



Disciplina:

Análise de Algoritmos e Estrutura de Dados

Discentes:

Wagner Lopes Cardozo

Docente Orientadora:

DRa. Lilian Berton

Tema da Pesquisa:

Estudo das Características, Complexidade Assintótica Big (O), Tempo Usado e Memória para Execução de Alguns Métodos Usados em Algoritmos de Ordenação

Sumário:

- ☐ Quando tudo começou
- ☐ Matemática para Explicar os Algoritmos
- ☐ Métodos matemáticos para explicar os Algoritmos
- ☐ Análise de alguns algoritmos
- ☐ Resultados
- ☐ Conclusões
- ☐ Referências

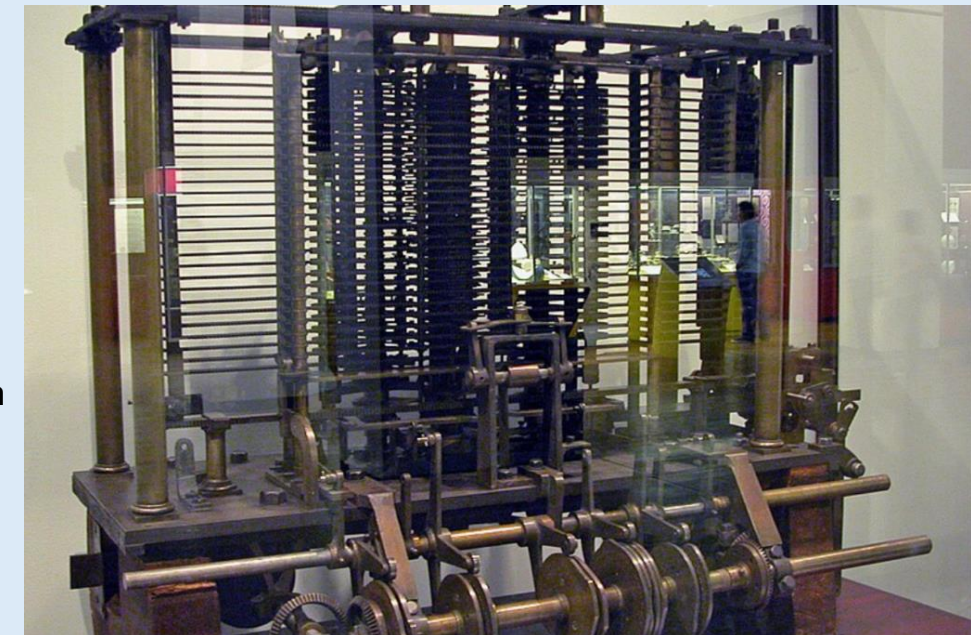
Quando tudo começou:

- ☐ Ada Lovelace, matemática e escritora
- ☐ Tinha a filosofia que a metafísica era tão importante quanto a matemática
- ☐ Sendo essencial para investigar “mundos invisíveis ao nosso redor”
- ☐ Trabalhou com Charles Babbage no Projeto da Máquina Analítica



Máquina analítica proposta por Babbage, London Science Museum

Fonte Fig.: Espaço do Conhecimento UFMG, Ada Lovelace: A Primeira Programadora da História, 11 julho 2023



Quando tudo começou:

- ❑ Escrever um algoritmo para que a máquina pudesse computar a Sequência de Bernoulli
- ❑ Que foi posteriormente reconhecido pela academia científica como sendo o primeiro programa de computador da história

Nota G contendo o primeiro algoritmo de computador da história. Fonte: Note G © Magdalen College Libraries and Archives, Daubeny 90.A.11

Diagram for the computation by the Engine of the Numbers of Bernoulli. See Note G. (page 722 et seq.)

