



# Algoritmo e Estrutura de Dados II

## COM-112

Vanessa Souza

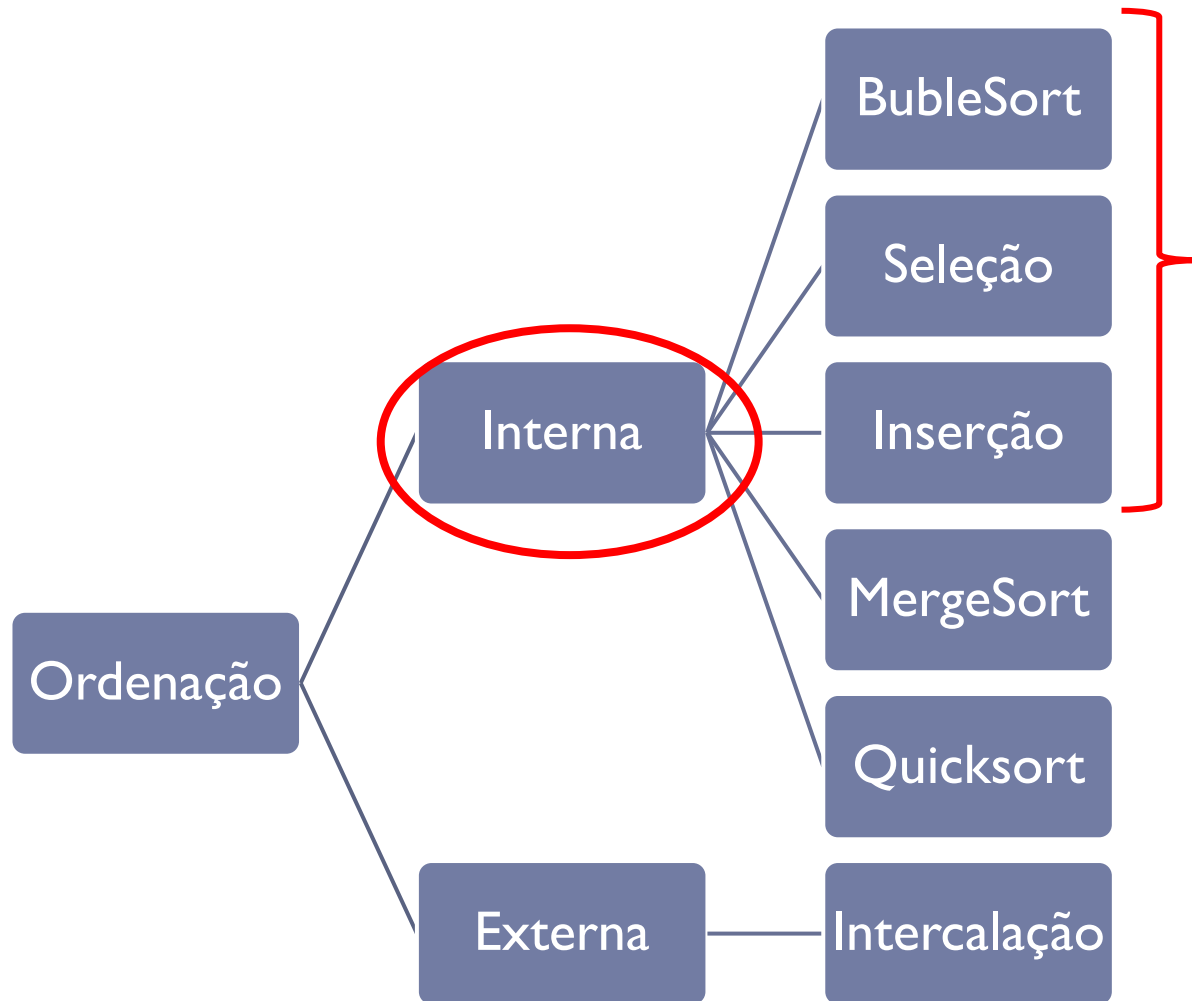


# Ordenação



# Classificação dos Métodos de Ordenação

---





## Comparação entre os métodos

---

- ▶ Existe uma outra gama de algoritmos de ordenação mais eficientes ( $O(n \log_2 n)$ ).
  - ▶ mergeSort
  - ▶ quickSort
- ▶ Esses algoritmos baseiam-se na estratégia de DIVIDIR PARA CONQUISTAR
- ▶ Implementações mais difíceis – estritamente recursivos



A vertical blue bar is located on the left side of the slide, partially enclosed by a thin white rectangular border.

