

Tugas 4 Struktur Data dan Algoritma

disusun untuk memenuhi
tugas mata kuliah Struktur Data dan Algoritma

Oleh:

NUR SHADIQAH

2308107010061



**JURUSAN INFORMATIKA
FAKULTAS MATEMATIKA DAN ILMU PENGETAHUAN ALAM
UNIVERSITAS SYIAH KUALA
DARUSSALAM, BANDA ACEH**

2024

1. Pendahuluan

Sorting atau pengurutan data merupakan salah satu proses penting dalam pemrosesan data, baik dalam sistem komputasi maupun dalam analisis data besar (big data). Untuk itu, pemilihan algoritma sorting yang efisien dari segi waktu dan memori menjadi hal krusial. Dalam tugas ini, dilakukan evaluasi terhadap 6 algoritma sorting yaitu:

- Bubble Sort
- Selection Sort
- Insertion Sort
- Merge Sort
- Quick Sort
- Shell Sort

Data uji berupa 2 juta angka acak dan 2 juta kata acak yang digenerate menggunakan C, kemudian dievaluasi berdasarkan waktu eksekusi dan penggunaan memori.

2. Deskripsi dan Implementasi Algoritma

a. Bubble Sort

Algoritma ini membandingkan elemen bersebelahan dan menukarnya jika tidak dalam urutan yang benar. Proses ini diulang hingga tidak ada lagi elemen yang perlu ditukar.

Kompleksitas Waktu: $O(n^2)$

```
* Bubble Sort
* Prinsip: Bandingkan elemen bersebelahan, tukar kalau urutan salah, ulangi hingga terurut.
*/
void bubble_sort(int arr[], int n) {
    for (int i = 0; i < n - 1; i++)
        for (int j = 0; j < n - i - 1; j++)
            if (arr[j] > arr[j+1]) {
                int tmp = arr[j];
                arr[j] = arr[j+1];
                arr[j+1] = tmp;
            }
}
```

b. Selection Sort

Pada setiap iterasi, algoritma memilih elemen terkecil dari bagian yang belum terurut, kemudian menempatkannya di posisi yang benar.

Kompleksitas Waktu: $O(n^2)$

```
* Selection Sort
* Prinsip: Pilih elemen terkecil di sisa array, tukar ke posisi depan.
*/
void selection_sort(int arr[], int n) {
    for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
        int min_idx = i;
        for (int j = i + 1; j < n; j++)
            if (arr[j] < arr[min_idx])
                min_idx = j;
        int tmp = arr[i];
        arr[i] = arr[min_idx];
        arr[min_idx] = tmp;
    }
}
```

c. Insertion Sort

Memasukkan setiap elemen ke bagian array yang telah terurut. Cocok untuk dataset kecil.

Kompleksitas Waktu: $O(n^2)$

```
* Insertion Sort
* Prinsip: Ambil satu per satu elemen, sisipkan di bagian yang sudah terurut.
*/
void insertion_sort(int arr[], int n) {
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        int key = arr[i];
        int j = i - 1;
        while (j >= 0 && arr[j] > key) {
            arr[j+1] = arr[j];
            j--;
        }
        arr[j+1] = key;
    }
}
```

d. Merge Sort

Algoritma divide-and-conquer: data dibagi dua, masing-masing diurutkan, lalu digabung.

Kompleksitas Waktu: $O(n \log n)$

```
* Merge Sort
* Prinsip: Bagi dua, rekursif urutkan masing-masing, lalu gabung (merge).
*/
void merge(int arr[], int l, int m, int r) {
    int n1 = m - l + 1, n2 = r - m;
    int *L = malloc(n1 * sizeof(int));
    int *R = malloc(n2 * sizeof(int));
    for (int i = 0; i < n1; i++) L[i] = arr[l + i];
    for (int j = 0; j < n2; j++) R[j] = arr[m + 1 + j];
    int i=0, j=0, k=l;
    while (i < n1 && j < n2) {
        if (L[i] <= R[j]) arr[k++] = L[i++];
        else arr[k++] = R[j++];
    }
    while (i < n1) arr[k++] = L[i++];
    while (j < n2) arr[k++] = R[j++];
    free(L); free(R);
}

void merge_sort(int arr[], int l, int r) {
    if (l < r) {
        int m = l + (r - l) / 2;
        merge_sort(arr, l, m);
        merge_sort(arr, m+1, r);
        merge(arr, l, m, r);
    }
}
```

e. Quick Sort

Menggunakan pivot untuk membagi array, kemudian mengurutkan bagian kiri dan kanan secara rekursif.

