

Mergesort: ordenação por intercalação

Fabio Lubacheski
fabio.aglubacheski@sp.senac.br

MergeSort

A ordenação por intercalação (*merge*) utiliza a estratégia **recursiva** de **divisão-e-conquista** para ordenar um vetor $v[0..n-1]$, de tal modo que tenhamos $v[0] \leq \dots \leq v[n-1]$. considere que n é o numero de elementos de $v[]$.

- **Divisão**: se $v[]$ tem zero ou 1 elemento, $v[]$ já está ordenado. Caso contrário, particionamos $v[]$ o vetor ao meio, gerando dois subvetores, cada um com $n/2$ elementos.
- **Recursão**: recursivamente, aplica-se a estratégia para os dois subvetores.
- **Conquista**: faz-se a **intercalação** dos subvetores ordenados, produzindo a versão ordenada do vetor $v[]$.

Simulação do MergeSort

<https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/ComparisonSort.html>

Antes de mais nada, vamos definir a Intercalação.

A **intercalação** é o processo utilizado para construir um vetor ordenado, de tamanho $n+m$, a partir de dois vetores já ordenados de tamanhos n e m .

Escreva uma função que receba dois vetores ($A[]$ e $B[]$), com n e m elementos, respectivamente. Os vetores estão ordenados em ordem crescente, a função aloca um vetor $C[]$, exatamente com soma dos tamanhos de A e B , e intercala os elementos de $A[]$ e $B[]$ em $C[]$, de forma que o vetor $C[]$ fique em ordem crescente. A função deve ter no máximo **$n+m$ passos**, ou seja, a soma dos tamanho dos vetores.

Intercalação de subvetores ordenados

Agora podemos resolver o problema de intercalar os subvetores ordenados, ou seja: dados subvetores crescentes $v[p..q-1]$ e $v[q..n-1]$, reorganizar $v[p..n-1]$ em ordem crescente.

p				q-1	q			n-1	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	
3	5	5	7	9	1	2	4	6	n=9

O problema parece fácil, mas não é trivial. Será preciso usar um vetor auxiliar, digamos w , do mesmo tipo e mesmo tamanho que $v[p..n-1]$, pois os vetores a serem intercalados estão no mesmo vetor, sendo somente regiões diferentes do vetor $v[]$. O processo de intercalação deve ser realizado em **n passos**, onde **n** é o tamanho do vetor.

Intercalação de vetores ordenados

A declaração da função intercalação poderia ser conforme abaixo:

```
void intercala(int v[], int p, int q, int n)
```

p					$q-1$	q			$n-1$
0	1	2	3	4	5	6	7	8	
3	5	5	7	9	1	2	4	6	$n=9$

Para a configuração do vetor acima a chamada da função poderia ser:
`intercala(v,0,5,9);`

Mergesort

Agora podemos usar a função intercala discutida anteriormente para escrever a função **MergeSort**

```
void MergeSort(int v[], int p, int n)
```

A função **MergeSort** é recursiva e reduz o tamanho do vetor a cada chamada. A função recebe no início um vetor com n elementos de p até $n-1$, ou seja, $v[p..n-1]$, a função rearranja o vetor em ordem crescente, a primeira chamada da função MergeSort seria:

```
int v[]={9,8,7,6,5,4,3,2,1};  
MergeSort(v, 0, v.length);
```

Mergesort

A função **MergeSort** só faz as chamadas recursivas se $p < n-1$, pois se p igual a $n-1$ (=base da recursão) teremos somente um elemento no vetor e não é preciso fazer nada.

Caso $p < n-1$ a função MergeSort divide o vetor em duas partes $v[p..q-1]$ e $v[q..n-1]$, para isso o calculo de q é dado por:

$$q = (p + n) / 2 \text{ \#divisão inteira}$$

Em seguida é chamado recursivamente para esquerda $\text{MergeSort}(v, p, q)$ e para direita $\text{MergeSort}(v, q, n)$, ao no final intercala $\text{intercala}(v, p, q, n)$ o resultado dos dois vetores $v[p..q-1]$ e $v[q..n-1]$.

Exercícios

- 1) Execute o algoritmo (Diagrama de Execução) MergeSort com a entrada $v[] = \{7, 8, 3, 5, 4\}$

Para testar o algoritmo passo a passo use o site abaixo:

https://cscircles.cemc.uwaterloo.ca/java_visualize/#mode=display

- 2) Escreva uma versão iterativa para o método de ordenação MergeSort.

Fim