#### LAPORAN PRAKTIKUM

#### MODUL 10

# TREE (BAGIAN PERTAMA)



## **Disusun Oleh:**

Rizaldy Aulia Rachman (2311104051)

S1SE-07-02

#### Dosen:

Wahyu Andi Saputra, S.Pd., M.Eng

# PROGRAM STUDI S1 SOFTWARE ENGINEERING FAKULTAS INFORMATIKA TELKOM UNIVERSITY PURWOKERTO

#### I. TUJUAN

- 1. Memahami konsep penggunaan fungsi rekursif.
- 2. Mengimplementasikan bentuk-bentuk fungsi rekursif.
- 3. Mengaplikasikan struktur data *tree* dalam sebuah kasus pemrograman.
- 4. Mengimplementasikan struktur data tree, khususnya Binary Tree.

#### II. LANDASAN TEORI

#### 2.1 Pengertian Rekursif

Secara harfiah, rekursif berarti suatu proses pengulangan sesuatu dengan cara kesamaan-diri atau suatu proses yang memanggil dirinya sendiri. Prosedur dan fungsi merupakan sub program yang sangat bermanfaat dalam pemrograman, terutama untuk program atau proyek yang besar.

Manfaat penggunaan sub program antara lain adalah:

- 1. meningkatkan readibility, yaitu mempermudah pembacaan program
- 2. meningkatkan *modularity*, yaitu memecah sesuatu yang besar menjadi modul-modul atau bagian-bagian yang lebih kecil sesuai dengan fungsinya, sehingga mempermudah pengecekan, *testing* dan lokalisasi kesalahan.
- 3. meningkatkan *reusability*, yaitu suatu sub program dapat dipakai berulang kali dengan hanya memanggil sub program tersebut tanpa menuliskan perintah-perintah yang semestinya diulang-ulang.

#### 2.2 Kriteria Rekursif

Dengan melihat sifat sub program rekursif di atas maka sub program rekursif harus memiliki :

- 1. Kondisi yang menyebabkan pemanggilan dirinya berhenti (disebut kondisi khusus atau special condition)
- 2. Pemanggilan diri sub program (yaitu bila kondisi khusus tidak dipenuhi)

Secara umum bentuk dari sub program rekursif memiliki statemen kondisional:

- if kondisi khusus tak dipenuhi
- then panggil diri-sendiri dengan parameter yang sesuai
- else lakukan instruksi yang akan dieksekusi bila kondisi khusus dipenuhi

Sub program rekursif umumnya dipakai untuk permasalahan yang memiliki langkah penyelesaian yang terpola atau langkah-langkah yang teratur. Bila kita memiliki suatu permasalahan dan kita mengetahui algoritma penyelesaiannya, kadang-kadang sub program rekursif menjadi pilihan kita bila memang memungkinkan untuk dipergunakan. Secara algoritmis (dari segi algoritma, yaitu bila kita mempertimbangkan penggunaan memori, waktu eksekusi sub program) sub program rekursif sering bersifat tidak efisien.

Dengan demikian sub program rekursif umumnya memiliki efisiensi dalam penulisan perintah, tetapi kadang tidak efisien secara algoritmis. Meskipun demikian banyak pula permasalahan-permasalahan yang lebih sesuai diselesaikan dengan cara rekursif (misalnya dalam pencarian / *searching*, yang akan dibahas pada pertemuan-pertemuan yang akan datang).

# 2.3 Kekurangan Rekursif

Konsep penggunaan yang terlihat mudah karena fungsi rekursif dapat menyederhanakan solusi dari suatu permasalahan, sehingga sering kali menghasilkan bentuk algoritma dan program yang lebih singkat dan lebih mudah dimengerti. Kendati demikian, penggunaan rekursif memiliki beberapa kekurangan antara lain:

- 1. Memerlukan memori yang lebih banyak untuk menyimpan *activation record* dan variabel lokal. *Activation record* diperlukan waktu proses kembali kepada pemanggil
- 2. Memerlukan waktu yang lebih banyak untuk menangani activation record.

Secara umum gunakan penyelesaian rekursif hanya jika:

- Penyelesaian sulit dilaksanakan secara iteratif.
- Efisiensi dengan cara rekursif sudah memadai.
- Efisiensi bukan masalah dibandingkan dengan kejelasan logika program.

