

Estruturas de Dados Pesquisa

Material produzido por Thiago Caproni e Paulo Muniz de Ávila ¹Douglas Castilho

¹douglas.braz@ifsuldeminas.edu.br

Última Atualização: 14 de fevereiro de 2017

Conteúdo

1 Introdução

- 2 Pesquisa
- 3 A pesquisa Sequencial
- 4 A pesquisa Binária

Conteúdo

1 Introdução

- 2 Pesquisa
- 3 A pesquisa Sequencial
- 4 A pesquisa Binária

Introdução

"No mundo da computação, talvez as tarefas mais fundamentais e extensivamente analisadas sejam **ordenação** e **pesquisa**. Essas rotinas são utilizadas em praticamente todos os programas de banco de dados, bem como compiladores, interpretadores e sistemas operacionais. "

Conteúdo

1 Introdução

- 2 Pesquisa
- 3 A pesquisa Sequencial
- 4 A pesquisa Binária

Pesquisa

- Banco de dados existem para que, de tempos em tempos, um usuário possa localizar o dado de um registro, simplesmente digitando a sua chave.
- Há apenas um método para encontrar informações em um arquivo (matriz) desordenado e um outro para um arquivo (matriz) ordenado.
- Vamos analisar esses métodos nos próximos slides!

Métodos de Pesquisa

- Encontrar informações em uma matriz desordenada requer uma pesquisa sequencial, começando no primeiro elemento e parando quando o elemento procurado ou o final da matriz é encontrado.
- Esse método deve ser usado em dados desordenados, mas também pode ser aplicado a dados ordenados, com uma perda de desempenho considerada.
- Se os dados foram ordenados, é possível utilizar o método de pesquisa binária, o que ajuda a localizar o dado mais rapidamente.

Conteúdo

1 Introdução

- 2 Pesquisa
- 3 A pesquisa Sequencial
- 4 A pesquisa Binária

Pesquisa Sequencial

 A pesquisa sequencial é fácil de ser codificada. A função a seguir pesquisa em um elemento em um vetor de inteiros

```
int seq_search(int *item, int key, int count){
   int t;
   for(t=0;t<count;t++){
      if(key==item[t])
        return t;
   }
   return -1;
}</pre>
```

• Esse função devolve a posição do elemento encontrado no vetor (0...n-1) ou -1 se o elemento procurado não foi localizado.

Análise da Complexidade

- Como possui apenas uma estrutura de repetição, o **pior caso** da busca acontece quando o número procurado é o último elemento do vetor ou quando o número procurado não se encontra no vetor, realizando então n comparações. Logo, o tempo de execução é T(n) = O(n).
- O melhor caso ocorre quando o número procurado é o elemento que se encontra na primeira posição, realizando apenas uma comparação e cujo tempo de execução é constante, ou seja, T(n) = O(1).

```
int seq_search(int *item, int key, int count){
   int t;
   for(t=0;t<count;t++){
      if(key==item[t])
        return t;
   }
   return -1;
}</pre>
```

Conteúdo

1 Introdução

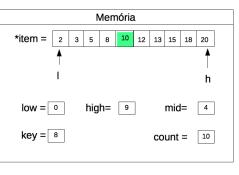
- 2 Pesquisa
- 3 A pesquisa Sequencial
- 4 A pesquisa Binária

- O algoritmo de busca binária é executado somente em vetores ordenados.
- Nesse algoritmo o vetor com os dados é dividido ao meio e o número do meio é comparado ao número procurado.
- Se estes forem iguais, a busca termina.
- Se o número procurado for menor que o elemento do meio do vetor, a busca será realizada no vetor à esquerda ao do meio.
- Se o número procurado for maior que que o elemento do meio do vetor, a busca será realizada no vetor à direita ao do meio.
- Esse procedimento de divisão e comparação acontece até que o vetor de dados fique com apenas um elemento ou até o número procurado ser encontrado.

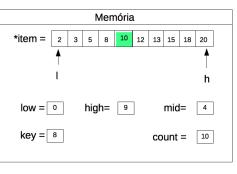
Análise a implementação abaixo do algoritmo de busca binária.

```
int binary_search(int *item, int key, int count)
   int low, high, mid;
   low=0; high = count-1;
   while(low <= high){</pre>
      mid=(low+high)/2;
      if (key<item[mid]){</pre>
          high=mid-1;
      }else if(key>item[mid]){
          low=mid+1;
      }else{
          return mid;
   return
```

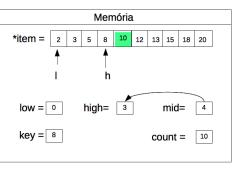
```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low, high, mid;
  low=0;high = count-1;
  while(low <= high){
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){
           high=mid-1:
      }else if(key>item[mid]){
           low=mid+1;
      }else{
           return mid:
  return -1;
```



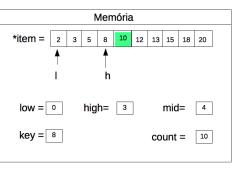
```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low, high, mid;
  low=0;high = count-1;
  while(low <= high){
                             8 < 10 \rightarrow V
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){
            high=mid-1:
      }else if(key>item[mid]){
            low=mid+1;
      }else{
            return mid:
  return -1;
```



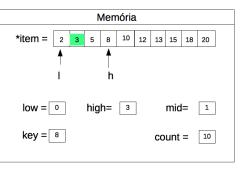
```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low, high, mid;
  low=0;high = count-1;
  while(low <= high){
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){
           high=mid-1:
      }else if(key>item[mid]){
           low=mid+1;
      }else{
           return mid:
  return -1;
```



