

# **CCH1A4 / Dasar Algoritma & Pemrograman**

Yuliant Sibaroni M.T, Abdurahman Baizal M.Kom

KK Modeling and Computational Experiment



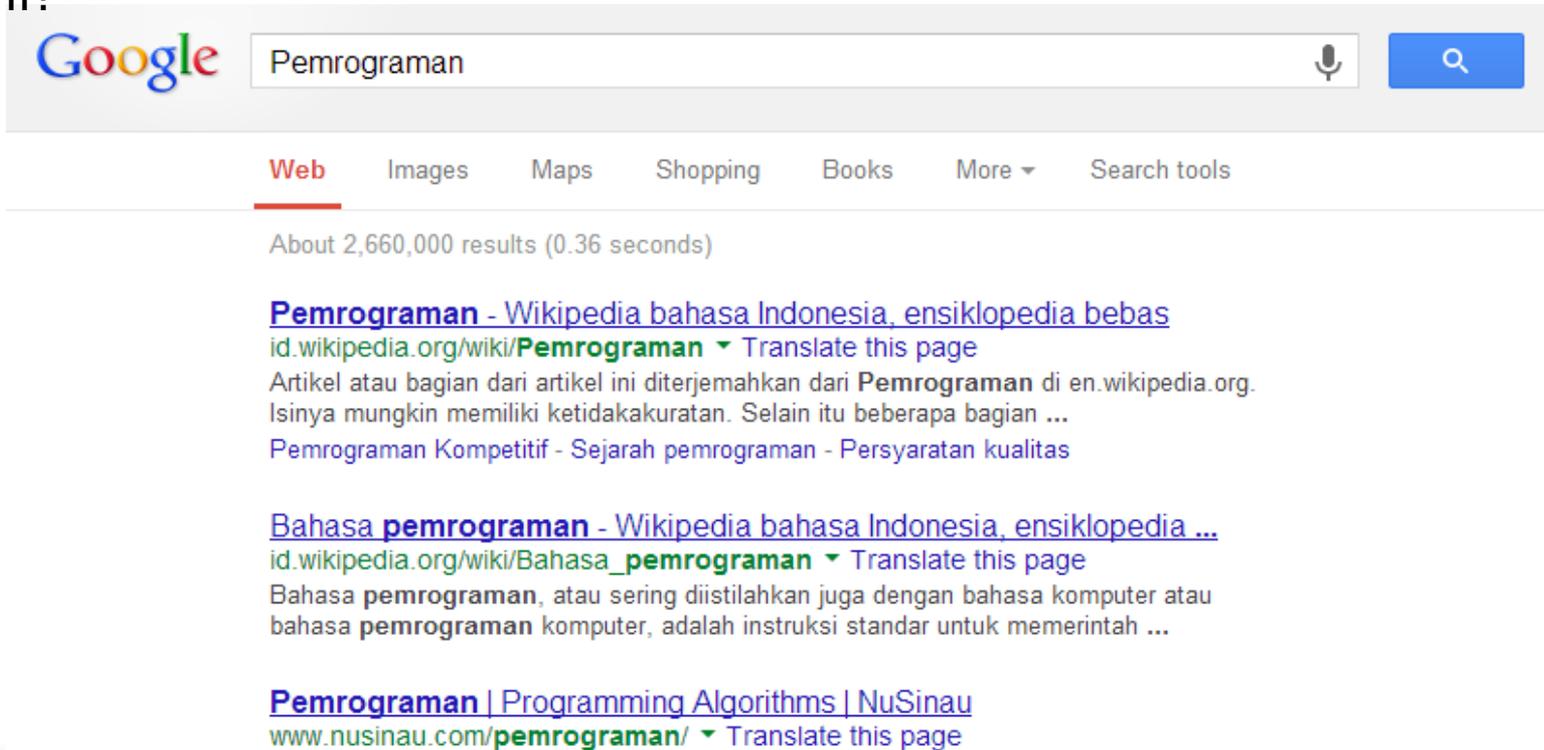
# Pencarian dalam Tabel

- ▶ Pendahuluan
- ▶ Pencarian Sekuensial
- ▶ Pencarian Sekuensial Data Terurut
- ▶ Pencarian Biner

# Pendahuluan

## Pencarian pada Mesin Pencari

Pernahkah anda melakukan pencarian dengan mesin pencari seperti ini?



