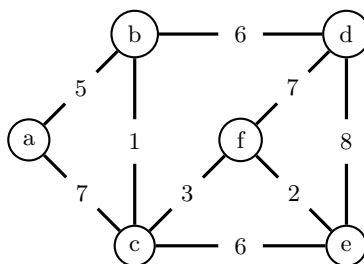




LISTA DE EXERCÍCIOS (UNIDADE 2)

1) Considere o grafo $G = (V, A)$ dado a seguir:



- Explique o algoritmo de **Kruskal** utilizando o grafo acima para ilustrar o **passo a passo** do algoritmo.
- Em termos de eficiência de tempo de execução, para a implementação do algoritmo de Kruskal é mais indicado utilizar listas de adjacência ou matriz de adjacência? Justifique sua resposta.

2) Considere o seguinte pseudocódigo do algoritmo de Prim:

```
1: function PRIM( $G, w, r$ )
2:    $chave = []$ 
3:    $pai = []$ 
4:   for each  $i \in V$  do
5:      $chave[i] = +\infty$ 
6:      $pai[i] = null$ 
7:    $chave[r] = 0$ 
8:    $Q = criarLista(V, chave)$ 
9:   while  $Q \neq \emptyset$  do
10:     $u = acharMinimo(Q)$ 
11:    for each  $v \in adj[u]$  do
12:      if  $v \in Q$  and  $w[u][v] < chave[v]$  then
13:         $pai[v] = u$ 
14:         $chave[v] = w[u][v]$ 
15:       $atualizar(Q)$ 
16:   return ( $chave, pai$ )
```

- Qual a complexidade do algoritmo de Prim utilizando-se listas de adjacência para a representação de G e uma fila de prioridade baseada em heap binário para a implementação de Q ? Justifique sua resposta.
- Explique por que a representação do grafo G por meio de uma matriz de adjacência faz com que o algoritmo tenha complexidade $\Theta(|V|^2)$.



- c) Como podemos modificar o algoritmo de Prim para resolver o problema do Caminho Mínimo de origem única?
- 3) Considere uma instância do Problema da Mochila 0-1 com capacidade $M = 7$ e um conjunto de 4 itens com os vetores $p = [3, 5, 2, 4]$ e $v = [4, 5, 7, 8]$ de pesos e valores, respectivamente.
- a) Explique como são criados os subproblemas para o algoritmo de Programação Dinâmica do Problema da Mochila.
 - b) Resolva essa instância do Problema da Mochila 0-1 usando a técnica de Programação Dinâmica *bottom-up* ensinada em sala de aula.
 - c) Explique qual o procedimento que deve ser realizado para recuperar a solução ótima da tabela utilizando a solução encontrada no item anterior como exemplo.
- 4) Considere a seguinte definição de um problema de otimização:
- “Seja $G = (V, A)$ um grafo onde, V é o conjunto de vértices que representa os convidados de uma festa, e A é o conjunto de arcos do grafo. Um arco $(i, j) \in A$ representa uma relação de afinidade entre os convidados i e j e possui um certo peso c_{ij} . Os pesos c_{ij} podem assumir tanto valores positivos quanto negativos. No caso de valores positivos, quanto maior, melhor é a afinidade entre os respectivos convidados. Casos onde o valor é negativo representam situações onde é prejudicial designar os convidados i e j para a mesma mesa. Além disso, existe à disposição um conjunto P de mesas. Cada mesa $p \in P$ deve conter no mínimo L_p convidados e no máximo U_p . O objetivo do problema é distribuir os convidados nas mesas disponíveis de forma a maximizar a afinidade total.”
- a) Desenvolva um algoritmo guloso para prover uma solução viável para esse problema. Esse algoritmo deve ser apresentado em formato de pseudocódigo e acompanhado por uma descrição geral da ideia do algoritmo.
 - b) Faça a análise de complexidade do algoritmo e obtenha um limite assintoticamente restrito.
- 5) **Discorra** sobre a veracidade das seguintes afirmações fornecendo argumentos consistentes para embasar sua resposta.
- a) Um dado problema de otimização possui um algoritmo de força bruta que roda em tempo exponencial, mas foi observado que é possível utilizar a técnica de Programação Dinâmica para tal problema. Mesmo assim não há garantias de que o algoritmo de Programação Dinâmica rode em tempo polinomial;
 - b) Quanto maior o nível de superposição de subproblemas, melhor tende a ser a eficiência do algoritmo de Programação Dinâmica em comparação com o algoritmo de Força Bruta;
 - c) Qualquer problema de otimização pode ser resolvido utilizando Programação Dinâmica, mas nem sempre o resultado vai ser um algoritmo eficiente.



6) Considere o seguinte problema de otimização, conhecido como **Problema de Coloração de Grafos (PCG)**:

Problema de Coloração de Grafos

Entrada: Grafo simples e não orientado $G = (V, E)$, com conjunto de vértices V e conjunto de arestas E .

Tarefa: Atribuir cores aos vértices de G de modo que dois vértices vizinhos possuam cores distintas. O objetivo é utilizar o menor número de cores.

Observe que uma solução trivial é utilizar $|V|$ cores distintas, mas o que queremos é utilizar o menor número de cores possível. Na sua resposta, considere que as cores disponíveis são representadas pelos inteiros $1, 2, \dots, |V|$. A Figura 1 ilustra o problema da coloração.

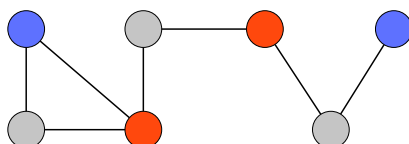


Figure 1: Um grafo que pode ser colorido com três cores. Verifique que vértices adjacentes possuem cores distintas.

- Descreva uma heurística gulosa para construir uma solução para o PCG. Em sua resposta, deve haver um pseudocódigo e uma descrição textual do algoritmo.
- Faça uma análise de complexidade de tempo do algoritmo proposto, fornecendo um limite O para o seu pior caso.
- Discorra sobre os impactos das duas formas de representação de grafos estudadas na disciplina (matriz e listas de adjacência) na complexidade do algoritmo.