

### Universidade Federal do Piauí Campus SHNB – Picos -Pl Curso de Sistemas de Informação



# Algoritmos e Programação II

Glauber Dias Gonçalves ggoncalves@ufpi.edu.br

# Conteúdo

- Métodos de busca elementares (pesquisa em memória primária)
  - Objetivos e aplicações
  - Tabela de símbolos ou dicionário
  - Pesquisa sequencial e binária

Slides elaborados pelo
Prof. Ítalo Cunha – DCC – UFMG
baseados no livro
Projeto de Algoritmos - Cap5 (Seções 5.1 e 5.2)
Prof. Nívio Ziviane – DCC - UFMG

### Pesquisa em Memória Primária

### Pesquisa:

- > Recuperação de informação em um conjunto de dados
- Informação é dividida em registros e cada registro contém uma chave

### Objetivo:

Encontrar itens com chaves iguais a chave dada na pesquisa

### Aplicações:

- > Contas em um banco
- > Reservas de uma companhia aérea

## Pesquisa em Memória Primária

#### Escolha do método de busca

- Quantidade de dados envolvidos
- Frequência com que operações de inserção e retirada são efetuadas

### Métodos de pesquisa:

- > Pesquisa sequencial
- > Pesquisa binária
- Árvore de pesquisa
  - Árvores binárias de pesquisa sem balanceamento
  - Árvores binárias de pesquisa com balanceamento
- > Pesquisa digital
- > Hashing

#### Tabelas de Símbolos

- Estrutura de dados contendo o campo chave que é utilizado para três operações:
  - > Inserção de um novo item com uma determinada chave
  - > Remover um item com uma determinada chave
  - > Recuperar um item com uma determinada chave
- Tabelas são também conhecidas como dicionários
  - Mapeamento de chaves para valores
    - matrícula nome, conceito, curso
    - palavra significado, pronúncia, separação silábica
    - carro construtora, potência, comprimento, cilindradas

#### Tabelas de Símbolos

- Tipos abstratos de dados (TADs):
  - Registro e Tabela de Registros
- Funções para operações:
  - Inicializar a Tabela
  - > Pesquisar um ou mais registros com uma dada chave
  - > Inserir um novo registro
  - > Remover um registro específico
  - > Ordenar os registros

### Tabela de Símbolos para Pesquisa Sequencial

- Método de pesquisa mais simples
  - A partir do primeiro registro, pesquisa sequencialmente até encontrar a chave procurada
- Registros ficam armazenados em um vetor (arranjo)
- Inserção de um novo item
  - > Adiciona no final do vetor
- Remoção de um item com chave específica
  - Localiza o elemento, remove-o e coloca o último item do vetor em seu lugar

```
const MAX = 65535
registro{
   int chave
   /* outros campos */
tabela{
   registro itens[MAX+1]
   int tamanho
```

```
int pesquisa( int chave, tabela t ){
    int i
    t.itens[0].chave = chave
    for( i = t.tamanho; t.itens[ i ].chave != chave; i-- )
    return i
}
```

```
void insere( int chave, tabela t ){
    if(t.tamanho == MAX){
        output("Erro: tabela cheia\n")
    } else {
        t.tamanho++
        t.items[t.tamanho] = reg
    }
}
```

```
void remove(int chave, tabela t) {
    int idx = pesquisa(chave, t);
    /* se encontrou o item, troca pelo último e
    * reduz o tamanho: */
    if(idx) {
        t.itens[idx] = t.itens[t.tamanho]
        t.tamanho -= 1;
    }
}
```

#### Análise:

- > Pesquisa com sucesso
  - ightharpoonup melhor caso: C(n) = 1
  - ightharpoonup pior caso: C(n) = n
  - ightharpoonup caso médio: C(n) = (n+1) / 2
- > Pesquisa sem sucesso

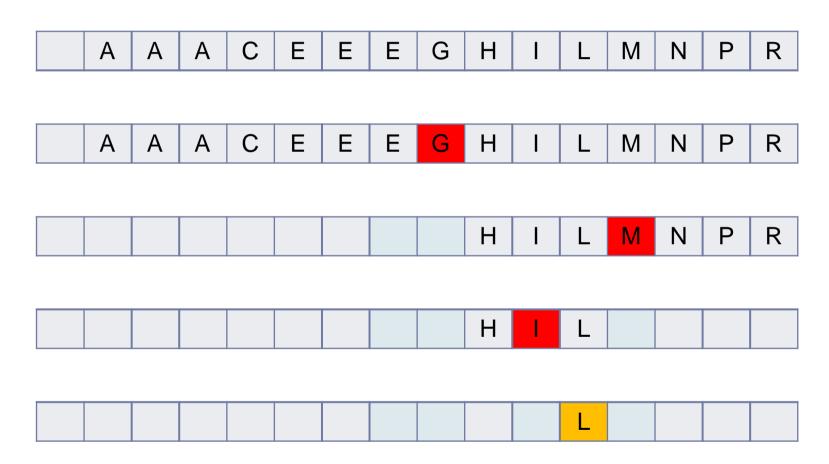
$$C(n) = n + 1$$

Classe de custos linear: O( n )