The screenshot shows a Google search interface. The search bar contains the text "Pemrograman". Below the search bar, there are navigation tabs for "Web", "Images", "Maps", "Shopping", "Books", "More", and "Search tools". The "Web" tab is selected. Below the tabs, it says "About 2,660,000 results (0.36 seconds)". There are three search results listed:

- [Pemrograman - Wikipedia bahasa Indonesia, ensiklopedia bebas](https://id.wikipedia.org/wiki/Pemrograman)  
id.wikipedia.org/wiki/**Pemrograman** ▾ Translate this page  
Artikel atau bagian dari artikel ini diterjemahkan dari **Pemrograman** di en.wikipedia.org. Isinya mungkin memiliki ketidakakuratan. Selain itu beberapa bagian ...  
Pemrograman Kompetitif - Sejarah pemrograman - Persyaratan kualitas
- [Bahasa pemrograman - Wikipedia bahasa Indonesia, ensiklopedia ...](https://id.wikipedia.org/wiki/Bahasa_pemrograman)  
id.wikipedia.org/wiki/Bahasa\_**pemrograman** ▾ Translate this page  
Bahasa **pemrograman**, atau sering diistilahkan juga dengan bahasa komputer atau bahasa **pemrograman** komputer, adalah instruksi standar untuk memerintah ...
- [Pemrograman | Programming Algorithms | NuSinau](http://www.nusinau.com/pemrograman/)  
www.nusinau.com/**pemrograman**/ ▾ Translate this page

# Pendahuluan

## Pencarian pada Ms Excel

Pernahkah anda melakukan pencarian pada data MS Excel?

The screenshot shows a Microsoft Excel spreadsheet with a 'Find and Replace' dialog box open. The spreadsheet data is as follows:

	A	B	C	D	E	F	G
16		2.Uruga pasir dibawah pondasi dan lantai	2	m3	250.000,00	500.000,00	
17		3.Uruga tanah kembali	30	m3	20.000,00	600.000,00	3.100.000,00
18							
19	III.	PEKERJAAN PONDASI					
20		1.Pondasi batu kali	12	m3	490.000,00	5.880.000,00	
21		2.Pondasi setempat	3,8	m3	2.000.000,00	7.600.000,00	
22		3.Pondasi roolagh bata	3	m	80.000,00	240.000,00	13.720.000,00
23							
24	IV.	PEKERJAAN DINDING					
25		1.Pasangan dinding 1/2					
26		2.Pelesteran dan acian					
27							
28	V.	PEKERJAAN KUSEN JE					
29		1.Kusen pintu dan jendel					
30		2.Daun pintu panil					
31		3.Daun pintu PVC KM/W					
32		4.Daun jendela					
33		5.Kaca 5mm					
34							
35	VI.	PEKERJAAN BETON BE					
36		1.Sloof 15/25					
37		2.Kolom 15/40	2,6	m3	2.250.000,00	5.850.000,00	

The 'Find and Replace' dialog box is open, showing the 'Find' tab. The 'Find what:' field contains the text '490000'. The 'Find Next' button is highlighted in blue.

