

# Ordenação e Busca

(IED-001)

---

Prof. Dr. Silvio do Lago Pereira

Departamento de Tecnologia da Informação

Faculdade de Tecnologia de São Paulo



# Ordenação

## Ordenação

é a operação que **reorganiza** os itens de um vetor para que eles fiquem em ordem **crescente**.

Dado um vetor  $v[n]$ , sendo  $n \geq 1$ , a **ordenação** encontra uma permutação  $w$  de  $v$  tal que:

$$w_0 \leq w_1 \leq \dots \leq w_{n-1}$$

$v$ : 

48	31	52	19	66	27
----	----	----	----	----	----



$w$ : 

19	27	31	48	52	66
----	----	----	----	----	----

Alternativamente, a ordenação pode ter que encontrar uma permutação **decrescente** de  $v$ !



# Ordenação

## Troca

é a operação que **troca** os valores de duas posições quaisquer de um vetor.

### Estratégia:

- Copie o valor da posição  $i$  para  $x$ .
- Armazene na posição  $i$  o valor da posição  $j$ .
- Armazene na posição  $j$  o valor de  $x$ .

19	27	48	31	52	66	75	80
----	----	----	----	----	----	----	----

**troca**

19	27	31	48	52	66	75	80
----	----	----	----	----	----	----	----

### Funcionamento:

$v$ : 

19	27	31	48	52	66	75	80
----	----	----	----	----	----	----	----

$i$     $j$

$x$ 

--

```
void troca(int v[], int i, int j) {  
    int x = v[i];  
    v[i] = v[j];  
    v[j] = x;  
}
```

A operação **troca** consome tempo constante (isto é, independe do tamanho do vetor)!



# Ordenação

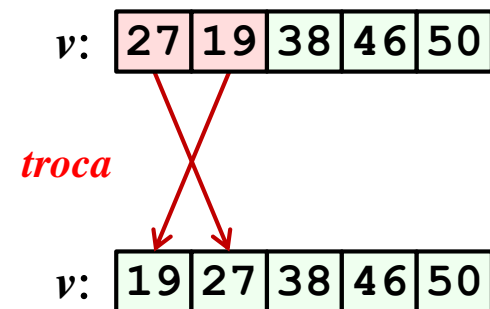
## Ordenação por trocas (*bubble sort*)

é um algoritmo de ordenação cuja operação básica é a **troca**.

### Estratégia:

Para ordenar um vetor  $v[n]$ , usando ordenação por trocas:

- Encontre em  $v$  um par de itens consecutivos  $v_j$  e  $v_{j+1}$ , tal que  $v_j > v_{j+1}$ .
- Troque esses itens de posição, de modo que cada um passe a ocupar a posição do outro.
- Repita o procedimento, enquanto for possível.



Para garantir a correta ordenação, o algoritmo deve fazer todas as comparações possíveis!



# Ordenação

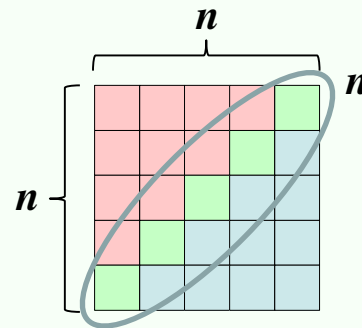
## Exemplo 1. Simulação do *bubble sort*

	0	1	2	3	4
v:	19	27	38	46	50

$n \cdot n = n^2$

Para um vetor  $v$  com  $n$  itens distintos:

- No total são feitas  $(n-1) + (n-2) + (n-3) + \dots + 2 + 1 = (n^2 - n)/2$  comparações (cada uma delas podendo resultar numa troca).
- No pior caso, o algoritmo ***bubble sort*** consome tempo proporcional a  $n^2$ .





