Introdução

Vamos usar a técnica de **recursão** para resolver o problema de **ordenação**.

- Problema:
 - o Temos uma lista v de inteiros de tamanho n.
 - o Devemos deixar v ordenada em ordem crescente de valores.

Dividir e Conquistar

- Temos que resolver um problema P de tamanho n.
- Dividir: Quebramos P em sub-problemas menores.
- Resolvemos os sub-problemas de forma recursiva.
- Conquistar: Unimos as soluções dos sub-problemas para obter solução do problema maior P.

Quick Sort

Quick Sort

- Vamos supor que devemos ordenar uma lista de uma posição inicial até fim.
- Dividir
 - o Escolha em elemento especial da lista chamado pivô.
 - o Particione a lista em uma posição pos tal que todos elementos de inicial até pos 1 são menores ou iguais do que o pivô, e todos elementos de pos até fim são maiores ou iguais ao pivô.

Quick Sort

- Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estas duas sub-listas (uma de inicial até pos-1 e a outra de pos até fim).
- Conquistar: Nada a fazer já que a lista estará ordenada devido à fase de divisão.

Quick Sort: Particionamento

Dado um valor p como pivô, como fazer o particionamento?

- Podemos "varrer" a lista do início para o fim até encontrarmos um elemento maior que o pivô.
- "Varremos" o vetor do fim para o início até encontrarmos um elemento menor ou igual ao pivô.
- Trocamos então estes elementos de posições e continuamos com o processo até termos verificado todas as posições do vetor.

Quick Sort: Particionamento

A função retorna a posição de partição. Ela considera o último elemento como o pivô.

```
def particiona (v, inicio, fim):
    pivo = v[fim]
    while (inicio < fim):
    # o laço para quando inicio == fim => checamos o vetor inteiro
    while (inicio < fim) and (v[inicio] <= pivo):
    # acha posição de elemento maior que pivo
         inicio = inicio + 1
    while (inicio < fim) and (v[fim] > pivo):
    # acha posição de elemento menor ou igual que pivo
    fim = fim - 1
    v[inicio], v[fim] = v[fim], v[inicio] # troca elementos de posição
    return inicio
```

```
public int particiona(int[] v, int ini, int fim) {
   int i = ini + 1;
   int j = fim;
   int pivot = v[ini];

while (i <= j) (

   // andando com i para frente, pára quando encontrar um valor maior que o :
   while (i <= j & v[i] <= pivot)
        i **;

   // andando com j para trás. pára quando encontrar um valor menor ou igual
   while(i <= j & A[j] > pivot)
        j = j = 1;

   // se î não encontrou j; troca
   if (i < j)
        swap(v, i, j);

}

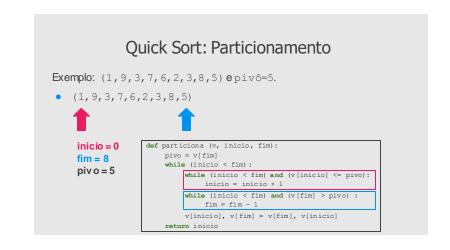
swap(v, ini, j);

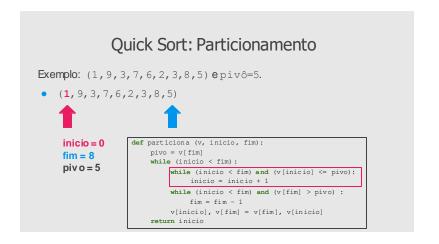
return j;

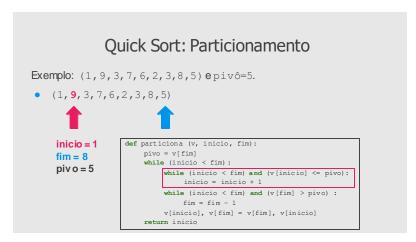
}</pre>
```

Quick Sort: Particionamento

Exemplo: (1,9,3,7,6,2,3,8,5) epivô=5.







