



# RECURSIVIDADE

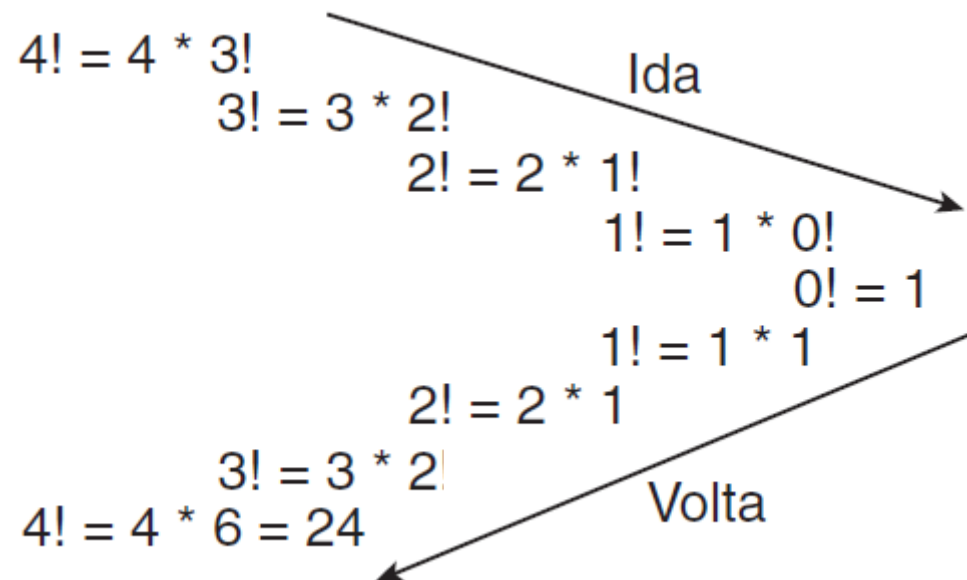
ECM404

# RECURSIVIDADE

- ❑ Na linguagem C, uma função pode chamar outra função. A função *main( )* pode chamar qualquer função, seja ela da biblioteca da linguagem ( como a função *printf( )* ) ou alguma definida pelo programador.
- ❑ Entretanto, uma função pode chamar a si própria, o que chamamos de **função recursiva**.

# RECURSIVIDADE

- ❑ Um exemplo clássico de função recursiva é o cálculo do fatorial de um número.

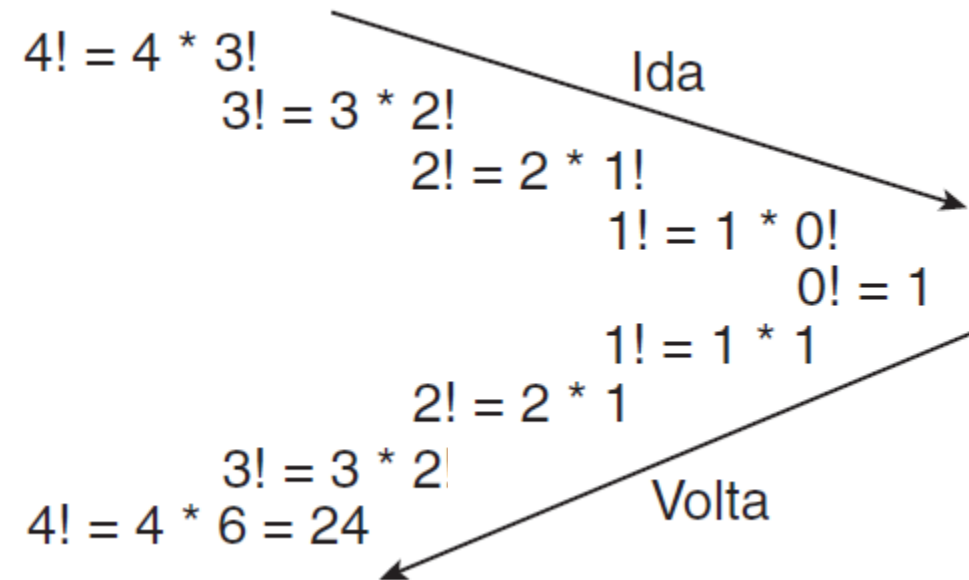


# RECURSIVIDADE

❑ Para isso, precisamos determinar a fórmula geral e o caso base:

