

Mergesort

Algoritmos e Estruturas de Dados
Prof. Dr. Luciano Demétrio Santos Pacífico
{luciano.pacifico@ufrpe.br}



Conteúdo

- **Introdução**
- **Paradigma Dividir-para-Conquistar**
- ***Mergesort***

Introdução



UNIVERSIDADE
FEDERAL RURAL
DE PERNAMBUCO

Recursividade

- Muitos algoritmos úteis possuem natureza recursiva, ou seja, para que um dado problema seja resolvido, o algoritmo chama a si mesmo diversas vezes, solucionando a cada etapa um subproblema do problema global.
- A solução final é obtida por uma combinação dos resultados dos subproblemas.

Problema da Ordenação

- Em muitos problemas práticos, a solução seria mais facilmente encontrada se os dados armazenados na estrutura adotada estivessem ordenados.
- Exemplo: a busca em uma lista ordenada pode ter custo médio menor do que a busca em uma lista não ordenada.
- Os dados podem ser ordenados de forma crescente ou decrescente.

Problema da Ordenação

- Como todas as aplicações estudadas até o momento consideram a existência de ao menos um atributo numérico (o atributo **chave**), podemos considerar que as estruturas de dados vistas, em sua maioria, poderiam suportar a ideia de ordenação.
- Deve-se levar em consideração que nem todos os tipos de dados possuem a relação de ordenação intrinsecamente definida.

Problema da Ordenação

- Definição: dado um vetor \mathbf{x} de n números, ordenar seus elementos (em ordem crescente, ou decrescente).
- Ex.: Sendo $\mathbf{x} = [32, 14, 59, 1, 4, 98, 15]$, e se o problema for de ordenação crescente, a saída \mathbf{y} esperada é tal que $\mathbf{y} = [1, 4, 14, 15, 32, 59, 98]$.

Problema da Ordenação

- Estudaremos três novas abordagens para a solução do problema de ordenação:
 - *Mergesort*,
 - *Quicksort*,
 - *Heapsort*.
- Lembrando: na aula 1, vimos o algoritmo ***Insertion-Sort***, que também executa a tarefa de ordenação.

Paradigma Dividir-para-Conquistar



UNIVERSIDADE
FEDERAL RURAL
DE PERNAMBUCO

Dividir-para-Conquistar

- Muitos problemas computacionais apresentam alto grau de dimensionalidade.
- Em alguns casos, o problema global pode ser dividido em subproblemas.
- A solução para o problema global é obtida a partir das soluções encontradas para esses subproblemas.

Dividir-para-Conquistar

- No modelo dividir-para-conquistar o problema global é dividido em subproblemas menores e independentes.
- Os subproblemas são iguais ao problema global.
- As divisões ocorrem até que tais subproblemas possam ser resolvidos.
- Após a solução dos subproblemas, os mesmos são combinados para a obtenção de uma solução definitiva para o problema inicial.

Dividir-para-Conquistar

- Existem três condições que indicam que a estratégia de divisão e conquista pode ser utilizada com sucesso em um problema:
 - Deve ser possível decompor o problema em subproblemas;
 - A combinação dos resultados dever ser eficiente (trivial, se possível);
 - Os subproblemas devem ser mais ou menos do mesmo tamanho.

Dividir-para-Conquistar

- Etapas:
 - Dividir: Divide o problema global em subproblemas menores e que são instâncias do problema global.
 - Conquistar: Os subproblemas são solucionados recursivamente. Se os subproblemas já forem pequenos o suficiente, uma resposta direta é encontrada.
 - Combinar: combina as soluções dos subproblemas para a formação da solução global para o problema original.
- O algoritmo *Mergesort* segue este paradigma.

Mergesort



UNIVERSIDADE
FEDERAL RURAL
DE PERNAMBUCO

Mergesort

- *Mergesort*

- Dividir: divide a sequência de n elementos em duas subsequências de $n/2$ elementos cada.
- Conquistar: Ordena as subsequências recursivamente usando o próprio *Mergesort*.
- Combinar: combina as duas subsequências ordenadas para formar uma resposta ordenada (procedimento `merge`).

