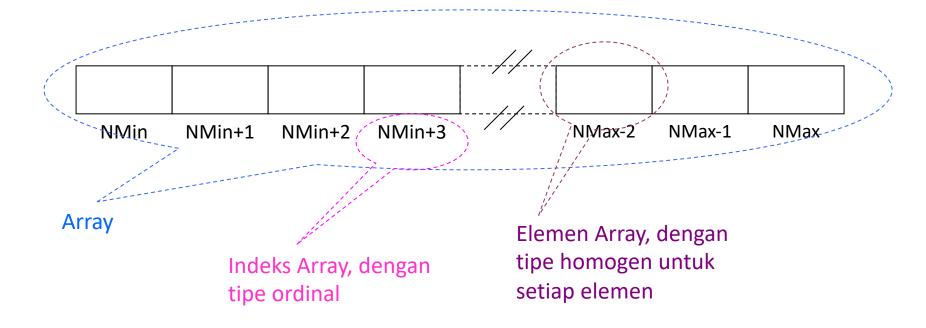
Skema Standar (Bag. 2): Skema Pemrosesan Sekuensial pada Array

Tim Pengajar IF1210

Sekolah Teknik Elektro dan Informatika



Array



- Array mendefinisikan sekumpulan (satu atau lebih) elemen bertype sama
- Setiap elemen tersusun secara terurut (kontigu) dan dapat diakses dengan menggunakan indeks



Deklarasi Array sbg. Variabel dalam Notasi Algoritmik (1)

Deklarasi array sebagai variabel di KAMUS

nama-var : array [idmin..idmax] of type-elmt

- Deklarasi variabel array dengan nama nama-var dengan indeks elemen terkecil idmin dan indeks terbesar idmax
 - Indeks bertype ordinal, misalnya integer. Indeks bisa dimulai dari nilai berapa pun (ini berbeda dengan beberapa bahasa pemrograman, misalnya Python)
- Type elemen array ditentukan oleh type-elmt



Deklarasi Array sbg. Variabel dalam Notasi Algoritmik (2)

Cara akses sebuah elemen:

Contoh deklarasi array

Contoh akses elemen:

```
\frac{\text{output}}{\text{Tab}_5}
x ← Tab<sub>1</sub> + Tab<sub>6</sub>
Tab<sub>9</sub> ← 9
```

Untuk memudahkan dalam mengetik algoritma (untuk jawaban yang diketik), akses sebuah elemen array dapat dituliskan menggunakan sintaks:

nama-var[indeks]

Misalnya: Tab₁ dapat ditulis Tab[1]



Deklarasi Array sbg. **Type** dalam Notasi Algoritmik

- Array dapat menjadi salah satu komponen dalam type bentukan.
- Contoh: deklarasi type **TabInt**:

```
KAMUS
    constant NMax : integer = 100
    type TabInt : array [1..NMax] of integer
    { Variabel }
    T : TabInt
ALGORITMA
    T₁ ← 0 { contoh cara akses }
```

- TabInt adalah type dengan komponen tunggal, yaitu sebuah array of integer dengan indeks dari 1 s.d. Nmax (konstanta)
- T adalah variabel bertype TabInt



Contoh Lain

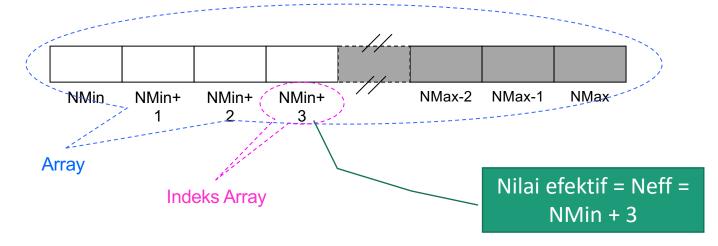
Domain:

- Domain array sesuai dengan pendefinisian indeks
- Domain isi array sesuai dengan jenis array
- Cara mengacu sebuah elemen: melalui indeks

```
TabKata<sub>i</sub> {jika i terdefinisi}
TabKata<sub>7</sub>
TabJumlahHari<sub>3</sub>
TabTitikSurvey<sub>4</sub>.x {akses komponen x dari Point pada array elemen ke-4}
```



Array yang Terisi Sebagian (1)