Number of Operations.	Nature of Operations.	Variables acted upon.	Variables receiving results.	Indication of change in the value on any Variable.	Statement of Results.	Data.										Working Variables.				Result Variables.			
						V_1	V_2	V_3	V_4	V_5	V_6	V_7	V_8	V_9	V_{10}	V_{11}	V_{12}	V_{13}	V_{14}	V_{15}	V_{16}	V_{17}	
						1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14				
1	$\times V_2 \times V_1$	V_3	$V_3 = V_2 \times V_1$	$V_3 = V_2$	$= 2 \times 1 = 2$...	2	2				
2	$- V_3 - V_1$	V_4	$V_4 = V_3 - V_1$	$V_4 = V_2 - V_1$	$= 2 - 1 = 1$	1	2				
3	$+ V_4 + V_1$	V_5	$V_5 = V_4 + V_1$	$V_5 = V_2$	$= 1 + 1 = 2$	1	2				
4	$+ V_5 + V_2$	V_6	$V_6 = V_5 + V_2$	$V_6 = V_2 + V_2$	$= 2 + 1 = 3$	0				
5	$- V_6 - V_2$	V_7	$V_7 = V_6 - V_2$	$V_7 = V_2 - V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
6	$+ V_7 + V_2$	V_8	$V_8 = V_7 + V_2$	$V_8 = V_2 + V_2$	$= 2 + 1 = 3$				
7	$- V_8 - V_2$	V_9	$V_9 = V_8 - V_2$	$V_9 = V_2 - V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
8	$+ V_9 + V_2$	V_{10}	$V_{10} = V_9 + V_2$	$V_{10} = V_2 + V_2$	$= 2 + 1 = 3$				
9	$- V_{10} - V_2$	V_{11}	$V_{11} = V_{10} - V_2$	$V_{11} = V_2 - V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
10	$\times V_{11} \times V_1$	V_{12}	$V_{12} = V_{11} \times V_1$	$V_{12} = V_2 \times V_1$	$= 2 \times 1 = 2$				
11	$+ V_{12} + V_1$	V_{13}	$V_{13} = V_{12} + V_1$	$V_{13} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
12	$- V_{13} - V_1$	V_{14}	$V_{14} = V_{13} - V_1$	$V_{14} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$	1				
13	$+ V_{14} + V_1$	V_{15}	$V_{15} = V_{14} + V_1$	$V_{15} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
14	$- V_{15} - V_1$	V_{16}	$V_{16} = V_{15} - V_1$	$V_{16} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
15	$+ V_{16} + V_1$	V_{17}	$V_{17} = V_{16} + V_1$	$V_{17} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
16	$- V_{17} - V_1$	V_{18}	$V_{18} = V_{17} - V_1$	$V_{18} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
17	$+ V_{18} + V_1$	V_{19}	$V_{19} = V_{18} + V_1$	$V_{19} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
18	$- V_{19} - V_1$	V_{20}	$V_{20} = V_{19} - V_1$	$V_{20} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
19	$+ V_{20} + V_1$	V_{21}	$V_{21} = V_{20} + V_1$	$V_{21} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
20	$- V_{21} - V_1$	V_{22}	$V_{22} = V_{21} - V_1$	$V_{22} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
21	$+ V_{22} + V_1$	V_{23}	$V_{23} = V_{22} + V_1$	$V_{23} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
22	$- V_{23} - V_1$	V_{24}	$V_{24} = V_{23} - V_1$	$V_{24} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
23	$+ V_{24} + V_1$	V_{25}	$V_{25} = V_{24} + V_1$	$V_{25} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
24	$- V_{25} - V_1$	V_{26}	$V_{26} = V_{25} - V_1$	$V_{26} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
25	$+ V_{26} + V_1$	V_{27}	$V_{27} = V_{26} + V_1$	$V_{27} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
26	$- V_{27} - V_1$	V_{28}	$V_{28} = V_{27} - V_1$	$V_{28} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
27	$+ V_{28} + V_1$	V_{29}	$V_{29} = V_{28} + V_1$	$V_{29} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
28	$- V_{29} - V_1$	V_{30}	$V_{30} = V_{29} - V_1$	$V_{30} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
29	$+ V_{30} + V_1$	V_{31}	$V_{31} = V_{30} + V_1$	$V_{31} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
30	$- V_{31} - V_1$	V_{32}	$V_{32} = V_{31} - V_1$	$V_{32} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
