## Lista de Exercícios de PAA - Módulo 4 - 2020.2 Prof. Vinicius Fernandes dos Santos

- 1. Dizemos que uma clique é par se seu número de elementos é par. Considere o seguinte problema: dado um grafo G e um inteiro k, determinar se existe uma clique par de tamanho pelo menos k.
  - (a) Mostre que este problema está em NP.
  - (b) Mostre que este problema é NP-difícil.
  - (c) Este problema é NP-completo?
- 2. No problema CAMINHO HAMILTONIANO é dado um grafo e deve-se determinar se existe um caminho que passa por todos os vértices, sem repetição. Mostre que este problema é NP-completo, através de uma redução de CICLO HAMILTONIANO. Não esqueça de mostar que o problema está em NP.
- 3. Considere o problema de determinar se existe um caminho simples (sem repetição de vértices) com pelo menos k arestas entre dois vértices a e b de um grafo. Prove que esse problema é NP-Completo usando o fato de Caminho Hamiltoniano é NP-Completo.
- 4. Mostre que o problema de satisfatibilidade onde cada cláusula possui exatamente 4 literais (4-SAT) é um problema é NP-difícil. Você pode fazer sua redução a partir de SAT, de 3-SAT ou de algum problema envolvendo grafos.
- 5. Esta questão trata das classes de problema P, NP e NP-difícil. Você deve responder cada uma das perguntas abaixo de forma sucinta, mas justificando suas respostas e, se for o caso, mencionar um exemplo de problema.
  - (a) Pode existir um problema em NP que não é NP-difícil?
  - (b) Pode existir um problema em P que não está em NP?
  - (c) Pode existir um problema NP-difícil que faça parte de P?
  - (d) Pode existir um problema que esteja em NP e NP-difícil ao mesmo tempo?
  - (e) Suponha que  $\Pi$  seja um problema NP-difícil e que exista uma transformação de tempo exponencial de um problema  $\Pi'$  para  $\Pi$ . Podemos concluir alguma coisa sobre a complexidade de  $\Pi'$ ?
  - (f) Suponha que  $\Pi$  seja um problema NP-difícil e que exista uma transformação de tempo exponencial de  $\Pi$  para um problema  $\Pi'$ . Podemos concluir alguma coisa sobre a complexidade de  $\Pi'$ ?
- 6. Para cada uma das afirmações abaixo, diga se é verdadeira ou falsa e justifique. A justificativa é a parte mais importante.
  - (a) Não existe algoritmo polinomial para CLIQUE.
  - (b) Suponha que  $\Pi$  seja um problema NP-difícil, mas não pertença a NP. A existência de uma transformação polinomial de  $\Pi$  para um outro problema  $\Pi'$  não implica que  $\Pi'$  seja NP-difícil.
  - (c) Suponha que  $\Pi$  seja um problema NP-difícil que não pertença a NP. Não é possível afirmar se  $\Pi$  pertence ou não a P.
- 7. No problema das jarras de água, temos duas jarras de capacidades distintas  $C_1$  e  $C_2$ . As jarras não possuem nenhuma marcação de quantidade, assim, as operações possíveis são:
  - Encher totalmente uma jarra.
  - Esvaziar completamente uma jarra.
  - Colocar o conteúdo de uma jarra em outra (até a jarra original esvaziar ou até a jarra de destino ficar totalmente cheia).

No problema das jarras de água, há também uma quantidade Q que se deseja alcançar. Por exemplo, se as jarras possuem capacidades 3 e 4, e se deseja alcançar a quantidade 1, esta pode ser obtida enchendo-se a segunda jarra (de capacidade 4) e depois colocando-se o conteúdo da segunda jarra na primeira: quando a primeira jarra se encher, sobrará a quantidade desejada na segunda jarra.

Este problema pode ser resolvido com busca em largura, criando-se um nó para cada par de valores (i,j) com  $0 \le i \le C_1$  e  $0 \le j \le C_2$  e adicionando-se arestas (direcionadas) quando um nó pode ser alcançado a partir do outro. Desta forma, basta verificar de algum nó da forma (Q,j) ou (i,Q) pode ser alcançado, quando começamos uma busca no nó  $(C_1,C_2)$ .

- (a) Qual a complexidade deste algoritmo?
- (b) Com base neste algoritmo, é possível afirmar que este problema pertence a P?