- Pada pembahasan berikutnya, kita mendefinisikan array yang hanya terisi "sebagian" yaitu hanya terisi/terdefinisi dari elemen ke-NMin s.d. ke-Neff (lihat contoh di atas)
 - Elemen NMin+4 s.d. NMax dianggap tidak terdefinisi (oleh karena itu, tidak boleh diakses)



Array yang Terisi Sebagian (2)

 <u>Sejauh ini</u>, kita mendeklarasikan array dan nilai efektif secara <u>terpisah</u>, seperti contoh berikut.

```
KAMUS
constant NMax : integer = 100
type TabInt : array [1..NMax] of integer
{ jika diperlukan sebuah tabel, maka akan dibuat deklarasi sebagai berikut: }
    N : integer { indeks efektif maksimum tabel yang terdefinisi, 0 ≤ N ≤ NMax }
    T : TabInt { tabel integer }
```

 Akibatnya selalu harus didefinisikan 2 buah variabel (N, T) untuk setiap array



Array yang Terisi Sebagian (3)

Bagaimana jika kedua elemen dikumpulkan dalam sebuah type?



Array dengan Elemen Type Bentukan

- Elemen array dapat bertype <u>dasar</u> maupun <u>bentukan</u>
 - Contoh: array integer, real, Point, dll.
- Contoh deklarasi array of Point:



Pemrosesan Sekuensial pada Array



Pemrosesan Sekuensial pada Array

- Merupakan pemrosesan sekuensial tanpa mark
- Dimungkinkan adanya akses langsung jika indeks terdefinisi
 - First-Elmt adalah elemen tabel dengan indeks terkecil
 - Next-Elmt dicapai melalui suksesor indeks
- Model akses sekuensial tanpa mark
 - kondisi berhenti adalah jika indeks sudah mencapai harga indeks yang terbesar yang telah terdefinisi
- Tabel tidak mungkin "kosong"
 - jika kita mendefinisikan tabel, maka minimal mengandung sebuah elemen



Skema Pemrosesan Sekuensial

```
KAMUS UMUM PEMROSESAN ARRAY
constant NMin : integer = 1 { batas bawah }
constant NMax : integer = 100 { batas atas }
type
   ElType : ... { suatu type terdefinisi, misalnya integer }
{ Variabel }
    i : integer[NMin..NMax]
    T : array [NMin..NMax] of ElType { array berelemen ElType }
 Deklarasi Prosedur }
    procedure Inisialisasi { persiapan sebelum pemrosesan }
   procedure Proses (input X : ElType) {proses current-elmt array T}
    procedure Terminasi { penutupan setelah pemrosesan selesai }
 SKEMA PEMROSESAN ARRAY T untuk indeks [NMin..NMax] }
{ Traversal Array T untuk indeks bernilai NMin..NMax }
 Skema }
    Tnisialisasi
    i traversal[Nmin..Nmax]
       Proses(T_i)
    Terminasi
```



Skema Pemrosesan Sekuensial

```
KAMUS UMUM PEMROSESAN ARRAY
constant NMin : integer = 1  { batas bawah }
constant NMax : integer = 100 { batas atas }
type
    ElType : ... { suatu type terdefinisi, misalnya integer }
{ Variabel }
    i : integer[NMin..NMax]
    T : array [NMin..NMax] of ElType { array berelemen ElType }
 Deklarasi Prosedur }
    procedure Inisialisasi { persiapan sebelum pemrosesan }
    procedure Proses (input X : ElType) {proses current-elmt array T}
    procedure Terminasi { penutupan setelah pemrosesan selesai }
  SKEMA PEMROSESAN ARRAY T untuk indeks [NMin..NMax] }
{ Traversal Array T untuk indeks bernilai NMin..NMax }
 Skema }
    Tnisialisasi
    i traversal[Nmin..Nmax]
                                        Diasumsikan semua elemen array
        Proses(T_i)
                                        T sudah terisi (terdefinisi)
    Terminasi
```



Skema Pengisian dan Penulisan Isi Array

(Skema Traversal terhadap Array)



