

## Simulado 2

- (1,0) Um *grafo bipartido* é um grafo não orientado  $G = (V, E)$  em que  $V$  pode ser particionado em dois conjuntos  $V_1$  e  $V_2$  tal que, se  $(u, v) \in E$  então  $u \in V_1$  e  $v \in V_2$  ou  $v \in V_1$  e  $u \in V_2$ . Prove ou conteste: o complemento de um grafo bipartido é bipartido.
- (1,0) A representação por *conjuntos* de um grafo utiliza duas listas: uma lista de vértices e uma lista de pares de vértices para representar as arestas. Para cada caso a seguir, explique como o algoritmo de busca em largura pode ser adaptado para funcionar com grafos de entrada representados por conjuntos e analise o tempo de execução do algoritmo adaptado.
  - A quantidade de memória utilizada pelo algoritmo, além da utilizada na representação dos conjuntos do grafo de entrada, deve ser constante.
  - Não existe restrição de memória.
- (1,0) Dado uma árvore  $T = (V, E)$  (representada por uma lista de adjacências) e o nó raiz  $r \in V$ , crie um algoritmo para pré-processar a árvore de maneira que perguntas da forma “ $u$  é um ancestral de  $v$ ?” possam ser respondidas em tempo constante. O pré-processamento deve tomar tempo linear. Lembre-se de que  $u$  é considerado um *ancestral* de  $v$  na árvore  $T$  com raiz  $r$ , se o caminho de  $r$  até  $v$  em  $T$  passar por  $u$ .
- (3,0) Escreva um algoritmo com tempo de execução  $O(V \cdot E)$  que determine se um grafo não orientado  $G = (V, E)$  contém um ciclo de tamanho 3. Explique como seu algoritmo funciona e faça a análise do tempo de execução.
- (4,0) Uma *articulação* de um grafo não orientado é um vértice cuja a remoção aumenta o número de componentes do grafo. Escreva um algoritmo de tempo linear que identifique todas as articulações de um grafo. Explique como o seu algoritmo funciona e faça a análise do tempo de execução.