# Pendahuluan

## Ruang Lingkup

- Algoritma pencarian atau searching banyak dilakukan oleh kita sehari-hari, dan contoh penerapannya sangat banyak
- Algoritma pencarian atau searching pada dasarnya adalah pencarian nilai pada suatu himpunan data
- Kita akan mempelajari dasar dari algoritma pencarian
  - Pencarian secara sekuensial (beruntun): mencari nilai dari sekumpulan data dimulai dari elemen pertama hingga elemen terakhir data
  - Pencarian biner: pencarian dilakukan dengan membagi tabel menjadi 2 bagian

# Pencarian Sekuensial

## Definisi

Pencarian secara sekuensial (beruntun): Pencarian nilai dari sekumpulan data (tabel) dimulai dari elemen pertama hingga elemen terakhir data

Untuk semua persoalan pencarian, dipakai kamus umum sebagai berikut :

### Kamus

Type Tabel : array[1..100] of integer

N : integer {maksimum tabel yang terdefinisi,  $1 \leq N \leq N_{max}$ }

# Pencarian Sekuensial

## Contoh 10.1

### Permasalahan

- Diketahui sebuah Tabel DataInt [1..N] berisi nilai integer, yang telah diisi
- Buatlah algoritma untuk mencari apakah harga X ada dalam DataInt
- Algoritma akan menghasilkan nilai indeks posisi dimana nilai X diketemukan pertama kalinya, dan jika pencarian tidak ketemu, mencetak "nilai yang dicari tidak ada".
- Pencarian segera dihentikan begitu harga pertama ditemukan
- Pencarian dihentikan karena ada kecocokan antara data[i] dengan X, atau karena sudah sampai pada data terakhir.
- Pada versi ini tidak diperlukan nama boolean

# Pencarian Sekuensial

## Contoh 10.1

```
Procedure SeqSearch1 (input DataInt : Tabel, X : integer,  
                        Output pos : integer)  
{Mencari nilai X pada tabel DataInt, versi tanpa Boolean  
IS : harga X dan elemen tabel DataInt[1..N] sudah terdefinisi  
FS : pos berisi indeks tabel, posisi X ditemukan, jika tdk  
ketemu, pos bernilai -1 }
```

### Kamus

i : integer

### Algoritma

```
pos ← -1  
i ← 1  
while ((i < N) and (DataInt[i] <> X)) do  
    i ← i + 1  
{(i > N) or (DataInt[i] = X)}  
if (DataInt[i] = X) then {X ditemukan}  
    pos ← i
```

# Pencarian Sekuensial

## Tabel Tracing

Misal, DataInt = {20, 12, 32, 5, 40} dan X = 51, berarti N=5

i	$i < N$	DataInt[i] <> X	$(i < N) \text{ and } (\text{DataInt}[i] \neq X)$	pos
				-1
1	true	true	true	-1
2	true	true	true	-1
3	true	true	true	-1
4	true	true	true	-1
5	false	true	false	-1

# Pencarian Sekuensial

## Contoh 10.2

**Procedure** SeqSearch2 (input DataInt : Tabel, X : integer,  
                          Output pos : integer)  
{Mencari nilai X pada tabel DataInt, **versi dengan Boolean**  
IS : harga X dan elemen tabel DataInt[1..N] sudah terdefinisi  
FS : pos berisi indeks tabel, posisi X ditemukan, jika tdk  
ketemu, pos bernilai -1 }

### **Kamus**

i : integer; Ketemu: boolean

### **Algoritma**

```
pos ← -1 ; Ketemu ← false; i ← 1
while ((i ≤ N) and (Not Ketemu) do
  if DataInt[i]=X then
    Ketemu ← true
    pos ← i
  else i ← i + 1
{(i = N) or Ketemu}
if (Ketemu) then {X ditemukan}
pos ← i
```

# Pencarian Sekuensial

## Tabel Tracing

Misal, DataInt = {20, 12, 32, 5, 40} dan X = 32

i	Ketemu	$i \leq N$	$(i < N)$ and not ketemu	DataInt[i]=X	pos
	False				-1
1	False	True	True	False	-1
2	False	True	True	False	-1
3	False	True	True	True	-1
3	True	True	False		3

- Algoritma ini menggunakan variabel boolean untuk menentukan berhenti tidaknya proses pencarian
- Dalam praktek, teknik ini lebih sering digunakan, karena variabel boolean "ketemu" terasa lebih natural untuk menandakan apakah nilai sudah ditemukan