Menuliskan Isi Tabel Secara Mundur

```
Program TULISTABELMundur
{Menuliskan isi tabel dari indeks terbesar ke indeks terkecil}
KAMUS
constant NMin : integer = 1
constant NMax : integer = 100
TabelInt: array [NMin..NMax] of integer
i : integer[NMin..NMax]
N: integer { ukuran efektif tabel yang terisi 1..N }
ALGORITMA
   { Di titik ini: TabelInt[NMin..NMax] sudah diisi,
      algoritma berikut hanya menuliskan mundur }
   i traversal [NMax..NMin]
        output (T_i)
```



Mengisi Tabel, Jumlah Elemen Diketahui

```
Program ISITABEL1
{ Traversal untuk mengisi, dengan membaca nilai setiap elemen tabel
dari keyboard jika banyaknya elemen tabel yaitu N diketahui. Nilai
yang dibaca akan disimpan di T_{NMin} s.d. T_{N}. Nilai N harus dalam daerah
nilai indeks yang valid. }
Kamus
   constant NMin: integer = 1 { NMin : batas bawah indeks }
   constant NMax: integer = 100 { NMax : batas atas indeks }
   i : integer[NMin..NMax]
   T : array [NMin..NMax] of integer
   N : integer
Algoritma
     { Inisialisasi }
     repeat
          input (N)
     until (N \ge NMin) and (N \le NMax);
     { Pengisian array dari pembacaan dari keyboard }
     i traversal [Nmin..N]
          input (T_i)
```



Mengisi Tabel, Jumlah Elemen Diketahui

```
Program ISITABEL1
{ Traversal untuk mengisi, dengan membaca nilai setiap elemen tabel
dari keyboard jika banyaknya elemen tabel yaitu N diketahui. Nilai
yang dibaca akan disimpan di T_{NMin} s.d. T_{N}. Nilai N harus dalam daerah
nilai indeks yang valid. }
Kamus
   constant NMin: integer = 1 { NMin : batas bawah indeks }
   constant NMax: integer = 100 { NMax : batas atas indeks }
   i : integer[NMin..NMax]
   T : array [NMin..NMax] of integer
   N : integer
Algoritma
                                     Catatan: N sebenarnya adalah indeks maksimum
     { Inisialisasi }
                                     efektif. Tetapi, karena NMin=1, maka N juga
                                     merupakan jumlah elemen tabel yang terdefinisi
     repeat
           input (N)
     until (N \ge NMin) and (N \le NMax);
     { Pengisian array dari pembacaan dari keyboard }
     i traversal [Nmin..N]
          input (T_i)
```



Mengisi Tabel, Jumlah Elemen Tidak Diketahui (1)

```
Program ISITABEL2
{ Traversal untuk mengisi, dengan membaca nilai setiap elemen
tabel dari keyboard yang diakhiri dengan 9999. Nilai yang
dibaca akan disimpan di T_{NMin} s/d T_N, nilai N harus berada dalam
daerah nilai indeks yang valid, atau 0 jika tabel kosong. }
KAMUS
constant NMin : integer = 1 { NMin : batas bawah indeks }
constant NMax : integer = 100 { NMax : batas atas indeks }
i : integer[NMin..NMax]
T : array [NMin..NMax] <u>of integer</u>
N : <u>integer</u> { indeks efektif tabel, 0 jika tabel kosong }
x : integer { nilai yq dibaca & akan disimpan sbq elemen
              tabel }
ALGORITMA
    ... { next slide }
```



Mengisi Tabel, Jumlah Elemen Tidak Diketahui (2)

```
Algoritma
   i ← NMin { Inisialisasi }
   input (x) { First element }
   while (x \neq 9999) and (i \leq NMax) do
       T_i \leftarrow x { Proses }
      i ← i + 1
      input (x) { Next element }
   \{ x = 9999 \text{ or } i > NMax \}
   if (i > NMax) then
      output ("Tabel sudah penuh")
   N ← i - 1
```



Mengisi Tabel, Jumlah Elemen Tidak Diketahui (2)

```
Algoritma
   i ← NMin
                        { Inisialisasi }
                        { First element }
   input (x)
   while (x \neq 9999) and (i \leq NMax) do
        T_i \leftarrow x { Proses }
        i ← i + 1
        input (x) { Next element }
    \{ x = 9999 \text{ or } i > NMax \}
   \underline{if} (i > NMax) \underline{then}
        output ("Tabel sudah penuh")
   N \leftarrow i - 1
```

Jika pada saat read pertama kali sudah diisi "9999", maka N akan berisi NMin − 1. Karena NMin =1, proses ini aman (N diisi 0). Hati-hati jika NMin ≠ 1.



