

Laboratório 05 - Quicksort e seu pivô Gabriel Evangelista Massara



Gabriel Evangelista Massara

Para a realização dessa atividade, executei 10 vezes o mesmo algoritmo com a mesma quantidade de elementos no array, para poder extrair a média do tempo de execução.

Outra consideração importante, é que utilizei a base dos algoritmos de ordenação presentes no github de AEDS 2, utilizando classes para facilitar o desenvolvimento como o Geracao.java, MylO.java, etc. Segue o link do repositório contend o código utilizado: https://github.com/GabrielMassara/Analise-QuickSort.git

Vou apresentar 5 tabelas para cada algoritmo, cada uma evidencia o tempo de execução gasto para um número **n** de elementos. Em cada tabela, foram feitos 10 testes, para ter uma amostra de dados maior, aumentando a precisão do estudo.

As tabelas foram divididas da seguinte maneira:

- 1- 10 execuções com 100 elementos.
- 2-10 execuções com 1.000 elementos.
- 3- 10 execuções com 10.000 elementos.
- 4- 10 execuções com 100.000 elementos.
- 5- 10 execuções com 1.000.000 elementos.

Ao final de cada conjunto é apresentado uma média dos resultados obtidos.

Gabriel Evangelista Massara

1. Pivô sendo o primeiro elemento

```
private void quickSortFirstPivot(int esq, int dir)
   int i = esq, j = dir;
   int pivo = array[esq];
   while (i \leftarrow j) {
      while (array[i] < pivo)
         i++;
      while (array[j] > pivo)
         j--;
      if (i \leftarrow j) {
         swap(i, j);
         i++;
         j--;
   if (esq ⟨ j)
      quickSortFirstPivot(esq, j);
   if (i < dir)
      quickSortFirstPivot(i, dir);
```

(Algoritmo utilizado)



Gabriel Evangelista Massara

1. Pivô sendo o primeiro elemento - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA	100 ELEMENTOS:	0,000000

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,000000
2	1.000	0,001000
3	1.000	0,001000
4	1.000	0,000000
5	1.000	0,001000
6	1.000	0,000000
7	1.000	0,000000
8	1.000	0,000000
9	1.000	0,001000
10	1.000	0,000000
MÉDIA PARA :	1.000 ELEMENTOS:	0,000400



Gabriel Evangelista Massara

1. Pivô sendo o primeiro elemento - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,001000
2	10.000	0,001000
3	10.000	0,001000
4	10.000	0,000000
5	10.000	0,001000
6	10.000	0,000000
7	10.000	0,000000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,000000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA	10.000 ELEMENTOS:	0,000600

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100.000	0,009000
2	100.000	0,009000
3	100.000	0,008000
4	100.000	0,008000
5	100.000	0,008000
6	100.000	0,007000
7	100.000	0,010000
8	100.000	0,010000
9	100.000	0,011000
10	100.000	0,010000
MÉDIA PARA	100.000 ELEMENTOS:	0,009000



Gabriel Evangelista Massara

1. Pivô sendo o primeiro elemento - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000.000	0,099000
2	1.000.000	0,079000
3	1.000.000	0,078000
4	1.000.000	0,079000
5	1.000.000	0,087000
6	1.000.000	0,081000
7	1.000.000	0,079000
8	1.000.000	0,080000
9	1.000.000	0,101000
10	1.000.000	0,090000
MÉDIA PARA :	1.000.000 ELEMENTOS:	0,085300

resumo geral		
Total de testes executados	:	50
Tipo de array testado	:	ALEATÓRIO
Tamanhos de arrays testados	:	5
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,019060



Gabriel Evangelista Massara

1. Pivô sendo o primeiro elemento - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA	100 ELEMENTOS:	0,000000

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,000000
2	1.000	0,000000
3	1.000	0,000000
4	1.000	0,001000
5	1.000	0,000000
6	1.000	0,000000
7	1.000	0,000000
8	1.000	0,000000
9	1.000	0,000000
10	1.000	0,000000
MÉDIA PARA :	1.000 ELEMENTOS:	0,000100



Gabriel Evangelista Massara

1. Pivô sendo o primeiro elemento - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,001000
2	10.000	0,000000
3	10.000	0,000000
4	10.000	0,000000
5	10.000	0,000000
6	10.000	0,000000
7	10.000	0,000000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,000000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA :	10.000 ELEMENTOS:	0,000300

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100.000	0,005000
2	100.000	0,005000
3	100.000	0,006000
4	100.000	0,005000
5	100.000	0,005000
6	100.000	0,007000
7	100.000	0,005000
8	100.000	0,006000
9	100.000	0,005000
10	100.000	0,005000
MÉDIA PARA	100.000 ELEMENTOS:	0,005400