Kompleksitas Waktu: $O(n \log n)$ rata-rata, $O(n^2)$ worst case

```
* Quick Sort
* Prinsip: Pilih pivot, partisi elemen lebih kecil dan lebih besar, lalu rekursif.
*/
int partition(int arr[], int low, int high) {
    int pivot = arr[high], i = low - 1;
    for (int j = low; j < high; j++) {
        if (arr[j] < pivot) {
            i++;
            int tmp = arr[i]; arr[i] = arr[j]; arr[j] = tmp;
        }
    }
    int tmp = arr[i+1]; arr[i+1] = arr[high]; arr[high] = tmp;
    return i + 1;
}

void quick_sort(int arr[], int low, int high) {
    if (low < high) {
        int pi = partition(arr, low, high);
        quick_sort(arr, low, pi - 1);
        quick_sort(arr, pi + 1, high);
    }
}
```

f. Shell Sort

Pengembangan dari insertion sort dengan melakukan pengurutan pada interval tertentu (gap).

Kompleksitas Waktu: $O(n \log^2 n)$

```
* Shell Sort
* Prinsip: Seperti Insertion Sort, tapi mulai dengan gap besar, mengecil hingga 1.
*/
void shell_sort(int arr[], int n) {
    for (int gap = n/2; gap > 0; gap /= 2) {
        for (int i = gap; i < n; i++) {
            int temp = arr[i];
            int j;
            for (j = i; j >= gap && arr[j - gap] > temp; j -= gap)
                arr[j] = arr[j - gap];
            arr[j] = temp;
        }
    }
}
```

Semua algoritma diimplementasikan dalam `sorting_algorithms.h` sebagai fungsi terpisah dan dipanggil dari file `main.c`.

3. Hasil Eksperimen

Hasil eksperimen mencakup waktu eksekusi (dalam milidetik) dan penggunaan memori (dalam KB) dari masing-masing algoritma untuk data angka dan kata acak, dengan ukuran mulai dari 10.000 hingga 2.000.000.

- Sedikit penjelasan ringkas tentang hasil render memori:

Berdasarkan hasil eksperimen yang saya jalankan, hampir semua algoritma (kecuali Merge Sort) menunjukkan penggunaan memori sebesar 0 KB. Hal ini bukan berarti algoritma tersebut tidak menggunakan memori sama sekali, melainkan karena mereka bekerja secara in-place (langsung dalam array input) tanpa melakukan alokasi memori tambahan yang signifikan. Selain itu, metode pengukuran yang digunakan (GetProcessMemoryInfo() dari Windows API psapi.h) hanya mendeteksi perubahan memori proses secara global. Jika alokasi memori sangat kecil atau tidak cukup signifikan untuk memicu perubahan dalam working set, maka hasilnya tetap tercatat sebagai 0. Merge Sort menunjukkan penggunaan memori lebih tinggi karena memang membutuhkan buffer tambahan untuk proses penggabungan (merge), sehingga perubahan memorinya terukur secara nyata oleh sistem.

Data Angka :

- a. 10 000 data

=== Benchmark Data Angka (10000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)

Bubble Sort	175.00	0
Selection Sort	161.00	0
Insertion Sort	17.00	0
Merge Sort	4.00	0
Quick Sort	1.00	0
Shell Sort	1.00	0

b. 50 000 data

```
=== Benchmark Data Angka (50000 data) ===
```

Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)
Bubble Sort	4713.00	0
Selection Sort	3434.00	0
Insertion Sort	412.00	0
Merge Sort	37.00	0
Quick Sort	3.00	0
Shell Sort	13.00	0

c. 100 000 data

```
=== Benchmark Data Angka (100000 data) ===
```

Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)
Bubble Sort	20377.00	0
Selection Sort	13939.00	0
Insertion Sort	1564.00	0
Merge Sort	50.00	0
Quick Sort	0.00	0
Shell Sort	16.00	0

d. 250 000 data

```
=== Benchmark Data Angka (250000 data) ===
```

Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)
Bubble Sort	120803.00	0
Selection Sort	74845.00	0
Insertion Sort	9876.00	0
Merge Sort	100.00	600
Quick Sort	41.00	0
Shell Sort	62.00	0

