MC102 – Algoritmos e Programação de Computadores

Instituto de Computação

UNICAMP

Primeiro Semestre de 2015

Roteiro

- Ordenação
- Divisão e Conquista
- Merge Sort
- Quicksort

Ordenação

 Conforme estudamos anteriormente, o problema de ordenação pode ser definido da seguinte forma:

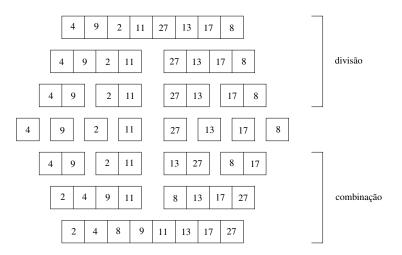
Dada uma coleção de elementos, com uma relação de ordem entre eles, ordenar os elementos da coleção de forma crescente.

- Nos nossos exemplos, a coleção de elementos será representada por um vetor de inteiros.
 - Números inteiros possuem uma relação de ordem entre eles.
- Apesar de usarmos números inteiros, os algoritmos que estudaremos servem para ordenar qualquer coleção de elementos que possam ser comparados entre si.
- Ambos os algoritmos recursivos de ordenação que veremos usam o paradigma de Divisão e Conquista.

Divisão e Conquista

- Esta técnica consiste em dividir um problema maior recursivamente em problemas menores até que ele possa ser resolvido diretamente.
- A solução do problema inicial é dada através da combinação dos resultados de todos os problemas menores computados.
- A técnica soluciona o problema através de três fases:
 - Divisão: o problema maior é dividido em problemas menores.
 - ► Conquista: cada problema menor é resolvido recursivamente.
 - Combinação: os resultados dos problemas menores são combinados para se obter a solução do problema maior.

- O Merge Sort foi proposto por John von Neumann em 1945.
- O algoritmo Merge Sort é baseado em uma operação de intercalação (merge) que une dois vetores ordenados para gerar um terceiro vetor também ordenado.
- O algoritmo pode ser construído a partir dos seguintes passos:
 - Divisão: o vetor é dividido em dois subvetores de tamanhos aproximadamente iguais.
 - Conquista: cada subvetor é ordenado recursivamente.
 - Combinação: os dois subvetores ordenados são intercalados para se obter o vetor final ordenado.



```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define MAX 100
void merge(int v[], int aux[], int inicio1, int inicio2, int fim2) {
 int i = inicio1, j = inicio2, fim1 = inicio2 - 1, k = 0;
  /* Enquanto existirem elementos nas duas partes...*/
  while ((i <= fim1) && (j <= fim2))
   /* ... verifica qual dos dois elementos iniciais eh o menor */
   if (v[i] < v[i])
      aux[k++] = v[i++]; /* ou copia o elemento inicial da primeira parte */
   else
      aux[k++] = v[j++]; /* ou copia o elemento inicial da segunda parte */
  while (i <= fim1) /* Se ainda existir elementos na primeira parte ...</pre>
   aux[k++] = v[i++]; /* ... copia os elementos restantes no vetor auxiliar */
  while (j <= fim2) /* Se ainda existir elementos na segunda parte ...
                                                                             */
    aux[k++] = v[j++]; /* ... copia os elementos restantes no vetor auxiliar */
 for (i = 0; i < k; i++) /* Copia os elementos do vetor auxiliar ... */
   v[i + inicio1] = aux[i]; /* ... de volta para o vetor original
}
```

```
int main() {
  int v[MAX], aux[MAX], n, i;
  printf("Entre com o tamanho do vetor: ");
  scanf("%d", &n);
  if (n > MAX) {
   n = MAX:
  }
  printf("Entre com os %d valores inteiros:\n", n);
  for (i = 0; i < n; i++)
    scanf("%d", &v[i]);
  mergesort(v, aux, 0, n - 1);
  /* Imprime o vetor ordenado */
  for (i = 0; i < n; i++)
    printf("%d ", v[i]);
  printf("\n");
  return 0;
}
```

```
int main() {
  int *v. *aux. n. i:
  printf("Entre com o tamanho do vetor: ");
  scanf("%d", &n);
  v = malloc(n * sizeof(int));
  aux = malloc(n * sizeof(int));
  printf("Entre com os %d valores inteiros:\n", n);
  for (i = 0; i < n; i++)
    scanf("%d", &v[i]);
  mergesort(v, aux, 0, n - 1);
  /* Imprime o vetor ordenado */
  for (i = 0; i < n; i++)
    printf("%d ", v[i]);
  printf("\n");
  free(v);
  free(aux);
  return 0;
```