#### 2.4 Pengertian Tree

Kita telah mengenal dan mempelajari jenis-jenis strukur data yang *linear*, seperti : *list*, *stack* dan *queue*. Adapun jenis struktur data yang kita pelajari kali ini adalah struktur data yang non-liniar (*nonlinear data structure*) yang disebut *tree*.

*Tree* digambarkan sebagai suatu *graph* tak berarah terhubung dan tidak terhubung dan tidak mengandung sirkuit.

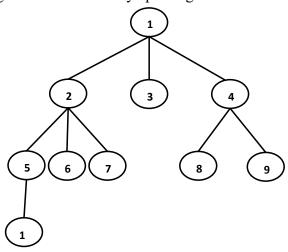
Karateristik dari suatu tree T adalah:

- 1. T kosong berarti *empty tree*
- 2. Hanya terdapat satu *node* tanpa pendahulu, disebut akar (*root*)
- 3. Semua *node* lainnya hanya mempunyai satu *node* pendahulu.

#### 2.5 Jenis-jenis Tree

1. Ordered Tree

Yaitu pohon yang urutan anak-anaknya penting.



Gambar 10-2 Ordered Tree

#### 2. Binary Tree

Setiap *node* di *Binary Tree* hanya dapat mempunyai maksimum 2 *children* tanpa pengecualian. *Level* dari suatu *tree* dapat menunjukan berapa kemungkinan jumlah *maximum nodes* yang terdapat pada *tree* tersebut. Misalnya, *level tree* adalah r, maka *node* maksimum yang mungkin adalah 2<sup>r</sup>.

#### A. Complete Binary Tree

Suatu *binary tree* dapat dikatakan lengkap (*complete*), jika pada setiap level yang mempunyai jumlah maksimum dari kemungkinan *node* yang dapat dipunyai, dengan pengecualian *node* terakhir. Complete *tree*  $T_n$  yang unik memiliki n *nodes*. Untuk menentukan jumlah *left children* dan *right children tree*  $T_n$  di *node* K dapat dilakukan dengan cara:

- 1. Menentukan left children: 2\*K
- 2. Menentukan right *children*: 2 \* (K + 1)
- 3. Menentukan parent: [K/2] B. Extended Binary Tree

Suatu *binary tree* yang terdiri atas *tree* T yang masing-masing *node*-nya terdiri dari tepat 0 atau 2 *children* disebut 2-*tree* atau *extended binary* **tree.** Jika setiap *node* N mempunyai 0 atau 2 *children* disebut internal *nodes* dan *node* dengan 0 *children* disebut *external nodes*.

#### C. Binary Search Tree

Binary search tree adalah Binary tree yang terurut dengan ketentuan:

- 1. Semua LEFTCHILD harus lebih kecil dari parent-nya.
- 2. Semua **RIGHTCHILD** harus lebih besar dari parentnya dan *leftchild*-nya.

#### D. AVL Tree

Adalah *binary search tree* yang mempunyai ketentuan bahwa *maximum* perbedaan *height* antara *subtree* kiri dan *subtree* kanan adalah 1.

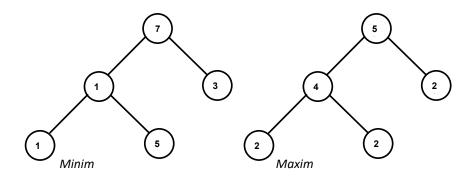
## E. Heap Tree

Adalah *tree* yang memenuhi persamaan berikut:  $R[i] \le r[2i]$  and  $R[i] \le r[2i+1]$ 

Heap juga disebut Complete Binary Tree, karena jika suatu node mempunyai child, maka jumlah childnya harus selalu dua.

Minimum Heap: jika parent-nya selalu lebih kecil daripada kedua children-nya.

Maximum Heap: jika parent-nya selalu lebih besar daripada kedua children-nya.