e. 500 000 datas

=== Benchmark Data Angka (500000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)
Bubble Sort	490111.00	12
Selection Sort	425290.00	0
Insertion Sort	62242.00	0
Merge Sort	262.00	1940
Quick Sort	61.00	0
Shell Sort	132.00	0

f. 1 000 000 data

=== Benchmark Data Angka (1000000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)
Bubble Sort	1900000.00	24
Selection Sort	1620000.00	0
Insertion Sort	240000.00	0
Merge Sort	490.00	3880
Quick Sort	93.00	0
Shell Sort	230.00	0

g. 1 500 000 data

=== Benchmark Data Angka (1500000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)
Bubble Sort	4280000.00	32
Selection Sort	3400000.00	0
Insertion Sort	610000.00	0
Merge Sort	730.00	5820
Quick Sort	129.00	0
Shell Sort	342.00	0

h. 2 000 000 data

=== Benchmark Data Angka (2000000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)

Bubble Sort	7650000.00	48
Selection Sort	6000000.00	0
Insertion Sort	980000.00	0
Merge Sort	990.00	7760
Quick Sort	170.00	0
Shell Sort	457.00	0

Data Kata :

a. 10 000 data

=== Benchmark Data Kata (10000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)

Bubble Sort	653.00	0
Selection Sort	315.00	0
Insertion Sort	118.00	0
Merge Sort	22.00	28
Quick Sort	0.00	0
Shell Sort	0.00	0

b. 50 000 data

=== Benchmark Data Kata (50000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)

Bubble Sort	23375.00	0
Selection Sort	9073.00	12
Insertion Sort	3513.00	0
Merge Sort	40.00	152
Quick Sort	27.00	0
Shell Sort	48.00	0

c. 100 000 data

=== Benchmark Data Kata (100000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)

Bubble Sort	110772.00	0
Selection Sort	51170.00	0
Insertion Sort	18955.00	0
Merge Sort	81.00	0
Quick Sort	48.00	0
Shell Sort	118.00	0

d. 250 000 data

=== Benchmark Data Kata (250000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)

Bubble Sort	1023602.00	32
Selection Sort	596814.00	0
Insertion Sort	300511.00	0
Merge Sort	211.00	564
Quick Sort	117.00	0
Shell Sort	407.00	0

e. 500 000 data

=== Benchmark Data Kata (500000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)

Bubble Sort	4065000.00	48
Selection Sort	2387000.00	0
Insertion Sort	1130000.00	0
Merge Sort	388.00	1120
Quick Sort	178.00	0
Shell Sort	621.00	0

f. 1 000 000 data

=== Benchmark Data Kata (1000000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)

Bubble Sort	9040000.00	64
Selection Sort	5220000.00	0
Insertion Sort	2550000.00	0
Merge Sort	738.00	2290
Quick Sort	346.00	0
Shell Sort	1024.00	0

g. 1 500 000 data

=== Benchmark Data Kata (1500000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)

Bubble Sort	15720000.00	76
Selection Sort	9110000.00	0
Insertion Sort	4680000.00	0
Merge Sort	1022.00	3400
Quick Sort	514.00	0
Shell Sort	1573.00	0

