Apresentação TRABALHO PRÁTICO I - PAA

Lucas Araújo (18.2.4049) - Fábio Henrique (19.1.4128) - Lorrayne Cristine (20.1.4009)

Conteúdo

Arquitetura do Projeto	Estrutura do projeto				
Insertion Sort - Análise	Código, ordem de complexidade e derivados				
Merge Sort - Análise	Código, ordem de complexidade e derivados				
Radix Sort - Análise	Código, ordem de complexidade e derivados				
Gráficos e Testes T	Gráficos de cada algoritmo e comparações entre os mesmos				
Conclusões	Considerações finais				

Arquitetura do Projeto

- > 🖿 graphs
- > 🖿 input
- > 🖿 output
- > ksrc
- > tables
- > le utils

- Graphs: Gráficos finais;
- Tables: Tabelas finais;
- Input: Arquivos de entrada desordenados;
- Output: Arquivos com médias de tempo entre algoritmos;
- Src: Implementações dos algoritmos;
- Utils: Scripts auxiliares utilizados para facilitar a análise de resultados.

Arquivo de Entrada x Arquivo de Saída

```
89973
992171
513518
858977
9819
771277
134799
902307
245214
342279
746818
642420
141195
24444
579903
767758
56004
375588
922528
948793
```

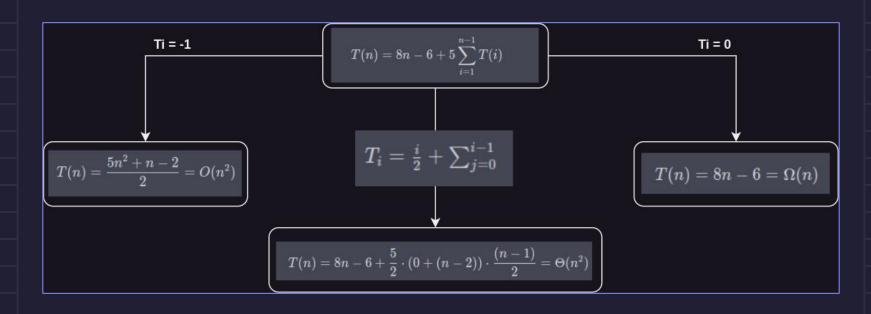
```
Insertion Sort
Instancia 1: 0.000000
Instancia 2: 662.993823
Instancia 3: 508.469191
Instancia 4: 504.844155
Instancia 5: 505.889091
Instancia 6: 562.695471
Instancia 7: 576.265676
Instancia 8: 573.041562
Instancia 9: 715.669969
Instancia 10: 562.355105
Instancia 11: 526.035569
Instancia 12: 518.497669
Instancia 13: 509.346076
Instancia 14: 508.489740
Instancia 15: 510.169351
Instancia 16: 513.445274
Instancia 17: 503.814139
Instancia 18: 505.601101
Instancia 19: 505.906720
Instancia 20: 503.846755
Tempo Médio: 513.868822
```

Insertion Sort

Insertion Sort - Código

```
void insertionSort(int *arr, int n)
        while (j \ge 0 \&\& arr[j] > key)
            arr[j + 1] = arr[j];
```

Insertion Sort - Complexidade



Merge Sort

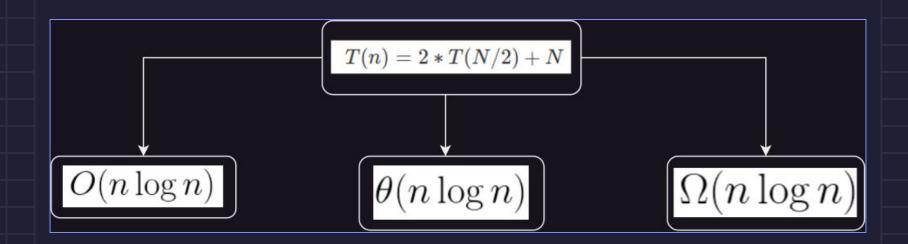
Merge Sort - Código

```
void mergesort(int *v, int esq, int dir)
{
    if (esq < dir)
    {
        int meio = (esq + dir) / 2;  // 1
        mergesort(v, esq, meio);  // n/2
        mergesort(v, meio + 1, dir); // n/2
        merge(v, esq, meio, dir);  // 18n - 4 ⇒ 0(n)
}
</pre>
```

Merge Sort - Código

```
void merge(int *v, int esq, int meio, int dir)
                                                                  for (i = 0, j = 0, k = esq; k \le dir; k++) // (15n - 11)
   int tamV1 = meio - esq + 1; // 1
                                                                      if (i = tamV1)
                                                                          v[k] = V2[j];
                                                                      else if (j = tamV2)
                                                                          v[k] = V1[i];
                                                                      else if (V1[i] < V2[j])
                                                                          v[k] = V1[i];
   for (i = 0, j = 0, k = esq; k \le dir; k++) // (15n - 11) ---
                                                                          v[k] = V2[i];
   free(V1);
   free(V2);
```