# Ordenação

## Exemplo 2. Implementação do *bubble sort*

```
void bsort(int v[], int n) {  
    for(int i=1; i<n; i++)  
        for(int j=0; j<n-i; j++)  
            if( v[j]>v[j+1] )  
                troca(v,j,j+1);  
}
```

## Exercício 1. Teste da função `bsort()`

Crie a função `exibe()`, complete e execute o programa a seguir.

```
#include <stdio.h>
```

```
...
```

```
int main(void) {  
    int v[10] = {83,31,91,46,27,20,96,25,96,80};  
    bsort(v,10);  
    exibe(v,10);  
    return 0;  
}
```



# Ordenação

## Exercício 2. A função `empurra()`

Crie a função recursiva `empurra(v, u)`, que “empurra” um item **máximo** do vetor `v` para a posição `u` de `v`, possivelmente alterando a ordem dos demais itens do vetor. Por exemplo, o código abaixo deve produzir a saída indicada a seguir:

```
int v[9] = {51, 82, 38, 99, 75, 19, 69, 46, 27};  
empurra(v, 8);  
exibe(v, 9);
```

Saída: {51, 38, 82, 75, 19, 69, 46, 27, 99}

## Exercício 3. Versão recursiva de *bubble sort*

Crie a função recursiva `bsr(v, n)`, que usa a função `empurra()` e a estratégia do *bubble sort*, para organizar os `n` itens do vetor `v` em ordem **crescente**.

```
int v[9] = {51, 82, 38, 99, 75, 19, 69, 46, 27};  
bsr(v, 9);  
exibe(v, 9);
```

Saída: {19, 27, 38, 46, 51, 69, 75, 82, 99}



# Ordenação por intercalação

## Intercalação (*merge*)

é a operação que **combina** duas sequências ordenadas numa única sequência ordenada.

### Estratégia:

- Enquanto nenhuma sequência estiver vazia:
  - Compare o 1º item de uma ao 1º item da outra.
  - Copie o menor deles para a sequência final.
- Copie os itens restantes para a sequência final.

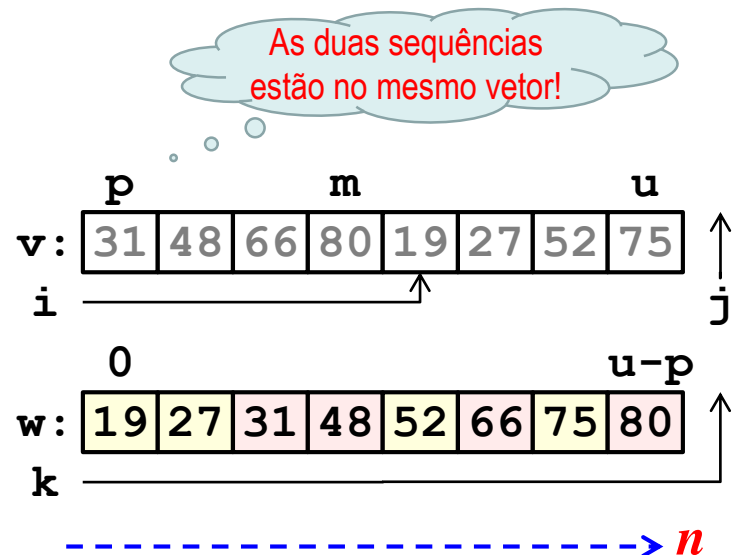
31	48	66	80
----	----	----	----

19	27	52	75
----	----	----	----

**intercala**

19	27	31	48	52	66	75	80
----	----	----	----	----	----	----	----

### Funcionamento:



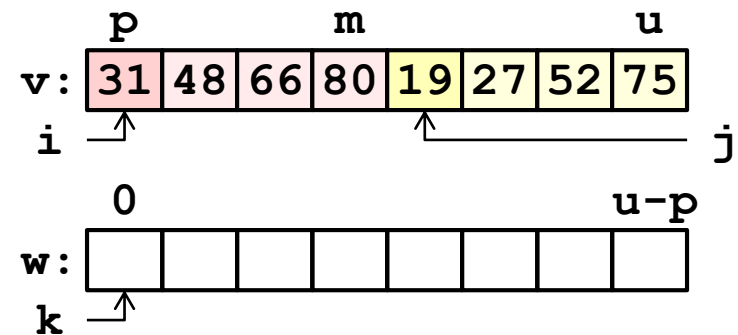
A operação **intercala** consome tempo proporcional a **n**.





