# Busca e Ordenação

Algoritmos de Ordenação  $O(N \log N)$ 

Prof. Edson Alves - UnB/FGA 2019

#### Sumário

- 1. MergeSort
- 2. QuickSort

MergeSort

#### MergeSort

- O MergeSort é um algoritmo de ordenação antigo, já conhecido por John von Neumann em 1945
- Ele usa o paradigma dividir-e-conquistar para ordenar os elementos de um vetor
- Ele divide o vetor em duas metades, ordena cada uma delas e, em seguida, funde ambas partes em um todo ordenado
- O algoritmo é replicado em cada uma das metades, até que o tamanho de cada parte seja ordenável trivialmente
- A complexidade é  $O(N\log N)$ , onde N é o número de elementos no vetor

#### Fusão de dois vetores ordenados

- A divisão do vetor em partes cada vez menores corresponde à etapa dividir do algoritmo
- Se N=1, o vetor já estará trivialmente ordenado
- A fusão de duas metades ordenadas consiste na etapa conquistar do paradigma
- Esta não é uma etapa trivial, e é linear em relação à soma do número de elementos de cada parte
- O procedimento consiste em inicializar um ponteiro para o primeiro elemento de cada metade e, sucessivamente, escolher o menor dentre os elementos disponíveis
- ullet Este procedimento não pode ser feito *in-place*, gerando um custo de memória adicional O(N) ao algoritmo

12   37   45   60   89
------------------------

20	33	52	97
----	----	----	----

ſ			1		
Į					

1 k



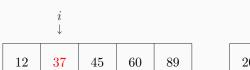
12				

k



12 20
-------

 $\uparrow k$ 





12	20	33						
----	----	----	--	--	--	--	--	--

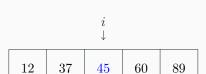
k





12	20 33	12	37					
----	-------	----	----	--	--	--	--	--

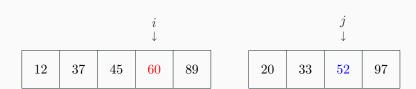
k





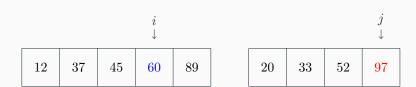
12	20	33	37	45				
----	----	----	----	----	--	--	--	--

 $\stackrel{\uparrow}{k}$ 



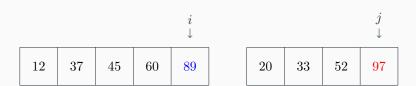
12	20	33	37	45	52			
----	----	----	----	----	----	--	--	--

 $\stackrel{\uparrow}{k}$ 



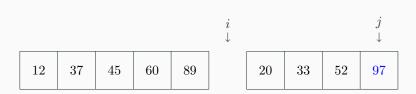
12   20   33   37   45   52   60
----------------------------------

 $\frac{1}{k}$ 



12   20   33   37   45   52   60   89			12	20	33	37	45	52	60	89	
---------------------------------------	--	--	----	----	----	----	----	----	----	----	--

 $\stackrel{\uparrow}{k}$ 



12	20	33	37	45	52	60	89	97
----	----	----	----	----	----	----	----	----

 $\stackrel{\uparrow}{k}$ 

#### Implementação da rotina de fusão

```
5 template<tvpename RandIt>
6 void merge(size_t N, RandIt first, RandIt middle, RandIt last)
7 {
     vector<typename iterator_traits<RandIt>::value_type> temp(N);
8
      auto it = first. it = middle:
9
     auto k = 0;
10
      while (it != middle and jt != last) {
          temp[k++] = min(*it, *jt);
          temp[k - 1] == *it ? ++it : ++it:
14
16
     while (it != middle)
          temp[k++] = *it++:
18
      while (it != last)
20
          temp[k++] = *it++:
      for (const auto& elem : temp)
          *first++ = elem:
24
25 }
```

89	60	12	45	37	52	33	97	20	
----	----	----	----	----	----	----	----	----	--

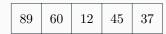
89   60   12   45	37   52	33 97	20
-------------------	---------	-------	----

89	60	12	45	37
----	----	----	----	----

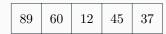
89	60	12	45	37	52	33	97	20	
----	----	----	----	----	----	----	----	----	--

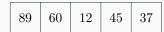
89	60	12	45	37
----	----	----	----	----

89	60 12	45	37	52	33	97	20	
----	-------	----	----	----	----	----	----	--









89	60 12	45	37	52	33	97	20	
----	-------	----	----	----	----	----	----	--



89	60	12	45	37	52	33	97	20	
----	----	----	----	----	----	----	----	----	--

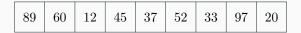




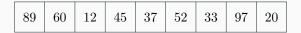


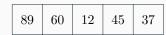
89	60	12	45	37	52	33	97	20	
----	----	----	----	----	----	----	----	----	--