# Pencarian Sekuensial

## Contoh 10.3

```
Procedure Irisan (input A,B : Tabel, Output C: Tabel)  
{IS : Terdefinisi tabel A dan B yang semua elemennya tidak ada  
yang sama  
FS : Elemen2 dari tabel C adalah irisan dari tabel A dan B }
```

### **Kamus Lokal**

```
i, j, JumIrisan: integer
```

### **Algoritma**

```
JumIrisan  $\leftarrow$  0  
for i  $\leftarrow$  1 to m do {m = jumlah elemen A}  
  temp  $\leftarrow$  A[i]  
  for j  $\leftarrow$  1 to n do {n = jumlah elemen B}  
    if temp= B[j] then  
      JumIrisan  $\leftarrow$  JumIrisan + 1  
      C[JumIrisan]  $\leftarrow$  temp  
If JumIrisan = 0 then  
  output('tidak ada irisan')
```

# Pencarian Sekuensial

## Contoh 10.4

- Diketahui sebuah tabel yang menyimpan data kota-kota yang menjadi sasaran pemasaran suatu produk. Diasumsikan semua nama kota yang ada dalam tabel adalah unik.
- Buatlah program untuk mencari, apakah sebuah kota tertentu ada dalam sasaran pemasaran produk.
- Karena data kota-kota bertipe string, maka didefinisikan sebuah tabel `TabelString` yang khusus untuk menyimpan elemen-elemen bertipe string

### Kamus Global

```
Type TabelString : array[1..100] of string
```

```
N : integer {maksimum tabel yang terdefinisi, 1<=N<=100}
```

# Pencarian Sekuensial

## Contoh 10.4

```
Procedure SeqString (input DataKota:TabelString, Z:string, Output ada:boolean)
{IS : harga Z dan elemen tabel DataKota[1..N] sudah terdefinisi
  FS : ada bernilai true jika kota yang dicari (Z) ditemukan di DataKota,
  false jika tidak ditemukan}
{versi dengan menggunakan variabel boolean}
```

### Kamus Lokal

```
i      : integer
ketemu : boolean
```

### Algoritma

```
i ← 1
ketemu ← false
while ((i ≤ N) and (not ketemu) do
  if DataKota[i] = Z then
    ketemu ← true
  else
    i ← i + 1
{(i > N) or (ketemu)}
Ada ← ketemu
```

# Pencarian Sekuensial Untuk Tabel Terurut

## Contoh 10.5

- ▶ Terdefinisi sebuah tabel bilangan integer **TabInt**[1..N] yang isinya teurut membesar
- ▶ Buatlah algoritma untuk mencari nilai X dalam TabInt
- ▶ Prosedur akan menghasilkan nilai pos, dengan pos adalah indeks dimana X diketemukan pertama kalinya. Kalau tidak ketemu, pos diberi nilai -1
- ▶ Pencarian segera dihentikan begitu harga pertama diketemukan

## Ilustrasi

$N = 8$ , TabInt berisi : {2, 4, 6, 12, 14, 20, 32, 40},

$X = 14$

Pemeriksaan dilakukan terhadap {2, 4, 6, 12, 14}

Output : pos = 5

$X = 5$

Pemeriksaan dilakukan terhadap {2, 4, 6}

Output : pos = -1

# Pencarian Sekuensial Untuk Tabel Terurut

## Contoh 10.5

Detail dari prosedur SeqSearchUrut

```
Procedure SeqSearchUrut (input Data:TabelInt, X:integer, Output pos : integer)
{Mencari apakah nilai X ada pada tabel DataInt yang terurut membesar
IS : DataInt[1..N] sudah terdefinisi, dengan elemen terurut membesar
FS : pos berisi indeks tabel, posisi X ditemukan}
```

### Kamus Lokal

i : integer

### Algoritma

```
pos ← -1
i ← 1
while ((i < N) and (Data[i] < X)) do
  i ← i + 1
{(I = N) or (Data[i] >= X)}
if (Data[i] = X) then {X ditemukan}
  pos ← i
```

