



# Estruturas de Dados I

Ordenação - Divisão e Conquista - MergeSort

Prof. Dr. Lidio Mauro Lima de Campos  
limadecampos@gmail.com

**Universidade Federal do Pará – UFPA**  
**ICEN**  
**FACOMP**

# Agenda

- **Introdução (Sorting).**
- **Abordagem Dividir para Conquistar**
  - Algoritmo de Ordenação por Intercalação (Merge Sort)
  - Complexidade.

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- **Ideia Geral: MERGE (Fusão) de dois arrays já ordenados**

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
i	i												

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
j											

if (a[i] ≤ b[j]) {c[k]=a[i]; i++; k++;}

m+n=24

c	7																				
k	k																				

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i											

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j									

if ( $a[i] \leq b[j]$ ) { $c[k]=a[i]; i++, k++;$ }

m+n=24

c	7	9																			
	k	k	k																		

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i										

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j									

```
if (a[i] ≤ b[j])
  {c[k]=a[i]; i++; k++;}
else
  {c[k]=b[j]; j++; k++;}
```

m+n=24

c	7	9	10																			
	k	k	k	k																		

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i										

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j								

```
if (a[i] ≤ b[j])
  {c[k]=a[i]; i++; k++;}
else
  {c[k]=b[j]; j++; k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1																		
	k	k	k	K	k																	

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i										

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j							

```
if (a[i] ≤ b[j])  
  {c[k]=a[i]; i++; k++;}  
else  
  {c[k]=b[j]; j++; k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1																	
	K	K	K	K	K	K																

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i									

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j							

```
if (a[i] ≤ b[j])  
  {c[k]=a[i]; i++; k++;}  
else  
  {c[k]=b[j]; j++; k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1																
	k	k	k	k	k	k	k															



# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i									

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j						

```
if (a[i] ≤ b[j])  
    {c[k]=a[i]; i++; k++;}  
else  
    {c[k]=b[j]; j++; k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1															
	k	k	k	k	k	k	k	k														

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i								

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j						

```
if (a[i] ≤ b[j])  
  {c[k]=a[i]; i++; k++;}  
else  
  {c[k]=b[j]; j++; k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2															
	k	k	k	k	k	k	k	k	k														

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i								

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j					

```
if (a[i] ≤ b[j])
  {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
  {c[k]=b[j];j++;k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2														
	k	k	k	K	k	k	k	k	K	K													

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i								

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j				

```
if (a[i] ≤ b[j])
  {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
  {c[k]=b[j];j++;k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2	3													
	k	k	k	K	k	k	k	k	K	K													

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i								

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j	j			

```

if (a[i] ≤ b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
    
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2	3	3												
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K											

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i								

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j				

```

if (a[i] ≤ b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
    
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2	3	3	3											
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K										

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i	i							

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j				

```
if (a[i] ≤ b[j])  
  {c[k]=a[i]; i++; k++;}  
else  
  {c[k]=b[j]; j++; k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3										
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K									

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i	i	i						

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j				

```

if (a[i] ≤ b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
    
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4										
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K									



# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i	i	i	i	i				

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j	j			

```
if (a[i] ≤ b[j])
  {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
  {c[k]=b[j];j++;k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4	4									
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K								

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i	i	i	i					

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j	j			

```

if (a[i] ≤ b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
    
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4	4	5								
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K							

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i	i	i	i	i	i			

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j	j	j		

```

if (a[i] ≤ b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
    
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4	4	5	6							
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K						

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i	i	i	i	i	i	i		

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j	j	j		

```
if (a[i] ≤ b[j])
  {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
  {c[k]=b[j];j++;k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4	4	5	6	7						
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K				

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i	i	i	i	i	i	i		

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j	j	j	j	

```

if (a[i] ≤ b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
    
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4	4	5	6	7	8					
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K				

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i	i	i	i	i	i			

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j	j	j	j	j

```

if (a[i] ≤ b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
    
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4	4	5	6	7	8	8				
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K			

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:

n=13

a	7	10	19	20	32	39	43	48	60	74	91	98	99
	i	i	i	i	i	i	i	i	i	i	i		

m=11

b	9	12	17	19	28	30	31	50	80	88	89
	j	j	j	j	j	j	j	j	j	j	j

