

Algoritmos de Ordenação

QuickSort e MergeSort

Equipe:

Armando Luz Borges

Annyel Cordeiro da Silva

João dos Santos Neto

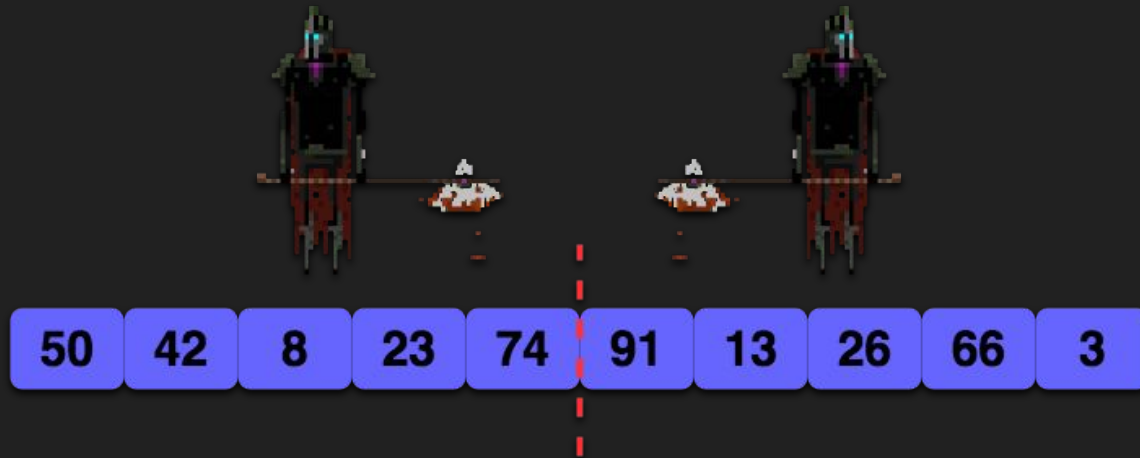
Mayra Caetano de Oliveira

Nara Raquel Dias Andrade

Vinicius da Silva Nunes

QuickSort - Ordenação por Comparação

Quick Sort é um algoritmo de ordenação eficiente, que tem como base o conceito de divisão e conquista. Apesar de ser complexo como o MergeSort e o HeapSort, na prática, o QuickSort é mais veloz, pois suas constantes são menores.



QuickSort - Como funciona?

O Funcionamento do QuickSort é baseado em uma rotina fundamental chamada de **particionamento**, onde um número presente no array será escolhido, sendo nomeado de **pivô**, o elemento escolhido será usado como uma espécie de ponto médio dos elementos.



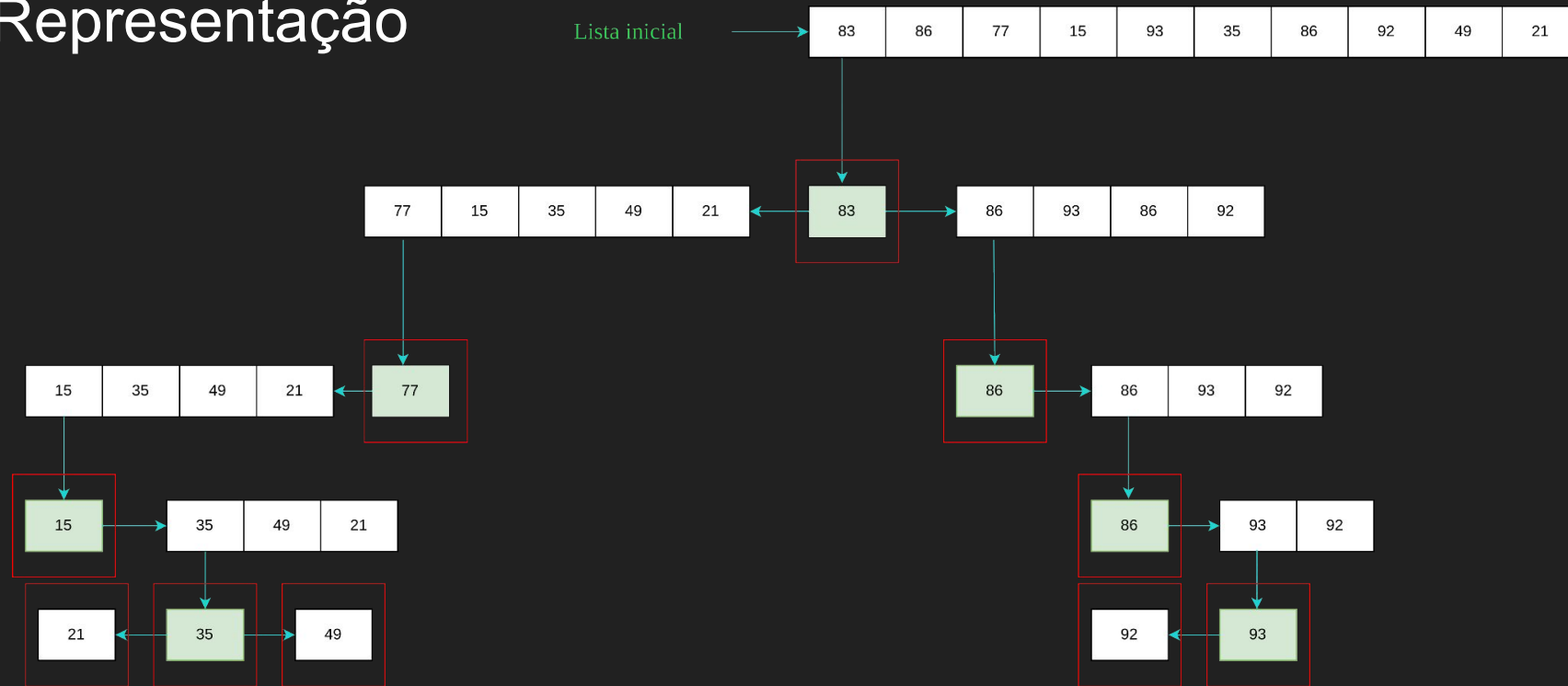
QuickSort - Como funciona?