# RECURSÃO

Revisão

FONTE : Ziviani



## Algoritmo Recursivo

---

- ▶ Um método que chama a si mesmo, direta ou indiretamente, é dito recursivo.
- ▶ O uso da recursividade geralmente permite uma descrição mais clara e concisa dos algoritmos, especialmente quando o problema a ser resolvido é recursivo por natureza ou utiliza estruturas recursivas, tais como as árvores.





## Algoritmo Recursivo

---

- ▶ Um compilador implementa um método recursivo por meio de uma **pilha**, na qual são armazenados os dados usados em cada chamada de um método que ainda não terminou de processar.
- ▶ Todos os dados não globais vão para a pilha, pois o estado corrente da computação deve ser registrado para que possa ser recuperado de uma nova ativação de um método recursivo, quando a ativação anterior deverá prosseguir.





## Algoritmo Recursivo

---

- ▶ Quando alcança sua condição de parada, o método retorna para quem chamou, utilizando o endereço de retorno que está no topo da pilha.





# Algoritmo Recursivo

## ► Exemplo: Cálculo do Fatorial

```
int fatorial(int num)
{
    int fat;
    if (num <= 1)
        return 1;
    else
        fat = num * fatorial (num - 1);
    return fat;
}
```

Digite um numero para saber seu fatorial : 6

☐ **fatorial (num=1)**

☐ fatorial (num=2)

☐ fatorial (num=3)

☐ fatorial (num=4)

☐ fatorial (num=5)

☐ fatorial (num=6)

☐ main ()

☐ **fatorial (num=3)**

☐ fatorial (num=4)

☐ fatorial (num=5)

☐ fatorial (num=6)

☐ main ()

☐ **main ()** O fatorial de 6 e 720



# Algoritmo Recursivo

---

## ► Exemplo: Imprime recursivo

```
void imprime (int num)
[ {
    if (num > 0)
        imprime (num-1);
    printf("\n%d", num);
- }
```

```
Digite um numero : 10
```





# Algoritmo Recursivo

## ▶ Exemplo: Imprime recursivo

```
48 void imprime (int num)
49 {
50     if (num > 0)
51         imprime(num-1);
52     printf("\n%d", num);
53 }
```

Variáveis | Pilha de Chamadas × | Pontos de I

Nome

- ☒ **imprime (num=0)**
- ☐ imprime (num=1)
- ☐ imprime (num=2)
- ☐ imprime (num=3)
- ☐ imprime (num=4)
- ☐ imprime (num=5)
- ☐ imprime (num=6)
- ☐ imprime (num=7)
- ☐ imprime (num=8)
- ☐ imprime (num=9)
- ☐ imprime (num=10)
- ☐ main ()

```
48 void imprime (int num)
49 {
50     if (num > 0)
51         imprime(num-1);
52     printf("\n%d", num);
53 }
```

Variáveis | Pilha de Chamadas

Nome

- ☒ **imprime (num=1)**
- ☐ imprime (num=2)
- ☐ imprime (num=3)
- ☐ imprime (num=4)
- ☐ imprime (num=5)
- ☐ imprime (num=6)
- ☐ imprime (num=7)
- ☐ imprime (num=8)
- ☐ imprime (num=9)
- ☐ imprime (num=10)
- ☐ main ()

D:\Disciplinas\COM1

Digite um numero : 10

0\_

D:\Disciplinas\COM

Variáveis | Pilha de Chamadas

Nome

- ☒ **main ()**

Digite um numero : 10

0  
1  
2  
3  
4  
5  
6  
7  
8  
9  
10\_



# Recursividade

---

## ▶ Vantagens

- ▶ Simplifica a solução de alguns problemas
- ▶ Algoritmos recursivos são mais compactos para alguns tipos de algoritmo, mais legíveis e mais fáceis de ser compreendidos e implementados.

