LAPORAN PRAKTIKUM 2 ANALISIS ALGORITMA



Bunga Azizha N 140810180016

Asisten Praktikum: Faradilla Azranur, Felia Sri Indriyani, Agnes Hata

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<sub>1</sub>, x<sub>2</sub>, ..., x<sub>n</sub>: integer, output maks: integer)
Mencari elemen terbesar dari sekumpulan elemen larik integer x_1, x_2, ..., x_n. Elemen terbesar akan
    disimpan di dalam maks
    Input: x_1, x_2, ..., x_n
    Output: maks (nilai terbesar)
Deklarasi
         i:integer
Algoritma
          maks ← x₁
         i \leftarrow 2
          while i ≤ n do
            if x_i > maks then
                   maks ← x<sub>i</sub>
              endif
              i <del>(</del> i+1
          endwhile
```

```
Jawaban Studi Kasus 1
Kompleksitas Waktu
        Operator Assignment
        Baris 1) 1 kali
        Baris 2) 1 kali
        Baris 5) n kali
        Baris 7) n kali
        t1 = 1 + 1 + n + n = 2 + 2n
        Operator Perbandingan
        Baris 3) n-1 kali
        Baris 4) n kali
        t2 = n-1 + n = 2n -1
        Operator Penjumlahan
        Baris 7) n kali
        t3 = n
Kompleksitas
T(n) = t1 + t2 + t3 = 2 + 2n + 2n - 1 + n = 5n + 1
```

```
/* Bunga Azizha N
140810180016 - Kelas B
Studi Kasus 1 "Algoritma Pencarian Nilai Maksimal" */
#include <iostream>
using namespace std;
#define N 10
int FindMaks(int x[]){
  int maks = x[0];
  for(int i = 1; i < N; i++){
     if(x[i] > maks)
        maks = x[i];
  return maks;
int main(){
  int x[N] = \{4,8,980,7,56,15,20,1,80,571\};
  cout << "Nilai maksimal adalah "<<FindMaks(x);</pre>
}
```

Screenshoot Hasil Program

Studi Kasus 2: Sequential Search

Diberikan larik bilangan bulan $x_1, x_2, \ldots x_n$ yang <u>telah terurut</u> menaik dan tidak ada elemen ganda. Buatlah programnya dengan C++ dan hitunglah kompleksitas waktu terbaik, terburuk, dan ratarata 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.

```
i ← 1

found ← false

while (i ≤ n) and (not found) do

if x<sub>i</sub> = y then

found ← true

else

i ← 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

```
Kompleksitas Waktu
```

```
Operator Assignment
Baris 1) 1 kali
Baris 2) 1 kali
Baris 5) n kali
Baris 7) n kali
Baris 12) 1 kali
Baris 14) n kali
t1 = 1 + 1 + n + n + 1 + n = 3 + 2n
```

Operator Perbandingan

```
Baris 3) n - 1 kali
Baris 4) n – 1 kali
Baris 10) n – 1 kali
t2 = n -1 + n – 1 + n – 1 = 3 n - 3
```

Operator Penjumlahan
 Baris 7) n kali
 t3 = n

```
Kompleksitas T(n) = t1 + t2 + t3 = 3 + 2n + 3n - 3 + n = 6n
```

```
/* Bunga Azizha N
140810180016 - Kelas B
Studi Kasus 2 "Sequential Search" */
#include <iostream>
using namespace std;
#define N 4
int SequentialSearch(int *x, int y){
  int idx;
  int i = 0;
  bool found = false;
  while( i < sizeof(x) && !found){
     if(x[i] == y)
        found = true;
     else
        i++;
       }
  if(found)
     idx = i;
  else
     idx = 0;
  return idx;
}
int main(){
  int x[N] = \{1,3,99,2\};
  cout << "Index key : " << SequentialSearch(x,2);</pre>
}
```

Screenshoot Hasil Program

J:\- Semester 4\Analgo\Pertemuan 2\Laprak2\StudiKasus2.exe

```
Index key : 3
-----
Process exited after 0.09542 seconds with return value 0
Press any key to continue . . .
```

Studi Kasus 3: Binary Search

Diberikan larik bilangan bulan $x_1, x_2, \ldots x_n$ yang <u>telah terurut</u> menaik dan tidak ada elemen ganda. Buatlah programnya dengan C++ dan hitunglah kompleksitas waktu terbaik, terburuk, dan ratarata 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.

```
<u>procedure</u> BinarySearch(<u>input</u> x_1, x_2, \dots x_n: <u>integer</u>, x : integer, <u>output</u>: idx: <u>integer</u>)
    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 makai dx diisi dengan 0.
    Input: x_1, x_2, ... x_n
    Output: idx
Deklarasi
        i, j, mid: integer
        found: Boolean
Algoritma
        i←1
        j ←n
        found ← false
        while (not found) and (i \le j) do
                 mid \leftarrow (i + j) \underline{div} 2
                \underline{if} x_{mid} = y \underline{then}
                     found ← true
                 else
                   \underline{if} x_{mid} < y \underline{then}
                                         {mencari di bagian kanan}
                       i \leftarrow mid + 1
                                        {mencari di bagian kiri}
                   else
                      j \leftarrow mid - 1
                  <u>e</u>ndif
              <u>endif</u>
      endwhile
      \{found or i > j\}
      If found then
              ldx ← mid
      else
              Idx \leftarrow 0
      endif
```

