Universidade Federal de Sergipe – CCET – Departamento de Computação Grafos e Algoritmos Computacionais - Turma T02 - 2024.1 – Terceira Prova Professor: Breno Piva Ribeiro Aluno:

1) (valor: 2,0) Diga se cada item a seguir é verdadeiro ou falso, justificando sua resposta.

Seja *A* um problema NP-difícil. Seja *B* um problema em NP e seja *C* em problema em P.

- a) Se existir uma redução polinomial de *A* para *B* então *B* é NP-difícil.
- b) Se existir uma redução polinomial de *B* para *A* então *A* é NP-completo.
- c) Se existir uma redução polinomial de A para C, então P = NP.
- d) Se existir uma redução polinomial de C para A, então P = NP.
- e) Se existir uma redução polinomial de C para B, então P = NP.
- 2) (valor: 2,5) O problema do Subgrafo Induzido Comum consiste em: dados dois grafos G_1 e G_2 e um inteiro k, determinar se existe um subgrafo induzido em G_1 que seja isomorfo a um subgrafo induzido em G_2 de com k vértices. Prove que o Problema do Subgrafo Induzido Comum é NP-Completo.
- 3) (valor: 2,5) Seja **PRIMO** = $\{x \in \mathbb{Z} \mid x \text{ \'e primo}\}$. Prove que o problema de determinar se um número inteiro **y** dado pertence a **PRIMO** possui algoritmo pseudopolinomial.
- 4) (valor: 2,0) Prove que o algoritmo de Dijkstra não funciona (em geral) se o grafo contiver arestas de peso negativo mesmo que não contenha ciclos negativos.

```
Dijkstra(D(V,E), W)

1 V' := \{v_1\}; c(1) := 0

2 para v_i \in V - V' e fetuar

3 c(i) := w(1,i)

4 enquanto V' \neq V efetuar

5 escolher v_j \in V - V' que minimiza o valor c(j)

6 V' := V' \cup \{v_j\}

7 para vi \in V - V' e fetuar

8 c(i) := min\{c(i),c(j) + w(j,i)\}
```

5) (valor: 2,0) Descreva em alto nível (pode ser uma descrição textual) como seria um algoritmo eficiente para determinar se um grafo direcionado possui ciclos negativos. Por que ele funciona? Qual a complexidade do algoritmo?