## ▶ Desvantagens

- ▶ Por usarem intensamente a pilha de execução, os algoritmos recursivos tendem a ser mais lentos e a consumir mais memória que os iterativos, porém pode valer a pena sacrificar a eficiência em benefício da clareza.
- ▶ Erros de implementação podem levar a estouro de pilha.





# Recursividade

---

- ▶ Quadro comparativo da execução de algoritmos para o cálculo do Fibonacci.

n	10	20	30	50	100
Recursivo	8 ms	1 s	2 min	21 dias	$10^9$ anos
Iterativo	0.17 ms	0.33 ms	0.5 ms	0.75 ms	1.5 ms

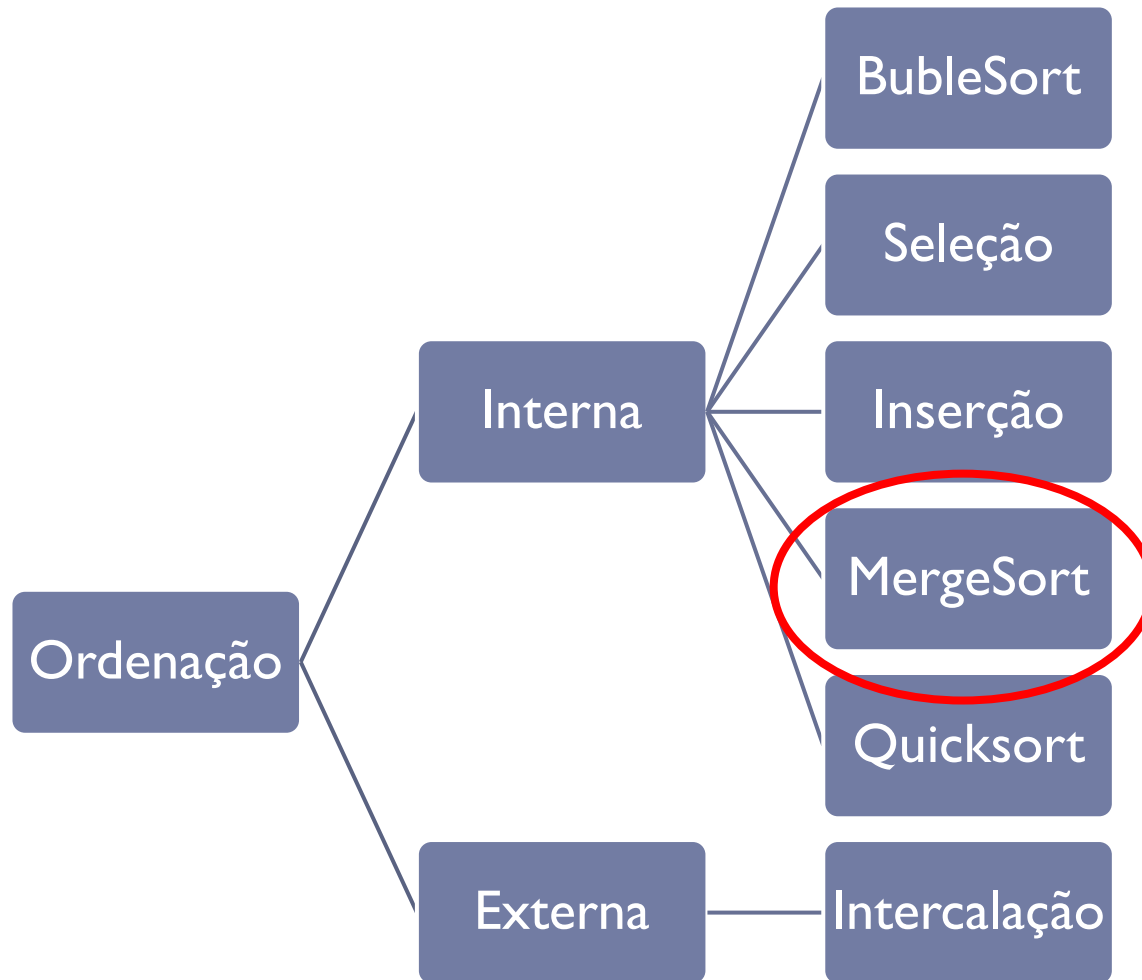
- ▶ Evitar uso de recursividade quando existe uma solução óbvia por iteração.