```

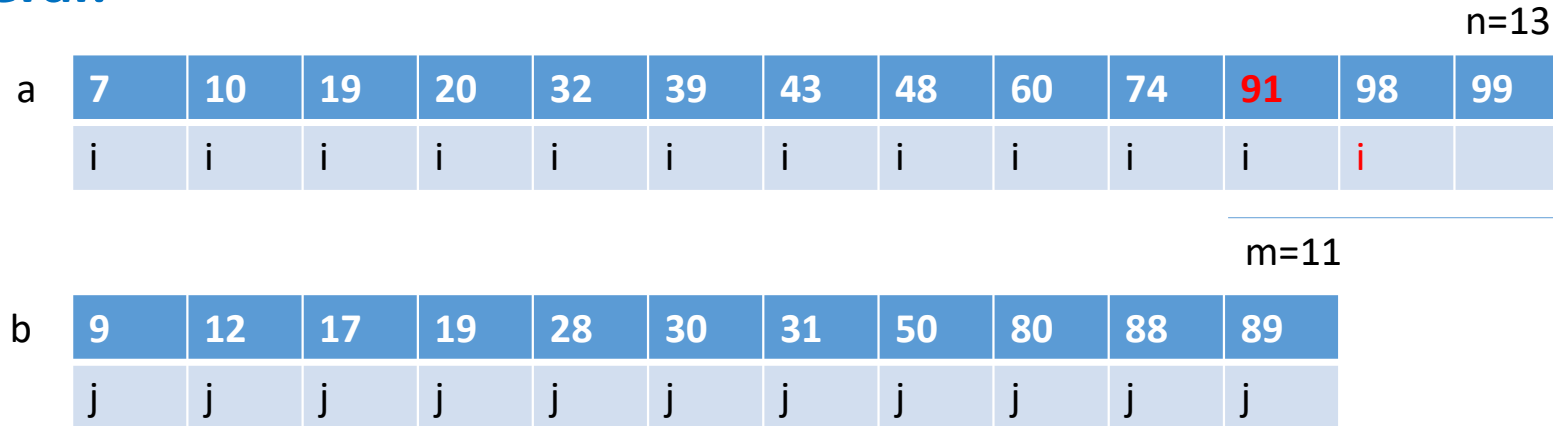
if (a[i] ≤ b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
    
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4	4	5	6	7	8	8	8			
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K		

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:**



```
while (j<a. length && i<b.length)
```

```
{
  if (a[i]≤b[j])
    {c[k]=a[i];i++,k++;}
  else
    {c[k]=b[j];j++,k++;}
}
```

```
while(i<a. length)
{c[k]=a[i];i++,k++;}
while(j<b. length)
{c[k]=b[j];i++,k++;}
```

c

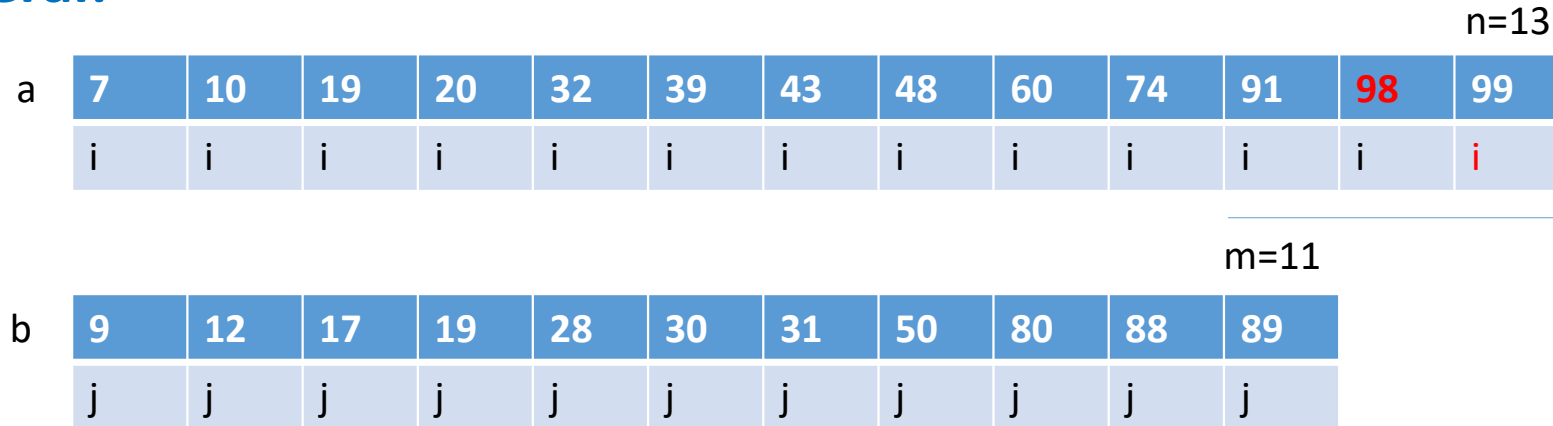
7	9	1	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4	4	5	6	7	8	8	8	9		
		0	2	7	9	9	0	8	0	1	2	9	3	8	0	0	4	0	8	9	1		
K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	

m+n=24



# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:**



```
while (j<a. length && i<b.length)
```

```
{
  if (a[i]≤b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
  else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
}
```

