Problemas da P1

1. Diâmetro de Árvore

O diâmetro de uma árvore é a maior distância entre duas folhas da mesma. Esse valor pode ser obtido através de uma Busca em Profundidade que retorna dois parâmetros para cada subárvore de um nó: o diâmetro dessa subárvore e o número de níveis da mesma. Reescreva o algoritmo de Busca em Profundidade para obter esse diâmetro de uma árvore.

2. Cobertura mínima em árvore

A cobertura **mínima** em uma árvore pode ser obtida a partir de uma **busca em profundidade**, incluindo na cobertura todo vértice que, na busca, **tenha um filho ainda não coberto**. Escrever um algoritmo para obter essa cobertura mínima.

3. Localização de hospital

O governo estadual quer instalar um hospital especializado em uma única cidade do estado. Ele quer escolher um local tal que o tempo da cidade mais distante ao hospital seja o menor possível, para viagens pela malha rodoviária. Suponha que a distância entre duas cidades vizinhas seja constante. Explicar como resolver esse problema usando grafos (não precisa escrever o algoritmo).

4. Caminhos especiais em um DAG

Considere a ordenação topológica em um digrafo. Suponha que só exista uma fonte e um sumidouro. Um caminho especial nessa ordenação é o maior caminho da fonte ao sumidouro. Pode haver mais de um caminho especial. Modifique o algoritmo que determina o caminho máximo para determinar quantos caminhos especiais existem no digrafo.

5. Caminhos máximos em um DAG

Considere um DAG e suponha para o qual já foi preenchido o vetor OT, de ordenação topológica. O digrafo é representado por matriz de adjacências E. Escreva um algoritmo para determinar se o DAG possui mais de um caminho máximo.

6. Empilhamento dos caixotes

Considere o problema do empilhamento de caixotes discutido em sala e que é resolvido buscando o maior caminho em um DAG. Suponha que possam haver caixotes com dimensões idênticas. Explicar qual o problema de admitir caixotes com mesma dimensão no modelo usado e como poderia ser modificada a modelagem para considerar esse fato. Exemplificar para o seguinte caso com 5 caixotes de dimensões: (5×4) , (2×3) , (4×5) , (6×3) , (3×2) .

7. Grupos de confiança

Uma empresa quer melhorar a produtividade dos diversos grupos de trabalho. Observou que um grupo melhora a produtividade se todos do grupo confiam uns nos outros. Então pediu-se a cada funcionário para dizer às pessoas em quem confia diretamente. Note que a relação de confiança é transitiva (A confia em B e B em C, então A confia em C). Conhecendo esses resultados, e modelando o problema usando grafos, escreva um algoritmo para determinar qual o menor número de grupos que podem ser formados. Explicar a modelagem utilizada.

Exemplo: suponhamos n = número de empregados = 3. Empregados: A, B, C. Relações de confiança: A confia em B, B confia em A. NEsse caso, o número mínimo de grupos é 2.

8. Caminhos simples de tamanho k

Escrever um algoritmo que lista todos os caminhos simples distintos de tamanho k em um grafo simples.

9. Reconhecimento de grafo bipartido

Raquel verificou que um grafo é bipartido sse a árvore de profundidade de uma busca em profundidade qualquer não detectar ciclo ímpar. Escreva um algoritmo baseando-se nessa idéia e verificando que, para determinar a paridade de um ciclo, basta checar a paridade da diferença de níveis, na árvore de profundidade, entre o vértice inicial e final do ciclo.

10. A viagem de Teobaldo

Teobaldo é muito sistemático. Ele quer fazer uma viagem onde, em cada dia ele quer dormir em uma cidade diferente e, somente no k-ésimo dia, chegar em determinado lugar que é o seu objetivo final. Pode-se viajar entre cidades vizinhas em menos de um dia. Dado um grafo simples e conexo com n vértices, que representa o país onde Teobaldo vive, a cidade onde Teobaldo mora, a (as cidades são numeradas de 1 a n), a cidade final b, e k, determinar se é possível a Teobaldo atingir seu objetivo.