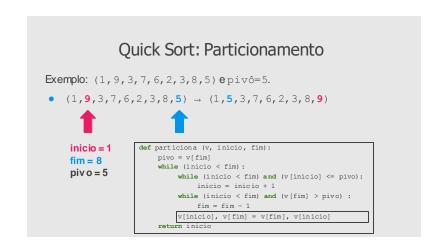
```
Quick Sort: Particionamento

Exemplo: (1,9,3,7,6,2,3,8,5) epivô=5.

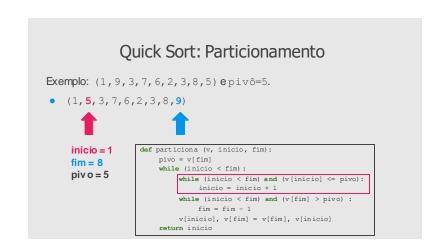
(1,9,3,7,6,2,3,8,5)

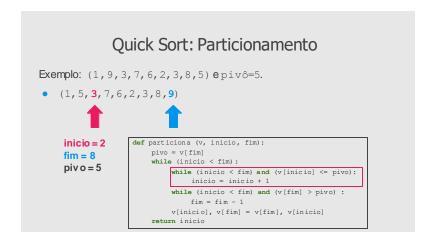
inicio = 1
fim = 8
pivo = 5

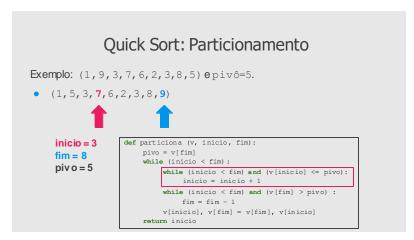
def particiona (v, inicio, fim):
    pivo = v[fim]
    while (inicio < fim) and (v[inicio] <= pivo):
        inicio = inicio + 1
    while (inicio < fim) and (v[fim] > pivo):
        fim = fim - 1
        v[inicio], v[fim] = v[fim], v[inicio]
    return inicio
```

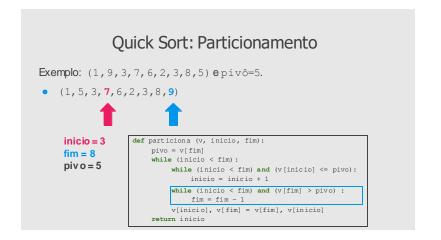


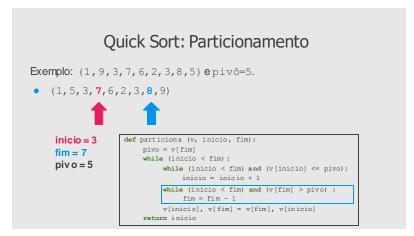
Quick Sort: Particionamento Exemplo: (1,9,3,7,6,2,3,8,5) epivô=5. • (1,5,3,7,6,2,3,8,9) inicio = 1 fim = 8 pivo = 5 def particiona (v, inicio, fim): pivo = v[fim] while (inicio < fim): while (inicio < fim) and (v[inicio] <= pivo): inicio = inicio + 1 while (inicio < fim) and (v[fim] > pivo): fim = fim - 1 v[inicio], v[fim] = v[fim], v[inicio] return inicio











