



2013-02 – Aula 19

Adaptado por Reinaldo Fortes para o curso de 2013-02
Arquivo original: 20._pesquisa_(parte_1)

Pesquisa Sequencial e Binária

Prof. Túlio Toffolo

<http://www.toffolo.com.br>

BCC202 – Aula 19

Algoritmos e Estruturas de Dados I

Pesquisa em Memória Primária



- Introdução - Conceitos Básicos
- Pesquisa Sequencial
- Pesquisa Binária
- Árvores de Pesquisa
 - Árvores Binárias de Pesquisa
 - Árvores AVL
- Transformação de Chave (Hashing)
 - Listas Encadeadas
 - Endereçamento Aberto
 - Hashing Perfeito

Introdução – Conceitos Básicos



- Estudo de como recuperar informação a partir de uma grande massa de informação previamente armazenada.
- A informação é dividida em registros.
- Cada registro possui uma chave para ser usada na pesquisa.
- **Objetivo da pesquisa:** Encontrar uma ou mais ocorrências de registros com chaves iguais à chave de pesquisa.
- **Pesquisa com sucesso X sem sucesso.**

- É importante considerar os algoritmos de pesquisa como tipos abstratos de dados (TADs), de tal forma que haja uma independência de implementação para as operações.
- Operações mais comuns:
 1. Inicializar a estrutura de dados.
 2. Pesquisar um ou mais registros com determinada chave.
 3. Inserir um novo registro.
 4. Retirar um registro específico.

- Dicionário é um TAD com as operações:
 1. Inicializa
 2. Pesquisa
 3. Insere
 4. Retira
- Analogia com um dicionário da língua portuguesa:
 - Chaves \Leftrightarrow palavras
 - Registros \Leftrightarrow entradas associadas com *pronúncia, definição, sinônimos, outras informações

MÉTODOS DE PESQUISA
BUSCA SEQUENCIAL

Pesquisa Sequencial

- Método de pesquisa mais simples: a partir do primeiro registro, pesquise seqüencialmente até encontrar a chave procurada; então pare.
- Armazenamento de um conjunto de registros por meio de um array.

- A Busca (find):
 - Pesquisa retorna o índice do registro que contém a chave x ;
 - Caso não esteja presente, o valor retornado é -1.
 - A implementação não suporta mais de um registro com uma mesma chave, pois retorna o primeiro encontrado.

Pesquisa Sequencial



```
typedef long TChave;  
typedef struct {  
    TChave Chave;  
    /* outros componentes */  
} TItem;
```

```
typedef struct {  
    TItem *v;  
    int n, max;  
} TDicionario;
```

Pesquisa Sequencial

/* inicializa um dicionário */

```
void TDicionario_Inicio(TDicionario *t){  
    t->n = 0;  
    t->max = 10;  
    t->v = (TItem*) malloc(sizeof(TItem)* t->max);  
}
```

/* encontra e retorna o índice da chave x no dicionário */

```
int TDicionario_Find(TDicionario *t, TChave c){  
    int i;  
    for (i = t->n-1; i >= 0; i--)  
        if (t->v[i].chave == c)  
            return i;  
  
    return -1; // retorna -1 caso a chave não seja encontrada  
}
```

Pesquisa Sequencial



```
/* insere um registro no dicionário */  
void TDicionario_Inserere(TDicionario *t, TItem *x){  
    if (t->n == t->max) {  
        t->max *= 2;  
        t->v = (TItem*) realloc(t->v, sizeof(TItem) * t->max);  
    }  
  
    // n é o tamanho  
    t->v[t->n++] = x;  
}
```

- **Análise:**

- Pesquisa com sucesso:

- melhor caso : $C(n) = 1$
 - pior caso : $C(n) = n$
 - caso médio: $C(n) = (n + 1) / 2$

- Pesquisa sem sucesso:

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

- O algoritmo de pesquisa sequencial é a melhor escolha para o problema de pesquisa em tabelas com até 25 registros.

MÉTODOS DE PESQUISA

BUSCA BINÁRIA

- Pesquisa em tabela pode ser mais eficiente se registros forem mantidos em ordem
- Para saber se uma chave está presente na tabela
 1. Compare a chave com o registro que está na posição do meio da tabela.
 2. Se a chave é menor então o registro procurado está na primeira metade da tabela
 3. Se a chave é maior então o registro procurado está na segunda metade da tabela.
 4. Repita até que a chave seja encontrada ou que se constate que a chave não existe na tabela.

Exemplo de Pesquisa Binária: chave = G

1 2 3 4 5 6 7 8

Chaves iniciais: *A* *B* *C* *D* *E* *F* *G* *H*

A *B* *C* ***D*** *E* *F* *G* *H*

E ***F*** *G* *H*

G *H*

```
typedef long TChave;
typedef struct {
    TChave Chave;
    /* outros componentes */
} TItem;

typedef struct {
    TItem *v;
    int n, max;
} TDicionario;

/* inicializa um dicionário */
void TDicionario_Inicio(TDicionario *t){
    t->n = 0;
    t->max = 10;
    t->v = (TItem*) malloc(sizeof(TItem)* t->max);
}
```


Pesquisa Binária (Recursiva)

```
/* encontra o índice da chave x no dicionário */  
int TDicionario_Find(TDicionario *t, Tchave x) {  
    return TDicionario_Binaria(t, 0, t->n-1, x); // t->n é o tamanho  
}
```

```
/* encontra o índice da chave x no dicionário entre esq e dir */  
int TDicionario_Binaria(TDicionario *t, int esq, int dir, Tchave x) {  
    int meio = (esq+dir)/2;  
  
    if (t->v[meio].chave != x && esq == dir)  
        return -1;  
    else if (x > t->v[meio].chave)  
        return TDicionario_Binaria(t, meio+1, dir, x);  
    else if (x < t->v[meio].chave)  
        return TDicionario_Binaria(t, esq, meio-1, x);  
    else  
        return meio;  
}
```

Pesquisa Binária (Iterativa)

```
/* encontra o índice da chave x no dicionário */  
int TDicionario_Find(TDicionario *t, TChave c) {  
    int i, esq, dir;  
    if (t->n == 0) return -1;  
  
    esq = 0;  
    dir = t->n-1;  
    do {  
        i = (esq + dir) / 2;  
        if (c > t->v[i].chave) esq = i + 1;  
        else dir = i - 1;  
    } while (c != t->v[i].chave && esq <= dir);  
  
    if (c == t->v[i].chave) return i;  
    else return -1;  
}
```

- 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 $\log n$.
 - **Ressalva:** o custo para manter a tabela ordenada é alto: a cada inserção na posição p da tabela implica no deslocamento dos registros a partir da posição p para as posições seguintes.
 - Conseqüentemente, a pesquisa binária não deve ser usada em aplicações muito dinâmicas.



Perguntas?