

# **BINARY SEARCH TREE (BST)**

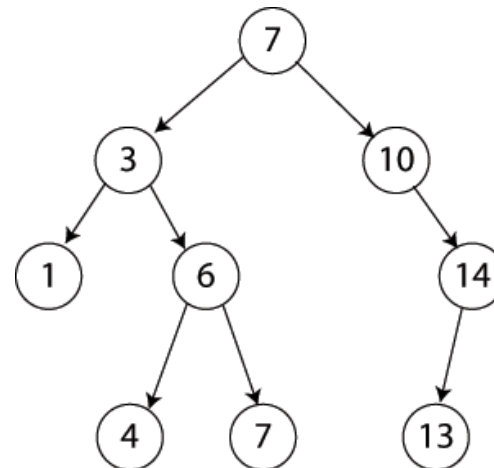
# Binary Search Tree (BST)

- **Binary Search Tree (BST)** merupakan tree yang terurut (*ordered Binary Tree*) yang memiliki kelebihan bila dibanding dengan struktur data lain.
- **Kelebihan BST** adalah proses pengurutan (*sorting*) dan pencarian (*searching*) dapat dilakukan bila data sudah tersusun dalam struktur data BST.

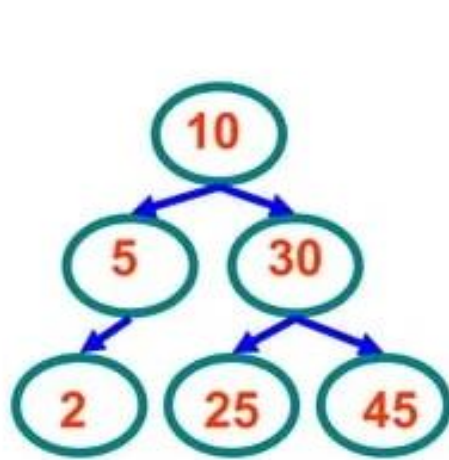
# ATURAN MEMBANGUN BST

- Semua data dibagian kiri *sub-tree* dari *node t* selalu lebih kecil dari data dalam *node t* itu sendiri.
- Semua data dibagian kanan *sub-tree* dari *node t* selalu lebih besar atau sama dengan data dalam *node t*.
- Contoh BST:

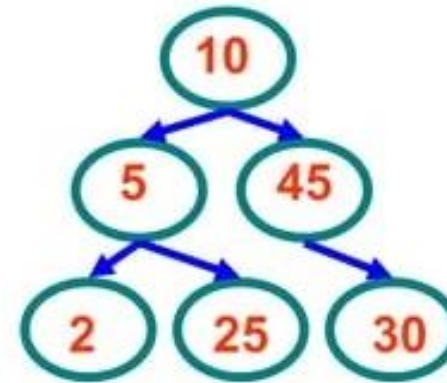
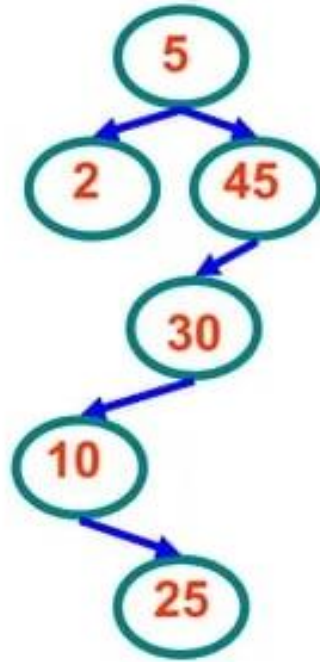
BST berukuran 9 dengan kedalaman 3 dengan node daun (leaf) adalah 1, 4, 7 dan 13.



# Binary Search Tree (BST)



Binary  
search trees

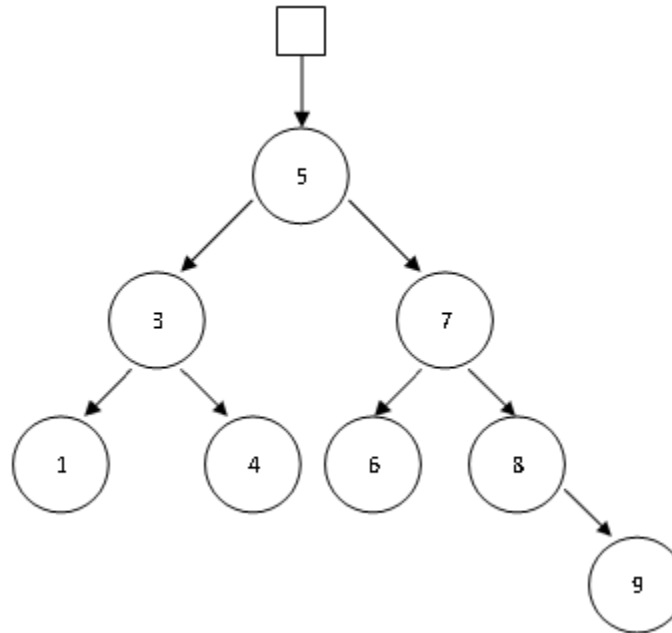


Not a binary  
search tree

# CONTOH BST

Contoh:

Bila diketahui sederetan data 5, 3, 7, 1, 4, 6, 8, 9 maka pemasukan data tersebut dalam struktur data BST



