

Ordenação

Maria Julia Prado Lazaroto

¹PUCPR

Resumo. Hoje, exploraremos algoritmos de ordenação, como o bubblesort, mergesort e shellsort, compreendendo seu funcionamento e determinando qual deles se adapta melhor a cada situação. Analisaremos suas características, eficiência e aplicações específicas, aprofundando nosso conhecimento sobre essas técnicas de classificação.

1. BubbleSort

O bubblesort é um algoritmo de ordenação simples que percorre uma lista de elementos várias vezes, comparando pares adjacentes e trocando-os se estiverem fora de ordem. À medida que as iterações ocorrem, os elementos desordenados gradualmente se movem para suas posições corretas. Embora seja fácil de entender e implementar, o bubblesort é menos eficiente em comparação com outros algoritmos de ordenação, especialmente quando lidamos com conjuntos de dados grandes. Então, podemos concluir que ele é mais apropriado para listas menores.

| Bubble Sort | | | |
|-------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 0.0 | 476 | 2450 | 50 |
| 0.0 | 622 | 2450 | 50 |
| 0.0 | 656 | 2450 | 50 |
| 0.0 | 641 | 2450 | 50 |
| 0.0 | 574 | 2450 | 50 |
| Média | | | |
| 0.0 | 593 | 2450 | 50 |

| Bubble Sort | | | |
|-------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 2 | 61369 | 249500 | 500 |
| 2 | 60442 | 249500 | 500 |
| 2 | 61293 | 249500 | 500 |
| 2 | 60738 | 249500 | 500 |
| 2 | 63554 | 249500 | 500 |
| Média | | | |
| 2 | 61479 | 249500 | 500 |

| Bubble Sort | | | |
|-------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 5 | 250441 | 999000 | 1000 |
| 5 | 248491 | 999000 | 1000 |
| 5 | 250852 | 999000 | 1000 |
| 5 | 238113 | 999000 | 1000 |
| 5 | 249962 | 999000 | 1000 |
| Média | | | |
| 5 | 247571 | 999000 | 1000 |

| Bubble Sort | | | |
|-------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 27 | 6111950 | 24995000 | 5000 |
| 27 | 6154091 | 24995000 | 5000 |
| 27 | 6204304 | 24995000 | 5000 |
| 27 | 6236255 | 24995000 | 5000 |
| 27 | 6112106 | 24995000 | 5000 |
| Média | | | |
| 27 | 6163741 | 24995000 | 5000 |

| Bubble Sort | | | |
|-------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 114 | 24873580 | 99990000 | 10000 |
| 114 | 24798885 | 99990000 | 10000 |
| 114 | 24403396 | 99990000 | 10000 |
| 114 | 24700050 | 99990000 | 10000 |
| 114 | 24692554 | 99990000 | 10000 |
| Média | | | |
| 114 | 24693693 | 99990000 | 5000 |

2. MergeSort

O processo do MergeSort ocorre em 2 passos importantes, a divisão e intercalação. Na divisão, o vetor é dividido ao meio, e este processo é repetido recursivamente até ficarem os números individuais em cada um. Após a divisão, o mesmo começa a mesclar os itens, para criar sublistas maiores ordenadas, assim, este processo vai acontecendo até tudo ficar ordenado em uma só lista. O Mergesort sempre funciona bem, não importa se a lista está toda bagunçada ou já meio ordenada. Ele também mantém a ordem dos números iguais, então é um jeito "estável" de ordenar. A única desvantagem é que o Mergesort precisa de um pouco de espaço extra na memória para funcionar, o que pode ser um problema se você estiver ordenando uma lista consideravelmente grande. Mas, no geral, o Mergesort é um algoritmo de ordenação eficiente e estável que é adequado para a maioria das situações, especialmente quando a estabilidade da ordem é importante.