31	$+ V_{32} + V_1$	V_{33}	$V_{33} = V_{32} + V_1$	$V_{33} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
32	$- V_{33} - V_1$	V_{34}	$V_{34} = V_{33} - V_1$	$V_{34} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
33	$+ V_{34} + V_1$	V_{35}	$V_{35} = V_{34} + V_1$	$V_{35} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
34	$- V_{35} - V_1$	V_{36}	$V_{36} = V_{35} - V_1$	$V_{36} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
35	$+ V_{36} + V_1$	V_{37}	$V_{37} = V_{36} + V_1$	$V_{37} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
36	$- V_{37} - V_1$	V_{38}	$V_{38} = V_{37} - V_1$	$V_{38} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
37	$+ V_{38} + V_1$	V_{39}	$V_{39} = V_{38} + V_1$	$V_{39} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
38	$- V_{39} - V_1$	V_{40}	$V_{40} = V_{39} - V_1$	$V_{40} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
39	$+ V_{40} + V_1$	V_{41}	$V_{41} = V_{40} + V_1$	$V_{41} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
40	$- V_{41} - V_1$	V_{42}	$V_{42} = V_{41} - V_1$	$V_{42} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
41	$+ V_{42} + V_1$	V_{43}	$V_{43} = V_{42} + V_1$	$V_{43} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
42	$- V_{43} - V_1$	V_{44}	$V_{44} = V_{43} - V_1$	$V_{44} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
43	$+ V_{44} + V_1$	V_{45}	$V_{45} = V_{44} + V_1$	$V_{45} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
44	$- V_{45} - V_1$	V_{46}	$V_{46} = V_{45} - V_1$	$V_{46} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
45	$+ V_{46} + V_1$	V_{47}	$V_{47} = V_{46} + V_1$	$V_{47} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
46	$- V_{47} - V_1$	V_{48}	$V_{48} = V_{47} - V_1$	$V_{48} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
47	$+ V_{48} + V_1$	V_{49}	$V_{49} = V_{48} + V_1$	$V_{49} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
48	$- V_{49} - V_1$	V_{50}	$V_{50} = V_{49} - V_1$	$V_{50} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
49	$+ V_{50} + V_1$	V_{51}	$V_{51} = V_{50} + V_1$	$V_{51} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
50	$- V_{51} - V_1$	V_{52}	$V_{52} = V_{51} - V_1$	$V_{52} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
51	$+ V_{52} + V_1$	V_{53}	$V_{53} = V_{52} + V_1$	$V_{53} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
52	$- V_{53} - V_1$	V_{54}	$V_{54} = V_{53} - V_1$	$V_{54} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
53	$+ V_{54} + V_1$	V_{55}	$V_{55} = V_{54} + V_1$	$V_{55} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
54	$- V_{55} - V_1$	V_{56}	$V_{56} = V_{55} - V_1$	$V_{56} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
55	$+ V_{56} + V_1$	V_{57}	$V_{57} = V_{56} + V_1$	$V_{57} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
56	$- V_{57} - V_1$	V_{58}	$V_{58} = V_{57} - V_1$	$V_{58} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
57	$+ V_{58} + V_1$	V_{59}	$V_{59} = V_{58} + V_1$	$V_{59} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
58	$- V_{59} - V_1$	V_{60}	$V_{60} = V_{59} - V_1$	$V_{60} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
59	$+ V_{60} + V_1$	V_{61}	$V_{61} = V_{60} + V_1$	$V_{61} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
60	$- V_{61} - V_1$	V_{62}	$V_{62} = V_{61} - V_1$	$V_{62} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$				
61	$+ V_{62} + V_1$	V_{63}	$V_{63} = V_{62} + V_1$	$V_{63} = V_2 + V_1$	$= 2 + 1 = 3$				
62	$- V_{63} - V_1$	V_{64}	$V_{64} = V_{63} - V_1$	$V_{64} = V_2$	$= 3 - 1 = 2$												