❑ Fórmula geral:  $n! = n \cdot (n - 1)!$

❑ Caso base:  $0! = 1$



# RECURSIVIDADE

## Iterativo

```
int fatorial(int n){  
    if(n==0){  
        return 1;  
    }  
    else{  
        int i, f=1;  
        for(i=1;i<=n;i++){  
            f = f * i;  
        }  
        return f;  
    }  
}
```

## Recursivo

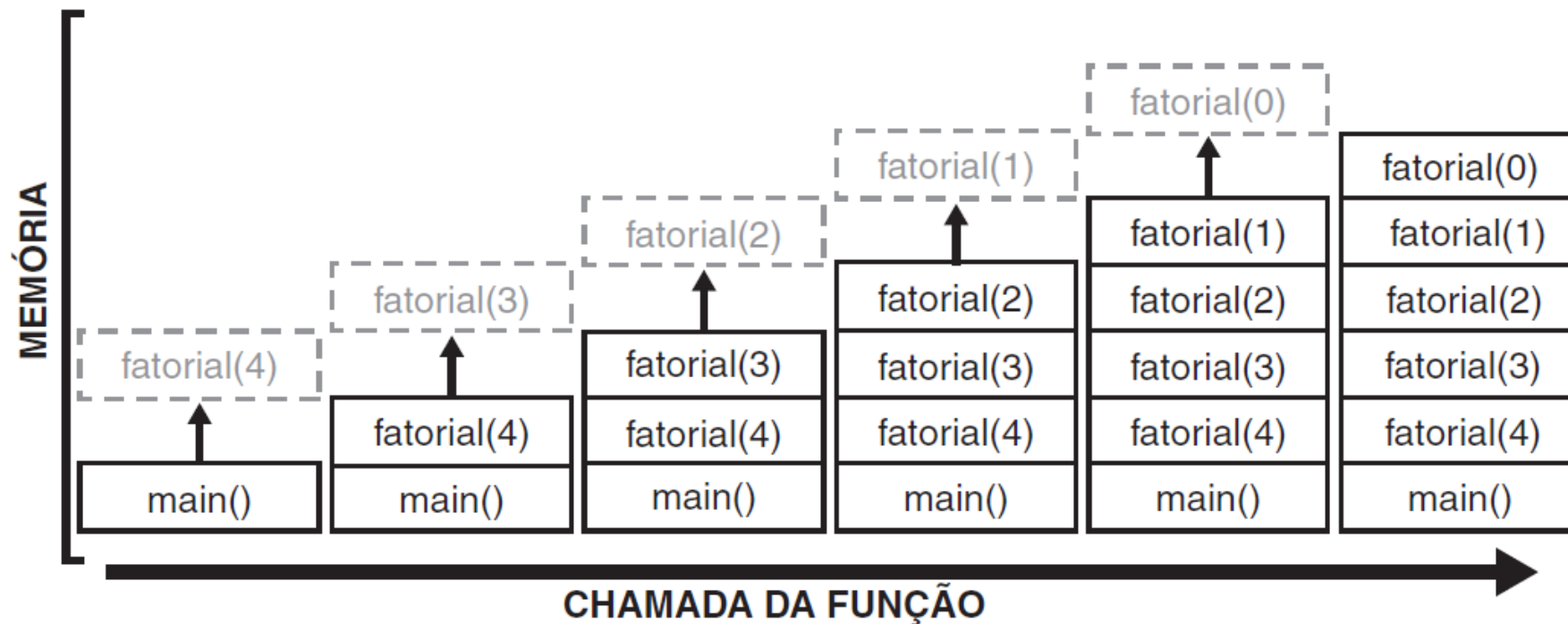
```
int fatorial(int n){  
    if(n==0){  
        return 1;  
    }  
    else{  
        return n * fatorial(n-1);  
    }  
}
```

# RECURSIVIDADE

- ❑ Em geral, soluções recursivas são consideradas “mais enxutas” ou “mais elegantes” do que soluções iterativas.
- ❑ Porém, os algoritmos recursivos tendem a necessitar de mais recurso computacional do que os iterativos.