# Ordenação por intercalação

## Exemplo 3. A função `intercala()`



```
void intercala(int v[], int p, int m, int u) {  
    int *w = malloc((u-p+1)*sizeof(int));  
    int i=p, j=m+1, k=0;  
    while( i<=m && j<=u )  
        w[k++] = (v[i]<v[j]) ? v[i++] : v[j++];  
    while( i<=m ) w[k++] = v[i++];  
    while( j<=u ) w[k++] = v[j++];  
    for(k=0; k<=u-p; k++) v[p+k] = w[k];  
    free(w);  
}
```



# Ordenação

## Exercício 4. Teste da função `intercala()`

Complete o programa a seguir, execute-o e analise os resultados.

```
#include <stdio.h>
```

```
...
```

```
int main(void) {  
    int v[8] = {31, 48, 60, 80, 19, 27, 52, 75};  
    intercala(v, 0, 3, 7);  
    exibe(v, 8);  
  
    int w[9] = {10, 82, 27, 38, 41, 53, 60, 75, 99};  
    intercala(w, 0, 1, 8);  
    exibe(w, 9);  
  
    return 0;  
}
```

Note que a operação **intercala** funciona até para intercalar partes de tamanhos diferentes!



# Ordenação por intercalação

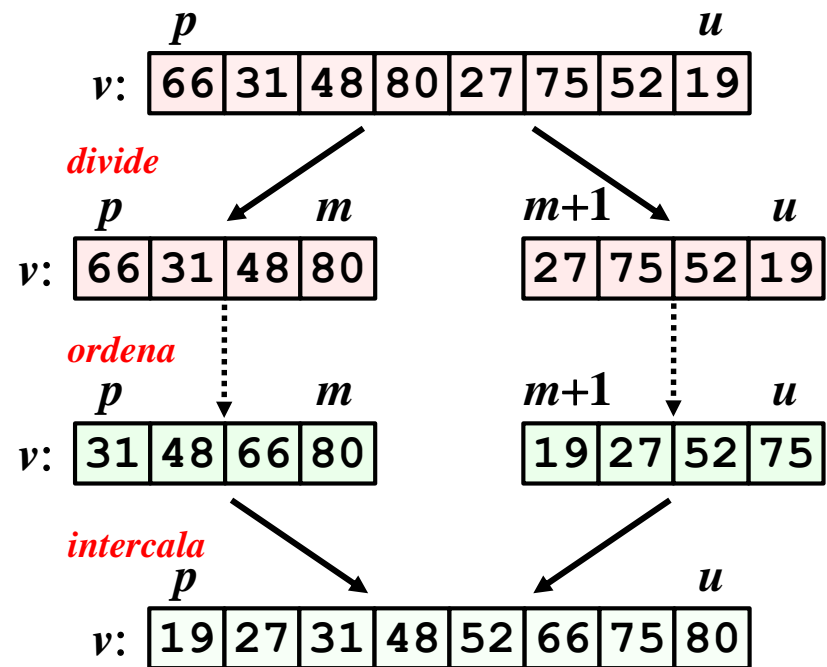
## Ordenação por intercalação (*merge sort*)

é um algoritmo de ordenação cuja operação básica é a **intercalação**.

### Estratégia:

Para ordenar uma sequência  $v[p:u+1]$ , com pelo menos dois itens, usando ordenação por intercalação:

- Divida  $v$  em duas partes com aproximadamente o mesmo tamanho ( $v[p:m+1]$  e  $v[m+1:u+1]$ ).
- Ordene *recursivamente* cada uma das partes.
- Intercale as duas partes já ordenadas.