# Pencarian Sekuensial Untuk Tabel Terurut

## Contoh 10.5

Ilustrasi

Data = {2, 4, 6, 12, 14, 20, 32, 40} dan  $X = 12$

Data[i] < X

2	4	6	12	14	20	32	40
---	---	---	----	----	----	----	----

2 < 12



2	4	6	12	14	20	32	40
---	---	---	----	----	----	----	----

4 < 12



2	4	6	12	14	20	32	40
---	---	---	----	----	----	----	----

6 < 12



2	4	6	12	14	20	32	40
---	---	---	----	----	----	----	----

12 = 12



# Pencarian Sekuensial Untuk Tabel Terurut

## Contoh 10.6

- Diketahui sebuah tabel yang menyimpan data kota-kota yang menjadi sasaran pemasaran suatu produk. Diasumsikan semua nama kota yang ada dalam tabel adalah unik.
- Semua elemen tabel disusun secara terurut menaik (Ascending), misal :
  - {bandung, bogor, jakarta, jombang, klaten, magelang}
- Buatlah program untuk mencari, apakah sebuah kota tertentu ada dalam sasaran pemasaran produk.

### Kamus Global

Type TabelString : array[1..100] of string

N : integer {maksimum tabel yang terdefinisi,  $1 \leq N \leq 100$ }

# Pencarian Sekuensial Untuk Tabel Terurut

## Contoh 10.6

### Detail prosedur StringSearch1

**Procedure** StringSearch1(input DataKota:TabelString,Z: string,Output ada:boolean)  
{Mencari apakah nilai Z ada pada tabel DataKota yang terurut membesar  
IS : DataKota[1..N]sudah terdefinisi, dengan elemen string terurut membesar  
FS : variabel ada bernilai true jika kota Z yang dicari ada dalam tabel, false  
jika tidak ada}

#### Kamus

i : integer

#### Algoritma

```
i ← 1
while ((i < N) and (DataKota[i] < Z)) do
    i ← i + 1
{(I = N) or (DataKota[i] >= Z)}
if (DataKota[i] = Z) then
    ada ← true
else
    ada ← false
```

# Pencarian Sekuensial Untuk Tabel Terurut

## Contoh 10.6

### Penjelasan

- ▶ Dalam algoritma ini dapat dilihat, bahwa tidak ada perbedaan dalam pencarian untuk data integer serta data string
- ▶ Dalam penjelasan tipe string pada pertemuan minggu ke-2, sebenarnya tidak terlalu pas jika 2 buah string diperbandingkan
- ▶ Tetapi, umumnya bahasa pemrograman mempunyai kemampuan untuk membandingkan 2 nilai string, misal
  - ‘aku’ < ‘kamu’
  - ‘mereka’ > ‘dia’

# Pencarian Sekuensial Untuk Tabel Terurut

## Contoh 10.7

### Penyisipan Data

- ▶ Buatlah sebuah prosedur untuk menyisipkan sebuah nilai X dalam sebuah **tabelInt (Data)** yang terurut membesar.
- ▶ Pada akhir penyisipan, **Data** tetap dalam keadaan terurut membesar.
- ▶ Pada awal proses, harus dilakukan searching untuk menentukan posisi penyisipan, kemudian dilakukan pergeseran elemen-elemen tertentu untuk menjaga keterurutan elemen

# Pencarian Sekuensial Untuk Tabel Terurut

## Contoh 10.7

### Ilustrasi

12	14	16	28	30	35	40	52				
----	----	----	----	----	----	----	----	--	--	--	--

Disisipkan  $X = 32$

Posisi  
sisip



12	14	16	28	30	35	35	40	52			
----	----	----	----	----	----	----	----	----	--	--	--

Dilakukan pergeseran untuk elemen setelah posisi sisip

Pergeseran :  $\text{Data}[6..8]$  dicopy ke  $\text{Data}[7..9]$

X disisipkan pada posisi sisip, **hasilnya :**

12	14	16	28	30	32	35	40	52			
----	----	----	----	----	----	----	----	----	--	--	--