Merge Sort - Complexidade



Radix Sort

Radix Sort - Código

```
int findMax(int *arr, int size)
{
   int max = arr[0];
   for (int i = 1; i < size; i++) // n
       if (arr[i] > max)
           max = arr[i];
   return max;
}
```

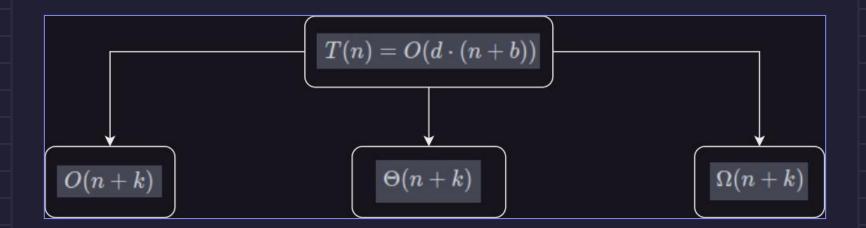
```
void radixsort(int *arr, int size)
{
   int max = findMax(arr, size);
   for (int place = 1; max / place > 0; place *= 10)
       countingSort(arr, size, place);
}
```

```
void countingSort(int *arr, int size, int place)
    const int max = findMax(arr, size);
    int output[size];
       count[(arr[i] / place) % max]++;
    for (int i = size - 1; i ≥ 0; i--) // Custo: n + 1
       output[count[(arr[i] / place) % max] - 1] = arr[i];
       count[(arr[i] / place) % max]--;
       arr[i] = output[i];
```

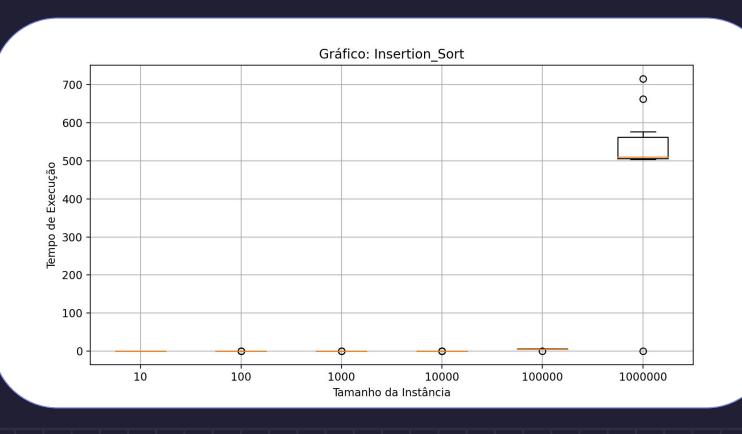
Radix Sort - Complexidade

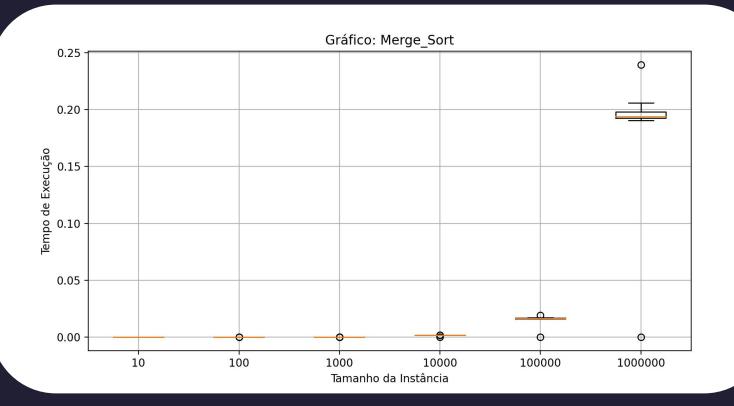
FindMax	CountingSort	RadixSort	
O(n)	O(3n + 2k + 4) = O(n + k)	O(n) + P * O(n + k) = O(n + k)	

