Busca em v

Busca em Vetores

- Esta aula introduz a busca em vetores que está entre as tarefas mais freqüentemente encontradas em programação de computadores
- Serão abordados dois tipos de busca: linear (ou següencial) e binária

Prof. Dr. José Augusto Baranauskas DFM-FFCLRP-USP

Busca

 A hipótese básica assumida no processo de busca é que o conjunto de dados, dentre o qual um determinado elemento deve ser procurado, possui tamanho fixo, ou seja, um vetor:

```
item a[N];
```

 onde item representa uma estrutura de dados contendo um campo que atua como chave para a pesquisa e N é uma constante indicando o número de elementos

- Objetivo da busca: dado x encontrar a[i].key == x
- O índice i resultante permite acesso aos demais campos

Busca

- Para estudo, vamos admitir que o tipo item seja composto apenas do campo chave, ou seja, o dado é a própria chave.
- Além disso, para facilitar o estudo ainda mais, a chave de busca será um inteiro, ou seja, o vetor <u>a</u> será declarado como:

- Lembrando que N é uma constante que indica o número de elementos do vetor
- Assim, objetivo da busca se resume a dado x encontrar a[i] == x

Exemplo

- Busca de x = 19, retorna i = 5
- Busca de x = 45, retorna i = 0
- Busca de x = 8, retorna i = 6
- E a busca de x = 81?

	•	•	2	•		•	•	7	
а	45	56	12	43	95	19	8	67	

Exemplo

- Busca de x = 19, retorna i = 5
- Busca de x = 45, retorna i = 0
- Busca de x = 8, retorna i = 6
- E a busca de x = 81?

- Depende da implementação!
- Pode retornar i = -1 (ou outro valor) indicativo que a busca n\u00e3o teve \u00e9xito

Busca Linear (ou Sequencial)

- Utilizada quando não há de informações adicionais sobre os dados a serem pesquisados
- A busca linear termina quando for satisfeita uma das duas condições seguintes:
 - 1. O elemento é encontrado, isto é, a[i] == x
 - 2. Todo o vetor foi analisado, mas o elemento x não foi encontrado
- Algoritmo:

- Ao término do laço:
 - Se i == N então x não foi encontrado
 - senão a[i] == x, i é a posição onde x foi encontrado

Busca Linear (ou Sequencial)

Busca Linear (ou Sequencial)

```
• Busca de x = 19
i = 0;

v v

⇔ while (i < N && a[i] != x)
i++;

N 8 i 0 a 45 56 12 43 95 19 8 67
```

Busca Linear (ou Seqüencial)

```
• Busca de x = 19
i = 0;

while (i < N && a[i] != x)

i++;

N 8 i 1 a 45 56 12 43 95 19 8 67
```

Busca Linear (ou Seqüencial)

```
• Busca de x = 19

i = 0;

V

V

while (i < N && a[i] != x)

i++;

N 8 i 1 a 45 56 12 43 95 19 8 67
```

Busca Linear (ou Sequencial)

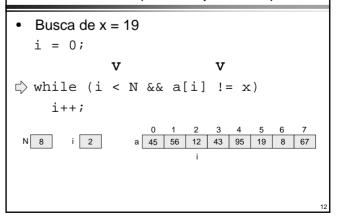
```
• Busca de x = 19
i = 0;

while (i < N && a[i] != x)

i ++;

N 8 i 2 a 45 56 12 43 95 19 8 67
```

Busca Linear (ou Seqüencial)



Busca Linear (ou Sequencial)

• Busca de x = 19
i = 0;

while (i < N && a[i] != x)

i++;

N 8 i 3 a 4 5 6 7
i 43 95 19 8 67

Busca Linear (ou Sequencial)

Busca Linear (ou Seqüencial)

• Busca de x = 19
i = 0;

while (i < N && a[i] != x)

i++;

N 8 i 4 a 45 56 12 43 95 19 8 67

Busca Linear (ou Seqüencial)

• Busca de x = 19

i = 0;

V

V

while (i < N && a[i] != x)

i++;