Merge Sort - Análise de complexidade

- Seja T(n) o custo de ordenar um vetor de n elementos usando o Merge Sort.
- Para n > 1, temos que o algoritmo executa:
 - A ordenação recursiva dos $\lceil n/2 \rceil$ primeiros elementos do vetor.
 - ▶ A ordenação recursiva dos |n/2| últimos elementos do vetor.
 - ▶ Intercala os dois subvetores previamente ordenados.
- A seguinte recorrência define o tempo de execução do Merge Sort:

$$T(1) = c_1$$

$$T(n) = T(\lceil n/2 \rceil) + T(\lfloor n/2 \rfloor) + M(n) + c_2$$

• É fácil verificar que M(n), o tempo de execução da função merge, é proporcional à função f(n) = n.

Merge Sort - Análise de complexidade

- É possível mostrar que T(n), o tempo de execução do Merge Sort, é proporcional à função $f(n) = n \log n$, tanto no melhor quanto no pior caso.
- Da forma como a função merge foi implementada (recebendo um ponteiro para um vetor auxiliar), o Merge Sort necessita de espaço linear de memória adicional.

Merge Sort - Exercício

Exercício

Escreva uma versão recursiva da função merge. Sua função deve receber ponteiros para três vetores de inteiros A, B e C, tal que A e B são vetores ordenados de tamanhos n e m, respectivamente. Sua função deve copiar em C os elementos dos vetores A e B, de forma a gerar um vetor ordenado de tamanho n+m. Sua função não deve usar um vetor auxiliar, nem qualquer tipo de repetição (for, while, etc).

Protótipo:

void merge(int *A, int *B, int *C, int n, int m);

- O Quicksort foi desenvolvido por Charles A. R. Hoare em 1959.
- O algoritmo Quicksort é baseado em uma operação de particionamento (partition) que, com base num elemento pivô, divide o vetor em duas partições:
 - Valores menores que o pivô são colocados antes do pivô no vetor, enquanto valores maiores são colocados depois.
- O algoritmo pode ser construído a partir dos seguintes passos:
 - Divisão: o vetor é dividido em duas partições, usando o partition.
 - ► Conquista: cada partição é ordenada recursivamente.
 - Combinação: nada precisa ser feito, já que os números menores que o pivô estão antes do pivô (e ordenados), enquanto os maiores estão depois do pivô (e também ordenados).

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define MAX 100
void troca(int *a, int *b) {
 int tmp = *a;
 *a = *b;
 *b = tmp;
}
int partition(int v \cap I, int inicio, int fim) {
 int j = inicio; /* j indica o ultimo elemento da primeira particao */
 int i;
                  /* i indica o elemento atual a ser verificado
 for (i = inicio + 1; i <= fim; i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
   if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]); /* Posiciona o pivo entre as duas particoes */
 return j; /* Retorna a posicao final do pivo */
}
```

```
void quicksort(int v[], int inicio, int fim) {
  int pivo;

/* Se existirem pelo menos dois elementos para serem ordenados... */
  if (inicio < fim) {
    pivo = partition(v, inicio, fim); /* Particiona o vetor */
    quicksort(v, inicio, pivo - 1); /* Ordena a primeira particao */
    quicksort(v, pivo + 1, fim); /* Ordena a segunda particao */
}</pre>
```