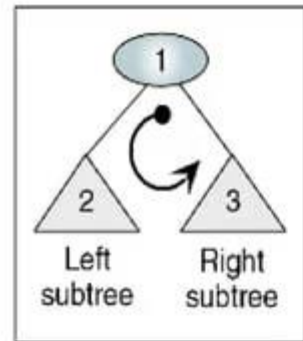
# Perbedaan Binary Tree (BT) dan BST

- BT merupakan bentuk sederhana dari sebuah tree dengan masing-masing node dapat memiliki paling banyak dua anak.
- BST merupakan BT dengan node diberi nilai yang memiliki batasan berikut ini:
  - a. Tidak ada duplikat nilai
  - b. Subtree bagian kiri dari node hanya dapat memiliki nilai lebih kecil dari node.
  - c. Subtree bagian kanan dari node hanya dapat memiliki nilai lebih besar dari node dan didefinisikan secara rekursif.
  - d. Subtree bagian kiri dari node adalah sebuah BST
  - e. Subtree bagian kanan dari node adalah sebuah BST.

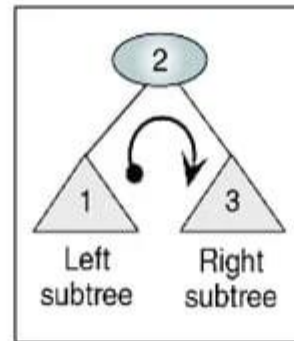
# BASIC OPERASI BST

- 1 Traversal
- 2 Search
- 3 Insertion
- 4 Deletion

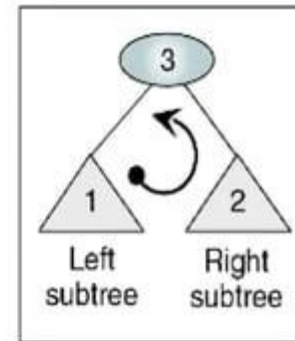
# BST TRAVERSAL



**(a) Preorder traversal**



**(b) Inorder traversal**

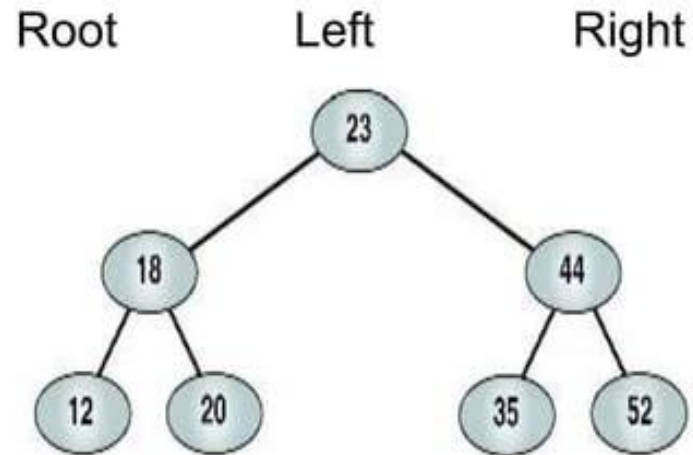


**(c) Postorder traversal**





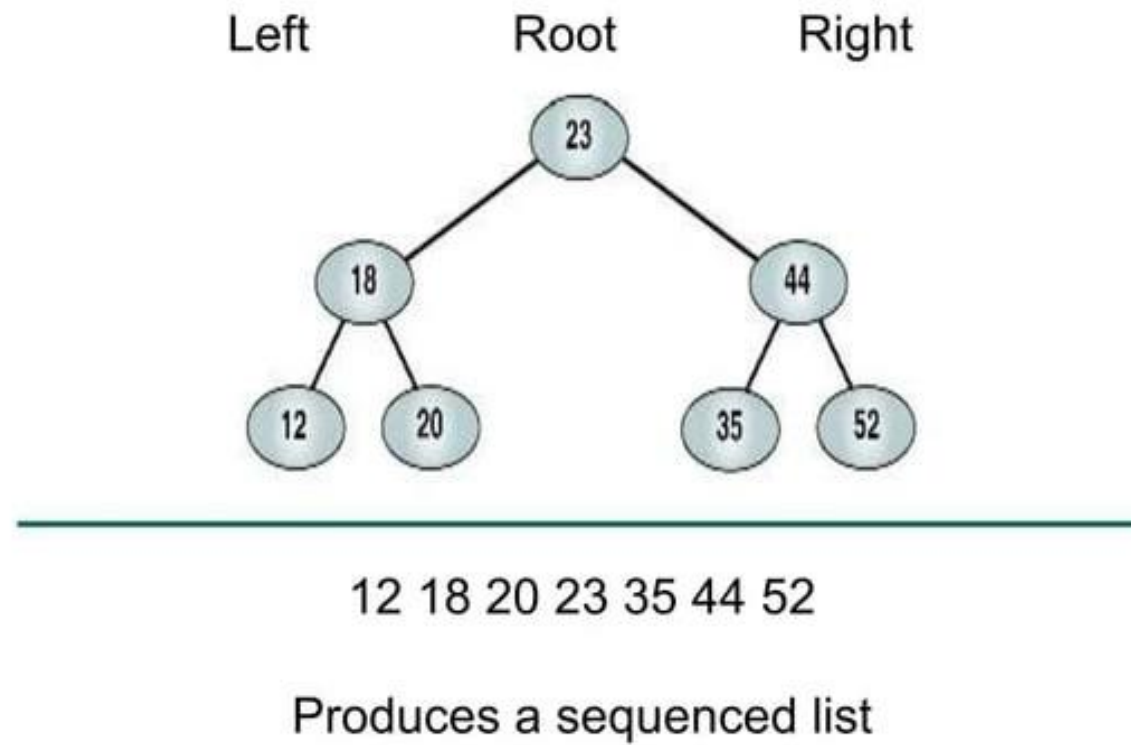
