MC102 – Aula29 Recursão IV - MergeSort

Instituto de Computação - Unicamp

29 de Novembro de 2016

Introdução

Problema:

- ► Temos um vetor v de inteiros de tamanho n.
- ▶ Devemos deixar **v** ordenado crescentemente.
- Veremos um algoritmo baseado na técnica dividir-e-conquistar que usa recursão.

Introdução

- Problema:
 - ► Temos um vetor v de inteiros de tamanho n.
 - ▶ Devemos deixar **v** ordenado crescentemente.
- Veremos um algoritmo baseado na técnica dividir-e-conquistar que usa recursão.

- Temos que resolver um problema P de tamanho n.
- **Dividir:** Quebramos *P* em sub-problemas menores.
- Resolvemos os sub-problemas de forma recursiva
- Conquistar: Unimos as soluções dos sub-problemas para obter solução do problema maior P.

- Temos que resolver um problema P de tamanho n.
- **Dividir:** Quebramos *P* em sub-problemas menores.
- Resolvemos os sub-problemas de forma recursiva.
- Conquistar: Unimos as soluções dos sub-problemas para obter solução do problema maior P.

- Temos que resolver um problema P de tamanho n.
- **Dividir:** Quebramos *P* em sub-problemas menores.
- Resolvemos os sub-problemas de forma recursiva.
- Conquistar: Unimos as soluções dos sub-problemas para obter solução do problema maior P.

- Temos que resolver um problema P de tamanho n.
- **Dividir:** Quebramos *P* em sub-problemas menores.
- Resolvemos os sub-problemas de forma recursiva.
- Conquistar: Unimos as soluções dos sub-problemas para obter solução do problema maior P.

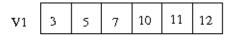
- O Merge-Sort é um algoritmo baseado na técnica dividir-e-conquistar.
- Neste caso temos que ordenar um vetor de tamanho n.
 - ▶ **Dividir:** Dividimos o vetor de tamanho n em dois sub-vetores de tamanho aproximadamente iguais (um de tamanho $\lceil n/2 \rceil$ e outro de tamanho $\lceil n/2 \rceil$).
 - Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estes dois sub-vetores.
 - Conquistar: Com os dois sub-vetores ordenados, construímos um vetor de tamanho n ordenado.

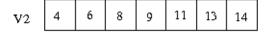
- O Merge-Sort é um algoritmo baseado na técnica dividir-e-conquistar.
- Neste caso temos que ordenar um vetor de tamanho n.
 - ▶ **Dividir:** Dividimos o vetor de tamanho n em dois sub-vetores de tamanho aproximadamente iguais (um de tamanho $\lceil n/2 \rceil$ e outro de tamanho $\lceil n/2 \rceil$).
 - Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estes dois sub-vetores.
 - Conquistar: Com os dois sub-vetores ordenados, construímos um vetor de tamanho n ordenado.

- O Merge-Sort é um algoritmo baseado na técnica dividir-e-conquistar.
- Neste caso temos que ordenar um vetor de tamanho n.
 - ▶ **Dividir:** Dividimos o vetor de tamanho n em dois sub-vetores de tamanho aproximadamente iguais (um de tamanho $\lceil n/2 \rceil$ e outro de tamanho $\lfloor n/2 \rfloor$).
 - Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estes dois sub-vetores.
 - Conquistar: Com os dois sub-vetores ordenados, construímos um vetor de tamanho n ordenado.

- O Merge-Sort é um algoritmo baseado na técnica dividir-e-conquistar.
- Neste caso temos que ordenar um vetor de tamanho n.
 - ▶ **Dividir:** Dividimos o vetor de tamanho n em dois sub-vetores de tamanho aproximadamente iguais (um de tamanho $\lceil n/2 \rceil$ e outro de tamanho $\lceil n/2 \rceil$).
 - Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estes dois sub-vetores.
 - Conquistar: Com os dois sub-vetores ordenados, construímos um vetor de tamanho n ordenado.

Conquistar: Dados dois vetores v_1 e v_2 ordenados, como obter um outro vetor ordenado contendo os elementos de v_1 e v_2 ?