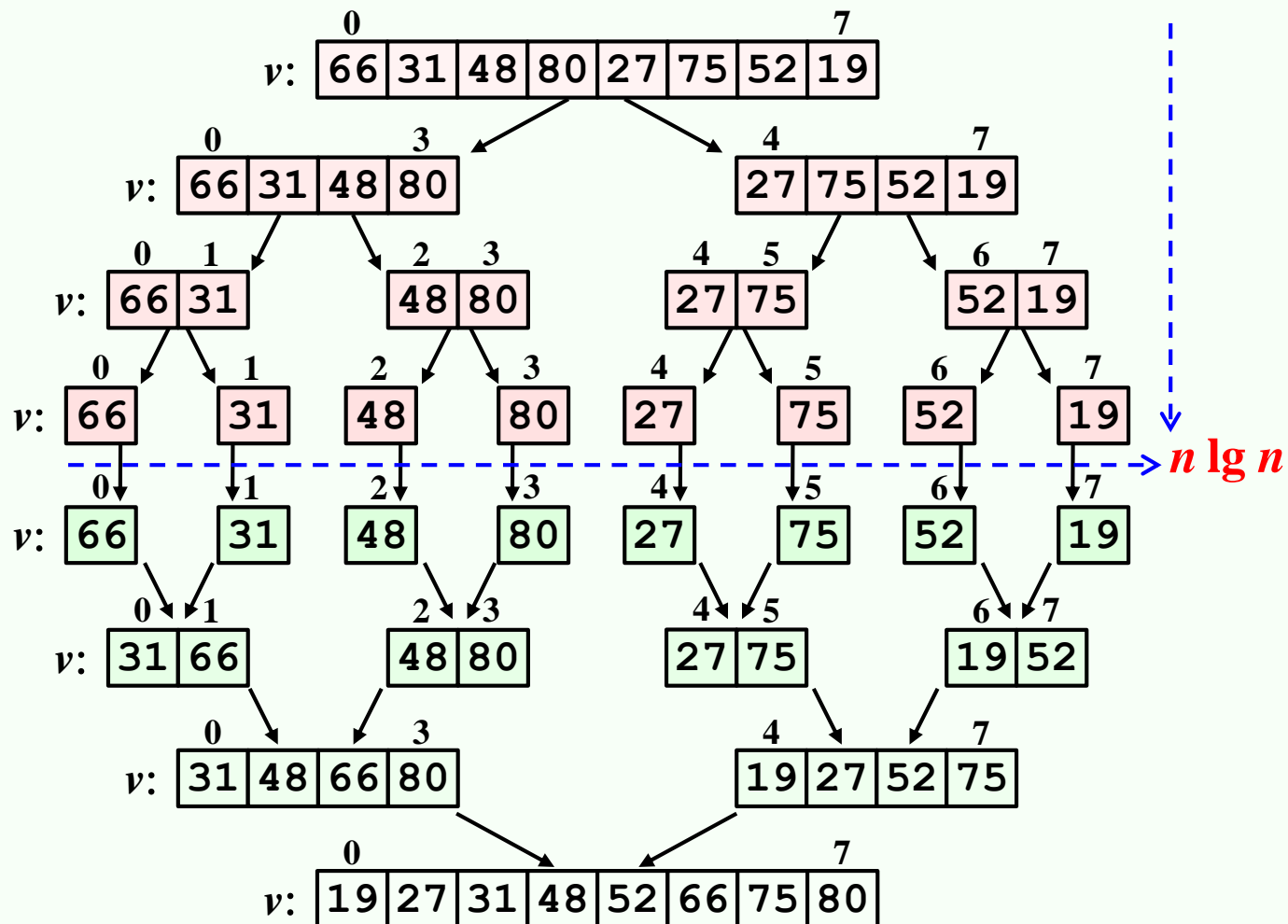


O algoritmo de ordenação por intercalação é baseado do princípio da “**divisão e conquista**”!



