Pohon Biner (Bagian 1)

IF1210 – Algoritma dan Pemrograman 1 Sekolah Teknik Elektro dan Informatika Institut Teknologi Bandung

Tujuan

Mahasiswa memahami definisi pohon dan pohon biner

Berdasarkan pemahaman tersebut, mampu membuat fungsi sederhana yang memanipulasi pohon

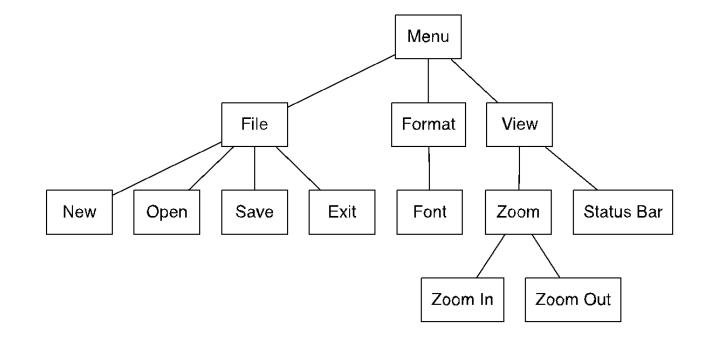
Mahasiswa mampu mengimplementasi fungsi pemroses pohon dalam bahasa C (melalui praktikum)

Contoh Persoalan - 1

Menu dalam Aplikasi Komputer

Contoh (Notepad):

- File
 - New
 - Open
 - Save
 - Exit
- Format
 - Font
- View
 - Zoom
 - Zoom In
 - Zoom Out
 - Status Bar



Contoh Persoalan - 2

Susunan bab dalam buku Contoh: Diktat Struktur Data

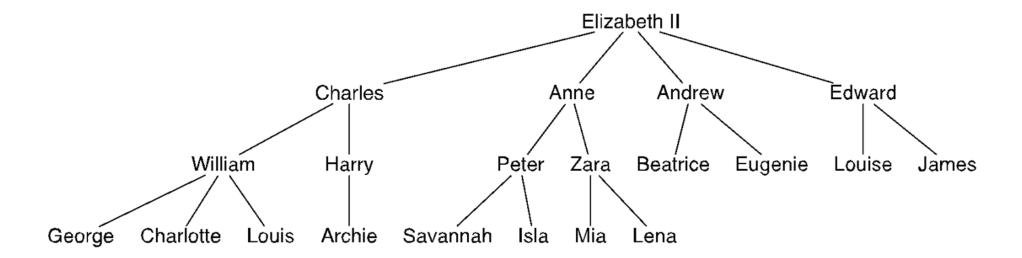
- Bagian I. Struktur Data
 - Abstract Data Type
 - ADT JAM dalam Bahasa Algoritmik
 - ADT POINT dalam Bahasa Algoritmik
 - ADT GARIS dalam Bahasa Algoritmik
 - Latihan Soal
 - Koleksi Objek
 - •

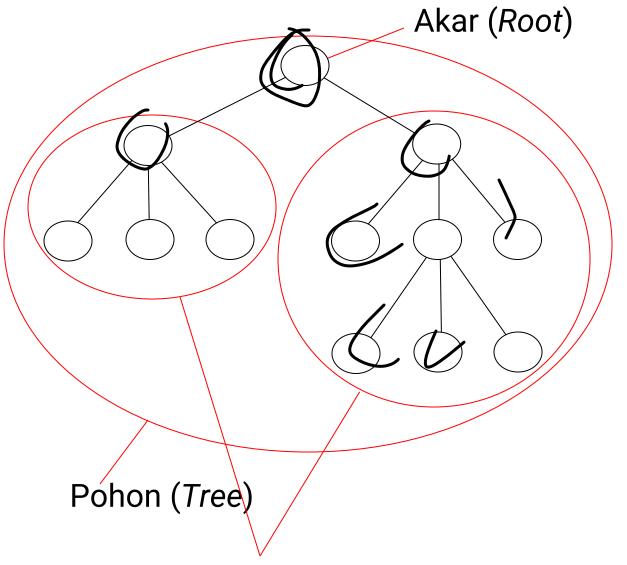
- Bagian II
 - Studi Kasus 1 Polinom

Contoh Persoalan - 3

Pohon keluarga

Contoh: Pohon keluarga bangsawan Inggris





Akar

SubPohon

Definisi Rekursif Pohon:

