

# Análise e Desenho de Algoritmos

2º Teste 2021/22

18 de junho 2022

## ERRATA

### Caderno 1

**Pergunta II.(a)** Assuma que quando há mais que um caminho com comprimento mínimo entre  $s$  e  $t$ , esses caminhos não têm vértices em comum excepto os vértices  $s$  e  $t$ .

Por exemplo, se os dois caminhos seguintes são caminhos de comprimento mínimo com o valor  $d$

$S, v_{i1}, v_{i2}, \dots, v_{in}, t$

$S, v_{j1}, v_{j2}, \dots, v_{jm}, t$

então para qualquer par de vértices  $(u, w)$  onde  $u, w \in \{ v_{i1}, v_{i2}, \dots, v_{in}, v_{j1}, v_{j2}, \dots, v_{jm} \}$ , temos  $u \neq w$ .

Número aluno: \_\_\_\_\_ Nome aluno: \_\_\_\_\_

# **Análise e Desenho de Algoritmos**

**2º Teste 2021/22**

**18 de junho 2022**

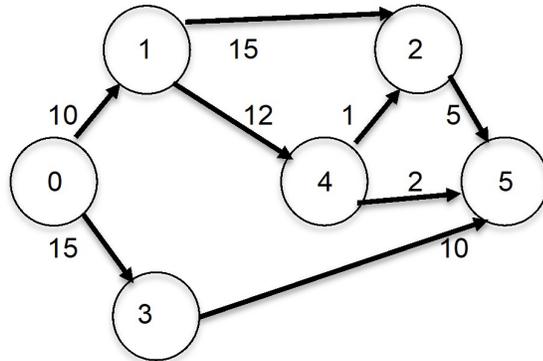
**Caderno 1**

**Coloque o seu número e nome de forma legível em todas as folhas do teste.**

**Perguntas de implementação:** se quiser usar algum método dos slides, não o copie; chame-o. Se quiser alterar algum método dos slides, escreva a sua nova definição integralmente.

**Pergunta I** (2 valores)

Considere o seguinte grafo. Suponha que se executa o algoritmo de Dijkstra com este grafo e vértice de origem 0.



(a) Indique a ordem pela qual os vértices são seleccionados (retirados da fila com prioridade e passados a *exploreNode* como argumento).

--

(b) Identifique os arcos cujo tratamento termina numa execução do método *decreaseKey*.

--

(c) Indique o resultado da função *dijkstra*, ou seja, o conteúdo dos dois vectores retornados.

**length:**

--	--	--	--	--	--

0      1      2      3      4      5

**via:**

--	--	--	--	--	--

0      1      2      3      4      5

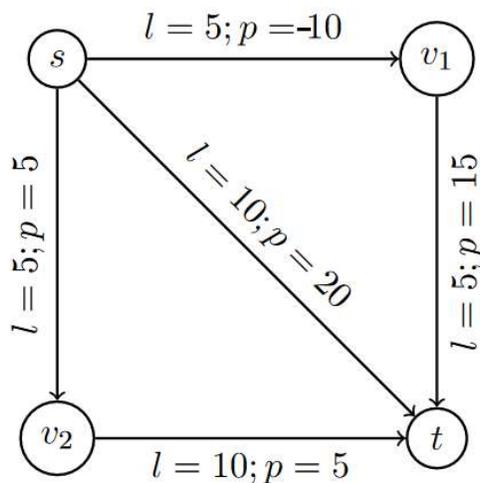
Número aluno: \_\_\_\_\_ Nome aluno: \_\_\_\_\_

**Pergunta II** (6 valores)

A Raquel, que é guia turística, está a organizar um passeio no campo num terreno acidentado (com subidas e descidas) para um grupo de pessoas em que algumas têm problemas de reumatismo.

O mapa do terreno pode ser representado com um grafo orientado  $G$ . O objectivo é ir do vértice origem,  $s$ , para o vértice destino,  $t$ . Cada arco  $(u, v)$  tem comprimento  $l(u, v) > 0$  e declive  $p(u, v)$ .

O seu objectivo será (1) encontrar um caminho com comprimento mínimo; e (2) entre todos os caminhos com comprimento mínimo, escolher o caminho com o declive total mínimo (somando todos os declives por onde se passa, queremos o caminho com o declive total mínimo).



Por exemplo, no terreno representado com o grafo da figura, há três caminhos de  $s$  para  $t$ . Iríamos escolher o caminho  $s, v_1, t$  porque tem comprimento mínimo (10) e de entre os caminhos com comprimento mínimo, é o que tem o declive total mínimo (5). O caminho  $s, t$  também tem comprimento 10 mas não é escolhido porque o seu declive total é 20.

Assuma que o comprimento  $l$  é devolvido pelo método *label*. Assuma também que estes arcos têm um atributo extra, o declive  $p$ , e que esse declive é devolvido pelo método *label2*. Por exemplo, se  $e$  representa o arco  $(s, t)$ ,  $e.label()$  devolve 10 e  $e.label2()$  devolve 20.

(a) Escreva um algoritmo (em pseudo-código) que devolve o caminho pretendido (mais curto e com o menor declive total). O algoritmo recebe o grafo, o vértice origem e o vértice destino.

