NPM : 140810180002

**TUGAS 4** 

#### Studi Kasus 1: MERGE SORT

Setelah Anda mengetahui Algoritma Merge-Sort mengadopsi paradigma divide & conquer, lakukan Hal berikut:

- 1. Buat program Merge-Sort dengan bahasa C++
- 2. Kompleksitas waktu algoritma merge sort adalah O(n lg n). Cari tahu kecepatan komputer Anda dalam memproses program. Hitung berapa running time yang dibutuhkan apabila input untuk merge sort-nya adalah 20?

#### Jawaban Studi Kasus 1

```
#include <iostream>
using namespace std;
void Merge(int *a, int low, int high, int mid){
    int i, j, k, temp[high-low+1];
    i = low;
    k = 0;
    j = mid + 1;
    while (i <= mid && j <= high){
         if (a[i] < a[j]){</pre>
             temp[k] = a[i];
             k++;
             i++;
        else{
             temp[k] = a[j];
             k++;
             j++;
         }
    }
    while (i <= mid){
        temp[k] = a[i];
        k++;
         i++;
    while (j <= high){</pre>
        temp[k] = a[j];
        k++;
         j++;
    }
    for (i = low; i \leftarrow high; i++){}
        a[i] = temp[i-low];
```

NPM : 140810180002

**TUGAS 4** 

```
void MergeSort(int *a, int low, int high){
    int mid;
    if (low < high){</pre>
         mid=(low+high)/2;
         MergeSort(a, low, mid);
         MergeSort(a, mid+1, high);
         Merge(a, low, high, mid);
    }
int main(){
    int n, i;
    int arr[n];
    cout<<"\nMasukkan Jumlah Data : ";cin>>n;
    for(i = 0; i < n; i++){
         cout<<"Masukkan elemen ke-"<<i+1<<": ";</pre>
         cin>>arr[i];
    }
    MergeSort(arr, 0, n-1);
    cout<<"\nData Terurut: ";</pre>
    for (i = 0; i < n; i++)
     cout<<" "<<arr[i];</pre>
    return 0;
```

# 2. Kompleksitas waktu

```
Array yang telah diurutkan: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 13 14 15 16 17 18 19 20 23 61572475 microseconds
```

Input n = 20

Durasi waktu yang dibutuhkan untuk 20 input: 61572475 ms = 61.572475 s

Big-O = Big- $\Omega$  = Big- $\theta$  = (n log n)

NPM : 140810180002

TUGAS 4

#### Studi Kasus 2: SELECTION SORT

Selection sort merupakan salah satu algoritma sorting yang berparadigma divide & conquer. Untuk membedah algoritma selection sort, lakukan langkah-langkah berikut:

- Pelajari cara kerja algoritma selection sort
- Tentukan T(n) dari rekurensi (pengulangan) selection sort berdasarkan penentuan rekurensi divide & conquer:

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1) & \text{if } n \leq c \\ aT\left(\frac{n}{b}\right) + D(n) + C(n) & \text{otherwise} \end{cases}$$

- Selesaikan persamaan rekurensi T(n) dengan **metode recursion-tree** untuk mendapatkan kompleksitas waktu asimptotiknya dalam Big-O, Big-Ω, dan Big-Θ
- Lakukan implementasi koding program untuk algoritma selection sort dengan menggunakan bahasa C++

## Jawaban Studi Kasus 2

#### 1. Cara Kerja selection sort

- Melakukan pengecekan dimulai dari data pertama hingga data ke-n.
- Menentukan data dengan indeks minimum (jika acending) atau maksimum (jika descending) dalam sebuah data tersebut.
- Menukarkan data dengan indeks minimum (jika ascending) atau maksimum (jika descending) dengan bilangan pertama (i = 1) dari data tersebut.
- Mengulangi langkah di atas untuk sisa data bilangan berikutnya (i = i +1) sampai didapatkan urutan yang sesuai.

# 2. Tentukan T(n) dari selection sort

$$T(n) = \begin{cases} \theta(1) & \text{if } n \le c \\ aT\left(\frac{n}{b}\right) + D(n) + C(n) & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$T(n) = 2(n-1) + 2(n-2) + 2(n-3) + \cdots + 2(n-(n-2)) + 2(n-(n-1))$$