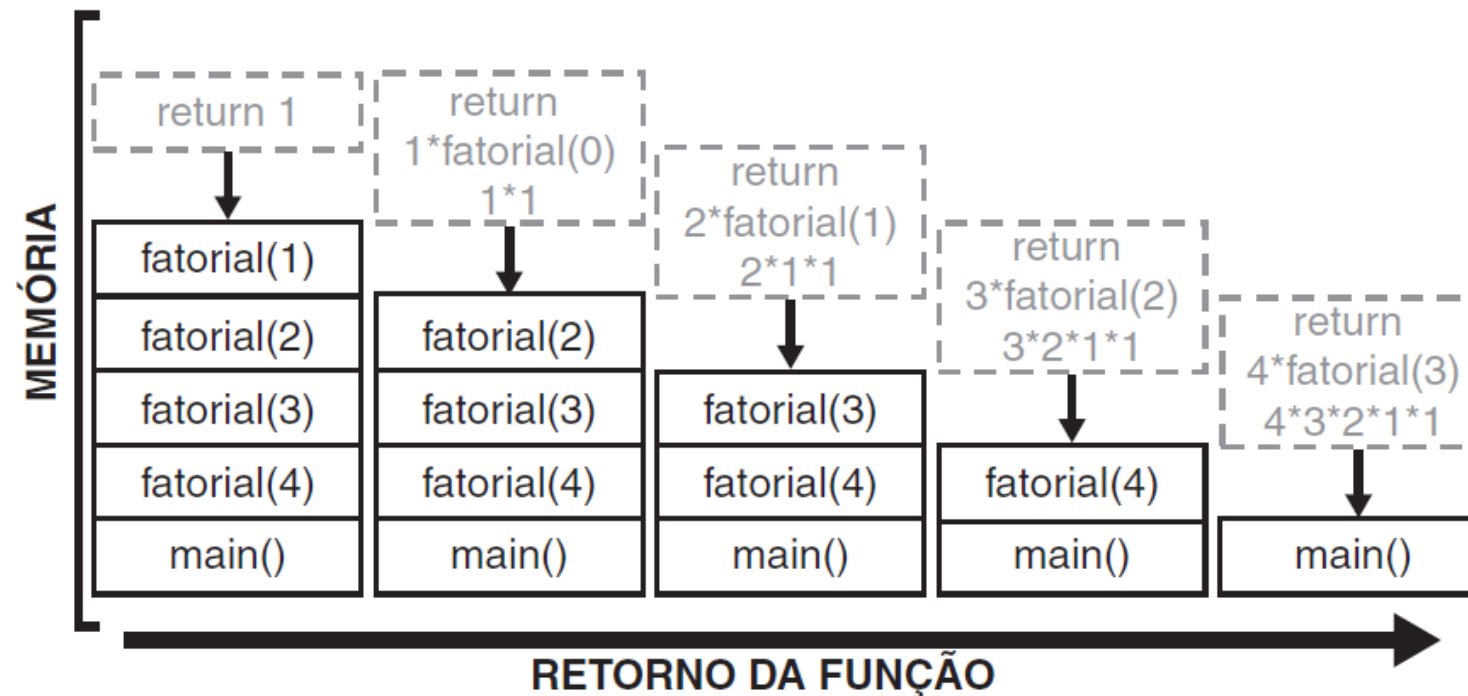
# RECURSIVIDADE

- ❑ O que acontece com a chamada da função fatorial durante o cálculo de 4!



# RECURSIVIDADE

- ❑ Uma vez que alcançamos o caso base, é hora de fazer o caminho de volta da recursão.





# BUSCA BINÁRIA RECURSIVA

- ❑ A ideia do algoritmo é a seguinte:
  - ❑ Verifique se a chave de busca é igual ao valor da posição do meio do array;
  - ❑ Caso seja igual, devolva esta posição;
  - ❑ Caso o valor central seja maior que a chave, então repita o processo, mas considere um array reduzido, com os elementos do começo do array até a posição anterior a do meio;
  - ❑ Caso o valor central seja menor que a chave, então repita o processo, mas considere um array reduzido, com os elementos da posição seguinte a do meio até o fim do array;

# BUSCA BINÁRIA – EXEMPLO

- ❑ Considere que desejamos buscar a chave 15.