Os elementos maiores que o pivô são postos à direita, e os menores são postos à esquerda. A partir daí, são formadas sub-listas, nas quais o mesmo processo é repetido, até que se chegue nos átomos da lista. Neste ponto os valores já estarão ordenados.



Representação

Lista inicial



Lista ordenada

Quick Sort - Pior Caso

- No pior caso o Quick Sort é $O(n^2)$. Esse caso se manifesta quando o pivot **sempre** divide o array em duas porções de tamanho 0 e $n-1$, respectivamente.

Ex: values = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]

- Na primeira execução do particionamento ele já está em sua posição, pois o array está ordenado. Assim, chamamos recursivamente para a esquerda (vazio) e para a direita (2, 3, 4...10).

Quick Sort - Como Evitar o Pior Caso

- Escolher aleatoriamente o pivot é uma boa estratégia para diminuir significativamente a probabilidade de ocorrência do pior caso.
- Escolher o pivot como sendo a mediana entre o primeiro elemento, o elemento central e o último elemento é uma boa estratégia para diminuir significativamente a probabilidade de ocorrência do pior caso.

Ex: array [5, 2, 3, 7, 9] mediana: 5

- A mediana entre esses elementos é o 5. Portanto, essa seria a nossa escolha de pivot.

Quick Sort - Melhor Caso

- No melhor caso o Quick Sort é $O(n \cdot \log n)$. Esse caso se manifesta quando o pivot sempre divide o array em duas porções iguais.
- Se o pivot sempre ficar no meio do array, teremos uma árvore binária na recursão em que a esquerda tem metade do tamanho do array e a direita também tem a metade do tamanho.

Quick Sort - Implementação



```
1 void quickSort(int *vetor, int inicio, int fim) {  
2     if (inicio < fim) {  
3         int pivo = particiona(vetor, inicio, fim);  
4         quickSort(vetor, inicio, pivo - 1);  
5         quickSort(vetor, pivo + 1, fim);  
6     }  
7 }
```

Quick Sort - Implementação



```
1  int particiona(int *vetor, int inicio, int fim) {
2      int pivo = vetor[fim];
3      int i = inicio - 1;
4      int j;
5      for (j = inicio; j < fim; j++) {
6          if (vetor[j] <= pivo) {
7              i++;
8              troca(vetor, i, j);
9          }
10     }
11     troca(vetor, i + 1, fim);
12     return i + 1;
13 }
```

Quick Sort - Implementação



```
1 void troca(int *vetor, int i, int j) {  
2     int aux = vetor[i];  
3     vetor[i] = vetor[j];  
4     vetor[j] = aux;  
5 }
```

Merge Sort - O que é?

- Merge Sort é um algoritmo de classificação que divide um array em sub-arrays menores, classificando cada sub-array e, em seguida, mesclando os sub-arrays classificados novamente para formar o array classificado final.
- A classificação por mesclagem é uma escolha popular para classificar grandes conjuntos de dados porque é relativamente eficiente e fácil de implementar. Geralmente é usado em conjunto com outros algoritmos, como o quicksort, para melhorar o desempenho geral de uma rotina de classificação.

Merge Sort - Como funciona?