$$T(n) = 2((n-1) + (n-2) + \cdots + 2 + 1)$$

$$T(n) = 2\left(\frac{n(n-1)}{2}\right)$$

$$T(n) = n^2 - n \tag{23}$$

#### 3. Kompleksitas waktu

Big-O = Big-
$$\Omega$$
 = Big- $\theta$  =  $n^2$ 

NPM : 140810180002

TUGAS 4

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main(){
    int n,x[100],imaks,temp;
    cout << "Masukkan Jumlah Data : ";cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++){
        cout << "Bilangan ke - " << i+1 << " : ";</pre>
        cin >> x[i];
    }
    cout << "\nSebelum di Sorting : ";</pre>
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";
        cout << endl;</pre>
    for (int i = n-1; i >= 1; i--){
        imaks = 0;
        for (int j = 1; j <= i; j++){
            if (x[j] > x[imaks])
                 imaks = j;
        temp = x[i];
        x[i] = x[imaks];
        x[imaks] = temp;
    }
    cout << "Setelah di Sorting : ";</pre>
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";
    return 0;
```

NPM : 140810180002

TUGAS 4

#### Studi Kasus 3: INSERTION SORT

Insertion sort merupakan salah satu algoritma sorting yang berparadigma divide & conquer. Untuk membedah algoritma insertion sort, lakukan langkah-langkah berikut:

- · Pelajari cara kerja algoritma insertion sort
- Tentukan T(n) dari rekurensi (pengulangan) insertion sort berdasarkan penentuan rekurensi divide & conquer:

$$T(n) = \begin{cases} \theta(1) & \text{if } n \le c \\ aT\left(\frac{n}{b}\right) + D(n) + C(n) & \text{otherwise} \end{cases}$$

- Selesaikan persamaan rekurensi T(n) dengan metode subtitusi untuk mendapatkan kompleksitas waktu asimptotiknya dalam Big-O, Big-Ω, dan Big-Θ
- Lakukan implementasi koding program untuk algoritma insertion sort dengan menggunakan bahasa C++

# <u>Jawaban Studi Kasus 3</u>

## 1. Cara Kerja Insertion sort

- Pengecekan mulai dari data ke-1 sampai data ke-n
- Bandingkan data ke-I (I = data ke-2 s/d data ke-n)
- Bandingkan data ke-I tersebut dengan data sebelumnya(I-1), Jika lebih kecil maka data tersebut dapat disisipkanke data awal sesuai dgn posisisi yg seharusnya
- Lakukan langkah 2 dan 3 untuk bilangan berikutnya( I= I+1 ) sampai didapatkan urutan yg optimal.

# 2. T(n) dari insertion sort

$$T(n) = \begin{cases} \theta(1) & \text{if } n \leq c \\ aT\left(\frac{n}{b}\right) + D(n) + C(n) & \text{otherwise} \end{cases}$$

Best Case:

$$T(n) = b_1 n + b_2 (n-1) + b_4 (n-1) + b_5 (n-1) + b_8 (n-1)$$

 $T(n) = b_1 n + b_2(n-1) + b_4(n-1) +$ 

Worst Case:

$$b_{5}\left(\frac{n(n+1)}{2}-1\right)+b_{6}\frac{n(n-1)}{2}+$$
 Nilai waktu asimptotiknya adalah O(n²)
$$b_{7}\frac{n(n-1)}{2}+b_{8}(n-1)$$

$$T(n) = an^2 + bn + c$$

NPM : 140810180002

**TUGAS 4** 

#### 3. Kompleksitas waktu

```
Big-O = n
Big-\Omega = Big-\theta = n^2
```

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main(){
    int n, x[100], j;
    int insert;
    cout << "Masukkan Jumlah Data : "; cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++){}
        cout << "Bilangan ke - " << i+1 << " : ";</pre>
        cin >> x[i];
    }
    cout << "\nSebelum di Sorting : ";</pre>
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";
        cout << endl;</pre>
    for (int i = 1; i < n; i++){
        insert = x[i];
        j = i-1;
        while ((j \ge 0) \&\& (x[j] > insert)){
            x[j+1] = x[j];
            j--;
        x[j+1] = insert;
    cout << "Setelah di Sorting : ";</pre>
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";
    return 0;
```

NPM : 140810180002

TUGAS 4

#### Studi Kasus 4: BUBBLE SORT

Bubble sort merupakan salah satu algoritma sorting yang berparadigma divide & conquer. Untuk membedah algoritma bubble sort, lakukan langkah-langkah berikut:

- · Pelajari cara kerja algoritma bubble sort
- Tentukan T(n) dari rekurensi (pengulangan) insertion sort berdasarkan penentuan rekurensi divide & conquer:

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1) & \text{if } n \le c \\ aT\left(\frac{n}{b}\right) + D(n) + C(n) & \text{otherwise} \end{cases}$$

- Selesaikan persamaan rekurensi T(n) dengan **metode master** untuk mendapatkan kompleksitas waktu asimptotiknya dalam Big-O, Big-Ω, dan Big-Θ
- Lakukan implementasi koding program untuk algoritma bubble sort dengan menggunakan bahasa C++

# **Jawaban Studi Kasus 4**

# 1. Cara Kerja Bubble Sort

- Pengecekan mulai dari data ke satu sampai data ke-n
- Bandingkan data ke-n dengan data sebelumnya (n-1)
- Jika lebih kecil maka pindahkan bilang tersebut dengan bilang yang ada didepannya (sebelumnya) satu persatu (n-1,n-2,n-3,....dts)
- Jika lebih besar maka tidak terjadi permindahan 5.Ulang langkah 2 dan 3 s/d sort optimal.

# 2. T(n) dari bubble sort

$$T(n) = \begin{cases} \theta(1) & \text{if } n \leq c \\ aT\left(\frac{n}{b}\right) + D(n) + C(n) & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$T(n) = (n-1) + (n-2) + (n-3) + \dots + 2 + 1$$

$$T(n) = \frac{n(n-1)}{2}$$
 (17)

# 3. Kompleksitas waktu

$$Big-O = n$$

Big-
$$\Omega$$
 = Big- $\theta$  =  $n^2$ 

NPM : 140810180002

TUGAS 4

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main(){
    int arr[100],n,temp;
    cout<<"\nMasukkan Jumlah Data : ";cin>>n;
    for(int i=0;i<n;++i){</pre>
         cout<<"Bilangan ke-"<<i+1<<" : ";cin>>arr[i];
    for(int i=1;i<n;i++){</pre>
        for(int j=0; j<(n-1); j++){}
             if(arr[j]>arr[j+1]){
                 temp=arr[j];
                 arr[j]=arr[j+1];
                 arr[j+1]=temp;
             }
        }
    }
    cout<<"\nOutput Bubble Sort : ";</pre>
    for(int i=0;i<n;i++){</pre>
        cout<<" "<<arr[i];
    return 0;
```