Mergesort

- A recursão será executada até que uma sequência de **tamanho 1** seja encontrada, pois uma sequência com apenas um elemento **já está ordenada**.
- A operação chave do *Mergesort* é a combinação de duas sequências ordenadas na etapa de combinação.
- O procedimento `merge(A, p, q, r)` executa essa combinação, onde A é a sequência de elementos, p , q e r são índices desta sequência tais que $p \leq q < r$.
- O procedimento *Merge* assume que as subsequências $A[p..q]$ e $A[q+1..r]$ **já estão ordenadas**, sendo responsável pela formação da **nova subsequência ordenada** $A[p..r]$.

Mergesort

- Para os exemplos a seguir, não haverá necessidade da definição de novas estruturas básicas para a execução do *Mergesort*, pois precisamos apenas de um vetor numérico, que será representado por um **Array<inteiro>**.
- Para os problemas de ordenação numérica, será permitida a inserção de valores iguais no vetor (**Array<inteiro>**) a ser ordenado.

```
1. //A -> Array<inteiro> contendo os dados
2. //p -> índice da posição mais à esquerda considerada
3. //r -> índice da posição mais à direita considerada
4. procedimento mergesort(A, p, r)
5.     se p < r
6.         q = floor((p+r) / 2) //floor é a função piso (arredondamento para baixo)
7.         mergesort(A, p, q)
8.         mergesort(A, q + 1, r)
9.         merge(A, p, q, r)
```

```

1.  //A -> Array<inteiro> contendo os dados
2.  //p -> índice da posição mais à esquerda considerada
3.  //q -> valor intermediário
4.  //r -> índice da posição mais à direita considerada
5.  procedimento merge(A, p, q, r)
6.      n1 = p - q + 1
7.      n2 = r - q
8.      L = Array<inteiro>[n1 + 1]
9.      R = Array<inteiro>[n2 + 1]
10.     para i = 1 até n1
11.         L[i] = A[p + i - 1]
12.     para j = 1 até n2
13.         R[j] = A[q + j]
14.     L[n1 + 1] = Inf                                //Inf é o valor infinito positivo
15.     R[n2 + 1] = Inf
16.     i = 1
17.     j = 1
18.     para k = p até r
19.         se L[i] <= R[j]
20.             A[k] = L[i]
21.             i = i + 1
22.         senão
23.             A[k] = R[j]
24.             j = j + 1

```

Mergesort

- A seguir será apresentado um exemplo completo da execução do *Mergesort*.
- Todas as posições do vetor a ser ordenado já estão preenchidas.
- A chamada ao procedimento *Mergesort* deve ser feita com valor de p igual à primeira posição válida do vetor, e r igual à última posição válida do mesmo (ou seja, seu tamanho).
- Exemplo: ordenar a sequência $A = \{5, 2, 4, 7, 1, 3, 2, 6\}$.

Mergesort(A, 1, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

q = 4

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 5, 8)

Merge(A, 1, 4, 8)

Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 1, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

$q = 4$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 5, 8)

Merge(A, 1, 4, 8)

Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 1, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

q = 2

Mergesort(A, 1, 2)

Mergesort(A, 3, 4)

Merge(A, 1, 2, 4)

Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 1, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

q = 2

Mergesort(A, 1, 2)

Mergesort(A, 3, 4)

Merge(A, 1, 2, 4)

Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

$q = 1$

Mergesort(A, 1, 1)

Mergesort(A, 2, 2)

Merge(A, 1, 2, 4)

Mergesort(A, 1, 2)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

Mergesort(A, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

$q = 1$

Mergesort(A, 1, 1)

Mergesort(A, 2, 2)

Merge(A, 1, 2, 4)

Mergesort(A, 1, 2)

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 1, 1)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

Como $p < r$ não é
verdadeiro, saída da
recursão

→ *Mergesort(A, 1, 1)*



Mergesort(A, 1, 2)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

$q = 1$

Mergesort(A, 1, 1)