chave = 15

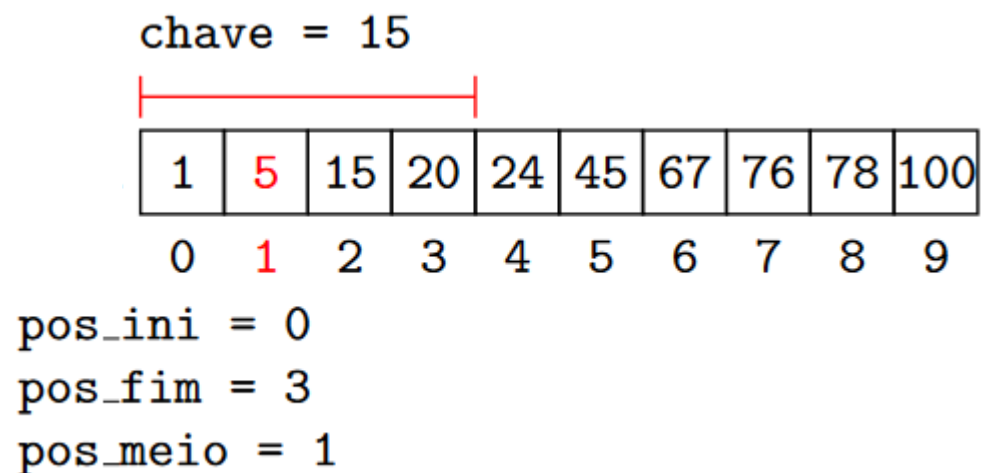
|   |   |    |    |    |    |    |    |    |     |
|---|---|----|----|----|----|----|----|----|-----|
| 1 | 5 | 15 | 20 | 24 | 45 | 67 | 76 | 78 | 100 |
| 0 | 1 | 2  | 3  | 4  | 5  | 6  | 7  | 8  | 9   |

pos\_ini = 0  
pos\_fim = 9  
pos\_meio = 4

- ❑ Como  $[\text{pos\_meio}] > \text{chave}$ , devemos continuar a busca na primeira metade da região.

# BUSCA BINÁRIA – EXEMPLO

- ❑ Considere que desejamos buscar a chave 15.



- ❑ Como  $[\text{pos\_meio}] < \text{chave}$ , devemos continuar a busca na segunda metade da região.

# BUSCA BINÁRIA – EXEMPLO

- ❑ Considere que desejamos buscar a chave 15.

chave = 15

|   |   |    |    |    |    |    |    |    |     |
|---|---|----|----|----|----|----|----|----|-----|
| 1 | 5 | 15 | 20 | 24 | 45 | 67 | 76 | 78 | 100 |
| 0 | 1 | 2  | 3  | 4  | 5  | 6  | 7  | 8  | 9   |

pos\_ini = 2  
pos\_fim = 3  
pos\_meio = 2

- ❑ Finalmente, encontramos a chave (  $[pos\_meio] = chave$  ). Assim, devolvemos sua posição no array (pos\_meio).

# BUSCA BINÁRIA ITERATIVA

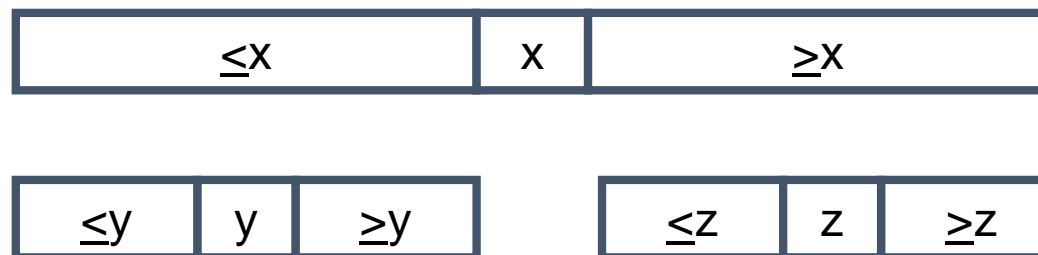
```
int busca_binaria_iterativa(int v[], int chave, int pos_ini, int pos_fim){
    int pos = -1;
    int pos_meio;
    do{
        pos_meio = (pos_ini+pos_fim)/2;
        if(chave < v[pos_meio]){
            pos_fim = pos_meio-1;
        }
        else{
            pos_ini = pos_meio+1;
        }
    } while (!((chave == v[pos_meio]) || (pos_ini>pos_fim)));
    if(chave == v[pos_meio]){
        pos = pos_meio;
    }
    return pos;
}
```

# BUSCA BINÁRIA RECURSIVA

```
int busca_binaria_recursiva(int v[], int chave, int pos_ini, int pos_fim){
    int pos_meio;
    if(pos_ini > pos_fim){
        return -1;
    }
    pos_meio = (pos_ini+pos_fim)/2;
    if(v[pos_meio] == chave){
        return pos_meio;
    }
    else{
        if(v[pos_meio] > chave){
            return busca_binaria_recursiva(v,chave,pos_ini,pos_meio-1);
        }
        else{
            return busca_binaria_recursiva(v,chave,pos_meio+1,pos_fim);
        }
    }
}
```