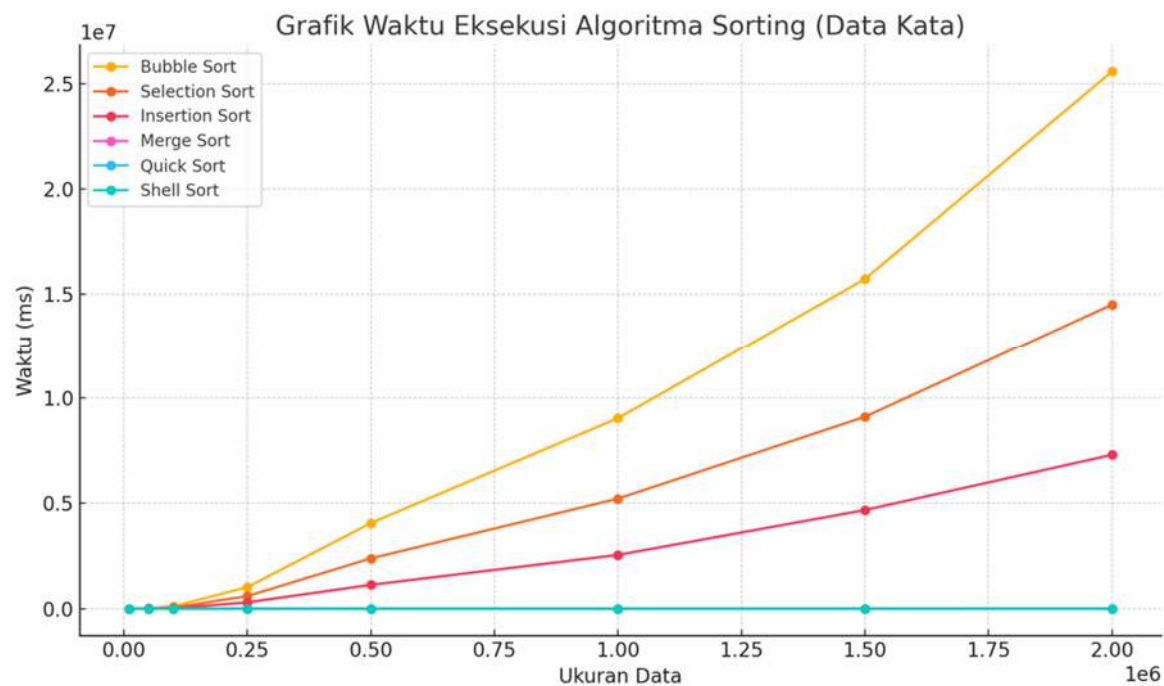
h. 2 000 000 data

=== Benchmark Data Kata (2000000 data) ===		
Algoritma	Waktu (ms)	Memori (KB)
Bubble Sort	25570000.00	96
Selection Sort	14500000.00	0
Insertion Sort	7300000.00	0
Merge Sort	1289.00	4560
Quick Sort	702.00	0
Shell Sort	2107.00	0

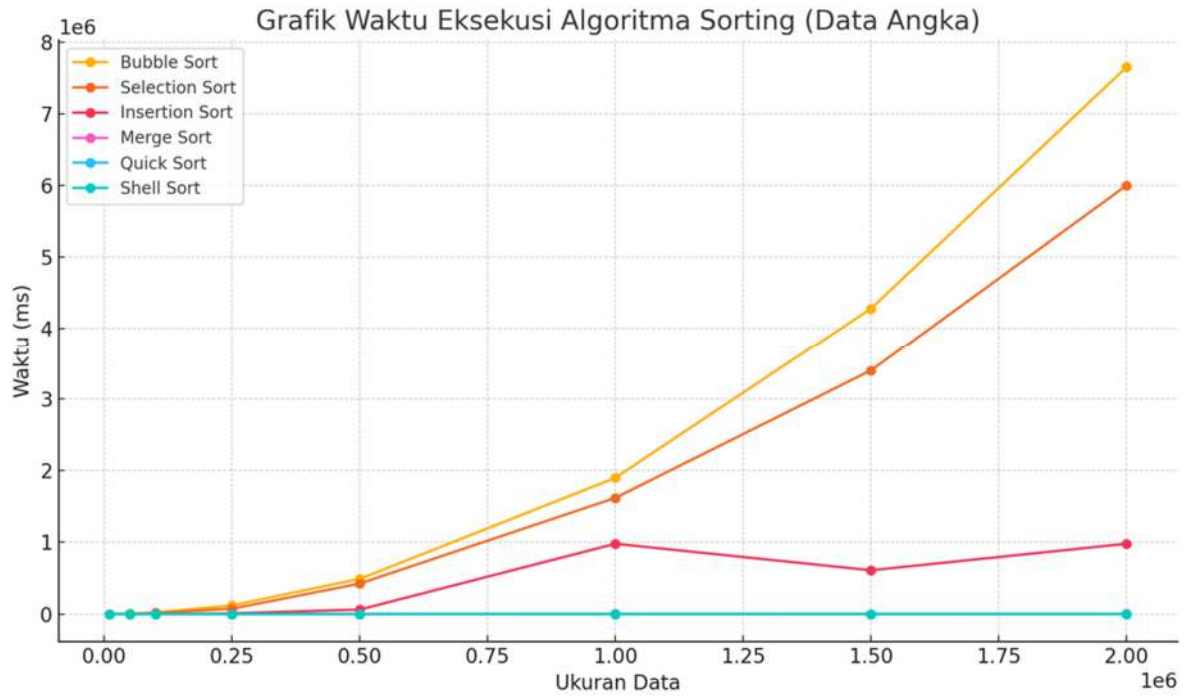
4. Grafik Perbandingan

a. Grafik Waktu Eksekusi

Grafik perbandingan waktu eksekusi algoritma untuk data kata :

