EDCO4B ESTRUTURAS DE DADOS 2

Aula 05 - Merge Sort

Prof. Rafael G. Mantovani



Roteiro

- 1 Introdução
- **2** Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercício
- 5 Referências

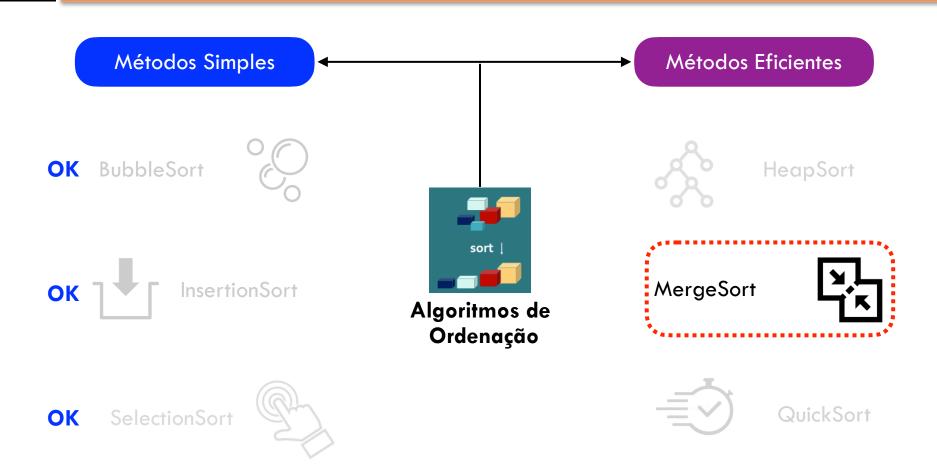
Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercício
- 5 Referências









Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercício
- 5 Referências























Ordenação por Mistura



League: levar os 6 mais fortes









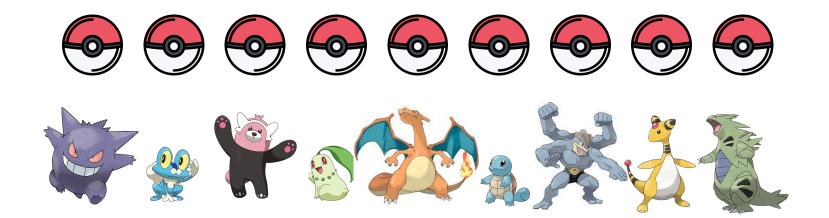








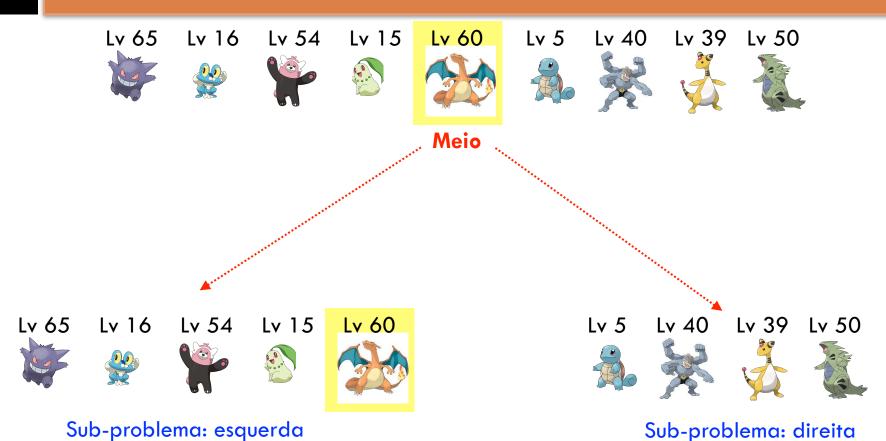




Lv 65 Lv 16 Lv 54 Lv 15 Lv 60 Lv 5 Lv 40 Lv 39 Lv 50





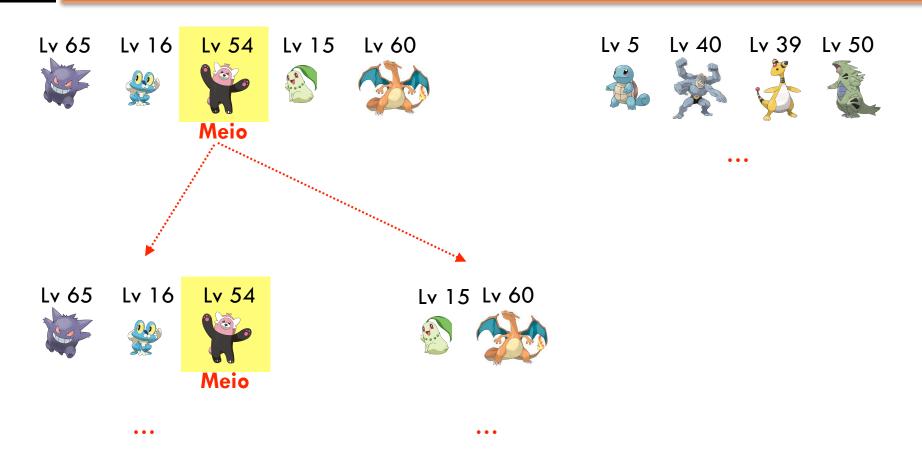


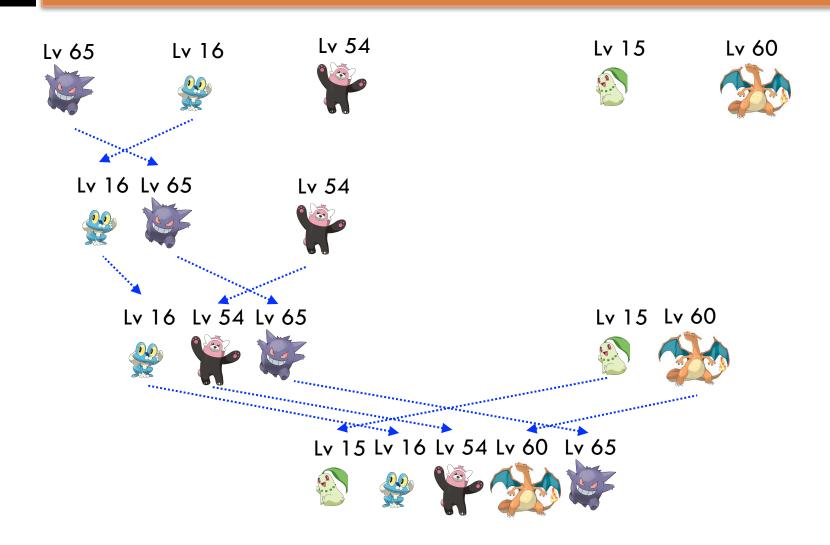
Sub-problema: direita





• • •









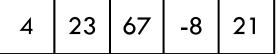
Good Team:)

- * ideia básica: dividir e conquistar
- * divide recursivamente o conjunto de dados até que cada subconjunto possua um elemento

Funcionamento

- * Dividir e conquistar:
 - 1. Divide recursivamente o array até obter subconjuntos com elementos únicos
 - 2. Volta da recursão combinando 2 conjuntos de forma a obter um conjunto maior e mais ordenado
 - 3. Processo se repete até que existe apenas um conjunto único e ordenado