Skema Pencarian Nilai Ekstrim dalam Array

(Nilai Maksimum/Minimum)



Pencarian Nilai Ekstrim

Kamus umum yang digunakan:

```
constant NMax : integer = 100

type TabInt : array [1..NMax] of integer

{ jika diperlukan sebuah tabel, maka akan dibuat deklarasi sebagai berikut: }
   T : TabInt { tabel integer }
   N : integer { indeks efektif, 1 <= N <= Nmax }</pre>
```

- Pada algoritma berikut diasumsikan array tidak kosong
 - Nilai ekstrim pada tabel kosong tidak terdefinisi



Pencarian Nilai Maksimum (1) Versi mengembalikan <u>NILAI</u> maksimum

```
procedure MAX1 (input T : TabInt, input N : integer,
                  output MAX : integer)
{ Pencarian harga maksimum:
   I.S. Tabel T tidak kosong, karena jika kosong maka maks tidak
         terdefinisi, N > 0
   F.S. Menghasilkan harga Maksimum MAX dari tabel T_{1..N} secara
         sekuensial mulai dari indeks 1..N }
Kamus Lokal
   i : integer { indeks untuk pencarian }
Algoritma
   MAX \leftarrow T<sub>1</sub> { inisialisasi, T<sub>1</sub> diasumsikan adl. nilai maks }
   i ← 2 { pembandingan nilai maks dimulai dari elemen ke-2 }
   \underline{\text{while}} (i <= N) \underline{\text{do}}
       if (MAX < T_i) then
            MAX \leftarrow T_i
       i ← i + 1
   { i > N : semua elemen sudah selesai diperiksa }
```



Pencarian Nilai Maksimum (1) Versi mengembalikan <u>NILAI</u> maksimum

```
procedure MAX1 (input T : TabInt, input N : integer,
                  output MAX : integer)
{ Pencarian harga maksimum:
   I.S. Tabel T tidak kosong, karena jika kosong maka maks tidak
         terdefinisi, N > 0
   F.S. Menghasilkan harga Maksimum MAX dari tabel T_{1...N} secara
         sekuensial mulai dari indeks 1..N
Kamus Lokal
                                                                  Nilai yang dihasilkan adalah nilai
   i : integer { indeks untuk pencarian }
                                                                  maksimum, indeks tempat nilai
                                                                  maksimum tidak diketahui
Algoritma
   MAX \leftarrow T<sub>1</sub> { inisialisasi, T<sub>1</sub> diasumsikan adl. nilai maks }
   i ← 2 { pembandingan nilai maks dimulai dari elemen ke-2 }
   while (i \leq N) do
      if (MAX < T_i) then
                                     Elemen pertama tabel diproses secara khusus
            MAX \leftarrow T_i
      i ← i + 1
   { i > N : semua elemen sudah selesai diperiksa }
```



Pencarian Nilai Maksimum (2) Versi mengembalikan <u>INDEKS</u> maksimum

```
procedure MAX2 (input T : TabInt, input N : integer,
                  output IMax : integer)
{ Pencarian indeks dengan harga Maksimum
  I.S. Tabel tidak kosong, karena jika kosong maka maks tidak
        terdefinisi, N > 0
  F.S. Menghasilkan indeks IMax terkecil, dengan harga
        T_{IMax} dalam Tabel T_{1..N} adalah maksimum }
Kamus Lokal
    i : integer
Algoritma
    IMax ← 1
    i ← 2
    while (i \le N) do
         \underline{\text{if}} (T_{\text{IMax}} < T_{\text{i}}) \underline{\text{then}}
              IMax ← i
         i ← i + 1
     { i > N : semua elemen sudah selesai diperiksa }
```



