

# Matemática Discreta

Leandro Colombi Resendo

# Demonstrações, Recorrências e Análise de Algoritmos

- Técnicas de Demonstração
- Indução
- Mais Sobre Demonstração de Correção
- Recursividade e relações de Recorrência
- **Análise de Algoritmo**

# Análise de Algoritmo

*Objetivo:* Comparar dois algoritmos para escolher o **melhor**.

**O que é MELHOR?**

O mais fácil de implementar?

O mais eficiente? (isto é, realiza a mesma tarefa com um número menor de operações).

# Análise de Algoritmo

BuscaSequencial(lista  $L$ , int  $n$ , item  $x$ )

inteiro  $i$

$i = 1$

**enquanto**  $L[i] \neq x$  e  $i < n$  **faça**

$i = i + 1$

**fim do enquanto**

**se**  $L[i] = x$  **então**

Encontrado

**senão**

Não Encontrado

**fim do senão**

**fim da BuscaSequencial**

Número de operações:

- Melhor caso
- Caso médio
- Pior caso

# Análise de Algoritmo

**para**  $i = 1$  até  $n$  **faça**

$menor = aluno[i].teste[1]$

$maior = aluno[i].teste[1]$

**para**  $j = 2$  até  $m$  **faça**

$soma = soma + aluno[i].teste[j]$

**se**  $aluno[i].teste[j] < menor$  **então**

$menor = aluno[i].teste[j]$

**fim do se**

**fim do para**

$soma = soma - menor$

**escreva** (“nota do aluno”,  $i$ , “é”,  $soma$ )

**fim do para**

O que esse algoritmo faz?

Número de operações:

- Melhor caso?
- Caso médio?
- Pior caso?

# Análise de Algoritmo

## Análise Usando Relações de Recorrência

Quantas **comparações** são necessárias, no pior caso, para o algoritmo de busca binária?

# Análise de Algoritmo

## Análise Usando Relações de Recorrência

Quantas comparações são necessárias, no pior caso, para o algoritmo de busca binária?

Note que fazemos uma comparação e se não for encontrado, a mesma busca recomeça com metade da lista!

Logo, temos

$$C(n) = 1 + C\left(\frac{n}{2}\right)$$

# Análise de Algoritmo

## Análise Usando Relações de Recorrência

Logo para análise do número de comparações de uma busca binária basta resolver a recorrência.

$$C(n) = 1 + C\left(\frac{n}{2}\right)$$

, para  $n \geq 2$ . Adicionalmente, podemos supor  $n = 2^m$

e a condição básica  $C(1) = 1$



# Análise de Algoritmo

## Análise Usando Relações de Recorrência

Estratégia famosa: **Dividir para Conquistar.**

Forma Geral:  $S(n) = cS\left(\frac{n}{2}\right) + g(n)$  para  $n \geq 2$ ,  $n = 2^m$

Tarefa: Resolver a recorrência acima.

# Análise de Algoritmo

## Análise Usando Relações de Recorrência

Estratégia famosa: **Dividir para Conquistar.**

Forma Geral:  $S(n) = cS\left(\frac{n}{2}\right) + g(n)$  para  $n \geq 2$ ,  $n = 2^m$

Tarefa: Resolver a recorrência acima.

$$S(n) = c^{\log n} S(1) + \sum_{i=1}^{\log n} c^{(\log n)-i} g(2^i)$$

# Análise de Algoritmo

## Análise Usando Relações de Recorrência

Ex: Resolva as relações de recorrências.

$$T(1) = 1$$
$$T(n) = 1 + T\left(\frac{n}{2}\right), \text{ supor } n \geq 2, n = 2^m$$

Lembrar:

$$S(n) = c^{\log n} S(1) + \sum_{i=1}^{\log n} c^{(\log n)-i} g(2^i)$$

$$T(1) = 3$$
$$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + 2n$$

# Análise de Algoritmo

## Análise Usando Relações de Recorrência

Lembra do algoritmo de Euclides para encontrar o MDC?

Vamos encontrar o número de divisões realizadas por tal algoritmo.

$\text{MDC}(a,b)$  /\* exercício 66 da Seção 2.4 \*/

calcule  $a = qb + r$ , para  $0 \leq r < b$

**se**  $r = 0$  **então**

Retorna  $b$

**senão**

$\text{MDC}(b,r)$

**fim senão**

**fim MDC**

**Cota superior:** valor superior para o número de operações efetuadas.

# Lista Mínima de Exercícios

Seção 2.5: 2, 4, 6, 7, 10, 13, 14, 15, 16, 17, 20, 21, 22.