Mergesort(A, 2, 2)

Merge(A, 1, 2, 4)

Mergesort(A, 1, 2)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 2, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

Como $p < r$ não é
verdadeiro, saída da
recursão

→ Mergesort(A, 2, 2)

↑
Mergesort(A, 1, 2)

↑
Mergesort(A, 1, 4)

↑
Mergesort(A, 1, 8)

↑
Pilha das Chamadas
Rekursivas

Mergesort(A, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

$q = 1$

Mergesort(A, 1, 1)

Mergesort(A, 2, 2)

Merge(A, 1, 1, 2)

Mergesort(A, 1, 2)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Merge(A, 1, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	5	$+\infty$	R	2	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 1$$

Mergesort(A, 1, 2)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 1, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
5	2	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	5	$+\infty$	R	2	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 1$$

Mergesort(A, 1, 2)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 1, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	2	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	5	$+\infty$	R	2	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 2$$

$$k = 1$$

Mergesort(A, 1, 2)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 1, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	2	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	5	$+\infty$	R	2	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 2$$

$$k = 2$$

Mergesort(A, 1, 2)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 1, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	5	$+\infty$	R	2	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 2)

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 2$

$j = 2$

$k = 2$

Mergesort(A, 1, 2)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$q = 1$

Mergesort(A, 1, 1)

Mergesort(A, 2, 2)

Merge(A, 1, 1, 2)

Mergesort(A, 1, 2)

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

**Pilha das Chamadas
Recursivas**

Como o *Mergesort(A, 1, 2)* já executou todos os comandos, saída da recursão

Mergesort(A, 1, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

q = 2

Mergesort(A, 1, 2)

Mergesort(A, 3, 4)

Merge(A, 1, 2, 4)

Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$q = 3$

Mergesort(A, 3, 3)

Mergesort(A, 4, 4)

Merge(A, 3, 3, 4)

Mergesort(A, 3, 4)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



**Pilha das Chamadas
Recursivas**

Mergesort(A, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$q = 3$

Mergesort(A, 3, 3)

Mergesort(A, 4, 4)

Merge(A, 3, 3, 4)

Mergesort(A, 3, 4)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



**Pilha das Chamadas
Recursivas**

Mergesort(A, 3, 3)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

Como $p < r$ não é
verdadeiro, saída da
recursão

→ *Mergesort(A, 3, 3)*

↑
Mergesort(A, 3, 4)

↑
Mergesort(A, 1, 4)

↑
Mergesort(A, 1, 8)

↑
*Pilha das Chamadas
Recurtivas*

Mergesort(A, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$q = 3$

Mergesort(A, 3, 3)

Mergesort(A, 4, 4)

Merge(A, 3, 3, 4)

Mergesort(A, 3, 4)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



**Pilha das Chamadas
Recursivas**

Mergesort(A, 4, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

Como $p < r$ não é
verdadeiro, saída da
recursão

→ *Mergesort(A, 4, 4)*

↑
Mergesort(A, 3, 4)

↑
Mergesort(A, 1, 4)

↑
Mergesort(A, 1, 8)

↑
*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$q = 3$

Mergesort(A, 3, 3)

Mergesort(A, 4, 4)

Merge(A, 3, 3, 4)

Mergesort(A, 3, 4)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



**Pilha das Chamadas
Recursivas**

Merge(A, 3, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	4	$+\infty$	R	7	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 3$$

Mergesort(A, 3, 4)

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 3, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	4	$+\infty$	R	7	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 3$$

Mergesort(A, 3, 4)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 3, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	4	$+\infty$	R	7	$+\infty$

Mergesort(A, 3, 4)

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 2$

$j = 1$

$k = 3$

Merge(A, 3, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	4	$+\infty$	R	7	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 1$$

$$k = 4$$

Mergesort(A, 3, 4)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 3, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	4	$+\infty$	R	7	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 2$$

$$k = 4$$

Mergesort(A, 3, 4)



Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Mergesort(A, 3, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$q = 3$

Mergesort(A, 3, 3)

Mergesort(A, 4, 4)

Merge(A, 3, 3, 4)

Mergesort(A, 3, 4)

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Como o *Mergesort(A, 3, 4)* já executou todos os comandos, saída da recursão

Mergesort(A, 1, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$q = 2$

Mergesort(A, 1, 2)

Mergesort(A, 3, 4)

Merge(A, 1, 2, 4)

Mergesort(A, 1, 4)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Merge(A, 1, 2, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3
L	2	5	$+\infty$

	1	2	3
R	4	7	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 1$$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 1, 2, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	2	5	$+\infty$	R	4	7	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$k = 1$

Merge(A, 1, 2, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3			1	2	3
L	2	5	$+\infty$	R	4	7	$+\infty$	

$$i = 2$$

$$j = 1$$

$$k = 1$$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 1, 2, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	2	5	$+\infty$	R	4	7	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 1$$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$k = 2$

Merge(A, 1, 2, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	2	5	$+\infty$	R	4	7	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 2$$

$$k = 2$$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 1, 2, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	2	5	$+\infty$	R	4	7	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 2$$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$k = 3$

Merge(A, 1, 2, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	2	5	$+\infty$	R	4	7	$+\infty$

$$i = 3$$

$$j = 2$$

$$k = 3$$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 1, 2, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	2	5	$+\infty$	R	4	7	$+\infty$

$$i = 3$$

$$j = 2$$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$k = 4$

Merge(A, 1, 2, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3
L	2	5	$+\infty$

	1	2	3
R	4	7	$+\infty$

$$i = 3$$

$$j = 3$$

$$k = 4$$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Mergesort(A, 1, 4)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 2$

Mergesort(A, 1, 2)

Mergesort(A, 3, 4)

Merge(A, 1, 2, 4)

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

Como o Mergesort(A, 1, 4) já executou todos os comandos, saída da recursão

Mergesort(A, 1, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 4$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 5, 8)

Merge(A, 1, 4, 8)

Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 5, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

q = 6

Mergesort(A, 5, 6)

Mergesort(A, 7, 8)

Merge(A, 5, 6, 8)

Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 5, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

q = 6

Mergesort(A, 5, 6)

Mergesort(A, 7, 8)

Merge(A, 5, 6, 8)

Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 5$

Mergesort(A, 5, 5)

Mergesort(A, 6, 6)

Merge(A, 5, 5, 6)

Mergesort(A, 5, 6)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 5$

Mergesort(A, 5, 5)

Mergesort(A, 6, 6)

Merge(A, 5, 5, 6)

Mergesort(A, 5, 6)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 5, 5)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

Como $p < r$ não é
verdadeiro, saída da
recursão

→ *Mergesort(A, 5, 5)*

↑
Mergesort(A, 5, 6)

↑
Mergesort(A, 5, 8)

↑
Mergesort(A, 1, 8)

↑
*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 5$

Mergesort(A, 5, 5)

Mergesort(A, 6, 6)

Merge(A, 5, 5, 6)

Mergesort(A, 5, 6)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 6, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

Como $p < r$ não é
verdadeiro, saída da
recursão

→ *Mergesort(A, 6, 6)*

↑
Mergesort(A, 5, 6)

↑
Mergesort(A, 5, 8)

↑
Mergesort(A, 1, 8)

↑
*Pilha das Chamadas
Recurativas*

Mergesort(A, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 5$

Mergesort(A, 5, 5)

Mergesort(A, 6, 6)

Merge(A, 5, 5, 6)

Mergesort(A, 5, 6)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Merge(A, 5, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	1	$+\infty$	R	3	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 5$$

Mergesort(A, 5, 6)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 5, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	1	$+\infty$	R	3	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 5$$

Mergesort(A, 5, 6)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 5, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	1	$+\infty$	R	3	$+\infty$

Mergesort(A, 5, 6)