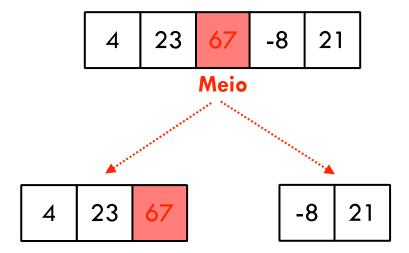
Dividir



Dividir



Dividir



Recombinar

4 23 67

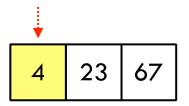
-8 21

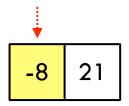
Recombinar

4 23 67

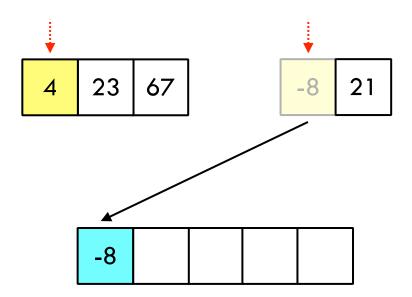
-8 21

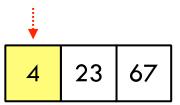


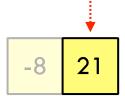




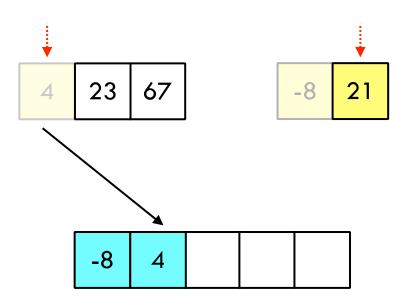




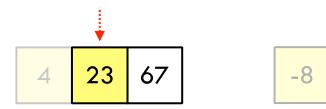






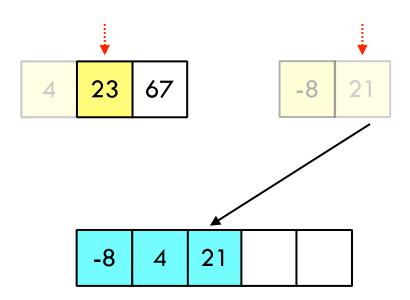


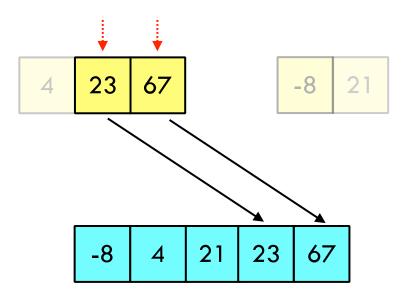
Recombinar





21





Desempenho

```
* melhor caso: O(N log N), elementos já ordenados
```

* pior caso: O(N log N), elementos na ordem decrescente

* caso médio: O(N log N)

Desempenho

```
* melhor caso: O(N log N), elementos já ordenados
```

* pior caso: O(N log N), elementos na ordem decrescente

* caso médio: O(N log N)

Obs: Eficiente para grandes conjuntos de dados. Estável.

Pseudocódigo (função principal)

```
    MergeSort (V, Inicio, Fim)
    Se (Inicio < Fim), então:</li>
    Meio = ((Inicio + Fim)/2)
    MergeSort(V, Inicio, Meio)
    MergeSort(V, Meio+1, Fim)
    Merge(V, Inicio, Meio, Fim)
```

Pseudocódigo (função auxiliar)

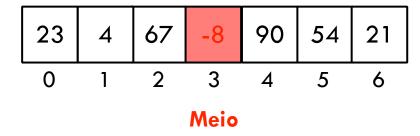
```
1.
    Merge (V, Inicio, Meio, Fim)
2.
       Alocar dinamicamente um vetor auxiliar
3.
       P1 = Inicio
4.
       P2 = Meio + 1
5.
        Enquanto (P1 \leq= Meio E P2 \leq= Fim) faça:
           Copia para o vetor auxiliar o menor valor entre V[P1] e V[P2]
6.
7.
           Incrementa o contador correspondente
8.
       Se P1 == Meio então:
9.
           Copia o que sobrou a partir de P2
10.
       Senão:
11.
           Copia o que sobrou a partir de P1
12.
       Copia o vetor auxiliar no original
```

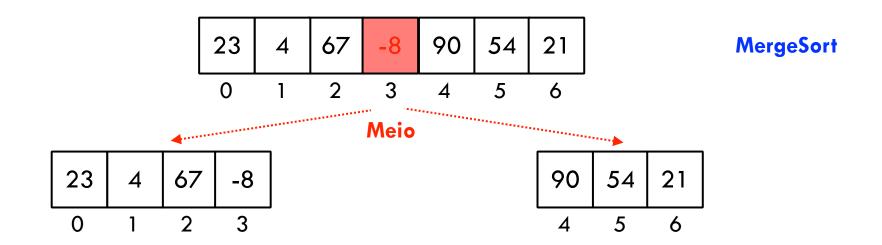
Roteiro

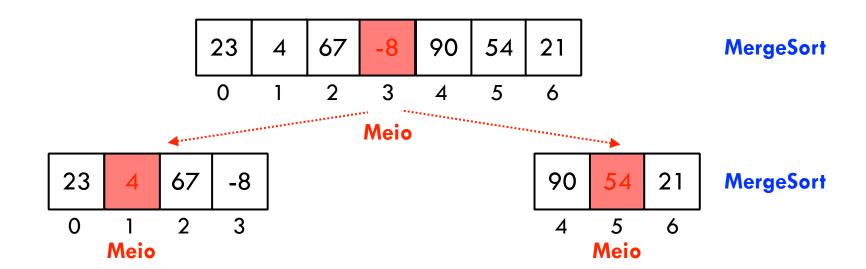
- 1 Introdução
- **2** Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercícios
- 5 Referências

