

Analisis Kompleksitas Algoritma Selection Sort dan Insertion Sort

Dosen Pengampu: Dr. Ema Rachmawati, S.T., M.T.



Disusun Oleh Kelompok 4:

Aidil Arifin Nizar (1301204180)
Muhammad Fauzan (1301204251)

SELECTION SORT

1) Definisi dan pseudocode

```
Procedure SelectionSort(in/out arr[0..n-1] of integer, in n int)
  Kamus
    i, j, min_idx, temp : integer
  Algoritma
    for i ← 0 to n - 1 do
      min_idx ← i
      for j ← i + 1 to n do
        if arr[j] < arr[min_idx] then
          min_idx = j
        endif
      endfor
      temp ← arr[min_idx]
      arr[min_idx] ← arr[i]
      arr[i] ← temp
    endfor
  endprocedure
```

Figure 1. Pseudocode Selection Sort Algorithm (Ascending)

Selection sort Adalah teknik pengurutan yang menemukan nilai tertinggi / terendah dalam sebuah array dan menempatkannya di tempat yang benar.

2) Hitung Kompleksitas Algoritma

$$T(n) = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n = \sum_{i=0}^{n-1} n - (i + 1) + 1 = \sum_{i=0}^{n-1} n - i \quad (1)$$

$$= n \sum_{i=0}^{n-1} 1 - \sum_{i=0}^{n-1} i = n \sum_{i=0}^{n-1} 1 - \frac{(n-1)n}{2} \quad (2)$$

$$= n^2 - \frac{(n-1)n}{2} = \frac{n(n+1)}{2} \quad (3)$$

$$= \frac{n^2 + n}{2} = \frac{1}{2}n^2 + n \in O(n^2) \quad (4)$$

Figure 1.1. Kelas Efisiensi Selection Sort Algorithm

3) Ilustrasi proses **pengurutan** dengan Insertion Sort

Array A

Pass	1	3	0	1	2	0	4	1	8	0
Pass = 1	0 ---- i = 0 idx = 2	3	1	1	2	0	4	1	8	0
Pass = 2	0	0 ---- i = 1 idx = 5	1	1	2	3	4	1	8	0
Pass = 3	0	0	0 ---- i = 2 idx = 9	1	2	3	4	1	8	1
Pass = 4	0	0	0	1 ---- i = 3 idx = 3	2	3	4	1	8	1
Pass = 5	0	0	0	1	1 ---- i = 4 idx = 7	3	4	2	8	1
Pass = 6	0	0	0	1	1	1 ----- i = 5 idx = 9	4	2	8	3
Pass = 7	0	0	0	1	1	1	2 ---- i = 6 idx = 7	4	8	3
Pass = 8	0	0	0	1	1	1	2	3 --- i = 7 idx = 9	8	4
Pass = 9	0	0	0	1	1	1	2	3	4 - i = 8 idx = 9	8

INSERTION SORT

1) Definisi dan pseudocode

```
procedure insertionSort(in/out arr[n] of integer)
Kamus
    i : integer
    key : integer
    j : integer
Algoritma |
    for i ← 2 to n do
        key ← arr[i]
        j ← i - 1
        while j >= 0 and key < arr[j] do
            arr[j+1] ← arr[j]
            j ← j - 1
        endwhile
        arr[j + 1] ← key
    endfor
endprocedure
```

Figure 2. Pseudocode Insertion Sort Algorithm (Ascending)

Insertion Sort adalah teknik pengurutan yang membandingkan dan mengurutkan dua data pertama dalam sebuah array, kemudian membandingkan data dalam array berikutnya untuk melihat apakah mereka berada di tempat yang tepat. Algoritma pengurutan penyisipan seperti menyortir kartu yang ada.

2) Hitung Kompleksitas Algoritma

$$\sum_{i=2}^n \sum_{j=1}^i 1 = \sum_{i=2}^n (i - 1) + 1 = \sum_{i=2}^n \quad (1)$$

$$= \left(\sum_{i=1}^n i \right) - 1 = \left(\frac{n(n+1)}{2} \right) - 1 \quad (2)$$

$$= \frac{n^2 + 2n - 2}{2} = \frac{(n+2)(n-1)}{2} = O(n^2) \quad (3)$$

Figure 2.1 Notasi Asimtotik Insertion Sort Algorithm

3) Ilustrasi Proses Pengurutan dengan Insertion Sort

Array B

Pass	1	3	0	1	2	0	4	2	5	1
p1	1	3	0	1	2	0	4	2	5	1
p2	0	1	3	1	2	0	4	2	5	1
p3	0	1	1	3	2	0	4	2	5	1
p4	0	1	1	2	3	0	4	2	5	1
p5	0	0	1	1	2	3	4	2	5	1
p6	0	0	1	1	2	3	4	2	5	1
p7	0	0	1	1	2	2	3	4	5	1
p8	0	0	1	1	2	2	3	4	5	1
p9	0	0	1	1	1	2	2	3	4	5
p10	0	0	1	1	1	2	2	3	4	5