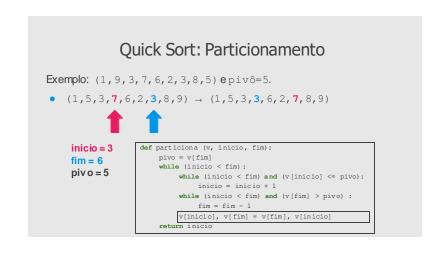
```
Quick Sort: Particionamento

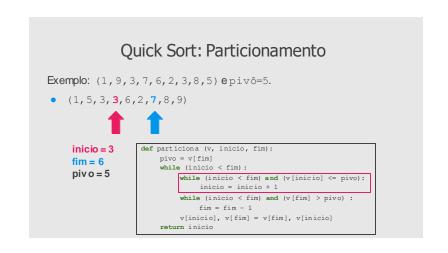
Exemplo: (1,9,3,7,6,2,3,8,5) epivô=5.

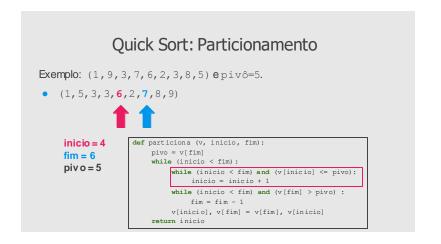
• (1,5,3,7,6,2,3,8,9)

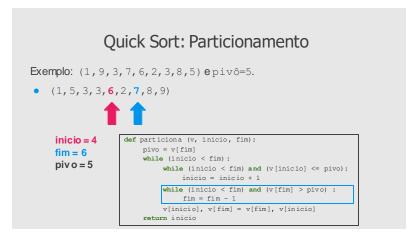
inicio = 3
fim = 6
pivo = 5

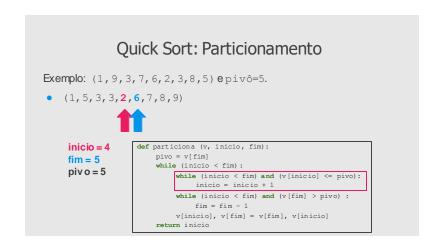
def particiona (v, inicio, fim):
   pivo = v(fim)
   while (inicio < fim):
   while (inicio < fim) and (v[inicio] <= pivo):
        inicio = inicio + 1
        while (inicio < fim) and (v[fim] > pivo):
        fim = fim - 1
        v(inicio], v(fim] = v(fim), v(inicio]
        return inicio
```











```
Quick Sort: Particionamento

Exemplo: (1,9,3,7,6,2,3,8,5) epivô=5.

• (1,5,3,3,2,6,7,8,9) → Retorna posição 5 (inicio=5).

inicio = 5
fim = 5
pivo = 5
pivo = 5

minicio = fim | minicio | fim | minicio | mi
```

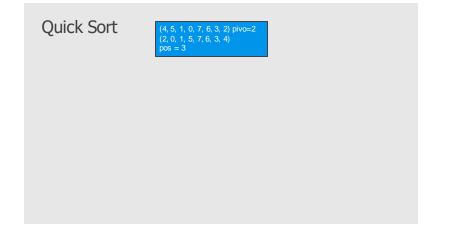
Quick Sort: Particionamento

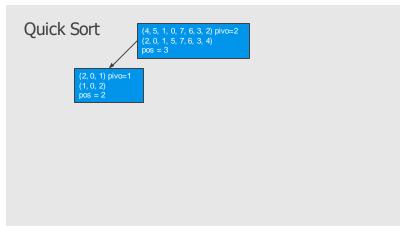
Exemplo: (1,9,3,7,6,2,3,8,5) epivô=5.

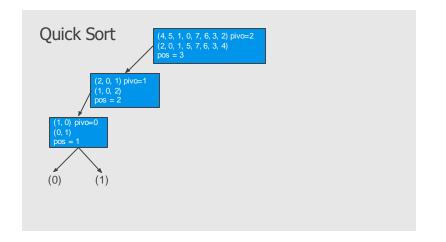
- $(1, 9, 3, 7, 6, 2, 3, 8, 5) \rightarrow (1, 5, 3, 7, 6, 2, 3, 8, 9)$
- $(1,5,3,7,6,2,3,8,9) \rightarrow (1,5,3,3,6,2,7,8,9)$
- $(1,5,3,3,6,2,7,8,9) \rightarrow (1,5,3,3,2,6,7,8,9)$
- $(1, 5, 3, 3, 2, 6, 7, 8, 9) \rightarrow \text{Retorna posição } 5.$

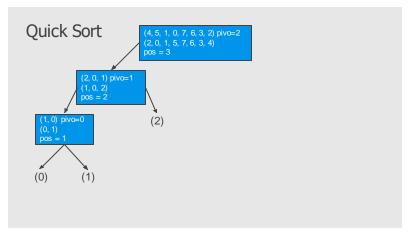
Quick Sort

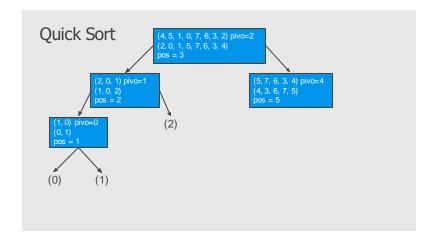
```
def quickSort(v, inicio, fim):
    if (inicio < fim):
    # tem pelo menos 2 elementos a serem ordenados
    pos = particiona(v, inicio, fim)
    quickSort(v, inicio, pos-1)
    quickSort(v, pos, fim)</pre>
```

