

**QXD0041 - Projeto e Análise de Algoritmos**

Lista 3 - Algoritmo Guloso

1. Projete um algoritmo para encontrar os  $k$  menores elementos de um conjunto não ordenados de  $n$  inteiros em  $\mathcal{O}(n + k \log n)$ .
2. Projete um algoritmo eficiente para calcular a união dos conjuntos  $A$  e  $B$ , onde  $n = \max(|A|, |B|)$ . A saída deve ser um vetor de elementos distintos que formam a união dos conjuntos.
  - (a) Assuma que  $A$  e  $B$  não são selecionados. Dê um algoritmo  $\mathcal{O}(n \log n)$  para o problema.
  - (b) Suponha que  $A$  e  $B$  sejam classificados. Dê um algoritmo  $\mathcal{O}(n)$  para o problema.
3. Para cada um dos seguintes problemas, dê um algoritmo que encontre os números desejados com a complexidade dada. Para manter suas respostas resumidas, sinta-se à vontade para usar algoritmos de ordenação conhecidos como subrotinas. Para o exemplo,  $S = 6, 13, 19, 3, 8, 19 - 3$  maximiza a diferença, enquanto  $8 - 6$  minimizam a diferença.
  - (a) Seja  $S$  uma vetor não ordenada de  $n$  inteiros. Dê um algoritmo que encontre o par  $x, y \in S$  que maximiza  $|x - y|$ . Seu algoritmo deve ser executado em  $\mathcal{O}(n)$  o pior caso.
  - (b) Seja  $S$  uma matriz ordenada de  $n$  inteiros. Dê um algoritmo que encontre o par  $x, y \in S$  que maximiza  $|x - y|$ . Seu algoritmo deve ser executado em  $\mathcal{O}(1)$  pior caso.
4. Dada uma sequência de  $x_1, x_2, \dots, x_{2n}$ . Projete um algoritmo  $\mathcal{O}(n \log n)$  que particione a entrada em 2 conjuntos de  $n$  elementos. Para cada conjunto, computamos a soma de seus números. Denote por  $s_1$  e  $s_2$  as somas das duas partições. O seu algoritmo deve encontrar uma partição que maximiza a diferença entre  $s_1$  e  $s_2$ .
5. Mostre que o seu algoritmo está correto.
6. A entrada é uma sequência de números  $x_1, x_2, \dots, x_n$  onde  $n$  é par. Projete um algoritmo que particione a entrada em  $n/2$  pares da seguinte maneira. Para cada par, computamos a soma de seus números. Denote por  $s_1, s_2, \dots, s_{n/2}$  as  $n/2$  somas. O algoritmo deve encontrar uma partição que minimize a máximo das somas e deve ser tão eficiente quanto possível. Por exemplo, dados os números  $(1, 3, 5, 9)$ . As possíveis partições são  $\{(1, 3), (5, 9)\}, \{(1, 5), (3, 9)\}, \{(1, 9), (3, 5)\}$ . A soma dos pares para essas partições são  $(4, 14), (6, 12)$  e  $(10, 8)$ . Assim a terceira partição tem como soma máxima 10 que é o mínimo entre as três partições possíveis. Explique porque ele funciona e determine a sua complexidade.
7. Mostre que seu algoritmo tem a propriedade gulosa, ou seja, existe uma solução ótima que contém a primeira escolha gulosa do algoritmo.
8. Suponha dado um conjunto de livros numerados de 1 a  $n$ . Suponha que o livro  $i$  tem peso  $p[i]$  e que  $0 < p[i] < 1$  para cada  $i$ . Considere o problema de acondicionar os livros no menor número possível de envelopes de modo que cada envelope tenha no máximo 2 livros e o peso do conteúdo de cada envelope seja no máximo 1. Escreva um algoritmo guloso que recebe um vetor  $p[1..n]$  e devolve o número mínimo de envelopes. O consumo de tempo do seu algoritmo deve ser  $\mathcal{O}(n \log n)$ .

9. Suponha que  $a$  é um livro de peso máximo e  $b$  é um livro de peso mínimo.

(a) Se  $p[a] + p[b] > 1$ , então  $\{a\}$  é um envelope em todo acondicionamento.

(b) Se  $p[a] + p[b] \leq 1$ , então existe acondicionamento mínimo que possui  $\{a, b\}$