Algoritmos de Pesquisa

Prof. Jefferson T. Oliva

Algoritmos e Estrutura de Dados I (AE22CP) Engenharia de Computação Departamento Acadêmico de Informática (Dainf) Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR) Campus Pato Branco





Sumário

- Terminologia Básica
- Pesquisa Sequencial
- Pesquisa Sequencial Indexada

Introdução

- Busca é uma tarefa muito comum em computação
- Recuperação de informações
- Exemplos
 - Agenda telefônica
 - Cadastro de cliente
 - Catálogo de uma biblioteca

Introdução

- O problema da busca (ou pesquisa): Dado um conjunto de elementos, onde cada um é identificado por uma chave, o objetivo da busca é localizar, nesse conjunto, o elemento que corresponde a uma chave específica
- Várias abordagens podem ser empregadas para fazer busca
- Certos métodos de organização/ordenação de dados podem tornar o processo de busca mais eficiente
- Pesquisa em memória primária e secundária

4

Sumário

- Tabela ou Arquivo
 - Chave
 - Interna
 - Externa
 - Primária
 - Secundária

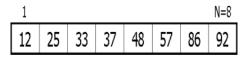
- Uma tabela pode ser:
 - Arranjo
 - Lista encadeada
 - Árvore
 - etc
- Uma tabela pode ser situada na:
 - Totalmente na memória primária
 - Totalmente na memória secundária
 - Dividida entre ambas

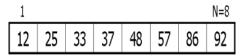
- Algumas das operações básicas em TAD:
 - Inserção
 - Remoção
 - Busca (ou pesquisa)
- Algoritmo de busca

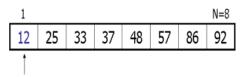
- Tipos de busca:
 - Pesquisa sequencial
 - Pesquisa sequencial indexada
 - Pesquisa binária
 - Pesquisa por interpolação
 - Pesquisa em árvores*
 - Hashing*
- O objetivo é encontrar um dado registro com o menor custo
- Cada técnica possui vantagens e desvantagens

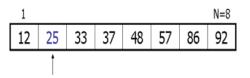
Sumário

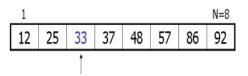
- A busca sequencial é a forma mais simples de busca
- É aplicável a uma tabela organizada como um vetor ou uma lista encadeada
- Percorre-se registro por registro em busca da chave

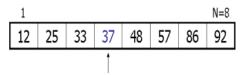


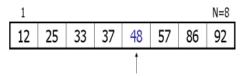












Algoritmo de busca sequencial:

```
int busca_sequencial(int x, int v[], int n) {
  int i;

for (i = 0; i < n; i++)
  if (x == v[i])
    return i;

return -1;
}</pre>
```

 Uma maneira de tornar o algoritmo mais "eficiente" é usar um sentinela

```
int busca_sequencial(int x, int v[], int n) {
  int i;

for (i = 0; i < n && x != v[i]; i++);

if (i < n)
  return i;
  else;
  return -1;
}</pre>
```

- Limitação do uso de vetores: tamanho fixo
- Alternativa: listas encadeadas
- Complexidade:
 - Melhor caso: O(1)
 - Caso médio: O(n)
 - Pior caso: O(n)

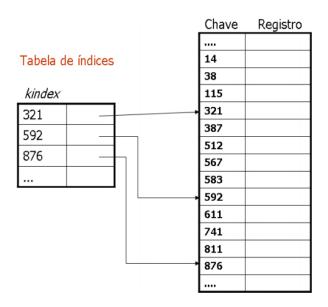
- Para aumentar eficiência: reordenar continuamente a tabela de modo que os registros mais acessados sejam deslocados para o início (recuperação recorrente de registros)
 - Método mover-para-frente: sempre que uma pesquisa obtiver êxito, o registro recuperado é colocado no início da lista
 - Método da transposição: um registro recuperado com sucesso é trocado com o registro imediatamente anterior

