Lista de Exercicios para P2 - PAA

Prof^a Vitoria Zanon Gomes

- 1. Descreva um algoritmo de programação dinâmica para o problema de seleção de atividades. Suponha que na entrada as atividades estão ordenadas por tempo de término como em aula. Compare o tempo de execução do seu algoritmo com o algoritmo guloso.
- 2. Seja A[1 ... n] um vetor de números inteiros e seja x um número inteiro. Projete um algoritmo de complexidade O(n log n) que retorna (se existir) dois elementos distintos A[i] e A[j] tais que A[i] + A[j] = x.
- 3. Considere o algoritmo aleatorizado de contratação visto nas aulas 7 e 8 (09/10 e 16/10). Qual é a probabilidade de você contratar exatamente uma vez? Qual é a probabilidade de você contratar exatamente n vezes?
 - 4. É verdade que $2^{n+1}\epsilon$ $O(2^n)$? E $2^{2n}\epsilon$ $O(2^n)$?
- **5.** O tempo de execução de um algoritmo A é descrito pela recorrência $T(n) = 7T(n/2) + n^2$. Outro algoritmo B tem complexidade de tempo descrita por $T(n) = xT(n/4) + n^2$. Qual é o maior inteiro x que torna B assintoticamente mais rápido que A? (Dica: Use o Teorema Mestre).
- 7. Em que situações um algoritmo guloso pode ser melhor que um algoritmo baseado em programação dinâmica?
- **6.** Leia sobre o problema de corte de hastes na seção 15.1 no livro Algoritmos Teoria e Prática (Cormen) 3^a edição. Suponha que tivéssemos também o limite l_i para o número de peças de comprimento i que era permitido produzir, para i = 1, 2,...,n. Mostre que a propriedade de subestrutura ótima descrita no livro deixa de ser válida.
- 8. O problema de multiplicação de cadeia de matrizes consiste na parentização de uma cadeia de matrizes a serem multiplicadas de modo a evitar o menor número de multiplicações escalares. Exemplo: A_{10*100} , B_{100*5} e C_{5*50} :
 - Se utilizarmos a parentização ((A*B)*C), teremos 7500 multiplicações escalares ao todo
 - \bullet Se utilizarmos (A*(B*C)), no entanto, teremos um total de 75000 multiplicações escalares.

Para resolver esse problema, podemos utilizar o seguinte algoritmo:

```
MATRIX-CHAIN-ORDER (p)
1
     n = p.comprimento - 1
     sejam m[1 ... n, 1 ... n] e s[1 ... n - 1, 2 ... n] tabelas novas
3
     for i = 1 to n
4
       m[i, i] = 0
5
     for l = 2 to n
                                 Il l é o comprimento da cadeia
       for i = 1 to n - l + 1
6
7
           j = i + l - 1
            m[i, j] = \infty
8
9
            for k = i to j - 1
                q = m[i, k] + m[k + 1, j] + p_{i-1}p_kp_i
10
                if q < m[i, j]
11
12
                     m[i,j] = q
13
                     s[i,j] = k
14 return mes
```

Figura 1: Caption

Calcule a complexidade do algoritmo acima e diga qual tipo de estratégia esse algoritmo utiliza.

- **9.** Considere uma variante do problema da multiplicação de cadeias de matrizes na qual a meta é parentizar a sequência de matrizes de modo a maximizar, em vez de minimizar, o número de multiplicações escalares. Esse problema exibe subestrutura ótima?
- 10. Determine a maior subsequência comum de "10010101" e "010110110" utilizando o algoritmo citado no material "Maior Subsequência em Comum".
- 11. Escreva um algoritmo para encontrar, ao receber uma cadeia de caracteres de entrada, a subsequência palíndrômica mais longa. Por exemplo, dada a entrada "caractere" o algoritmo retornaria "carac". Calcule a complexidade do seu algoritmo.
- 12. Utilize o exemplo para o problema de seleção de atividades visto em aula e suponha que, em vez de selecionar a primeira turma a terminar,

selecionemos a última atividade a começar que seja compatível com todas as atividades selecionadas anteriormente. Descreva como essa abordagem é um algoritmo guloso e prove que ela produz uma solução ótima.

- 13. Explique com suas palavras o que é uma subestrutura ótima e como ela é utilizada dentro de programação dinâmica e estratégias gulosas.
- 14. O problema da mochila (knapsack problem) é um problema de otimização que considera uma situação onde é necessário preencher uma mochila, considerando os diversos itens disponíveis e seus respectivos pesos, sem ultrapassar sua capacidade. Mostre que esse problema tem propriedade de escolha gulosa e subestrutura ótima.
- 15. Considerando o algoritmo apresentado no material sobre Códigos de Huffman, qual é o código de Huffman ótimo para o conjunto de frequências a seguir, baseado nos oito primeiros números de Fibonacci? a:1 b:1 c:2 d:3 e:5 f:8 g:13 h:21
- 16. Considere o problema de dar troco de uma compra em centavos (Ex: R\$ 3.50 = 350 centavos) usando o menor número de moedas. Descreva um algoritmo guloso para dar um troco utilizando moedas de 25 centavos, 10 centavos, 5 centavos e 1 centavo. Prove que seu algoritmo produz uma solução ótima.
- 17. O que justifica a mudança na complexidade dos algoritmos vistos na aula sobre grafos quando mudamos a representação usada?
- 18. Dê uma representação por lista de adjacências e por matriz de adjacências para uma árvore binária completa em sete vértices. Qual dessas representações você utilizaria caso estivesse implementando um algoritmo? Justifique.
- 19. Reescreva o procedimento de busca em profundidade em grafos utilizando uma pilha para eliminar recursão. Qual a complexidade?
- **20.** Dê exemplos diferentes dos mencionados em aula de problemas que podemos utilizar grafos para representação.
- 21. Escreva um algoritmo baseado em programação dinâmica para o problema da mochila. Ele é um algoritmo de tempo polinomial? Explique sua resposta.

22. Considere o seguinte pseudocódigo para o algoritmo de Dijkstra:

```
DIJKSTRA(G, w, s)

1 INITIALIZE-SINGLE-SOURCE(G, s)

2 S = \emptyset

3 Q = V[G]

4 while Q \neq \emptyset

5 u = \text{Extract-Min}(Q)

6 S = S \cup \{u\}

7 for cada vértice v \in G.Adj[u]

8 Relax(u, v, w)
```

Suponha que mudemos a linha 4 para **while** |Q| > 1. Essa mudança faz o laço ser executado |V| - 1 vezes ao invés de |V|. O algoritmo modificado continua correto?

- 23. Considere as seguintes afirmativas:
- 1. Existem problemas na classe P que não estão na classe NP.
- 2. Se o problema A pode ser eficientemente transformado no problema B e B está na classe P, então A está na classe P.
- 3. Se P = NP, então um problema NP-completo pode ser solucionado eficientemente.
- 4. Se P é diferente de NP, então existem problemas na classe P que são NP-completos.

Quais são verdadeiras e quais são falsas? Justifique suas respostas.

 ${\bf 24.}\,$ Cite situações do mundo real nas quais nos deparamos com os problemas citados na aula do dia 13/11.