# PREORDER TRAVERSAL



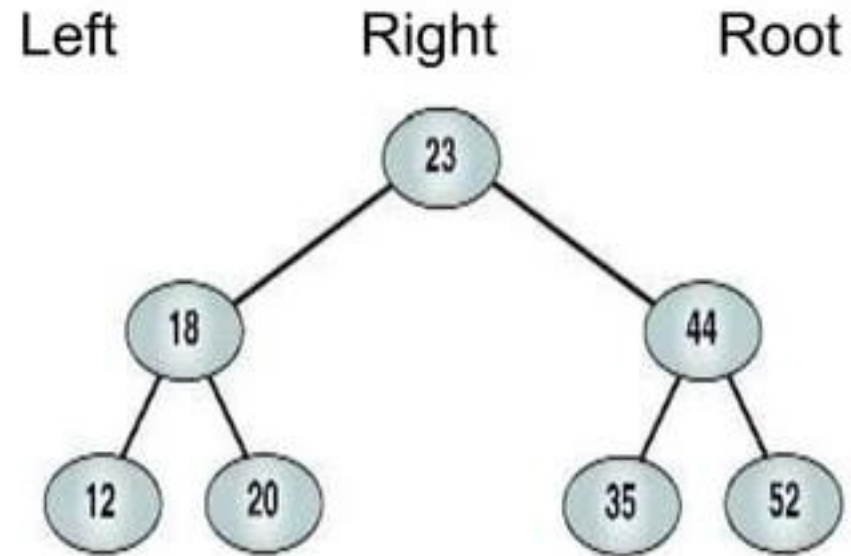
---

23 18 12 20 44 35 52

# INORDER TRAVERSAL



# POSTORDER TRAVERSAL

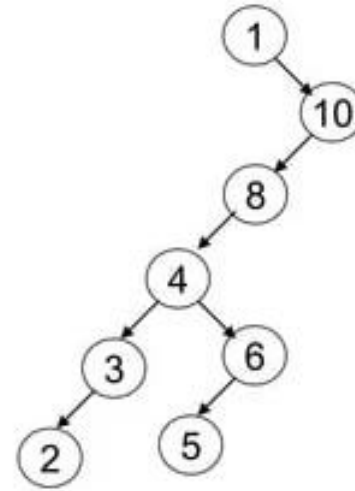


---

12 20 18 35 52 44 23

# INORDER TRAVERSAL

1	10	8	4	6	3	2	5
---	----	---	---	---	---	---	---

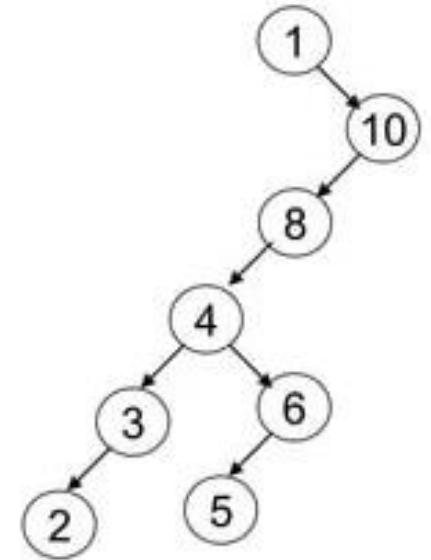


1	2	3	4	5	6	8	10
---	---	---	---	---	---	---	----

# BINARY TREE INSERTION

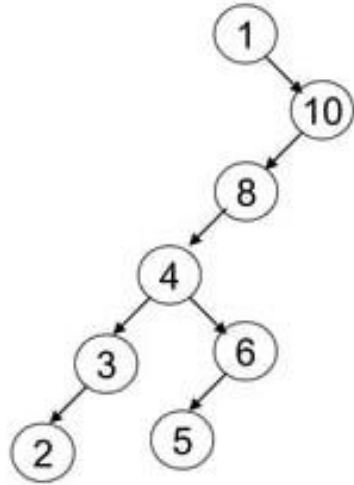
1	10	8	4	6	3	2	5
---	----	---	---	---	---	---	---

1	10	8	4	6	3	2	5
---	----	---	---	---	---	---	---

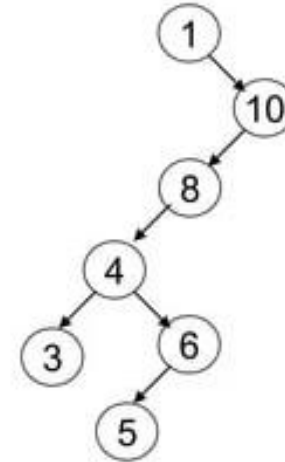


# BINARY TREE DELETION

1	10	8	4	6	3	2	5
---	----	---	---	---	---	---	---



1	10	8	4	6	3	5
---	----	---	---	---	---	---



# CONTOH PROGRAM SEARCH PADA BST

```
bool BST::search(int x){
    node *tmp = root;
    while(tmp!=NULL){
        if(x == tmp->item)
            return true;
        if(x < tmp->item)
            tmp = tmp->left;
        else
            tmp = tmp->right;
    }
    return false;
}
```