- Akar → basis
- Sub Pohon (sub himpunan yang berupa pohon)
 - →(rekurens)

Definisi Rekursif Pohon

Pohon (tree) adalah himpunan terbatas, tidak kosong, dengan elemen sebagai berikut:

- Sebuah elemen yang dibedakan dari yang lain → AKAR
- Elemen yang lain (jika ada) dibagi-bagi menjadi beberapa sub himpunan yang disjoin dan masing-masing sub himpunan itu adalah pohon \rightarrow SUBPOHON

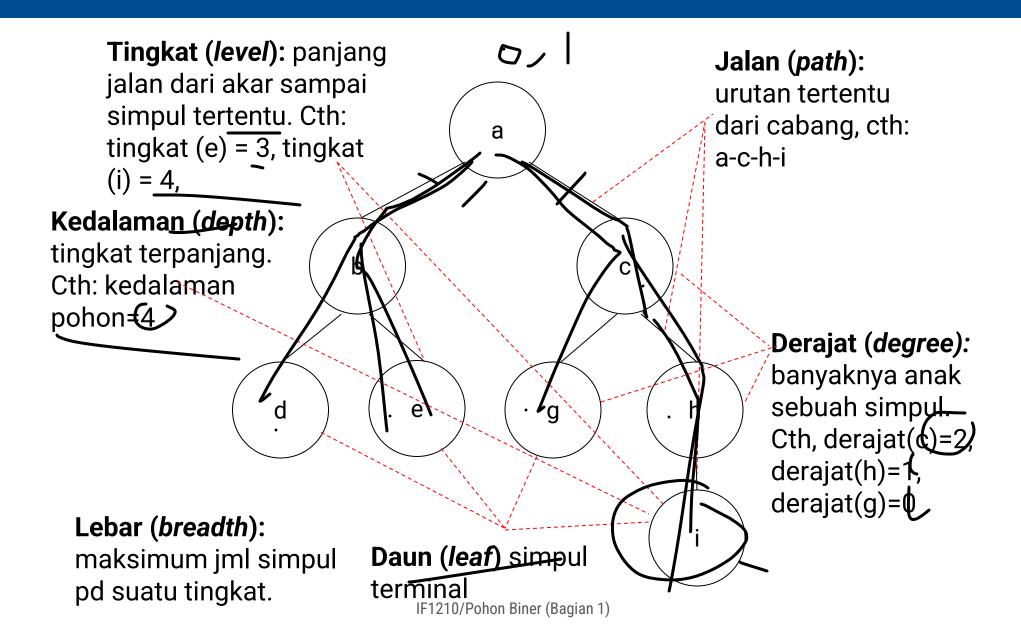
Suffiks -aire pada pohon menunjukkan berapa maksimum subpohon yang dapat dimiliki oleh suatu pohon

