

Nome; Julio Cesario de Paiva Leão
RA: 1916033
Engenharia de Software
Estrutura de Dados 2018/01

MERGE SORT - FUNÇÃO INTERCALA

```
36 void intercala(int x[], int inicio, int fim, int meio){
37     int poslivre, inicio_v1, inicio_v2, i;
38     /**
39     * este vetor auxiliar deve ter o mesmo tamanho do vetor
40     */
41     int aux[10];
42     inicio_v1 = inicio;
43     inicio_v2 = meio + 1;
44     poslivre = inicio;
45     while ((inicio_v1 <= meio) && (inicio_v2 <= fim)){
46         if (x[inicio_v1] <= x[inicio_v2]){
47             aux[poslivre] = x[inicio_v1];
48             inicio_v1 = inicio_v1 + 1;
49         }
50     }
51     /**
52     * números que ainda não foram intercalados no vetor 1
53     */
54     for (i = inicio_v1; i <= meio; i++){
55         aux[poslivre] = x[i];
56         poslivre = poslivre + 1;
57     }
58     /**
59     * números que ainda não foram intercalados no vetor 2
60     */
61     for (i = inicio_v2; i <= fim; i++){
62         aux[poslivre] = x[i];
63         poslivre = poslivre + 1;
64     }
65     /**
66     * retorna os valores de aux para o vetor x
67     */
68     for (i = inicio; i <= fim; i++){
69         x[i] = aux[i];
70     }
71 }
```

É criado um vetor aux[10] onde irá receber os valores ordenados de v1 e v2 (dois vetores que serão intercalados)

While para percorrer os vetores. E testar: Se a posição do v1 for menor ou igual a posição de v2 (na posição central). Vetor aux (na primeira posição) recebe o valor de v1, em seguida incrementa-se v1; Senão o vetor aux recebe o valor de v2 e em seguida incrementa-se v2. Incrementa-se também a posição do vetor aux.

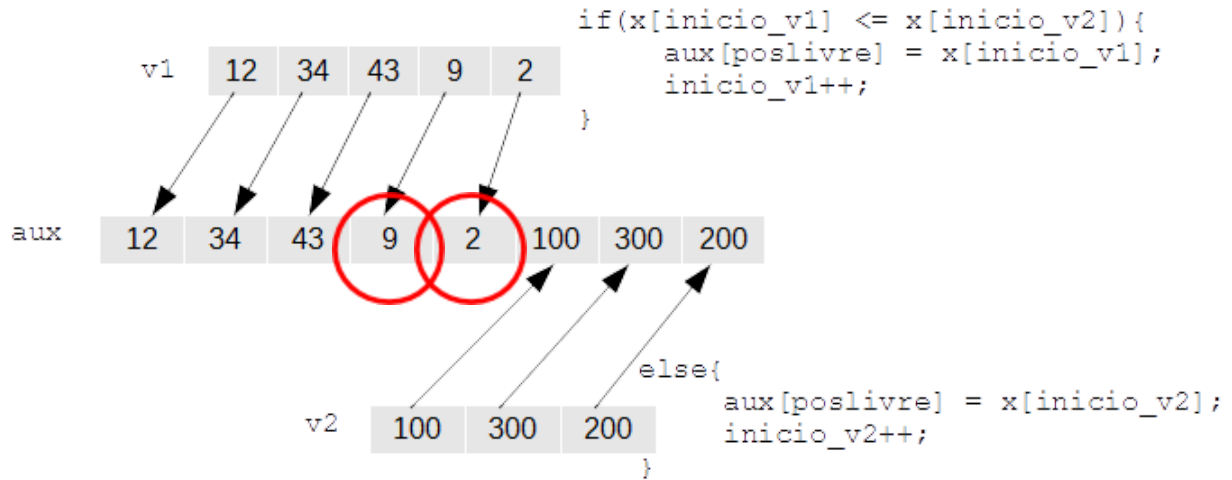
Saindo do primeiro laço e entrando no segundo. O vetor aux irá receber os valores do vetor x para as primeiras posições até a central.

Em seguida entra em outro laço, onde o vetor aux irá receber os valores do vetor v2 para a posição central+1 até o fim.

Finalizando com o último laço, onde o vetor original, x, irá receber todos os valores já intercalados em aux, por v1 e v2

