# Tree I

## 樹

Mozix Chien



### **Outline**

- Tree
- Binary Tree
- Binary Tree Traversal
- Binary Search Tree
- Implementation

# root body div ul img leaf leaf leaf

### 介紹

- 樹是一種 階層式(Hierarchical) 的 資料結構
- 樹的組成包含 枝(邊) 與 節點
- 樹中不可包含 環(Ring)
- 每個 子節點只能有一個父節點
- 依照有無根節點可分為 有根樹 與 無根樹
- 依照子節點個數可分為 二元樹 或 K元樹

### 名詞介紹

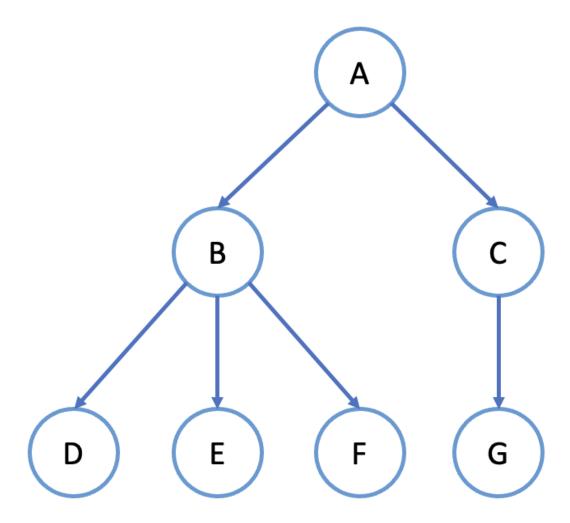
- 節點 (node): 樹上的每個分支點
- 枝(邊) (branch): 連接節點與節點間的邊
- 根節點 (root): 一棵樹可想做是由一個點(根)開始分支,一棵樹上的每一個點都可以 作為根。
- 葉節點 (leaf):無法繼續分支的節點、沒有子節點的節點
- 父節點 (parent): 相臨的兩個點,較靠近根的為父節點
- 子節點 (child):相臨的兩個點,較遠離根的為子節點
- 祖先 (ancestor): 父節點的父節點...,為點的祖先
- 子孫 (descendant):子節點的子節點...,為點的子孫

