Latihan Soal (Soal 1)

```
function isSimetris (1: List) → boolean
{ Menghasilkan true jika List l simetrik. }
{ List disebut simetrik jika:
  - elemen pertama = elemen terakhir,
  - elemen kedua = elemen sebelum terakhir,
  - dan seterusnya.
 List kosong adalah List simetris }
KAMUS LOKAL
    i: integer
    simetris: boolean
ALGORITMA
    simestris ← true
    i ← 0
    while ((i < (1.nEff // 2)) and (simetris)) do
        if (l.contents[i] ≠ l.contents[l.nEff - i - 1]) then
            simestris ← false
        else { l.contents[i] = l.contents[l.nEff - i - 1] } then
            i = i + 1
    → simestris
```

```
function countOccurence(1: List, x: ElType) → integer
{    Menghasilkan berapa banyak kemunculan elemen bernilai x di List 1. }
{    Jika l kosong, menghasilkan 0. }

KAMUS LOKAL
    i: integer
    count: integer

ALGORITMA
    i ← 0
    count ← 0
    while (i < l.nEff) do
        if (l.contents[i] = x) then
            count ← count + 1
        else { l.contents[i] ≠ x } then
        i ← i + 1
    → count</pre>
```

```
function isEqual (11, 12: List) → boolean
{ Mengirimkan true jika l1 setara dengan l2, yaitu jika
  ukuran 11 sama dengan ukuran 12 dan semua elemen 11 dan 12 pada
  indeks yang sama bernilai sama; L1 dan L2 tidak kosong. }
KAMUS LOKAL
    i: integer
    equal: boolean
ALGORITMA
    i ← 0
    equal ← true
    if (l1.nEff ≠ l2.nEff) then
        equal ← false
    while ((equal) and (i < l1.nEff)) do</pre>
        if (l1.contents[i] # l2.contents[i]) then
            equal ← false
        else { l1.contents[i] = l2.contents[i] } then
            i \leftarrow i + 1
    → equal
function indexOf (1:List, x:ElType) → IdxType
{ Mencari apakah ada elemen List l yang bernilai x. }
{ Jika ada, menghasilkan indeks i terkecil, di mana elemen l ke-i = x.
  Jika tidak ada, mengirimkan indeks tak terdefinisi (idxUndef).
  Jika list kosong, menghasilkan indeks tak terdefinisi (idxUndef). }
```

KAMUS LOKAL

i: <u>integer</u>

{ Memakai skema searching tanpa boolean. }

```
ALGORITMA
```

```
i ← 0
if (l.nEff = 0) then
    → idxUndef
{ biasanya dalam kasus skema searching tanpa boolean tidak boleh ada kasus kosong. Dalam kasus ini, kasus kosong di eliminasi terlebih dahulu }
while ((i < l.nEff) and (l.contents[i] ≠ x)) do
    i ← i + 1
if (l.contents[i] = x) then
    → i
else { l.contents[i] ≠ x } then
    → idxUndef</pre>
```

```
procedure insertUnique (input/output 1:List, input x:ElType)
{ Menambahkan x sebagai elemen terakhir list l,
  pada list dengan elemen unik. }
{ I.S. List 1 boleh kosong, tetapi tidak penuh
 dan semua elemennya bernilai unik, tidak terurut.
 F.S. Menambahkan x sebagai elemen terakhir l
 jika belum ada elemen yang bernilai x.
 Jika sudah ada elemen list yang bernilai x
 maka I.S. = F.S. dan dituliskan pesan
 "nilai sudah ada". }
{ Proses : Cek apakah X ada dengan sequential search
  dengan sentinel, kemudian tambahkan jika belum ada. }
KAMUS LOKAL
    i: <u>integer</u>
ALGORITMA
    1.contents[1.nEff] ← x { pasang penanda sentinel }
    i ← 0
    while (l.contents[i] \neq x) do
       i \leftarrow i + 1
    if (i < 1.nEff) then
        { berhenti di index sebelum index sentinel diletakan }
        output("nilai sudah ada")
    else { i = 1.nEff } then
        { berhenti di index tempat sentinel diletakan }
```

 $l.nEff \leftarrow l.nEff + 1$

Latihan Soal (Soal 2)

[Tulisan di highlight]: Perbedaan antara metode implisit dan eksplisit.