# Classificação dos Métodos de Ordenação

---



# Ordenação por Fusão ou Intercalação

MergeSort



# MergeSort

---

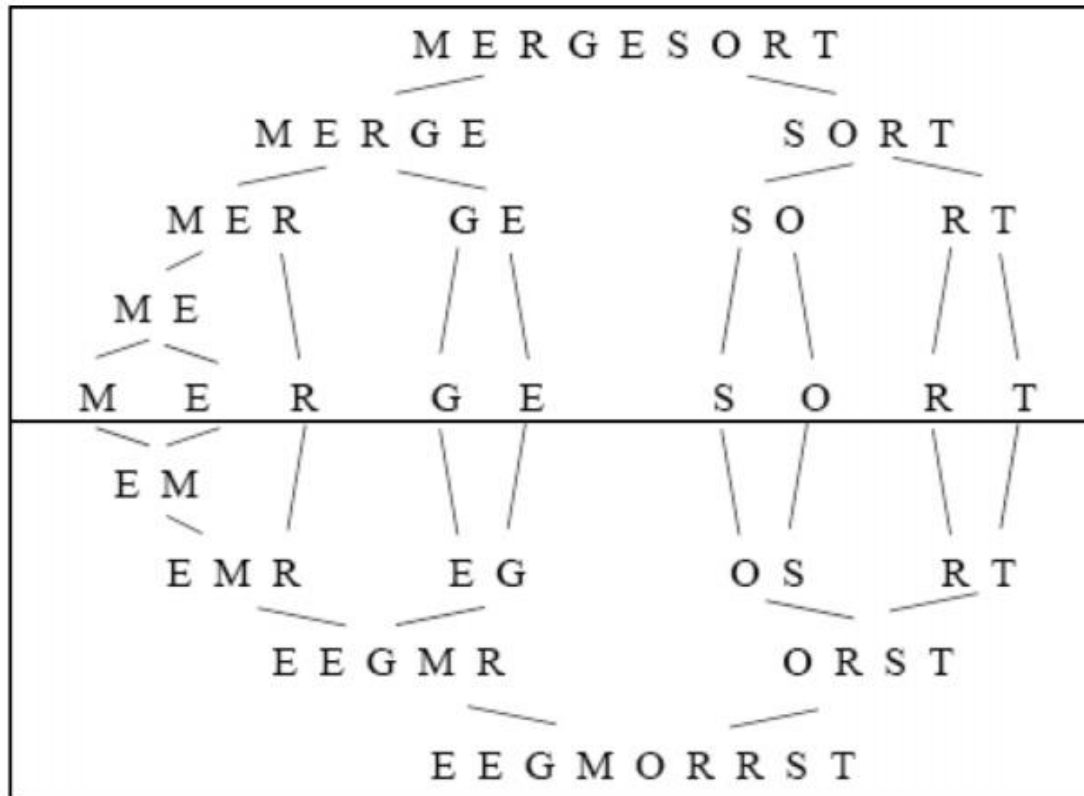
- ▶ **Ideia** : reduzir um problema em problemas menores, resolver cada um destes subproblemas e combinar as soluções parciais para obter a solução do problema original.
- ▶ É composto de duas fases:
  - ▶ **Divisão**
    - ▶ Divide o vetor original recursivamente em vetores menores
    - ▶ A divisão é feita sempre no meio do vetor
    - ▶ A divisão é feita até o vetor ficar com tamanho 1
  - ▶ **Intercalação ou Merge**
    - ▶ Intercala os elementos dos dois vetores ordenados para obter a ordenação total.