Pencarian Nilai Maksimum (2) Versi mengembalikan <u>INDEKS</u> maksimum

```
procedure MAX2 (input T : TabInt, input N : integer,
                   output | IMax : integer)
{ Pencarian indeks dengan harga Maksimum
  I.S. Tabel tidak kosong, karena jika kosong maka maks tidak
        terdefinisi, N > 0
  F.S. Menghasilkan indeks IMax terkecil, dengan harga
        T_{IMax} dalam Tabel T_{I.N} adalah maksimum }
                                                            Tidak menghasilkan nilai maksimum
Kamus Lokal
                                                            melainkan indeks dimana nilai maksimum
     i : <u>integer</u>
                                                            berada
Algoritma
     IMax 🗲 1
                                     Elemen pertama tabel diproses secara khusus
     while (i \le N) do
          \underline{\text{if}} (T_{\text{IMax}} < T_{\text{i}}) \underline{\text{then}}
               IMax ← i
     { i > N : semua elemen sudah selesai diperiksa }
```



Pencarian Nilai Maksimum (3) Versi maksimum dari bil. positif (v.1)

```
procedure MAXPOS (input T : TabInt, input N : integer,
                  output Max : integer)
{ Pencarian harga Maksimum di antara bilangan positif
   I.S. Tabel mungkin kosong: N=0, semua elemen tabel T bernilai
        positif
   F.S. Max berisi nilai elemen tabel yang maksimum. Jika kosong,
        Max = -9999
   Menghasilkan harga Maksimum (MAX) Tabel T_{1..N} secara
   sekuensial mulai dari T_1 }
Kamus Lokal
  i : integer
Algoritma
    Max ← -9999 { inisialisasi dqn nilai yq pasti diqantikan!
                     misal nilai minimum representasi integer }
    i traversal [1..N]
        if (Max < T_i) then
            Max \leftarrow T_i
    { i = ??, semua elemen sudah selesai diperiksa }
```



Pencarian Nilai Maksimum (3) Versi maksimum dari bil. positif (v.1)

```
procedure MAXPOS (input T : TabInt, input N : integer,
                    output Max : integer)
{ Pencarian harga Maksimum di antara bilangan positif
   I.S. Tabel mungkin kosong: N=0, semua elemen tabel T bernilai
         positif
   F.S. Max berisi nilai elemen tabel yang maksimum. Jika kosong,
        Max = -9999
   Menghasilkan harga Maksimum (MAX) Tabel T_1 N secara
                                                   Semua elemen tabel diperiksa dengan cara yang
   sekuensial mulai dari T_1 }
                                                    sama. Oleh sebab itu, nilai MAX harus
Kamus Lokal
                                                    diinisialisasi dengan nilai yang sudah pasti akan
  i : integer
                                                   digantikan oleh nilai yang ada di dalam tabel
Algoritma
    Max ← -9999 { inisialisasi dqn nilai yq pasti digantikan!
                       misal nalai minimum representasi integer }
    i traversal [1..N]
                                                    Pengulangan ini tidak aman untuk seluruh
         if (Max < T_i) then
                                                    kasus. Carilah letak permasalahannya.
             Max \leftarrow T_i
                semua elemen sudah selesai diperiksa }
```

Pencarian Nilai Maksimum (4) Versi maksimum dari bil. positif (v.2)

```
procedure MAXPOS (input T : TabInt, input N : integer,
                   output Max : integer)
{ Pencarian harga Maksimum di antara bilangan positif
   I.S. Tabel mungkin kosong: N=0, semua elemen tabel T bernilai
        positif
   F.S. Max berisi nilai elemen tabel yang maksimum. Jika kosong,
        Max = -9999
   Menghasilkan harga Maksimum (MAX) Tabel T_{1..N} secara
   sekuensial mulai dari T_1 }
Kamus Lokal
    i : integer
Algoritma
    Max ← -9999 { inisialisasi dgn nilai yg pasti digantikan!
                    misal nilai minimum representasi integer }
    i ← 1
    \underline{\text{while}} (i <= N) do
        if (Max < T_i) then
            Max \leftarrow T_i
        i \leftarrow i + 1;
   i = N+1, semua elemen sudah selesai diperiksa }
```



SKEMA PENCARIAN PADA ARRAY/ TABEL



Table Lookup (Searching)

- Merupakan proses yang penting karena sering dilakukan terhadap sekumpulan data yang disimpan dalam tabel
- Ada beberapa variasi pencarian
 - Metoda mana yang dipakai menentukan kecepatan pencarian

```
{ KAMUS UMUM }
constant NMax : integer = 100
type TabInt : array [1..NMax] of integer
{ jika diperlukan sebuah tabel, maka akan dibuat deklarasi sebagai berikut: }
T : TabInt { tabel integer }
N : integer { indeks efektif, 1 <= N <= NMax}</pre>
```



