

LAPORAN ANALISA ALGORITMA

TUGAS 2



Disusun Oleh:

Herizal Kurniawan

140810160019

PROGRAM STUDI S-1 TEKNIK INFORMATIKA
UNIVERSITAS PADJADJARAN
2018

1. Pencarian Nilai Maksimal

```
#include <iostream>
using namespace std;

int main()
{
    int n;
    int x[10];
    cout << "Masukkan Jumlah Data : ";
    cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        cout << "Masukkan Data ke - " << i+1 << " : ";
        cin >> x[i];
    }

    int maks = x[0];
    int i = 1;
    while (i <= n)
    {
        if (x[i] > maks)
            maks = x[i];
        i++;
    }
    cout << "Angka Maksimal : " << maks << endl;

    return 0;
}
```

2. Sequential Search

```
#include <iostream>
using namespace std;

int main()
{
    int n;
    int x[10];
    cout << "Masukkan Jumlah Data : ";
    cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        cout << "Masukkan Data ke - " << i+1 << " : ";
        cin >> x[i];
    }

    int y;
    cout << "Masukkan yang dicari : ";
    cin >> y;

    int i = 0;
    bool found = false;
    int idx;
    while ((i < n) && (!found))
    {
        if (x[i] == y)
            found = true;
        else
            i++;
    }
    if (found)
        idx = i+1;
    else
        idx = 0;

    cout << "Yang dicari berada di urutan : " << idx << endl;

    return 0;
}
```

3. Binary Search

```
#include <iostream>
using namespace std;

int main()
{
    int n;
    int x[10];
    cout << "Masukkan Jumlah Data : ";
    cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        cout << "Masukkan Data ke - " << i+1 << " : ";
        cin >> x[i];
    }

    int y;
    cout << "Masukkan yang dicari : ";
    cin >> y;

    int i = 0;
    int j = n-1;
    bool found = false;
    int idx;
    int mid;
    while ((i <= j) && (!found))
    {
        mid = (i + j)/2;
        if (x[mid] == y)
            found = true;
        else
        {
            if (x[mid] < y)
                i = mid + 1;
            else
                j = mid - 1;
        }
    }

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

    cout << "Yang dicari berada di urutan : " << idx << endl;

    return 0;
}
```

4. Insertion Sort

```
#include <iostream>
using namespace std;

int main()
{
    int n;
    int x[10];
    cout << "Masukkan Jumlah Data : ";
    cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        cout << "Masukkan Data ke - " << i+1 << " : ";
        cin >> x[i];
    }
    cout << "Data Sebelum di Sorting : ";
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";
    cout << endl;

    int insert;
    int j;
    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 << "Data setelah di Sorting : ";
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";

    return 0;
}
```

Kompleksitas Waktu

Best Case :

fori $\beta 2$ to n do 1 kali

insert βxi n kali

j βi n kali

x[j] = insert n kali

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

Average Case :

for $i \leq n$ do	1 kali
insert x_i	n kali
$j \leftarrow i$	n kali
$x[j] \leftarrow x[j-1]$	$n * \frac{1}{2}$ kali
$j \leftarrow j-1$	$n * \frac{1}{2}$ kali
$x[j] = \text{insert}$	n kali

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

Worst Case :

for $i \leq n$ do	1 kali
insert x_i	n kali
$j \leftarrow i$	n kali
$x[j] \leftarrow x[j-1]$	$n * n$ kali
$j \leftarrow j-1$	$n * n$ kali
$x[j] = \text{insert}$	n kali

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

5. Selection Sort

```
#include <iostream>
using namespace std;

int main()
{
    int n;
    int x[10];
    cout << "Masukkan Jumlah Data : ";
    cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        cout << "Masukkan Data ke - " << i+1 << " : ";
        cin >> x[i];
    }
    cout << "Data Sebelum di Sorting : ";
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";
    cout << endl;

    int imaks;
    int temp;
    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 << "Data setelah di Sorting : ";
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cout << x[i] << " ";
    return 0;
}
```

Operasi perbandingan dan operasi pertukaran

Jumlah operasi perbandingan element. Untuk setiap *pass* ke-*i*,

- $i = 1$ >> jumlah perbandingan = $n - 1$
- $i = 2$ >> jumlah perbandingan = $n - 2$
- $i = 3$ >> jumlah perbandingan = $n - 3$
- :
- $i = k$ >> jumlah perbandingan = $n - k$
- :
- $i = n - 1$ >> jumlah perbandingan = 1

Jumlah seluruh operasi perbandingan elemen-elemen larik adalah $T(n) = (n - 1) + (n - 2) + \dots + 1$. Hal tersebut teruntuk kasus terbaik maupun terburuk, karena algoritma urut tidak bergantung pada batasan apakah data masukannya telah terurut atau acak.

Jumlah operasi pertukaran

Untuk setiap i dari 1 sampai $n - 1$, terjadi satu kali pertukaran elemen, sehingga jumlah operasi pertukaran seluruhnya adalah $T(n) = n - 1$.

Jadi, algoritma pengurutan maksimum membutuhkan $n(n - 1)/2$ buah operasi perbandingan elemen dan $n - 1$ buah operasi pertukaran.