# AED - 2018-2019 - 1º Semestre Algoritmos e Estruturas de Dados

 $2^o$ Exame, 4 de fevereiro de 2019, 11h30m — Duração: 3 horas — Prova escrita, individual e sem consulta

	DADTE		.~ .	NÚMERO: le Escolha Múltipla (A/B/C/D)						
	PARTE	I - Ques	stoes de	Escolha	Multip	la (A/	B/C/	D)		
etender ntes vale	respostas na tabe alterar a sua resp em 0.75 valores. E a errada são desco	osta, risque Estas questõ	e escreva ao es de escolha	lado a sua i	nova opção	. Todas a	s questõ	es de es	colha	
	Questão	1	2	3	4	5		6		
	Resposta									
Uma	das tabelas segu	intes não	representa	um acervo.	Qual?					
	A.	2-2-8-8-2-1 2-4-8-10-18	14-10			26-21-26-0		-21		
	С.	2-4-8-10-18	8-4-20		D. 2	2-6-3-8-18	8-10-24			
nós na é 1)?	dere uma árvor a árvore se esta	tiver altur	a 3 (recorde	e que a altı	ıra de um	a árvore	com ap	enas ui	n nó	
nós na é 1)?  Supon índice		5 B.  de dispersa que a fur	a 3 (recorde m=4, M= ão em que a	e que a altu =15 C as colisões	. m=8,	a árvore  M=16  idas pelo	D. métod	benas ur	M=1	
nós na é 1)?  Supon índice	A. m=7, M=1  ha uma tabela s livres. Assum	5 B.  de dispersa que a fur guinte:	a 3 (recorde m=4, M= ão em que a ação de disp	e que a altres e que altres e	. m=8,	a árvore  M=16  idas pelo	D. métod	benas ur	M=1	
nós na é 1)?  Supon índice dado r	A. m=7, M=1  ha uma tabela s livres. Assum	5 B.  de dispersa que a fur guinte:	a 3 (recorde m=4, M=  ão em que a nção de disp	e que a altre el que el que altre el que al que altre el	mara de um $m=8,$ $m=8,$ $m=8$ $m=8,$ $m=8$ $m=8,$ $m=8$	a árvore  M=16  idas pelc 9, e que	D.  o métod o conte	m=9, lo de di eúdo da	m nó  M=1  spers tabe	
nós na é 1)?  Supon índice dado r	A. m=7, M=1  tha uma tabela s livres. Assum momento é o se ue ordem poder estava vazia)?	5 B.  de dispersa que a fur guinte:	a 3 (recorde m=4, M=  ão em que a nção de disposada tab	e que a altre el que el que altre el que al que altre el	ma de um $m=8,$	a árvore  M=16  idas pelc 9, e que	D.  o métod o conte	m=9, lo de di eúdo da e a tab	m nó  M=1  spers tabe	
nós na é 1)?  Supon índice dado r  Em que mente	A. m=7, M=1  The una tabela s livres. Assum momento é o se ue ordem podente estava vazia)?  A. M=7, M=1  A. M=1  A. A. M=7, M=1  A. A. A. M=7, M=1  A. A	de dispersa que a fur guinte:  9 14-4-18-12-14-3-9-	a 3 (recorde m=4, M=  ão em que a nção de disposada taborada tabor	e que a altre el que el que altre	ma de um	a árvore  M=16  idas pelo 9, e que  21  dos (assu  12-3-14-	D.  o métod o conte	m=9, lo de di eúdo da e a tab	m nó  M=1  spers tabe	

h = 3

A. h=2

C. h=4

D. h = 5

5. Após a aplicação de um determinado número de iterações do algoritmo de "união rápida equilibrada", no problema da conectividade com 12 objetos, identificados por números inteiros entre 0 e 11, obteve-se a seguinte tabela.

Assume que de seguida se analisam os seguintes pares: 8-10 e 4-7, efectuando as alterações daí decorrentes, quando necessário. Qual é a tabela resultante?

A. [0, 0, 0, 0, 3, 9, 6, 1, 1, 9,	, 3] B.	[3, 0, 0, 3, 3, 9, 6, 1, 1, 9, 0, 3]
C. [0, 0, 0, 0, 3, 9, 6, 1, 10, 9]	0, 3] D.	[3, 0, 0, 3, 3, 9, 6, 1, 10, 9, 0, 3]

6. Considere o resultado de um varrimento in-fixado a uma árvore binária  $\mathbf{A}$ : 1-3-4-5-9-8-7. Para que uma árvore binária  $\mathbf{B}$ , com varrimento pós-fixado igual a 1-4-3-5, seja sempre sub-árvore de  $\mathbf{A}$ , indique qual dos seguintes pares de condições se têm de verificar:

A tem varrimento pós-fixado: 1-3-4-9-8-7-5
 B tem varrimento pós-fixado: 1-3-4-9-8-7-5
 B tem varrimento pós-fixado: 1-3-4-5
 C. A tem varrimento pós-fixado: 1-4-3-9-8-7-5
 B tem varrimento pós-fixado: 1-4-3-9-8-7-5
 B tem varrimento pós-fixado: 1-4-3-9-8-7-5
 B tem varrimento pós-fixado: 1-3-4-5

# PARTE II - Questões de Escolha Binária (V/F)

Preencha as respostas na tabela (usando <u>apenas</u> letras maiúsculas –  $\mathbf{V}$ (erdadeira) ou  $\mathbf{F}$ (alsa)). Todas as questões de escolha múltipla seguintes valem 0.50 valores. Estas questões de escolha múltipla não respondidas ou erradas são cotadas com 0 valores.