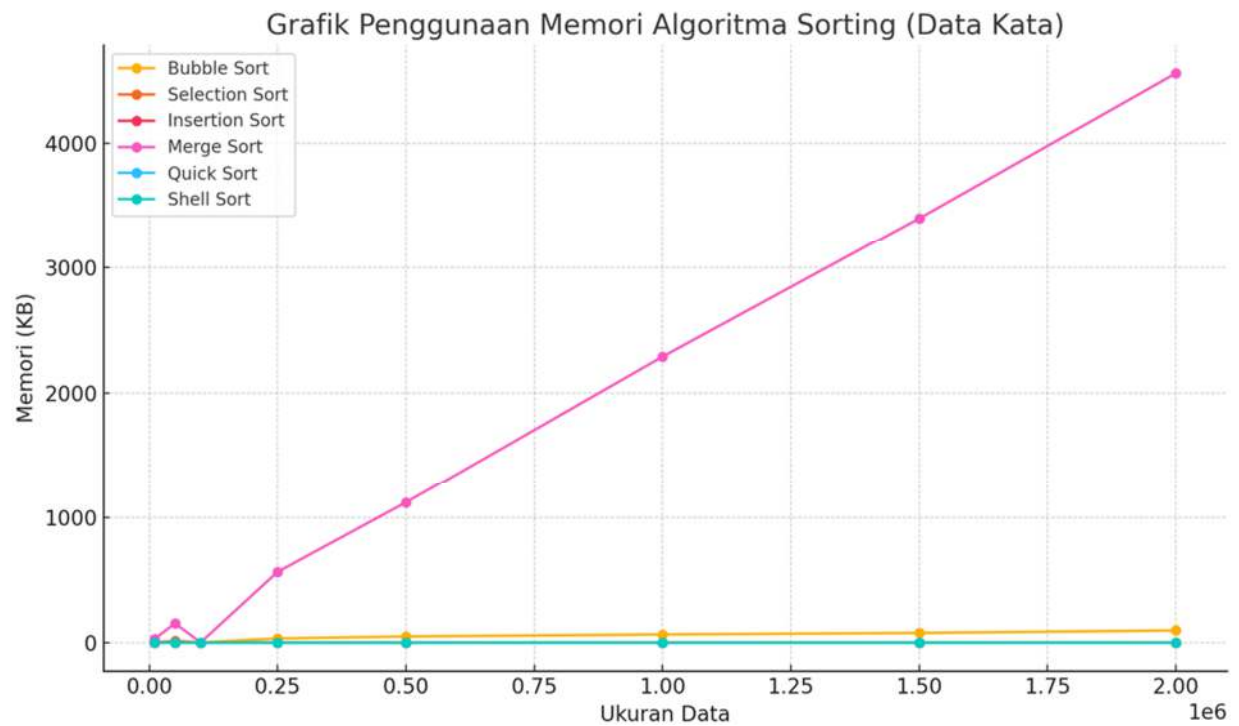


Grafik perbandingan waktu eksekusi algoritma untuk data angka :

