

**TUGAS 2 PRAKTIKUM  
ANALISIS ALGORITMA**

**Asisten Praktikum:**

**Faradilla Azranur, Felia Sri Indriyani, Agnes Hata**



**Sitti Ufairah Azzahra**

**140810180002**

**Dikumpulkan tanggal**

**4 Maret 2020**

**PROGRAM STUDI S-1 TEKNIK INFORMATIKA  
FAKULTAS MATEMATIKA DAN ILMU PENGETAHUAN ALAM  
UNIVERSITAS PADJADJARAN**

**2020**

## Studi Kasus 1: Pencarian Nilai Maksimal

Buatlah programnya dan hitunglah kompleksitas waktu dari algoritma berikut:

### Algoritma Pencarian Nilai Maksimal

```
procedure CariMaks(input  $x_1, x_2, \dots, x_n$ : integer, output maks: integer)
{ Mencari elemen terbesar dari sekumpulan elemen larik integer  $x_1, x_2, \dots, x_n$ . Elemen
  terbesar akan disimpan di dalam maks
  Input:  $x_1, x_2, \dots, x_n$ 
  Output: maks (nilai terbesar)
}
Deklarasi
  i : integer
Algoritma
  maks  $\leftarrow x_1$ 
  i  $\leftarrow 2$ 
  while i  $\leq n$  do
    if  $x_i > \text{maks}$  then
      maks  $\leftarrow x_i$ 
    endif
    i  $\leftarrow i + 1$ 
  endwhile
  {i > n}
```

### Jawaban Studi Kasus 1

Operasi pengisian nilai (*assignment*)

maks $\leftarrow x_1$	1 kali
i $\leftarrow 2$ ,	1 kali
maks $\leftarrow x_i$	n-1 kali (worst case)
	0 kali (best case)
i $\leftarrow i + 1$ ,	n kali

Jumlah seluruh operasi pengisian nilai (*assignment*) adalah

$$t_1 = 1 + 1 + n - 1 + n = 2n + 1 \text{ (worst case)}$$

$$t_1 = 1 + 1 + 0 + n = n + 2 \text{ (best case)}$$

Operasi penjumlahan

i + 1 <sub>k</sub> ,	n kali
----------------------	--------

Jumlah seluruh operasi penjumlahan adalah

$$t_2 = n$$

$$T_{\min}(n) = t_1 + t_2 = n + 2 + n = 2n + 2$$

$$T_{\max}(n) = t_1 + t_2 = 2n + 1 + n = 3n + 1$$

### Source Code Studi Kasus 1

```
/* Nama      : Sitti Ufairoh Azzahra
   NPM       : 140810180002
   Kelas     : B
   Deskripsi  : Program Pencarian Nilai Maksimal
*/

#include <iostream>
using namespace std;

int main(){
    int x[99];
    int n,maks,i;

    cout<<"Masukkan jumlah elemen : ";cin>>n;
    for(int i=0;i<n;){
        cout<<"Bilangan ke - "<<++i<<" : ";cin>>x[i];
    }

    maks = x[1];

    i = 2;

    do{
        if(x[i]>maks){
            maks = x[i];
        }
        i = i+1;
    }while(i<=n);
    cout<<"output = " <<maks<<endl;
}
```

### Hasil Program

```
Masukkan jumlah elemen : 5
Bilangan ke - 1 : 23
Bilangan ke - 2 : 7
Bilangan ke - 3 : 19
Bilangan ke - 4 : 16
Bilangan ke - 5 : 70
output = 70
```

## 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  $y$  ditemukan diisi ke dalam idx.
  Jika  $y$  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  $\leftarrow i$

else

    idx  $\leftarrow 0$       {  $y$  tidak ditemukan }

endif

## Jawaban Studi Kasus 2

### Kompleksitas waktu

Best Case :

$i \leftarrow 1$	1 kali
$\text{found} \leftarrow \text{false}$	1 kali
$\text{found} \leftarrow \text{true}$	1 kali
$\text{idx} \leftarrow I$	1 kali

$$T_{\min}(n) = 1 + 1 + 1 + 1 = 4$$

Average Case :

