



### Exercícios

1. Dada uma sequência de  $n$  números ordenados tais que a diferença entre os termos consecutivos seja constante. Baseado na técnica Divisão e Conquista, escreva um algoritmo de complexidade  $O(\log_2 n)$  para encontrar o elemento que falta. Suponha que o primeiro e o último elemento sejam sempre parte da sequência de entrada e o elemento ausente estará entre as posições 1 a  $n-1$ .

Por exemplo:

Sequência de entrada: [1, 7, 10, 13, 16]

Saída: O elemento ausente é 4.

2. Dado um array ordenado de tamanho  $n$  contendo elementos repetidos. Aplicando Divisão e Conquista escreva um algoritmo para encontrar a frequência de cada elemento sem percorrer todo o array.

Por exemplo:

Para o array de entrada:  $A = [2, 2, 2, 2, 4, 4, 5, 5, 8, 8, 8, 9]$

Temos as seguintes frequências como saída:  $f(2) = 4$ ,  $f(4) = 2$ ,  $f(5) = 2$ ,  $f(8) = 3$  e  $f(9) = 1$ .

3. Dada uma string  $S = [c_1, c_2, \dots, c_n]$  de  $n$  caracteres. Alguns caracteres devem ser removidos para que a string se converta em um palíndromo. Encontre o número mínimo de remoções para convertê-la em um palíndromo.

**Exemplo:**  $S = [A C R A D R A M]$

**A C R A D R A M**: Removendo C D e M obtemos [A R A R A] que é palíndromo.

**A C R A D R A M**: Ou removendo C A e M obtemos [A R D R A] que é palíndromo.

Escreva um algoritmo baseado em Programação Dinâmica para resolver o problema.

4. Considere um conjunto de  $n$  atividades a serem realizadas. Para cada atividade  $i$  tem-se, um prazo para ser realizado (*deadline*)  $d_i \geq 0$ , e um lucro  $p_i > 0$ . O lucro pela realização de uma atividade será obtido somente se a atividade é concluída dentro do seu prazo. Suponha que, para realizar qualquer atividade gasta-se o mesmo tempo (uma unidade de tempo), e somente uma atividade deve ser realizado por vez. O problema consiste em selecionar um subconjunto de atividades que possam ser realizadas dentro dos seus prazos e que o lucro total (soma dos lucros das atividades selecionadas) seja o máximo. Também deve ser determinada a ordem de execução das atividades selecionadas. Uma solução será inviável se uma atividade escolhida finaliza após seu prazo. A execução das atividades deve ser inicializada num tempo zero (ou seja, a partir desse tempo inicial zero serão contabilizados os prazos para a execução das atividades).

**Exemplo:**  $n = 6$  atividades:

Atividades	1	2	3	4	5	6
Prazos ( $d_i$ )	2	3	1	2	2	4
Lucros ( $p_i$ )	100	40	80	20	60	10

Uma solução viável é escolher as atividades 1, 5, 2 e 6 (executar nesta ordem). Suponha que a unidade de tempo seja hora. Note que a atividade 1 gastará 1h para ser executada, e como tem um prazo de 2, não estará atrasada. A atividade 5 finalizará uma hora depois da atividade 1, dentro do seu prazo (seu prazo é 2). A atividade 2 finalizará após 3h (dentro do seu prazo que é 3). A atividade

6 finalizará após 4h, dentro do seu prazo (seu prazo é 4). Como todas as atividades finalizam dentro dos seus respectivos prazos, o lucro total será:  $p_1 + p_5 + p_2 + p_6 = 100 + 60 + 40 + 10 = 210$ . É a solução ótima?

- Escreva uma estratégia gulosa para resolver o problema (para selecionar as atividades, determinar a ordem de execução e maximizar o lucro total).
- Aplice a estratégia gulosa para resolver o exemplo numérico mostrado acima. A estratégia sempre determinará a solução ótima?
- Escreva o pseudocódigo do algoritmo guloso e calcule sua complexidade.

5. Considere uma matriz de tamanho com  $n \times n$  números. Deseja-se escolher  $n$  números que estejam em linhas e colunas diferentes, cuja soma seja o máximo possível. Por exemplo, na tabela abaixo podem ser escolhidos  $180 + 110 + 140 + 30 + 10 = 470$  (é o valor máximo possível?).

	1	2	3	4	5
1	50	40	100	60	<b>180</b>
2	20	30	<b>110</b>	95	65
3	<b>140</b>	120	25	35	90
4	160	10	200	<b>30</b>	85
5	45	<b>10</b>	55	60	170

- Escreva uma estratégia gulosa para resolver o problema.
- Aplice sua estratégia para resolver a instância da tabela acima. A estratégia sempre determinará a solução ótima? Caso não, apresente um contraexemplo.

6. Seja uma sequência de  $n$  números inteiros  $S[1..n] = \{s_1, s_2, \dots, s_n\}$ . Deseja-se determinar uma subsequência  $\{s_i \dots s_j\}$  de  $S$  (não necessariamente consecutiva) formada pelo maior número de elementos ordenados de forma estritamente crescente, ou seja,  $s_i < \dots < s_j$ .

Por exemplo, para  $S = \{5, 2, 8, 6, 3, 6, 9, 4\}$ , algumas subsequências crescentes são:  $\{5, 6\}$ ,  $\{5, 8, 9\}$ ,  $\{2, 8, 9\}$ . Não são consideradas subsequências:  $\{3, 5\}$  e  $\{3, 6, 8\}$ . A melhor solução (solução ótima) é a subsequência  $\{2, 3, 6, 9\}$ , formada por 4 elementos. Resolver o problema utilizando PD, da seguinte maneira:

- Defina a função de recorrência  $F[j]$  para calcular o número de elementos de uma subsequência crescente de  $S[1..j]$ . O maior valor contido em  $F$  deve ser o valor da solução ótima.
- Aplice a relação de recorrência, de forma *bottom-up*, para encontrar a maior subsequência crescente de  $S = \{50, 20, 80, 60, 30, 60, 90, 40\}$ . Mostre, passo a passo, todos os cálculos realizados para a construção da tabela.
- Escreva um algoritmo de PD que recebe a sequência  $S[1..n]$ , e monta a tabela  $F[]$  utilizando a função de recorrência, e retorna o tamanho da maior subsequência crescente contida em  $S[1..n]$ . Calcule a complexidade do algoritmo.
- Escreva um algoritmo para imprimir os elementos da maior subsequência crescente contida em  $S[1..n]$ . O algoritmo deve usar a tabela  $F[]$ .