MC102 – Aula29 Recursão IV - MergeSort

Instituto de Computação - Unicamp

29 de Novembro de 2016

Introdução

Problema:

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

Introdução

- Problema:
 - ► Temos uma lista **v** de inteiros de tamanho **n**.
 - ▶ Devemos deixar **v** ordenada 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 uma lista de tamanho n.
 - ▶ Dividir: Dividimos a lista de tamanho n em duas sub-listas de tamanho aproximadamente iguais (uma de tamanho [n/2] e outra de tamanho [n/2]).
 - Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estas duas sub-listas.
 - ▶ **Conquistar:** Com as duas sub-listas ordenadas, construímos uma lista ordenada de tamanho *n* ordenado.

- O Merge-Sort é um algoritmo baseado na técnica dividir-e-conquistar.
- Neste caso temos que ordenar uma lista de tamanho n.
 - ▶ **Dividir:** Dividimos a lista de tamanho n em duas sub-listas de tamanho aproximadamente iguais (uma de tamanho $\lceil n/2 \rceil$ e outra de tamanho $\lceil n/2 \rceil$).
 - Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estas duas sub-listas.
 - ▶ **Conquistar:** Com as duas sub-listas ordenadas, construímos uma lista ordenada de tamanho *n* ordenado.

- O Merge-Sort é um algoritmo baseado na técnica dividir-e-conquistar.
- Neste caso temos que ordenar uma lista de tamanho n.
 - ▶ **Dividir:** Dividimos a lista de tamanho n em duas sub-listas de tamanho aproximadamente iguais (uma de tamanho $\lceil n/2 \rceil$ e outra de tamanho $\lfloor n/2 \rfloor$).
 - Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estas duas sub-listas.
 - ▶ **Conquistar:** Com as duas sub-listas ordenadas, construímos uma lista ordenada de tamanho *n* ordenado.

- O Merge-Sort é um algoritmo baseado na técnica dividir-e-conquistar.
- Neste caso temos que ordenar uma lista de tamanho n.
 - ▶ **Dividir:** Dividimos a lista de tamanho n em duas sub-listas de tamanho aproximadamente iguais (uma de tamanho $\lceil n/2 \rceil$ e outra de tamanho $\lceil n/2 \rceil$).
 - Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estas duas sub-listas.
 - ► **Conquistar:** Com as duas sub-listas ordenadas, construímos uma lista ordenada de tamanho *n* ordenado.

Conquistar: Dados duas listas v_1 e v_2 ordenadas, como obter uma outra lista ordenada contendo os elementos de v_1 e v_2 ?

V1 3 5 7 10 11 12

V2 4 6 8 9 11 13 14

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 v₁[i] e v₂[j], e copiamos este elemento para uma nova lista.
- Durante a execução deste laço podemos chegar em uma situação onde todos os elementos de uma das listas (v_1 ou v_2) foram todos avaliados. Neste caso terminamos o laço e copiamos os elementos restantes da outra lista.

- 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 uma nova lista.
- Durante a execução deste laço podemos chegar em uma situação onde todos os elementos de uma das listas $(v_1 \text{ ou } v_2)$ foram todos avaliados. Neste caso terminamos o laço e copiamos os elementos restantes da outra lista.

Retorna uma lista que é a fusão das listas passadas por parâmetro:

```
#Devolve lista com fusão de a e b
def merge(a, b):
  i=0; j=0; #indice de a e b resp.
  c = []
```

Retorna uma lista que é a fusão das listas passadas por parâmetro:

```
#Devolve lista com fusão de a e b
def merge(a, b):
  i=0; j=0; #indice de a e b resp.
  c = []
  while (i < len(a)) and i < len(b): #Enguanto não avaliou completamente um dos
    if(a[i] \le b[j]):
                                #vetores, copia menor elemento para c
      c.append(a[i])
      i = i + 1
    else ·
      c.append(b[j])
      i = i + 1
```

Retorna uma lista que é a fusão das listas passadas por parâmetro:

```
#Devolve lista com fusão de a e b
def merge(a, b):
  i=0; j=0; #indice de a e b resp.
  c = []
  while (i < len(a)) and i < len(b): #Enguanto não avaliou completamente um dos
    if(a[i] \le b[j]):
                                #vetores, copia menor elemento para c
      c.append(a[i])
      i = i + 1
    else ·
      c.append(b[j])
      i = i + 1
  while(i < len(a)): #copia resto de a
    c.append(a[i])
    i = i + 1
  while(j < len(b)): #copia resto de b
    c.append(b[j])
    i = i + 1
  return c
```

- A função descrita recebe duas listas ordenadas e devolve uma terceira contendo todos os elementos em ordem.
- Porém no merge-sort faremos a intercalação de sub-listas de uma mesma lista.
- Isto evita a criação de várias listas durante as várias chamadas recursivas, melhorando a performance do algoritmo.
- Teremos posições ini, meio, fim de uma lista e devemos fazer a intercalação das duas sub-listas: uma de ini até meio, e outra de meio+1 até fim.
 - Para isso a função utiliza uma lista auxiliar, que receberá o resultado da intercalação, e que no final é copiado para a lista original a ser ordenada.

