo de Dijkstra para determinar o percurso de menor custo entre as ilhas A e I.

3- Considere o seguinte grafo



com os pesos das arestas representados sobre estas. Use o algoritmo de Kruskal para determinar uma árvore geradora de peso mínimo. Represente a árvore obtida graficamente.

4- Dado um conjunto de  $n$  pontos no plano euclidiano,  $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ , seja  $\mathcal{G}_P$  o conjunto dos grafos planares conexos  $G = (V, E)$  com  $P \subseteq V$  e em que o conjunto de arestas  $E$  é formado por segmentos de recta. Para cada  $G = (V, E) \in \mathcal{G}_P$  seja  $l(G) = \sum_{e \in E} l(e)$  onde  $l(e)$  é o comprimento da aresta  $e = [v, u]$  na métrica euclidiana (i.e.  $l(e) = \|v - u\|_2$ ). Mostre que sendo  $G \in \mathcal{G}_P$  um grafo que minimize  $l(G)$  com um número mínimo de vértices então:

- (a)  $G$  é uma árvore (chamada de *árvore de Steiner*);
- (b) Se  $v$  é um vértice de  $G$  que não pertence a  $P$  então tem grau três e o ângulo entre cada par de arestas incidentes é  $120^\circ$ ;
- (c) O grau de um elemento de  $P$  é um, dois ou três. Se o grau for dois o ângulo entre as duas arestas incidentes é maior ou igual  $120^\circ$  e se o grau for três então o ângulo entre cada par de arestas incidentes é  $120^\circ$ ;
- (d) O conjunto dos vértices de  $G$  está contido em  $\text{conv}(P)$ .