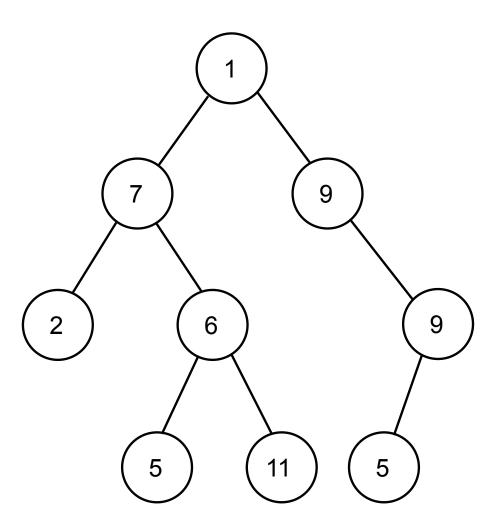
#### 名詞介紹

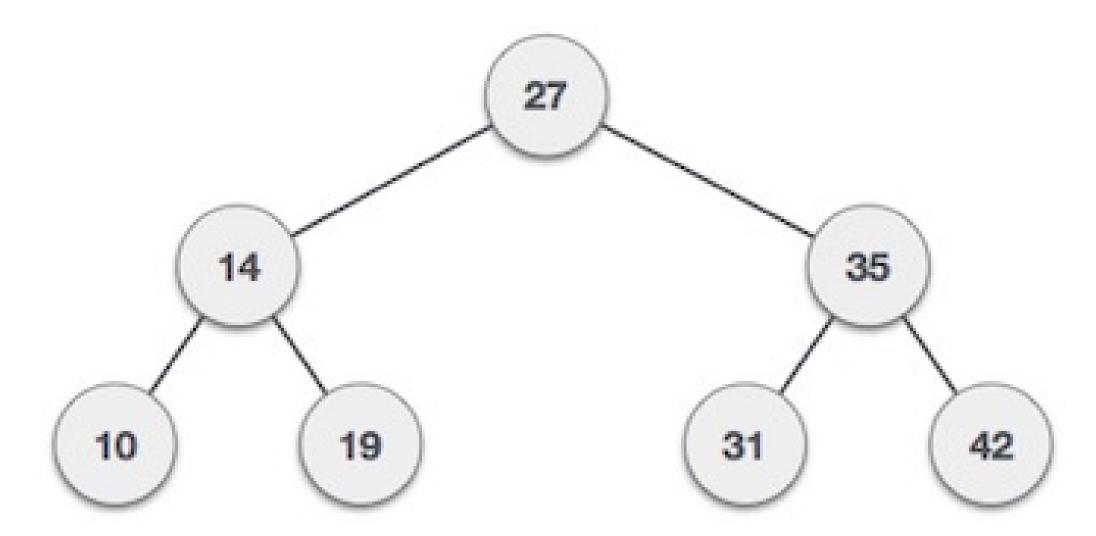
- 分支度 (degree): 該節點子節點的數量
- 權重 (weight): 若邊有權重,則樹權重為所有邊權重的總和
- 森林 (forest):一些樹的集合,一個節點也可以為一個森林
- 深度 (depth): 該節點到根的距離
- 樹高 (high): 樹最深的深度為樹高
- 樹直徑 (diameter): 一棵無根樹中任兩節點中最遠的距離
- 樹半徑 (radius): 一棵無根樹中,選定一個根節點,使得離該節點最遠的葉節點最小

### 特性

- 1. 樹沒有環。
- 2. 樹上所有點之間都相連通。
- 3. 任意兩點之間只有唯一一條路徑。
- 4. 在樹上任意添加一條邊,就會產生環。
- 5. 在樹上任意刪除一條邊,一顆樹就裂成兩棵樹。
- 6. 邊數等於點數減一。







### 定義

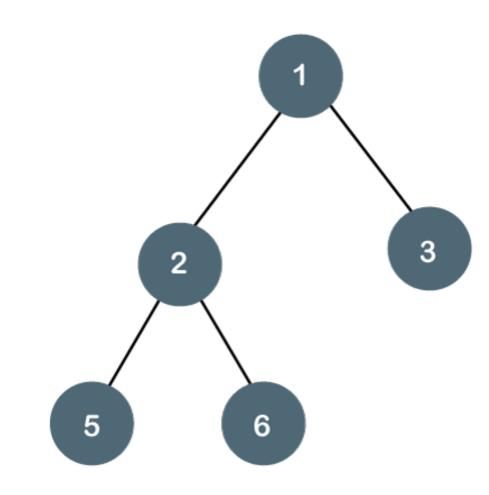
- 樹的特化,當樹的每個節點最大分支度為2時,稱之為二元樹(Binary Tree)
- 每個節點可以有 0、1、2 個子節點

#### 二元樹的種類

- 完滿二元樹 (full binary tree)
- 完備二元樹 (complete binary tree)
- 完美二元樹 (perfect binary tree)

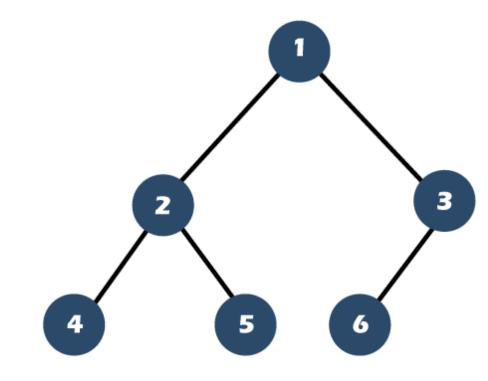
### 完滿二元樹 (full binary tree)