Gabriel Evangelista Massara

1. Pivô sendo o primeiro elemento - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000.000	0,041000
2	1.000.000	0,042000
3	1.000.000	0,043000
4	1.000.000	0,043000
5	1.000.000	0,046000
6	1.000.000	0,058000
7	1.000.000	0,041000
8	1.000.000	0,040000
9	1.000.000	0,051000
10	1.000.000	0,053000
MÉDIA PARA :	1.000.000 ELEMENTOS:	0,045800

resumo geral		
Total de testes executados	:	50
Tipo de array testado	:	QUASE ORDENADO
Tamanhos de arrays testados	:	5
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,010320



Gabriel Evangelista Massara

1. Pivô sendo o primeiro elemento - Array ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS: 0,000000		

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	1.000	0,000000	
2	1.000	0,000000	
3	1.000	0,001000	
4	1.000	0,000000	
5	1.000	0,001000	
6	1.000	0,000000	
7	1.000	0,000000	
8	1.000	0,000000	
9	1.000	0,000000	
10	1.000	0,001000	
MÉDIA PARA :	MÉDIA PARA 1.000 ELEMENTOS: 0,000300		



Gabriel Evangelista Massara

1. Pivô sendo o primeiro elemento - Array ordenado

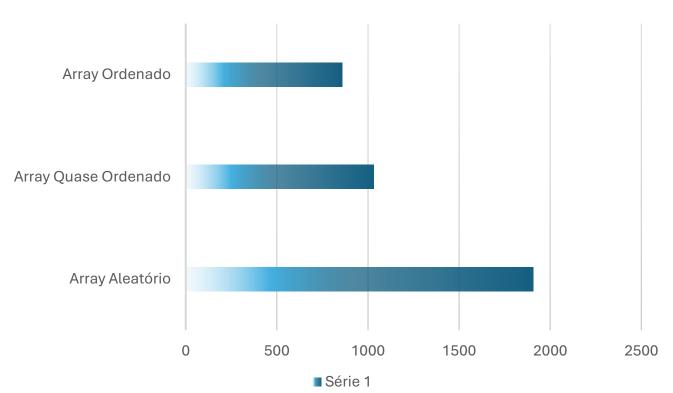
Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,035000
2	10.000	0,025000
3	10.000	0,026000
4	10.000	0,024000
5	10.000	0,020000
6	10.000	0,029000
7	10.000	0,031000
8	10.000	0,022000
9	10.000	0,022000
10	10.000	0,021000
MÉDIA PARA 10.000 ELEMENTOS: 0,025500		

resumo geral		
Total de testes executados	:	30
Tipo de array testado	:	ORDENADO
Tamanhos de arrays testados	:	3
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,008600

Quando o array já está ordenado, o quick sort cai no pior caso ($O(n^2)$), portanto não consegui fazer as duas execucões finais para 100.000 e 1.000.000 de elementos.

1. Pivô sendo o primeiro elemento

TEMPO DE EXECUÇÃO X100.000



LEMBRANDO QUE O NÚMERO DE EXECUCÕES PARA O ARRAY ORDENADO É MENOR

Gabriel Evangelista Massara

2. Pivô sendo o último elemento

```
private void quickSortLastPivot(int esq, int dir)
   int i = esq, j = dir;
   int pivo = array[dir];
   while (i \leftarrow j) {
      while (array[i] < pivo)
         i++;
      while (array[j] > pivo)
         j--;
      if (i \leftarrow j) {
         swap(i, j);
         i++;
         j--;
   if (esq < j)
      quickSortLastPivot(esq, j);
   if (i < dir)
      quickSortLastPivot(i, dir);
```

(Algoritmo utilizado)



Gabriel Evangelista Massara

2. Pivô sendo o último elemento - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS: 0,000000		0,000000

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,000000
2	1.000	0,000000
3	1.000	0,001000
4	1.000	0,001000
5	1.000	0,000000
6	1.000	0,000000
7	1.000	0,000000
8	1.000	0,001000
9	1.000	0,000000
10	1.000	0,000000
MÉDIA PARA :	MÉDIA PARA 1.000 ELEMENTOS: 0,000300	



Gabriel Evangelista Massara

2. Pivô sendo o último elemento - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,001000
2	10.000	0,000000
3	10.000	0,000000
4	10.000	0,000000
5	10.000	0,000000
6	10.000	0,000000
7	10.000	0,001000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,001000
10	10.000	0,000000
MÉDIA PARA	10.000 ELEMENTOS:	0,000400