---

# CONTOH PROGRAM INSERTION PADA BST

```
void BST::insert(int x){
    node *n = new node(x);
    node *tmp = root;
    if(tmp == NULL)
        root = n;
    else{
        node *tmp2;
        while(tmp!=NULL){
            tmp2 = tmp;
            if(x < tmp->item)
                tmp = tmp->left;
            else
                tmp = tmp->right;
        }
        if(x < tmp2->item)
            tmp2->left = n;
        else
            tmp2->right = n;
    }
}
```



# CONTOH PROGRAM DELETE PADA BST

## DELETE NODE

```
bool BST::deleteNode(int x){
    node *del = searchNode(x);
    if(del->left == NULL && del->right==NULL)
        delete del; //leaf
    else{
        }
    }
```

# CONTOH PROGRAM DELETE PADA BST

## ONE CHILD

```
if(del->left==NULL)
    del = del->right;
else
    if(del->right==NULL)
        del = del->left;
```

# CONTOH PROGRAM DELETE PADA BST

## TWO CHILDREN

```
else{  
    node *ptr = minimum(del->right);  
    int x = ptr->item;  
    deleteNode(x);  
    del->item = x;  
}
```

# TIPE BST

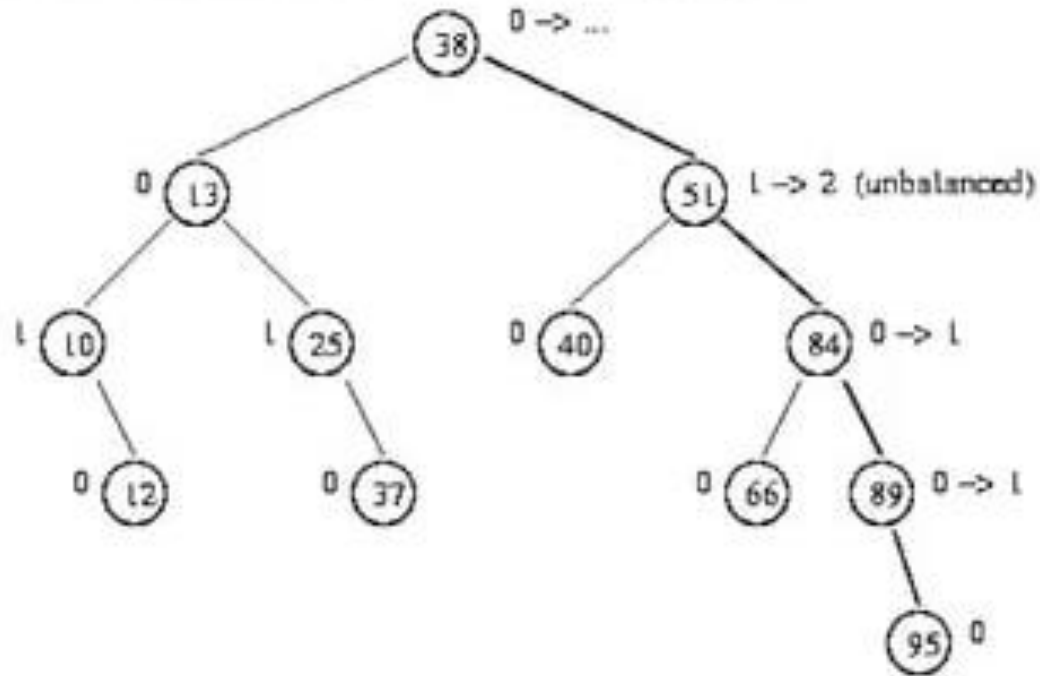
- AVL Tree
- Red-black Tree
- Splay Tree
- B-tree
- 2-4 tree