- Binaire (binary), maksimum subpohon: 2
- N-aire, maksimum subpohon: N

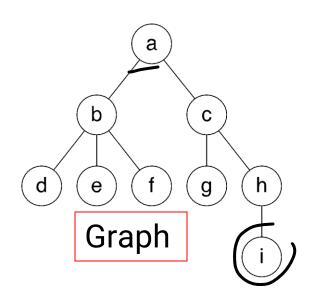
Istilah

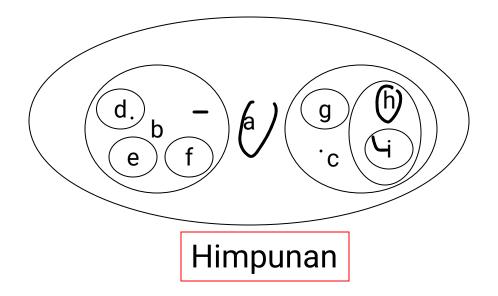
Ayah (father/parent) Simpul a adalah "ayah", simpul Anak (child) **b** dan simpul **c** "anak". Saudara (sibling) Simpul **b** adalah "saudara" dari simpul c b d h е g Simpul **b** adalah "ayah", simpul **d** dan simpul e adalah "anak". Simpul d adalah "saudara" dari simpul e n Biner (Bagian 1)

Istilah



Beberapa Ilustrasi Representasi





Indentasi

Indentasi

Prefix: (v) (, . . .)
- (a (b (d (), e (), f ()), c (g (), h (i ()))))
- (a (b (d) (e) (f)) (c (g) (h (i))))

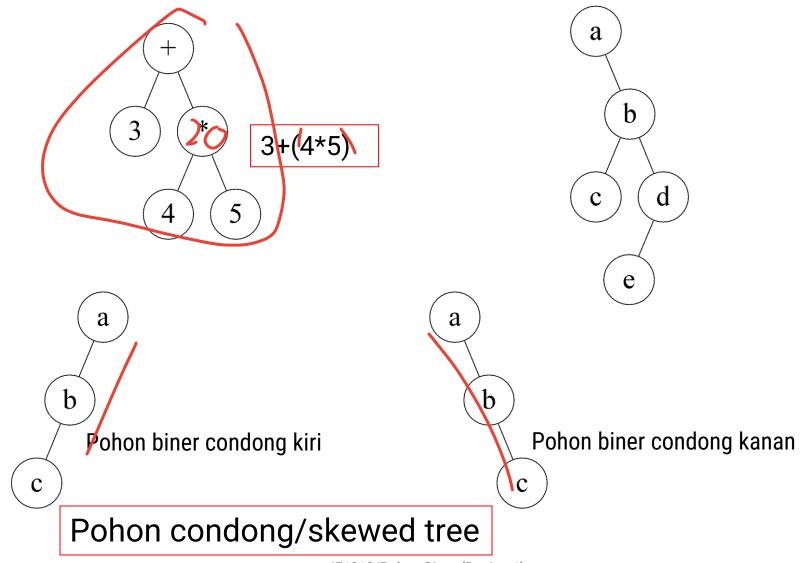
Postfix: (((d, e, f) b, (g, (i) h) c) a)

Pohon Biner

pohon biner adalah himpunan terbatas yang

- mungkin kosong, atau
- terdiri atas sebuah simpul yang disebut akar dan dua buah himpunan lain yang disjoint yang merupakan pohon biner, yang disebut sebagai sub pohon kiri dan sub pohon kanan dari pohon biner tersebut

Contoh Pohon Biner



ADT Pohon Biner dengan Representasi Berkait

```
KAMUS
{ Deklarasi TYPE POHON BINER }
    constant NIL: ... { konstanta pohon kosong, terdefinisi }
    type ElType: ... { terdefinisi }
    type Address: ... { terdefinisi }
     Type Pohon Biner }
    type BinTree: Address 
type TreeNode: < info: ElType, { simpul/akar }
                     left: BinTree, { subpohon kiri }
                    right: BinTree { subpohon kanan } >
{ Tambahan struktur data list untuk pengelolaan elemen pohon }
    type Node: < info: ElType,</pre>
                 next: AddressList >
    type NodeList: AddressList
    { list linier yang elemennya adalah Node }
```

Struktur Data Pohon Biner untuk Pemrosesan secara Rekursif (Bahasa C, pointer)

```
#define NIL NULL
/* Selektor */
#define ROOT(p) (p)->info
#define \overline{\text{LEFI}}(p)(p) - \overline{>} \text{left}
#define RIGHT(p) (p)->right
typedef int ElType;
typedef struct treeNode* Address;
typedef struct treeNode {
     ElType info;
     Address left;
     Address right;
} TreeNode;
/* Definisi PohonBiner */
/* pohon Biner kosong p = NIL */
typedef Address BinTree;
```