Questão	7	8	9	10	11	12	13	14
Resposta								

- 7. Para a recorrência  $C_N=3C_{N/2}+N\lg N$  a complexidade extrínseca que lhe está associada é limitada superiormente por  $N^{\lg_2 3}$ .
- 8. Uma dada instrução para ser considerada básica tem de possuir o mesmo tempo de execução em diferentes computadores.
- 9. A complexidade de execução temporal é tanto maior quanto maior for o número de linhas de código.
- 10. Em qualquer grafo com arestas de pesos todos distintos, dado qualquer nó, a aresta de menor peso incidente nesse nó faz necessariamente sempre parte de qualquer MST do grafo.
- 11. Se o algoritmo de ordenação de *Quicksort*, na versão padrão sem qualquer tipo de melhoramento para casos especiais, for aplicado numa tabela já ordenada, o custo computacional é quadrático.
- 12. O tempo de execução do algoritmo de união rápida não é afectado pela ordem de leitura dos dados de entrada.
- 13. Numa tabela de dispersão de dimensão M, com N elementos, quando as colisões são resolvidas por dupla dispersão, o número médio de comparações não depende do factor de carga (N/M).
- 14. A implementação de um acervo com recurso a um vector auxiliar para guardar a posição de cada elemento (acervo indirecto) permite que a modificação da prioridade de um elemento específico seja feita em tempo de execução proporcional a  $\mathcal{O}(1)$ .

## PARTE III - Questões de Desenvolvimento

Responda a cada uma das questões de desenvolvimento em **folhas de exame separadas** e devidamente identificadas com nome e número.

- [5.0] 15. O quadrado de um grafo direccionado G = (V, E) define-se como o grafo  $G^2 = (V, E^2)$  tal que  $(u, w) \in E^2$  se e só se  $(u, w) \in E$  ou se para algum  $v \in V$ , tanto  $(u, v) \in E$  como  $(v, w) \in E$ . Ou seja,  $G^2$  contém as arestas originais e ainda uma aresta entre u e w sempre que G possua um caminho com exactamente duas arestas entre u e w.
  - [3.0] a) Escreva código que implemente um algoritmo para produzir  $G^2$  a partir de um dado G que esteja representado por matriz de adjacências. Utilize como assinatura da função a indicada abaixo e assuma que a estrutura do grafo é a indicada à direita.

```
typedef struct _grafo {
  int V;
  int E;
  int **mat;
} Grafo;
```

Grafo \*createG2(Grafo \*G);

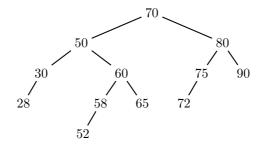
- [0.5] b) Para um grafo com V vértices e E arestas, indique qual a complexidade computacional do seu algoritmo.
- [1.5] c) Considere o caso do grafo ser representado por vector de listas de adjacências. Analise, justificando, a complexidade do seu algoritmo nesta representação caso o grafo seja esparso ou seja denso.

#### Responda em folhas separadas. Não se esqueça de mudar de folha

[4.5] 16. Considere uma árvore binária, ordenada e balanceada AVL em que é possível efectuar operações de inserção (**i** x) e remoção (**d** y). Assumindo uma árvore inicialmente vazia, suponha que são feitas, em sequência, as seguintes operações:

```
i 50; i 70; i 30; i 20; i 10; i 40; i 25; i 35; i 28; i 72; i 42; i 48;
```

- [2.0] a) Indique qual o estado da árvore após cada operação, e sempre que haja uma alteração de uma ligação na árvore indique a razão de ser da mesma e justifique o procedimento a executar.
- [0.5] b) No exemplo anterior foram efectuadas operações de inserção e como resultado de algumas dentre elas, foi necessário alterar ligações na árvore para a deixar balanceada. No pior caso quantas operações de balancemento são efectuadas após uma inserção.
- [1.0] c) Considere a árvore representada na figura seguinte. Assuma que nessa árvore é feita uma operação de remoção do nó com o valor 90 (i.e. é executada a operação d 90). Indique, justificando, que operações é necessário efectuar, e por que ordem, para reestabelecer o balanceamento (AVL) da árvore e qual o resultado final.



[1.0] d) Diga, justificando, qual a complexidade de execução das operações de inserção e de remoção numa árvore binária ordenada AVL contendo N nós.

### Responda em folhas separadas. Não se esqueça de mudar de folha

[2.0] 17. Num grafo ligado não direccionado pretende-se utilizar o **algoritmo de Prim** para produção da MST (*Minimum Spanning Tree*). Assuma que o algoritmo é executado na implementação para grafos representados por listas de adjacências usando fila prioritária e que apenas os vértices de custos finitos são introduzidos na fila prioritária.

Após a execução de algumas iterações do algoritmo os vectores st[] e wt[] neste estado intermédio são os seguintes:

$\operatorname{st}$	=	3	-1	3	3	3	-1	2	10	-1	2	0	10
wt	=	8	$\infty$	4	0	6	$\infty$	9	10	$\infty$	5	2	12

- [0.5] a) Indique qual ou quais os vértices que já estão de certeza na MST final. Justifique.
- [0.75] b) Indique qual ou quais os vértices que <u>estão de certeza ainda</u> na fila prioritária, sem ter entrado na MST. Justifique.
- [0.75] c) Tomando o vértice 2 como origem, e aplicando o **algoritmo de Dijkstra** para produzir a SPT (*Shortest Path Tree*), qual será o segundo vértice a ser acrescentado à SPT?