Jawaban Studi Kasus 3

- 1. Kasus terbaik Tmin(n) = 1
- 2. Kasus terburuk Tmax (n) = 2log n

```
/* Bunga Azizha N
140810180016 - Kelas B
Studi Kasus 3 "Binary Search"
#include <iostream>
using namespace std;
#define N 5
int BinarySearch(int *x, int y){
  int i = 0, j = N, mid;
  bool found = false;
  while (!found && i<=j){
     mid = (i+j)/2;
     if (x[mid] == y)
        found = true;
     else if (x[mid] < y)
        i = mid + 1;
     else
       j = mid - 1;
  }
}
int main(){
  int x[N] = \{1,3,99,2,4\};
  cout << "Index key : " << BinarySearch(x,2);</pre>
}
```

Screenshoot Hasil Program

J:\- Semester 4\Analgo\Pertemuan 2\Laprak2\StudiKasus3.exe

```
Index key : 1
-----Process exited after 0.07551 seconds with return value 0
Press any key to continue . . .
```

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.

```
<u>procedure</u> InsertionSort(<u>input/output</u> x_1, x_2, ... x_n: <u>integer</u>)
   Mengurutkan elemen-elemen x_1, x_2, \dots x_n dengan metode insertion sort.
    Input: x_1, x_2, \dots x_n
    OutputL x_1, x_2, ... x_n (sudah terurut menaik)
Deklarasi
          i, j, insert : integer
Algoritma
          for i \leftarrow 2 to n do
                insert ← x<sub>i</sub>
                j ← i
                while (j < i) and (x[j-i] > insert) do
                    x[j] \leftarrow x[j-1]
                    j←j-1
                endwhile
                x[j] = insert
          endfor
```

Jawaban Studi Kasus 4

Loop sementara dijalankan hanya jika i> j dan arr [i] <arr [j]. Jumlah total iterasi loop sementara (Untuk semua nilai i) sama dengan jumlah inversi. Kompleksitas waktu keseluruhan dari jenis penyisipan adalah O (n + f (n)) di mana f (n) adalah jumlah inversi. Jika jumlah inversi adalah O(n), maka kompleksitas waktu dari jenis penyisipan adalah O(n).

Dalam kasus terburuk, bisa ada inversi n * (n-1) / 2. Kasus terburuk terjadi ketika array diurutkan dalam urutan terbalik. Jadi kompleksitas waktu kasus terburuk dari jenis penyisipan adalah O (n2).

```
/* Bunga Azizha N
140810180016 - Kelas B
Studi Kasus 4 "Insertion Sort" */
#include <iostream>
using namespace std;
#define N 5
void InsertionSort(int *x){
  int insert, j;
  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;
}
void print(int *x){
  for(int i = 0; i < N; i++)
     cout << " " << x[i];
   cout << endl;
int main(){
  int x[N] = \{13,89,7,80,1500\};
  cout<<"----"<<endl;
  cout << "Sebelum diurutkan : "; print(x);</pre>
  InsertionSort(x);
   cout << "Setelah diurutkan : "; print(x);</pre>
}
```

Screenshoot Hasil Program

```
J:\- Semester 4\Analgo\Pertemuan 2\Laprak2\StudiKasus4.exe
----- PROGRAM INSERTION SORT -----
Sebelum diurutkan : 13 89 7 80 1500
Setelah diurutkan : 7 13 80 89 1500
------
Process exited after 0.07557 seconds with return value 0
Press any key to continue . . .
```

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.

```
<u>procedure</u> SelectionSort(\underline{input/output} x_1, x_2, ... x_n: \underline{integer})
{ Mengurutkan elemen-elemen x_1, x_2, ... x_n dengan metode selection sort.
     Input: x_1, x_2, \dots x_n
     OutputL x_1, x_2, ... 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
                      \underline{\text{for }} \mathbf{j} \leftarrow 2 \underline{\text{to }} \mathbf{i} \underline{\text{do}}
                        \underline{if}\; x_j > x_{imaks}\; \underline{then}
                           imaks ← j
                        endif
                      endfor
                      {pertukarkan x<sub>imaks</sub> dengan x<sub>i</sub>}
                      temp \leftarrow x_i
                     x_i \leftarrow x_{imaks}
                      x_{imaks} \leftarrow temp
             endfor
```

Jawaban Studi Kasus 5

a. 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) + 1
```

(n − 2) + ... + 1 Ini adalah kompleksitas waktu untuk kasus terbaik dan terburuk, karena algoritma Urut tidak bergantung pada batasan apakah data masukannya sudah terurut atau acak.

b. 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.

```
/* Bunga Azizha N
140810180016 - Kelas B
Studi Kasus 5 "Selection Sort" */
#include <iostream>
using namespace std;
#define N 5
void SelectionSort(int *x){
  int imaks, 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;
  }
}
void print(int *x){
  for(int i = 0; i < N; i++)
     cout << " " << x[i];
  cout << endl;
}
int main(){
  int x[N] = \{25,1000,76,32,4\};
  cout<<"-----"<<endl;
  cout << "Sebelum diurutkan : "; print(x);</pre>
  SelectionSort(x);
  cout << "Setelah diurutkan : "; print(x);</pre>
}
```

Screenshoot Hasil Program