Tabel dan grafik yang menggambarkan perubahan *running time*

<u>N</u>	<u>Selection Sort (s)</u>	<u>Insertion Sort (s)</u>
10	0.048	0.045
100	0.068	0.059
1000	0.200	0.198
10000	2.159	2.146
100000	35.427	31.808

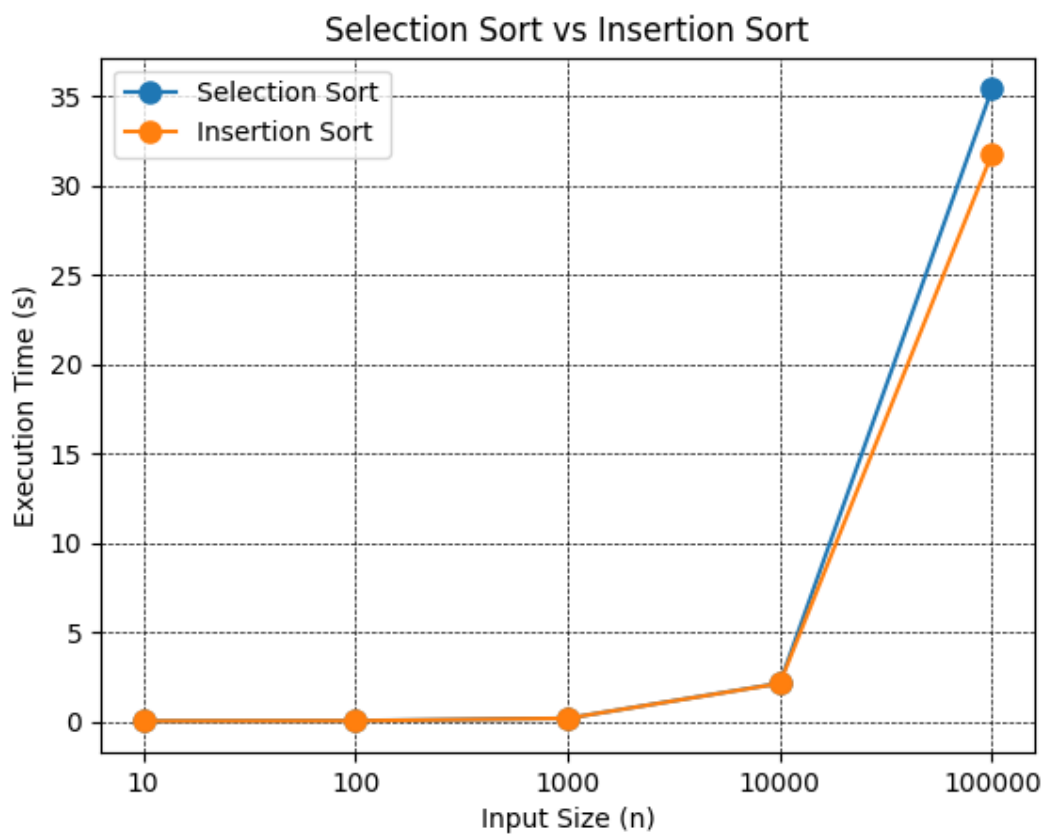


Figure 3. Grafik Perbandingan Running Time

Kesimpulan

Dari hasil analisis yang sudah kita implementasikan, dapat diketahui bahwa algoritma iterative Insertion Sort lebih cepat daripada Selection Sort dan kelas efisiensi dari kedua algoritma yang telah kita uji adalah quadratic.

Sumber dan Referensi

- [Definisi Selection Sort](#)
- [Algoritma Selection Sort](#)
- [Definisi Insertion Sort](#)
- [Algoritma Insertion Sort](#)
- [Repository Github](#)
- [Google Colaboratory](#)