N 8 i 4 a 45 56 12 43 95 19 8 67

Busca Linear (ou Sequencial)

• Busca de x = 19
i = 0;

while (i < N && a[i] != x)

i++;

N 8 i 5 a 45 66 7
a 45 56 12 43 95 19 8 67
i

Busca Linear (ou Seqüencial)

• Busca de x = 19

i = 0;

v F

while (i < N && a[i] != x)

i++;

N 8 i 5 a 45 56 12 43 95 19 8 67

Busca Linear (ou Sequencial)

```
• Busca de x = 19
i = 0;

while (i < N && a[i] != x)
i++;

N 8 i 5 a 45 56 12 43 95 19 8 67</pre>
```

 Término do laço: Se i != N então x foi encontrado na posição i do vetor

```
Exemplo em C++
```

Análise da Busca Linear

- Em média são efetuadas N/2 comparações de chaves para encontrar um elemento particular x no vetor a de N elementos
- O pior caso requerer N comparações de chaves
- Isso pode consumir muito tempo quando o número de elementos do vetor é grande

Busca Linear com Sentinela

- O uso da sentinela tem como objetivo acelerar a busca, através da simplificação da expressão booleana
- A idéia básica é fazer com que o elemento x sempre seja encontrado
- Para isso, introduz-se um elemento adicional no final do vetor

Busca Linear com Sentinela

```
• Algoritmo:
```

 Ao final do laço, i == N implica que x não foi encontrado (exceto o correspondente à sentinela).

Busca de x = 56

```
i = 0;
a[N] = x;

while (a[i] != x)
i++;

N[8] i 0 a 45 56 12 43 95 19 8 67
```

4

Busca de x = 56

Busca de x = 56

```
i = 0;
a[N] = x;

while (a[i] != x)

i++;

N 8 i 1 a 45 56 12 43 95 19 8 67 56
i
```

Busca de x = 56

Busca de x = 56

 Término do laço: Se i != N então x foi encontrado na posição i do vetor

```
i = 0;
\Rightarrow a[N] = x;
while (a[i] != x)
i++;
N[8] i 0 a 45 56 12 43 95 19 8 67 81
i
Sentinela
```

Busca de x = 81

Busca de x = 81

```
i = 0;
a[N] = x;
while (a[i] != x)
i++;
N[8] i 1  a  45  56  12  43  95  19  8  67  81  i
```

Busca de x = 81

Busca de x = 81

Busca de x = 81

Busca de x = 81

Busca de x = 81

Busca de x = 81

```
i = 0;
a[N] = x;

while (a[i] != x)

i++;

N 8 i 6 a 45 56 12 43 95 19 8 67 81
i
```

Busca de x = 81

```
i = 0;
a[N] = x;

V

⇒ while (a[i] != x)
i++;

N 8 i 6 a 45 56 12 43 95 19 8 67 81
i
```

Busca de x = 81

```
i = 0;
a[N] = x;

while (a[i] != x)

i++;

N 8 i 7 a 45 56 12 43 95 19 8 67 81
```

Busca de x = 81

Busca de x = 81

```
i = 0;
a[N] = x;

while (a[i] != x)
i++;

N[8] i[8] a[45] 56 12 43 95 19 8 67 81 i
```

 Término do laço: Se i != N então x foi encontrado na posição i do vetor. Como i == N, então x não foi encontrado (exceto sentinela)

Exemplo em C++

Análise da Busca com Sentinela

- Em média são efetuadas (N+1)/2 comparações para encontrar um elemento particular x no vetor a de N elementos
- O pior caso requerer N+1 comparações

Busca Binária

- Não é possível acelerar a busca sem que se disponha de maiores informações acerca do elemento a ser localizado
- Sabe-se que uma busca pode ser mais eficiente se os dados estiverem ordenados, ou seja:
 a[0] <= a[1] <= ... <= a[N-1]
- A idéia principal é a de teste um elemento sorteado aleatoriamente, por exemplo, a[m], comparando-o com o elemento de busca x.
 - Se tal elemento for igual a x, a busca termina.
 - Se for menor que x, conclui-se que todos os elementos com índices menores ou iguais a m podem ser eliminados dos próximos testes.
 - Se for maior que x, todos aqueles elementos com índices maiores ou iguais a m podem ser também eliminados da busca.