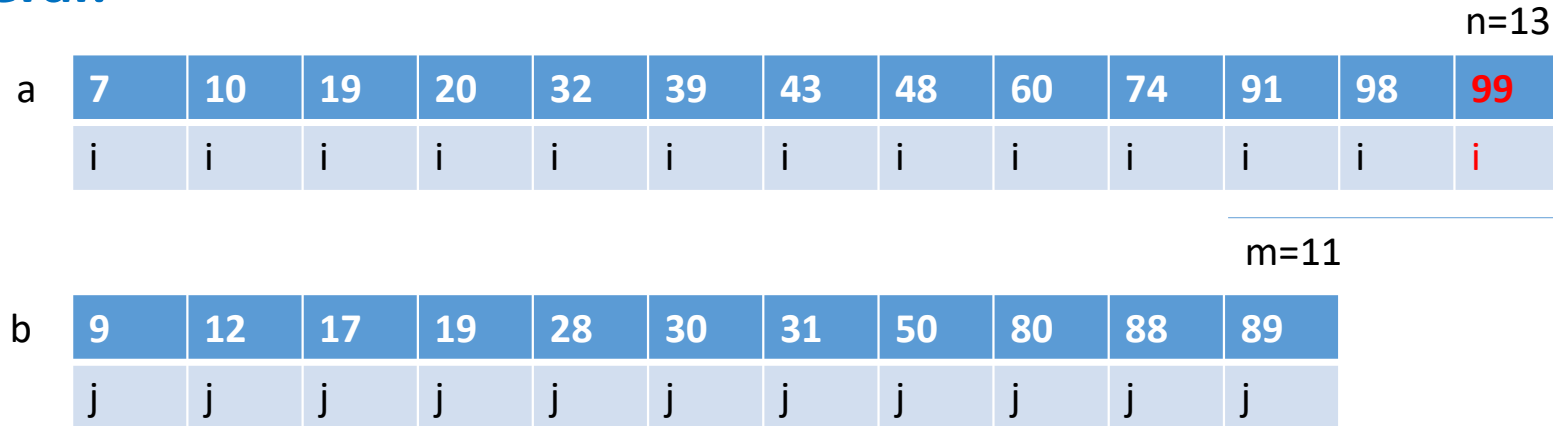
```
while(i<a. length)
{c[k]=a[i];i++;k++;}
while(j<b. length)
{c[k]=b[j];i++;k++;}
```

m+n=24

c	7	9	10	12	17	19	20	28	30	31	43	48	60	74	91	98	99						
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Ideia Geral:**



```
while (j<a. length && i<b.length)
```

```
{
  if (a[i]≤b[j])
    {c[k]=a[i];i++;k++;}
  else
    {c[k]=b[j];j++;k++;}
}
```

```
while(i<a. length)
{c[k]=a[i];i++;k++;}
while(j<b. length)
{c[k]=b[j];i++;k++;}
```

m+n=24

c	7	9	1	1	1	1	1	2	2	3	3	3	3	4	4	5	6	7	8	8	8	9	9	9
	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K	K

## Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- O que fazemos então é **organizar os dados no array a ser ordenado de forma que uma parte dele esteja ordenada e outra também.**
- Assim, **no Merge Sort não fazemos o merge de dois arrays, mas fazemos o merge de duas partes ordenadas de um mesmo array.**