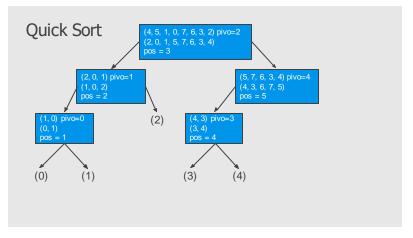


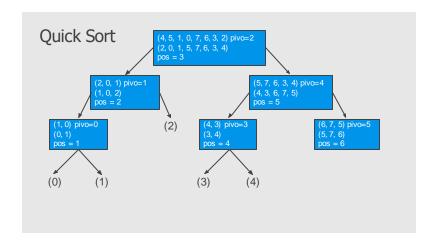


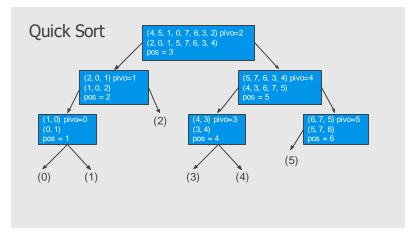


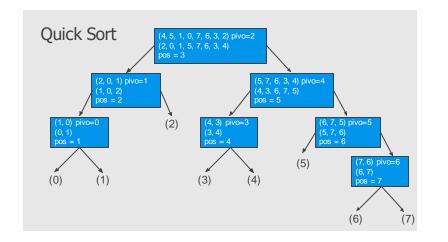


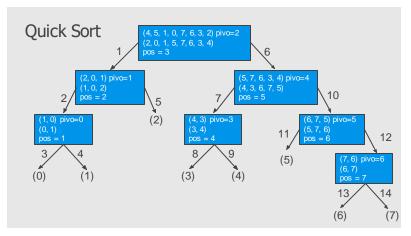












Quick Sort

- Se o QuickSort particionar o vetor de tal forma que cada partição tenha mais ou menos o mesmo tamanho ele é muito eficiente.
- Porém se a partição for muito desigual (n 1 de um lado e 1 de outro)
 ele é ineficiente.
- Quando um vetor já está ordenado ou quase ordenado, ocorre este caso ruim. Por que?

Quick Sort: Tratando o pior caso

- Podemos implementar o QuickSort de tal forma a diminuirmos a chance de ocorrência do pior caso.
- Ao invés de escolhermos o pivô como um elemento de uma posição fixa, podemos escolher como pivô o elemento de uma posição aleatória.
- Podemos usar a função random. randint (a,b) da biblioteca random que retorna um número de forma aleatória entre a eb.

Random Quick Sort

- A única diferença é que escolhemos um elemento aleatório.
- Tal elemento é trocado como que está no fim (será o pivô).

```
import random
def randomQuickSort(v, inicio, fim):
    if (inicio < fim):
        j = random.randint(inicio, fim)
        v[j], v[fim] = v[fim], v[j]
        pos = particiona(v, inicio, fim)
        randomQuickSort(v, inicio, pos-1)
        randomQuickSort(v, pos, fim)</pre>
```

Exercícios

- 1. Aplique o algoritmo de particionamento sobre o vetor (13, 19, 9, 5, 12, 21, 7, 4, 11, 2, 6, 6) compivô igual a 6.
- 2. Qual o valor retornado pelo algoritmo de particionamento se todos os elementos do vetor tiverem valores iguais?
- 3. Faça uma execução passo-a-passo do quickSort como vetor (4,3,6,7,9,10,5,8).
- 4. Modifique o algoritmo quickSort para ordenar vetores em ordem decrescente.

Dividir e Conquistar

- Temos que resolver um problema P de tamanho n.
- Dividir: Quebramos P em sub-problemas menores.
- Resolvemos os sub-problemas de forma recursiva.
- Conquistar: Unimos as soluções dos sub-problemas para obter solução do problema maior P.

Merge Sort: Ordenação por Intercalação

- O Merge Sort é um algoritmo baseado na técnica dividir e conquistar.
- Neste caso temos que ordenar uma lista de tamanho n.
 - Dividir: Dividimos a lista de tamanho n em duas sub-listas de tamanho aproximadamente iguais (de tamanho n/2).
 - Resolvemos o problema de ordenação de forma recursiva para estas duas sub-listas.
 - Conquistar: Com as duas sub-listas ordenadas, construímos uma lista ordenada de tamanho n ordenado.