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100.000	0,012000
2	100.000	0,010000
3	100.000	0,010000
4	100.000	0,010000
5	100.000	0,014000
6	100.000	0,014000
7	100.000	0,013000
8	100.000	0,011000
9	100.000	0,009000
10	100.000	0,008000
MÉDIA PARA 100.000 ELEMENTOS: 0,011100		



Gabriel Evangelista Massara

2. Pivô sendo o último elemento - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000.000	0,099000
2	1.000.000	0,123000
3	1.000.000	0,158000
4	1.000.000	0,088000
5	1.000.000	0,127000
6	1.000.000	0,110000
7	1.000.000	0,079000
8	1.000.000	0,093000
9	1.000.000	0,078000
10	1.000.000	0,081000
MÉDIA PARA 1.000.000 ELEMENTOS: 0,103600		

resumo geral		
Total de testes executados	:	50
Tipo de array testado Tamanhos de arrays testados	:	ALEATÓRIO
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,022580



Gabriel Evangelista Massara

2. Pivô sendo o último elemento - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS:		0,000000

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,000000
2	1.000	0,000000
3	1.000	0,000000
4	1.000	0,001000
5	1.000	0,000000
6	1.000	0,000000
7	1.000	0,000000
8	1.000	0,000000
9	1.000	0,000000
10	1.000	0,001000
MÉDIA PARA 1	1.000 ELEMENTOS:	0,000200



Gabriel Evangelista Massara

2. Pivô sendo o último elemento - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,000000
2	10.000	0,001000
3	10.000	0,000000
4	10.000	0,001000
5	10.000	0,000000
6	10.000	0,000000
7	10.000	0,001000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,001000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA 10.000 ELEMENTOS: 0,000		0,000600

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100.000	0,007000
2	100.000	0,005000
3	100.000	0,006000
4	100.000	0,006000
5	100.000	0,008000
6	100.000	0,006000
7	100.000	0,005000
8	100.000	0,004000
9	100.000	0,004000
10	100.000	0,006000
MÉDIA PARA 100.000 ELEMENTOS:		0,005700



Gabriel Evangelista Massara

2. Pivô sendo o último elemento - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000.000	0,050000
2	1.000.000	0,044000
3	1.000.000	0,051000
4	1.000.000	0,048000
5	1.000.000	0,048000
6	1.000.000	0,051000
7	1.000.000	0,047000
8	1.000.000	0,041000
9	1.000.000	0,043000
10	1.000.000	0,041000
MÉDIA PARA 1.000.000 ELEMENTOS: 0,046400		

resumo geral		
Total de testes executados	:	50
Tipo de array testado Tamanhos de arrays testados	:	QUASE ORDENADO
Repetições por configuração	- :	10
Média geral de execução (s)	:	0,010580



Gabriel Evangelista Massara

2. Pivô sendo o último elemento - Array ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,001000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS:		0,000100

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,000000
2	1.000	0,001000
3	1.000	0,001000
4	1.000	0,000000
5	1.000	0,001000
6	1.000	0,001000
7	1.000	0,001000
8	1.000	0,000000
9	1.000	0,001000
10	1.000	0,001000
MÉDIA PARA 1.000 ELEMENTOS: 0,000700		



Gabriel Evangelista Massara

2. Pivô sendo o último elemento - Array ordenado

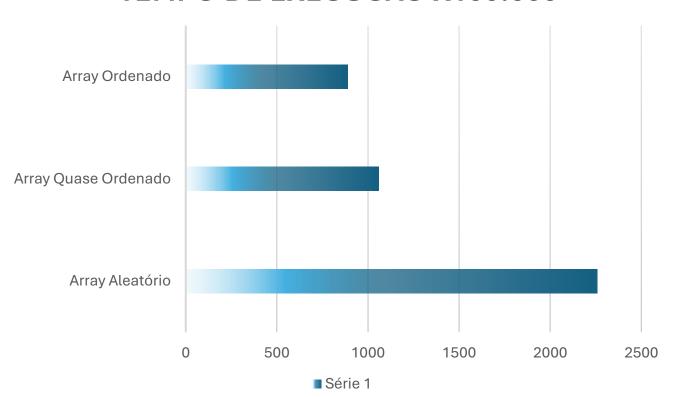
Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,029000
2	10.000	0,022000
3	10.000	0,027000
4	10.000	0,028000
5	10.000	0,027000
6	10.000	0,024000
7	10.000	0,027000
8	10.000	0,026000
9	10.000	0,026000
10	10.000	0,023000
MÉDIA PARA :	10.000 ELEMENTOS:	0,025900

resumo geral		
Total de testes executados	:	30
Tipo de array testado	:	ORDENADO
Tamanhos de arrays testados	:	3
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,008900

Quando o array já está ordenado, o quick sort cai no pior caso ($O(n^2)$), portanto não consegui fazer as duas execuções finais para 100.000 e 1.000.000 de elementos.