# Ordenação por intercalação

## Exemplo 4. Simulação do *merge sort*

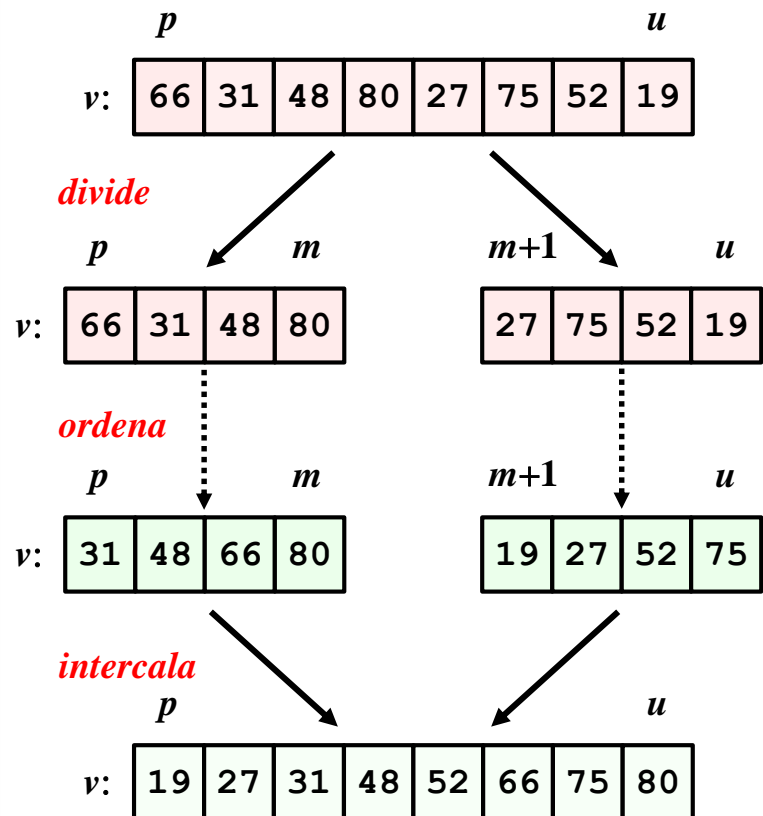




# Ordenação

## Exemplo 5. Implementação do *merge sort*

```
void ms(int v[], int p, int u) {  
    if( p==u ) return;  
    int m = (p+u)/2;  
    ms(v,p,m);  
    ms(v,m+1,u);  
    intercala(v,p,m,u);  
}  
  
void msort(int v[], int n) {  
    ms(v,0,n-1);  
}
```



A função `msort()` é um “wrapper” para a função `ms()` !



# Ordenação

## Exercício 5. Teste da função `msort()`

Complete e execute o programa a seguir.

```
#include <stdio.h>
...
int main(void) {
    int v[10] = {83,31,91,46,27,20,96,25,96,80};
    msort(v,10);
    exhibe(v,10);
    return 0;
}
```

## Exercício 6. Preenchimento aleatório

Faça um programa para testar o funcionamento da função a seguir, que preenche um vetor `v` com `n` inteiros aleatórios, gerados a partir da semente `s`, escolhidos no intervalo `[0,999]`.

```
void preenche(int v[], int n, int s) {
    srand(s); // definida em stdlib.h
    for(int i=0; i<n; i++) v[i] = rand()%1000;
}
```



# Ordenação

## Exercício 7. Comparação entre `bsearch()` e `msort()`

Complete o programa a seguir, execute-o e analise os resultados.

```
...
int main(void) {
    int v[1e5];
    double t, b, m;
    puts("      n bsort msort");
    for(int n=1e4; n<=1e5; n+=1e4) {
        preenche(v,n,1);
        t = clock(); // definida em time.h
        bsearch(v,n);
        b = (clock()-t)/CLOCKS_PER_SEC; // tempo do bsort
        preenche(v,n,1);
        t = clock();
        msort(v,n);
        m = (clock()-t)/CLOCKS_PER_SEC; // tempo do bsort
        printf("%6d %5.1f %5.1f\n",n,b,m);
    }
    return 0;
}
```

1e5 é o mesmo que  $1 \times 10^5$ .



# Ordenação

## Exercício 8. Desempenho de `msort()` para vetores muito grandes

Complete o programa a seguir, execute-o e analise os resultados.

```
...
int main(void) {
    // precisamos usar malloc para criar vetores muito grandes!
    int *v = malloc(1e8*sizeof(int));
    puts("          n msort");
    for(int n=1e7; n<=1e8; n+=1e7) {
        preenche(v,n,1);
        double t = clock();
        msort(v,n);
        double m = (clock()-t)/CLOCKS_PER_SEC;
        printf("%9d %5.1f\n",n,m);
    }
    free(v);
    return 0;
}
```

Em aplicações que precisam ordenar vetores bem pequenos, `bsort()` pode ser preferível!





# Busca

## Busca

é a operação que verifica se um item **pertence** a um vetor.

Dados um item  $x$  e um vetor  $v$ , com  $n$  itens, a **busca** resulta em **verdade** se, e só se, existir um índice  $i$  tal que:

•  $0 \leq i \leq n-1$  e  $x = v[i]$ .

	0	1	2	3	4	5
$v$ :	48	19	52	31	66	27

busca ( $x = 31$ )

*verdade*

	0	1	2	3	4	5
$v$ :	19	27	31	48	52	66

busca ( $x = 60$ )

*falso*

A forma como os itens estão organizados no vetor pode influenciar no tempo de busca!