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 2$

$j = 1$

$k = 5$

Merge(A, 5, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	1	$+\infty$	R	3	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 1$$

$$k = 6$$

Mergesort(A, 5, 6)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[j] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[j]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 5, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	1	$+\infty$	R	3	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 2$$

$$k = 6$$

Mergesort(A, 5, 6)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Mergesort(A, 5, 6)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 5$

Mergesort(A, 5, 5)

Mergesort(A, 6, 6)

Merge(A, 5, 5, 6)

Mergesort(A, 5, 6)

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

Como o Mergesort(A, 5, 6) já executou todos os comandos, saída da recursão

Mergesort(A, 5, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

q = 6

Mergesort(A, 5, 6)

Mergesort(A, 7, 8)

Merge(A, 5, 6, 8)

Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 7$

Mergesort(A, 7, 7)

Mergesort(A, 8, 8)

Merge(A, 7, 7, 8)

Mergesort(A, 7, 8)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 7$

Mergesort(A, 7, 7)

Mergesort(A, 8, 8)

Merge(A, 7, 7, 8)

Mergesort(A, 7, 8)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



**Pilha das Chamadas
Recursivas**

Mergesort(A, 7, 7)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

Como $p < r$ não é
verdadeiro, saída da
recursão

→ *Mergesort(A, 7, 7)*

↑
Mergesort(A, 7, 8)

↑
Mergesort(A, 5, 8)

↑
Mergesort(A, 1, 8)

↑
*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Mergesort(A, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 7$

Mergesort(A, 7, 7)

Mergesort(A, 8, 8)

Merge(A, 7, 7, 8)

Mergesort(A, 7, 8)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



**Pilha das Chamadas
Recursivas**

Mergesort(A, 8, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

Como $p < r$ não é
verdadeiro, saída da
recursão

→ *Mergesort(A, 8, 8)*

↑
Mergesort(A, 7, 8)

↑
Mergesort(A, 5, 8)

↑
Mergesort(A, 1, 8)

↑
*Pilha das Chamadas
Rekursivas*

Mergesort(A, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 7$

Mergesort(A, 7, 7)

Mergesort(A, 8, 8)

Merge(A, 7, 7, 8)

Mergesort(A, 7, 8)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



**Pilha das Chamadas
Recursivas**

Merge(A, 7, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	2	$+\infty$	R	6	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 7$$

Mergesort(A, 7, 8)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 7, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	2	$+\infty$	R	6	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 7$$

Mergesort(A, 7, 8)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 7, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	2	$+\infty$	R	6	$+\infty$

Mergesort(A, 7, 8)

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 2$

$j = 1$

$k = 7$

Merge(A, 7, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	2	$+\infty$	R	6	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 1$$

$$k = 8$$

Mergesort(A, 7, 8)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[j] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[j]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 7, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	3	5	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 1$$

	1	2		1	2
L	2	$+\infty$	R	6	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 2$$

$$k = 8$$

Mergesort(A, 7, 8)



Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Mergesort(A, 7, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

$q = 7$

Mergesort(A, 7, 7)

Mergesort(A, 8, 8)

Merge(A, 7, 7, 8)

Mergesort(A, 7, 8)

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

Como o Mergesort(A, 7, 8) já executou todos os comandos, saída da recursão

Mergesort(A, 5, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	3	2	6

q = 6

Mergesort(A, 5, 6)

Mergesort(A, 7, 8)

Merge(A, 5, 6, 8)

Mergesort(A, 5, 8)



Mergesort(A, 1, 8)



*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Merge(A, 5, 6, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	1	3	$+\infty$	R	2	6	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

$$k = 5$$

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 5, 6, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	1	3	$+\infty$	R	2	6	$+\infty$

$$i = 1$$

$$j = 1$$

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$k = 5$

Merge(A, 5, 6, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	1	3	$+\infty$	R	2	6	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 1$$

$$k = 5$$

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 5, 6, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	3	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	1	3	$+\infty$	R	2	6	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 1$$