2. Pivô sendo o último elemento

TEMPO DE EXECUÇÃO X100.000



LEMBRANDO QUE O NÚMERO DE EXECUCÕES PARA O ARRAY ORDENADO É MENOR

Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório

```
private void quickSortRandomPivot(int esq, int dir) {
  int i = esq, j = dir;
  // NUMERO ALEATORIO ENTRE ESQUERDA E DIREITA
  int numeroAleatorio = esq + (int) (Math.random() * (dir - esq + 1));
  int pivo = array[numeroAleatorio];
  while (i <= j) {
     while (array[i] < pivo)
         i++;
     while (array[j] > pivo)
        j--;
      if (i \le j) {
        swap(i, j);
        i++;
         j--;
  if (esq < j)
     quickSortRandomPivot(esq, j);
   if (i < dir)
     quickSortRandomPivot(i, dir);
```

(Algoritmo utilizado)



Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório- Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA :	MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS: 0,000000	

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,002000
2	1.000	0,000000
3	1.000	0,001000
4	1.000	0,000000
5	1.000	0,000000
6	1.000	0,000000
7	1.000	0,000000
8	1.000	0,001000
9	1.000	0,000000
10	1.000	0,000000
MÉDIA PARA	1.000 ELEMENTOS:	0,000400



Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório- Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,001000
2	10.000	0,001000
3	10.000	0,001000
4	10.000	0,001000
5	10.000	0,001000
6	10.000	0,001000
7	10.000	0,001000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,002000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA 10.000 ELEMENTOS: 0,001100		

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	100.000	0,010000	
2	100.000	0,009000	
3	100.000	0,021000	
4	100.000	0,025000	
5	100.000	0,020000	
6	100.000	0,011000	
7	100.000	0,008000	
8	100.000	0,017000	
9	100.000	0,018000	
10	100.000	0,016000	
MÉDIA PARA :	MÉDIA PARA 100.000 ELEMENTOS: 0,015500		



Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório- Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000.000	0,142000
2	1.000.000	0,108000
3	1.000.000	0,100000
4	1.000.000	0,122000
5	1.000.000	0,132000
6	1.000.000	0,112000
7	1.000.000	0,123000
8	1.000.000	0,100000
9	1.000.000	0,098000
10	1.000.000	0,109000
MÉDIA PARA	1.000.000 ELEMENTOS:	0,114600

resumo geral		
Total de testes executados Tipo de array testado	:	50 ALEATÓRIO
Tamanhos de arrays testados	:	5
Repetições por configuração Média geral de execução (s)	:	0,026320



Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório- Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA :	L00 ELEMENTOS:	0,000000

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,000000
2	1.000	0,000000
3	1.000	0,000000
4	1.000	0,001000
5	1.000	0,000000
6	1.000	0,000000
7	1.000	0,000000
8	1.000	0,000000
9	1.000	0,000000
10	1.000	0,000000
MÉDIA PARA	1.000 ELEMENTOS:	0,000100



Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório- Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,000000
2	10.000	0,001000
3	10.000	0,000000
4	10.000	0,001000
5	10.000	0,001000
6	10.000	0,001000
7	10.000	0,001000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,000000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA	10.000 ELEMENTOS:	0,000700

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100.000	0,007000
2	100.000	0,008000
3	100.000	0,009000
4	100.000	0,007000
5	100.000	0,006000
6	100.000	0,006000
7	100.000	0,006000
8	100.000	0,005000
9	100.000	0,005000
10	100.000	0,005000
MÉDIA PARA	100.000 ELEMENTOS:	0,006400



Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório- Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000.000	0,070000
2	1.000.000	0,049000
3	1.000.000	0,051000
4	1.000.000	0,051000
5	1.000.000	0,051000
6	1.000.000	0,049000
7	1.000.000	0,050000
8	1.000.000	0,050000
9	1.000.000	0,049000
10	1.000.000	0,088000
MÉDIA PARA	1.000.000 ELEMENTOS:	0,055800

resumo geral		
Total de testes executados	:	50
Tipo de array testado	:	Quase ordenado
Tamanhos de arrays testados	:	5
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,012640



Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório- Array ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA	100 ELEMENTOS:	0,000000

