Matheus (Fynnas)
Lucca(Simone)
Drayan(Princesinha)
Milena(Melisah)

Ordenação Relatório

Brasil
2007 (16 anos)

Matheus (Fynnas)
Lucca(Simone)
Drayan(Princesinha)
Milena(Melisah)

Ordenação Relatório

Relatório referente à análise de algoritmos de ordenação em Java.

Pontifícia Universidade Católica do Paraná - PUCPR Ciência da Computação

> Brasil 2007 (16 anos)

1 Introdução

Implementação de algoritmos dde ordenação. Comparando e analisando seu desempenho com vetores de inteiros com 100,500,1000 e 5000 e 10.000 elementos para a matéria de Resolução de Problemas Estruturados em Computação.

2 Implementação

2.1 Insert Sort (Chārù Sort)

Percorre a lista da esquerda para a direita, inserindo cada elemento na posição correta, de acordo com o valor.

2.2 Selection Sort (A-Selecao-Sort)

Encontra o menor elemento na lista e o coloca na primeira posição, repetindo o processo para o restante da lista.

2.3 BubbleSort (AwaSort)

Compara pares de elementos adjacentes e os troca se estiverem fora de ordem, repetindo esse processo até que a lista esteja ordenada.

2.4 Merge Sort (MergianaSort)

Divide a lista em partes menores, ordena cada parte e depois mescla as partes ordenadas para obter a lista final ordenada.

```
private static void Mergeh(int[] arary, int Mais_Pra_kah, int Meiukah, int Mais_Pra_lah, int[] Contages) { // junta os mocco
    int arara1 = Meiukah - Mais_Pra_kah + 1; // vê uma metade
    int arara2 = Mais_Pra_lah - Meiukah; // vê a outra metade
    int[] ararayDum = new int[arara1]; // cria os array de um e outro
    int[] ararayDotro = new int[arara2];
    \underline{\text{for}} (int \underline{\mathbf{i}} = 0; \underline{\mathbf{i}} < araral; \underline{\mathbf{i}}++) { // add nos bff
         ararayDum[i] = arary[Mais_Pra_kah + i];
     for (int <u>j</u> = 0; <u>j</u> < arara2; <u>j</u>++) {
         ararayDotro[j] = arary[Meiukah + 1 + j];
    int \underline{\mathsf{Comp1}} = \emptyset, \underline{\mathsf{Comp2}} = \emptyset;
    int poze atual = Mais_Pra_kah;
    while (Comp1 < araral && Comp2 < arara2) {
         Contages[1]++;
         if (ararayDum[Comp1] <= ararayDotro[Comp2]) {</pre>
              arary[poze atual] = ararayDum[Comp1];
              <u>Comp1</u>++;
         } else {
              arary[poze atual] = ararayDotro[Comp2];
              Comp2++;
         poze atual++;
```

```
while (Comp1 < arara1) {
    arary[poze atual] = ararayDum[Comp1];
    Comp1++;
    poze atual++;
}

while (Comp2 < arara2) {
    arary[poze atual] = ararayDotro[Comp2];
    Comp2++;
    poze atual++;
}
}</pre>
```

2.5 Quick Sort (QuicksilverSort)

Divide a lista em torno de um elemento pivô, colocando elementos menores à esquerda e elementos maiores à direita. Repete o processo nas sublistas.

```
private static int particionah(int[] araray, int Menoh_doPedaco, int Maich_doPedaco, int[] Contages) {
    int Pivet = araray[Maioh_doPedaco];
    int \underline{i} = (Menoh\_doPedaco - 1);
    for (int j = Menoh_doPedaco; j < Maioh_doPedaco; j++) {
        Contages[1]++; // iteracao
        if (araray[j] < Pivet) {
            <u>i</u>++;
            Contages[0]++; // troca
            int Ichiji_teki = araray[i];
            araray[i] = araray[j];
            araray[j] = Ichiji_teki;
    Contages[0]++;
    int Ichiji teki = araray[i + 1];
    araray[<u>i</u> + 1] = araray[Maioh_doPedaco];
    araray[Maioh_doPedaco] = Ichiji_teki;
    return i + 1;
```

2.6 Shell Sort (ShelldoSort)

Parecido com o Insertion Sort, mas divide a lista em subgrupos menores e aplica o Insertion Sort a cada subgrupo.