- A ideia do Merge Sort é dividir o vetor em dois sub-arrays, cada um com metade dos elementos do array original. Esse procedimento é então aplicado aos dois sub-arrays recursivamente.
- Quando os sub-arrays têm apenas um elemento (caso base), a recursão para. Então, os sub-arrays ordenados são fundidos (ou intercalados) num único array ordenado.

Merge Sort - Funcionamento

Como exemplo, ordenamos o array [5, 2, 7, 6, 2, 1, 0, 3, 9, 4]. Inicialmente, dividimos o array em dois sub-arrays, cada um com metade dos elementos do array original.

5	2	7	6	2	1	0	3	9	4
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

5	2	7	6	2
---	---	---	---	---

1	0	3	9	4
---	---	---	---	---

Merge Sort - Funcionamento

Após isso, reaplicamos o método aos dois sub-arrays

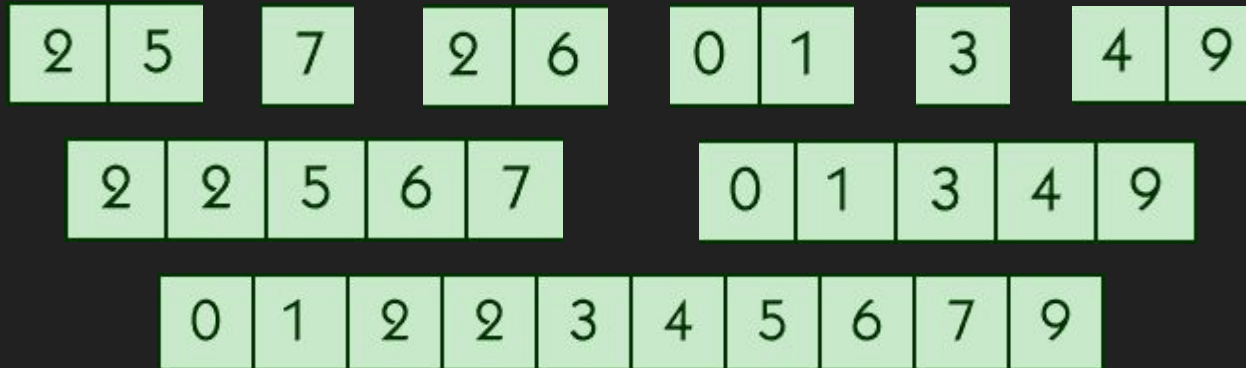


De novo,

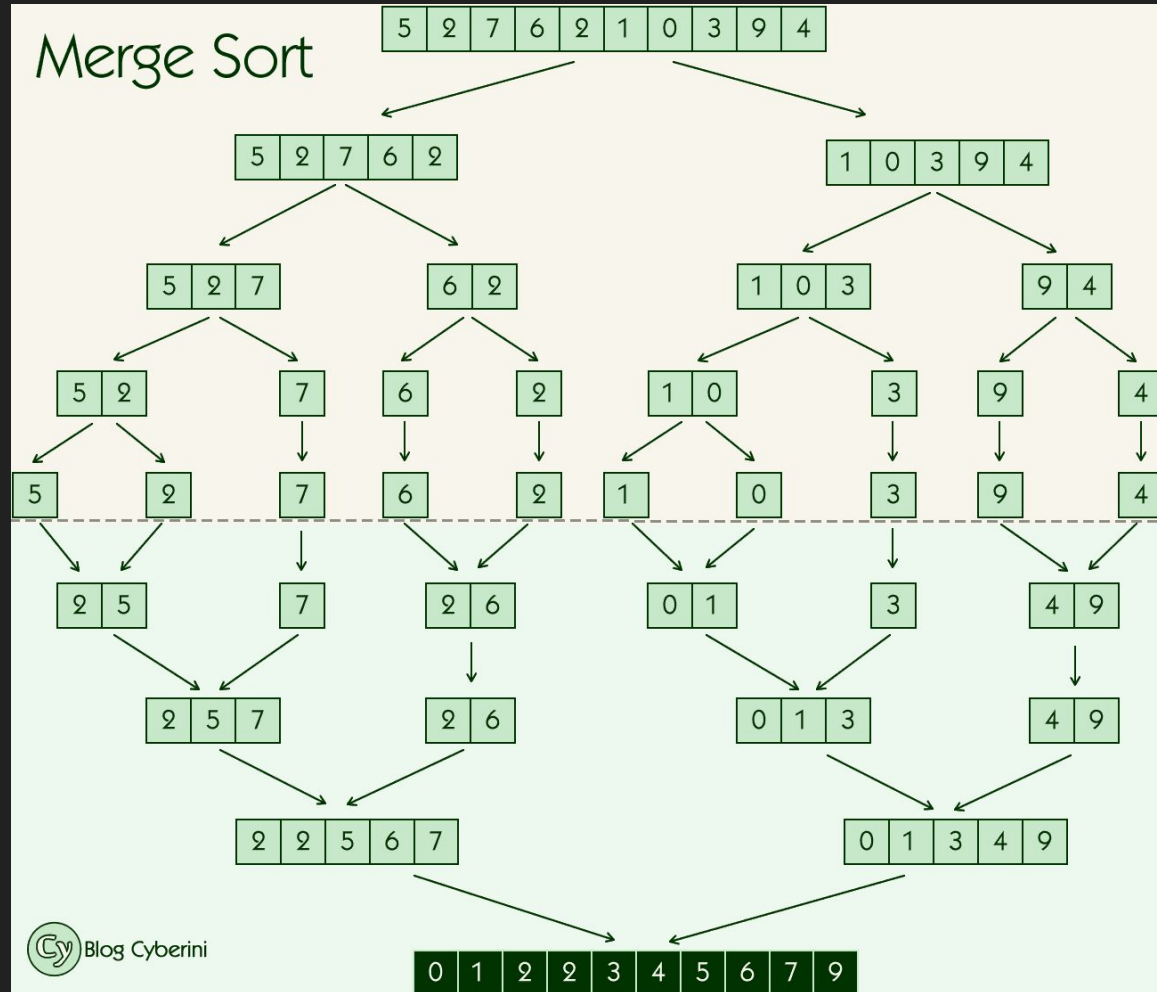


Merge Sort - Funcionamento

Finalmente, fazemos a fusão dos subvetores



Merge Sort



D i v i s ã o

C o n q u i s t a

Merge Sort - Custo

- O Merge Sort tem uma característica bastante diferente comparado ao Quick Sort, em relação ao custo, pois ele apresenta uma análise assintótica de $N \log N$ no seu pior, médio e melhor caso.
- **Análise do Tempo de Execução:** $N \log N$
- **Análise do uso de memória:** $O(N)$, em outras palavras, ele NÃO é in-place e é estável.

Merge Sort - Implementação



```
1 void mergeSort(int *vetor, int inicio, int fim) {  
2     if (inicio < fim) {  
3         int meio = (inicio + fim) / 2;  
4         mergeSort(vetor, inicio, meio);  
5         mergeSort(vetor, meio + 1, fim);  
6         merge(vetor, inicio, meio, fim);  
7     }  
8 }
```

Merge Sort - Implementação