- A função descrita recebe duas listas ordenadas e devolve uma terceira contendo todos os elementos em ordem.
- Porém no merge-sort faremos a intercalação de sub-listas de uma mesma lista.
- Isto evita a criação de várias listas durante as várias chamadas recursivas, melhorando a performance do algoritmo.
- Teremos posições ini, meio, fim de uma lista e devemos fazer a intercalação das duas sub-listas: uma de ini até meio, e outra de meio+1 até fim.
 - Para isso a função utiliza uma lista auxiliar, que receberá o resultado da intercalação, e que no final é copiado para a lista original a ser ordenada.

- A função descrita recebe duas listas ordenadas e devolve uma terceira contendo todos os elementos em ordem.
- Porém no merge-sort faremos a intercalação de sub-listas de uma mesma lista.
- Isto evita a criação de várias listas durante as várias chamadas recursivas, melhorando a performance do algoritmo.
- Teremos posições ini, meio, fim de uma lista e devemos fazer a intercalação das duas sub-listas: uma de ini até meio, e outra de meio+1 até fim.
 - Para isso a função utiliza uma lista auxiliar, que receberá o resultado da intercalação, e que no final é copiado para a lista original a ser ordenada.

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

```
def merge(v, ini, meio, fim, aux):
  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 ordenada entre as posições **ini** e **fim**:

```
def merge(v, ini, meio, fim, aux):
  i=ini; j=meio+1; k=0; #indices da metade inf, sup e aux respc.
  while (i <= meio and j <= fim ): #Enquanto não avaliou completamente um dos
                                   #vetores, copia menor elemento para aux
    if(v[i] \le v[j]):
      aux[k] = v[i]
      k = k + 1
      i = i + 1
    else:
      aux[k] = v[i]
      k = k + 1
     j = j + 1
```

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

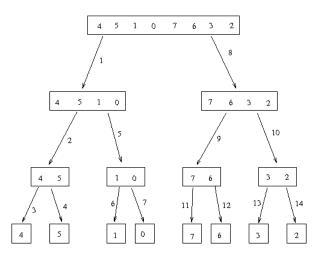
```
def merge(v, ini, meio, fim, aux):
  i=ini; j=meio+1; k=0; #indices da metade inf, sup e aux respc.
  while (i <= meio and j <= fim ): #Enquanto não avaliou completamente um dos
                                   #vetores, copia menor elemento para aux
    if(v[i] \le v[j]):
      aux[k] = v[i]
      k = k + 1
      i = i + 1
    else:
      aux[k] = v[i]
      k = k + 1
      i = i + 1
  while (i <= meio): #copia resto da primeira sub-lista
    aux[k] = v[i]
    k = k + 1
    i = i + 1
  while ( j <= fim ): #copia resto da segunda sub-lista
    aux[k] = v[j]
   k = k + 1
   i = i + 1
  i = ini: k = 0:
  while (i <= fim ): #copia lista ordenada aux para v
   v[i]=aux[k]
   i = i + 1
```

k = k + 1

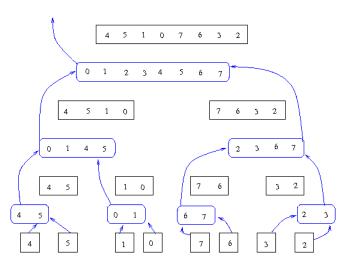
- O merge-sort resolve de forma recursiva dois sub-problemas, cada um contendo uma metade da lista original.
- Com a resposta das chamadas recursivas podemos chamar a função merge para obter uma lista ordenada.

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

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 listas, v a ser ordenada e aux do mesmo tamanho de v.
- Somente estas duas listas existirão durante todas as chamadas recursivas.

```
\begin{array}{l} \text{def main():} \\ v = [12,\ 90,\ 47,\ -9,\ 78,\ 45,\ 78,\ 3323,\ 1,\ 2,\ 34,\ 20] \\ \text{aux} = [0\ \text{for i in range(12)}] \quad \#\text{tem o mesmo tamanho de } v \\ \text{print(v)} \\ \text{mergeSort(v, 0, 11, aux)} \\ \text{print(v)} \end{array}
```

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.