| Merge Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 0 | 64 | 222 | 50 |
| 0 | 67 | 226 | 50 |
| 0 | 65 | 221 | 50 |
| 0 | 66 | 223 | 50 |
| 0 | 69 | 231 | 50 |
| Média | | | |
| 0 | 331 | 224 | 50 |

| Merge Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 1 | 647 | 3841 | 500 |
| 1 | 648 | 3840 | 500 |
| 1 | 634 | 3854 | 500 |
| 1 | 649 | 3839 | 500 |
| 1 | 612 | 3876 | 500 |
| Média | | | |
| 1 | 638 | 3850 | 500 |

| Merge Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 2 | 1291 | 8685 | 1000 |
| 2 | 1262 | 8714 | 1000 |
| 2 | 1269 | 8707 | 1000 |
| 2 | 1299 | 8677 | 1000 |
| 2 | 1306 | 8670 | 1000 |
| Média | | | |
| 2 | 1285 | 8690 | 1000 |

| Merge Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 6 | 6700 | 55108 | 5000 |
| 6 | 6661 | 55147 | 5000 |
| 6 | 6663 | 55145 | 5000 |
| 6 | 6685 | 55123 | 5000 |
| 6 | 6650 | 55158 | 5000 |
| Média | | | |
| 6 | 6671 | 55136 | 5000 |

| Merge Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 13 | 13268 | 120348 | 10000 |
| 13 | 13367 | 120249 | 10000 |
| 13 | 13289 | 120327 | 10000 |
| 13 | 13342 | 120274 | 10000 |
| 13 | 13369 | 120247 | 10000 |
| Média | | | |
| 13 | 13327 | 120289 | 10000 |

3. ShellSort

Primeiro, escolhemos um número que vai determinar o tamanho dos pedaços. Em seguida, dividimos a lista em pedaços usando esse número e organizamos cada pedaço separadamente usando o método de inserção. Depois, reduzimos o número, e fazemos tudo de novo. Os pedaços ficam menores, então a organização fica mais fácil. O algoritmo continua a reduzir o tamanho do intervalo e a ordenar as sublistas até que o intervalo se torne 1. Quando o intervalo é igual a 1, o Shell Sort funciona como um algoritmo de inserção padrão. O Shell Sort é uma ótima opção para organizar arrays desordenados, especialmente quando o mesmo é grande. É mais rápido do que o método de inserção puro. No entanto, escolher os tamanhos dos pedaços certos é importante para obter o melhor desempenho.

| Shell Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 0 | 193 | 193 | 50 |
| 0 | 170 | 170 | 50 |
| 0 | 174 | 174 | 50 |
| 0 | 173 | 173 | 50 |
| 0 | 179 | 179 | 50 |
| Média | | | |
| 0 | 177 | 177 | 50 |

| Shell Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 0 | 13148 | 13148 | 500 |
| 0 | 13556 | 13556 | 500 |
| 0 | 13773 | 13773 | 500 |
| 0 | 14240 | 14240 | 500 |
| 0 | 13601 | 13601 | 500 |
| Média | | | |
| 0 | 13663 | 13663 | 500 |

| Shell Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 1 | 51886 | 51886 | 1000 |
| 1 | 55952 | 55952 | 1000 |
| 1 | 53254 | 53254 | 1000 |
| 1 | 50806 | 50806 | 1000 |
| 1 | 52047 | 52047 | 1000 |
| Média | | | |
| 1 | 52789 | 52789 | 1000 |

| Shell Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 1 | 1267284 | 1267284 | 5000 |
| 1 | 1265174 | 1265174 | 5000 |
| 1 | 1269777 | 1269777 | 5000 |
| 1 | 1304867 | 1304867 | 5000 |
| 1 | 1274218 | 1274218 | 5000 |
| Média | | | |
| 1 | 1276264 | 1276264 | 5000 |

| Shell Sort | | | |
|------------|------------------|-----------|-------------------------|
| Tempo | Número de Trocas | Iterações | Quantidade de Elementos |
| 1 | 5026007 | 5026007 | 10000 |
| 1 | 5035487 | 5035487 | 10000 |
| 1 | 5030121 | 5030121 | 10000 |
| 1 | 5056916 | 5056916 | 10000 |
| 1 | 5023990 | 5023990 | 10000 |
| Média | | | |
| 1 | 5034504 | 5034504 | 10000 |

4. Conclusão

A escolha entre esses algoritmos depende do tamanho do conjunto de dados, da estabilidade, do espaço disponível e do desempenho desejado. O BubbleSort é o menos eficiente, o MergeSort é altamente eficiente em grandes conjuntos de dados, e o ShellSort é uma escolha intermediária que pode ser eficaz em muitos cenários. Em resumo, a escolha do algoritmo de ordenação deve ser baseada nas características específicas do problema que você está enfrentando. É importante considerar o tamanho do conjunto de dados, a estabilidade, o espaço disponível e o desempenho desejado ao selecionar o algoritmo apropriado. Cada algoritmo tem suas próprias vantagens e desvantagens, e a escolha correta pode fazer uma grande diferença no desempenho de um programa ou sistema.