

# CANA

## Lista 03

Victor Campos

1. Uma *subsequência contígua* de uma lista  $S$  é uma subsequência de elementos consecutivos de  $S$ . Por exemplo, se  $S$  é

$5, 15, -30, 10, -5, 40, 10$

então  $15, -30, 10$  é uma subsequência contígua mas  $5, 15, 40$  não é. Escreva um algoritmo linear para o seguinte problema:

**Entrada:** Uma lista de números  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .

**Saída:** Uma subsequência contígua de soma máxima.

2. Você recebe uma string de  $n$  caracteres  $s[1, \dots, n]$  que você acredita ser um texto corrompido em que toda pontuação e espaçamento sumiu (“umtextoescritoassim” ao invés de “um texto escrito assim.”). Você gostaria de reconstruir o texto usando um dicionário  $\text{dicio}(w)$  que recebe como entrada uma string  $w$  e retorna um valor booleano indicando se  $w$  é uma palavra ou não.

(a) Escreva um algoritmo de complexidade  $O(n^2)$  que determina se a string  $s$  pode ser reconstruída como uma sequência de palavras válidas assumindo que  $\text{dicio}(w)$  tem complexidade  $O(1)$ .

(b) No evento da string ser válida, faça seu algoritmo retornar a sequência de palavras.

3. Temos um tabuleiro em formato de grid com 4 linhas e  $n$  colunas com valores inteiros em cada casa. Gostaríamos de marcar um conjunto de casas deste tabuleiro com soma máxima com a restrição de que não podemos marcar duas casas que são horizontalmente ou verticalmente adjacentes (adjacência diagonal é permitido). Escreva um algoritmo com complexidade  $O(n)$  que calcula uma marcação ótima.

4. Uma subsequência é *palindrômica* se ela é a mesma escrita da esquerda para a direita ou da direita para a esquerda. Por exemplo, a sequência

$A, C, G, T, G, T, C, A, A, A, A, T, C, G$

tem muitas subsequências palindrômicas, incluindo  $A, C, G, C, A$  e  $A, A, A, A$ . Escreva um algoritmo com complexidade  $O(n^2)$  que recebe como entrada uma sequência  $x[1, \dots, n]$  e retorna o tamanho da maior subsequência palindrômica.

5. Dados duas strings  $x[1, \dots, n]$  e  $y[1, \dots, m]$ , desejamos achar o tamanho da maior subsequência comum entre  $x$  e  $y$ , isto é, o maior  $k$  tal que existem índices  $i_1 < i_2 < \dots < i_k$  e  $j_1 < j_2 < \dots < j_k$  com  $x[i_1], x[i_2], \dots, x[i_k] = y[j_1], y[j_2], \dots, y[j_k]$ . Mostre como fazer isso com complexidade  $O(mn)$ .

6. Você está fazendo uma longa viagem. Você começa na estrada no marco zero (quilômetro 0). Ao longo do caminho, há  $n$  hotéis localizados nos marcos  $a_1 < a_2 < \dots < a_n$ , onde cada  $a_i$  é medido a partir do ponto de partida. Os únicos locais em que é permitido parar são esses hotéis, mas você pode escolher em quais deles parar. Você deve obrigatoriamente parar no último hotel (na posição  $a_n$ ), que é o seu destino.

Idealmente, você gostaria de viajar 200 quilômetros por dia, mas isso pode não ser possível (dependendo do espaçamento entre os hotéis). Se você viajar  $x$  quilômetros em um dia, a *penalidade* para esse dia é  $(200 - x)^2$ . O objetivo é planejar a viagem de forma a minimizar a penalidade total, ou seja, a soma das penalidades diárias durante toda a viagem.

Dê um algoritmo eficiente que determine a sequência ótima de hotéis nos quais parar.