# MergeSort



Fase de divisão

Fase de intercalação  
(merge)





# MergeSort

---

- ▶ O mergeSort não é paralelo!

input	M	E	R	G	E	S	O	R	T	E	X	A	M	P	L	E
sort left half	E	E	G	M	O	R	R	S	T	E	X	A	M	P	L	E
sort right half	E	E	G	M	O	R	R	S	A	E	E	L	M	P	T	X
merge results	A	E	E	E	E	G	L	M	M	O	P	R	R	S	T	X





# MergeSort

5	3	7	6	2	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

5	3	7	6	2
0	1	2	3	4

5	3	7
0	1	2

5	3
0	1

5
0

3
1

FASE DA DIVISÃO

Lado esquerdo do vetor





# MergeSort

5	3	7	6	2	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

5	3	7	6	2
0	1	2	3	4

5	3	7
0	1	2

5	3
0	1

5	
0	
	3
	1

INTERCALAÇÃO





# MergeSort

5	3	7	6	2	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

5	3	7	6	2
0	1	2	3	4

5	3	7
0	1	2

5	3
0	1

5
0

3
1

INTERCALAÇÃO

5
0

3
1

3	5
0	1

Vetor  
Auxiliar



# MergeSort

3	5	7	6	2	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

5	3	7	6	2
0	1	2	3	4

5	3	7
0	1	2

5	3	3	5
0	1	0	1

O vetor auxiliar é copiado para o vetor original nas suas devidas posições.





# MergeSort

3	5	7	6	2	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

5	3	7	6	2
0	1	2	3	4

5	3	7
0	1	2

O algoritmo volta para a fase de divisão.





# MergeSort

3	5	7	6	2	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

5	3	7	6	2
0	1	2	3	4

5	3	7
0	1	2

3	5	7
0	1	2







# MergeSort

3	5	7	6	2	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

3	5	7	6	2
0	1	2	3	4



3	5
0	1

7
2

3	5	7
0	1	2

INTERCALAÇÃO





# MergeSort

3	5	7	6	2	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

5	3	7	6	2
0	1	2	3	4

6	2
3	4

6
3

2
4

O algoritmo volta para a fase de divisão.





