Ordenação - Bubblesort

Estrutura de Dados e Algoritmos – Ciência da Computação



Prof. Daniel Saad Nogueira Nunes

IFB – Instituto Federal de Brasília, Campus Taguatinga



Bubblesort

- O Bubblesort, em cada iteração, lê o vetor da esquerda para a direita e troca os elementos se v[i] > v[i+1].
- Como consequência disso, os maiores elementos são colocados em sua posição devida após cada iteração.
- Observe que são necessárias n-1 iterações para o algoritmo ordenar a sequência original, sendo que cada iteração precisa passar por toda a sequência.
- É possível implementar uma otimização que interrompe as varreduras do vetor assim que é detectado que o vetor já está ordenado, mas isso não impacta no pior caso.

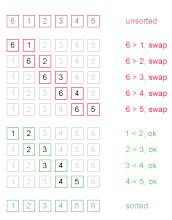


11	17	23	2	7	29	3	13	5	19
11	17	2	23	7	29	3	13	5	19
11	17	2	7	23	29	3	13	5	19
11	17	2	7	23	3	29	13	5	19
11	17	2	7	23	3	13	29	5	19
11	17	2	7	23	3	13	5	29	19
4.4		_	_		_		_		
11	17	2	7	23	3	13	5	19	29
11	17	2	7	23	3	13	5	19	29
11	17 2	2 17							29 29
11 11 11		17 7	7				5		29
11	2	17	7	23	3	13	5 5	19 19	29
11 11	2	17 7	7 17	23 23	3 3 23	13 13	5 5	19 19 19	29 29
11 11 11	2 2	17 7 7	7 17 17	23 23 3	3 3 23	13 13 13 23	5 5 5	19 19 19 19	29 29 29

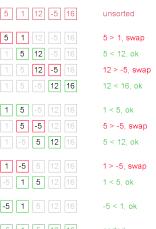


11	2	7	17	3	13	5	19	23	29
2	11	7	17	З	13	5	19	23	29
2	7	11	17	3	13	5	19	23	29
2	7	11	3	17	13	5	19	23	29
2	7	11	3	13	17	5	19	23	29
2	7	11	3	13	5	17	19	23	29
2	7								29
2	7	3	11	5	13	17	19	23	29
2	3	7	11	5	13	17	19	23	29
2	3	7	5	11	13	17	19	23	29
2	3	5	7	11	13	17	19	23	29











Function Bubblesort

```
\begin{array}{c|c} \textbf{Input:} \ V[0,n-1] \\ \textbf{Output:} \ V, \quad V[i] \leq V[i+1], 0 \leq i < n-1 \\ \textbf{1} \ trocou \leftarrow \textbf{true} \\ \textbf{2} \ \textbf{for}(\ i \leftarrow 0; i < n-1 \wedge trocou = \textbf{true}; i++) \\ \textbf{3} \quad trocou \leftarrow \textbf{false} \\ \textbf{4} \quad \textbf{for}(\ j \leftarrow 0; j < n-i-1; j++) \\ \textbf{5} \quad | \quad \textbf{if}(\ V[j] > V[j+1]\ ) \\ \textbf{6} \quad | \quad SWAP(V[j], V[j+1]) \\ \textbf{7} \quad | \quad trocou \leftarrow \textbf{true} \\ \end{array}
```



Sumário

Análise



Análise

No pior caso, são necessários n-1 iterações sobre a sequência original. Na iteração i são realizadas n-1-i comparações ao todo. Portanto, o custo do algoritmo é dado como:

$$\sum_{i=0}^{n-1} i = 1 + 2 + \ldots + n - 1 \in \Theta(n^2)$$

In-place	Estável
✓	✓