Busca Binária

- Busca de x = 19
- Suponha m = 3

```
N = 8 a 8 12 19 43 45 56 67

m

Como a[m] > x,

Elementos com índices maiores que
```

m podem ser eliminados da busca

Busca Binária

```
2 3 4 5 6
· Algoritmo:
                    a 8 12 19 43 45 56 67 95
 L = 0;
  R = N - 1;
  achou = false;
  while (L <= R && ! achou)
  { m = qualquer valor entre L e R;
    if (a[m] == x)
     achou = true;
    else
     if (a[m] < x)
       L = m + 1;
      else
       R = m - 1;
  }
```

Busca Binária

- Embora a escolha de m seja aparentemente arbitrária (no sentido que o algoritmo funciona independentemente dele) o valor desta variável influencia na eficiência do algoritmo
- É claro que, a cada passo, deve-se eliminar o maior número possível de elementos em futuras buscas
- A solução ótima é escolher a mediana dos elementos, porque ela elimina, em qualquer caso, metade dos elementos do vetor

Busca Binária

- A eficiência pode ser ligeiramente melhorada através da permutação entre as duas cláusulas de comparação.
- A condição de igualdade deve ser testada em segundo lugar, porque o sucesso ocorre apenas uma vez em todo o processo
- Porém, a questão mais relevante se refere ao fato de, como na busca linear, se poder ou não encontrar uma solução que proporcione uma condição mais simples para a finalização do processo
- É possível obter tal algoritmo rápido se for abandonada a meta de terminar a busca no instante exato em que for encontrado o elemento pesquisado
- Isso parece pouco inteligente à primeira vista, mas observando-se mais a fundo, pode-se perceber facilmente que o ganho em eficiência em cada passo será maior do que a perda ocasionada pela comparação de alguns poucos elementos adicionais

56

Busca Binária Rápida

```
• Algoritmo:
   L = 0;
   R = N - 1;
   while (L < R)
   { m = (L + R) / 2;
    if (a[m] < x)
       L = m + 1;
   else
       R = m;</pre>
```

 Se ao término do algoritmo a condição a[R] == x for verdadeira, então x foi encontrado na posição R de a; caso contrário x não foi encontrado.

Busca de x = 19

Busca de x = 19

```
 \begin{array}{c} L = 0; \\ R = N-1; \\ \text{while } (L < R) \\ \left\{ \begin{array}{l} m = (L+R) \ / \ 2; \\ \text{if } (a[m] < x) \\ L = m+1; \\ \text{else} \\ R = m; \\ \end{array} \right\} \\ N = 8 \quad a \quad \begin{array}{c} 0 \quad 1 \quad 2 \quad 3 \quad 4 \quad 5 \quad 6 \quad 7 \\ N = 8 \quad a \quad 8 \quad 12 \quad 19 \quad 43 \quad 45 \quad 56 \quad 67 \quad 95 \\ \end{array}
```

Busca de x = 19 $\begin{array}{c} L = 0; \\ R = N - 1; \\ \hline \rangle \text{ while } (L < R) \\ \text{ (m = } (L + R) / 2; \\ \text{ if } (a[m] < x) \\ L = m + 1; \\ \text{ else } \\ R = m; \end{array}$ $\begin{array}{c} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ N = 8 & a & 8 & 12 & 19 & 43 & 45 & 56 & 67 & 95 \end{array}$ $\begin{array}{c} L & m \\ R \end{array}$

```
Busca de x = 19

\begin{array}{c}
L = 0; \\
R = N - 1; \\
\text{while } (L < R) \\
\\
\uparrow \left\{ \begin{array}{c}
m = (L + R) / 2; \\
\text{if } (a[m] < x) \\
L = m + 1; \\
\text{else} \\
R = m; \\
\end{array} \right\}

\begin{array}{c}
0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\
N = 8 & a & 12 & 19 & 43 & 45 & 56 & 67 & 95 \\
\end{array}

L m R
```

```
Busca de x = 19

L = 0;
R = N - 1;
while (L < R)
{ m = (L + R) / 2;
    if (a[m] < x)
        L = m + 1;
    else
        R = m;
}

N = 8

0 1 2 3 4 5 6 7

N = 8 a 12 19 43 45 56 67 95

L m R
```