Fonte Fig.: Espaço do Conhecimento UFMG, Ada Lovelace: A Primeira Programadora da História, 11 julho 2023

Matemática para Explicar os Algoritmos

“Tudo o que é construído dentro da programação tem um grande background matemático” (TAPES, G. 2022)

Mas por que é importante entender esses conceitos matemáticos por trás da programação?

“Programar tem muito mais a ver com matemática” (TAPES, G. 2022)

“Com a matemática aprendemos lógica, que é a base fundamental para algoritmos e por sua vez para a programação’ (TAPES, G. 2022)

“Um programador que não sabe lógica não passa de uma máquina de escrever código, sem nenhum critério” (TAPES, G. 2022)

Métodos Matemáticos Para Explicar os Algoritmos

Método da Substituição

- ❑ É usado para provar a complexidade de recorrências de algoritmos recursivos. Aqui, você supõe uma solução $T(n)$, substitui na recorrência e verifica se ela satisfaz a equação. Por exemplo, para um algoritmo como Merge Sort, cuja recorrência é:

$$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + O(n)$$

- ❑ Pode assumir que $T(n) = O(n \log n)$, substituir esta suposição na equação, e verificar se a equação é verdadeira.

Métodos Matemáticos Para Explicar os Algoritmos

Árvore de Recorrência

- ❑ É usado para demostrar a complexidade de algoritmos recursivos ao visualizar a quantidade de processamento realizado em cada nível da recursão.
 - ✓ Nível 1 – $O(n)$.
 - ✓ Nível 2 – cada subproblema é de tamanho $(n/2)$, e há dois subproblemas, então o processamento é $2 \times O(n/2) = O(n)$.
 - ✓ Em geral, há $\log n$ níveis, cada um realizando $O(n)$ processamento, então o total é $O(n \log n)$.

Métodos Matemáticos Para Explicar os Algoritmos

Método da Interação

- ❑ É similar à árvore de recorrência, mas resolve a equação passo a passo sem a representação visual da árvore.
- ❑ Dado $T(n) = T(n/2) + O(n)$, é possível iterar a equação substituindo recursivamente:

$$T(n) = T(n/2) + O(n) \quad T(n/2) = T(n/4) + O(n/2)$$

- ❑ Somando, chega-se a $O(n \log n)$.

Métodos Matemáticos Para Explicar os Algoritmos

Teorema Mestre

- ❑ Fornece uma fórmula para resolver recorrências do tipo:

$$T(n) = aT\left(\frac{n}{b}\right) + O(n^d)$$

- ❑ O método do Teorema Mestre possui três casos dependendo do valor relativo de a , b e d :

Se $a > b^d$, então $T(n) = O(n^{\log_b a})$.

Se $a = b^d$, então $T(n) = O(n^d \log n)$.

Se $a < b^d$, então $T(n) = O(n^d)$.

Métodos Matemáticos Para Explicar os Algoritmos

Simplificação de Polinômio

- ❑ É um método onde desprezamos termos de ordem inferior, porque eles têm um impacto menos importante do que termos de ordem superior para entradas muito grandes no algoritmo. Assim, por exemplo o polinômio $T(n) = 5n^2 + 3n + 100$, o termo dominante é n^2 , então $T(n) = O(n^2)$

Métodos Matemáticos Para Explicar os Algoritmos

Análise de Limites Superiores e Inferiores

- ❑ Limites ajudam a definir limites superiores e inferiores para a complexidade de um algoritmo, frequentemente utilizando cálculo de limites.
 - ✓ Define-se uma função que descreve o número de operações do algoritmo.
 - ✓ Calcula-se o limite da função à medida que $n \rightarrow \infty$, e usa-se para determinar o comportamento assintótico.
 - ✓ Limite superior -

Métodos Matemáticos Para Explicar os Algoritmos

Análise de Limites Superiores e Inferiores

- ❑ **Limite superior Big (O)** - Representa um **limite superior assintótico** para o tempo de execução de um algoritmo. Fornece uma garantia de que o algoritmo **não será mais lento** do que um certo limite, para entradas suficientemente grandes.
- ❑ **Limite inferior Big (Ω)** - Descreve um **limite inferior assintótico** para o tempo de execução de um algoritmo. Dá uma garantia de que o algoritmo **não será mais rápido** do que um certo limite, ou seja, ele precisará de **pelo menos** $\Omega(f(n))$ tempo para ser executado em entradas suficientemente grandes.
- ❑ **Limite Exato Big (Θ)** - O limite superior quanto o limite inferior iguais para a mesma função $f(n)$, podemos dizer que o algoritmo tem complexidade $\Theta(f(n))$, o que significa que o tempo de execução **cresce precisamente** com a função $f(n)$, independentemente do caso analisado (melhor ou pior caso).