**NOTA:** Lembre-se que se quiser usar algum método dos slides, não o copie; chame-o. Se quiser alterar algum método dos slides, escreva a sua nova definição integralmente.

(b) Estude (justificando) a complexidade temporal do seu algoritmo, no pior caso.

Use o espaço em baixo para responder às duas alíneas.

Número aluno: \_\_\_\_\_ Nome aluno: \_\_\_\_\_

# Análise e Desenho de Algoritmos

2º Teste 2021/22

18 de junho 2022

Caderno 2

**Coloque o seu número e nome de forma legível em todas as folhas do teste.**

**Perguntas de implementação:** se quiser usar algum método dos slides, não o copie; chame-o. Se quiser alterar algum método dos slides, escreva a sua nova definição integralmente.

## **Pergunta III (6 valores)**

O Professor Chopin, que é professor de piano, decidiu fazer uma audição com os seus alunos. O Prof. Chopin tem  $n$  alunos e cada um sabe tocar bem três músicas (de um total de  $m$  músicas). Nesta audição, cada aluno irá tocar apenas uma música (das três que sabe tocar bem).

O Prof. Chopin quer saber se é possível fazer a audição sem repetição de músicas. Ou seja, se todos os alunos participarem, consegue-se fazer uma audição em que não haverá músicas repetidas?

Exemplo 1:

O João sabe tocar bem as músicas  $m_1$ ,  $m_2$  e  $m_3$ ,  
a Joana sabe tocar bem as músicas  $m_1$ ,  $m_3$  e  $m_4$ ,  
a Maria sabe tocar bem as músicas  $m_1$ ,  $m_2$  e  $m_4$ , e  
o Carlos sabe tocar bem as músicas  $m_1$ ,  $m_2$  e  $m_3$ .

Neste caso consegue-se fazer uma audição sem repetição de músicas porque o João pode tocar  $m_1$ , a Joana  $m_3$ , a Maria  $m_4$  e o Carlos  $m_2$ .

Exemplo 2:

O João, a Joana, a Maria e o Carlos sabem tocar bem as músicas  $m_1$ ,  $m_2$  e  $m_3$ .  
Neste caso não se consegue fazer uma audição sem repetição de músicas.

(a) **Desenhe** o grafo(s) que construiria para resolver este problema com o exemplo 1.



(b) Escreva um algoritmo (em pseudo-código) que retorna *true* se, e só se, é possível fazer uma audição em que todos os alunos participam sem que haja repetição de músicas.

O algoritmo recebe o número de músicas,  $m$ , e uma matriz,  $mat$ , de  $n$  por 3. Cada uma das  $n$  linhas corresponde a um dos  $n$  alunos e tem informação sobre quais as músicas que esse aluno sabe tocar bem. Por exemplo, a matriz do exemplo 1 seria a seguinte:

m1	m2	m3
m1	m3	m4
m1	m2	m4
m1	m2	m3

Na sua implementação, pode usar o método *buildGraph* (não precisa de implementar este método) que recebe  $m$  e a matriz  $mat$ , e devolve um grafo semelhante ao que ilustrou na alínea anterior (mas adaptado aos dados presentes na matriz).

Número aluno: \_\_\_\_\_ Nome aluno: \_\_\_\_\_

**NOTA:** Lembre-se que se quiser usar algum método dos slides, não o copie; chame-o. Se quiser alterar algum método dos slides, escreva a sua nova definição integralmente.

Use o espaço em baixo para responder.

**Pergunta IV** (1 valor)

Suponha que há uma redução polinomial do problema A para o problema B ( $A \leq_P B$ ). Quais das seguintes afirmações **têm** que ser verdadeiras?

(Marque *sim* nas afirmações que **têm** que ser verdadeiras, caso contrário marque *não*. Respostas correctas valem 0.25 valores. Respostas erradas descontam 0.15 valores.)

O problema B é NP-difícil.	Sim	Não
Um algoritmo de tempo polinomial para B pode ser usado para resolver A em tempo polinomial.	Sim	Não
Se não há nenhum algoritmo de tempo polinomial para B, então também não existe nenhum algoritmo de tempo polinomial para A.	Sim	Não
Se A é NP-difícil e há um algoritmo de tempo polinomial para B, então $P = NP$ .	Sim	Não
Se B é NP-difícil então A é NP-difícil.	Sim	Não
Se B é decidível então A é decidível.	Sim	Não

Número aluno: \_\_\_\_\_ Nome aluno: \_\_\_\_\_

**Pergunta V** (5 valores)

Num grafo, um ciclo simples é um ciclo sem vértices repetidos (excepto o primeiro e último vértice, que são o mesmo vértice).

Considere o seguinte problema, a que vamos chamar **problema do ciclo  $n/2$** :

Dado um grafo  $G$ ,  $G$  tem um ciclo simples de comprimento igual a  $\text{floor}(n/2)$ ?  
(Lembre-se que a função *floor* arredonda “para baixo”.)

(a) Prove que o problema do ciclo  $n/2$  é NP.



(b) Prove que o problema do ciclo  $n/2$  é NP-difícil.

(c) O problema do ciclo  $n/2$  é NP-completo? Justifique a sua resposta, assumindo que resolveu as duas alíneas anteriores.