# ADELSON-VELSKI LANDIS (AVL) TREE

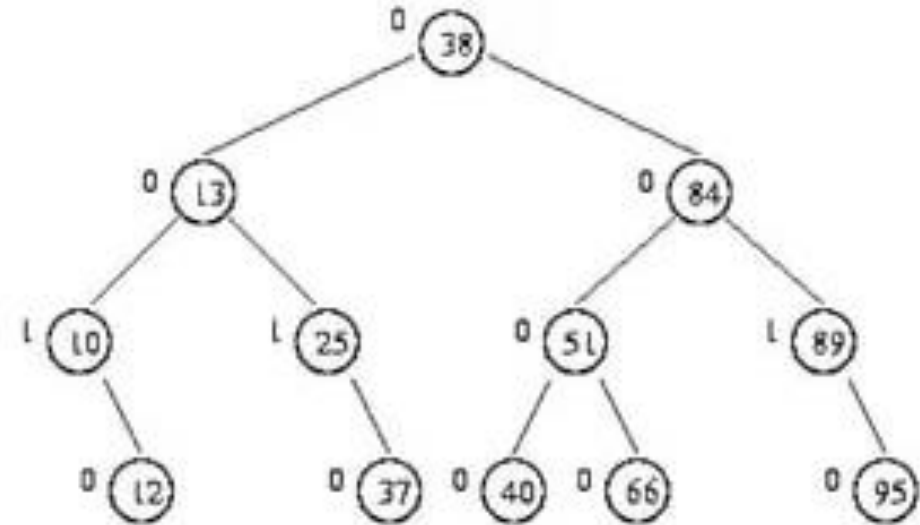
- AVL Tree adalah Binary Search Tree yang dimodifikasi untuk meningkatkan kinerjanya.
- AVL tree merupakan sebuah self-balancing BST yang perbedaan antara height dari subtree kiri dan kanan maksimal hanya 1 untuk semua node.
- operasi yang dapat dilakukan terhadap sebuah AVL Tree adalah sama dengan operasi yang ada pada Binary Search Tree dengan sedikit modifikasi setelah melakukan insert maupun delete.
- Tambahan modifikasi AVL tree adalah proses rebalancing (penyeimbangan kembali) dari bentuk tree agar tetap memenuhi kaidah dan sifat-sifat sebuah binary tree.
- Proses delete node dapat dilakukan pada node internal ataupun node eksternal (node leaf).

# AVL TREE

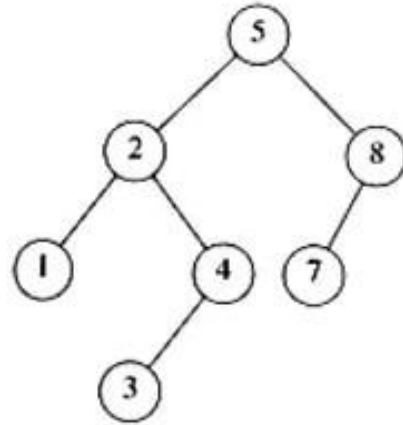
The tree became unbalanced after inserting key 95.



After the tree is rebalanced using rotation we have:

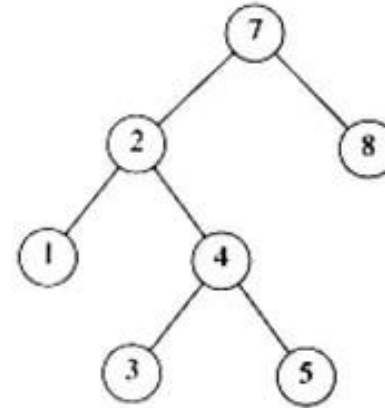


# AVL TREE



YES

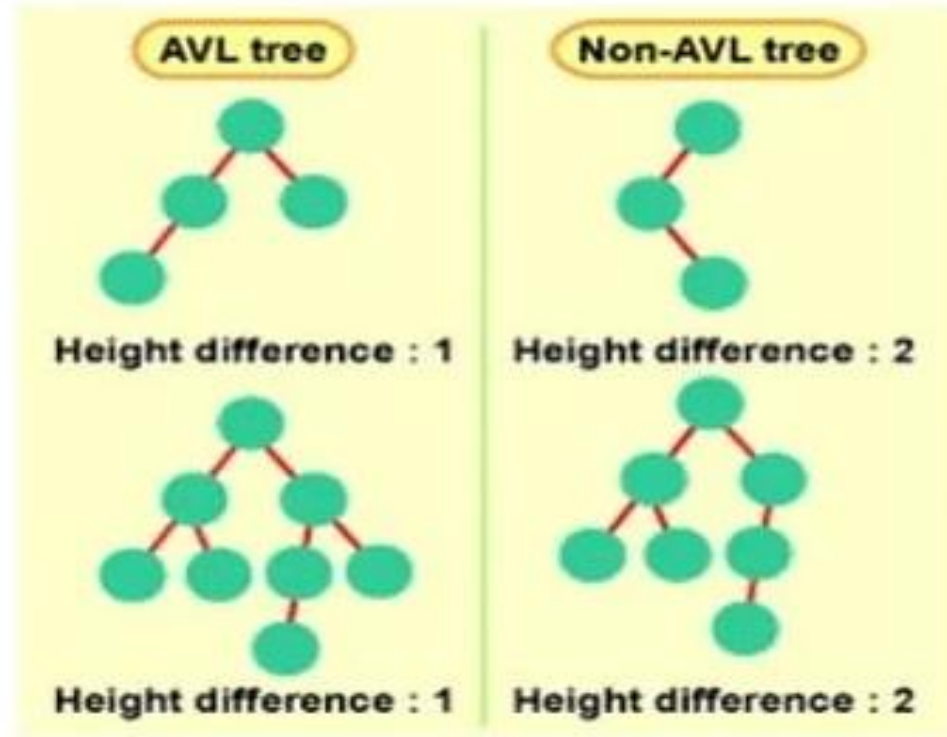
*Each left sub-tree has  
height 1 greater than each  
right sub-tree*



NO

*Left sub-tree has height 3,  
but right sub-tree has height  
1*

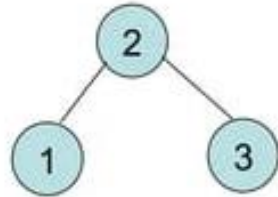
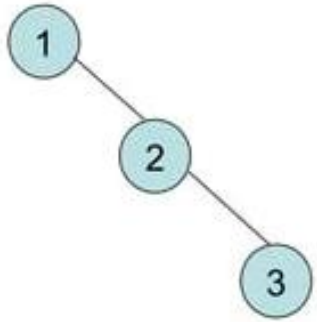
# AVL TREE