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,000000
2	1.000	0,001000
3	1.000	0,000000
4	1.000	0,000000
5	1.000	0,001000
6	1.000	0,000000
7	1.000	0,000000
8	1.000	0,001000
9	1.000	0,000000
10	1.000	0,000000
MÉDIA PARA	1.000 ELEMENTOS:	0,000300



Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório- Array ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,001000
2	10.000	0,001000
3	10.000	0,001000
4	10.000	0,000000
5	10.000	0,000000
6	10.000	0,000000
7	10.000	0,000000
8	10.000	0,000000
9	10.000	0,000000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA	10.000 ELEMENTOS:	0,000400

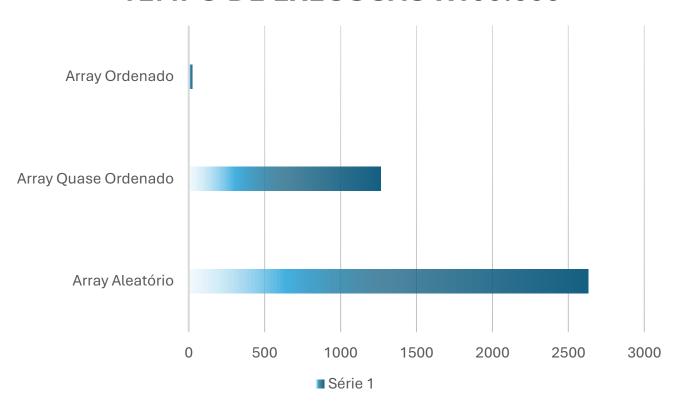
resumo geral		
Total de testes executados	:	30
Tipo de array testado	:	ORDENADO
Tamanhos de arrays testados	:	3
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,000233

Observação importante: Com esse algoritmo, escolhendo um número aleatório, consegui rodar o sort para todos os 5 casos de **n**, no entanto, não os colocarei aqui para que as comparações finais não fiquem despadronizadas.

Gabriel Evangelista Massara

3. Pivô sendo número aleatório

TEMPO DE EXECUÇÃO X100.000



LEMBRANDO QUE O NÚMERO DE EXECUCÕES PARA O ARRAY ORDENADO É MENOR

Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3

```
private void guickSortMediaOfThree(int esq, int dir) {
   int i = esq, j = dir;
   int pivo = medianOfThree(array[esq], array[(esq + dir) / 2], array[dir]);
   while (i <= j) {
      while (array[i] < pivo)
         i++;
      while (array[j] > pivo)
         j--;
      if (i <= j) {
         swap(i, j);
         i++;
         j--;
   if (esq < j)
      quickSortMediaOfThree(esq, j);
   if (i < dir)
      quickSortMediaOfThree(i, dir);
```

(Algoritmo utilizado)



Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3 - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA :	100 ELEMENTOS:	0,000000

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,000000
2	1.000	0,000000
3	1.000	0,001000
4	1.000	0,001000
5	1.000	0,001000
6	1.000	0,000000
7	1.000	0,000000
8	1.000	0,000000
9	1.000	0,000000
10	1.000	0,000000
MÉDIA PARA 1.000 ELEMENTOS:		0,000300



Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3 - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,001000
2	10.000	0,002000
3	10.000	0,001000
4	10.000	0,001000
5	10.000	0,001000
6	10.000	0,001000
7	10.000	0,001000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,001000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA :	10.000 ELEMENTOS:	0,001100

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100.000	0,010000
2	100.000	0,010000
3	100.000	0,010000
4	100.000	0,007000
5	100.000	0,008000
6	100.000	0,010000
7	100.000	0,010000
8	100.000	0,011000
9	100.000	0,011000
10	100.000	0,012000
MÉDIA PARA 100.000 ELEMENTOS:		0,009900



Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3 - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000.000	0,082000
2	1.000.000	0,105000
3	1.000.000	0,096000
4	1.000.000	0,108000
5	1.000.000	0,102000
6	1.000.000	0,097000
7	1.000.000	0,093000
8	1.000.000	0,081000
9	1.000.000	0,093000
10	1.000.000	0,089000
MÉDIA PARA :	1.000.000 ELEMENTOS:	0,094600

50 ALEATÓRIO
ALEATORIO 5
10 0,021120



Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3 - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,001000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS: 0,000100		

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	1.000	0,000000	
2	1.000	0,000000	
3	1.000	0,000000	
4	1.000	0,000000	
5	1.000	0,000000	
6	1.000	0,000000	
7	1.000	0,000000	
8	1.000	0,000000	
9	1.000	0,000000	
10	1.000	0,000000	
MÉDIA PARA :	MÉDIA PARA 1.000 ELEMENTOS: 0,000000		



Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3 - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,001000
2	10.000	0,001000
3	10.000	0,001000
4	10.000	0,001000
5	10.000	0,000000
6	10.000	0,001000
7	10.000	0,001000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,001000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA 10.000 ELEMENTOS: 0,000900		

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	100.000	0,005000	
2	100.000	0,005000	
3	100.000	0,005000	
4	100.000	0,004000	
5	100.000	0,004000	
6	100.000	0,003000	
7	100.000	0,003000	
8	100.000	0,003000	
9	100.000	0,004000	
10	100.000	0,004000	
MÉDIA PARA	MÉDIA PARA 100.000 ELEMENTOS: 0,004000		



Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3 - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000.000	0,038000
2	1.000.000	0,032000
3	1.000.000	0,048000
4	1.000.000	0,038000
5	1.000.000	0,041000
6	1.000.000	0,043000
7	1.000.000	0,037000
8	1.000.000	0,038000
9	1.000.000	0,035000
10	1.000.000	0,039000
MÉDIA PARA 1.000.000 ELEMENTOS: 0,038900		

resumo geral		
Total de testes executados Tipo de array testado	:	50 Quase ordenado
Tamanhos de arrays testados	:	5
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,008780



Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3 - Array ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	100	0,000000	
2	100	0,000000	
3	100	0,000000	
4	100	0,000000	
5	100	0,000000	
6	100	0,000000	
7	100	0,000000	
8	100	0,000000	
9	100	0,000000	
10	100	0,000000	
MÉDIA PARA	MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS: 0,000000		

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	1.000	0,000000	
2	1.000	0,000000	
3	1.000	0,000000	
4	1.000	0,000000	
5	1.000	0,000000	
6	1.000	0,000000	
7	1.000	0,000000	
8	1.000	0,000000	
9	1.000	0,000000	
10	1.000	0,000000	
MÉDIA PARA :	MÉDIA PARA 1.000 ELEMENTOS: 0,000000		



Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3 - Array ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,000000
2	10.000	0,000000
3	10.000	0,000000
4	10.000	0,001000
5	10.000	0,000000
6	10.000	0,000000
7	10.000	0,001000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,000000
10	10.000	0,000000
MÉDIA PARA 10.000 ELEMENTOS: 0,000300		

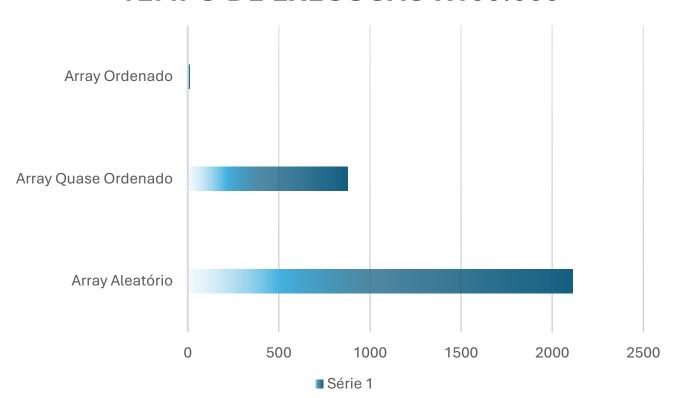
resumo geral		
Total de testes executados	:	30
Tipo de array testado	:	ORDENADO
Tamanhos de arrays testados	:	3
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,000100

Observação importante: Com esse algoritmo, escolhendo um número aleatório, consegui rodar o sort para todos os 5 casos de **n**, no entanto, não os colocarei aqui para que as comparações finais não fiquem despadronizadas.

Gabriel Evangelista Massara

4. Pivô sendo média de 3

TEMPO DE EXECUÇÃO X100.000



LEMBRANDO QUE O NÚMERO DE EXECUCÕES PARA O ARRAY ORDENADO É MENOR

Gabriel Evangelista Massara

5. Pivô sendo mediana de 3

```
private void quickSortMedianOfThree(int esq, int dir) {
   int i = esq, j = dir;
   int pivo = medianOfThree(array[esq], array[(esq + dir) / 2], array[dir]);
   while (i \leftarrow j) {
      while (array[i] < pivo)
         i++;
      while (array[j] > pivo)
         j--;
      if (i \leftarrow j) {
         swap(i, j);
         i++;
         j--;
   if (esq < j)
      quickSortMedianOfThree(esq, j);
   if (i < dir)
      quickSortMedianOfThree(i, dir);
private int medianOfThree(int a, int b, int c) {
   if ((a <= b \&\& b <= c) || (c <= b \&\& b <= a))
      return b;
   else if ((b <= a && a <= c) || (c <= a && a <= b))
      return a;
   else
      return c;
```