Algoritma Pencarian Sequential Skema Pencarian Tanpa Boolean

```
procedure SEQSearchX1 (input T : TabInt, input N : integer,
                            input X : integer, output IX : integer)
{ Mencari harga X dalam Tabel T [1..N] secara sekuensial mulai
  dari T_1. Hasilnya adalah indeks IX di mana T_{TX} = X (i
  terkecil), IX = 0 jika tidak ketemu }
Kamus Lokal
     i : integer { [1..NMax], indeks untuk pencarian }
ALGORITMA
     i ← 1
     while (i < N) and (T_i \neq X) do
         i ← i + 1
     \{ i = N \text{ or } T_i = X \}
     \underline{if} (T<sub>i</sub> = X) \underline{then}
         IX \leftarrow i
    \underline{else} { T_i \neq X }
         IX \leftarrow 0
```



Algoritma Pencarian Sequential Skema Pencarian Tanpa Boolean

```
procedure SEQSearchX1 (input T : TabInt, input N : integer,
                             input X : integer, output IX : integer)
{ Mencari harga X dalam Tabel T [1..N] secara sekuensial mulai
  dari T_1. Hasilnya adalah indeks IX di mana T_{TX} = X (i
  terkecil), IX = 0 jika tidak ketemu }
Kamus Lokal
     i : integer { [1..NMax], indeks untuk pencarian }
ALGORITMA
     i ← 1
                                                     Harus dipastikan bahwa T
     while (i < N) and (T_i \neq X) do
                                                     tidak kosong, sehingga
          i ← i + 1
                                                     tidak ada pemeriksaan T<sub>i</sub>
     \{ i = N \text{ or } T_i = X \}
     \underline{if} (T<sub>i</sub> = X) \underline{then}
                                                     yang tidak terdefinisi
         IX \leftarrow i
     \underline{else} { T_i \neq X }
         IX \leftarrow 0
```



Algoritma Pencarian Sequential Skema Pencarian Dengan Boolean

```
procedure SEQSearchX2 (input T : TabInt, input N : integer, input X : integer,
                         output IX : integer, output Found : boolean)
{ Mencari harga X dalam Tabel T [1..N] secara sekuensial mulai
  dari T_1. Hasilnya adalah indeks IX di mana T[IX] = X (i
  terkecil), IX = 0 jika tidak ketemu, dan sebuah boolean Found
  (true jika ketemu) }
Kamus Lokal
   i : integer { [1..N+1], indeks untuk pencarian }
ALGORITMA
    Found ← false { awal pencarian, belum ketemu }
    i ← 1
    while (i \leq N) and (not (Found)) do
        if (T_i = X) then
             Found ← true
        else
             i ← i + 1
    \{ i > N \text{ or Found } \}
    if (Found) then
        IX \leftarrow i
    e<u>lse</u>
        IX \leftarrow 0
```



Algoritma Pencarian Sequential Skema Pencarian Dengan Boolean

```
procedure SEQSearchX2 (input T : TabInt, input N : integer, input X : integer,
                          output IX: integer, output Found: boolean)
{ Mencari harga X dalam Tabel T [1..N] secara sekuensial mulai
  dari T_1. Hasilnya adalah indeks IX di mana T[IX] = X (i
  terkecil), IX = 0 jika tidak ketemu, dan sebuah boolean Found
  (true jika ketemu) }
Kamus Lokal
   i : integer { [1..N+1], indeks untuk pencarian }
ALGORITMA
    Found ← false { awal pencarian, belum ketemu }
    while (i <= N) and (not(Found)) do</pre>
                                                            T boleh kosong karena
        if (T_i = X) then
             Found \leftarrow true
                                                            tidak ada pemeriksaan
         else
                                                            nilai T[i] pada kondisi
             i ← i + 1
    \{ i > N \text{ or Found } \}
                                                            pengulangan
    if (Found) then
        IX \leftarrow i
    el<u>se</u>
        IX \leftarrow 0
```

Algoritma Pencarian Sequential Pada Tabel Terurut (1)

