

Algoritmos e Estruturas de Dados

Mergesort



- d) Considere a execução do MergeSort sobre a entrada $V = (3, 4, 7, 6, 2, 1, 0, 5)$. Imediatamente após a *terceira* execução da função *merge*, o vetor estará na forma $V = (3, 4, 6, 7, 1, 2, 0, 5)$.
-

- d) Considere a execução do MergeSort sobre a entrada $V = (3, 4, 7, 6, 2, 1, 0, 5)$. Imediatamente após a *terceira* execução da função *merge*, o vetor estará na forma $V = (3, 4, 6, 7, 1, 2, 0, 5)$.

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

falso: fica assim (ver ilustração das iterações a seguir)

- a) O MergeSort é um algoritmo do tipo *dividir para conquistar*.
- b) O MergeSort tem complexidade de *tempo* $\Theta(n)$ no *melhor* caso.
- c) O MergeSort tem complexidade de *espaço* $\Theta(n)$ no *pior* caso.

- a) O MergeSort é um algoritmo do tipo *dividir para conquistar*. ✓
- b) O MergeSort tem complexidade de *tempo* $\Theta(n)$ no *melhor* caso. F: $\theta(n*\lg(n))$
- c) O MergeSort tem complexidade de *espaço* $\Theta(n)$ no *pior* caso.

V: ver ilustrações para entender
por que não é $O(n*\lg(n))$

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

0	1
3	4

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

0	1
3	4

0
3

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

0	1
3	4

0
3

1
4

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

0	1
3	4

merge #1

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

2	3
7	6

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

2	3
7	6

2
7

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

2	3
7	6

2	3
7	6

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

2	3
6	7

merge #2

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	6	7

merge #3

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
2	1	0	5

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
2	1	0	5

4	5
2	1

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
2	1	0	5

4	5
2	1

4
2

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
2	1	0	5

4	5
2	1

4
2

5
1

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
2	1	0	5

4	5
1	2

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
1	2	0	5

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
1	2	0	5

6	7
0	5

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
1	2	0	5

6	7
0	5

6
0

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
1	2	0	5

6	7
0	5

6
0

7
5

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
1	2	0	5

6	7
0	5

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	6	7	2	1	0	5

4	5	6	7
0	1	2	5

0	1	2	3	4	5	6	7
0	1	2	3	4	5	6	7

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

0	1	2	3
3	4	7	6

4	5	6	7
2	1	0	5

0	1
3	4

2	3
7	6

4	5
2	1

6	7
0	5

0
3

1
4

2
7

3
6

4
2

5
1

6
0

7
5

0	1	2	3	4	5	6	7
3	4	7	6	2	1	0	5

lg n

0	1	2	3
3	4	7	6

4	5	6	7
2	1	0	5

0	1
3	4

2	3
7	6

4	5
2	1

6	7
0	5

0
3

1
4

2
7

3
6

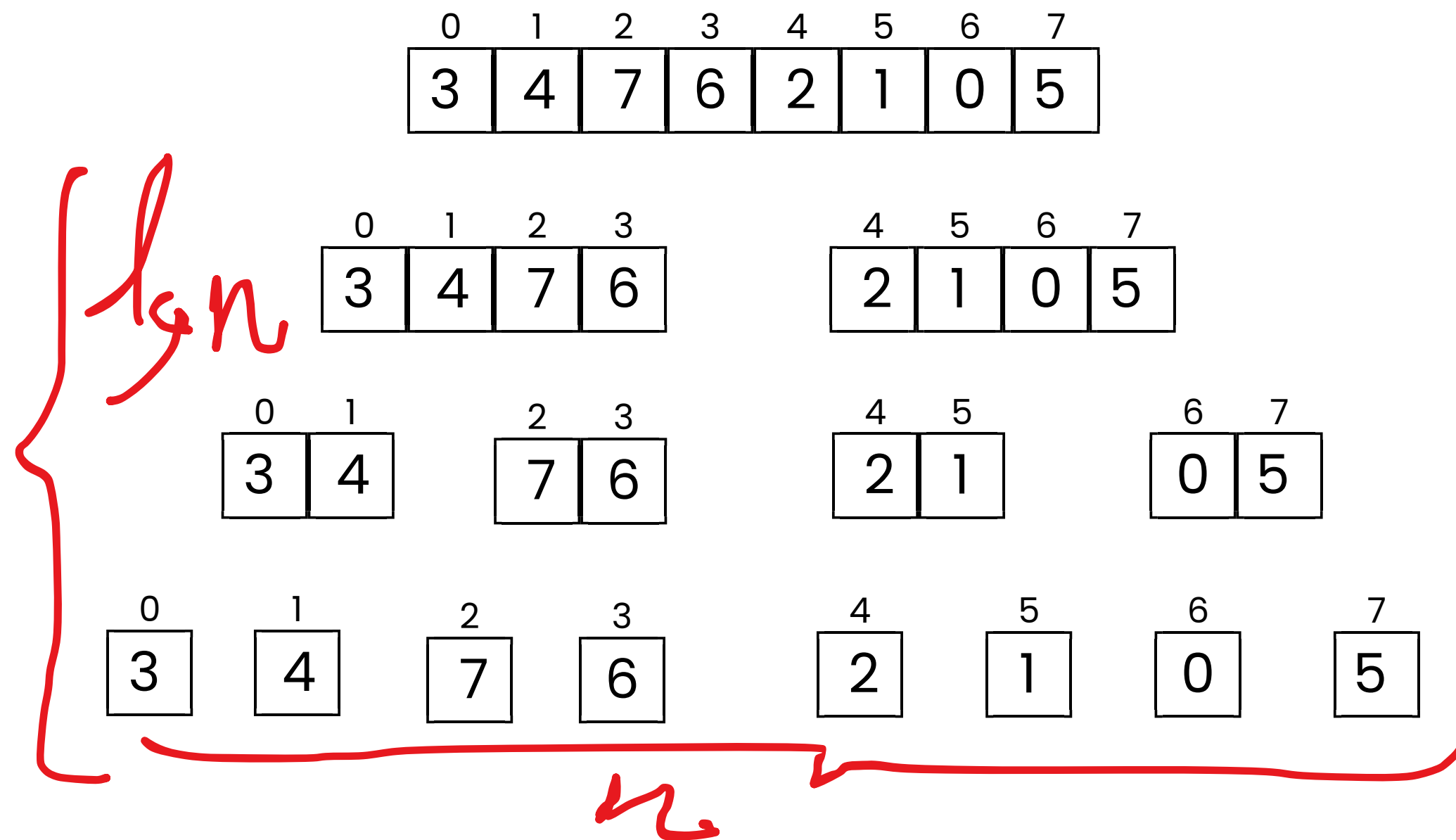
4
2

5
1

6
0

7
5

~



complexidade de tempo $\theta(n \cdot \lg(n))$ vem daqui. Mas note que a memória auxiliar não armazena, em um **mesmo instante**, a árvore de recursão **inteira**. A complexidade de memória é $\theta(n)$

- **Não deixem de fazer 2-3 provas passadas!!!**

<https://www.cin.ufpe.br/~paguso/courses/if672ec/arquivo/>

(**prova 1**, deixar prova 2 e finais para depois)

Add a subheading

- visualização de algoritmos de ordenação:

[visualgo](#)