$i \leftarrow 1$	1 kali
$\text{found} \leftarrow \text{false}$	1 kali
$i \leftarrow i + 1$	$\frac{1}{2} n$ kali
$\text{found} \leftarrow \text{true}$	1 kali
$\text{idx} \leftarrow I$	1 kali

$$T_{\text{avg}}(n) = 1 + 1 + \frac{1}{2} n + 1 + 1 = \frac{1}{2} n + 4$$

Worst Case :

$i \leftarrow 1$	1 kali
$\text{found} \leftarrow \text{false}$	1 kali
$i \leftarrow i + 1$	$n$ kali
$\text{found} \leftarrow \text{true}$	1 kali
$\text{idx} \leftarrow I$	1 kali

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

## Source Code Studi Kasus 2

```
/* Nama      : Sitti Ufairah Azzahra
   NPM       : 140810180002
   Kelas     : B
   Deskripsi  : Program Sequential Search
*/

#include <iostream>
using namespace std;

int main() {
    int n,y,x[10],idx;
    int i = 0;
    bool found = false;

    cout << "Masukkan Jumlah Elemen : "; cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++){
        cout << "Bilangan ke - " << i+1 << " : ";cin >> x[i];
    }

    cout << "\nMasukkan yang dicari : ";cin >> y;

    while ((i < n) && (!found)){
        if (x[i] == y)
            found = true;
        else
            i++;
    }

    if (found)
        idx = i+1;
    else
        idx = 0;

    cout << "\nYang dicari berada di urutan : " << idx << endl;

    return 0;
}
```

## Hasil Program

```
Masukkan Jumlah Elemen : 3
Bilangan ke - 1 : 12
Bilangan ke - 2 : 34
Bilangan ke - 3 : 52

Masukkan yang dicari : 34

Yang dicari berada di urutan : 2
```

### 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  $x_1, x_2, \dots, x_n$  : integer,  $x$  : integer, output : idx : integer)
{ Mencari  $y$  di dalam elemen  $x_1, x_2, \dots, x_n$ . Lokasi (indeks elemen) tempat  $y$  ditemukan diisi ke dalam idx. Jika  $y$  tidak ditemukan maka idx diisi dengan 0.
  Input:  $x_1, x_2, \dots, x_n$ 
  Output: idx
}
Deklarasi
  i, j, mid : integer
  found : Boolean
Algoritma
  i  $\leftarrow$  1
  j  $\leftarrow$  n
  found  $\leftarrow$  false
  while (not found) and (i  $\leq$  j) do
    mid  $\leftarrow$  (i + j) div 2
    if  $x_{\text{mid}} = y$  then
      found  $\leftarrow$  true
    else
      if  $x_{\text{mid}} < y$  then {mencari di bagian kanan}
        i  $\leftarrow$  mid + 1
      else {mencari di bagian kiri}
        j  $\leftarrow$  mid - 1
      endif
    endif
  endwhile
  {found or i > j}

  If found then
    Idx  $\leftarrow$  mid
  else
    Idx  $\leftarrow$  0
  endif
  {i < n or found}
  If found then {y ditemukan}
    idx  $\leftarrow$  i
  else
    idx  $\leftarrow$  0 {y tidak ditemukan}
  endif
```

### Jawaban Studi Kasus 3

Best Case :

$i \leftarrow 1$	1 kali
$j \leftarrow n$	1 kali
$\text{found} \leftarrow \text{false}$	1 kali
$\text{mid} \leftarrow (i + j) \text{ div } 2$	1 kali
$\text{found} \leftarrow \text{true}$	1 kali
$\text{Idx} \leftarrow \text{mid}$	1 kali

$$T_{\min}(n) = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 = 6$$

Average Case :

$i \leftarrow 1$	1 kali
$j \leftarrow n$	1 kali
$\text{found} \leftarrow \text{false}$	1 kali
$\text{mid} \leftarrow (i + j) \text{ div } 2$	$\frac{1}{2}n + 1$ kali
$i \leftarrow \text{mid} + 1$ or $j \leftarrow \text{mid} - 1$	$\frac{1}{2}n$ kali
$\text{found} \leftarrow \text{true}$	1 kali
$\text{Idx} \leftarrow \text{mid}$	1 kali

$$T_{\text{avg}}(n) = 1 + 1 + 1 + \frac{1}{2}n + 1 + \frac{1}{2}n + 1 + 1 = n + 6$$

Worst Case :

$i \leftarrow 1$	1 kali
$j \leftarrow n$	1 kali
$\text{found} \leftarrow \text{false}$	1 kali
$\text{mid} \leftarrow (i + j) \text{ div } 2$	$n + 1$ kali
$i \leftarrow \text{mid} + 1$ or $j \leftarrow \text{mid} - 1$	$n$ kali
$\text{found} \leftarrow \text{true}$	1 kali
$\text{Idx} \leftarrow \text{mid}$	1 kali

$$T_{\max}(n) = 1 + 1 + 1 + n + 1 + n + 1 + 1 = 2n + 6$$



### Source Code Studi Kasus 3