# Pencarian Sekuensial Untuk Tabel Terurut

## Contoh 10.7

### Detail prosedur sisipkan

```
Procedure Sisipkan(input/Output Data : TabelInt Input X : integer)
{Menyisipkan nilai X pada tabelInt Data yang terurut membesar
IS : Data [1..N] sudah terdefinisi, dengan elemen terurut membesar
FS : Nilai X disipkan pada Data, dan Elemen2 Data tetap terurut membesar}
```

#### Kamus

```
i, PosSisip, j : integer
```

#### Algoritma

```
i ← 1
while ((i =< N) and (Data[i] < X)) do {Cari posisi sisip}
    i ← i + 1
{(i > N) or (Data [i] >= X)}
PosSisip ← i
if PosSisip <= N then
    for j ← PosSisip to N do          {pergeseran elemen data}
        Data[j+1] ← Data[j]
Data[PosSisip] ← X                  {penyisipan elemen X}
```

# Pencarian Biner

## Alur Pencarian

- ▶ Pencarian biner merupakan teknik pencarian data dalam **tabel yang sudah terurut** berdasarkan algoritma berikut : setiap saat pemeriksaan dilakukan dengan mereduksi elemen tabel, yaitu menjadi separuh dari elemen tabel:
  - bandingkan harga yang dicari dengan harga elemen tengah
  - jika sama, berarti ketemu
  - jika yang dicari lebih kecil, berarti pencarian dengan cara yang sama harus dilakukan terhadap elemen-elemen pada bagian bawah.
  - jika harga yang dicari lebih besar, berarti pencarian dengan cara yang sama harus dilakukan terhadap elemen-elemen pada bagian atas

# Pencarian Biner

## Ilustrasi

Akan dicari apakah 6 ada dalam tabel ?

Tengah

2	4	6	12	14	20	32
---	---	---	----	----	----	----

↑

1. Karena  $6 < 12$  maka 4 dicari pada bagian bawah

Tengah

2	4	6	12
---	---	---	----

↑

2. Karena  $6 > 4$  maka 6 dicari pada bagian atas

6	12
---	----

↑

3. Split data tidak dilakukan lagi, karena  $6=6$ , maka ketemu=true (selesai)

# Pencarian Biner

## Contoh 10.8

```
Procedure BinSearch(input Data:TabelInt,N,X:integer  output pos:integer)
IS : terdfinisi DataInt yang terurut membesar,
FS : dikeluarkan pos yang menandakan indeks posisi X ditemukan, pos bernilai
-1 jika tidak ketemu}
```

### **Kamus Lokal**

i,bawah,atas,tengah : integer

### **Algoritma**

```
bawah ← 1; atas ← N
ketemu ← false; pos ← -1
while (bawah ≤ atas) and not(ketemu) do
    tengah ← (bawah+atas) div 2
    Depend on (Data [tengah],X)
        Data [tengah]=X : ketemu ← true
        Data [tengah]<X : bawah ← tengah+1
        Data [tengah]>X : atas ← tengah-1
If ketemu then
    Pos ← tengah
```

# Pencarian Biner

## Tabel Tracing

Misal Data = {2, 4, 6, 12, 14, 20, 32, 40} dan X = 14

bawah	atas	ketemu	(bawah <= atas) and not(ketemu)	tengah	DataInt[Tengah]	pos
1	8	false	true			-1
5	8	false	true	4	12	-1
5	5	true	false	6	20	-1
						5

# Pencarian Biner

## Resume

Untuk algoritma pencarian, pencarian biner secara umum lebih efisien daripada pencarian sekuensial dengan asumsi data telah diurutkan

Contoh kasus

Data = {2, 4, 6, 12, 14, 20, 32, 40}

dan  $X = 14$

Pada pencarian sekuensial, perbandingan dilakukan 5 kali, karena pencarian diurutkan dari depan