89	60	12	45	37
----	----	----	----	----







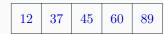








89	60	12	45	37	52	33	97	20
----	----	----	----	----	----	----	----	----



37 45

89 60 12 45	37   52	33 97	20
-------------	---------	-------	----

	12	37	45	60	89
--	----	----	----	----	----

12   01   10   00   00	12	37	45	60	89
------------------------	----	----	----	----	----

52	33	97	20
----	----	----	----

89 60 12 45 37 52 33 8	20
------------------------	----

12	37	45	60	89
----	----	----	----	----

89	60	12	45	37	52	33	97	20	
----	----	----	----	----	----	----	----	----	--

12	37	45	60	89
----	----	----	----	----

52 | 33

52 33

12	37	45	60	89
----	----	----	----	----

12   37	45	60	89
---------	----	----	----

52	33	97	20
----	----	----	----

33 | 52

89	60	12	45	37	52	33	97	20	
----	----	----	----	----	----	----	----	----	--

12	37	45	60	89
----	----	----	----	----





	12	37	45	60	89
--	----	----	----	----	----



12	37	45	60	89
----	----	----	----	----

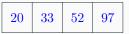




12 37	45	60	89
-------	----	----	----



12	37	45	60	89
----	----	----	----	----



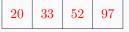
33 | 52

12 37	45	60	89
-------	----	----	----

20	33	52	97
----	----	----	----

12	20	33	37	45	52	60	89	97
----	----	----	----	----	----	----	----	----

12	37	45	60	89
----	----	----	----	----



12	20	33	37	45	52	60	89	97
----	----	----	----	----	----	----	----	----

#### Implementação do mergesort

```
26
27 template<typename RandomAccessIterator>
28 void mergesort(RandomAccessIterator first, RandomAccessIterator last)
29 {
      auto N = last - first;
30
      if (N == 1)
          return;
34
      auto middle = first + (N + 1)/2;
35
36
      mergesort(first, middle);
      mergesort(middle, last);
38
39
      merge(N, first, middle, last);
40
41 }
42
```

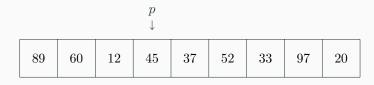


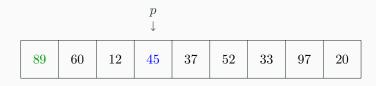
#### Motivação

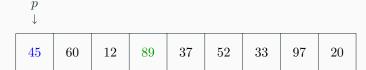
- Embora o MergeSort seja um algoritmo que atinja a limite inferior  $O(N\log N)$  para algoritmos de ordenação baseados em comparações, ele demanda uma memória adicional O(N), não sendo portando um algoritmo in-place
- A ideia do QuickSort é aproveita a ideia da divisão do vetor em subvetores menores, como é feito no MergeSort
- Contudo, a ideia é que o algoritmo seja in-place
- Assim, a divisão do vetor não será posicional, mas sim baseada no valor de um elemento escolhido arbitrariamente, denominado pivô
- O pivô permite um rearranjo dos elementos usando a própria memória do vetor, tornando o algoritmo in-place
- Embora o QuickSort tenha complexidade média  $O(N\log N)$ , no pior caso ele pode se degenerar para  $O(N^2)$

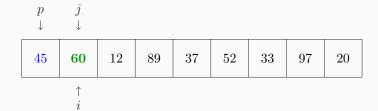
#### **Pivoteamento**

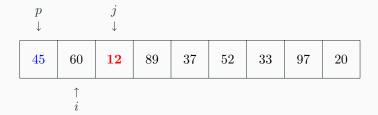
- ullet Pivoteamento é o processo de reposicionamento dos elementos do vetor de acordo com o valor x do elemento pivô que ocupa o índice p
- Ao final do pivoteamento, todos elementos com valores menores que x estarão à esquerda do pivô, e os demais à direita
- O pivô já estará na posição correta em relação ao ordenamento global, de modo que o QuickSort pode prosseguir recursivamente nas duas partes separadas pelo pivô
- Para simplificar a rotina, no início do pivoteamento o pivô troca de posição com o primeiro elemento do vetor
- Ao final, o pivô se move para a posição adequada e esta posição é retornada
- Para evitar o pior caso, a escolha do pivô deve ser aleatória entre todos os índices possíveis