Matemática para Explicar os Algoritmos

Divisão Assintótica dos Algoritmos

- ✓ **Linear $O(n)$** - Analisar o número de operações simples executadas em sequência
- ✓ **Constante $O(1)$** - Verificar se o algoritmo realiza um número fixo de operações independente de n
- ✓ **Quadrático $O(n^2)$** - Contagem de pares de operações aninhadas, como em laços duplos
- ✓ **Logaritmico $O(\log n)$** - Analisar algoritmos que dividem o problema repetidamente por metade
- ✓ **Exponencial $O(2^n)$** - Expansão da árvore de recursão que gera 2^n subproblemas
- ✓ **Fatorial $O(n!)$** - Contagem direta de permutações ou combinações possíveis

Análise de alguns algoritmos

Comb Sort

- ✓ É uma melhoria do Bubble Sort, com a diferença de usar um gap que diminui progressivamente
- ✓ Utiliza um fator de encolhimento (geralmente 1.3) para comparar elementos distantes e, progressivamente, encurta o gap entre eles
- ✓ **Melhor caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Pior Caso** – $O(n^2)$
- ✓ **Caso Médio** – $O(n^2)$
- ✓ **Exemplo de Aplicação** - Útil em situações onde o Bubble Sort pode ser aplicado, mas com listas um pouco maiores e quando busca-se uma solução simples, porém mais eficiente.

Análise de alguns algoritmos

Cocktail Sort

- ✓ Variante do Bubble Sort que faz a varredura bidirecional (da esquerda para a direita e de volta). Isso melhora a eficiência em listas que podem ter muitos elementos mal posicionados tanto no início quanto no final.
- ✓ Usar a análise iterativa onde cada iteração tem dois ciclos de comparação, o que leva ao comportamento quadrático no pior caso
- ✓ **Melhor caso** – $O(n)$
- ✓ **Pior Caso** – $O(n^2)$
- ✓ **Caso Médio** – $O(n^2)$
- ✓ **Exemplo de Aplicação** - Quando a lista possui elementos desordenados de forma dispersa, podendo melhorar a performance em relação ao Bubble Sort comum.

Análise de alguns algoritmos

Tim Sort (Nativo do Python)

- ✓ Combina o Merge Sort e o Insertion Sort. Funciona dividindo a lista em segmentos, aplicando o Merge Sort para combinar essas sublistas.
- ✓ É uma abordagem baseada em divisão e conquista
- ✓ **Melhor caso** – $O(n)$
- ✓ **Pior Caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Caso Médio** – $O(n \log n)$
- ✓ **Exemplo de Aplicação** - Ordenação de listas grandes e quase ordenadas.

Análise de alguns algoritmos

Tim Sort (Implementado Manualmente)

- ✓ Para uma implementação manual do Tim Sort, as mesmas técnicas aplicadas à versão nativa podem ser usadas, considerando as otimizações específicas implementadas.
- ✓ **Melhor caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Pior Caso** – $O(n)$
- ✓ **Caso Médio** – $O(n)$
- ✓ **Exemplo de Aplicação** - Utilizado quando há necessidade de controle personalizado do Tim Sort, geralmente em sistemas que não suportam a versão nativa.

Análise de alguns algoritmos

Twist Sort

- ✓ Algoritmo experimental que tenta combinar a eficiência de ordenações rápidas, como Quick Sort, com o processamento bidirecional de Cocktail Sort.
- ✓ A ideia principal é manter os benefícios de uma boa complexidade média.
- ✓ **Melhor caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Pior Caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Caso Médio** – $O(n \log n)$
- ✓ **Exemplo de Aplicação** - Pouco utilizado na prática, geralmente em experimentos acadêmicos sobre ordenações híbridas.

Análise de alguns algoritmos

Smooth Sort

- ✓ Um algoritmo de ordenação comparativa derivado do Heap Sort, mas que usa uma estrutura de árvores.
- ✓ Tem a vantagem de ser quase tão eficiente quanto o Heap Sort, mas otimizado para listas quase ordenadas.
- ✓ **Melhor caso** – $O(n)$
- ✓ **Pior Caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Caso Médio** – $O(n \log n)$
- ✓ **Exemplo de Aplicação** - Ideal para ordenar listas que já estão quase ordenadas, semelhante ao Tim Sort.