(Algoritmo utilizado)



Gabriel Evangelista Massara

5. Pivô sendo mediana de 3 - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS: 0,000000		

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	1.000	0,000000	
2	1.000	0,001000	
3	1.000	0,000000	
4	1.000	0,001000	
5	1.000	0,001000	
6	1.000	0,001000	
7	1.000	0,000000	
8	1.000	0,000000	
9	1.000	0,000000	
10	1.000	0,000000	
MÉDIA PARA :	MÉDIA PARA 1.000 ELEMENTOS: 0,000400		



Gabriel Evangelista Massara

5. Pivô sendo mediana de 3 - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,001000
2	10.000	0,000000
3	10.000	0,001000
4	10.000	0,001000
5	10.000	0,001000
6	10.000	0,001000
7	10.000	0,001000
8	10.000	0,001000
9	10.000	0,001000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA 1	L0.000 ELEMENTOS:	0,000900

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	100.000	0,008000	
2	100.000	0,007000	
3	100.000	0,007000	
4	100.000	0,007000	
5	100.000	0,008000	
6	100.000	0,007000	
7	100.000	0,008000	
8	100.000	0,007000	
9	100.000	0,007000	
10	100.000	0,010000	
MÉDIA PARA	MÉDIA PARA 100.000 ELEMENTOS: 0,00760		



Gabriel Evangelista Massara

5. Pivô sendo mediana de 3 - Array aleatório

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000.000	0,125000
2	1.000.000	0,086000
3	1.000.000	0,080000
4	1.000.000	0,081000
5	1.000.000	0,085000
6	1.000.000	0,083000
7	1.000.000	0,082000
8	1.000.000	0,080000
9	1.000.000	0,084000
10	1.000.000	0,080000
MÉDIA PARA :	1.000.000 ELEMENTOS:	0,086600

resumo geral		
Total de testes executados	:	50
Tipo de array testado	:	ALEATÓRIO
Tamanhos de arrays testados	:	5
Repetições por configuração	:	10
Média geral de execução (s)	:	0,019100



Gabriel Evangelista Massara

5. Pivô sendo mediana de 3 - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS:		0,000000

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	1.000	0,000000	
2	1.000	0,000000	
3	1.000	0,000000	
4	1.000	0,000000	
5	1.000	0,000000	
6	1.000	0,000000	
7	1.000	0,000000	
8	1.000	0,000000	
9	1.000	0,000000	
10	1.000	0,000000	
MÉDIA PARA :	MÉDIA PARA 1.000 ELEMENTOS: 0,000000		



Gabriel Evangelista Massara

5. Pivô sendo mediana de 3 - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,000000
2	10.000	0,000000
3	10.000	0,001000
4	10.000	0,001000
5	10.000	0,000000
6	10.000	0,000000
7	10.000	0,000000
8	10.000	0,000000
9	10.000	0,000000
10	10.000	0,001000
MÉDIA PARA	0,000300	

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100.000	0,003000
2	100.000	0,004000
3	100.000	0,003000
4	100.000	0,004000
5	100.000	0,003000
6	100.000	0,005000
7	100.000	0,004000
8	100.000	0,004000
9	100.000	0,004000
10	100.000	0,005000
MÉDIA PARA	0,003900	



Gabriel Evangelista Massara

5. Pivô sendo mediana de 3 - Array quase ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)	
1	100.000	0,003000	
2	100.000	0,004000	
3	100.000	0,003000	
4	100.000	0,004000	
5	100.000	0,003000	
6	100.000	0,005000	
7	100.000	0,004000	
8	100.000	0,004000	
9	100.000	0,004000	
10	100.000	0,005000	
MÉDIA PARA	MÉDIA PARA 100.000 ELEMENTOS: 0,003900		

resumo geral		
Total de testes executados Tipo de array testado Tamanhos de arrays testados Repetições por configuração Média geral de execução (s)	:	50 QUASE ORDENADO 5 10 0,007780



Gabriel Evangelista Massara

5. Pivô sendo mediana de 3 - Array ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	100	0,000000
2	100	0,000000
3	100	0,000000
4	100	0,000000
5	100	0,000000
6	100	0,000000
7	100	0,000000
8	100	0,000000
9	100	0,000000
10	100	0,000000
MÉDIA PARA 100 ELEMENTOS:		0,000000