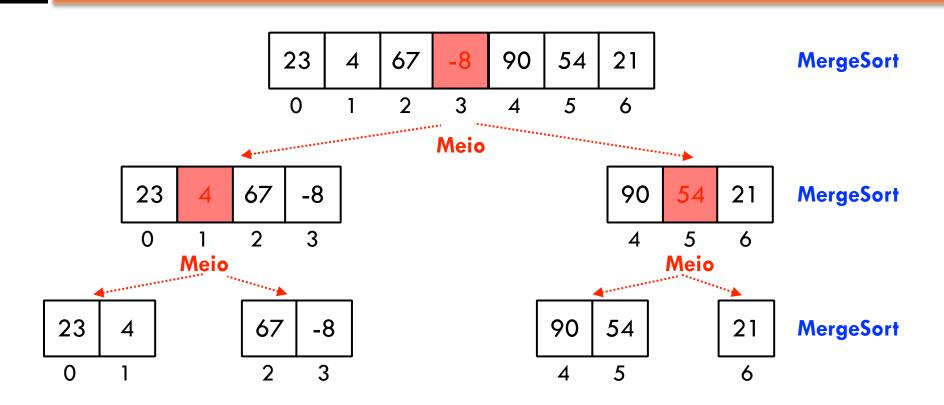
23 4 67 -8 90 54 21

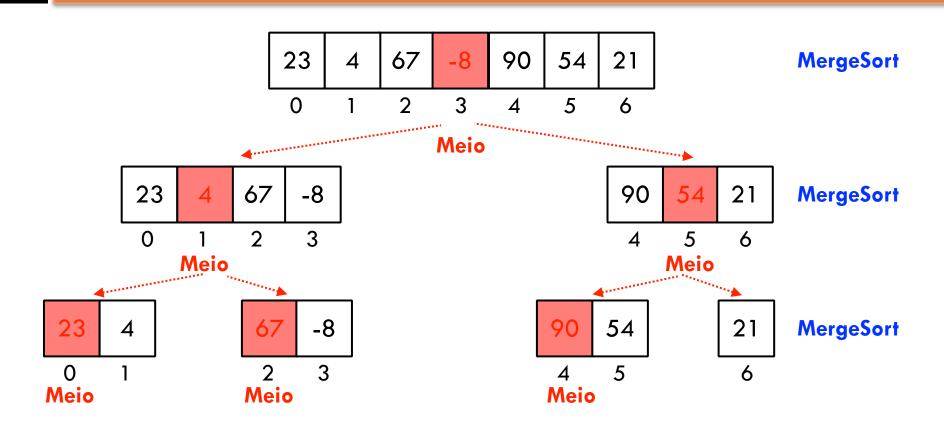
vetor não ordenado

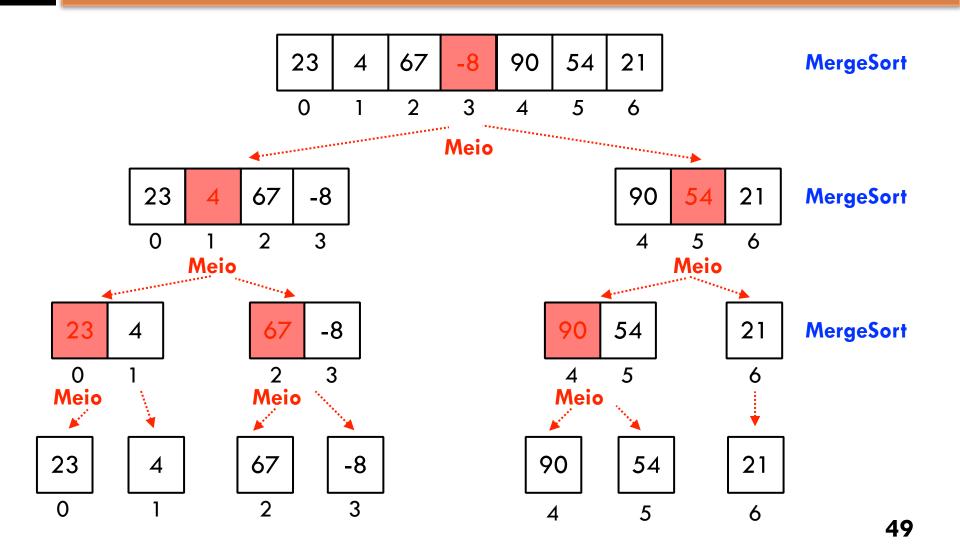




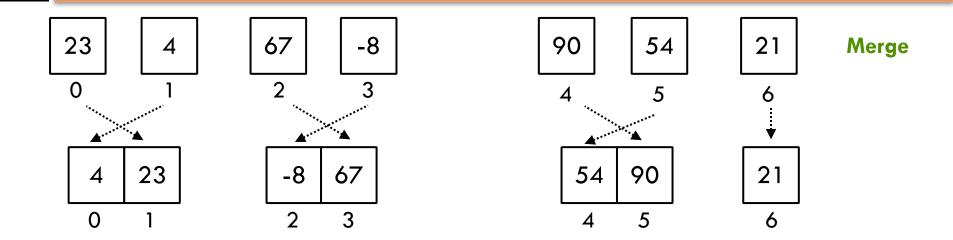


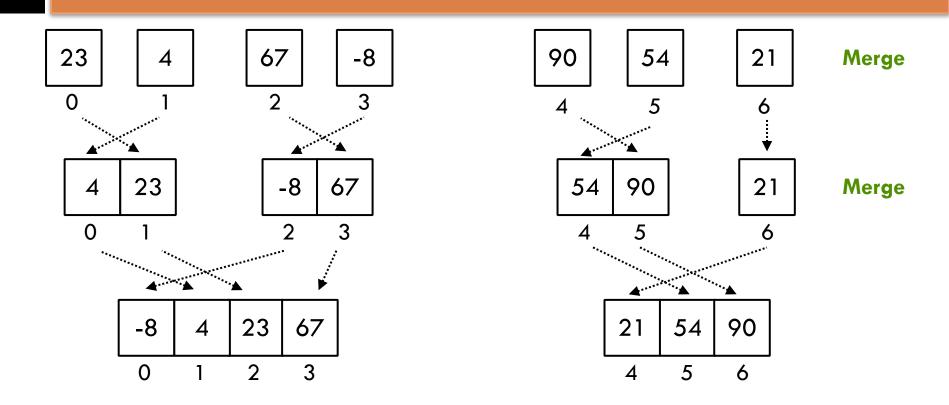


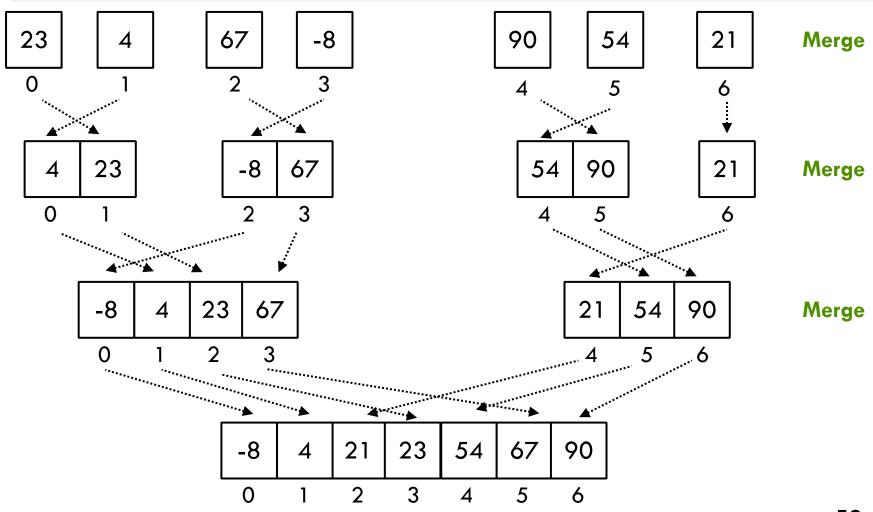


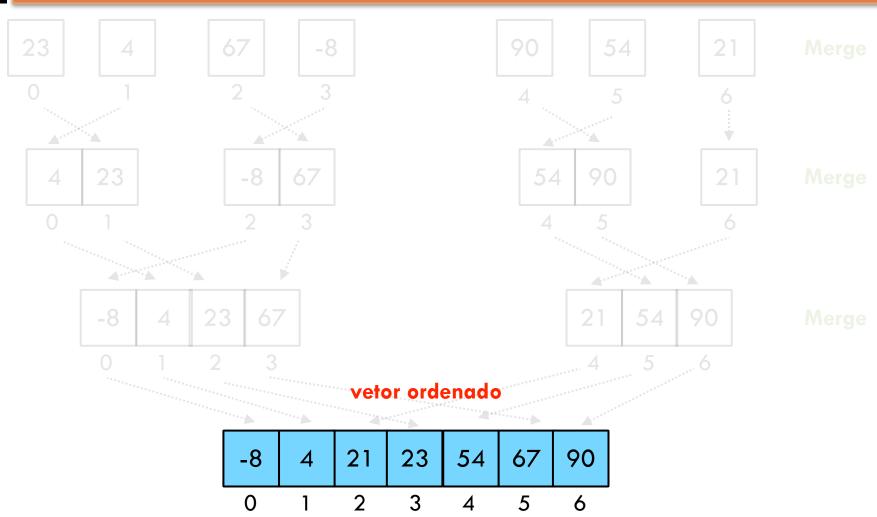












Vantagens

- * elegante e eficiente
- * não altera a ordem dos dados (estável)

• • •

Desvantagens

- * Recursivo
- * Uso de memória usa um vetor auxiliar durante a ordenação