# ORDENAÇÃO – QUICKSORT

- ❑ Escolher, de forma aleatória, um elemento  $x$  da sequência  $v_0, v_1, \dots, v_{n-1}$ , de  $n$  elementos.
- ❑ Percorrer sequência deixando os valores menores que  $x$  à sua esquerda e os maiores à sua direita;



- ❑ Repetir o processo de partição nas duas listas geradas, até que as novas listas possuam apenas um elemento;

# ORDENAÇÃO – QUICKSORT

Inicio do particionar...

L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:35 33 52 10 14 15 27 44 26 31 5

Jogando o pivo pra ultima posicao...

L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:35 33 52 10 14 5 27 44 26 31 15

Colocando os maiores pra direita e menores pra esquerda do pivo...

\*\*\*\*\* for \*\*\*\*\*

j = 0 i = 0 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:35 33 52 10 14 5 27 44 26 31 15

j = 0 i = 1 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:35 33 52 10 14 5 27 44 26 31 15

j = 0 i = 2 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:35 33 52 10 14 5 27 44 26 31 15

j = 0 i = 3 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:35 33 52 10 14 5 27 44 26 31 15

j = 1 i = 4 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:10 33 52 35 14 5 27 44 26 31 15

j = 2 i = 5 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:10 14 52 35 33 5 27 44 26 31 15

j = 3 i = 6 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:10 14 5 35 33 52 27 44 26 31 15

j = 3 i = 7 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:10 14 5 35 33 52 27 44 26 31 15

j = 3 i = 8 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:10 14 5 35 33 52 27 44 26 31 15

j = 3 i = 9 L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:10 14 5 35 33 52 27 44 26 31 15

\*\*\*\*\* fim do for \*\*\*\*\*

Movendo o pivo para a posicao j = 3

L = 0 Pivo = 15 R = 10 Vetor:10 14 5 15 33 52 27 44 26 31 35



# ORDENAÇÃO – QUICKSORT

Inicio do particionar...

L = 0 Pivo = 14 R = 2 Vetor:10 14 5 15 33 52 27 44 26 31 35

Jogando o pivo pra ultima posicao...

L = 0 Pivo = 14 R = 2 Vetor:10 5 14 15 33 52 27 44 26 31 35

Colocando os maiores pra direita e menores pra esquerda do pivo...

\*\*\*\*\* for \*\*\*\*\*

j = 0 i = 0 L = 0 Pivo = 14 R = 2 Vetor:10 5 14 15 33 52 27 44 26 31 35

j = 1 i = 1 L = 0 Pivo = 14 R = 2 Vetor:10 5 14 15 33 52 27 44 26 31 35

\*\*\*\*\* fim do for \*\*\*\*\*

Movendo o pivo para a posicao j = 2

L = 0 Pivo = 14 R = 2 Vetor:10 5 14 15 33 52 27 44 26 31 35

# ORDENAÇÃO – QUICKSORT

Início do particionar...

L = 0 Pivo = 10 R = 1 Vetor:10 5 14 15 33 52 27 44 26 31 35

Jogando o pivo pra ultima posicao...

L = 0 Pivo = 10 R = 1 Vetor:5 10 14 15 33 52 27 44 26 31 35

Colocando os maiores pra direita e menores pra esquerda do pivo...

\*\*\*\*\* for \*\*\*\*\*

j = 0 i = 0 L = 0 Pivo = 10 R = 1 Vetor:5 10 14 15 33 52 27 44 26 31 35

\*\*\*\*\* fim do for \*\*\*\*\*

Movendo o pivo para a posicao j = 1

L = 0 Pivo = 10 R = 1 Vetor:5 10 14 15 33 52 27 44 26 31 35

# ORDENAÇÃO – QUICKSORT

Inicio do particionar...

L = 4 Pivo = 44 R = 10 Vetor:5 10 14 15 33 52 27 44 26 31 35

Jogando o pivo pra ultima posicao...