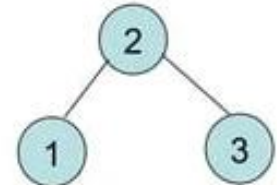
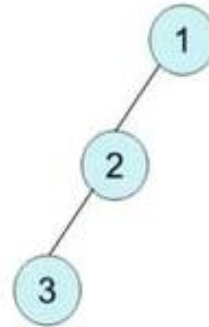


# AVL TREE

Right Rotate

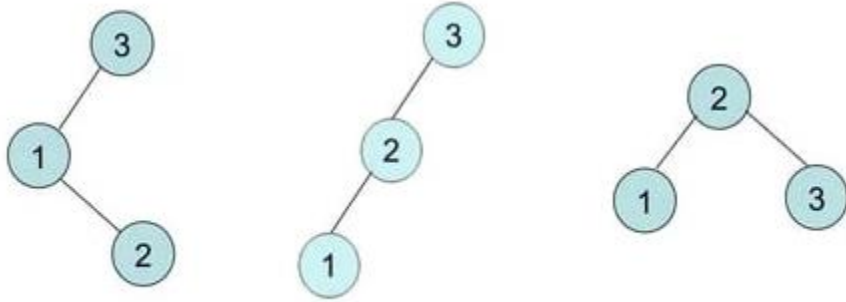


Left-Rotate

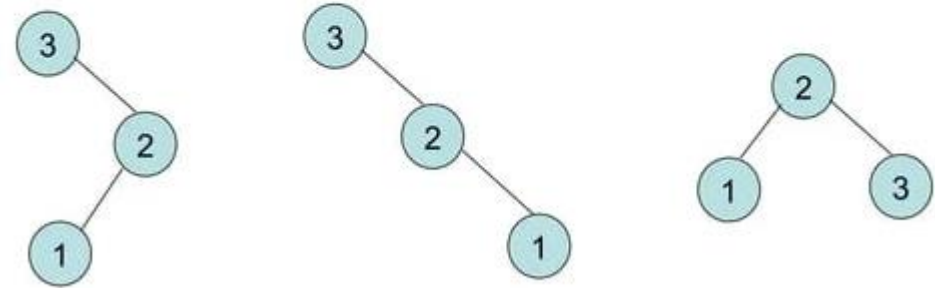


# AVL TREE

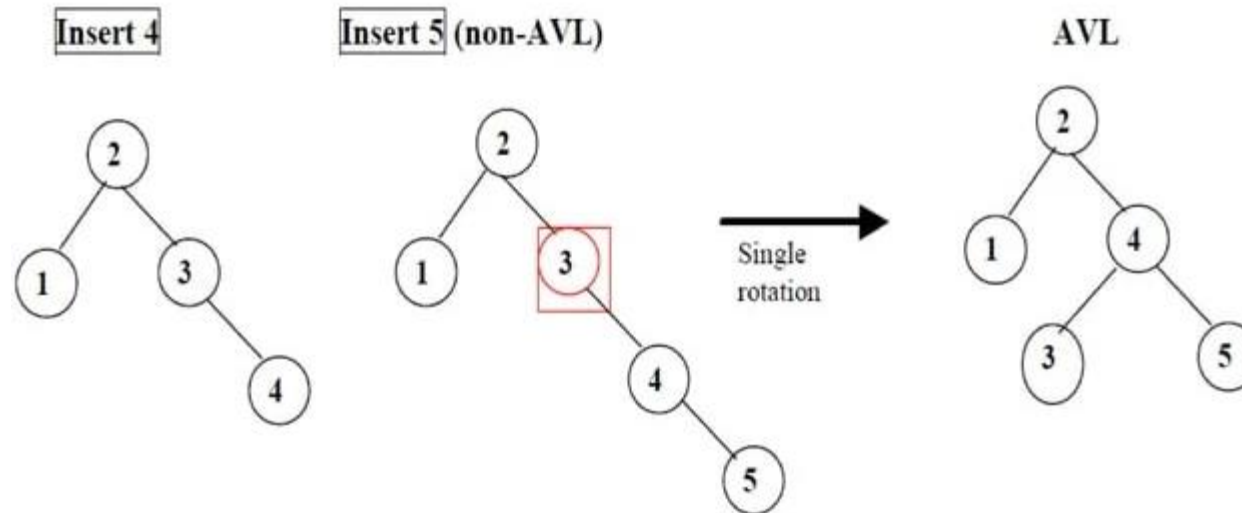
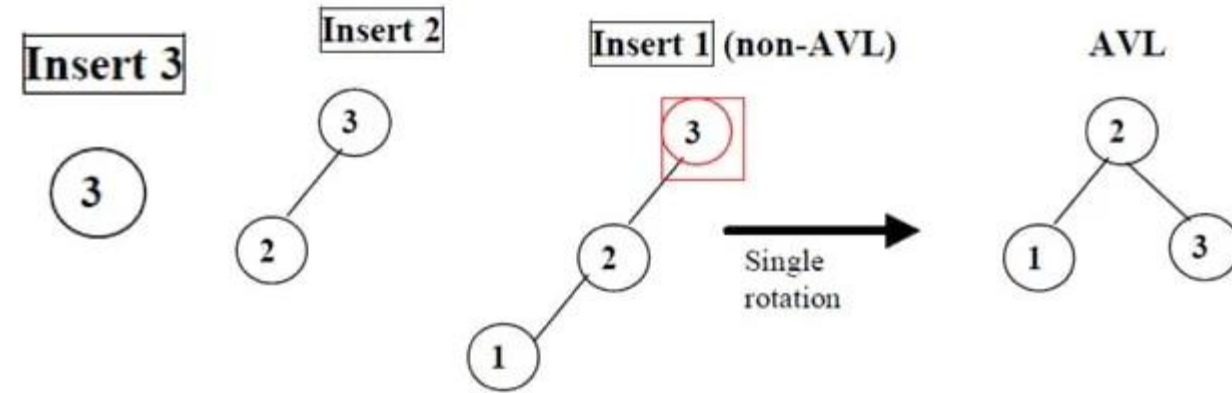
## Left-Right Rotate