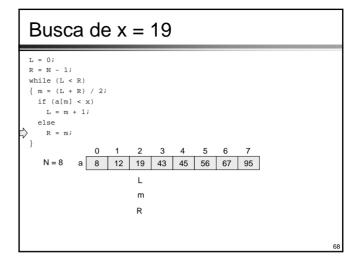
```
Busca de x = 19

\begin{array}{c}
L = 0; \\
R = N - 1; \\
\text{while } (L < R) \\
\text{f } m = (L + R) / 2; \\
\text{if } (a[m] < x) \\
L = m + 1; \\
\text{else} \\
R = m; \\

}

N = 8 a 12 19 43 45 56 67 95 \\
m L R
```

L = 0; R = N - 1; while (L < R) { m = (L + R) / 2; if (a[m] < x) L = m + 1; else R = m; } N = 8 a 8 12 19 43 45 56 67 95 L R m</pre>



```
L = 0;
R = N - 1;
while (L < R)
{ m = (L + R) / 2;
    if (a[m] < x)
        L = m + 1;
    else
        R = m;
}

N = 8 a 8 12 19 43 45 56 67 95

L
        m
        R

R

69</pre>
```

Análise da Busca Binária Rápida

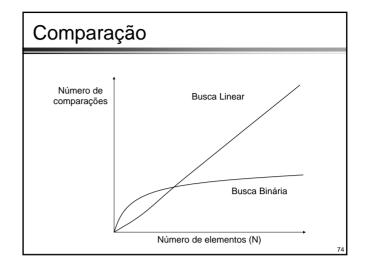
- Em média são efetuadas + log₂(N)-1+ comparações de chaves para encontrar um elemento particular x no vetor a de N elementos
- O pior caso requerer + log₂ N +comparações

N	Nº Comparações (pior caso)	
8	3	
128	7	
1.024	10	
32.768	15	
1.048.576	20	
1.073.741.824	30	
1.099.511.627.776	40	
10 ⁸⁰	266	

Comparação

 Considerando os algoritmos de busca vistos, a tabela seguinte mostra a ordem de grandeza dos números mínimo (C_{mín}), médio (C_{méd}) e máximo (C_{máx}) de comparações de chaves.

Busca Linear $O(1)$ $O(N)$ $O(N)$ Busca Linear com Sentinela $O(1)$ $O(N)$ $O(N)$ Busca Binária $O(1)$ $O(\log_2 N)$ $O(\log_2 N)$ Busca Binária Rápida $O(\log_2 N)$ $O(\log_2 N)$ $O(\log_2 N)$	Algoritmo	C_{min}	$C_{m\acute{e}d}$	$C_{m\acute{a}x}$
Busca Binária $O(1)$ $O(log_2N)$ $O(log_2N)$	Busca Linear	O(1)	O(N)	O(N)
= 110 - 11 = 1-1111 - 11	Busca Linear com Sentinela	O(1)	O(N)	O(N)
Busca Binária Rápida $O(log_2N)$ $O(log_2N)$ $O(log_2N)$	Busca Binária	O(1)	$O(log_2N)$	$O(log_2N)$
	Busca Binária Rápida	$O(log_2N)$	$O(log_2N)$	$O(log_2N)$



Resumo

- Das análises dos algoritmos de busca, está claro que o método de busca binária tem um desempenho tão bom ou melhor do que o método de busca linear
- Entretanto, a atualização dos índices esquerdo, direito e médio (L, R e m no algoritmo, respectivamente) requer tempo adicional
- Assim, para vetores com poucos elementos, a busca linear é adequada
- Para vetores com muitos elementos, a busca binária é mais eficiente, mas isso requer que o vetor esteja ordenado

75