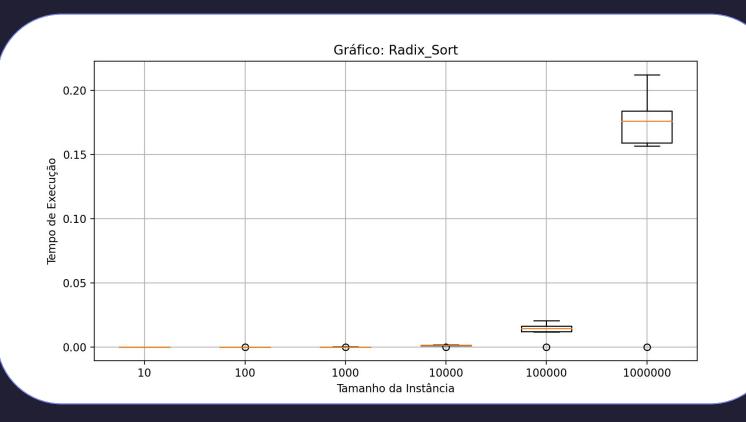
Radix Sort - Complexidade

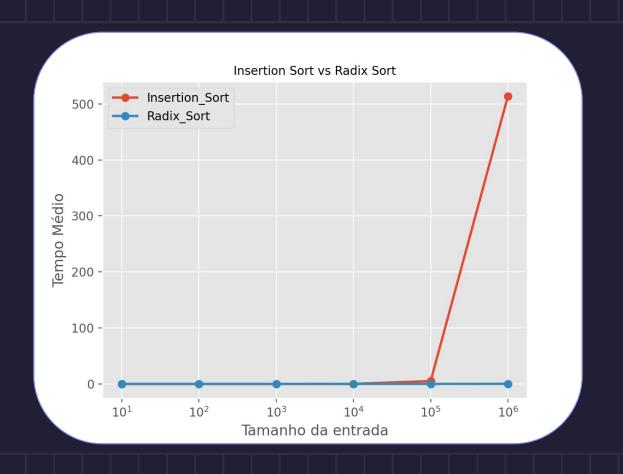


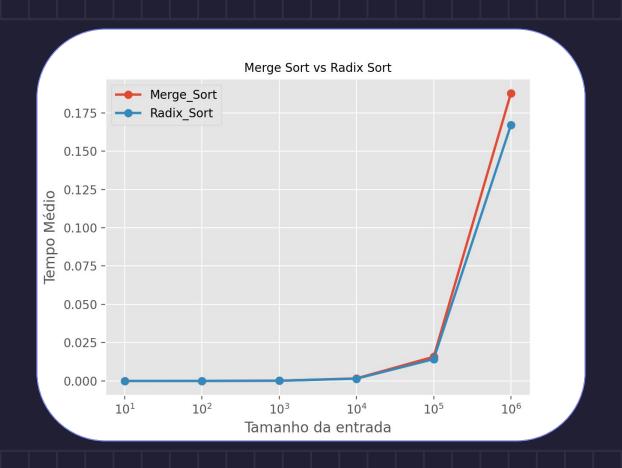
Gráficos e Testes T

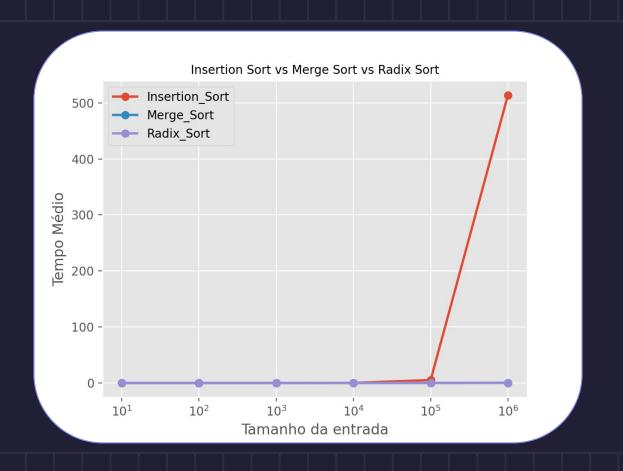












Testes T - Tabela

Instância	10	100	1000	10000	100000	1000000
Insertion Sort	(0.0000; 0.0000)	(0.0000; 0.0000)	(0.0006; 0.0008)	(0.0443; 0.0559)	(4.5289; 5.6972)	(451.2725; 576.4651)
Merge Sort	(0.0000; 0.0000)	(0.0000; 0.0000)	(0.0001; 0.0001)	(0.0015; 0.0018)	(0.0140; 0.0175)	(0.1665; 0.2091)
Radix Sort	(0.0000; 0.0000)	(0.0000; 0.0000)	(0.0001; 0.0001)	(0.0013; 0.0016)	(0.0122; 0.0162)	(0.1472; 0.1869)

Conclusões

	Insertion Sort	Merge Sort	Radix Sort
Vantagem	Pequenas listas ou listas parcialmente ordenadas	Grandes listas de dados	Lidar com números inteiros e strings
Desvantagem	Grandes listas de dados	Maior uso de memória e não tão eficiente em listas pequenas	Eficiência diminui se a distribuição de dígitos não é uniforme ou se o intervalo de números é muito grande.

Bibliografia

- Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., & Stein, C. (2009). Introduction to algorithms. MIT press.
- Sedgewick, R., & Wayne, K. (2011). Algorithms, Part I [and II]. Addison-Wesley Professional.
- Skiena, S. S. (2008). The algorithm design manual. Springer Science & Business Media.
- Dasgupta, S., Papadimitriou, C., & Vazirani, U. (2008). Algorithms. McGraw-Hill Education.
- Cormen, T. H. (2013). Algorithms unlocked. MIT press.

Obrigado(a) pela atenção!