

Worksheet 2  
Analisis Algoritma



Rio Sapta Samudera  
140810180030

**Program Studi Teknik Informatika  
Fakultas Matematika dan Ilmu Pengetahuan Alam  
UNIVERSITAS PADJADJARAN**

## Worksheet 2

### Studi Kasus 1: Pencarian Nilai Maksimal

Buatlah programnya dan hitunglah kompleksitas waktu dari algoritma berikut:

Algoritma Pencarian Nilai Maksimal

```
procedure CariMaks(input x1, x2, ... xn: integer, output maks:
integer)
{ Mencari elemen terbesar dari sekumpulan elemen larik integer x1, x2,
..., xn. Elemen terbesar akan
disimpan di dalam maks
Input: x1, x2, ..., xn
Output: maks (nilai terbesar)
}
```

#### Deklarasi

i : integer

#### Algoritma

```
maks <- x1
i <- 2
while i ≤ n do
    if xi > maks then
        Maks <- xi
    endif
i <- i + 1
endwhile
```

### Jawaban Studi Kasus 1

#### A. Operasi Assignment

```
maks <- x1    1 kali
i <- 2        1 kali
maks <- xi    n kali
i <- i + 1    n kali
```

$$t1 = 1 + 1 + n + n = 2 + 2n \text{ (ii)}$$

#### B. Operasi Perbandingan

```
if xi > maks then    n kali
```

$$t2 = n$$

C. Operasi Penjumlahan

$$i + 1 \quad n \text{ kali}$$

$$t3 = n$$

$$\text{Jadi, } T(n) = t1 + t2 + t3 = 2 + 2n + n + n = 2 + 4n$$

## Studi Kasus 2: Sequential Search

Diberikan larik bilangan bulat  $x_1, x_2, \dots, x_n$  yang telah terurut menaik dan tidak ada elemen ganda. Buatlah programnya dengan C++ dan hitunglah kompleksitas waktu terbaik, terburuk, dan rata-rata dari algoritma pencarian beruntun (sequential search). Algoritma sequential search berikut menghasilkan indeks elemen yang bernilai sama dengan  $y$ . Jika  $y$  tidak ditemukan, indeks 0 akan dihasilkan.

```
procedure SequentialSearch(input  $x_1, x_2, \dots, x_n$  : integer,  $y$  : integer,
output_idx : integer)
{ Mencari  $y$  di dalam elemen  $x_1, x_2, \dots, x_n$ . Lokasi (indeks elemen)
tempat ditemukan diisi ke dalam  $idx$ . Jika tidak ditemukan, maka  $idx$ 
diisi dengan 0.
Input:  $x_1, x_2, \dots, x_n$ 
Output:  $idx$ 
}
```

## Deklarasi

$i$  : integer

found : boolean { bernilai true jika  $y$  ditemukan atau false jika  $y$  tidak ditemukan }

## Algoritma

$i \leftarrow 1$

found  $\leftarrow$  false

while ( $i \leq n$ ) and (not found) do

    if  $x_i = y$  then

        found  $\leftarrow$  true

    else

$i \leftarrow i + 1$

    endif

endwhile

{  $i < n$  or found }

```

If found then {y ditemukan}
    idx i
else
    idx 0 {y tidak ditemukan}
endif

```

## Jawaban Studi Kasus 2

### A. Terbaik ( $T_{min}(n)$ )

Operasi Assignment = 4

Operasi Perbandingan = 2

$$T_{min}(n) = 4 + 2 = 6 = \Omega(n)$$

### B. Terburuk ( $T_{max}(n)$ )

Operasi Assignment =  $3 + n$

Operasi Perbandingan =  $1 + n$

Operasi Penambahan =  $n$

$$T_{max}(n) = 3 + n + 1 + n + n = 4 + 3n = O(n)$$

### C. Rata-rata ( $T_{avg}(n)$ )

$$T_{avg}(n) = (T_{min} + T_{max})/2 = (6 + 4 + 3n)/2 = (10 + 3n)/2 = \Theta(n)$$

## Studi Kasus 3: Binary Search

Diberikan larik bilangan bulat  $x_1, x_2, \dots, x_n$  yang telah terurut menaik dan tidak ada elemen ganda. Buatlah programnya dengan C++ dan hitunglah kompleksitas waktu terbaik, terburuk, dan rata-rata dari algoritma pencarian bagi dua (binary search). Algoritma binary search berikut menghasilkan indeks elemen yang bernilai sama dengan  $y$ . Jika  $y$  tidak ditemukan, indeks 0 akan dihasilkan.

```

procedure BinarySearch(input x1, x2, ... xn : integer, x : integer,
output : idx : integer)

```

```

{ Mencari y di dalam elemen x1, x2, ... xn. Lokasi (indeks elemen)
tempat y ditemukan diisi ke dalam idx. Jika y tidak ditemukan maka dx
diisi dengan 0.

