

CK0226 - Programação

Professor Wladimir A. Tavares

Programação em C

O objetivo da aula é aprender:

1. Noções básica de comparações de algoritmo (Encontrar o Maior Elemento)
2. a usar o comando while e if/else (busca Linear), (Jump Search passo 2) e (Jump Search passo \sqrt{n}).
3. Comportamento linear
4. Comportamento raiz quadrada.
5. Comportamento logarítmico.
6. Desenvolvimento de funções `colocar_maior_ultimo`.
7. Usar funções para resolver outros problemas (Ordena Colocando o maior por último)

Encontrando o maior elemento

Quando um algoritmo é bom? Quando um algoritmo é ruim?

```
1 int maior_elemento1(int L[], int n){
2     for(int i = 0; i < n; i++){
3         int maior_todos = 1;
4         for(int j = 0; j < n; j++){
5             if(L[j] > L[i]){
6                 maior_todos = 0;
7                 break;
8             }
9         }
10        if(maior_todos == 1){
11            return L[i];
12        }
13    }
14 }
```

```
1 int maior_elemento2(int L[], int n){
2     int M = L[0];
3     for(int i = 1; i < n; i++){
4         if(L[i] > M){
5             M = L[i];
6         }
7     }
8     return M;
9 }
10
```

As duas funções acima encontram o maior elemento numa lista de números. No caso acima, o algoritmo `maior_elemento2` é melhor que `maior_elemento1` (Por quê?).

Podemos tentar olhar para o número de comparações para tentar comparar os dois algoritmos. O algoritmo `maior_elemento2` realiza n^2 comparações e `maior_elemento1` realiza $n-1$ comparações.

Busca Linear

Nesse problema, recebemos uma lista de inteiros L ordenada em ordem crescente e um inteiro k , queremos saber se o inteiro k é um elemento da lista de inteiros L .

O algoritmo de busca linear consiste em avançar a variável i em uma unidade até encontrar um elemento $L[i] \geq k$ ou $i = n$. Neste caso, podemos analisar os seguintes casos:

1. $L[i] == k$, o elemento está presente na lista.
2. $L[i] > k$, o elemento não está presente na lista.
3. $i == n$, o elemento não está presente na lista.

```
1  #include <stdio.h>
2  #define N 10
3  int L[N] = {2,5,6,9,11,15,18,20,21,25};
4  int k = 14;
5
6  int main(){
7      int i;
8      i = 0;
9      while(i<N && L[i] < k) {
10         printf("%d < %d\n", L[i], k);
11         i++;
12     }
13
14     if(i==N) printf("nao achei\n");
15     else if(L[i]==k) printf("achei\n");
16     else printf("nao achei\n");
17     /*
18     if(i==N || L[i]>k)
19         printf("nao achei");
20     else
21         printf("achei");
22     */
23 }
```

O programa acima realiza aproximadamente n comparações. Neste caso, dizemos que o crescimento do tempo de execução tem um comportamento linear.

Jump Search passo 2

Nesse problema, recebemos uma lista de inteiros L ordenada em ordem crescente e um inteiro k , queremos saber se o inteiro k é um elemento da lista de inteiros L .

O algoritmo de busca linear consiste em avançar a variável i em duas unidades até encontrar um elemento $L[i] \geq k$ ou $i \geq nn$. Neste caso, podemos analisar os seguintes casos:

1. $i == n + 1$, o último elemento foi testado e o elemento k não está presente.
2. $i == n$, o último elemento não foi testado.
3. $i < n$ and $L[i] \geq k$, precisamos testar $L[i] == k$ e $L[i - 1] == k$

```
1  #include <stdio.h>
2  #define N 10
3  int L[N] = {2,5,6,9,11,15,18,20,21,25};
4  int k = 25;
5
6  int main(){
7      int i;
8      i = 0;
9      while(i<N && L[i] < k) {
10         printf("i %d : %d < %d\n", i, L[i], k);
11         i = i + 2;
12     }
13     printf("i = %d\n", i);
14     /*
15     //testou o ultimo
16     if(i == N+1)
17         printf("nao achei\n");
18     else if(i == N) { //pulou o ultimo
19         if(L[i-1] == k) printf("achei\n");
20         else printf("nao achei");
21     }else{ // i < N
22         if(L[i] == k) printf("achei");
23         else if(i > 0 && L[i-1] == k)
24             printf("achei\n");
25         else printf("nao achei");
26     }
27     */
28     if(i>=N){
29         if(i-1<N && L[i-1]==k) printf("achei");
30         else printf("nao achei\n");
31     }else{
32         if(L[i]==k || (i > 0 && L[i-1] == k))
33             printf("achei\n");
34         else
35             printf("nao achei\n");
36     }
37
38 }
```

O programa acima realiza aproximadamente $\frac{n}{2}$ comparações. Neste caso, dizemos que o crescimento do tempo de execução tem um comportamento linear.

Jump Search passo \sqrt{n}

No algoritmo Jump Search, o número de comparações realizada será aproximadamente ao número de blocos + tamanho do bloco. Podemos tentar encontrar o melhor tamanho de bloco, analisando os seguintes casos para $N = 10$:

pulo	número de blocos	tamanho do bloco
2	$\frac{n}{2}$	2
3	$\frac{n}{3}$	3

Quando escolhemos o tamanho do pulo = \sqrt{n} temos que o número de blocos e o tamanho do bloco tem quase o mesmo tamanho.

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <math.h>
3  #define N 9
4  int L[N] = {2,5,6,9,11,15,18,20,21};
5  int k = 11;
6  int pulo = sqrt(N);
7  int main(){
8      int i;
9      i = 0;
10     while(i < N && L[i] < k) {
11         printf("i %d : %d < %d\n", i, L[i], k);
12         i = i + pulo;
13     }
14     printf("i = %d\n", i);
15     if(i >= N){
16         i = N-1;
17         while(i >= 0 && L[i] > k) {
18             printf("i %d : %d > %d\n", i, L[i], k);
19             i = i-1;
20         }
21         if( i < 0 || L[i] < k) printf("nao achei\n");
22         else printf("achei");
23     }else{
24         while(i >= 0 && L[i] > k) {
25             printf("i %d : %d > %d\n", i, L[i], k);
26             i--;
27         }
28         if( i < 0 || L[i] < k) printf("nao achei\n");
29         else printf("achei\n");
30     }
31 }
```

Note que para encontrar o valor 20, o programa vai imprimir o seguinte relatório:

```
1  i 0 : 2 < 20
2  i 3 : 9 < 20
3  i 6 : 18 < 20
4  i = 9
5  i 8 : 21 > 20
6  achei
```

Note a variável i pula até 3 blocos e sai do lista chegando ao valor $i = 9$. Neste caso, ele precisa analisar o último bloco da esquerda para direita pulando sequencialmente os números maiores que o número buscado. No caso do número 20, o laço termina com a variável i apontando para o número 20.

Busca Binária

Na busca binária, precisamos jogar fora sempre a metade do problema. Quando escolhemos um elemento na posição do meio, pode acontecer três coisas:

- se $L[\text{meio}] == k$, então a busca pode ser interrompida.
- se $L[\text{meio}] > k$ então sabemos que o elemento buscado está na primeira metade ($L[\text{inicio}..\text{meio}-1]$).
- se $L[\text{meio}] < k$ então sabemos que o elemento buscado está na segunda metade ($L[\text{meio} + 1..\text{fim}]$).

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <math.h>
3  #define N 9
4  int L[N] = {2,5,6,9,11,15,18,20,21};
5  int k = 20;
6  int main(){
7      int inicio, fim, meio, encontrei;
8      inicio = 0;
9      fim = N-1;
10     encontrei = 0;
11     while(inicio<fim){
12         printf("L[%d...%d]\n", inicio, fim);
13         meio = (inicio+fim)/2;
14         if(L[meio] == k){
15             encontrei = 1;
16             break;
17         }else if(L[meio] > k){
18             fim = meio-1;
19         }else{
20             inicio = meio+1;
21         }
22     }
23 }
```