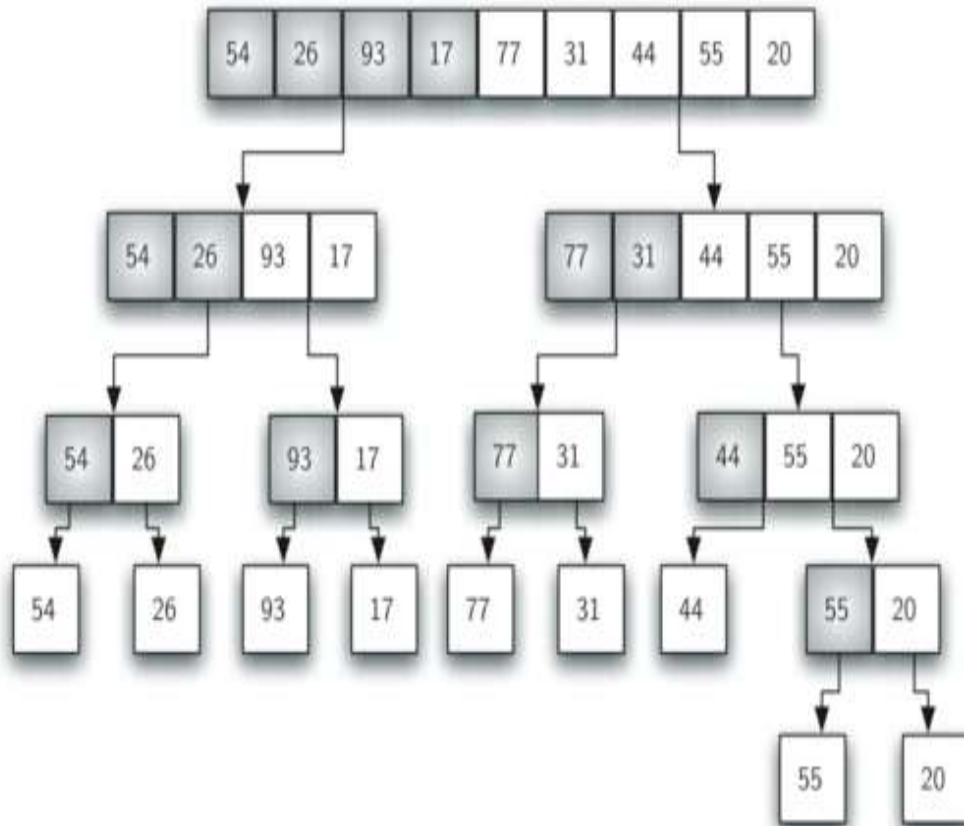
# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Agora nós voltamos nossa atenção para usar a estratégia de **“dividir para conquistar”** como uma forma de melhorar o desempenho dos algoritmos de ordenação.
- O primeiro algoritmo que iremos estudar é o Merge Sort, um **algoritmo recursivo que divide uma lista continuamente pela metade**.
- Se a **lista estiver vazia ou tiver um único item**, ela **está ordenada por definição (o caso base)**.

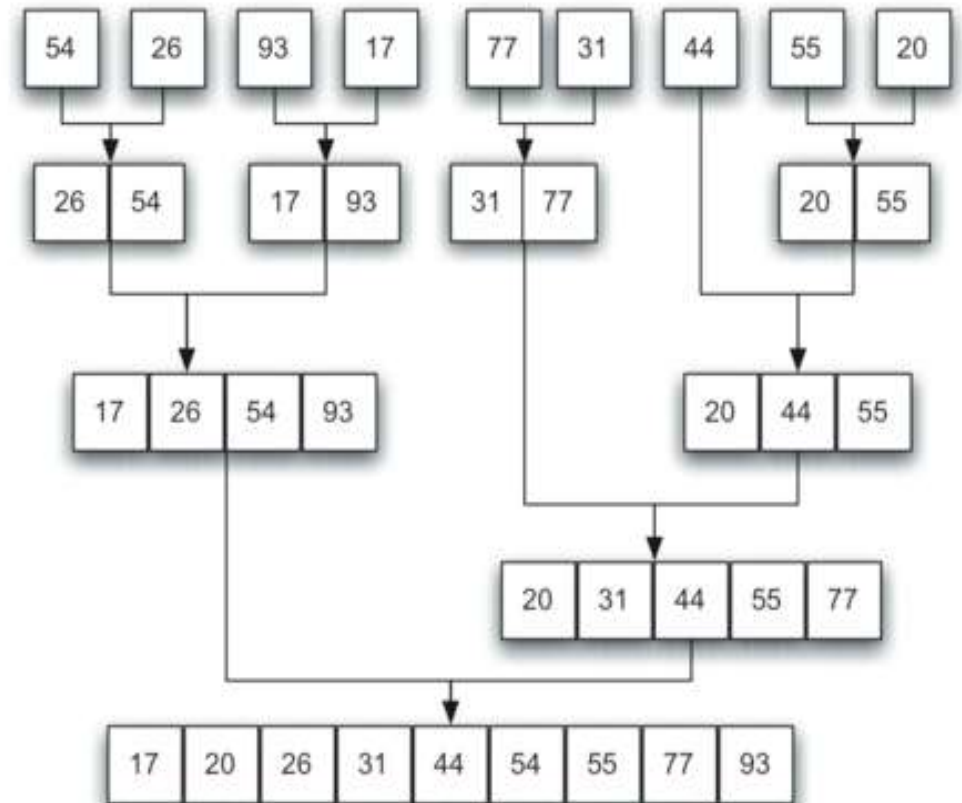
# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

- Se a lista tiver mais de um item, dividimos a lista e invocamos recursivamente um Merge Sort em ambas as metades.
- Assim que as metades estiverem ordenadas, a operação fundamental, chamada de intercalação (Merge), é realizada.
- Intercalar é o processo de pegar duas listas menores ordenadas e combiná-las de modo a formar uma lista nova, única e ordenada.