```
1 void merge(int *vetor, int inicio, int meio, int fim) {
2     int i, j, k;
3     int n1 = meio - inicio + 1;
4     int n2 = fim - meio;
5
6     int *L = (int *) malloc(n1 * sizeof(int));
7     int *R = (int *) malloc(n2 * sizeof(int));
8
9     for (i = 0; i < n1; i++) {
10         L[i] = vetor[inicio + i];
11     }
12     for (j = 0; j < n2; j++) {
13         R[j] = vetor[meio + 1 + j];
14     }
```



```
1     i = 0;
2     j = 0;
3     k = inicio;
4     while (i < n1 && j < n2) {
5         if (L[i] <= R[j]) {
6             vetor[k] = L[i];
7             i++;
8         } else {
9             vetor[k] = R[j];
10            j++;
11        }
12        k++;
13    }
14
15    while (i < n1) {
16        vetor[k] = L[i];
17        i++;
18        k++;
19    }
20
21    while (j < n2) {
22        vetor[k] = R[j];
23        j++;
24        k++;
25    }
26 }
```

Referências

<https://blog.pantuza.com/artigos/o-algoritmo-de-ordenacao-quicksort>

<https://www.geeksforgeeks.org/quick-sort/?ref=lbp>

<https://www.geeksforgeeks.org/merge-sort/>

https://2.bp.blogspot.com/-r6_Xn_OLzMM/WzbMOnybAPI/AAAAAAAAAIU/XWGEsWS-m_c9rby-Q19j3G_2DAoyuInEACLcBGAs/s1600/diagrama-merge-sort.png

<https://www.blogcyberini.com/2018/07/merge-sort.html>

<https://joaoarthurbm.github.io/eda/posts/quick-sort/#:~:text=Ent%C3%A3o%2C%20o%20custo%20do%20melhor,array%20em%20duas%20por%C3%A7%C3%B5es%20iguais>

https://www.google.com/url?q=https://joaoarthurbm.github.io/eda/posts/merge-sort/&sa=D&source=editors&ust=1678193467510112&usg=AOvVaw1amlg78sl0cZ4BhtRv_1-k

Obrigada pela atenção!

Link para a questão

https://docs.google.com/document/d/1FJi34qCGXPzJ2tJFRhWyAxsVj5e_W9giby7qPgnMFKs/