



unipac.br
Barbacena

Bacharelado em Ciência da Computação

Estruturas de Dados

Material de Apoio

Parte XII – Método QuickSort

Prof. Nairon Neri Silva
naironsilva@unipac.br

2º sem / 2021

Ordenação por Quicksort

- Proposto por Hoare em 1960 e publicado em 1962.
- É o algoritmo de ordenação interna mais rápido que se conhece para uma ampla variedade de situações.
- Provavelmente é o mais utilizado.
- A ideia básica é dividir o problema de ordenar um conjunto com n itens em dois problemas menores.
- Os problemas menores são ordenados independentemente.
- Os resultados são combinados para produzir a solução final.

Ordenação por Quicksort

- A parte mais delicada do método é o processo de partição.
- O vetor A [Esq..Dir] é rearranjado por meio da escolha arbitrária de um **pivô** x.
- O vetor A é particionado em duas partes:
 - Parte esquerda: $\text{chaves} \leq x$.
 - Parte direita: $\text{chaves} \geq x$.
- **O algoritmo apresentado define o pivô como o elemento mais a esquerda dos dados.**

Ordenação por Quicksort

- Função para o particionamento:
 1. O método “particao” separa os dados entre pivô, conjunto de dados menores que o pivô e conjunto de dados maiores que o pivô.
 2. Ao final, retorna a posição final do pivô, que já está na ordem correta.

Ordenação por Quicksort - Algoritmo

```
int particao(int v[], int esq, int dir){
    int pivo, i, j, aux;
    pivo = v[esq];
    i = esq;
    j = dir;
    while(i<j){
        while((v[i] <= pivo) && (i <= dir))
            i++;
        while(v[j] > pivo){
            j--;
        }
        if(i<j){
            aux = v[i];
            v[i] = v[j];
            v[j] = aux;
        }
    }
    v[esq] = v[j];
    v[j] = pivo;
    return j;
}
```

Ordenação por Quicksort

- Ao final do algoritmo de partição, o vetor $A[\text{Esq}..\text{Dir}]$ está particionado de tal forma que:
 - Os itens em $A[\text{Esq}]$, $A[\text{Esq} + 1]$, ..., $A[j]$ são menores ou iguais ao pivô;
 - Os itens em $A[j]$, $A[j + 1]$, ..., $A[\text{Dir}]$ são maiores ou iguais ao pivô.
- Então, o método QuickSort faz chamadas recursivas para a metade esquerda (menor ou igual ao pivô) e a metade direita (maior ou igual ao pivô).

Ordenação por Quicksort - Algoritmo

```
void QuickSort(int v[], int esq, int dir) {  
    int i;  
  
    if (dir > esq) {  
        pivo = particao(v, esq, dir);  
        quickSort(v, esq, pivo-1); //metade esquerda  
        quickSort(v, pivo+1, dir); //metade direita  
    }  
}
```

Ordenação por Quicksort

- O pivô x é escolhido como sendo o elemento mais a esquerda do conjunto de dados.

- Exemplo:

3	6	4	5	1	7	2
---	---	---	---	---	---	---

- O pivô será o 3 (primeiro elemento)

3	6	4	5	1	7	2
---	---	---	---	---	---	---

1	2	3	5	4	7	6
---	---	---	---	---	---	---

1	2	3	5	4	7	6
---	---	---	---	---	---	---

1	2	3	5	4	7	6
---	---	---	---	---	---	---

1	2	3	4	5	7	6
---	---	---	---	---	---	---

1	2	3	4	5	7	6
---	---	---	---	---	---	---

1	2	3	4	5	6	7
---	---	---	---	---	---	---

1	2	3	4	5	6	7
---	---	---	---	---	---	---

Ordenação por Quicksort

- O anel interno da função “particao” é extremamente simples.
- Razão pela qual o algoritmo Quicksort é tão rápido.

Ordenação por QuickSort

- **Características**
 - Qual o pior caso para o Quicksort?
 - Por que?
 - Qual sua ordem de complexidade?
 - Qual o melhor caso?
 - O algoritmo é estável?

Algoritmo Quicksort

- **Análise**
 - Pior caso:
 - O pior caso ocorre quando, sistematicamente, o pivô é escolhido como sendo um dos extremos de um arquivo já ordenado.
 - Isto faz com que o procedimento seja chamado recursivamente n vezes, eliminando apenas um item em cada chamada.
 - O pior caso pode ser evitado empregando pequenas modificações no algoritmo.
 - Para isso basta escolher três itens quaisquer do vetor e usar a **mediana dos três** como pivô.

Algoritmo Quicksort

- Vantagens:
 - É extremamente eficiente para ordenar arquivos de dados.
 - Necessita de apenas uma pequena pilha como memória auxiliar.
- Desvantagens:
 - Sua implementação é muito delicada e difícil:
 - Um pequeno engano pode levar a efeitos inesperados para algumas entradas de dados.
 - O método não é **estável**.

QuickSort - Exercício

Ordene o seguinte conjunto de dados usando o algoritmo QuickSort:

$$V = \{75, 63, 7, 84, 3, 2, 4, 0, 9\}$$

Referências

- FORBELLONE, André Luiz Villar; EBERSPACHER, Henri Frederico. *Lógica de Programação*. Makron books.
- GUIMARAES, Angelo de Moura; LAGES, Newton Alberto Castilho. *Algoritmos e estruturas de dados*. LTC Editora.
- FIDALGO, Robson. *Material para aulas*. UFRPE.
- NELSON, Fábio. *Material para aulas: Algoritmo e Programação*. UNIVASP.
- FEOFILOFF, P., *Algoritmos em linguagem C*, Editora Campus, 2008.
- ZIVIANI, N., *Projeto de algoritmos com Implementações em Pascal e C*, São Paulo: Pioneira, 2d, 2004.
- <http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/>
- MELLO, Ronaldo S., *Material para aulas: Ordenação de Dados*, UFSC-CTC-INE
- MENOTTI, David, *Material para aulas: Algoritmos e Estrutura de Dados I*, DECOM-UFOP