Konstruktor

```
function NewTree (akar: ElType, 1: BinTree, r: BinTree) → BinTree
{ Menghasilkan sebuah pohon biner dari akar, l, dan r, jika alokasi
  berhasil }
{ Menghasilkan pohon kosong (NIL) jika alokasi gagal }
procedure CreateTree (input akar: ElType,
                      <u>input</u> 1: BinTree, <u>input</u> r: BinTree,
                     output p: BinTree)
{ I.S. Sembarang }
{ F.S. Menghasilkan sebuah pohon p }
{ Menghasilkan sebuah pohon biner p dari akar, l, dan r, jika alokasi
  berhasil }
{ Menghasilkan pohon p yang kosong (NIL) jika alokasi gagal }
```

Selektor

Jika **p** adalah **BinTree**, maka:

Akar dari p adalah pî.info

Anak kiri p atau subpohon kiri p adalah pî.left

Anak kanan p atau subpohon kanan p adalah p↑.right

Memory Management

```
function newTreeNode (x: ElType) → Address
{ Mengirimkan address hasil alokasi sebuah elemen bernilai x }
{ Jika alokasi berhasil, maka address tidak NIL, dan misalnya
    menghasilkan p, maka p↑.info=x, p↑.left=NIL, p↑.right=NIL }
{ Jika alokasi gagal, mengirimkan NIL }

procedure deallocTreeNode (input/output p: Address)
{ I.S. p terdefinisi }
{ F.S. p dikembalikan ke sistem }
{ Melakukan dealokasi/pengembalian address p }
```

Catatan: untuk NodeList harus dibuat primitif memory management sendiri

Predikat Penting - 1

```
function isTreeEmpty (p: BinTree) → boolean
{ Mengirimkan true jika p adalah pohon biner yang kosong }
KAMUS LOKAL
                 P=NIL
ALGORITMA
  \rightarrow (p = NIL)
function isOneElmt (p: BinTree) → boolean
{ Mengirimkan true jika p tidak kosong dan hanya terdiri atas 1 elemen }
KAMUS LOKAL
ALGORITMA
  if not(isTreeEmpty(p))
    \rightarrow ((pî.left = NIL) <u>and</u> (pî.right = NIL))
  else
    → false
```

Predikat Penting - 2

```
function isUnerLeft (p: BinTree) → boolean
 { Mengirimkan true jika pohon biner tidak kosong, p adalah pohon unerleft:
hanya mempunyai_sybpohon kiri }

IF (...) → The world of the control of the cont
{ Mengirimkan true jika pohon biner tidak kosong, p adalah pohon unerri
           hanya mempunyai subpohon kanan }
function isBiner (p: BinTree) → boolean
 { Mengirimkan true jika pohon biner tidak kosong, p adalah pohon biner:
           mempunyai subpohon kiri dan subpohon kanan }
```

Pohon Basis-0

Definisi rekursif

Basis: pohon biner kosong adalah pohon biner {menggunakan predikat

isTreeEmpty}

Rekurens: Pohon biner tidak kosong terdiri dari sebuah simpul akar dan dua anak: (i) sub pohon kiri dan (ii) sub pohon kanan. Sub pohon kiri dan sub pohon kanan adalah pohon biner

Pohon Basis-1

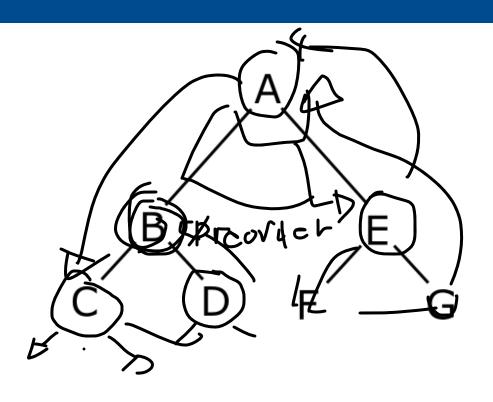
Definisi rekursif

Basis: pohon biner yang hanya terdiri dari akar {menggunakan predikat **isOneElmt**}

Rekurens: Pohon biner tidak kosong terdiri dari sebuah simpul akar dan dua anak yang salah satunya pasti tidak kosong: sub pohon kiri dan sub pohon kanan.