# MergeSort

3	5	7	2	6	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

2	6
3	4



Vetor  
Auxiliar

6
3

2
4

2	6
3	4

INTERCALAÇÃO





# MergeSort

3	5	7	2	6	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

3	5	7	2	6
0	1	2	3	4

Vetor  
Auxiliar

3	5	7
0	1	2

2	6
3	4

2	3	5	6	7
0	1	2	3	4

INTERCALAÇÃO

Cópia

2	3	5	6	7	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9





# MergeSort

2	3	5	6	7	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

1	10	9	8	4
5	6	7	8	9

1	10	9
5	6	7

1	10
5	6

1	
5	
	10
	6

FASE DA DIVISÃO

Lado direito do vetor





# MergeSort

2	3	5	6	7	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

1	10	9	8	4
5	6	7	8	9

1	10	9
5	6	7

Vetor  
Auxiliar

1	10	1	10
5	6	5	6

INTERCALAÇÃO





# MergeSort

2	3	5	6	7	1	10	9	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

1	10	9	8	4
5	6	7	8	9

1	10	9
5	6	7

1	10	9
5	6	7





# MergeSort

2	3	5	6	7	1	9	10	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

1	10	9	8	4
5	6	7	8	9

1	10	9
5	6	7

Vetor  
Auxiliar

1	10
5	6

9
7

1	9	10
5	6	7

INTERCALAÇÃO







# MergeSort

2	3	5	6	7	1	9	10	8	4
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

1	9	10	8	4
5	6	7	8	9

8	4
8	9

8
8

4
9





# MergeSort

2	3	5	6	7	1	9	10	4	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

1	9	10	8	4
5	6	7	8	9

Vetor  
Auxiliar

8
8

4
9

4	8
8	9

INTERCALAÇÃO





# MergeSort

2	3	5	6	7	1	4	8	9	10
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

1	9	10	8	4
5	6	7	8	9

Vetor  
Auxiliar

1	9	10
5	6	7

4	8
8	9

1	4	8	9	10
5	6	7	8	9

INTERCALAÇÃO





# MergeSort

2	3	5	6	7	1	4	8	9	10
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

2	3	5	6	7	1	4	8	9	10
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

INTERCALAÇÃO

Vetor  
Auxiliar

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9





# MergeSort

---

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

COPIA TODO O VETOR  
AUXILIAR PARA O VETOR  
PRINCIPAL



---

**Algoritmo: ORDENAÇÃO - MERGESORT**

---

```
1 void MergeSort(vet, inicio, fim):
2   int meio;
3   se (inicio < fim) então
4      $meio \leftarrow \left\lfloor \frac{(inicio + fim)}{2} \right\rfloor$ 
5     MergeSort(V, inicio, meio)
6     MergeSort(V, meio+1, fim)
7     Merge(V, inicio, meio, fim)
8   fim
9 fim

10 void Merge(vet, inicio, meio, fim):
11   int marcadorV1  $\leftarrow inicio$ ; // Controla as posições do vetor lógico 1.
12   int marcadorV2  $\leftarrow meio + 1$ ; // Controla as posições do vetor lógico 2.
13   int vetAux[(fim-inicio)+1]; // Vetor auxiliar.
14   int i  $\leftarrow 0$ ; // Contador do vetor auxiliar.
15   int k; // Contador de vet para cópia final.
16   enquanto (marcadorV1  $\leq meio$ ) E (marcadorV2  $\leq fim$ ) faça
17     se vet[marcadorV1] < vet[marcadorV2] então
18       vetAux[i] = vet[marcadorV1];
19       marcadorV1 ++;
20     senão
21       vetAux[i] = vet[marcadorV2];
22       marcadorV2 ++;
23     fim
24     i ++;
25   fim
26   Copia o resto do vetor 1 ou o resto de vetor 2 para o vetor auxiliar
27   Copia o vetor auxiliar para o vetor original
28 fim
```

---

## MergeSort





# MergeSort

---

## ▶ Exercício

- ▶ Executar a ordenação do vetor abaixo usando o MergeSort. Ao final você deve apresentar a pilha de execução.

18	7	1	3	8	6
----	---	---	---	---	---





# MergeSort

---

- ▶ A eficiência do algoritmo depende de quão eficientemente será a intercalação dos dois vetores (ordenados) em um único vetor ordenado.
- ▶ A intercalação pode ser feita fazendo-se, no máximo,  $(n - 1)$  comparações, onde  $n$  é o número total de elementos dos dois vetores originais, ou seja, o algoritmo de intercalação é  $O(n)$ .
- ▶ Como o número de elementos do vetor é reduzido à metade em cada chamada do mergesort, o número total de "rodadas" é  $\log_2 n$ .
- ▶ Assim, a complexidade assintótica do MergeSort é  $O(n \log n)$







# MergeSort

---

- ▶ O MergeSort é considerado um algoritmo ótimo, uma vez que ele tem sempre a mesma complexidade.
- ▶ No entanto, o MergeSort ocupa mais espaço na memória para fazer a intercalação dos sub-vetores.



# MergeSort

---

## ▶ Exercício

- ▶ Executar a ordenação do vetor abaixo usando o MergeSort. Ao final você deve apresentar a pilha de execução.

22	33	55	77	99	11	44	66	88
----	----	----	----	----	----	----	----	----





# MergeSort

---

- ▶ <https://visualgo.net/en/sorting>
- ▶ <https://www.hackerearth.com/practice/algorithms/sorting/selection-sort/visualize/>





# Trabalho Prático

---

- ▶ Dividir a turma
  - ▶ 1 dupla
  - ▶ 8 grupos de 5 pessoas