- * Pode ser custoso dependendo do tamanho do array

Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercícios
- 5 Referências

Exercícios



HANDS ON:)))

Exercícios

1) Reuna-se com seu grupo e execute o teste de mesa (simulação) do algoritmo **Merge Sort** para a sua sequência de números aleatórios, definida na planilha de grupos da disciplina.

Exercícios

2) Implemente o mergeSort em Python considerando a seguinte assinatura de função:

```
/* Ordena o vetor usando Merge Sort
Parâmetros:
    array: vetor a ser ordenado
    option: 1 - ordenação crescente, 2 - ordenação decrescente

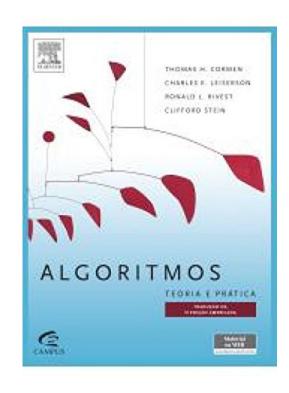
Esse algoritmo tem um comportamento assintótico O(N log N) */

def mergeSort(array, option):
```

Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercícios
- 5 Referências

Referências sugeridas

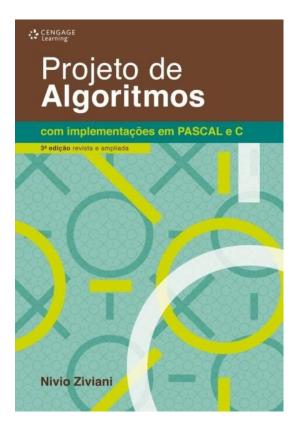


[Cormen et al, 2018]

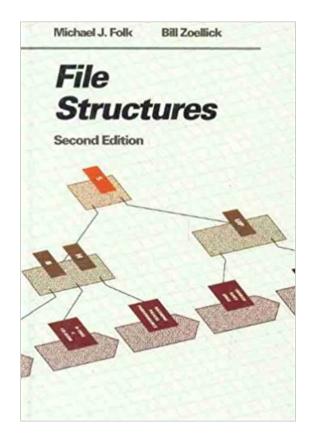


[Drozdek, 2017]

Referências sugeridas



[Ziviani, 2010]



[Folk & Zoellick, 1992]

Perguntas?

Prof. Rafael G. Mantovani

rafaelmantovani@utfpr.edu.br