```
int main() {
  int v[MAX], n, i;
  printf("Entre com o valor de n: ");
  scanf("%d", &n);
  if (n > MAX) {
   n = MAX;
  printf("Entre com os %d valores inteiros:\n", n);
  for (i = 0; i < n; i++)
    scanf("%d", &v[i]);
  quicksort(v, 0, n - 1);
  for (i = 0; i < n; i++)
    printf("%d ", v[i]);
  printf("\n");
  return 0;
```

```
int main() {
  int *v, n, i;
  printf("Entre com o valor de n: ");
  scanf("%d", &n);
  v = malloc(n * sizeof(int));
  printf("Entre com os %d valores inteiros:\n", n);
  for (i = 0; i < n; i++)
    scanf("%d", &v[i]);
  quicksort(v, 0, n - 1);
  for (i = 0; i < n; i++)
    printf("%d ", v[i]);
  printf("\n");
  free(v):
 return 0;
```

```
[45] 23 13 25 89 75 46 32 20 [11] inicio fim
```

```
void quicksort(int v[], int inicio, int fim) {
  int pivo;

/* Se existirem pelo menos dois elementos para serem ordenados... */
  if (inicio < fim) {
    pivo = partition(v, inicio, fim); /* Particiona o vetor */
    quicksort(v, inicio, pivo - 1);
    quicksort(v, pivo + 1, fim);
  }
}</pre>
```

```
[45] [23] 13 25 89 75 46 32 20 11 j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio; /* j indica o ultimo elemento da primeira particao */
 int i;
                 /* i indica o elemento atual a ser verificado
                                                                     */
 for (i = inicio + 1; i <= fim; i++)
   if (v[i] <= v[inicio])
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
```

```
[45] [23] 13 25 89 75 46 32 20 11 j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio;
 int i;
  for (i = inicio + 1: i <= fim: i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
    if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
}
```

```
[45] 23 [13] 25 89 75 46 32 20 11 j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio;
 int i;
  for (i = inicio + 1: i <= fim: i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
    if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
```

```
[45] 23 13 [25] 89 75 46 32 20 11
j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio;
 int i;
  for (i = inicio + 1: i <= fim: i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
    if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
```

```
[45] 23 13 25 [89] 75 46 32 20 11
j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio;
 int i;
  for (i = inicio + 1: i <= fim: i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
    if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
```

```
[45] 23 13 25 89 [75] 46 32 20 11
j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio;
 int i;
  for (i = inicio + 1: i <= fim: i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
    if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
```

```
[45] 23 13 25 89 75 [46] 32 20 11
j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio;
 int i;
  for (i = inicio + 1: i <= fim: i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
    if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
```

```
[45] 23 13 25 89 75 46 [32] 20 11
j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio;
 int i;
  for (i = inicio + 1: i <= fim: i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
    if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
```

```
[45] 23 13 25 32 75 46 89 [20] 11
j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio;
 int i;
  for (i = inicio + 1: i <= fim: i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
    if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
```

```
[45] 23 13 25 32 20 46 89 75 [11] j i
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
 int j = inicio;
 int i;
  for (i = inicio + 1: i <= fim: i++)
   /* Se o elemento atual for menor ou igual que o pivo... */
    if (v[i] <= v[inicio]) /* (pivo = primeiro elemento) */</pre>
      /* ... posiciona o elemento atual na primeira particao */
     troca(&v[++j], &v[i]);
 troca(&v[inicio], &v[j]);
 return j;
```

```
[45] 23 13 25 32 20 [11] 89 75 46 inicio j
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
  int j = inicio;
  int i;
  for (i = inicio + 1; i <= fim; i++)
    if (v[i] <= v[inicio])
      troca(&v[++j], &v[i]);
  /* Posiciona o pivo (primeiro elemento) entre as duas particoes */
  troca(&v[inicio], &v[j]);
  return j;
}
```

```
23 13 25 32 20 [45] 89 75
11
                                 46
                     pivô
```

```
int partition(int v[], int inicio, int fim) {
  int j = inicio;
  int i;
  for (i = inicio + 1; i <= fim; i++)
    if (v[i] <= v[inicio])</pre>
      troca(&v[++j], &v[i]);
  troca(&v[inicio], &v[j]);
  return j; /* Retorna a posicao final do pivo */
```

}

