

# Construção e Análise de Algoritmos

## lista de exercícios 22

### 1. Subsequência comum mais longa

Considere uma sequência de números

$$A = (a_1, a_2, a_3, \dots, a_n)$$

Nós dizemos que  $C = (c_1, \dots, c_k)$  é uma *subsequência* de  $A$  se os números  $c_1, \dots, c_k$  podem ser encontrados na sequência  $A$  nessa ordem, mas não necessariamente um ao lado do outro.

Por exemplo, se

$$A = (8, 3, 4, 6, , 11, 5, 9, 12) \quad \text{e} \quad C = (8, 11, 5, 12)$$

então é fácil ver que  $C$  é uma subsequência de  $A$

$$A = (\underline{8}, 3, 4, 6, , \underline{11}, \underline{5}, 9, \underline{12})$$

Nós dizemos que  $C$  é uma *subsequência comum* de  $A$  e  $B$  se  $C$  é uma subsequência de ambas as sequências  $A$  e  $B$ .

O nosso problema de otimização consiste em encontrar uma subsequência comum de  $A$  e  $B$  com o maior comprimento possível.

- a) Apresente um algoritmo de programação dinâmica para esse problema.
- b) Estime a complexidade do seu algoritmo em termos dos comprimentos  $n, m$  das sequências  $A$  e  $B$ .  
(É possível resolver esse problema em tempo  $O(nm)$ .)

### 2. Subsequência crescente comum mais longa

Uma variante natural do problema anterior consiste em encontrar subsequências *crescentes* comuns a duas sequências  $A$  e  $B$ .

Por exemplo, se

$$A = (8, 3, 4, 6, , 11, 5, 9, 12) \quad \text{e} \quad B = (5, 3, 6, 11, 9, 15, 12, 14)$$

então  $C = (3, 6, 9, 12)$  é uma subsequência crescente comum de  $A$  e  $B$ .

Apresente um algoritmo que encontra a subsequência crescente comum mais longa de  $A$  e  $B$ , e estime a sua complexidade.

### 3. O problema do roupeiro

O futebol é democrático: todos podem jogar, tanto os baixinhos como os grandões.

Mas, isso acaba gerando um problema para o roupeiro.

Quer dizer, como hoje em dia os times trocam de jogadores o tempo todo, não dá para ficar comprando uniformes novos a toda hora (ao menos na 2a divisão).

Por outro lado, também não pega bem jogar com a roupa muito apertada, nem com os calções lá embaixo nos joelhos.

E é aqui que aparece o problema do roupeiro.

Mais especificamente, dado um conjunto de jogadores que vestem os tamanhos

$$t_1, t_2, t_3, \dots, t_n$$

e uma coleção de uniformes com os tamanhos

$$u_1, u_2, u_3, \dots, u_m$$

com  $m \geq n$ , o problema consiste em distribuir uniformes para os jogadores de modo a minimizar a seguinte função objetivo

$$\frac{1}{n} \cdot \sum_i (t_i - u_{(i)})^2$$

onde  $u_{(i)}$  é o uniforme dado ao  $i$ -ésimo jogador. (A ideia dessa função objetivo é que ninguém fique com um uniforme de tamanho muito diferente do seu.)

a) Apresente um algoritmo de programação dinâmica para esse problema.

b) Estime a complexidade do seu algoritmo em termos de  $n$  e  $m$ .

(É possível resolver esse problema em tempo  $O(nm)$ .)

### 4. Palíndromes

Como todos sabem, uma palíndrome é uma sequência de caracteres que é a mesma coisa quando lida da esquerda para a direita ou da direita para a esquerda.

Por exemplo,

**Acuda cadela da Leda caduca.**

Nesse caso, nós estamos interessados em encontrar subsequências dentro de uma sequência maior, que formam uma palíndrome — os caracteres da palíndrome não precisam aparecer juntos na sequência maior.

Apresente um algoritmo que encontra a maior subsequência de  $A[1..n]$  que forma uma palíndrome. (Seu algoritmo deve executar em tempo  $O(n^2)$ ).

## 5. Teste de DNA

O problema da edição, que vimos na Seção 3 da aula 22, tem uma aplicação direta na comparação de sequências de DNA.

Mas, para aplicar as ideias nesse contexto, é preciso levar em conta como as coisas acontecem na biologia.

Quando ocorrem erros no processo de replicação genética, é comum que ocorra a inserção ou a remoção de toda uma sequência de nucleotídeos

Por exemplo,

A T T G C T C A	==>	A T T C A
G C T C G	==>	G C T A C A C G

Mas, quando o algoritmo realiza o alinhamento entre as duas sequências

A T T G C T C A	G C T - - - C G
A T - - - T C A	G C T A C A C G

aquilo que era para ser considerado como um único erro, será tratado como toda uma sequência de erros.

- Modifique o algoritmo apresentado na Seção 3 da aula 22, de modo que as sequências de brancos (-) inseridas durante o processo de alinhamento sejam contadas como apenas 1 erro.
- Para tornar o algoritmo mais realista, nós podemos levar em conta o tamanho da sequência de brancos da seguinte maneira
  - o primeiro branco da sequência conta como 1 erro
  - cada branco adicional na sequência conta como  $1/k$  erro

onde  $k$  é um parâmetro do algoritmo, ajustado antes da execução.

Modifique o algoritmo do item (a) para levar em conta essa função de erro.