Gambar 10-3 Heap Tree

#### III. GUIDED

## 1. Guided1

Code:

#### Output:

```
Node F berhasil dibuat menjadi root.

Node B berhasil ditambahkan ke child kiri F

Node G berhasil ditambahkan ke child kanan F

Node A berhasil ditambahkan ke child kiri B

Node D berhasil ditambahkan ke child kanan B

Node C berhasil ditambahkan ke child kiri D

Node E berhasil ditambahkan ke child kanan D

Pre-order Traversal: F B A D C E G

In-order Traversal: A B C D E F G

Post-order Traversal: A C E D B G F

Most Left Node: A

Most Right Node: G

Menghapus node D.

In-order Traversal setelah penghapusan: A B C E F G

PS C:\Praktikum Struktur data\pertemuan9>
```

#### IV. UNGUIDED

- Modifikasi guided tree diatas dengan program menu menggunakan input data tree dari user dan berikan fungsi tambahan untuk menampilkan node child dan descendant dari node yang diinputkan!
- 2. Buatlah fungsi rekursif is\_valid\_bst(node, min\_val, max\_val) untuk memeriksa apakah suatu pohon memenuhi properti Binary Search Tree. Uji fungsi ini pada berbagai pohon, baik yang valid maupun tidak valid sebagai BST.
- 3. Buatlah fungsi rekursif cari\_simpul\_daun(node) untuk menghitung jumlah simpul daun dalam Binary Tree. Simpul daun adalah node yang tidak memiliki anak kiri maupun kanan.

The state of the s	8
maupun kanan.	
Jawaban:	

Code:

```
}
node-pright = new Pohon(data, NULL, NULL, node);
cout << "Node" << data << "berhasil ditambahkan ke kanan" << node-pdata << endl;
return node-pright;
                                                 Level Law-Childrage-me, mode);

cont < "Teach and a mode ";

cont < "Teach and a mode ";

cont < "Teach and a mode a mode ";

cont < "Teach and a mode a mod
```

#### Output:

```
Menu:
1. Buat Root
2. Tambah Anak Kiri
3. Tambah Anak Kanan
4. Tampilkan Anak
5. Tampilkan Descendant
6. Periksa BST
7. Hitung Simpul Daun
0. Keluar
Pilih: 1
Masukkan data root: F
Node F berhasil dibuat menjadi root.
Menu:
1. Buat Root
2. Tambah Anak Kiri
3. Tambah Anak Kanan
4. Tampilkan Anak
5. Tampilkan Descendant
6. Periksa BST
7. Hitung Simpul Daun
0. Keluar
Pilih: 2
Masukkan data parent: F
Masukkan data anak kiri: B
Node B berhasil ditambahkan ke kiri F
Menu:
1. Buat Root
2. Tambah Anak Kiri
3. Tambah Anak Kanan
4. Tampilkan Anak
5. Tampilkan Descendant
6. Periksa BST
7. Hitung Simpul Daun
0. Keluar
Pilih: 3
Masukkan data parent: F
Masukkan data anak kanan: G
Node G berhasil ditambahkan ke kanan F
Menu:
1. Buat Root
2. Tambah Anak Kiri
3. Tambah Anak Kanan
4. Tampilkan Anak
5. Tampilkan Descendant
6. Periksa BST
7. Hitung Simpul Daun
0. Keluar
Pilih: 4
Masukkan data node: F
Node F memiliki:
 Anak kiri: B
  Anak kanan: G
```

#### Menu:

- 1. Buat Root
- 2. Tambah Anak Kiri
- 3. Tambah Anak Kanan
- 4. Tampilkan Anak
- 5. Tampilkan Descendant
- 6. Periksa BST
- 7. Hitung Simpul Daun
- 0. Keluar

Pilih: 5

Masukkan data node: F Descendant dari F: F B G

#### Menu:

- 1. Buat Root
- 2. Tambah Anak Kiri
- 3. Tambah Anak Kanan
- 4. Tampilkan Anak
- 5. Tampilkan Descendant
- 6. Periksa BST
- 7. Hitung Simpul Daun
- 0. Keluar

Pilih: 6

Pohon adalah BST.

#### Menu:

- 1. Buat Root
- 2. Tambah Anak Kiri
- 3. Tambah Anak Kanan
- 4. Tampilkan Anak
- 5. Tampilkan Descendant
- 6. Periksa BST
- 7. Hitung Simpul Daun
- 0. Keluar

Pilih: 7

Jumlah simpul daun: 2

#### Menu:

- 1. Buat Root
- 2. Tambah Anak Kiri
- 3. Tambah Anak Kanan
- 4. Tampilkan Anak
- 5. Tampilkan Descendant
- 6. Periksa BST
- 7. Hitung Simpul Daun
- 0. Keluar

Pilih: 0

Keluar.