MAC 5711 - Análise de Algoritmos

Rodrigo Augusto Dias Faria Departamento de Ciência da Computação - IME/USP

12 de setembro de 2015

Theorem x.yz. Delete this text and write theorem statement here.

Demonstração. Blah, blah, blah. Here is an example of the align environment:

$$\sum_{i=1}^{k+1} i = \left(\sum_{i=1}^{k} i\right) + (k+1)$$

$$= \frac{k(k+1)}{2} + k + 1 \qquad \text{(by inductive hypothesis)}$$

$$= \frac{k(k+1) + 2(k+1)}{2}$$

$$= \frac{(k+1)(k+2)}{2}$$

$$= \frac{(k+1)((k+1)+1)}{2}.$$

Proposition x.yz. Let $n \in \mathbb{Z}$.

Disproof. Blah, blah, blah. I'm so smart.

Lista 3

2. Qual é o consumo de espaço do QUICKSORT no pior caso?

A avaliação de um algoritmo quanto ao consumo de espaço está relacionada com a necessidade de alocação de espaço adicional na pilha de recursão.

No pior caso, o QUICKSORT será executado uma vez para cada elemento da lista dada de tamanho n, ou seja, teremos n chamadas recursivas.

Isso significa que, com uma lista de n elementos, n novas chamadas serão adicionadas à pilha no pior caso, o que nos leva a uma complexidade de espaço O(n).

Lista 4

1. Escreva uma função que recebe um vetor com n letras A's e B's e, por meio de trocas, move todos os A's para o início do vetor. Sua função deve consumir tempo O(n).

Resposta

3. Sejam X[1..n] e Y[1..n] dois vetores, cada um contendo n números ordenados. Escreva um algoritmo $O(\lg n)$ para encontrar uma das medianas de todos os 2n elementos nos vetores X e Y.

Sabemos que a mediana de X e Y está em $i = \lfloor q/2 \rfloor$ e $j = \lfloor s/2 \rfloor$, respectivamente. Note que n = q + s é par, e é por isso que nós estamos usando a função **piso**.

Se X[i] é maior do que Y[j], significa que a mediana global está à esquerda de X[i] e à direita de Y[j]. Se X[i] é menor ou igual a Y[j], nós procuramos a mediana à esquerda de Y[j] e à direita de X[i].

A condição de parada dá-se quando p == q, o que significa que a mediana global está dentro do vetor X. Caso contrário, se r == s, a mediana está em Y.

O pseudocódigo FIND-MEDIAN mostra a operação descrita acima que, também, é o resultado do exercício 9.3-8 CLRS 3ed.

```
FIND-MEDIAN(X, Y, p, q, r, s)
   if p == q
    // We have found the median between p, q and r
 3
         return X[p]
    elseif r == s
 5
    // We have found the median between q, r and s
 6
         return Y[r]
   i = p + (q - p)/2
   j = r + (s - r)/2
   if X[i] > Y[j]
10
         q = i
11
         r = j
12
   _{
m else}
13
         p = i
14
         s = j
   return FIND-MEDIAN(X, Y, p, q, r, s)
```