Análise de alguns algoritmos

Cartesian Tree Sort

- ✓ Usa uma árvore cartesiana (uma árvore binária de busca que mantém a propriedade de heap) para realizar a ordenação. O tempo de inserção de cada elemento na árvore dita a complexidade do algoritmo.
- ✓ A análise do tempo de construção e a análise da profundidade da árvore podem ser resolvidas com substituição de recorrência
- ✓ **Melhor caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Pior Caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Caso Médio** – $O(n \log n)$
- ✓ **Exemplo de Aplicação** - Para cenários onde a estrutura de árvore binária é preferida, como em cálculos geométricos ou problemas de otimização.

Análise de alguns algoritmos

Tournament Sort

- ✓ Algoritmo de ordenação baseado em torneio, em que os elementos competem dois a dois, formando uma árvore de vencedores e perdedores. É eficiente para manter o menor elemento no topo.
- ✓ É um método de árvores de recorrência é adequado para capturar o comportamento da comparação entre pares e a subsequente atualização da árvore.
- ✓ **Melhor caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Pior Caso** – $O(n \log n)$
- ✓ **Caso Médio** – $O(n \log n)$
- ✓ **Exemplo de Aplicação** - Aplicável em sistemas de competição ou jogos, onde o vencedor de cada comparação precisa ser determinado de forma eficiente.

Análise de alguns algoritmos

Pancake Sort

- ✓ Ordena a lista usando operações de "flip" (inversão de sub-listas). A ideia é levar o maior elemento para o início da lista e depois realizar um flip para posicioná-lo no final.
- ✓ A análise do tempo de construção e a análise da profundidade da árvore podem ser resolvidas com substituição de recorrência
- ✓ **Melhor caso** – $O(n)$
- ✓ **Pior Caso** – $O(n^2)$
- ✓ **Caso Médio** – $O(n^2)$
- ✓ **Exemplo de Aplicação** - Para cenários fazendo uso de conceitos envolvendo organização de pilhas ou filas.

Resultados

Comparação Com Algoritmos Clássicos

✓ Comb Sort

Tabela de Resultados:

Algoritmo	Complexidade Assintótica	Tempo Crescente (s)	Memória Crescente (bytes)	Tempo Decrescente (s)	Memória Decrescente (bytes)
Bubble Sort	$O(n^2)$	11.3979	0	15.2149	0
Selection Sort	$O(n^2)$	5.6764	0	4.6656	0
Comb Sort	$O(n \log n)$	0.0497	0	0.0392	0

✓ Cocktal Sort

Tabela de Resultados:

Algoritmo	Complexidade Assintótica	Tempo Crescente (s)	Memória Crescente (bytes)	Tempo Decrescente (s)	Memória Decrescente (bytes)
Bubble Sort	$O(n^2)$	11.4522	0	15.1466	0
Insertion Sort	$O(n^2)$	4.5859	0	10.4734	0
Cocktail Sort	$O(n)$	9.868	0	15.2323	0

Resultados

Comparação Com Algoritmos Clássicos

✓ Tim Sort (Nativo do Python)

Tabela de Resultados:

Algoritmo	Complexidade Assintótica	Tempo Crescente (s)	Memória Crescente (bytes)	Tempo Decrescente (s)	Memória Decrescente (bytes)
Tim Sort (Nativo)	$O(n \log n)$	0.0044	0	0.0021	0
Merge Sort	$O(n \log n)$	0.0468	0	0.0407	0
Heap Sort	$O(n \log n)$	0.007	0	0.0065	0

✓ Tim Sort (Implementado Manualmente)

Tabela de Resultados:

Algoritmo	Complexidade Assintótica	Tempo Crescente (s)	Memória Crescente (bytes)	Tempo Decrescente (s)	Memória Decrescente (bytes)
Tim Sort (Implementado Manualmente)	$O(n \log n)$	0.0512	0	0.0494	0
Merge Sort	$O(n \log n)$	0.0456	0	0.0394	0
Heap Sort	$O(n \log n)$	0.0053	0	0.0048	0

Resultados

Comparação Com Algoritmos Clássicos

✓ Cartesian Tree Sort

Tabela de Resultados:

Algoritmo	Complexidade Assintótica	Tempo Crescente (s)	Memória Crescente (bytes)	Tempo Decrescente (s)	Memória Decrescente (bytes)
Cartesian Tree Sort	$O(n \log n)$	0.1533	0	0.0779	0
Binary Search Tree Sort	$O(n \log n)$	0.064	0	5.475	0

✓ Pancake Sort

Tabela de Resultados:

Algoritmo	Complexidade Assintótica	Tempo Crescente (s)	Memória Crescente (bytes)	Tempo Decrescente (s)	Memória Decrescente (bytes)
Pancake Sort	$O(n^2)$	2.8504	0	2.3725	0
Selection Sort	$O(n^2)$	4.5192	0	5.9743	0
Bubble Sort	$O(n^2)$	11.3247	0	14.915	0

Resultado Geral

Tabela Resumo:

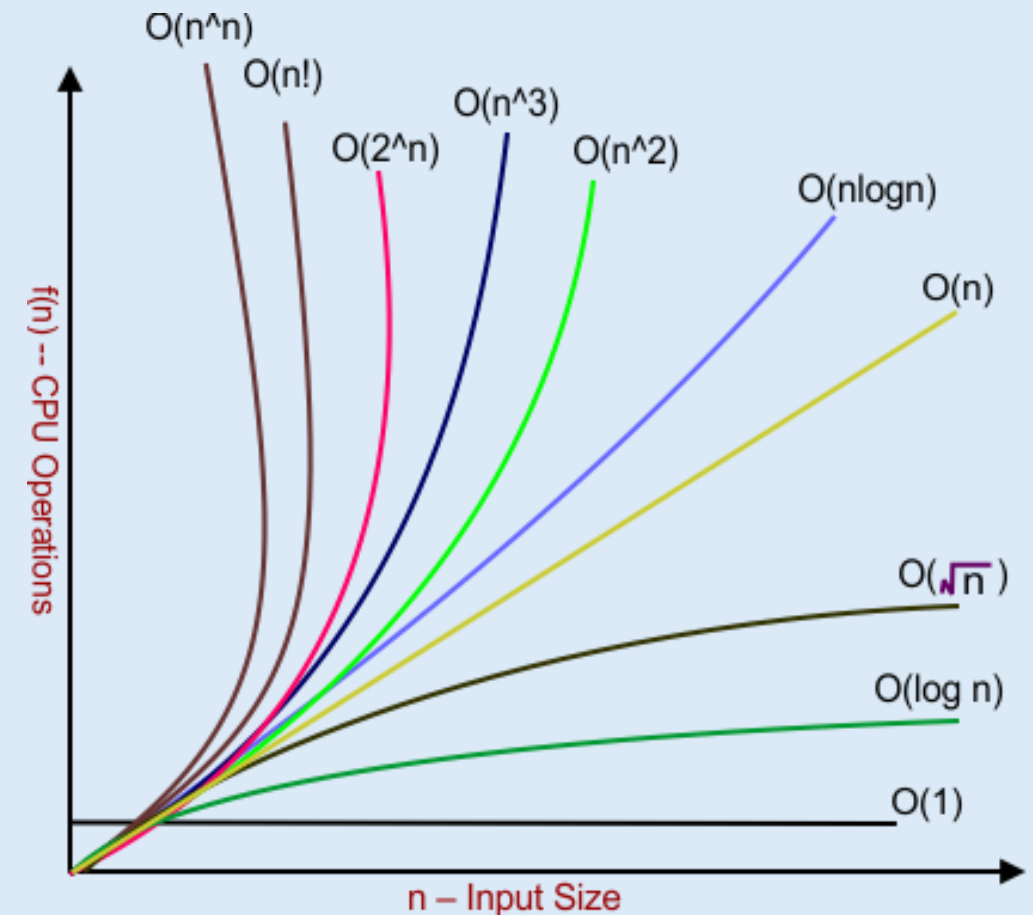
Método	Tempo Crescente	Memória Crescente	Tempo Decrescente	Memória Decrescente
Comb Sort	0.388532 s	0 bytes	0.712541 s	811008 bytes
Cocktail Sort	260.438305 s	0 bytes	258.852205 s	540672 bytes
Tim Sort Nativo	0.020411 s	270336 bytes	0.018245 s	270336 bytes
Tim Sort Manual	0.586876 s	0 bytes	0.579912 s	0 bytes
Twist Sort	0.304899 s	0 bytes	0.308404 s	0 bytes
Smooth Sort	0.356037 s	0 bytes	0.355154 s	0 bytes
Cartesian Tree Sort	0.502270 s	6758400 bytes	0.512758 s	540672 bytes
Tournament Sort	1063.671742 s	1622016 bytes	1059.243228 s	0 bytes
Topological Sort	32.356951 s	319488 bytes	31.948269 s	589824 bytes
Sorting Network	0.898903 s	0 bytes	0.887440 s	0 bytes
Batcher Odd-Even Merge Sort	0.278069 s	0 bytes	0.279546 s	0 bytes

