



INSTITUTO POLITÉCNICO DE BEJA

Escola Superior de Tecnologia e Gestão

Licenciatura em Engenharia Informática



Estruturas de Dados e Algoritmos

Guias de Aulas Práticas

Doutor José Jasnau Caeiro

Beja
13 de Março de 2016

Instituto Politécnico de Beja
Escola Superior de Tecnologia e Gestão
Departamento de Engenharia

Estruturas de Dados e Algoritmos

Guias de Aulas Práticas

Elaborado por:
Doutor José Jasnau Caeiro

Beja
13 de Março de 2016

Conteúdo

| | | |
|----------|--|-----------|
| 1 | Guia 1 | 6 |
| 1.1 | Realização de Gráficos | 6 |
| 1.2 | Sequências de Fibonacci | 6 |
| 1.3 | Bubble Sort | 7 |
| 2 | Guia 2 | 8 |
| 2.1 | Programação do Algoritmo Mergesort | 8 |
| 2.2 | Taxa de Crescimento do Tempo de Execução | 10 |
| 3 | Guia 3 | 12 |
| 3.1 | Programação do Algoritmo Heapsort | 12 |
| 3.2 | Taxa de Crescimento do Tempo de Execução | 15 |

List of listings

| | | |
|-----|---|----|
| 2.1 | Algoritmo de ordenação MERGE-SORT. | 10 |
| 3.1 | Algoritmo de ordenação HEAP-SORT. | 14 |
| 3.2 | Chamada do lgoritmo de ordenação HEAP-SORT. | 15 |

1 Guia 1

O aluno deve criar uma pasta com a designação **guia1** no seu repositório de controlo de versões.

O aluno deve programar na linguagem de programação **Java** os algoritmos de ordenação **Insertion-Sort** e **Bubble-Sort**.

1.1 Realização de Gráficos

A aplicação **gnuplot** permite a realização de gráficos com grande qualidade. Existem versões disponíveis para várias sistemas operativos.

Instale a versão apropriada para o seu sistema operativo e realize os seguintes gráficos:

1. o gráfico da função $\sin(x)$ para o intervalo entre 0 e 2π ;
2. acrescente uma grelha;
3. acrescente um título ao gráfico;
4. acrescente designações ao eixo das abcissas e ao eixo das ordenadas;
5. grave em ficheiro PDF;
6. represente duas funções em simultâneo, por exemplo, as funções $\sin(x)$ e $\cos(x)$.

1.2 Sequências de Fibonacci

A sequência de *Fibonacci* é definida pela expressão:

$$F_n = F_{n-1} + F_{n-2},$$

Os valores iniciais são $F_0 = 0$ e $F_1 = 1$.

1. Programe as versões recursivas e iterativa das sequências de Fibonacci;
2. meça os tempos de execução
3. estude o funcionamento da aplicação **gnuplot** para a exibição de gráficos gerados a partir de entradas com ficheiros de dados experimentais;
4. realize o gráfico dos tempos de execução para as duas versões da aplicação que calcula as sequências de *Fibonacci*.

1.3 Bubble Sort

Os algoritmos de ordenação BUBBLE-SORT e INSERTION-SORT apresentam uma taxa teórica do crescimento do tempo de execução assintoticamente limitado superiormente de $O(n^2)$.

Programe os algoritmos de ordenação BUBBLE-SORT e INSERTION-SORT. Realize gráficos de tempos de execução previstos teoricamente para cada algoritmo, compare os seus resultados com os resultados experimentais e produza um gráfico único com o valor teoricamente previsto e os valores experimentais.

O aluno deve medir os tempos de execução dos algoritmos.

1. Deve escolher um conjunto de dimensões de tabelas a ordenar;
2. Deve preencher as tabelas com números aleatórios;
3. Deve medir pelo menos 50 vezes o tempo de execução do procedimento de ordenação para cada dimensão da tabela;
4. Deve estimar a média dos tempos de execução para cada dimensão da tabela;
5. Deve estimar o desvio padrão para cada dimensão da tabela.

A escolha das dimensões da tabela deve ser adequada ao computador e garantir tempos de execução suficientemente elevados.

O aluno deve representar graficamente os tempos de execução com a ferramenta **gnuplot**. Deve comparar os tempos de execução experimentais com os tempos de execução previstos teoricamente.

2 Guia 2

O aluno deve criar uma pasta com a designação **guia2** no seu repositório de controlo de versões.

O aluno deve programar na linguagem de programação **Java** o algoritmo de ordenação **Merge-Sort**.