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$k = 6$

Merge(A, 5, 6, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	2	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	1	3	$+\infty$	R	2	6	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 2$$

$$k = 6$$

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 5, 6, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	2	2	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	1	3	$+\infty$	R	2	6	$+\infty$

$$i = 2$$

$$j = 2$$

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$k = 7$

Merge(A, 5, 6, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	1	3	$+\infty$	R	2	6	$+\infty$

$$i = 3$$

$$j = 2$$

$$k = 7$$

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Merge(A, 5, 6, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	1	3	$+\infty$	R	2	6	$+\infty$

$$i = 3$$

$$j = 2$$

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$k = 8$

Merge(A, 5, 6, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	5	4	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 2$$

	1	2	3		1	2	3
L	1	3	$+\infty$	R	2	6	$+\infty$

$$i = 3$$

$$j = 3$$

$$k = 8$$

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

Mergesort(A, 5, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	2	3	6

$q = 6$

Mergesort(A, 5, 6)

Mergesort(A, 7, 8)

Merge(A, 5, 6, 8)

Mergesort(A, 5, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

*Pilha das Chamadas
Recursivas*

Como o *Mergesort(A, 5, 8)* já executou todos os comandos, saída da recursão

Mergesort(A, 1, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	2	3	6

$q = 4$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 5, 8)

Merge(A, 1, 4, 8)

Mergesort(A, 1, 8)



***Pilha das Chamadas
Recursivas***

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 1$

$j = 1$

$k = 1$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 1$

$j = 1$

$k = 1$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	4	5	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 1$

$j = 2$

$k = 1$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	4	5	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[j] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[j]$; $i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 1$

$j = 2$

$k = 2$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	5	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 2$

$j = 2$

$k = 2$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	5	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 2$

$j = 2$

$k = 3$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 2$

$j = 3$

$k = 3$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	7	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[j] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[j]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$$i = 2$$

$$j = 3$$

$$k = 4$$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	3	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 2$

$j = 4$

$k = 4$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	3	1	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 2$

$j = 4$

$k = 5$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	3	4	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 3$

$j = 4$

$k = 5$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	3	4	2	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$$i = 3$$

$$j = 4$$

$$k = 6$$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	3	4	5	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 4$

$j = 4$

$k = 6$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	3	4	5	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$$i = 4$$

$$j = 4$$

$$k = 7$$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	3	4	5	6	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 4$

$j = 5$

$k = 7$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	3	4	5	3	6

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$$i = 4$$

$$j = 5$$

$$k = 8$$

Merge(A, 1, 4, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	3	4	5	6	7

$$n_1 = n_2 = 4$$

	1	2	3	4	5		1	2	3	4	5
L	2	4	5	7	$+\infty$	R	1	2	3	6	$+\infty$

Mergesort(A, 1, 8)



Pilha das Chamadas
Recursivas

1. Para $k = p$ até r então
2. Se $L[i] \leq R[j]$
3. $A[k] = L[i]; i = i + 1$
4. Senão $A[k] = R[j]$
5. $j = j + 1$

$i = 5$

$j = 5$

$k = 8$

Mergesort(A, 1, 8)

1	2	3	4	5	6	7	8
2	4	5	7	1	2	3	6

$q = 4$

Mergesort(A, 1, 4)

Mergesort(A, 5, 8)

Merge(A, 1, 4, 8)

Mergesort(A, 1, 8)