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort)



Dividindo a Lista no Merge Sort



Intercalação das Listas

## Ordenação por Intercalação (Merge Sort)

<https://www.youtube.com/watch?v=3j0SWDX4AtU>

```
def mergeSort(alist):
    print("Splitting ",alist)
    if len(alist)>1:
        mid = len(alist)//2
        lefthalf = alist[:mid]
        righthalf = alist[mid:]
        mergeSort(lefthalf)
        mergeSort(righthalf)
        i=0
        j=0
        k=0
        while i < len(lefthalf) and j < len(righthalf):
            if lefthalf[i] < righthalf[j]:
                alist[k]=lefthalf[i]
                i=i+1
            else:
                alist[k]=righthalf[j]
                j=j+1
            k=k+1

        while i < len(lefthalf):
            alist[k]=lefthalf[i]
            i=i+1
            k=k+1

        while j < len(righthalf):
            alist[k]=righthalf[j]
            j=j+1
            k=k+1
    print("Merging ",alist)
alist = [54,44,55,20]
mergeSort(alist)
print(alist)
```

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort) – Análise de Complexidade

- **Divisão** : A etapa de divisão simplesmente calcula o ponto médio do subarranjo, o que demora um tempo constante.
- **Conquista**: Resolvemos recursivamente dois subproblemas, cada um de tamanho  $n/2$ , o que contribui com  $2T(n/2)$  para o tempo de execução.
- **Combinação**: Já observamos que o procedimento MERGE em um subarranjo de  $n$  elementos leva o tempo  $\Theta(n)$ .



# Ordenação por Intercalação (Merge Sort) – Análise de Complexidade

- **Passo Base: Um vetor com um elemento já esta ordenado.**
- **$T(1)=\Theta(1)$  ou  $T(1)=1$**
- **Passo Recorrente: Um vetor com mais de 1(um) elemento**
- **$T(n)=T\left(\frac{n}{2}\right) + T\left(\frac{n}{2}\right) + \Theta(n), n>1$**
- **$T(n)=2T\left(\frac{n}{2}\right)+n, n>1$**

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort) – Análise de Complexidade

- Expandir:  $T(n)=2T\left(\frac{n}{2}\right)+n$  ,  $n>1$
- $K=1$  ,  $T(n)=2T\left(\frac{n}{2}\right)+n$  ,  $T(n/2)=2T(n/2/2)+n/2=2T\left(\frac{n}{4}\right)+\frac{n}{2}$
- $K=2$  ,  $T(n)=2\left[2T\left(\frac{n}{4}\right)+\frac{n}{2}\right]+n=4T\left(\frac{n}{4}\right)+2n$  ,  $T\left(\frac{n}{4}\right)=2T(n/4/2)+n/4=2T\left(\frac{n}{8}\right)+\frac{n}{4}$
- $K=3$ ,  $T(n)=4\left[2T\left(\frac{n}{8}\right)+\frac{n}{4}\right]+2n=8T\left(\frac{n}{8}\right)+3n$
- Conjecturar:
- $T(n)=2^k \cdot T\left(\frac{n}{2^k}\right) + kn$
- A expansão irá para  $n=2^k \rightarrow k=\log_2^n$
- $T(n)=n \cdot T(n/n)+n\log_2^n=n \cdot T(1)+n\log_2^n$
- $T(n)=n+n\log_2^n$
- $\Theta(n\log_2^n)$

# Ordenação por Intercalação (Merge Sort) – Análise de Complexidade

- <https://www.youtube.com/watch?v=3j0SWDX4AtU>

# Referências

- Thomas H. [Cormen](#), Charles E. [Leiserson](#), Ronald L. [Rivest](#), and Clifford Stein. Algoritmos – Teoria e Prática, Tradução da Segunda Edição. Campus, 2016.
- Neto, Nelson Cruz Sampaio. Notas de Aula, P.A. Algoritmos, 2021.
- U. Manber, Algorithms: A Creative Approach, Addison-Wesley (1989).
- J. Kleinberg e E. Tardos, Algorithm Design, Addison Wesley, (2005).