Latihan Soal

(Soal 3a)

```
{ Versi I : Dengan banyaknya elemen secara eksplisit, array statik }

function getFirstIdx (1: List) → integer
{ Mengembalikan indeks pertama dari list 1. Jika list kosong, mengembalikan idxUndef. }
{ Asumsi bahwa tipe listnya adalah rata kiri }

KAMUS LOKAL
{ Tidak ada kamus lokal }

ALGORITMA

if (1.nEff = 0) then
→ idxUndef
else { 1.nEff ≠ 0 } then
→ 0

{ Versi I : Dengan banyaknya elemen secara eksplisit, array statik }

function getLastIdx (1: List) → integer
```

```
{ Versi I : Dengan banyaknya elemen secara eksplisit, array statik }

function getLastIdx (1: List) → integer
{ Mengembalikan indeks terakhir dari list 1. Jika list kosong, mengembalikan idxUndef. }
{ Asumsi bahwa tipe listnya adalah rata kiri }

KAMUS LOKAL
{ Tidak ada kamus lokal }

ALGORITMA

if (1.nEff = 0) then
→ idxUndef
else { 1.nEff ≠ 0 } then
→ 1.nEff - 1
```

```
{ Versi II : Dengan banyaknya elemen secara implisit, array statik }

function getFirstIdx (1: List) → integer
{ Mengembalikan indeks pertama dari list 1. Jika list kosong, mengembalikan idxUndef. }
{ Asumsi bahwa tipe listnya adalah rata kiri }

KAMUS LOKAL
{ Tidak ada kamus lokal }

ALGORITMA

if (1.ti[0] = mark) then
→ idxUndef
else { 1.ti[0] ≠ mark } then
→ 0
```

```
{ Versi II : Dengan banyaknya elemen secara implisit, array statik }

function getLastIdx (1: List) → integer
{ Mengembalikan indeks terakhir dari list 1. Jika list kosong, mengembalikan idxUndef. }
{ Asumsi bahwa tipe listnya adalah rata kiri }

KAMUS LOKAL
{ Tidak ada kamus lokal }

ALGORITMA
i ← 0
while ((i < N) and (1.ti[i] ≠ mark) do
i ← i + 1
if (1.ti[i] = mark) then
→ idxUndef
else { 1.ti[i] ≠ mark } then
→ i
```

Latihan Soal (Soal 3b)

[Tulisan di highlight]: Perbedaan antara metode implisit dan eksplisit.

```
function isSimetris (1: List) → boolean
{ Menghasilkan true jika List l simetrik. }
{ List disebut simetrik jika:
  - elemen pertama = elemen terakhir,
  - elemen kedua = elemen sebelum terakhir,
  - dan seterusnya.
 List kosong adalah List simetris }
KAMUS LOKAL
    i: <u>integer</u>
    length: integer { dibutuhkan, karena tidak adanya nEff }
    simetris: <u>boolean</u>
ALGORITMA
    simestris ← true
    length ← 0
    while (l.contents[length] ≠ mark) do
        length ← length + 1
    i ← 0
    while ((i < length // 2) and (simetris)) do
        if (l.contents[i] ≠ l.contents[length - i - 1]) then
            simestris ← false
        else { l.contents[i] = l.contents[length - i - 1] } then
            i = i + 1
    → simestris
```

```
function countOccurence(1: List, x: ElType) → integer
{ Menghasilkan berapa banyak kemunculan elemen bernilai x di List l. }
{ Jika l kosong, menghasilkan 0. }
KAMUS LOKAL
    i: integer
    count: integer
ALGORITMA
    i ← 0
    count ← 0
    while (l.contents[i] ≠ mark) do
        if (l.contents[i] = x) then
            count \leftarrow count + 1
        else { l.contents[i] \neq x } then
            i \leftarrow i + 1
    → count
function isEqual (11, 12: List) → boolean
{ Mengirimkan true jika l1 setara dengan l2, yaitu jika
  ukuran 11 sama dengan ukuran 12 dan semua elemen 11 dan 12 pada
  indeks yang sama bernilai sama; L1 dan L2 tidak kosong. }
KAMUS LOKAL
    i: <u>integer</u>
    length1: integer { dibutuhkan, karena tidak adanya nEff }
    length2: integer { dibutuhkan, karena tidak adanya nEff }
    equal: boolean
ALGORITMA
    equal ← true
    length1 ← 0
    while (l1.contents[length1] ≠ mark) do
        length1 ← length1 + 1
    length2 ← 0
    while (12.contents[length1] ≠ mark) do
        length2 ← length2 + 1
    <u>if</u> (length1 ≠ length2) then
        equal ← false
    i ← 0
    while ((equal) and (i < length1)) do
        if (l1.contents[i] # l2.contents[i]) then
```