Merge Sort: Ordenação por Intercalação

• Conquistar: Dados duas listas v1 e v2 ordenadas, como obter uma outra lista ordenada contendo os elementos de v1 e v2?

3 5 7 10 11 12

4 6 8 9	11	13	14
---------	----	----	----

Merge: Fusão

- A ideia é executar um laço que testa em cada iteração quem é o menor elemento dentre v1 [i] e v2 [j], e copia este elemento para uma nova lista.
- Durante a execução deste laço podemos chegar em uma situação onde todos os elementos de uma das listas (v1 ou v2) foramtodos avaliados. Neste caso terminamos o laço e copiamos os elementos restantes da outra lista.

Merge: Fusão

```
def merge (v1, v2): # devolve lista com fusão de v1 e v2
    i = 0; j = 0; # indice de v1 e v2 resp.
    while (i < len (v1) and j < len (v2)): # enquanto não avaliou completamente
         if (v1[i] <= v2[j]):</pre>
                                 # um dos vetores, copia menor elemento para v3
              v3.append(v1[i])
              i = i + 1
         else:
              v3.append(v2[j])
             j = j + 1
    while (i < len(v1)): # copia resto de v1</pre>
         v3.append(v1[i])
         i = i + 1
    while (j < len(v2)): # copia resto de v2</pre>
         v3.append(v2[j])
         j = j + 1
    return v3
```

Merge: Fusão

- A função descrita recebe duas listas ordenadas e devolve uma terceira contendo todos os elementos em ordem.
- Porém no Merge Sort faremos a intercalação de sub-listas de uma mesma lista.
- Isto evita a criação de várias listas durante as várias chamadas recursivas, melhorando a performance do algoritmo.

Merge: Fusão

- Teremos posições inicio, meio, fim de uma lista e devemos fazer a intercalação das duas sub-listas: uma de inicio até meio, e outra de meio+1 até fim.
 - Para isso a função utiliza uma lista auxiliar, que receberá o resultado da intercalação, e que no final é copiado para a lista original a ser ordenada.

Merge: Fusão

• Faz intercalação de pedaços de v. No fim v estará ordenada entre as posições inicio e fim.

```
def merge (v, inicio, meio, fim, aux):
    i = inicio; j = meio+1; k = 0; # indices da metade inf, sup e aux respc.
    while (i <= meio and j <= fim): # enquanto não avaliou completamente um dos
    if (v[i] <= v[j): # vetores, copia menor elemento para aux
        aux[k] = v[i]
        k = k + 1
        i = i + 1
    else:
        aux[k] = v[j]
        k = k + 1
        j = j + 1</pre>
```

Merge: Fusão

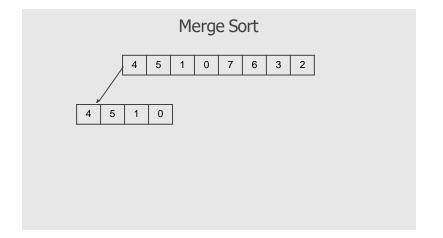
• Faz intercalação de pedaços de v. No fim v estará ordenada entre as posições inicio e fim.

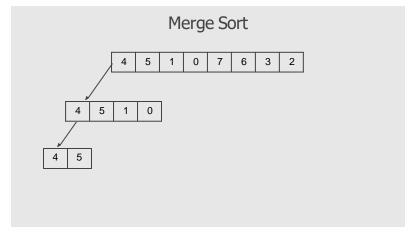
```
def merge (v, inicio, meio, fim, aux):
     i = inicio; j = meio+1; k = 0; # indices da metade inf, sup e aux respc.
     while (i <= meio and j <= fim): # enquanto não avaliou completamente um dos
          if (v[i] <= v[j]): # vetores, copia menor elemento para aux</pre>
               aux[k] = v[i]
                k = k + 1
                i = i + 1
          else:
                aux[k] = v[j]
               k = k + 1
               j = j + 1
     while (i <= meio): # copia resto da primeira sub-lista
          aux[k] = v[i]
          k = k + 1
     while (j <= fim): # copia resto da segunda sub-lista
          aux[k] = v[j]
          k = k + 1
          j = j + 1
     i = inicio; k = 0;
     while (i <= fim): # copia lista ordenada aux para v
         v[i] = aux[k]
          i = i + 1
          k = k + 1
```