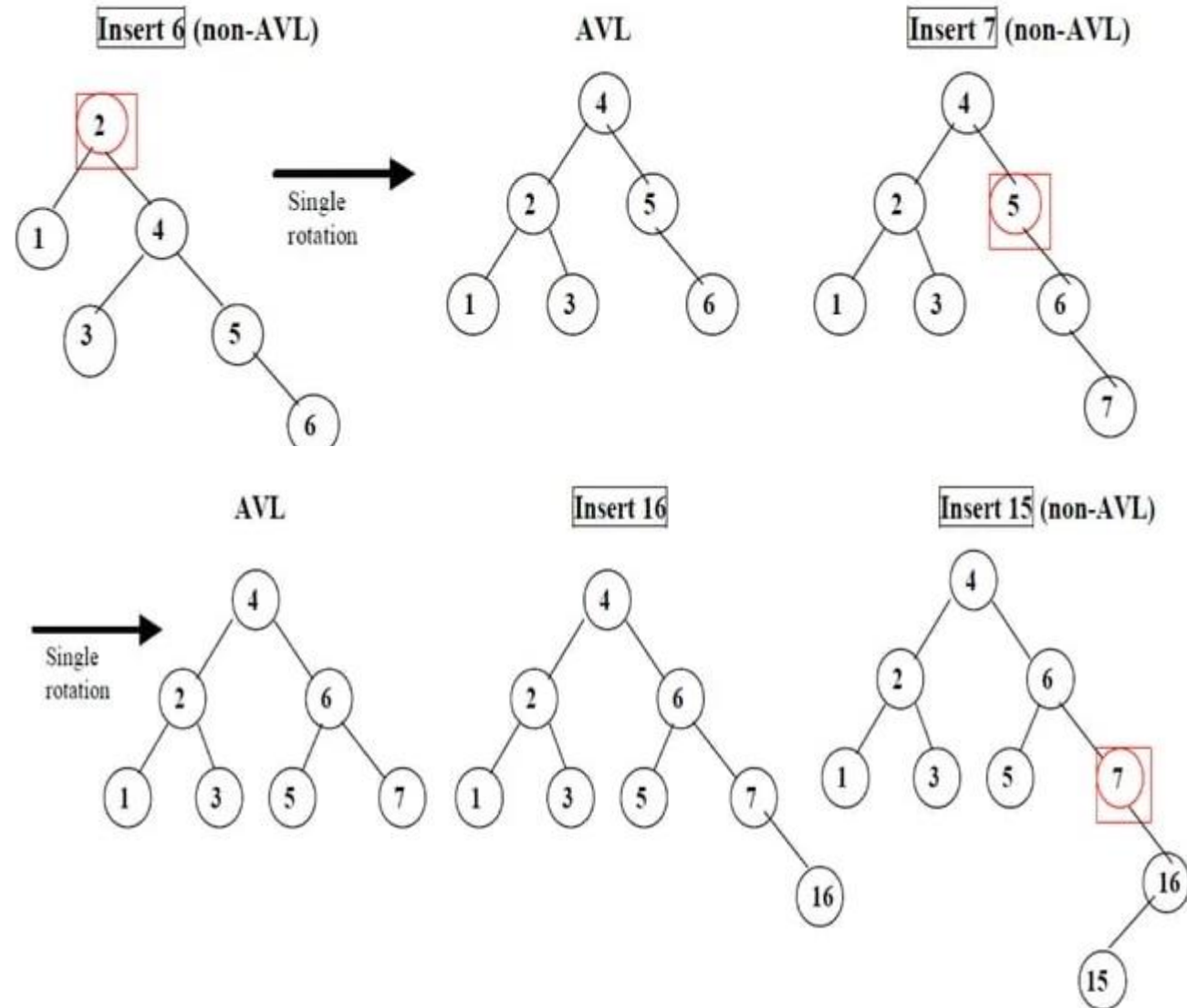
## Right-Left Rotate



# CONTOH AVL TREE



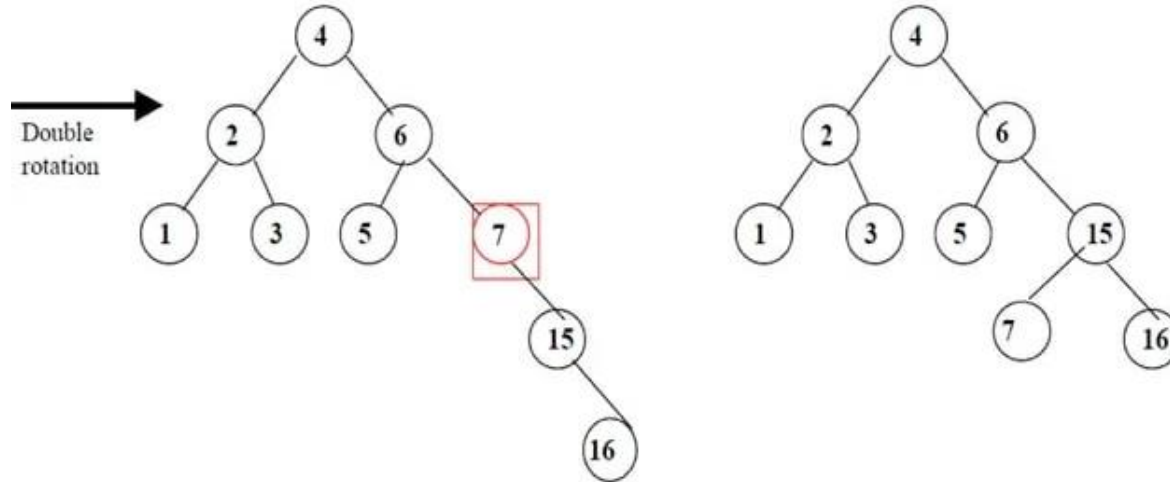
# CONTOH AVL TREE



# CONTOH AVL TREE

Step 1: Rotate child and grandchild

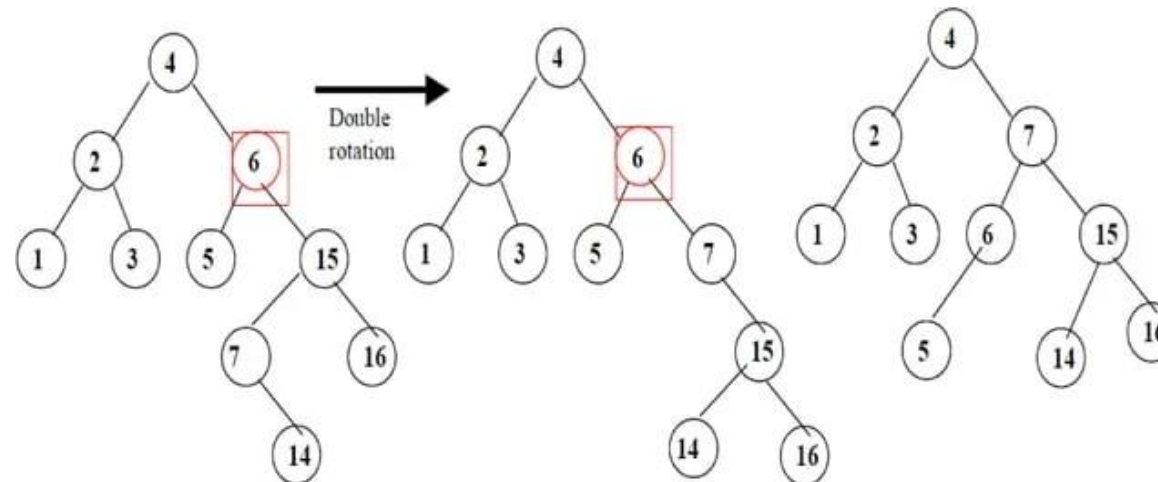
Step 2: Rotate node and new child (AVL)



Insert 14 (non-AVL)

Step 1: Rotate child and grandchild

Step 2: Rotate node and new child (AVL)



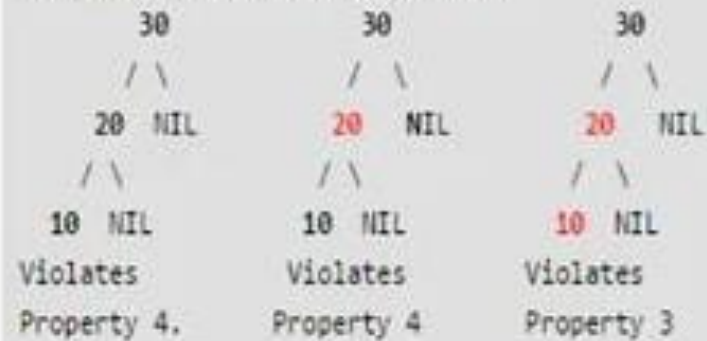
# RED BLACK TREE

- Setiap node memiliki kedua warna, merah dan hitam
- Root dari tree adalah selalu hitam.
- Tidak ada 2 node merah yang berdekatan ( sebuah node merah tidak dapat memiliki sebuah red parent atau red child.
- Setiap jalur dari root ke sebuah node Null memiliki jumlah node hitam yang sama.

# RED BLACK TREE

A chain of 3 nodes is not possible in Red-Black Trees.

Following are NOT Red-Black Trees



Following are different possible Red-Black Trees with above 3 keys



# SPLAY TREE

- Secara otomatis memindahkan elemen yang sering diakses lebih dekat ke root untuk akses cepat.



TERIMA KASIH