• Diketahui sebuah tabel bilangan integer $T_{1..N}$, dengan isi yang terurut membesar

$$\forall i \in [1..N-1], T_i \leq T_{i+1}$$

- Tuliskanlah algoritma, yang jika diberikan sebuah X bernilai integer akan mencari apakah harga X ada dalam T secara sekuensial mulai dari elemen pertama
 - Prosedur akan menghasilkan harga indeks IX di mana X diketemukan pertama kalinya, IX diberi harga 0 jika pencarian tidak ketemu
 - Pencarian segera dihentikan begitu harga pertama diketemukan



Algoritma Pencarian Sequential Pada Tabel Terurut (2)

- Dengan memanfaatkan keterurutan, kondisi berhenti bisa lebih efisien
- Contoh 1:

```
N = 8, T berisi: [1, 3, 5, 8, 12, 90, 311, 500], X = 5
```

- Pemeriksaan dilakukan terhadap [1, 3, 5]
- Output : IX = 3
- Contoh 2:

```
N = 7, T berisi: [11, 30, 50, 83, 99, 123, 456], X = 100
```

- Pemeriksaan dilakukan terhadap [11, 30, 50, 83, 99, 123]
- Output : IX = 0



Algoritma Pencarian Sequential Pada Tabel Terurut (3)

```
procedure SEQSearchSorted (input T : TabInt, input N : integer, input X : integer,
                              output IX : integer)
{ Mencari harga X dalam Tabel T _{1..N} secara sekuensial mulai
  dari T_1. Hasilnya adalah indeks IX di mana T_{TX} = X, IX = 0
  jika tidak ketemu. }
Kamus Lokal
    i : integer { [1..NMax], indeks untuk pencarian }
ALGORITMA
    i ← 1
    while (i < N) and (T_i < X) do
             i ← i + 1
    \{ i = N \text{ or } T_i >= X \}
    if (T_i = X) then
        TX ( i
    <u>else</u> { T_i \neq X \rightarrow T_i > X }
        IX \leftarrow 0
```



Algoritma Pencarian Sequential Dengan Sentinel (1)

- Dengan teknik sentinel, sengaja dipasang suatu elemen fiktif setelah elemen terakhir tabel, yang disebut SENTINEL.
 - Elemen fiktif ini harganya sama dengan elemen yang dicari
 - Pencarian akan selalu ketemu, harus diperiksa lagi apakah posisi ketemu:
 - di antara elemen tabel yang sebenarnya, atau
 - sesudah elemen terakhir (berarti tidak ketemu, karena elemen fiktif)
 - Penempatan sentinel disesuaikan dengan arah pencarian
- Teknik sentinel sangat efisien, terutama jika pencarian dilakukan sebelum penyisipan sebuah elemen yang belum terdapat di dalam tabel



Algoritma Pencarian Sequential Dengan Sentinel (2)

• Contoh 1:

N = 8, T berisi: [1, 3, 5, 8, -12, 90, 3, 5], X = 5

- T dijadikan [1, 3, 5, 8, -12, 90, 3, 5, 5]
- Pemeriksaan dilakukan terhadap [1, 3, 5]
- Output: IX = 3

Contoh 2:

N = 4, T berisi: [11, 3, 5, 8], X = 100

- Akibatnya minimal ukuran array harus 5, berarti N dijadikan 5
- T dijadikan [11, 3, 5, 8, 100]
- Pemeriksaan dilakukan terhadap [11, 3, 5, 8, 100]
- Output: IX = 0



Algoritma Pencarian Sequential Dengan Sentinel (3)

 Kamus umum untuk tabel dengan sentinel harus mengandung sebuah elemen tambahan

```
{ KAMUS UMUM }
constant NMax : integer = 100
type TabInt : array [1..NMax+1] of integer
{ Jika diperlukan sebuah tabel, maka akan dibuat deklarasi sebagai berikut: }
    T : TabInt { tabel integer }
    N : integer { indeks efektif, maksimum tabel yang terdefinisi, 1 <= N <= NMax }</pre>
```