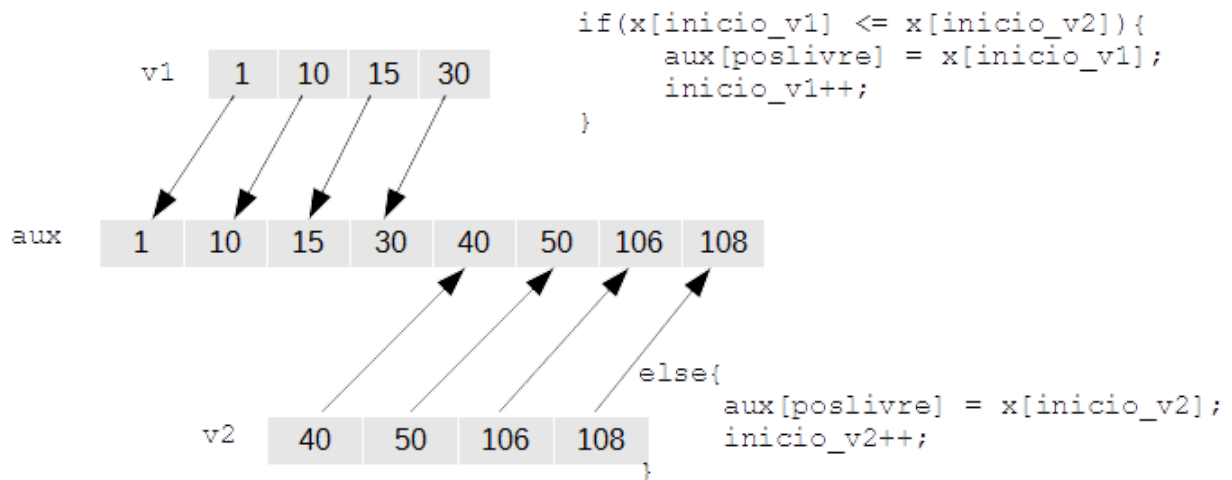
○ **caso 1:**

- $v1 = \{12, 34, 43, 9, 2\}$ e $v2 = \{100, 300, 200\}$



○ **caso 2:**

- $v1 = \{1, 10, 15, 30\}$ e $v2 = \{40, 50, 106, 108\}$



Conforme circulado nas posições do vetor **aux** no **caso 1**, vemos que os valor **9** e **2** estão em fora de ordem, sendo assim que apenas esse método de particionamento sozinho, não é suficiente para que seja ordenado dois vetores, se ambos não estiverem já previamente ordenados.

Já no **caso 2**, como ambos os vetores já estavam ordenados a função retorna o vetor auxiliar que por sua vez é atribuído ao vetor original encerrando assim a função **intercala**.

- analise os algoritmos disponibilizados no **GitHub**;

- para o **MergeSort** e o **QuickSort**, faça seu teste de mesa;
 - crie uma **tabela** com todos os valores e teste a ordenação até que o vetor esteja ordenado;
 - crie um **texto** explicando o funcionamento de cada método de ordenação;
 - demonstre qual dos dois métodos foi mais eficiente e justifique;
- utilize o seguinte vetor:
 - $int\ v = \{80, 12, 1, 3, 40, 20\}$

MergeSort

No mergeSort consiste em achar o meio do vetor original e a partir desse meio, dividi-lo em duas partes, enquanto o início do vetor for menor que seu final.

```
void mergeSort(int x[], int inicio, int fim){
    int meio;
    if (inicio < fim){
        meio = ((inicio + fim) / 2);
```

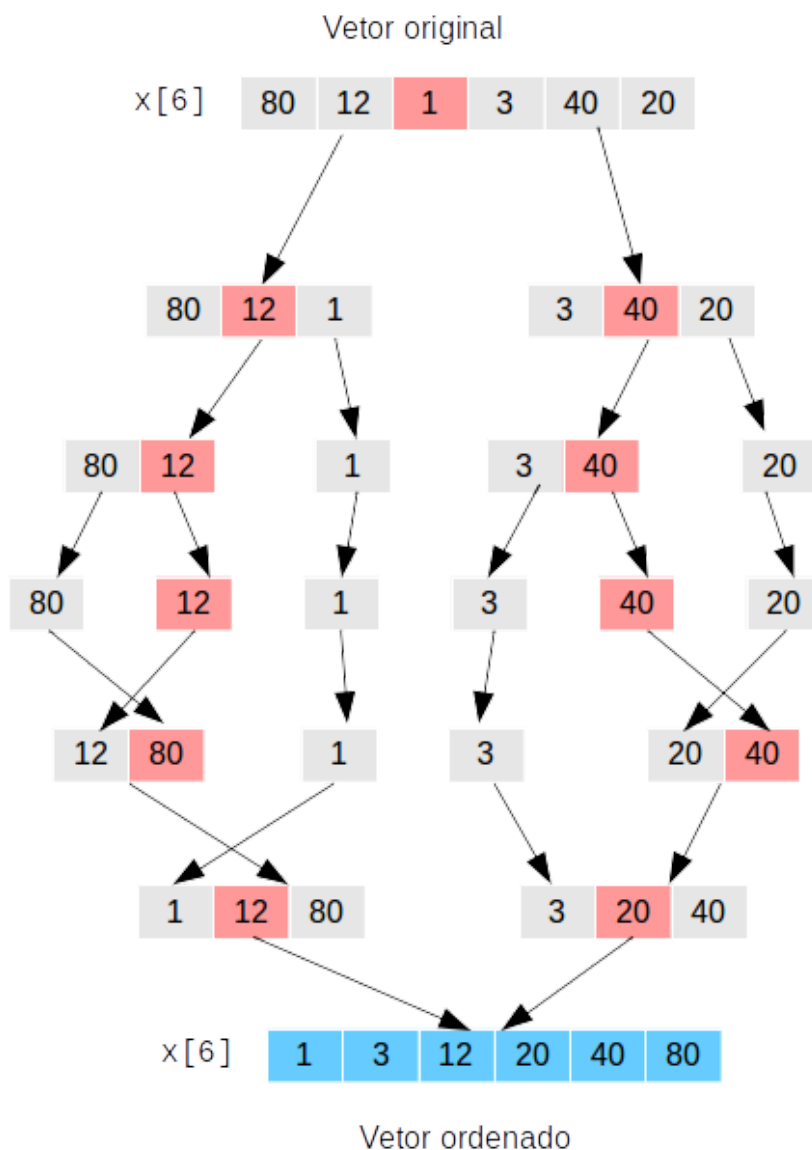
Sobrando assim duas metades de 3 posições cada, deve-se encontrar o meio novamente e ir dividindo até que todas as posições fiquem separadas uma das outras.

```
mergeSort(x, inicio, meio);
mergeSort(x, (meio + 1), fim);
intercala(x, inicio, fim, meio);
```

Em seguida deve começar a juntar as posições mas com os valores já ordenados.

Ao final, em que todas as partes já estarão reunidas, teremos o vetor ordenado.

Sua recursividade garante que nas primeiras passadas o vetor seja dividido até que todas as



suas posições estejam separadas, e enquanto na volta todas as posições comece a se reunir de forma ordenada.

QuickSort