2.1 Programação do Algoritmo Mergesort

O algoritmo **MERGE-SORT** é um exemplo do processo de projeto de algoritmos conhecido por *divisão e conquista*. Este algoritmo está representado nas Figuras 2.1 e 2.2. Uma realização com a linguagem de programação **Java** apresenta-se na Figura ??.

```
MERGE( $A, p, q, r$ )
1   $n_1 = q - p + 1$ 
2   $n_2 = r - q$ 
3     $L[1 \dots n_1 + 1]$  e  $R[1 \dots n_2 + 1]$  novas tabelas
4  for  $i = 1$  to  $n_1$ 
5     $L[i] = A[p + i - 1]$ 
6  for  $j = 1$  to  $n_2$ 
7     $R[j] = A[q + j]$ 
8   $L[n_1 + 1] = \infty$ 
9   $R[n_2 + 1] = \infty$ 
10  $i = 1$ 
11  $j = 1$ 
12 for  $k = p$  to  $r$ 
13   if  $L[i] \leq R[j]$ 
14      $A[k] = L[i]$ 
15      $i = i + 1$ 
16   else  $A[k] = R[j]$ 
17      $j = j + 1$ 
```

Figura 2.1: Algoritmo **MERGE-SORT** no que se refere à função **MERGE**.

Compile o código do programa e estude o seu funcionamento realizando as seguintes tarefas:

1. modifique o código de modo a ordenar uma tabela de 100 números reais gerada aleatoriamente;

2. crie uma versão que possa ordenar os objetos de uma classe designada por **Ponto** que representa pontos no espaço tridimensional e cujo termo para comparação seja a distância à origem;
3. crie uma versão que opere com listas;
4. crie uma versão que funcione independentemente do tipo da tabela;
5. experimente criar uma versão noutra linguagem de programação.

```
MERGE-SORT( $A, p, r$ )  
1  if  $p < r$   
2       $q = \lfloor (p + r)/2 \rfloor$   
3      MERGE-SORT( $A, p, q$ )  
4      MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )  
5      MERGE( $A, p, q, r$ )
```

Figura 2.2: Algoritmo MERGE-SORT.

```

1  import java.lang.Math;
2  class MergeSort{
3      public void Merge(int[] A, int p, int q, int r){
4          int n1 = q - p + 1;
5          int n2 = r - q;
6          int[] L = new int[n1+1];
7          int[] R = new int[n2+1];
8          for(int i = 0; i < n1; i++) L[i] = A[p + i];
9          for(int j = 0; j < n2; j++) R[j] = A[q + j + 1];
10         L[n1] = Integer.MAX_VALUE; R[n2] = Integer.MAX_VALUE;
11         int i = 0, j = 0;
12         for(int k = p; k <= r; k++)
13             if(L[i] <= R[j])
14                 A[k] = L[i++];
15             else
16                 A[k] = R[j++];
17     }
18     public void run(int[] A, int p, int r){
19         if(p < r){
20             int q = (int) Math.floor((p+r) / 2.0);
21             run(A, p, q); run(A, q+1, r); Merge(A, p, q, r);
22         }
23     }
24 }

```

Código do programa 2.1: Algoritmo de ordenação MERGE-SORT.

2.2 Taxa de Crescimento do Tempo de Execução

Estude o comportamento do algoritmo **MERGE-SORT** no que se refere aos tempos de execução realizando as seguintes tarefas:

1. determine um conjunto de 30 dimensões das tabelas a ordenar que resultem numa boa representação gráfica $C_N = \{n_1, n_2, \dots, n_{30}\}$;
2. para cada dimensão da tabela meça $k = 50$ vezes o seu tempo de execução;
3. calcule a média individual da amostra de tempos de execução para cada valor $n \in C_N$;
4. calcule o desvio padrão correspondente;
5. represente com o programa **gnuplot** os tempos de execução e compare com o valor teórico esperado $O(n \log n)$ realizando os ajustes necessários dos fatores fixos;

6. compare os resultados com os esperados para o algoritmo **INSERTION-SORT**;
7. compare os resultados com os esperados para o algoritmo **BUBBLE-SORT**.

A escolha das dimensões da tabela deve ser adequada ao computador e garantir tempos de execução suficientemente elevados.

3 Guia 3

O aluno deve criar uma pasta com a designação **guia3** no seu repositório de controlo de versões.

O aluno deve programar na linguagem de programação **Java** o algoritmo de ordenação **Heap-Sort**.

3.1 Programação do Algoritmo Heapsort

O algoritmo **HEAP-SORT** é outro exemplo do processo de projeto de algoritmos conhecido por *divisão e conquista*. Possui a vantagem de realizar a ordenação no espaço de memória da tabela a ordenar.

O pseudo-código correspondente está representado nas Figuras 3.1, 3.2, 3.3, 3.4 e 3.5.

