



Segunda Prova — 28 de Junho de 2018

■ QUESTÃO 1 (2,0pt)

Considere um grafo representado pela lista de suas arestas. A estrutura *union-find* pode ser usada para detectar as componentes conexas do grafo iniciando-se com cada vértice u isolado numa componente, $make_set(u)$, e em seguida, para cada aresta (u, v) da lista, unindo-se as componentes dos dois vértices, $union(u, v)$. Represente a estrutura *union-find* correspondente ao grafo com $n = 10$ vértices representado pela lista de arestas

$$E : (2, 5), (7, 3), (0, 8), (3, 2), (9, 1), (4, 6), (4, 9), (5, 9), (6, 7),$$

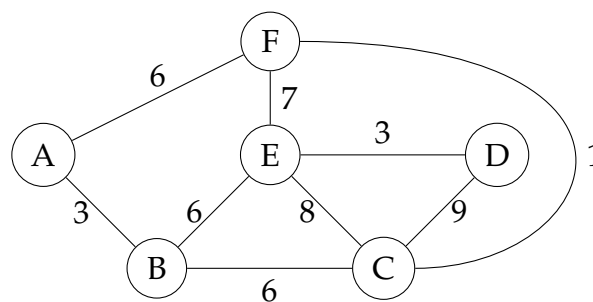
considerando as heurísticas da *união ponderada* e *compressão de caminhos*.

■ QUESTÃO 2 (2,0pt)

Complete o diagrama

Iter. #	Peso, Precursor					
	A	B	C	D	E	F
0	0, -	$\infty, ?$	$\infty, ?$	$\infty, ?$	$\infty, ?$	$\infty, ?$
1	0, -	3, A
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

correspondente à execução do *Algoritmo de Dijkstra* sobre o grafo a seguir.



■ QUESTÃO 3 (2,0 pt)

Um percurso em largura (BFS) pode ser utilizado para detecção de ciclos em grafos simples. Para isso, atribuímos a cada vértice uma cor correspondente a seu estado durante a BFS: a cor branca (B) corresponde a vértices ainda não visitados; a cor cinza (C) corresponde a vértices que começaram a ser visitados e cujos vizinhos ainda estão sendo visitados; e a cor preta (P) corresponde a vértices completamente visitados. Assim, todos os vértices são inicialmente brancos. Um vértice só é enfileirado se estiver branco. Imediatamente antes de ser enfileirado, o vértice é pintado em cinza. Após todos os vizinhos (brancos) de um

vértices terem sido enfileirados, ele é marcado como preto. Um ciclo é detectado sempre que um vértice sendo visitado tiver um vizinho cinza.

Considere a execução dessa versão do percurso em largura para detecção de ciclos sobre o grafo da Questão 1. Complete a tabela a seguir correspondente à execução desse percurso

Ordem	Fila	Cores	Visitados
0	(0)	(C, B, B, B, B, B, B, B, B, B)	()
1	(8)	(P, B, B, B, B, B, B, B, C, B)	(0)
⋮	⋮	⋮	⋮

■ **QUESTÃO 4** (2,0pt)

Considere o problema da mochila (*0-1 Knapsack*) para a seguinte entrada:

Item	1	2	3	4	5
Peso (w)	4	3	1	2	2
Valor (v)	40	25	10	20	15

Capacidade da mochila: $K = 7$

- a) Exiba a tabela de programação dinâmica correspondente à solução dessa instância do problema.
- b) Indique quais itens compõem solução ótima, representando na matriz de PD as células percorridas para obter-se essa solução.

■ **QUESTÃO 5** (2,0pt)

Ilustre a execução do algoritmo *branch&bound* para o problema da mochila da Questão 4, exibindo a árvore de solução com as cotas superiores em cada nó, e indicando claramente os pontos de backtracking. A árvore de solução é uma árvore binária em que cada nível corresponde à decisão sobre incluir ou não um item. Uma cota superior para um nó pode ser estimada considerando-se a soma parcial correspondente a esse nó mais os valores de todos os itens ainda não considerados.