3	4	5	6	7	8	9	10	11	11	12	13	14
---	---	---	---	---	---	---	----	----	----	----	----	----

- A ideia é executar um laço onde em cada iteração testamos quem é o menor elemento dentre $v_1[i]$ e $v_2[j]$, e copiamos este elemento para o novo vetor.
- Durante a execução deste laço podemos chegar em uma situação onde todos os elementos de um dos vetores $(v_1 \text{ ou } v_2)$ foram todos avaliados. Neste caso terminamos o laço e copiamos os elementos restantes do outro vetor.

- A ideia é executar um laço onde em cada iteração testamos quem é o menor elemento dentre $v_1[i]$ e $v_2[j]$, e copiamos este elemento para o novo vetor.
- Durante a execução deste laço podemos chegar em uma situação onde todos os elementos de um dos vetores $(v_1 \text{ ou } v_2)$ foram todos avaliados. Neste caso terminamos o laço e copiamos os elementos restantes do outro vetor.

Retorna um vetor ordenado que é a fusão dos vetores ordenados passados por parâmetro:

```
int * merge(int a[], int ta, int b[], int tb){
  int *c = malloc(sizeof(int)*(ta+tb) );
  int i=0, j=0, k=0; //indice de a, b, e c resp.
```

Retorna um vetor ordenado que é a fusão dos vetores ordenados passados por parâmetro:

```
int * merge(int a[], int ta, int b[], int tb){
  int *c = malloc(sizeof(int)*(ta+tb) );
  int i=0, j=0, k=0; //indice de a, b, e c resp.
  while (i < ta \&\& j < tb) // Enquanto não processou completamente um
    if(a[i] \le b[i]) //dos vetores, copia menor elem para vet c
     c[k++] = a[i++];
    else
     c[k++] = b[j++];
```

Retorna um vetor ordenado que é a fusão dos vetores ordenados passados por parâmetro:

```
int * merge(int a[], int ta, int b[], int tb){
  int *c = malloc(sizeof(int)*(ta+tb) );
  int i=0, j=0, k=0; //indice de a, b, e c resp.
  while (i < ta \&\& j < tb) // Enquanto não processou completamente um
    if(a[i] \le b[i]) //dos vetores, copia menor elem para vet c
     c[k++] = a[i++];
    else
     c[k++] = b[j++];
  while(i<ta) //copia resto de a
   c[k++] = a[i++];
  while(j<tb) //copia resto de b
   c[k++] = b[i++]:
  return c:
```

- A função descrita recebe dois vetores ordenados e devolve um terceiro contendo todos os elementos.
- Porém no merge-sort faremos a intercalação de sub-vetores de um mesmo vetor.
- Isto evitará a alocação de vários vetores durante as chamadas recursivas, melhorando a performance do algoritmo.
- Teremos posições ini, meio, fim de um vetor e devemos fazer a intercalação dos dois sub-vetores: um de ini até meio, e outro de meio+1 até fim.
 - ▶ Para isso a função utiliza um vetor auxiliar, que receberá o resultado da intercalação, e que no final é copiado para o vetor a ser ordenado.

- A função descrita recebe dois vetores ordenados e devolve um terceiro contendo todos os elementos.
- Porém no merge-sort faremos a intercalação de sub-vetores de um mesmo vetor.
- Isto evitará a alocação de vários vetores durante as chamadas recursivas, melhorando a performance do algoritmo.
- Teremos posições ini, meio, fim de um vetor e devemos fazer a intercalação dos dois sub-vetores: um de ini até meio, e outro de meio+1 até fim.
 - ▶ Para isso a função utiliza um vetor auxiliar, que receberá o resultado da intercalação, e que no final é copiado para o vetor a ser ordenado.

- A função descrita recebe dois vetores ordenados e devolve um terceiro contendo todos os elementos.
- Porém no merge-sort faremos a intercalação de sub-vetores de um mesmo vetor.
- Isto evitará a alocação de vários vetores durante as chamadas recursivas, melhorando a performance do algoritmo.
- Teremos posições ini, meio, fim de um vetor e devemos fazer a intercalação dos dois sub-vetores: um de ini até meio, e outro de meio+1 até fim.
 - Para isso a função utiliza um vetor auxiliar, que receberá o resultado da intercalação, e que no final é copiado para o vetor a ser ordenado.