2.7 Heap Sort (RipBoSort)

Transforma a lista em uma estrutura de monte e então remove repetidamente o elemento máximo (ou mínimo) do heap, obtendo uma lista ordenada.

```
3 usages 🚨 Matheus Gabriel Pereira Nogueira
public static void hepysort(int[] araray, int n, int i, int[] Contages) {
    int raize = i;
   int filho_da_esquerda = 2 * i + 1;
   int filho_da_direita = 2 * i + 2;
   Contages[1]++;
   if (filho_da_esquerda < n && araray[filho_da_esquerda] > araray[raize]) {
        raize = filho_da_esquerda;
    if (filho_da_direita < n && araray[filho_da_direita] > araray[raize]) {
        raize = filho_da_direita;
   if (<u>raize</u> != i) {
        int temp = araray[i];
        araray[i] = araray[raize];
        araray[raize] = temp;
        Contages[0]++;
        hepysort(araray, n, raize, Contages);
```

3 Análise de desempenho

* Tempo medido em nan<mark>os</mark>egundos (para melhor visu)*

| | Função | Tamanho | Tempo Médio |
|---------|----------|--|---|
| Insert | ion Sort | 50 500 1000 5000 10000 | 131222 1291788 3429218 16288035 42320910 |
| Select: | ion Sort | 50 500 1000 5000 10000 | 115530 1379584 4674113 23306086 97275656 |
| Bubble | Sort | 50 500 1000 5000 10000 | 130311 2256132 4818547 40545397 173920833 |
| Merge | Sort | 50 500 1000 5000 10000 | 116859 389012 1089986 2824618 2576106 |
| quick | Sort | 50 500 1000 5000 10000 | 169479 504692 357232 915490 1543254 |
| shell ! | Sort | 50 500 1000 5000 10000 | 79782 445393 936296 2603547 3048538 |
| heap | Sort | 50 500 1000 5000 10000 | 1897113 2068629 1995609 3053719 5475805 |



| + | + | ++ |
|-------------------|--------------|-------------------------|
| Função | media trocas | media interações + |
| Insertion Sort 50 | 614 | l 49 l |
| 500 | • | 499 |
| 1000 | • | I 999 I |
| 5000 | | 1 4999 |
| 10000 | • | 9999 |
| + | + | ++ |
| Selection Sort 50 | | 1225 |
| 500 | 499 | 124750 |
| 1000 | 999 | 499500 |
| 5000 | 4999 | 12497500 |
| 10000 | 9999 | 49995000 |
| t public cont | + | ++ |
| Bubble Sort 50 | | 1225 |
| 500 | • | 124750 |
| 1000 | | 499500 |
| 5000 | • | 12497500 |
| 10000 | 25049432 | 49995000 |
| Merge Sort 50 | 0 | |
| Neige 5510 500 | | I 3863 I |
| 1000 | • | I 8710 I |
| 5000 | I | 55233 |
| 10000 | | 1 120482 |
| t | , + | + |
| quick Sort 50 | 147 | 255 |
| 500 | 2565 | 4775 |
| 1000 | 5964 | 10635 |
| 5000 | 35219 | 69592 |
| 10000 | 84465 | 158774 |
| + | + | ++ 203 |
| • | • | |
| 500 | • | 3506 8006 |
| 1000 | • | |
| 5000 | • | 55005 |
| 10000 | 144435 | 120005 |
| heap Sort 50 | 1 237 | 1 262 I |
| 500 | | 1 4290 |
| 1000 | | 9583 |
| 5000 | | 59610 |
| 10000 | • | 1 129164 |
| , + | + | + |



4 Conclusão

O "Merge Sort", "Quick Sort", "Shell Sort"e "Heap Sort"mostram desempenhos muito mais eficientes em termos de média de trocas e interações, mesmo com tamanhos maiores de arrays. Isso os torna escolhas melhores para ordenação de dados grandes.

Ao analisar o tempo médio de execução, observamos que o "Insertion Sort", "Selection Sort"e "Bubble Sort"têm tempos significativamente maiores à medida que o tamanho do array aumenta. Os algoritmos mais eficientes em termos de tempo médio de execução são o "Merge Sort", o "Quick Sort"e o "Shell Sort", especialmente para conjuntos de dados maiores.

REFERÊNCIAS

[1] CANAVESE, Filipe Germano. O Testamento de Dona Balbina: um estudo de caso sobre escravidão e propriedade em Guarapuava (1851-1865). Assis, SP, 2011.. Disponível em: https://galeriaderacistas.com.br/visconde-de-guarapuava/.