```

```

Input: x1, x2, ... xn

```

```

Output: idx

```

```

}

```

**Deklarasi**

i, j, mid : integer

found : Boolean

**Algoritma**

i <- 1

j <- n

found <- false

while (not found) and ( i ≤ j) do

    mid <- (i + j) div 2

    if xmid = y then

        found true

    else

        if xmid < y then

{mencari di bagian kanan}

            i <- mid + 1

        else

{mencari di bagian kiri}

            j <- mid - 1

    endif

endif

endwhile

{found or i > j }

If found then

    Idx mid

else

    Idx 0

endif

**Jawaban Studi Kasus 3**

A. Terbaik (Tmin(n))

Operasi Assignment = 6

Operasi Perbandingan = 2

$$Tmin(n) = 6 + 2 = 8 = \Omega(n)$$

B. Terburuk (Tmax(n))

Karena ini adalah binary search, maka:

Iterasi 1 = n

Iterasi 2 = n/2

Iterasi 3 = n/2<sup>2</sup>

Iterasi x = n/2<sup>x</sup>

Hingga array menjadi 1

Maka:

$$\begin{aligned}n/2^k &= 1 \\ n &= 2^k \\ \log_2(n) &= \log_2(2^k) \\ \log_2(n) &= k \log_2(2) \\ k &= \log_2(n)\end{aligned}$$

sehingga:

$$T_{\max}(n) = O(\log_2(n))$$

C. Rata-rata ( $T_{\text{avg}}(n)$ )

$$T_{\text{avg}}(n) = (T(\min) + T(\max))/2 = (8 + \log_2(n))/2 = \Theta(n)$$

#### Studi Kasus 4: Insertion Sort

1. Buatlah program insertion sort dengan menggunakan bahasa C++
2. Hitunglah operasi perbandingan elemen larik dan operasi pertukaran pada algoritma insertion sort.
3. Tentukan kompleksitas waktu terbaik, terburuk, dan rata-rata untuk algoritma insertion sort.

```
procedure InsertionSort(input/output x1, x2, ... xn : integer)
{ Mengurutkan elemen-elemen x1, x2, ... xn dengan metode insertion
sort.
Input: x1, x2, ... xn
Output: x1, x2, ... xn(sudah terurut menaik)
}
```

#### Deklarasi

i, j, insert : integer

#### Algoritma

```
for i <- 2 to n do
    insert <- xi
    j <- i
    while (j < i) and (x[j-i] > insert) do
        x[j] <- x[j-1]
        j <- j-1
    Endwhile
```

```

        x[j] = insert
    endfor

```

#### Jawaban Studi Kasus 4

Jumlah Operasi:

1. Operasi Perbandingan =  $2*((n-1) + (n-1)) = 2*(2n-2) = 4n - 4$
2. Operasi Pertukaran =  $(n-1) * n = (n^2) - n$ 
  - A. Terbaik ( $T_{min}(n)$ )
 
$$T_{min}(n) = 4n - 4 + 1 = 4n - 3 = \Omega(n)$$
  - B. Terburuk ( $T_{max}(n)$ )
 
$$T_{max}(n) = 4n - 4 + (n^2) - n = (n^2) + 3n - 4 = O(n^2)$$
  - C. Rata-rata ( $T_{avg}(n)$ )
 
$$T_{avg}(n) = (T_{min}(n) + T_{max}(n)) / 2 = (n + n^2) / 2 = \Theta(n^2)$$

#### Studi Kasus 5: Selection Sort

1. Buatlah program selection sort dengan menggunakan bahasa C++
2. Hitunglah operasi perbandingan elemen larik dan operasi pertukaran pada algoritma selection sort.
3. Tentukan kompleksitas waktu terbaik, terburuk, dan rata-rata untuk algoritma insertion sort.

```

Procedure SelectionSort(input/output x1, x2, ... xn : integer)
{ Mengurutkan elemen-elemen x1, x2, ... xn dengan metode insertion
  sort.
  Input: x1, x2, ... xn
  Output: x1, x2, ... xn(sudah terurut menaik)
}