Conclusões

- ❑ A análise assintótica Big O é uma ferramenta crucial para avaliar e otimizar o desempenho de algoritmos. Através da análise dos limites superiores da complexidade de tempo e espaço, é possível identificar algoritmos que oferecem melhor eficiência e escalabilidade.
 - ✓ **Ganho de Desempenho:** A aplicação da análise assintótica permite a seleção de algoritmos que minimizam o tempo de processamento.
 - ✓ **Otimização de Recursos:** A análise não apenas melhora a eficiência temporal, mas também otimiza o uso de memória.
 - ✓ **Impacto no Sistema:** A escolha de algoritmos eficientes melhora a escalabilidade e o tempo de resposta dos sistemas. Isso é crucial para aplicações em tempo real e sistemas críticos, onde o desempenho pode impactar significativamente a operação geral.

Conclusões

- ❑ Portanto, a análise assintótica Big O não apenas fornece uma compreensão teórica do desempenho dos algoritmos;
- ❑ Mas também orienta a prática de desenvolvimento de software;
- ❑ Levando a sistemas mais rápidos e com uso mais eficiente dos recursos.



Referências

- ❑ CORMEM, T. H., LEISERSON C. E., RIVEST R. L., STEIN C., **Algoritmos Teoria e Prática – Gen LTC**, 3ª Edição, 2012, ISBN-13: 978-8535236996
- ❑ ZIVIANI, N., **Projetos de Algoritmos com Implementação e Java e C++**, Cengage Learning, 2006
- ❑ Espaço do Conhecimento UFMG, **Ada Lovelace: A Primeira Programadora da História**, 11 julho 2023, <https://www.ufmg.br/espacodoconhecimento/ada-lovelace-a-primeira-programadora-da-historia/>
- ❑ TAPES G., **Por que a matemática é essencial para a programação?**, <https://www.tabnews.com.br/gabrielTapes/por-que-a-matematica-e-essencial-para-a-programacao>
- ❑ FEOFILOFF, P. **Minicurso de Análise de Algoritmos**, 2010, <http://www.ime.usp.br/~pf/livrinho-AA/>
- ❑ GOODRICH M. T., TAMASSIA R., GOLDWASSER M. H., **Data Structures and Algorithms in Python**, 2013

Referências

- ❑ Growing with the web, **Comb Sort**, <https://www.growingwiththeweb.com/2016/09/comb-sort.html>
- ❑ Growing with the web, **Cocktail sort**, <https://www.growingwiththeweb.com/2016/04/cocktail-sort.html>
- ❑ Geeksforgeeks, **Tim Sort**, <https://www.geeksforgeeks.org/timsort/>
- ❑ Técnicas de Ordenação, **Tim Sort Nativo Python**, <https://docs.python.org/pt-br/dev/howto/sorting.html>
- ❑ Geeksforgeeks, **Smooth Sort**, https://www.geeksforgeeks.org/introduction-to-smooth-sort/?ref=header_outind
- ❑ Geeksforgeeks, **Cartesian Tree Sort**, <https://www.geeksforgeeks.org/cartesian-tree-sorting/>
- ❑ OI Wiki competitive programming, **Tournament Sort**, <https://en.oj-wiki.org/basic/tournament-sort/>
- ❑ Geeks for geeks, **Pancake Sort**, <https://www.geeksforgeeks.org/pancake-sorting-in-python/>

Muito Obrigado!!!

Duvidas, Perguntas ou Questionamentos

E-mail: wagner.cardozo72@gmail.com

LinkedIn: www.linkedin.com/in/wagner-lopes-cardozo-8b4a031ab