Algoritma Pencarian Sequential Dengan Sentinel - Algoritma

```
procedure SEQSearchWithSentinel (input T : TabInt, input N : integer, input X : integer,
                                   output IX : integer)
{ Mencari harga X dalam Tabel T[1..N] secara sekuensial mulai dari T_1.
  Hasilnya adalah indeks IX di mana T_{TX} = X (i terkecil), IX = 0 jika tidak ketemu.
  Sentinel diletakkan di T_{N+1}. }
Kamus Lokal
    i : integer, { [1..N+1] indeks untuk pencarian }
ALGORITMA
    T_{N+1} \leftarrow X { pasang sentinel }
    i ← 1
    while (T_i \neq X) do { tidak perlu test terhadap batas i, karena pasti berhenti }
        i ← i + 1
    { T_i = X_i, diperiksa apakah ketemunya di sentinel }
    if (i < N+1) then
       IX \(\begin{aligned}
i \{ ketemu pada elemen tabel \}
    else { i = N+1, ditemukan di sentinel, berarti tak ketemu }
       TX \leftarrow 0
```

Catatan Implementasi di Python



Catatan Implementasi di Python

- Di Python ada berbagai jenis struktur data yang mirip dengan struktur array
- Untuk perkuliahan IF1210 akan digunakan collection type list untuk merepresentasikan array
 - List merupakan salah satu struktur data dasar pada Python 3
 - Ada beberapa jenis struktur data array lain yang memerlukan library khusus; dipersilakan untuk mempelajari mandiri jika tertarik



Catatan Implementasi di Python Array sbg. Variabel

Contoh notasi algoritmik:

```
KAMUS

\underline{\text{constant}} \text{ NMax : integer} = 100

T : \underline{\text{array}} [0..\text{NMax-1}] \underline{\text{of integer}}

ALGORITMA

T_0 \leftarrow 0 \quad \{ \text{ contoh cara akses elemen array ke-0} \}
```

Translasi ke Python:

```
# KAMUS
NMax = 100  # constant NMax : int
T = [0 for i in range(NMax)]  # deklarasi array
# ALGORITMA
T[0] = 0  # contoh cara akses elemen array ke-0
```



Catatan Implementasi di Python Array sbg. Type (1)

Contoh notasi algoritmik:

```
KAMUS
    constant NMax : integer = 100
    type TabInt : array [0..NMax-1] of integer
    { Variabel }
    T : TabInt
    N : integer { jumlah elemen efektif }
ALGORITMA
    T₀ ← 0 { contoh cara akses elemen array ke-0 }
```



Catatan Implementasi di Python Array sbg. Type (2)

- Implementasi ke Python:
 - Tidak ada translasi type TabInt di Python, tapi dapat dideskripsikan secara implisit
 - T dan N dapat dideklarasikan sbg variabel biasa spt pada slide sebelumnya

```
# KAMUS
NMax : 100 # constant NMax : int
# type TabInt : array [0..NMax-1] of integer
# Variabel
# T : TabInt
T = [0 for i in range(NMax)] # deklarasi array T bertype TabInt
# N : integer # jumlah elemen efektif
# ALGORITMA
T[0] = 0 # contoh cara akses elemen array ke-0
```



Catatan Implementasi di Python Array sbg. Type Bentukan (1)

Contoh notasi algoritmik:



Catatan Implementasi di Python Array sbg. Type Bentukan (2)

Contoh implementasi di Python: sebagai tuple

```
# KAMUS
NMax = 100 \# constant NMax : int
# type TabInt = ( Tab : array [1..NMax] of integer,
                  Neff: integer ) # jumlah elemen efektif tabel yang
                                    # terdefinisi, 0 \le N \le NMax
# jika diperlukan sebuah tabel, maka akan dibuat deklarasi misal T1
# sebagai berikut
T1 = ([0 \text{ for i in range}(NMax)], 0)
                                 Neff
                 Tab
# Cara akses elemen:
     # T1[0][i] untuk akses elemen ke-i dari T1.Tab
     # T1[1] untuk akses Neff
```



Rangkuman

Apa yang sudah dipelajari hari ini?

- Skema standar: skema pemrosesan array
 - pengisian dan penulisan isi array (skema traversal terhadap Array)
 - pencarian nilai ekstrim
 - pencarian (searching/look-up): searching tanpa boolean, dengan boolean, menggunakan sentinel, searching pada tabel terurut



SELAMAT BELAJAR