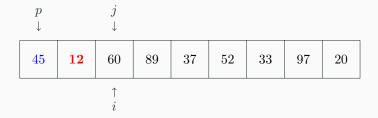


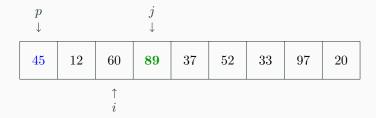


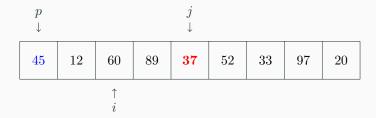


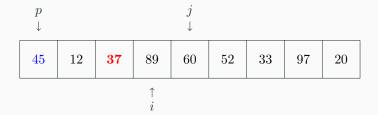


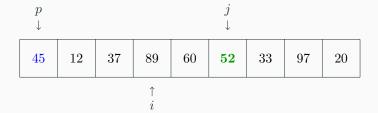


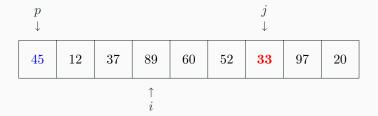


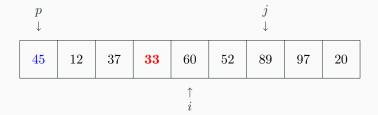


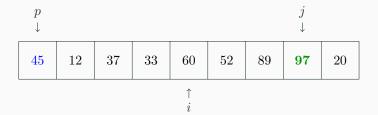


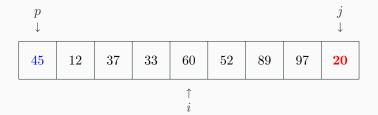


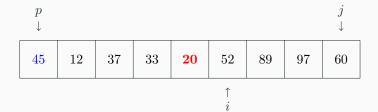


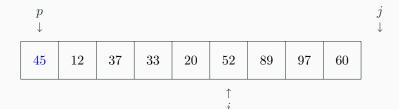


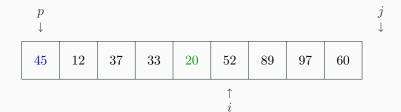


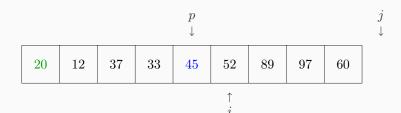












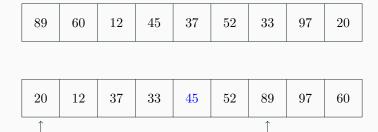
#### Implementação da rotina de pivoteamento

```
5 template<typename RandIt>
6 RandIt partitioning(RandIt first, RandIt last)
7 {
     auto N = last - first;
8
     RandIt p = first + (rand() % N); // slide: RandIt p = first + 3;
9
10
     swap(*first. *p):
     p = first;
12
     RandIt i = first + 1;
14
     for (RandIt j = first + 1; j < last; ++j)
15
          if (*i < *p)
16
              swap(*i, *i):
18
              ++i;
19
20
     swap(*p, *(--i));
22
      return i;
24
25 }
```

89	60	12	45	37	52	33	97	20
----	----	----	----	----	----	----	----	----

89	60	12	45	37	52	33	97	20
			$\uparrow$					

89	60	12	45	37	52	33	97	20
			$\uparrow p$					
20	12	37	33	45	52	89	97	60



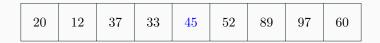
89	60	12	45	37	52	33	97	20
20	12	37	33	45	52	89	97	60
$\uparrow p$						$ \uparrow $ $p$		
12	20	37	33	45	60	52	89	97

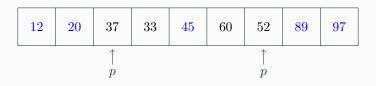
89	60	12	45	37	52	33	97	20	
----	----	----	----	----	----	----	----	----	--

20	)	12	37	33	45	52	89	97	60	
----	---	----	----	----	----	----	----	----	----	--

12	20	37	33	45	60	52	89	97
----	----	----	----	----	----	----	----	----









p

p

89	) (	60	12	45	37	52	33	97	20	
----	-----	----	----	----	----	----	----	----	----	--

20	12 37	12 37 33 4	52 89	97	60
----	-------	------------	-------	----	----

12	20	37	33	45	60	52	89	97
----	----	----	----	----	----	----	----	----

|--|

#### Implementação do quicksort

```
27 template<typename RandomAccessIterator>
28 void quicksort(RandomAccessIterator first, RandomAccessIterator last)
29 {
30     auto p = partitioning(first, last);
31     if (p - first > 1)
32         quicksort(first, p);
34         if (last - p - 1 > 1)
36               quicksort(p + 1, last);
37 }
```

#### Referências

- 1. **DROZDEK**, Adam. *Algoritmos e Estruturas de Dados em C++*, 2002.
- 2. **KERNIGHAN**, Bryan; **RITCHIE**, Dennis. *The C Programming Language*, 1978.
- 3. **ROUGHGARDEN**, Tim. Algorithms Illuminated (Part 1): The Basics, LLC, 2018.
- 4. **STROUSTROUP**, Bjarne. *The C++ Programming Language*, 2013.