```
/* Nama      : Sitti Ufairah Azzahra
   NPM       : 140810180002
   Kelas     : B
   Deskripsi  : Program Binary Search
*/
#include <iostream>
using namespace std;

int main(){
    int i,j,mid,n,x[100],y,idx;
    bool found=false;

    cout<<"Masukkan Jumlah Elemen : ";cin>>n;
    for (int i=0; i<n;){
        cout<<"Bilangan ke - "<<++i<<" : ";cin>>x[i];
    }
    i=1;j=n;
    cout<<"\nMasukkan yang dicari : ";cin>>y;
    do{
        mid=(i+j)/2;
        if (x[mid]==y)
            found=true;
        else if (x[mid]<y)
            i=mid+1;
        else
            j=mid-1;
    }while(found==false&& i<=j);

    if (found==true)
        idx=mid;
    else
        idx=0;

    cout<<"\nBilangan berada di index ke - "<<idx;
}
```

### Hasil Program

```
Masukkan Jumlah Elemen : 5
Bilangan ke - 1 : 43
Bilangan ke - 2 : 11
Bilangan ke - 3 : 99
Bilangan ke - 4 : 78
Bilangan ke - 5 : 10

Masukkan yang dicari : 99

Bilangan berada di index ke - 3
```

## 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  $x_1, x_2, \dots, x_n$  : integer)
{
    Mengurutkan elemen-elemen  $x_1, x_2, \dots, x_n$  dengan metode insertion sort.
    Input:  $x_1, x_2, \dots, x_n$ 
    Output:  $x_1, x_2, \dots, x_n$  (sudah terurut menaik)
}
Deklarasi
    i, j, insert : integer
Algoritma
    for i  $\leftarrow$  2 to n do
        insert  $\leftarrow$   $x_i$ 
        j  $\leftarrow$  i
        while (j < i) and ( $x[j-i] >$  insert) do
             $x[j] \leftarrow x[j-1]$ 
            j  $\leftarrow$  j-1
        endwhile
         $x[j] =$  insert
    endfor
    {i < n or found}

    If found then {y ditemukan}
        idx  $\leftarrow$  i
    else
        idx  $\leftarrow$  0 {y tidak ditemukan}
    endif
```

## Jawaban Studi Kasus 4

Best Case :

For i $\leftarrow$ 2 to n do	1 kali
insert $\leftarrow$ xi	n kali
j $\leftarrow$ i	n kali
x[j] = insert	n kali

$$T_{min}(n) = 1 + n + n + n = 3n + 1$$

Average Case :

For i $\leftarrow$ 2 to n do	1 kali
insert $\leftarrow$ xi	n kali
j $\leftarrow$ I	n kali
x[j] $\leftarrow$ x[j-1]	$n * \frac{1}{2} n$ kali
j $\leftarrow$ j-1	$n * \frac{1}{2} n$ kali
x[j] = insert	n kali

$$T_{avg}(n) = 1 + n + n + \frac{1}{2} n^2 + \frac{1}{2} n^2 + n = n^2 + 3n + 1$$

Worst Case :