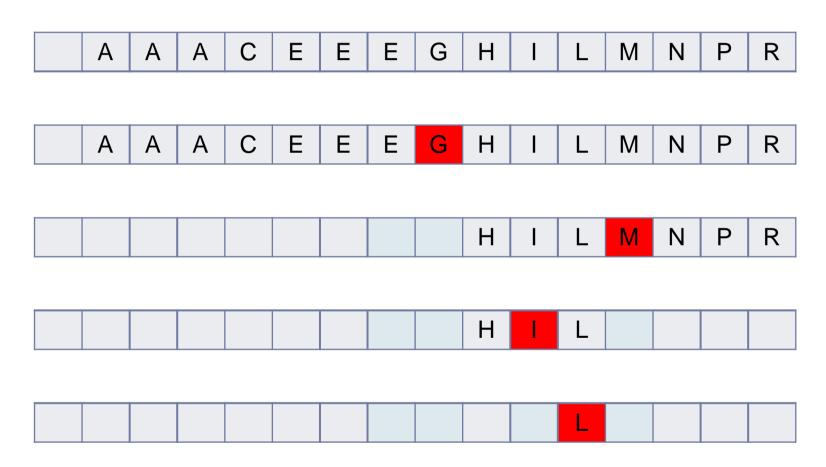
notação assintótica

- Redução do tempo de busca aplicando o paradigma dividir para conquistar
  - Divide o vetor em duas partes
  - Verifica em qual das partes o item com a chave se localiza
  - 3. Concentra-se apenas naquela parte
- Restrição: chaves precisam estar ordenadas
  - Manter chaves ordenadas na inserção pode levar a comportamento quadrático
  - Se chaves estiverem disponíveis no início, um método de ordenação rápido pode ser usado
  - > Trocas de posições podem reduzir a eficiência

Exemplo: pesquisa pela chave L



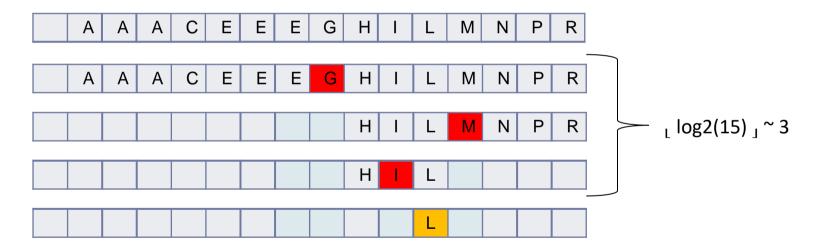
Exemplo: pesquisa pela chave J



```
int binaria(int chave, struct tabela t) {
   int i, esq, dir
    if(t.tamanho == 0) \{ return 0; \}
    esq = 1
    dir = t.tamanho;
    do {
        i = (esq + dir) / 2
        if (chave > t.itens[i].chave) {
            esq = i + 1 /* procura na partição direita */
        } else {
            dir = i - 1 /* procura na part esquerda */
    } while((chave != t.itens[i].chave) && (esq <= dir))</pre>
    if (chave == t.itens[i].chave) { return i }
    else { return 0 }
```

## Custo Busca Binária

Sucessivas divisões por 2 até chegar a um subconjunto com 1 elemento Exemplo:



Classe de custos logarítmica: O( log n)

notação assintótica

#### Análise

- A cada iteração do algoritmo, o tamanho da tabela é dividido ao meio
- Logo, o número de vezes que o tamanho da tabela é dividido ao meio é cerca de Ig(n)

#### Ressalva

- Alto custo para manter a tabela ordenada: a cada inserção na posição p da tabela
- Portanto, a pesquisa binária não deve ser usada em aplicações muito dinâmicas

### Sumário

- Métodos de busca elementares
  - Busca sequencial e binária
- Estrutura de dados para busca
  - TADs registro e Tabela de registros
  - Operações Inserção e Remoção
- Lista de atividades 09