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	1.000	0,000000
2	1.000	0,000000
3	1.000	0,000000
4	1.000	0,001000
5	1.000	0,000000
6	1.000	0,000000
7	1.000	0,000000
8	1.000	0,000000
9	1.000	0,000000
10	1.000	0,000000
MÉDIA PARA	MÉDIA PARA 1.000 ELEMENTOS: 0,00010	



Gabriel Evangelista Massara

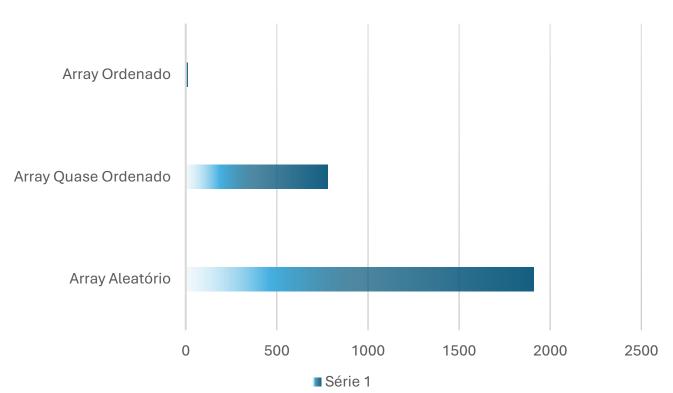
5. Pivô sendo mediana de 3 - Array ordenado

Repetição	Quantidade de elementos	Tempo execução (s)
1	10.000	0,000000
2	10.000	0,000000
3	10.000	0,001000
4	10.000	0,000000
5	10.000	0,000000
6	10.000	0,001000
7	10.000	0,000000
8	10.000	0,000000
9	10.000	0,000000
10	10.000	0,000000
MÉDIA PARA	10.000 ELEMENTOS:	0,000200

RESUMO GERAL				
Total de testes executados	:	30		
Tipo de array testado	:	ORDENADO		
Tamanhos de arrays testados	:	3		
Repetições por configuração	:	10		
Média geral de execução (s)	:	0,000100		

5. Pivô sendo mediana de 3

TEMPO DE EXECUÇÃO X100.000



LEMBRANDO QUE O NÚMERO DE EXECUCÕES PARA O ARRAY ORDENADO É MENOR

Gabriel Evangelista Massara

Análise Geral:

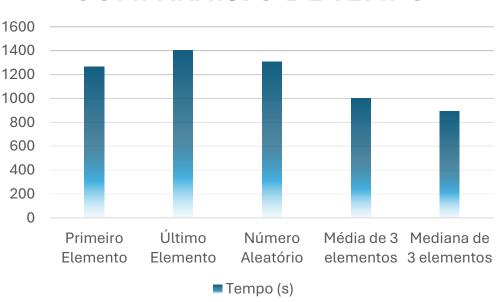
- 1- Vou realizar a média do tempo gasto pelos testes para cada algoritmo, considerando as 130 execuções para cada.
- Para o algoritmo com o Pivô sendo o primeiro elemento:
 MÉDIA = 0,01266 segundos.
- Para o algorítmo com o Pivô sendo o último elemento:
 MÉDIA = 0,01402 segundos.
- Para o algorítmo com o Pivô sendo número aleatório:
 MÉDIA = 0,0130643333 segundos.
- Para o algorítmo com o Pivô sendo média de 3 elementos:
 MÉDIA = 0,01 segundos.
- Para o algoritmo com o Pivô sendo mediana de 3 elementos:
 MÉDIA = 0,008933

2- Agora, vou multiplicar por 100.000 e ignorar a parte decimal restante para montar o gráfico de comparacão. Essa multiplicação será feita apenas para ficar mais visível graficamente.



Gabriel Evangelista Massara





3 - Análise do gráfico:

Observando o gráfico, é possível dizer que escolher o último elemento foi o algoritmo mais lento de todos, enquanto a média de 3 elementos e a mediana foram os mais eficientes.

Essa análise reflete o estudado em sala, pois quando pegamos o primeiro ou o último elemento, se o array estiver ordenado ou quase ordenado, ele cai ou tende a cair no pior caso do quicksort, o tornando muito mais lento com custo O(n^2).

Quando escolhido o algorítmo que realiza a média de 3 números, nos aproximamos da mediana real desse array, o que torna o quicksort mais eficiente. O mesmo vale para o algoritmo da mediana de 3 elementos, que trouxe resultados ainda mais satisfatórios.

Por fim, utilizar o número aleatório nos trouxe um resultado alto, mas acredito que seja variável e dependa da "sorte".