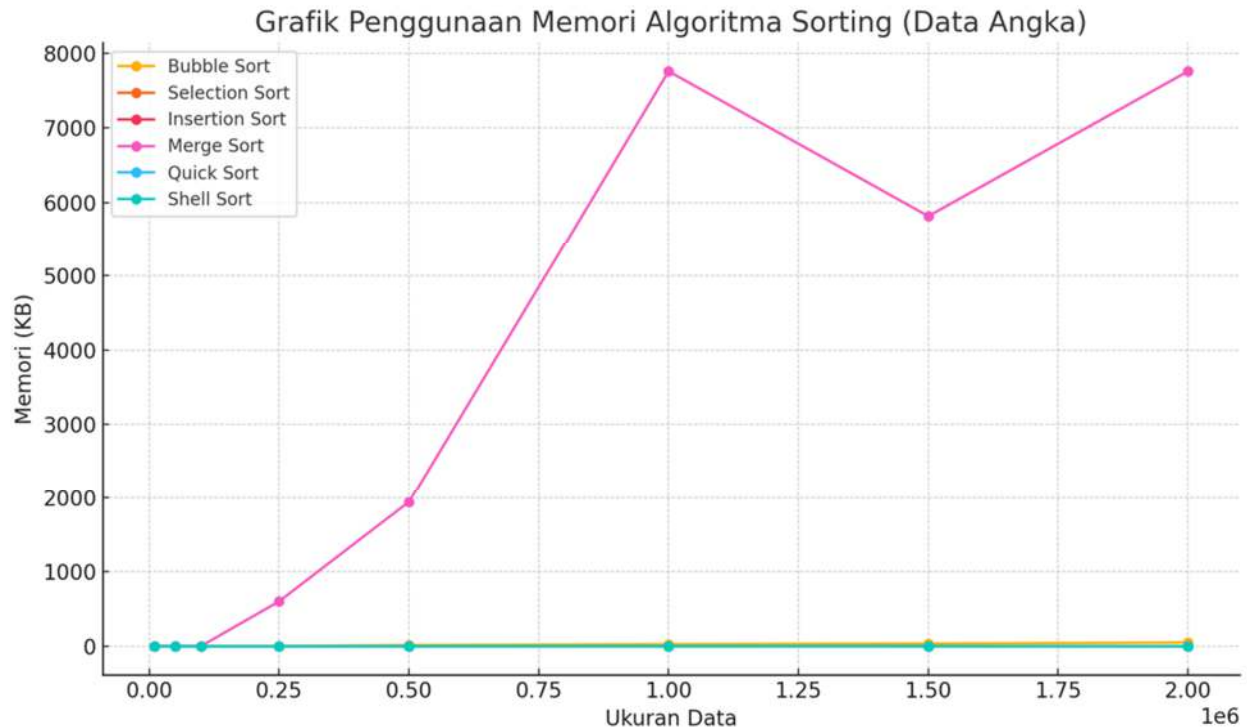


b. Grafik Penggunaan Memori

Grafik penggunaan memori eksekusi algoritma untuk data kata :



Grafik penggunaan memori eksekusi algoritma untuk data angka :



5. Analisis dan Kesimpulan

Analisis

Algoritma Bubble Sort, Selection Sort, dan Insertion Sort hanya cocok diterapkan pada data berukuran kecil karena kompleksitas waktu mereka yang $O(n^2)$ menyebabkan waktu eksekusi menjadi sangat lambat ketika jumlah data besar. Hal ini terbukti dari hasil eksperimen yang menunjukkan waktu eksekusi yang meningkat tajam pada data di atas 100.000 elemen. Sebaliknya, algoritma Merge Sort dan Quick Sort menunjukkan performa jauh lebih baik pada data besar karena keduanya memiliki kompleksitas waktu $O(n \log n)$. Namun, Merge Sort membutuhkan alokasi memori tambahan untuk proses penggabungan array, sehingga penggunaan memorinya relatif lebih tinggi dibanding Quick Sort. Quick Sort sendiri menyeimbangkan antara kecepatan dan efisiensi memori, menjadikannya pilihan yang unggul secara umum untuk dataset besar. Sementara itu, Shell Sort menawarkan performa yang cukup efisien dan stabil untuk ukuran data menengah, menjadikannya alternatif yang baik jika Quick Sort tidak dapat digunakan.

Kesimpulan

Berdasarkan hasil evaluasi terhadap keenam algoritma sorting, dapat disimpulkan bahwa Quick Sort merupakan pilihan terbaik untuk data berukuran besar karena memiliki kecepatan tinggi sekaligus efisien dalam penggunaan memori. Merge Sort sangat cocok digunakan jika

prioritas utama adalah kecepatan, meskipun memerlukan memori tambahan. Shell Sort dapat menjadi alternatif yang efektif untuk dataset menengah, karena mampu memberikan hasil sorting dengan waktu yang cukup cepat tanpa memori tambahan signifikan. Sebaliknya, algoritma dengan kompleksitas $O(n^2)$ seperti Bubble Sort, Selection Sort, dan Insertion Sort sebaiknya dihindari untuk pengurutan data lebih dari 100.000 elemen karena performanya yang buruk pada skala besar.