Trocar o maior elemento com o último

Podemos resolver o problema em duas etapas:

1. Encontrar a posição do maior.
2. Trocar o maior com a última posição

A ideia do algoritmo é utilizar a variável M para guardar o maior encontrado visto até agora e $posM$ guarda a posição do maior encontrado visto até agora. Ao final do primeiro laço, encontramos o maior elemento e a sua posição. Em seguida, realizamos a troca desse elemento com o último.

```
1  #include <stdio.h>
2  #include "prog.h"
3  int main(){
4      int L[6] = {7,9,1,2,3,5};
5      int i, posM, M, n, aux;
6      n = 6;
7      //Encontrar a posição do maior
8      M = L[0];
9      posM = 0;
10     for(i = 0; i < 6; i++){
11         if(L[i] > M){
12             M = L[i];
13             posM = i;
14         }
15     }
16     //Trocar o maior com o último
17     aux = L[posM];
18     L[posM] = L[n-1];
19     L[n-1] = aux;
20
21     imprime_lista(L, 6);
22 }
```

Coloca_maior_ultimo

Imagine que queremos realizar essa tarefa muitas vezes para diferentes faixas da listas. A ideia agora é definir uma função para isso precisamos definir um nome e quais são os parâmetros de entrada para a função.

```
1  #include <stdio.h>
2  #define N 6
3  int L[6] = {7,9,1,2,3,5};
4
5  void coloca_maior_ultimo(int L[], int n){
6      int i, M, posM, aux;
7
8      M = L[0];
9      posM = 0;
10     for(i = 0; i < n; i++){
11         if(L[i] > M){
12             M = L[i];
13             posM = i;
14         }
15     }
16     //Trocar o maior com o último
17     aux = L[posM];
18     L[posM] = L[n-1];
19     L[n-1] = aux;
20
21 }
22
23
24 int main(){
25
26     // [7,9,1,2,3,5]
27     coloca_maior_ultimo(L, 6); // [7,5,1,2,3,9]
28     coloca_maior_ultimo(L, 5); // [3,5,1,2,7,9]
29     coloca_maior_ultimo(L, 4); // [3,2,1,5,7,9]
30     coloca_maior_ultimo(L, 3); // [1,2,3,5,7,9]
31     coloca_maior_ultimo(L, 2); // [1,2,3,5,7,9]
32
33
34 }
```

O número de instruções realizadas pela função `colocar_maior_ultimo` é proporcional a n . Logo, dizemos que a função tem comportamento linear com relação ao tempo de execução.

Ordena colocando o maior por último

A ideia do método de ordenação de colocar o maior na última posição consiste em cada passo do laço, o maior é colocado na última posição do vetor de tamanho i . O problema pode ser reduzido em 1 unidade. Note que o processo continua até que o vetor fique o com o tamanho igual a 1.

```
1  #include <stdio.h>
2  #define N 6
3  int L[6] = {7,9,1,2,3,5};
4
5  void coloca_maior_ultimo(int L[], int n){
6      int i, M, posM, aux;
7
8      M = L[0];
9      posM = 0;
10     for(i = 0; i < n; i++){
11         if(L[i] > M){
12             M = L[i];
13             posM = i;
14         }
15     }
16     //Trocar o maior com o último
17     aux = L[posM];
18     L[posM] = L[n-1];
19     L[n-1] = aux;
20
21 }
22
23
24 int main(){
25
26     int i;
27     for(i = N; i > 1; i++){
28         coloca_maior_ultimo(L, i);
29     }
30
31 }
```

O número de instruções realizadas pelo programa acima é proporcional a n^2 . Logo, dizemos que o programa tem comportamento quadrático com relação ao tempo de execução.