11. Diâmetro de grafo

O diâmetro de um grafo é a maior distância entre dois de seus vértices. Escrever um algoritmo para determinar o diâmetro de um grafo.

12. Localização de exércitos

O Ministério do Exército de determinado país quer posicionar as principais tropas terrestres em uma cidade tal que o deslocamento dessas tropas, por terra, seja o mais rápido possível, no pior caso, para qualquer uma outra cidade do país. É conhecido o grafo de interligação entre as cidades e, por simplicidade, podemos supor que a distância entre duas cidades interligadas é sempre constante. Ajude o Ministério escrevendo um algoritmo, utilizando o método de caminhos mínimos de Floyd, que determina a(s) cidade(s) ideal(is) para essa localização.

13 - Emparelhamento maximal

Um emparelhamento M em um grafo simples G, como se sabe, é um subconjunto de arestas que não se interceptam duas a duas. Um emparelhamento maximal M_m em um grafo simples G pode ser obtido a partir da busca em profundidade, da seguinte forma: ao final da busca de cada vértice v, se o vizinho w na busca não foi emparelhado, então a aresta (v, w) é colocada em M_m . Modifique o algoritmo de Busca em Profundidade para encontrar um emparelhamento maximal. Exemplifique com o grafo de estimação.

14 - Fechadura

Considere o seguinte problema: uma fechadura digital tem 4 dígitos e 3 botões associados. Sempre que está ociosa, a fechadura fica com '0000'. A cada aperto do primeiro botão, o mecanismo soma 291 ao mostrador. A cada aperto do segundo, soma 103. A cada aperto do terceiro, 19. A cada aperto de um dos botões, se a soma ultrapassar 4 dígitos, o resultado é truncado para 4 dígitos. Quer-se saber o número mínimo de apertos que devem ser executados para se atingir a senha que abre a fechadura.

Explicar como modelar esse problema com grafos, de forma a resolvê-lo usando busca em largura. Não precisa escrever o algoritmo.

14 - Tamanho de ciclo

Reescreva o algoritmo de Busca em Profundidade em um grafo simples para informar o tamanho de cada ciclo detectado durante a busca.

15 - Conjunto independente maximal

Um conjunto independente I em um grafo simples G, como se sabe, é um subconjunto de vértices de G tal que nenhum par de vértices de G tal que nenhum par de vértices de G vizinho um do outro. Um conjunto independente maximal G em um grafo simples G pode ser obtido a partir da busca em profundidade, da seguinte forma: ao final da busca de cada vértice G0, este é colocado em G1, caso nenhum de seus vizinhos tenha sido antes colocado nesse conjunto. Modifique o algoritmo de Busca em Profundidade para encontrar um conjunto independente maximal. Exemplifique com o grafo de estimação.

16 - Jogo da transformação

Considere o seguinte jogo das 3 letras entre dois jogadores: cada um escolhe, previamente, um string com 3 letras MAIÚSCULAS. Cada string tem que ser transformado no string inicial do oponente, fazendo-se, sucessivamente, um dos seguintes tipos de transformação no string: a letra do meio pode trocar de posição com uma das outras, ou uma das três letras pode ser modificada para a próxima do alfabeto (Z pode transformar-se em A). Ganha quem conseguir fazer a transformação com o menor número de operações possível. Modelar este problema usando grafos e explicar como sua solução pode ser obtida com uma busca em largura. Por exemplo, se o primeiro oponente escolher o string DMA e o segundo OAE, ganha o primeiro, pois só precisa de 5 operações: DMA \rightarrow DNA \rightarrow NDA \rightarrow ODA \rightarrow OAD \rightarrow OAE. O segundo precisará de muito mais que 5 operações.

16 - Bicoloração

Considere um grafo bipartido G. Reescreva o algoritmo de Busca em Profundidade para fazer a coloração desse grafo com apenas duas cores.

17 - Problemas de Maratonas

URI2962 - Arte Valiosa URI2666 - Imposto Real UVA12160 - Unlock the Lock

UVA12804 - The Necronomicon of Computing

UVA11686 - Pick up sticks UVA10199 - Tourist Guide URI1442 - Desvio de Rua