Faz intercalação de pedaços de \mathbf{v} . No fim \mathbf{v} estará ordenado entre as posições **ini** e **fim**:

```
void merge(int v[], int ini, int meio, int fim, int aux[]){
  int i=ini, j=meio+1, k=0; //indices da metade inf, sup e aux respc.
```

Faz intercalação de pedaços de \mathbf{v} . No fim \mathbf{v} estará ordenado entre as posições **ini** e **fim**:

```
void merge(int v[], int ini, int meio, int fim, int aux[]){
  int i=ini,j=meio+1,k=0; //indices da metade inf, sup e aux respc.
  while(i<=meio && j<=fim){ //Enquanto não processou um vetor inteiro.
    if(v[i] \ll v[j])
      aux[k++] = v[i++];
      aux[k++] = v[j++];
```

Faz intercalação de pedaços de **v**. No fim **v** estará ordenado entre as posições **ini** e **fim**:

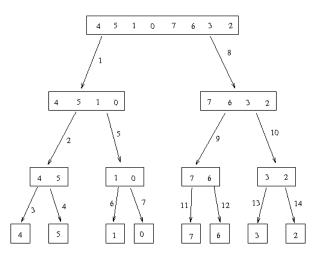
```
void merge(int v[], int ini, int meio, int fim, int aux[]){
  int i=ini,j=meio+1,k=0; //indices da metade inf, sup e aux respc.
  while(i<=meio && j<=fim){ //Enquanto não processou um vetor inteiro.
    if(v[i] \ll v[j])
      aux[k++] = v[i++];
      aux[k++] = v[j++];
  while (i <= meio) //copia resto do primeiro sub-vetor
    aux[k++] = v[i++]:
  while (j <= fim ) //copia resto do segundo sub-vetor
    aux[k++] = v[j++];
  for (i=ini, k=0; i \le fim; i++, k++) //copia vetor ordenado aux para v
     v[i]=aux[k];
}
```

- O merge-sort resolve de forma recursiva dois sub-problemas, cada um contendo uma metade do vetor original.
- Com a resposta das chamadas recursivas podemos chamar a função merge para obter um vetor ordenado.

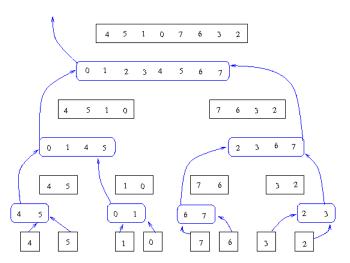
- O merge-sort resolve de forma recursiva dois sub-problemas, cada um contendo uma metade do vetor original.
- Com a resposta das chamadas recursivas podemos chamar a função merge para obter um vetor ordenado.

```
void mergeSort(int v[], int ini, int fim, int aux[]) {
  int meio = (fim+ini)/2;
  if(ini < fim){    //Se tiver pelo menos 2 elementos então ordena
    mergeSort(v, ini, meio, aux);
    mergeSort(v, meio+1, fim, aux);
    merge(v, ini, meio, fim, aux);
}</pre>
```

Abaixo temos um exemplo com a ordem de execução das chamadas recursivas.



Abaixo temos o retorno do exemplo anterior.



Merge-Sort: Exemplo de uso

- Note que só criamos 2 vetores, v a ser ordenado e aux do mesmo tamanho de v.
- Somente estes dois vetores existirão durante todas as chamadas recursivas.

```
#include "stdio.h"
#include <stdlib.h>
void merge(int v[], int ini, int meio, int fim, int aux[]);
void mergeSort(int v[], int ini, int fim, int aux[]);
int main(){
   int v[] = \{12,90, 47, -9, 78, 45, 78, 3323, 1, 2, 34, 20\};
   int aux[12];
   int i:
   mergeSort(v, 0, 11, aux);
   for (i=0; i<12; i++)
     printf("\n %d",v[i]);
```

Exercícios

- Mostre passo a passo a execução da função merge considerando dois sub-vetores: (3, 5, 7, 10, 11, 12) e (4, 6, 8, 9, 11, 13, 14).
- Faça uma execução Passo-a-Passo do Merge-Sort para o vetor: (30, 45, 21, 20, 6, 715, 100, 65, 33).
- Reescreva o algoritmo Merge-Sort para que este passe a ordenar um vetor em ordem decrescente.
- Considere o seguinte problema: Temos como entrada um vetor de inteiros v (não necessariamente ordenado), e um inteiro x.
 Desenvolva um algoritmo que determina se há dois números em v cuja soma seja x. Tente fazer o algoritmo o mais eficiente possível.
 Utilize um dos algoritmos de ordenação na sua solução.