Prof. Andrey Masiero

28 de setembro de 2017

Agenda

1 QuickSort

2 Exercícios

3 Referências

 Assim como o MergeSort, é um algoritmo que tem base no paradigma de divisão e conquista;

- Assim como o MergeSort, é um algoritmo que tem base no paradigma de divisão e conquista;
- Só que utiliza a técnica de maneira contrária. Trabalho pesado é feito antes das chamadas recursivas;

- Assim como o MergeSort, é um algoritmo que tem base no paradigma de divisão e conquista;
- Só que utiliza a técnica de maneira contrária. Trabalho pesado é feito antes das chamadas recursivas;
- Dado uma sequência S:

- Assim como o MergeSort, é um algoritmo que tem base no paradigma de divisão e conquista;
- Só que utiliza a técnica de maneira contrária. Trabalho pesado é feito antes das chamadas recursivas;
- Dado uma sequência S:
  - Aplica a técnica de divisão e conquista, fazendo subsequências de S;

- Assim como o MergeSort, é um algoritmo que tem base no paradigma de divisão e conquista;
- Só que utiliza a técnica de maneira contrária. Trabalho pesado é feito antes das chamadas recursivas;
- Dado uma sequência S:
  - · Aplica a técnica de divisão e conquista, fazendo subsequências de S;
  - Aplica a recursão ordenando cada subsequência;

- Assim como o MergeSort, é um algoritmo que tem base no paradigma de divisão e conquista;
- Só que utiliza a técnica de maneira contrária. Trabalho pesado é feito antes das chamadas recursivas;
- Dado uma sequência S:
  - · Aplica a técnica de divisão e conquista, fazendo subsequências de S;
  - Aplica a recursão ordenando cada subsequência;
  - Por fim, combina as subsquências ordenadas através de uma concatenação simples.

#### Os três passos do algoritmo:

Dividir: se S tiver pelo menos dois elementos, escolhe-se um elemento x de S, chamado de  $piv\hat{o}$ . Uma opção é escolher x como o último elemento de S. Os demais elementos de S são removidos, e colocados em três sequências:

#### Os três passos do algoritmo:

- Dividir: se S tiver pelo menos dois elementos, escolhe-se um elemento x de S, chamado de  $piv\hat{o}$ . Uma opção é escolher x como o último elemento de S. Os demais elementos de S são removidos, e colocados em três sequências:
  - L: elementos de S menores que x;

#### Os três passos do algoritmo:

- Dividir: se S tiver pelo menos dois elementos, escolhe-se um elemento x de S, chamado de  $piv\hat{o}$ . Uma opção é escolher x como o último elemento de S. Os demais elementos de S são removidos, e colocados em três sequências:
  - L: elementos de S menores que x;
  - E: elementos de S iguais a x;

#### Os três passos do algoritmo:

- Dividir: se S tiver pelo menos dois elementos, escolhe-se um elemento x de S, chamado de  $piv\hat{o}$ . Uma opção é escolher x como o último elemento de S. Os demais elementos de S são removidos, e colocados em três sequências:
  - L: elementos de S menores que x;
  - E: elementos de S iguais a x;
  - G: elementos de S maiores que x.

#### Os três passos do algoritmo:

- Dividir: se S tiver pelo menos dois elementos, escolhe-se um elemento x de S, chamado de  $piv\hat{o}$ . Uma opção é escolher x como o último elemento de S. Os demais elementos de S são removidos, e colocados em três sequências:
  - L: elementos de S menores que x;
  - E: elementos de S iguais a x;
  - $\circ$  G: elementos de S maiores que x.
- Recursão: Ordena as sequências de L e G, recursivamente;

Prof. Andrey Masiero QuickSort 28 de setembro de 2017  $2/10_1$ 

#### Os três passos do algoritmo:

- Dividir: se S tiver pelo menos dois elementos, escolhe-se um elemento x de S, chamado de  $piv\hat{o}$ . Uma opção é escolher x como o último elemento de S. Os demais elementos de S são removidos, e colocados em três sequências:
  - L: elementos de S menores que x;
  - E: elementos de S iguais a x;
  - $\circ$  G: elementos de S maiores que x.
- Recursão: Ordena as sequências de L e G, recursivamente;
- Conquista: Uni os elementos de S em ordem, a partir de L, passando por E e finalizando com G.

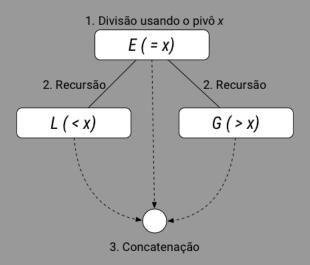


Figura: Goodrich e Tamassia, 2013

Prof. Andrey Masiero QuickSort 28 de setembro de 2017

 Assim como o MergeSort, o QuickSort pode ser visualizado com uma árvore binária recursiva;

- Assim como o MergeSort, o QuickSort pode ser visualizado com uma árvore binária recursiva;
- A altura da árvore do QuickSort é no pior caso linear;

- Assim como o MergeSort, o QuickSort pode ser visualizado com uma árvore binária recursiva;
- A altura da árvore do QuickSort é no pior caso linear;
- O pior caso ocorre quando a sequência consiste em n elementos distintos e já ordenada.

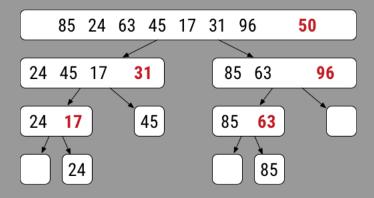


Figura: Goodrich e Tamassia, 2013

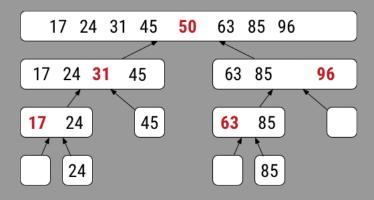


Figura: Goodrich e Tamassia, 2013

```
public void sort(int X[], int inicio, int fim) {
   if (inicio < fim) {
      int pivot = this.divide(X, inicio, fim);
      this.sort(X, inicio, pivot - 1);
      this.sort(X, pivot + 1, fim);
   }
}</pre>
```

```
public int divide(int X[], int inicio, int fim) {
    int pivot = X[inicio];
    int postPivot = inicio;
    for (int i = inicio + 1; i <= fim; i++) {</pre>
        if(X[i] < pivot) {</pre>
             X[postPivot] = X[i];
             X[i] = X[postPivot + 1];
             postPivot++;
    X[postPivot] = pivot;
    return postPivot;
```

#### Exercícios

- Implemente o QuickSort.
- 2 Teste os algoritmos em um programa principal, com o seguintes vetores:
  - 1 42, 21, 37, 75, 98, 11, 50, 63
  - 2 88, 15, 27, 55, 44, 38
  - 3 12, 81, 75, 37, 47, 25, 34
  - 49 48, 11, 88, 33, 57, 12, 18, 87, 54, 8

# Referências Bibliográficas

- 1 Cormen, Thomas H., Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest, and Clifford Stein. "Introduction to algorithms second edition." (2001).
- 2 Goodrich, Michael T. and Tamassia, Roberto. "Estrutura de Dados e Algoritmos em Java." Porto Alegre, Ed. Bookman 5 (2013).
- 3 Ascencio, Ana Fernanda Gomes, and Graziela Santos de Araújo. "Estruturas de Dados: algoritmos, análise da complexidade e implementações em JAVA e C/C++." São Paulo: Perarson Prentice Halt 3 (2010).