Pada pencarian biner, perbandingan dilakukan 3 kali

Dalam kasus terburuk, misal  $X = 40$ , pencarian sekuensial melakukan perbandingan 8 kali, sementara itu pencarian biner hanya melakukan 4 kali perbandingan

# Soal Latihan

## Soal 1

Diketahui sebuah tabel dengan elemen sebagai berikut sebagai berikut :

50 48 12 9 8 5 20 25

Jika tabel tersebut diurutkan secara ascending dan kemudian dilakukan searching sebuah nilai  $X = 26$  dengan linier search, maka perbandingan dilakukan sebanyak :

- A. 9 kali
- B. 8 kali
- C. 7 kali
- D. 6 kali
- E. 5 kali

# Soal Latihan

## Soal 2

Diketahui tabel sebagai berikut :

4 7 12 20 25 30 40 50

Jika dilakukan searching sebuah nilai  $X=7$  dengan binary search, maka perbandingan dilakukan sebanyak :

- A. 2 kali
- B. 3 kali
- C. 4 kali
- D. 5 kali
- E. 6 kali

## Soal Latihan

### Soal 3

Jika diketahui, sebuah tabel di berisi  $n$  buah data, jumlah maksimum perbandingan yang dilakukan untuk pencarian sekuensial adalah sebanyak ..... kali

- A.  $n-1$  kali
- B.  $n$  kali
- C.  $n/2$  kali
- D.  $n-2$  kali
- E. Tidak tentu

### Soal 4

Diketahui sebuah tabel dengan elemen :

4 8 12 16 20 24 28 32

Jika dilakukan pencarian biner untuk sebuah nilai  $x$ , jumlah perbandingan terbanyak dilakukan pada pencarian nilai  $x = \dots\dots\dots$ , sebanyak ..... kali

Jawab : 32 4 kali

# Soal Latihan

## Soal 4

Dibawah ini manakah pernyataan yang benar dan yang salah?

- A. Secara umum, pencarian sekuensial untuk data terurut lebih efisien daripada untuk data yang tidak terurut B/S
- B. Pencarian sekuensial pada data terurut ascending lebih efisien dari pada data terurut descending B/S
- C. Secara umum, pencarian biner lebih efisien daripada pencarian sekuensial B/S

# Soal Latihan

## Soal 5

```
Procedure cari(input Tab:array[1..100] of integer,  
                n:integer,  
                X:integer)  
{IS : terdefinisi TabMhs yang tidak kosong  
FS : mencetak nama mahasiswa berdasar nimcari}
```

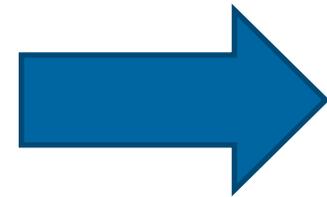
### Kamus

i: integer

### Algoritma

```
i←1  
while (i<n) and (X<>Tab[i]) do  
  if X=Tab[i] then  
    output('ketemu di data ke', i )  
  else  
    output('belum ketemu')  
i←i+1  
endwhile  
output('proses selesai')
```

Lanjut Ke  
Halaman  
Berikutnya



## SOAL LATIHAN

Jika Tabel Tab berisi elemen :

12 10 45 50 60

dan  $X = 45$ , maka hasil dari prosedur di atas akan tercetak :

- A. belum ketemu  
belum ketemu  
proses selesai
- B. belum ketemu  
belum ketemu  
ketemu di data ke 3  
proses selesai
- C. belum ketemu  
belum ketemu  
ketemu di data ke 4  
proses selesai
- D. belum ketemu  
ketemu di data ke 3  
proses selesai
- E. Tidak ada jawaban yang memenuhi

## REFERENSI

- ▶ Inggriani Liem, Diktat Kuliah IF223 Algoritma Dan Pemrograman, Jurusan Teknik Informatika Bandung, 1999



Fakultas Informatika  
School of Computing  
Telkom University



**THANK YOU**