- Desvantagens do método mover-para-frente:
 - Uma única recuperação não implica que o registro será frequentemente recuperado
 - O método é mais custoso para arranjos em comparação com listas encadeadas
- Principal vantagem do método mover-para-frente: possui resultados melhores para quantidades pequena e média de buscas
- Para uma grande quantidade de buscas, o método transposição é mais vantajoso

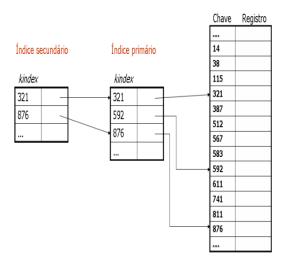
- Busca sequencial em tabela ordenada
 - A eficiência da operação de busca melhora se as chaves dos registros estiverem ordenadas
 - Dificuldade do método?

Sumário

- Existe uma tabela auxiliar, chamada tabela de índices, além do próprio arquivo ordenado
- Cada elemento na tabela de índices contém uma chave (kindex) e um indicador do registro no arquivo que corresponde a esse índice
- A busca é feita a partir do ponto indicado na tabela
- Pode ser implementada como um vetor ou como uma lista encadeada



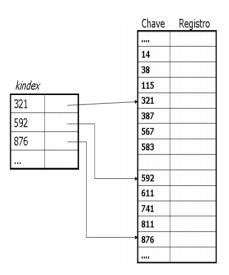
 Se a tabela for muito grande, pode-se ainda usar a tabela de índices secundária:



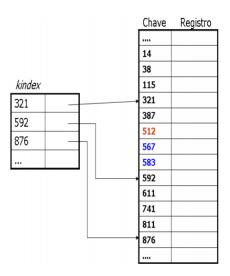
- Vantagem: os itens na tabela poderão ser examinados sequencialmente sem que todos os registros precisem ser acessados
- Desvantagens:
 - A tabela tem que estar ordenada
 - Exige espaço adicional para armazenar a(s) tabela(s) de índices

- Remoção
 - Remove-se o elemento e rearranja-se os elementos localmente
 - Pode haver atualização da tabela de índice
 - Marca-se a posição do elemento removido, indicando que ela pode ser ocupada por um outro elemento futuramente
- Inserção
 - Se houver espaço vago na tabela, rearranjam-se os elementos localmente
 - Caso contrário, rearranjar a tabela a partir do ponto apropriado e reconstruir o(s) índice(s)

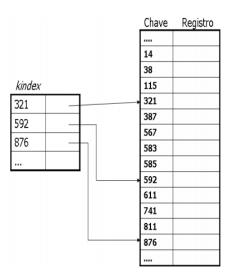
• Inserção do elemento 512 com espaço vago:



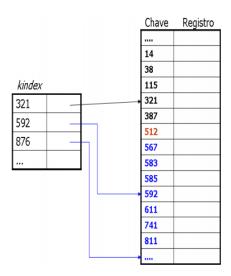
• Inserção do elemento 512 com espaço vago:



• Inserção do elemento 512 sem espaço vago:



• Inserção do elemento 512 sem espaço vago:



- Passos para montar a tabela de índice:
 - Se a tabela não estiver ordenada, ordene-a
 - Divida o número de elementos da tabela pelo tamanho do índice desejado: n/m, onde n é o tamanho da tabela e m o tamanho do índice
 - Para montar o índice, recuperam-se da tabela os elementos 0, 0 + n/m, 0 + 2 * (n/m), ...
 - ullet Cada elemento do índice representa n/m elementos da tabela
- Para montar um índice secundário, aplica-se raciocínio similar sobre o índice primário
- Em geral, não são necessários mais do que 2 índices

Referências I

Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., Stein, C. *Introduction to Algorithms*.
Third edition, The MIT Press, 2009.

Horowitz, E., Sahni, S. Rajasekaran, S. Computer Algorithms. Computer Science Press, 1998.

Rosa, J. L. G.
Métodos de Busca. SCE-181 — Introdução à Ciência da Computação II.
Slides. Ciência de Computação. ICMC/USP. 2018.

Ziviani, N.
Projeto de Algoritmos - com implementações em Java e C++.
Thomson, 2007.