# Busca

## Busca linear

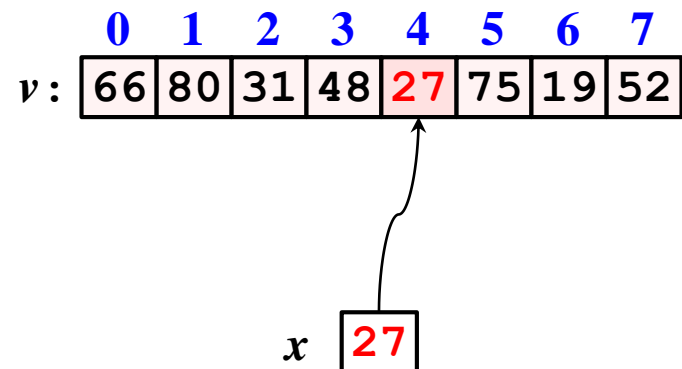
não supõe que o vetor onde é feita a busca está ordenado.

### Estratégia:

Para determinar se um item  $x$  pertence a um vetor  $v[0..n-1]$ , usando busca linear:

- Para  $i$  variando de  $0$  até  $n-1$ , faça:
  - Se  $x$  for igual a  $v[i]$ , devolva **verdade**.
- Devolva **falso**.

### Funcionamento:



No pior caso, a **busca linear** consome tempo proporcional a  $n$ .



# Busca

## Exemplo 6. Implementação da busca linear

```
int lsearch(int x, int v[], int n) {  
    for(int i=0; i<n; i++)  
        if( x == v[i] )  
            return 1;  
    return 0;  
}
```

## Exercício 9. Teste da função lsearch()

Complete e execute o programa a seguir:

```
#include <stdio.h>  
  
...  
int main(void) {  
    int v[8] = {66,80,31,48,27,75,19,52};  
    printf("27: %d\n", lsearch(27,v,8));  
    printf("51: %d\n", lsearch(51,v,8));  
    return 0;  
}
```



# Busca

## Busca binária

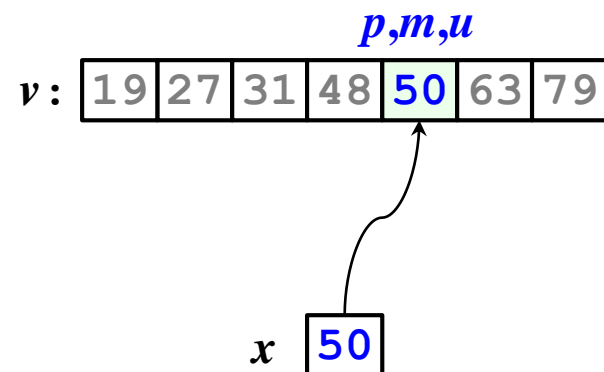
supõe que o vetor onde é feita a busca está **ordenado**.

### Estratégia:

Para determinar se um item  $x$  pertence a um vetor crescente  $v[0..n-1]$ , usando busca binária:

- Faça  $p = 0$ .
- Faça  $u = n - 1$ .
- Enquanto  $p \leq u$ :
  - Faça  $m = \lfloor (p + u) / 2 \rfloor$ .
  - Se  $x = v[m]$ , devolva **verdade**.
  - Se  $x < v[m]$ , faça  $u = m - 1$ .
  - Senão, faça  $p = m + 1$ .
- Devolva **falso**.

### Funcionamento:



No pior caso, a **busca binária** consome tempo proporcional a  $\lg n$ .



# Busca

## Exemplo 7. Implementação da busca binária

```
int bsearch(int x, int v[], int n) {  
    int p = 0;  
    int u = n-1;  
  
    while( p<=u ) {  
        int m = (p+u)/2;  
        if( x==v[m] ) return 1;  
        if( x<v[m] ) u = m-1;  
        else p = m+1;  
    }  
  
    return 0;  
}
```

Note que, nesta função, a expressão  $(p+u)/2$  sempre produz um resultado inteiro!



# Busca

## Exercício 10. Teste da função `bsearch()`

Complete e execute o programa a seguir:

```
#include <stdio.h>

...

int main(void) {
    int v[8] = {19,27,31,48,52,66,75,80};
    printf("27: %d\n", bsearch(27,v,8));
    printf("51: %d\n", bsearch(51,v,8));
    return 0;
}
```

## Exercício 11. Versão recursiva de busca linear

Crie a função recursiva `rlsearch(x, v, n)`, que faz uma busca linear para determinar se o item `x` está no vetor `v`, que tem `n` itens.

## Exercício 12. Versão recursiva de busca binária

Crie a função recursiva `rbsearch(x, v, p, u)`, que faz uma busca binária para determinar se o item `x` está no vetor crescente `v`, indexado de `p` até `u`.

Fim