Gunakan isUnerLeft, isUnerRight, isBiner untuk memastikan tidak terjadi pemrosesan pada pohon kosong

Pemrosesan Traversal



```
pre-order: pemrosesan dengan urutan
"akar - kiri - kanan"
```

Urutan pemrosesan: A-B-C-D-E-F-G

<u>in-order:</u> pemrosesan dengan urutan "kiri – akar – kanan"

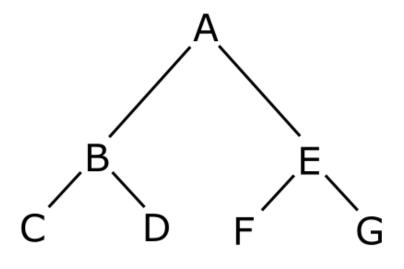
Urutan pemrosesan:(C)B)O-A-F-E-G

post-order: pemrosesan dengan urutan
"kiri - kanan - akar"

Urutan pemrosesan:C-D-B-F-G-E-A

Traversal - Preorder

```
procedure preOrder (input p: BinTree)
{ I.S. Pohon p terdefinisi }
{ F.S. Semua node pohon p sudah diproses secara pre-order:
       akar, kiri, kanan }
{ Basis Pohon kosong tidak ada yang diproses }
{ Rekurens Proses akar p;
           Proses subpohon kiri p secara pre-order
           Proses subpohon kanan p secara pre-order }
KAMUS LOKAL
ALGORITMA
  if isTreeEmpty(p) then { Basis-0 }
   { do nothing }
  else { Rekurens, tidak kosong }
   proses(p)
    preOrder(p1.left)
    preOrder(p1.right)
```



Contoh - PrintPreOrder

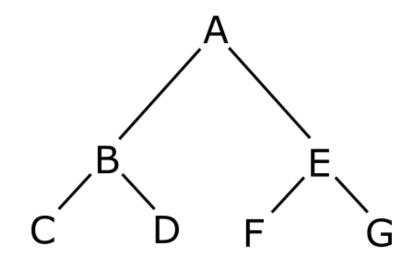
```
procedure printPreOrder (input p: BinTree)
{ I.S. Pohon p terdefinisi }
{ F.S. Semua node pohon p sudah dicetak secara pre-order:
       akar, kiri, kanan }
{ Basis Pohon kosong tidak ada yang diproses }
{ Rekurens Cetak akar p;
           Cetak subpohon kiri p secara pre-order
           Cetak subpohon kanan p secara pre-order }
KAMUS LOKAL
ALGORITMA
  if isTreeEmpty(p) then { Basis-0 }
   { do nothing }
  else { Rekurens, tidak kosong }
   output(p1.info)
                                                      Urutan output = A-B-C-D-E-F-G
    printPreOrder(p1.left)
    printPreOrder(p1.right)
```

Traversal - Inorder

```
procedure inOrder (input p: BinTree)
{ I.S. Pohon p terdefinisi }
{ F.S. Semua node pohon p sudah diproses secara InOrder:
       kiri, akar, kanan }
{ Basis Pohon kosong tidak ada yang diproses }
{ Rekurens Proses subpohon kiri p secara in-order
           Proses akar p;
           Proses subpohon kanan p secara in-order }
KAMUS LOKAL
ALGORITMA
  if isTreeEmpty(p) then { Basis-0 }
   { do nothing }
  else { Rekurens, tidak kosong }
    inOrder(p1.left)
                                                      Urutan proses = C-B-D-A-F-E-G
    proses(p)
    inOrder(p1.right)
```