Pilha das Chamadas
Recursivas

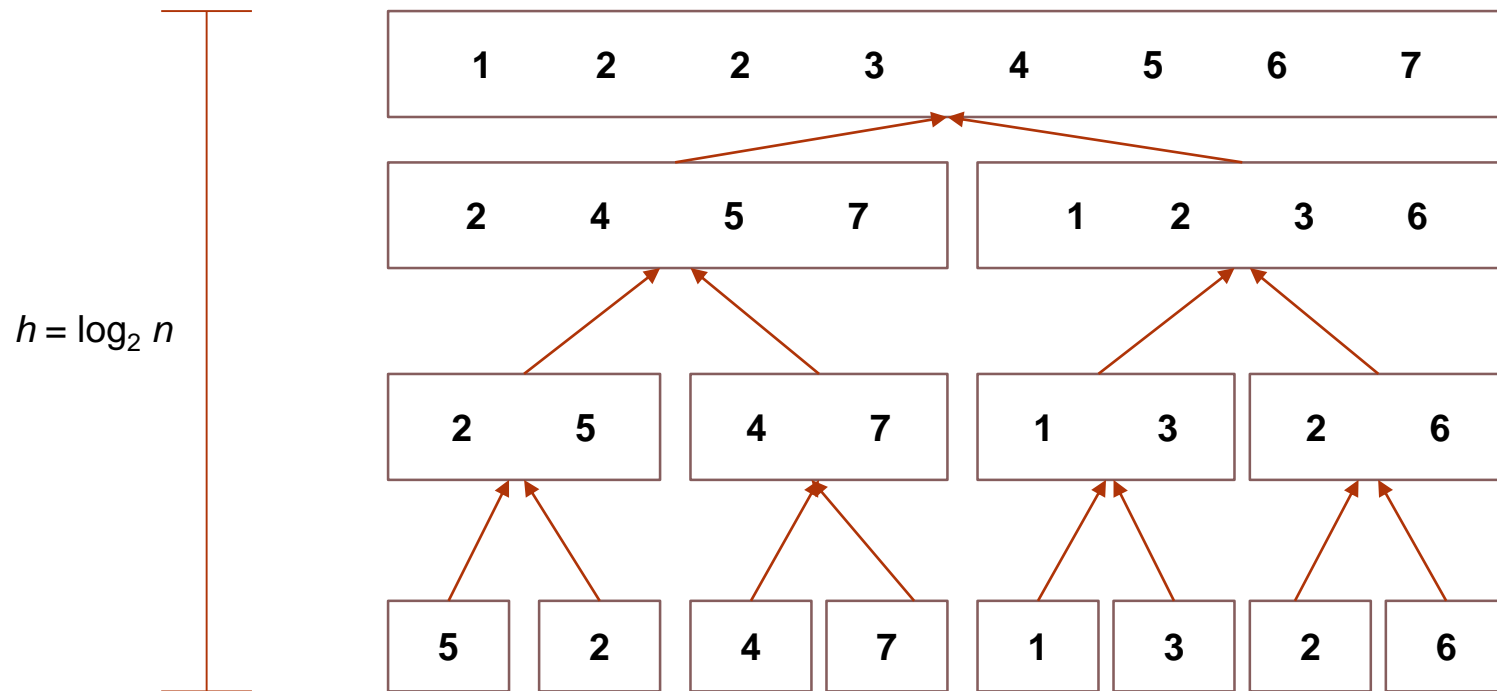
Como o Mergesort(A, 1, 8) já executou todos os comandos, saída da recursão

FIM!

Mergesort

- Procedimento *Merge*:
 - Considerar que linhas 1-2 tenham custo $O(1)$;
 - Linhas 3-6: $O(n)$;
 - Linhas 7-8: $O(1)$;
 - Linha 9: $O(n)$;
 - Linhas 10-13: $nO(1)=O(n)$.
- O custo final do procedimento *Merge* vai ser de:
$$T(n)=2O(1)+4O(n)+2O(1)+O(n)+4O(n)=O(n).$$

Mergesort



Mergesort

- O custo final do *Mergesort* será então:

$$\Theta(n \log_2 n)$$

Referências

- CORMEN, H. T.; LEISERSON, C. E.; RIVEST, R. L.; STEIN, C. Introduction to Algorithms, 3rd ed., *Boston: MIT Press*, 2009.
- FEOFILOFF, Paulo. Algoritmos em Linguagem C. Editora Campus/Elsevier, 2009.

Mergesort

Algoritmos e Estruturas de Dados
Prof. Dr. Luciano Demétrio Santos Pacífico
{luciano.pacifico@ufrpe.br}