L = 4 Pivo = 44 R = 10 Vetor:5 10 14 15 33 52 27 35 26 31 44

Colocando os maiores pra direita e menores pra esquerda do pivo...

```
***** for *****
j = 4 i = 4 L = 4 Pivo = 44 R = 10 Vetor:5 10 14 15 33 52 27 35 26 31 44
j = 5 i = 5 L = 4 Pivo = 44 R = 10 Vetor:5 10 14 15 33 52 27 35 26 31 44
j = 5 i = 6 L = 4 Pivo = 44 R = 10 Vetor:5 10 14 15 33 52 27 35 26 31 44
j = 6 i = 7 L = 4 Pivo = 44 R = 10 Vetor:5 10 14 15 33 27 52 35 26 31 44
j = 7 i = 8 L = 4 Pivo = 44 R = 10 Vetor:5 10 14 15 33 27 35 52 26 31 44
j = 8 i = 9 L = 4 Pivo = 44 R = 10 Vetor:5 10 14 15 33 27 35 26 52 31 44
```

```
***** fim do for *****
```

Movendo o pivo para a posicao j = 9

L = 4 Pivo = 44 R = 10 Vetor:5 10 14 15 33 27 35 26 31 44 52

# ORDENAÇÃO – QUICKSORT

Inicio do particionar...

L = 4 Pivo = 35 R = 8 Vetor:5 10 14 15 33 27 35 26 31 44 52

Jogando o pivo pra ultima posicao...

L = 4 Pivo = 35 R = 8 Vetor:5 10 14 15 33 27 31 26 35 44 52

Colocando os maiores pra direita e menores pra esquerda do pivo...

\*\*\*\*\* for \*\*\*\*\*

j = 4 i = 4 L = 4 Pivo = 35 R = 8 Vetor:5 10 14 15 33 27 31 26 35 44 52

j = 5 i = 5 L = 4 Pivo = 35 R = 8 Vetor:5 10 14 15 33 27 31 26 35 44 52

j = 6 i = 6 L = 4 Pivo = 35 R = 8 Vetor:5 10 14 15 33 27 31 26 35 44 52

j = 7 i = 7 L = 4 Pivo = 35 R = 8 Vetor:5 10 14 15 33 27 31 26 35 44 52

\*\*\*\*\* fim do for \*\*\*\*\*

Movendo o pivo para a posicao j = 8

L = 4 Pivo = 35 R = 8 Vetor:5 10 14 15 33 27 31 26 35 44 52

# ORDENAÇÃO – QUICKSORT

Início do particionar...

L = 4 Pivo = 27 R = 7 Vetor: 5 10 14 15 33 27 31 26 35 44 52

Jogando o pivo pra ultima posicao...

L = 4 Pivo = 27 R = 7 Vetor: 5 10 14 15 33 26 31 27 35 44 52

Colocando os maiores pra direita e menores pra esquerda do pivo...

```
***** for *****
j = 4 i = 4 L = 4 Pivo = 27 R = 7      Vetor: 5 10 14 15 33 26 31 27 35 44 52
j = 4 i = 5 L = 4 Pivo = 27 R = 7      Vetor: 5 10 14 15 33 26 31 27 35 44 52
j = 5 i = 6 L = 4 Pivo = 27 R = 7      Vetor: 5 10 14 15 26 33 31 27 35 44 52
***** fim do for *****
```

Movendo o pivo para a posicao j = 5

L = 4 Pivo = 27 R = 7 Vetor: 5 10 14 15 26 27 31 33 35 44 52

# ORDENAÇÃO – QUICKSORT

Inicio do particionar...

L = 6 Pivo = 31 R = 7 Vetor: 5 10 14 15 26 27 31 33 35 44 52

Jogando o pivo pra ultima posicao...

L = 6 Pivo = 31 R = 7 Vetor: 5 10 14 15 26 27 33 31 35 44 52

Colocando os maiores pra direita e menores pra esquerda do pivo...

\*\*\*\*\* for \*\*\*\*\*

j = 6 i = 6 L = 6 Pivo = 31 R = 7 Vetor: 5 10 14 15 26 27 33 31 35 44 52

\*\*\*\*\* fim do for \*\*\*\*\*

Movendo o pivo para a posicao j = 6

L = 6 Pivo = 31 R = 7 Vetor: 5 10 14 15 26 27 31 33 35 44 52

# ATIVIDADE

- ❑ Abra a pasta Downloads no VS Code
  - ❑ Utilize o comando `git clone https://github.com/ECM404/atividade3.git --recursive`
  - ❑ Entre na pasta utilizando o comando `cd atividade3`
  - ❑ Inicialize o diretório com o comando `make install`