Traversal – Post-order

```
procedure postOrder (input p: BinTree)
{ I.S. Pohon p terdefinisi }
{ F.S. Semua node pohon p sudah diproses secara postOrder:
       kiri, kanan, akar }
{ Basis Pohon kosong tidak ada yang diproses }
{ Rekurens Proses subpohon kiri p secara post-order
           Proses subpohon kanan p secara post-order
           Proses akar p; }
KAMUS LOKAL
ALGORITMA
  if isTreeEmpty(p) then { Basis-0 }
   { do nothing }
  else { Rekurens, tidak kosong }
   postOrder(p1.left)
    postOrder(p1.right)
    proses(p)
```

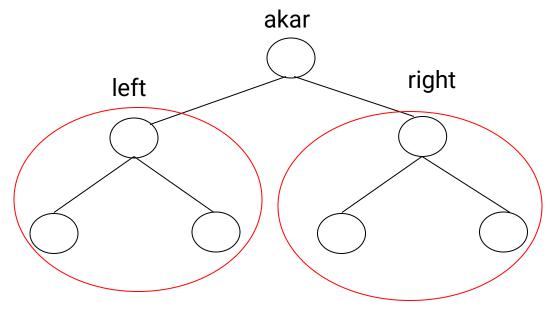


Urutan proses = C-D-B-F-G-E-A

Menghitung Jumlah Elemen

```
function nbElmt (p: BinTree) → integer
{ Mengirim jumlah elemen dari pohon }
```

Berapa jumlah elemen pohon dilihat dari elemen current?



jumlah_elemen = 1 (utk akar) + jumlah_elemen(subpohon kiri) + jumlah_elemen(subpohon kanan)

Menghitung Jumlah Elemen, nbElmt (basis 0)

Rekursif

```
Basis 0: jika pohon kosong, maka jumlah elemen adalah 0
```

Rekurens: jumlah elemen = 1 (current element) + jumlah elemen subpohon kiri + jumlah elemen subpohon kanan

Menghitung Jumlah Elemen, nbElmt (basis 1)

Rekursif

```
Basis 1: jika pohon satu elemen, maka jumlah elemen adalah 1
```

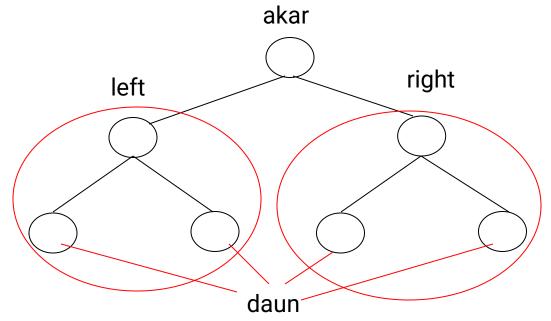
```
Rekurens: jumlah elemen = 1 (current element) + jumlah elemen subpohon kiri (jika ada) + jumlah elemen subpohon kanan (jika ada)
```

```
function nbElmt (p: BinTree) → integer
{    Pohon Biner tidak kosong. Mengirim jumlah elemen dari pohon }
KAMUS LOKAL
ALGORITMA
    if isOneElmt(p) then { Basis-1 }
        else { Rekurens }
        depend on p
        isUnerLeft(p): → 1 + nbElmt(p↑.left)
        isUnerRight(p): → 1 + nbElmt(p↑.right)
        isBiner(p): → 1 + nbElmt(p↑.left) + nbElmt(p↑.right)
```

Menghitung Jumlah Daun

```
function nbLeaf (p: BinTree) → integer
{ Prekondisi: Pohon Biner tidak mungkin kosong.
   Mengirimkan banyaknya daun pohon }
```

Berapa jumlah daun pohon dilihat dari elemen current?