```
11 23 13 25 32 20 [45] 89 75 46
pivô
```

```
void quicksort(int v[], int inicio, int fim) {
  int pivo;

/* Se existirem pelo menos dois elementos para serem ordenados... */
  if (inicio < fim) {
    pivo = partition(v, inicio, fim); /* Particiona o vetor */
    quicksort(v, inicio, pivo - 1);
    quicksort(v, pivo + 1, fim);
  }
}</pre>
```

```
[11 23 13 25 32 20] 45 [89 75 46]
quicksort quicksort
```

```
void quicksort(int v[], int inicio, int fim) {
  int pivo;

/* Se existirem pelo menos dois elementos para serem ordenados... */
  if (inicio < fim) {
    pivo = partition(v, inicio, fim);
    quicksort(v, inicio, pivo - 1);
    quicksort(v, pivo + 1, fim);
  }
}</pre>
```

```
[11 13 20 23 25 32] 45 [89 75 46]
quicksort quicksort
```

```
[11 13 20 23 25 32] 45 [46 75 89]
quicksort quicksort
```

Quicksort - Análise de complexidade

- Melhor caso: ocorre quando o partition sempre divide o vetor em duas partições de tamanhos aproximadamente iguais.
- A seguinte recorrência define o tempo de execução do Quicksort no melhor caso:

$$T(1) = c_1$$

$$T(n) = T(\lceil n/2 \rceil - 1) + T(\lfloor n/2 \rfloor) + P(n) + c_2$$

- É fácil ver que P(n), o tempo de execução da função partition, é proporcional à função f(n) = n.
- É possível mostrar que T(n), o tempo de execução do Quicksort no melhor caso, é proporcional à função $f(n) = n \log n$.

Quicksort - Análise de complexidade

- Pior caso: ocorre quando o partition sempre divide o vetor em duas partições de tamanhos muito diferentes.
- A seguinte recorrência define o tempo de execução do Quicksort no pior caso:

$$T(1) = c_1$$

 $T(n) = T(n-1) + P(n) + c_2$

- Como sabemos, P(n), o tempo de execução da função partition, é proporcional à função f(n) = n.
- É possível mostrar que T(n), o tempo de execução do Quicksort no pior caso, é proporcional à função $f(n) = n^2$.

Quicksort - Análise de complexidade

- Caso médio: a probabilidade de uma partição de um tamanho qualquer ocorrer é igual a 1/n.
- A seguinte recorrência define o tempo de execução do Quicksort no caso médio:

$$T(1) = c_1$$

$$T(n) = \frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} [T(i) + T(n-1-i)] + P(n) + c_2$$

- Como sabemos, P(n), o tempo de execução da função partition, é proporcional à função f(n) = n.
- É possível mostrar que T(n), o tempo de execução do Quicksort no caso médio, é proporcional à função $f(n) = n \log n$.

- Dado um vetor aleatório qualquer, é extremamente raro o Quicksort se comportar como no seu pior caso.
- No entanto, o Quicksort, devido à escolha do primeiro elemento do vetor como pivô, apresenta seu pior comportamento quando recebe como entrada um dos casos mais simples possíveis para qualquer algoritmo de ordenação: um vetor já ordenado.
- Uma forma de contornar este caso (vetor ordenado) e evitar partições de tamanho zero é utilizar como pivô a mediana de três elementos do vetor: o primeiro, o do meio e o último.
- Uma outra alternativa bastante utilizada é definir o pivô como um elemento do vetor escolhido de forma aleatória.
- Uma vantagem do Quicksort em relação ao Merge Sort é em relação ao uso de memória auxiliar: o Quicksort não usa um vetor auxiliar, consumindo apenas o espaço para armazenar as variáveis locais na pilha de recursão.

Quicksort - Exercícios

Exercício

Implemente uma função de partição que use o método da mediana de três elementos do vetor para definir o pivô.

Exercício

Implemente uma função de partição que use um elemento do vetor escolhido aleatoriamente como pivô.

Dica: use a função int rand() da biblioteca stdlib.h.