Construção e Análise de Algoritmos

lista de exercícios 23

1. Programando a viagem

Imagine que você vai fazer uma longa viagem.

Você vai começar no kilômetro k_0 da estrada, e está indo passar uma temporada em um hotel que fica no kilômetro k_n .

Como o hotel é bem distante, você terá que fazer diversas paradas no meio do caminho. Examinando um mapa, você seleciona uma coleção de lugares onde poderia passar a noite

$$k_1, k_2, k_3, \ldots, k_{n-1}$$

Mas, como todo estudante de computação, você é uma pessoa sistemática e enfiou na cabeça que seria ideal viajar aproximadamente L kilômetros por dia, mas nunca menos do que isso!

Agora você tem o problema de escrever um programa de computador que escolhe locais k_{j_1}, \ldots, k_{j_h} para fazer as paradas, de modo que a seguinte expressão seja minimizada:

$$\sum_{i=1}^{h+1} \left[(k_{j_i} - k_{j_{i-1}}) - L \right]^2$$

satisfazendo a restrição

$$k_{j_i} - k_{j_{i-1}} \geq L$$
 , para $i = 1, \dots, h+1$

onde nós estamos assumindo que $k_{j_0}=k_0$ e $k_{j_{h+1}}=k_n$.

2. Mínimos quadrados segmentado 2

Em alguns casos, informações específicas do contexto podem ser suficientes para determinar que a nossa coleção de pontos $P = \{p_1, p_2, \dots, p_n\}$ foi gerada por K processos diferentes (onde os pontos gerados por processos diferentes se encontram em faixas relativamente separadas umas das outras).

Nesse caso, é natural querer construir uma aproximação para os pontos formada por exatamente K linhas — mesmo que o erro possa ser reduzido usando mais linhas.

- a) Apresente um algoritmo de programação dinâmica que encontra uma aproximação com K linhas para uma coleção de pontos P, com o menor erro possível.
- b) Estime a complexidade do seu algoritmo.

3. A biblioteca

A biblioteca tem uma coleção de livros L_1, L_2, \ldots, L_n que precisam ser colocados em estantes. Cada livro L_j tem uma altura a_j e uma largura l_j . E as estantes possuem todas uma largura fixa K, mas a distância entre as prateleiras pode ser ajustada para acomodar livros com alturas diferentes.

Depois de alguma experimentação, os bibliotecários perceberam que, ao invés de colocar o máximo de livros em cada prateleira, poderia valer a pena mover livros para outra prateleira para reduzir a utilização de espaço vertical.

Mas, é claro que isso só pode ser feito sem tirar os livros da ordem.

Assim, o problema foi definido da seguinte maneira.

- Particionar a sequência de livros L_1, \ldots, L_n em prateleiras P_1, \ldots, P_m de modo que
 - a soma das larguras em cada prateleira P_i não excede K
 - a soma das alturas de todas as prateleiras é a menor possível

onde a altura de uma prateleira é dada pelo tamanho do livro mais alto que foi colocado nela

- a) Apresente um algoritmo de programação dinâmica para esse problema.
- b) Estime a complexidade do seu algoritmo

4. Reconstrução de texto

Imagine que você tem uma sequência de caracteres

$$X = x_1 x_2 x_3 \dots x_{n-1} x_n$$

que você acredita ser um texto, onde todos os espaços em branco e sinais de pontuação foram perdidos — por exemplo, "Eraumaveschapauzinvermeieobobomau...".

Você deseja reconstruir o documento utilizando um dicionário eletrônico, que responde consultas no seguinte formato

$$\mathsf{dic}(p) \quad = \quad \left\{ \begin{array}{l} \mathtt{1} \quad \text{, se } p \text{ \'e uma palavra do dicion\'ario} \\ \mathtt{0} \quad \text{, caso contr\'ario} \end{array} \right.$$

O dicionário não é perfeito, e você também sabe que o texto contém erros ortográficos. Apesar disso, você acredita que uma separação dos caracteres que maximiza a proporção de palavras que estão no dicionário pode dar uma boa reconstrução do texto.

Mais precisamente, para uma segmentação qualquer do texto

$$S = p_1, p_2, p_3, \dots, p_k$$

nós definimos a sua qualidade como

$$Q(S) = \frac{1}{|S|} \cdot \sum_{j} \operatorname{dic}(p_{j})$$

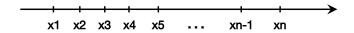
onde |S| é o número de palavras em S.

O objetivo do problema é encontrar uma segmentação S com o maior valor $\mathbb{Q}(S)$ possível.

- a) Apresente um algoritmo de programação dinâmica para esse problema.
- b) Estime a complexidade do seu algoritmo.

5. k-cobertura de intervalos unitários

Lembre que uma cobertura de intervalos unitários para uma sequência de pontos



consiste em uma coleção de intervalos $[a_1,b_1], [a_2,b_2], \ldots, [a_m,b_m]$ tal que

- i. $b_j a_j = 1$, para todo j (i.e., todos os intervalos tem tamanho 1)
- ii. todo ponto x_i pertence a algum intervalo $[a_i, b_j]$

Agora, imagine que você só pode usar K intervalos, e que isso não é suficiente para cobrir todos os pontos.

Além disso, suponha que cada ponto x_i está associado a um valor v_i , que pode ser positivo ou negativo.

O valor de uma cobertura de k intervalos unitários é dado pela soma dos valores do pontos que estão cobertos pelos intervalos.

E o objetivo do problema é encontrar uma cobertura de k intervalos unitários com o maior valor possível.

(Note que, apesar de você ter K intervalos, você não precisar usar todos eles para cobrir os pontos. Por exemplo, se todos os pontos possuem valor negativo, a melhor coisa a fazer é colocar os intervalos fora da faixa dos pontos, deixando todos eles descobertos.)

- a) Apresente um algoritmo de programação dinâmica para esse problema.
- b) Estime a complexidade do seu algoritmo. o problema.