```

#### Deklarasi

i, j, imaks, temp : integer

#### Algoritma

```

for i <- n down to 2 do {pass sebanyak n-1 kali}
    imaks <- 1
    for j <- 2 to i do
        if xj > ximaks then
            imaks <- j
        endif
    endfor
    {pertukarkan ximaks dengan xi}
}

```

```
temp <- xi
xi <- ximaks
ximaks <- temp
```

### Jawaban Studi Kasus 5

Jumlah Operasi:

1. Operasi Perbandingan =

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

2. Operasi Pertukaran = (n-1)

D. Terbaik (Tmin(n))

$$Tmin(n) = \frac{1}{2} (n^2 - n) + 1 = \Omega(n^2)$$

E. Terburuk (Tmax(n))

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

F. Rata-rata (Tavg(n))

$$Tavg(n) = (Tmin(n) + Tmax(n)) / 2 = (n^2 + n^2) / 2 = \Theta(n^2)$$

### Program C++

#### Studi Kasus 1

```
/*
Nama    = Rio Sapta Samudera
NPM     = 140810180030
Kelas  = B
*/

#include <iostream>

using namespace std;
```



```

int main()

{

    int i=0;

    int n=10;

    int x[n]{1,20,12,41,10,32,41,22,92,70};

    int maks = x[0];

    do{

        if(x[i]>maks){

            maks=x[i];

        }

        i++;

    }while(i<n);

    cout<<"Maks : "<<maks;

    return 0;

}

```

## Studi Kasus 2

```

/*

Nama      = Rio Sapta Samudera

```

```
NPM      = 140810180030

Kelas   = B

*/

#include <iostream>

using namespace std;

int main()

{

    int i = 0;

    bool found = false;

    int n=10;

    int x[n]={10,9,8,7,6,5,4,3,2,1};

    int y;

    cout<<"enter number : ";

    cin>>y;

    do{

        if(x[i]==y){

            found=true;

            cout<<"founded in array number "<<i;

        }

        else
```

```
        i++;

    }while((i<n) && (not found));

    return 0;

}
```

### Studi Kasus 3

```
/*

Nama      = Rio Sapta Samudera

NPM       = 140810180030

Kelas    = B

*/

#include <iostream>

using namespace std;

int main(){

    int i,j,y,mid;

    bool found;

    int n=10;

    int x[n]={1,19,27,36,45,54,63,72,81,90};

    i=0;
```

```
j=n;

found=false;

cout<<"enter number : ";

cin>>y;

do{

    mid=(i+j)/2;

    if(x[mid]==y){

        found=true;

        cout<<"founded in array number "<<mid;

    }

    else{

        if(x[mid]<y){

            i=mid+1;

        }

        else{

            j=mid-1;

        }

    }

}

}while((i<=j) && (not found));
```

```
    return 0;
}
```

## Studi Kasus 4

```
/*
Nama      = Rio Sapta Samudera
NPM       = 140810180030
Kelas    = B
*/

#include <iostream>

using namespace std;

int main(){

    int i,j,ins,n=10,x[n]{1,20,12,41,10,32,41,22,92,70};

    for(i=1;i<n;i++){

        ins=x[i];

        j=i;

        while((j>0)&&(x[j-1]>ins)){

            x[j]=x[j-1];

            j=j-1;

        }

    }

}
```

```

        };

        x[j]=ins;

    }

    for(i=0;i<n;i++){

        cout<<x[i]<<endl;

    }

    return 0;

}

```

## Studi Kasus 5

```

/*
Nama      = Rio Sapta Samudera
NPM       = 140810180030
Kelas    = B
*/

#include <iostream>

using namespace std;

int main(){

    int i,j,temp,n=10,x[n]{1,20,12,41,10,32,41,22,92,70};

```

```
for(i=0;i<n;i++){  
    for(j=i;j<n;j++){  
        if(x[j]<x[i]){  
            temp=x[i];  
            x[i]=x[j];  
            x[j]=temp;  
        }  
    }  
}  
  
for(i=0;i<n;i++){  
    cout<<x[i]<<endl;  
}  
  
return 0;  
}
```