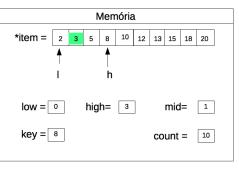
```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low, high, mid;
  low=0:high = count-1:
                            0 < 3 \rightarrow V
  while(low <= high){
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){
            high=mid-1:
      }else if(key>item[mid]){
            low=mid+1;
      }else{
            return mid:
  return -1;
```



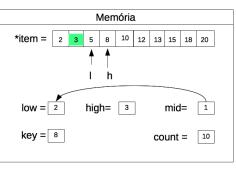
```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low, high, mid;
  low=0;high = count-1;
  while(low <= high){
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){
           high=mid-1:
      }else if(key>item[mid]){
           low=mid+1;
      }else{
           return mid:
  return -1;
```



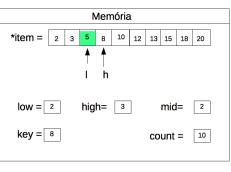
```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low, high, mid;
  low=0;high = count-1;
  while(low <= high){
                             8 < 3 \rightarrow F
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){
            high=mid-1:
      }else if(key>item[mid]){
            low=mid+1;
      }else{
            return mid:
  return -1;
```



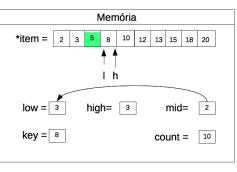
```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low, high, mid;
  low=0;high = count-1;
  while(low <= high){
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){
           high=mid-1;
      else\ if(key>item[mid]){8>3} \rightarrow V
           low=mid+1:
      }else{
           return mid:
  return -1;
```



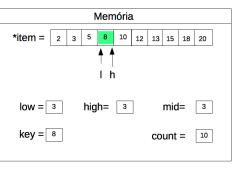
```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low,high,mid;
  low=0;high = count-1;
                           2 \le 3 \rightarrow V
  while(low <= high){
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){
           high=mid-1:
      }else if(key>item[mid]){
           low=mid+1;
      }else{
           return mid:
  return -1;
```

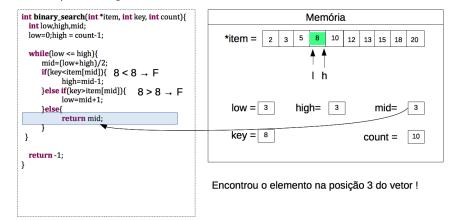


```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low, high, mid;
  low=0;high = count-1;
  while(low <= high){
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){ 8 < 5 \rightarrow F
            high=mid-1:
      else\ if(key>item[mid]){8 > 5 \rightarrow V}
            low=mid+1;
      }else{
            return mid:
  return -1;
```



```
int binary_search(int *item, int key, int count){
  int low, high, mid;
  low=0;high = count-1;
                         3 \le 3 \rightarrow V
  while(low <= high){
      mid=(low+high)/2;
      if(key<item[mid]){
            high=mid-1;
      }else if(key>item[mid]){
            low=mid+1;
      }else{
            return mid:
  return -1;
```





Análise do Algoritmo de Pesquisa Binária

- No início da primeira iteração, o vetor tem tamanho n. No início da segunda iteração, vale aproxidamente $\frac{n}{2}$. No início da terceira, $\frac{n}{4}$. No início da (k+1)-ésima, $\frac{n}{2^k}$.
- Quando k passar de $\log_2 n$, o valor da expressão $\frac{n}{2^k}$ fica menor que $\mathbf{1}$ e nesse momento o algoritmo finaliza a execução.
- Para entender o valor k encontrado anteriormente, considere que em algum momento o vetor atingirá o tamanho 1, que ocorre quando $\frac{n}{2^k}$, ou seja:

$$\frac{n}{2^k} = 1$$

$$n = 2^k$$

$$\log_2 n = \log_2 2^k$$

$$\log_2 n = k$$

 O consumo de tempo da busca binária é, portanto, proporcional a log₂ n. Obrigado pela atenção!!! douglas.braz@ifsuldeminas.edu.br



Referências I

- ASCENCIO, A.; CAMPOS, E. de. Fundamentos da programação de computadores: algoritmos, Pascal, C/C++ e Java. Pearson Prentice Hall, 2008. ISBN 9788576051480. Disponível em:
- © C: A Reference Manual. Pearson Education, 2007. ISBN 9788131714409. Disponível em: https://books.google.com.br/books? id=Wt2NEypdGNIC>.
- DAMAS, L. *LINGUAGEM C.* LTC. ISBN 9788521615194. Disponível em: https://books.google.com.br/books?id=22-vPgAACAAJ.
- FEOFILOFF, P. Algoritmos Em Linguagem C. CAMPUS
- RJ, 2009. ISBN 9788535232493. Disponível em: <a href="http://dx.doi.org/10.100/j.jcp.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp.10.100/j.jcp
- //books.google.com.br/books?id = LfUQai78VQgC >.
- KERNIGHAN, B.; RITCHIE, D. *C: a linguagem de programação padrão ANSI*. Campus, 1989. ISBN 9788570015860. Disponível em: https://books.google.com.br/books?id=aVWrQwAACAAJ.

Referências II

LOPES, A.; GARCIA, G. *Introdução à programação: 500 algoritmos resolvidos*. Campus, 2002. ISBN 9788535210194. Disponível em: https://books.google.com.br/books?id=Rd-LPgAACAAJ.

MIZRAHI, V. *Treinamento em linguagem C.* Pearson Prentice Hall, 2008. ISBN 9788576051916. Disponível em: https://doi.org/10.1007/j.ml/

//books.google.com.br/books?id=7xt7PgAACAAJ>.

SCHILDT, H.; MAYER, R. *C completo e total*. Makron, 1997. ISBN 9788534605953. Disponível em: https://books.google.com.br/books?id=PbI0AAAACAAJ.