Jumlah daun = 0 (utk akar) + Jumlah_daun(pohon kiri) + Jumlah_daun(pohon kanan)

Menghitung Jumlah Daun, nbLeaf

Analisis Kasus

Pohon kosong jumlah daun = 0

Pohon tidak kosong: jumlah daun dihitung dengan fungsi menghitung jumlah daun dengan basis-1

nbLeaf1 (Basis-1)

```
function nbLeaf1 (p: BinTree) → integer
  { Prekondisi: Pohon Biner tidak mungkin kosong.
    Mengirimkan banyaknya daun pohon }
  { Basis: Pohon yang hanya mempunyai akar: 1 }
  { Rekurens:
    Punya anak kiri dan tidak punya anak kanan: nbLeaf1(p1.left)
    Tidak Punya anak kiri dan punya anak kanan: nbLeaf1(p1.right)
    Punya anak kiri dan punya anak kanan : nbLeaf1(p\uparrow.left) + nbLeaf1(p\uparrow.right) }
  KAMUS LOKAL
  ALGORITMA
    if (isOneElmt(p)) then { Basis 1 akar }
    else { Rekurens }
       depend on (p)
         isUnerLeft(p) : → <u>nbLeaf1(p↑.</u>left)
         isUnerRight(p): → hbLeaf1(p↑ right)
                            nbLeaf1(p1.left) + nbLeaf1(p1.right)
         isBiner(p)
                                        IF1210/Pohon Biner (Bagian 1)
09/11/21
```

Tinggi/Kedalaman Pohon

```
function depth(p: BinTree) → integer
{ Pohon Biner mungkin kosong.
 Mengirim "depth", yaitu tinggi dari pohon }
{ Basis: Pohon kosong, yang mana tingginya nol }
{ Rekurens: 1 + maksimum (depth(anak kiri), depth(anak kanan)) }
KAMUS LOKAL
ALGORITMA
  if isTreeEmpty(p) then { Basis 0 }
  else { Rekurens }
         max()depth(p1.left), depth(p1.
```

addLeft

```
procedure addLeft (input/output p: BinTree,
                           input x: ElType)
{ I.S. p boleh kosong }
\{ F.S. p bertambah simpulnya, dengan x sebagai simpul daun terkiri <math>\}
KAMUS LOKAL
ALGORITMA
  if (isTreeEmpty(p)) then { Basis-0 }
    p ← newTreeNode(x)
  else { Rekurens }
    addLeft(p1.left,x)
```

DelDaunTerkiri

```
procedure delLeft (input/output p: BinTree,
                           output x: ElType)
{ I.S. p tidak kosong }
\{ F.S. Daun terkiri p dihapus, nilai daun ditampung di x \}
KAMUS LOKAL
  n: Address
ALGORITMA
  if (isOneElmt(p)) then { Basis-1 }
    deallocTreeNode(n
  else { Rekurens }
    depend on (p)
      isUnerRight(p): delLeft(p1.right,x)
      else: delLeft(p1.left,x)
                                      IF1210/Pohon Biner (Bagian 1)
```

MakeListPreorder

```
function makeListPreorder (p: BinTree) → NodeList
{ Jika p adalah pohon kosong, maka menghasilkan list kosong. }
{ Jika p bukan pohon kosong: menghasilkan list yang elemennya adalah semua elemen
  pohon p dengan urutan Preorder, jika semua alokasi berhasil.
  Menghasilkan list kosong jika ada alokasi yang gagal }
KAMUS LOKAL
  e: AddressList
ALGORITMA
  if (isTreeEmpty(p)) then { Basis-0 }
    → NTI
  else { Rekurens }
    e ← newTreeNode(p1.info)
    if (e ≠ NIL) then
                                                            Urutan proses = A-B-C-D-E-F-G
    e^{\uparrow}.next \leftarrow makeListPreOrder(p^{\uparrow}.left) - 7
      → concat(e, makeListPreOrder(p1.right)) {Concat is given}
    else { e gagal diulokasi }
      → NIL
```