Uma realização com a linguagem de programação **Java** está nas Figuras 3.1 e 3.2.

```
HEAPSORT(A)
1  BUILD-MAX-HEAP(A)
2  for i = A.length downto 2
3      exchange A[1] with A[i]
4      A.heap-size = A.heap-size - 1
5      MAX-HEAPIFY(A, 1)
```

Figura 3.1: Heapsort.

```
BUILD-MAX-HEAP(A)
1  A.heap-size = A.length
2  for i =  $\lfloor A.length/2 \rfloor$  downto 1
3      MAX-HEAPIFY(A, i)
```

Figura 3.2: Heapsort.

Compile o código do programa e estude o seu funcionamento realizando as seguintes tarefas:

```

MAX-HEAPIFY( $A, i$ )
1   $l = \text{LEFT}(i)$ 
2   $r = \text{RIGHT}(i)$ 
3  if  $l \leq A.\text{heap-size}$  and  $A[l] > A[i]$ 
4       $largest = l$ 
5  else  $largest = i$ 
6  if  $r \leq A.\text{heap-size}$  and  $A[r] > A[largest]$ 
7       $largest = r$ 
8  if  $largest \neq i$ 
9      exchange  $A[i]$  with  $A[largest]$ 
10     MAX-HEAPIFY( $A, largest$ )

```

Figura 3.3: Heapsort.

```

LEFT( $i$ )
1  return  $2i$ 

```

Figura 3.4: Heapsort.

1. modifique o código de modo a ordenar uma tabela de 100 números reais gerada aleatoriamente;
2. crie uma versão que possa ordenar os objetos de uma classe designada por **Ponto** que representa pontos no espaço tridimensional e cujo termo para comparação seja a distância à origem;
3. crie uma versão que opere com listas;
4. crie uma versão que funcione independentemente do tipo da tabela;
5. experimente criar uma versão noutra linguagem de programação.

```

RIGHT(i)
1  return 2i + 1

```

Figura 3.5: Heapsort.

```

1  public class HeapSort {
2      int heapsize = 0;
3      public void Exchange(int[] A, int i, int j){
4          int temp = A[i];
5          A[i] = A[j];
6          A[j] = temp;
7      }
8      public int Left(int i){
9          return 2 * i;
10     }
11     public int Right(int i){
12         return 2 * i + 1;
13     }
14     public HeapSort(int[] A){
15         BuildMaxHeap(A);
16         for(int i=A.length-1; i >= 2; i--){
17             Exchange(A, 1, i);
18             heapsize = heapsize-1;
19             MaxHeapify(A,1);
20         }
21     }
22     public void BuildMaxHeap(int[] A){
23         heapsize = A.length-1;
24         for(int i = (int) Math.floor(A.length/2.0); i >= 1; i--) MaxHeapify(A, i);
25     }
26     public void MaxHeapify(int[] A, int i){
27         int l = Left(i);
28         int r = Right(i);
29         int largest = 0;
30         if(l <= heapsize && A[l] > A[i]) largest = l;
31         else largest = i;
32         if(r <= heapsize && A[r] > A[largest]) largest = r;
33         if(largest != i){
34             Exchange(A, i, largest);
35             MaxHeapify(A, largest);
36         }
37     }
38 }

```

```

1 public class MainHeapSort {
2     private static int[] NewCopy(int[] A){
3         int[] B = new int[A.length+1];
4         for(int k=1; k < B.length; k++) B[k] = A[k-1];
5         B[0] = Integer.MIN_VALUE;
6         return B;
7     }
8     public static void PrintArray(int[] A){
9         System.out.println();
10        for(int i=1; i < A.length; i++) System.out.format("%3d", i );
11        System.out.println();
12        for(int i=1; i < A.length; i++) System.out.format("%3d", A[i]);
13        System.out.println();
14    }
15    public static void main(String[] args) {
16        int[] C = {4,1,3,2,16,9,10,14,8,7};
17        int[] A = NewCopy(C);
18        PrintArray(A);
19        HeapSort hs = new HeapSort(A);
20        PrintArray(A);
21    }
22 }

```

Código do programa 3.2: Chamada do lgoritmo de ordenação HEAP-SORT.

3.2 Taxa de Crescimento do Tempo de Execução

Estude o comportamento do algoritmo HEAP-SORT no que se refere aos tempos de execução realizando as seguintes tarefas:

1. determine um conjunto de 30 dimensões das tabelas a ordenar que resultem numa boa representação gráfica;
2. meça 50 vezes para cada tamanho da tabela o seu tempo de execução;
3. calcule a média individual para cada tamanho;
4. calcule o desvio padrão individual;
5. represente com o programa **gnuplot** os tempos de execução e compare com o valor teórico esperado $O(n \log n)$;
6. compare com o algoritmo MERGE-SORT.