For i $\leftarrow$ 2 to n do	1 kali
insert $\leftarrow$ xi	n kali
j $\leftarrow$ i	n kali
x[j] $\leftarrow$ x[j-1]	$n * n$ kali
j $\leftarrow$ j-1	$n * n$ kali
x[j] = insert	n kali

$$T_{max}(n) = 1 + n + n + n^2 + n^2 + n = 2n^2 + 3n + 1$$

#### Source Code Studi Kasus 4

```
/* Nama      : Sitti Ufairah Azzahra
   NPM       : 140810180002
   Kelas     : B
   Deskripsi  : Program Insertion Sort
*/

#include <iostream>
using namespace std;

int main(){
    int n,x[10],j;
    int insert;

    cout << "Masukkan Jumlah Elemen : "; cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++){
        cout << "Bilangan ke - " << i+1 << " : ";
        cin >> x[i];
    }

    cout << "\nSebelum di Sorting : ";
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";
    cout << endl;

    for (int i = 1; i < n; i++){
        insert = x[i];
        j = i-1;
        while ((j >= 0) && (x[j] > insert)){
            x[j+1] = x[j];
            j--;
        }
        x[j+1] = insert;
    }

    cout << "Setelah di Sorting : ";
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";

    return 0;
}
```

#### Hasil Program

```
Masukkan Jumlah Elemen : 3
Bilangan ke - 1 : 11
Bilangan ke - 2 : 2
Bilangan ke - 3 : 99

Sebelum di Sorting : 11 2 99
Setelah di Sorting : 2 11 99
```

## 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  $x_1, x_2, \dots, x_n$  : integer)
{ Mengurutkan elemen-elemen  $x_1, x_2, \dots, x_n$  dengan metode selection sort.
  Input:  $x_1, x_2, \dots, x_n$ 
  Output:  $x_1, x_2, \dots, x_n$  (sudah terurut menaik)
}
Deklarasi
  i, j, imaks, temp : integer
Algoritma
  for i  $\leftarrow$  n downto 2 do {pass sebanyak n-1 kali}
    imaks  $\leftarrow$  1
    for j  $\leftarrow$  2 to i do
      if  $x_j > x_{\text{imaks}}$  then
        imaks  $\leftarrow$  j
      endif
    endfor
    {pertukarkan  $x_{\text{imaks}}$  dengan  $x_i$ }
    temp  $\leftarrow$   $x_i$ 
     $x_i \leftarrow x_{\text{imaks}}$ 
     $x_{\text{imaks}} \leftarrow$  temp
  endfor
```

## Jawaban Studi Kasus 5

Best Case :

for i ← n downto 2 do	1 kali
imaks ← 1	n kali
for j ← 2 to i do	n kali
imaks ← j	n * 1 kali
temp ← xi	n kali
xi ← ximaks	n kali
ximaks ← temp	n kali

$$T_{min}(n) = 1 + n + n + n * 1 + n + n + n = 6n + 1$$

Average Case :

for i ← n downto 2 do	1 kali
imaks ← 1	n kali
for j ← 2 to i do	n kali
imaks ← j	n * 1/2 n kali
temp ← xi	n kali
xi ← ximaks	n kali
ximaks ← temp	n kali

$$T_{avg}(n) = 1 + n + n + \frac{1}{2}n^2 + n + n + n = \frac{1}{2}n^2 + 5n + 1$$

Worst Case :

for i ← n downto 2 do	1 kali
imaks ← 1	n kali
for j ← 2 to i do	n kali
imaks ← j	n * n kali
temp ← xi	n kali
xi ← ximaks	n kali
ximaks ← temp	n kali

$$T_{max}(n) = 1 + n + n + n^2 + n + n + n = n^2 + 5n + 1$$

## Source Code Studi Kasus 5

```
/* Nama      : Sitti Ufairah Azzahra
   NPM       : 140810180002
   Kelas     : B
   Deskripsi  : Program Selection Sort
*/

#include <iostream>
using namespace std;

int main(){
    int n,x[10],imaks,temp;

    cout << "Masukkan Jumlah Elemen : ";cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++){
        cout << "Bilangan ke - " << i+1 << " : ";
        cin >> x[i];
    }

    cout << "\nSebelum di Sorting : ";
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";
    cout << endl;

    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 : ";
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";

    return 0;
}
```

## Hasil Program

```
Masukkan Jumlah Elemen : 4
Bilangan ke - 1 : 17
Bilangan ke - 2 : 4
Bilangan ke - 3 : 2
Bilangan ke - 4 : 98

Sebelum di Sorting : 17 4 2 98
Setelah di Sorting : 2 4 17 98
```