equal ← false

 $i \leftarrow i + 1$

→ equal

else { l1.contents[i] = l2.contents[i] } then

```
{ Mencari apakah ada elemen List l yang bernilai x. }
{ Jika ada, menghasilkan indeks i terkecil, di mana elemen l ke-i = x.
  Jika tidak ada, mengirimkan indeks tak terdefinisi (idxUndef).
  Jika list kosong, menghasilkan indeks tak terdefinisi (idxUndef). }
{ Memakai skema searching tanpa boolean. }
KAMUS LOKAL
    i: <u>integer</u>
ALGORITMA
    i \leftarrow 0
    if (l.contents[0] = mark) then
        → idxUndef
    { biasanya dalam kasus skema searching tanpa boolean tidak boleh ada kasus
      kosong. Dalam kasus ini, kasus kosong di eliminasi terlebih dahulu }
    while ((1.contents[i] \neq mark) and (1.contents[i] \neq x)) do
        i \leftarrow i + 1
    if (l.contents[i] = x) then
    else { l.contents[i] \neq x } then
        → idxUndef
procedure insertUnique (input/output 1:List, input x:ElType)
{ Menambahkan x sebagai elemen terakhir list l,
  pada list dengan elemen unik. }
{ I.S. List 1 boleh kosong, tetapi tidak penuh
  dan semua elemennya bernilai unik, tidak terurut.
  F.S. Menambahkan x sebagai elemen terakhir l
  jika belum ada elemen yang bernilai x.
  Jika sudah ada elemen list yang bernilai x
 maka I.S. = F.S. dan dituliskan pesan
 "nilai sudah ada". }
{ Proses : Cek apakah X ada dengan sequential search
  dengan sentinel, kemudian tambahkan jika belum ada. }
KAMUS LOKAL
    i: integer
    length: integer { dibutuhkan, karena tidak adanya nEff }
ALGORITMA
    length ← 0
    while (l.contents[length] ≠ mark) do
        length ← length + 1
    1.contents[length] ← x { pasang penanda sentinel }
    while (l.contents[i] \neq x) do
        i \leftarrow i + 1
    <u>if</u> (i < length) then
        { berhenti di index sebelum index sentinel diletakan }
        1.contents[length] ← mark
        output("nilai sudah ada")
    { tidak ada else, karena saat pencarian berhenti di index sentinel, artinya
      nomor tersebut memang harus ditambahkan (sudah di awal) dan tidak perlu
       operasi tambahan seperti metode eksplisit }
```

function indexOf (1:List, x:ElType) → IdxType

Latihan Soal

(Soal 4a)

```
procedure closestPair (input 1: List, output p1, p2: ElType)
{ I.S.: l terdefinisi, mungkin kosong, p1 dan p2 sembarang. }
{ F.S.:
    Jika l tidak kosong, p1 dan p2 berisi 2 elemen l pada posisi
    berurutan yang memiliki selisih (selalu positif) terkecil.
    Jika kedua elemen nilainya berbeda, maka p1 adalah elemen yang
    bernilai lebih kecil.
    Jika ada beberapa pasang elemen yang memiliki selisih terkecil,
    maka diambil pasangan elemen yang muncul pertama kali.
    Jika l kosong atau hanya terdiri atas 1 elemen, p1 dan p2
    berisi elemen tidak terdefinisi yaitu -999 }
{ Contoh:
  1.ti = [5,3,10,11,20,19]; maka p1=10 dan p2=11
  l.ti = [-2,10,7,30,40,43,9]; maka p1=7 dan p2=10
  l.ti = [-2,10,10,40,40]; maka p1=10 dan p2=10 }
KAMUS LOKAL
    i: integer
    diff: integer
    indeks: integer
ALGORITMA
    i ← 0
    diff ← 0
    indeks ← -9999
    { apabila list kosong atau list dengan 1 element, maka while tidak akan
      berjalan }
    { ketika nEff 0 atau 1, maka tidak memenuhi kondisional iterasi (iterasi
      tidak berjalan sama sekali) }
    while (i < (l.nEff - 1)) do
        { sementara diasumsikan, antara index 0 dan index 1 adalah selisih
          terkecil }
        if ((i = 0) \text{ or } (abs(l.ti[i] - l.ti[i + 1]) < diff)) then
            diff \leftarrow abs(1.ti[i] - 1.ti[i + 1])
            indeks ← i
        i \leftarrow i + 1
    if (index = -9999) then
        p1 ← -999
        p2 ← -999
    else if (l.ti[indeks] < l.ti[indeks + 1]) then</pre>
        p1 ← l.ti[indeks]
        p2 \leftarrow 1.ti[indeks + 1]
    else { 1.ti[indeks] > 1.ti[indeks + 1] } then
        p1 ← l.ti[indeks + 1]
        p2 ← 1.ti[indeks]
```

Latihan Soal

(Soal 4b)

```
function isFront (11, 12 : List) → boolean
{ Mengembalikan true jika elemen-elemen 11 merupakan bagian awal dari 12 }
{ Contoh:
  isFront([2,3,4],[2,3,4,5,6]) = true
  isFront ([2,3,4], [3,4,5,6]) = false
  isFront ([], [2,3,4,5,6]) = true
  isFront ([2,3,4], [2,3]) = false
  isFront ([2,3,4], []) = false }
KAMUS LOKAL
    i: <u>integer</u>
    frontStatus: boolean
ALGORITMA
    i ← 0
    frontStatus ← true
    if (l1.nEff > l2.nEff) then
         frontStatus ← false
    \underline{\text{while}} ((i < l1.nEff - 1) \underline{\text{and}} (frontStatus)) \underline{\text{do}}
         <u>if</u> (l1.ti[i] ≠ l2.ti[i]) <u>then</u>
             frontStatus ← false
         i \leftarrow i + 1
    → frontStatus
```