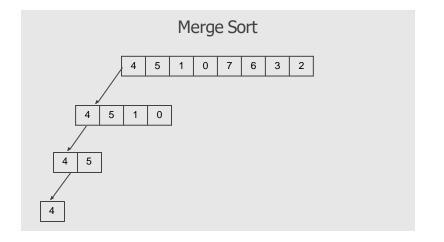
- O Merge Sort resolve de forma recursiva dois sub-problemas, cada um contendo uma metade da lista original.
- Com a resposta das chamadas recursivas podemos chamar a função merge para obter uma lista ordenada.

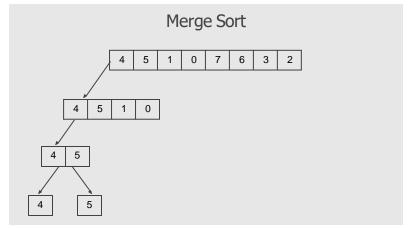
Merge Sort

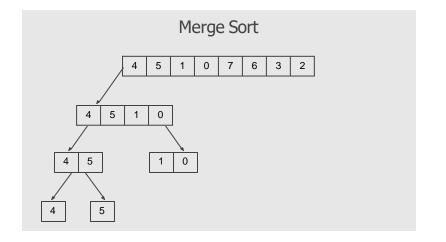


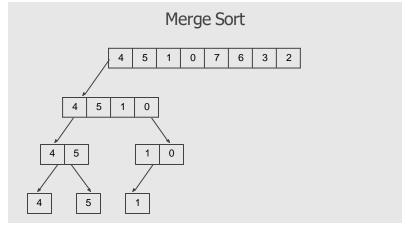


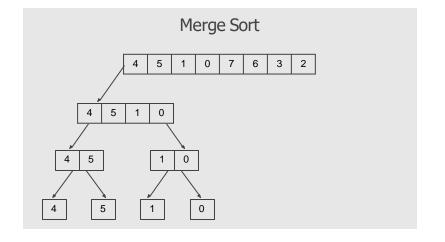


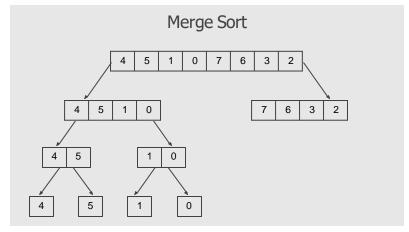


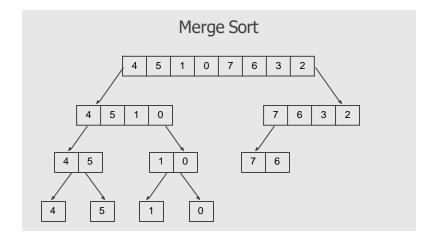


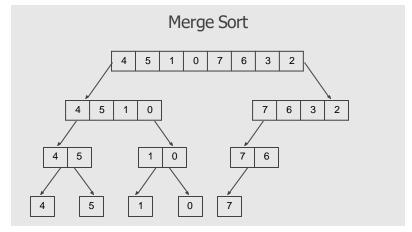


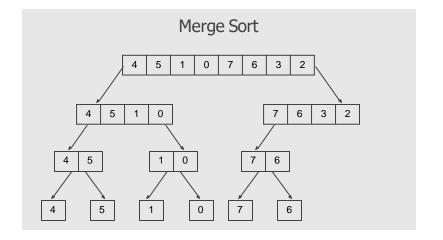


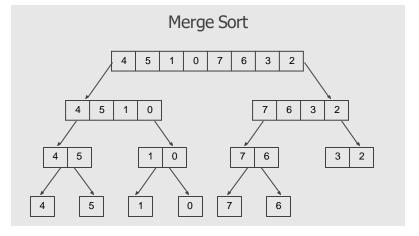


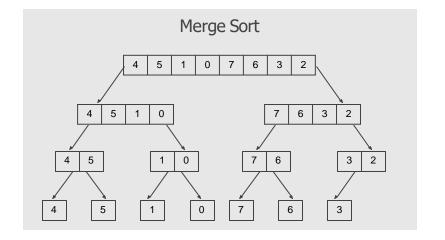


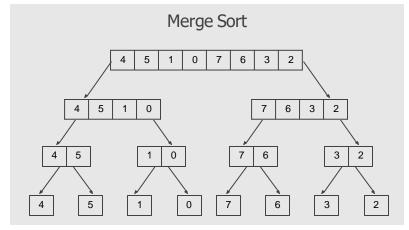


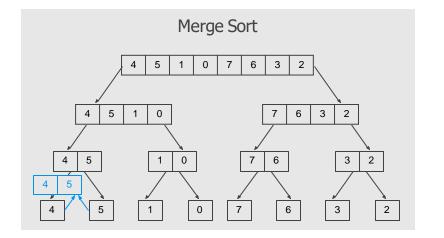


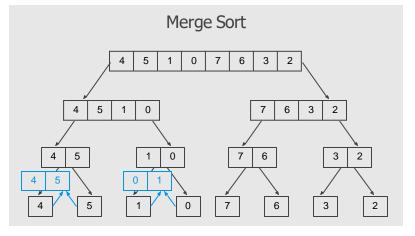


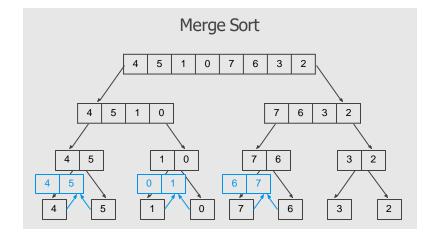


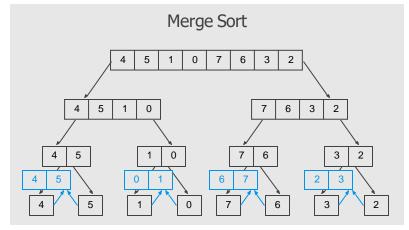


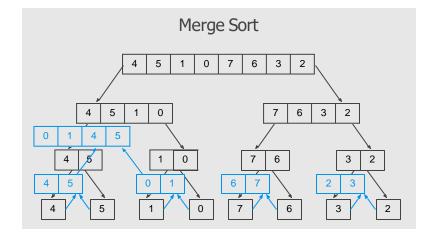


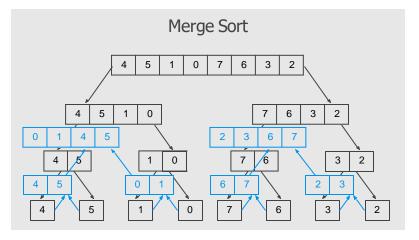


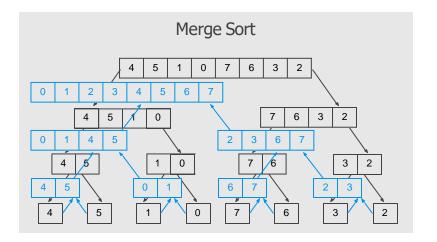












- Note que só criamos 2 listas, v a ser ordenada e aux do mesmo tamanho de v.
- Somente estas duas listas existirão durante todas as chamadas recursivas.

```
v = [12, 90, 47, -9, 78, 45, 78, 3323, 1, 2, 34, 20]
aux = [0 for i in range(12)] # tem o mesmo tamanho de v
print(v)
mergeSort(v, 0, 11, aux)
print(v)
```

Exercícios

- 1. Mostre passo a passo a execução da função merge considerando dois sub-vetores: (3,5,7,10,11,12) e (4,6,8,9,11,13,14).
- Faça uma execução passo-a-passo do mergeSort para o vetor: (30, 45, 21, 20, 6, 715, 100, 65, 33).
- Reescreva o algoritmo mergeSort para que este passe a ordenar um vetor em ordem decrescente.
- 4. Temos como entrada um vetor de inteiros v (não necessariamente ordenado), e um inteiro x. Desenvolva um algoritmo que determina se há dois números em v cuja soma seja x. Tente fazer o algoritmo o mais eficiente possível. Utilize um dos algoritmos de ordenação na sua solução.

Visualization and Comparison of Sorting Algorithms https://www.youtube.com/watch?v=ZZuD6iUe3Pc