• 除了葉節點以外,每個節點都有兩個子節點。



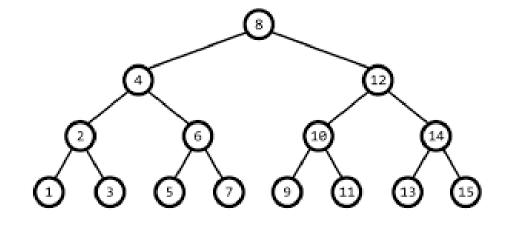
### 完備二元樹 (complete binary tree)

各層節點全滿,除了最後一層,最後一層節點全部靠左。



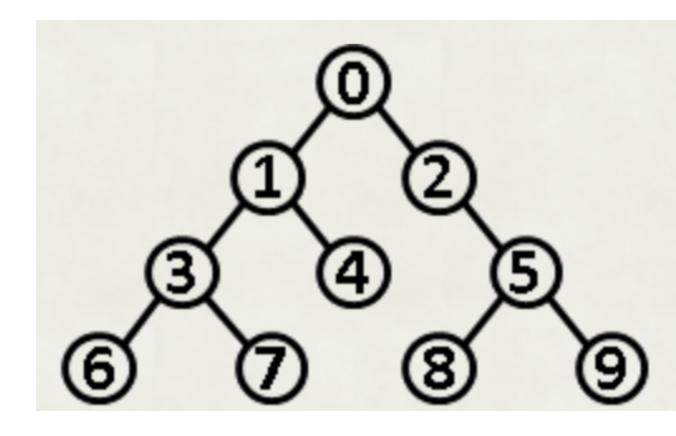
### 完美二元樹 (perfect binary tree)

 各層節點全滿。既是 full binary tree 也是 complete binary tree。



### 遍歷二元樹

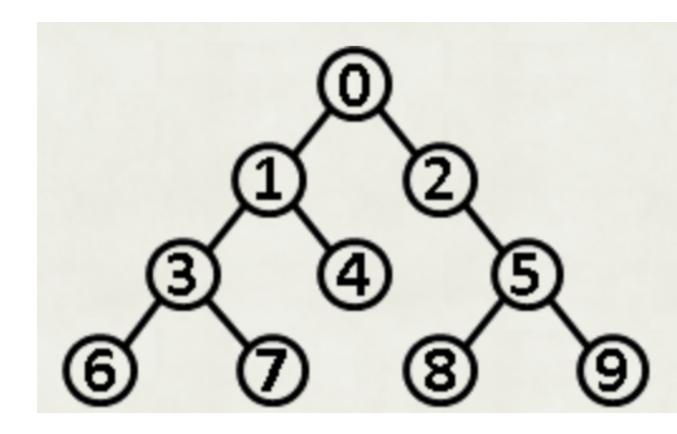
- 層序走訪 (Levelorder)
- 前序走訪 (Preorder)
- 中序走訪 (Inorder)
- 後序走訪 (Postorder)



### 層序走訪 (Levelorder)

• 從上到下,由左而右走訪 (Breadth-first Search)

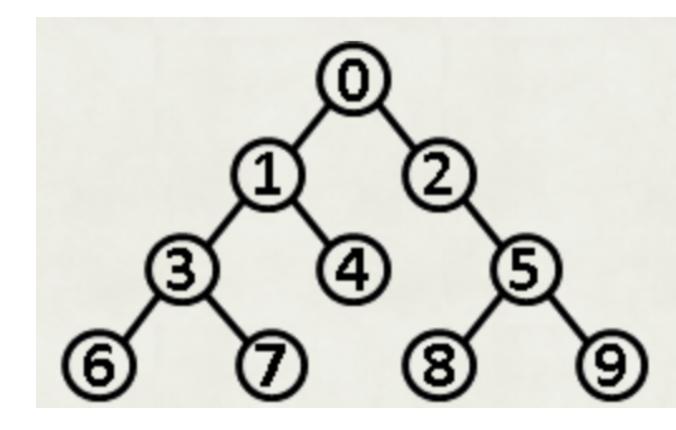
0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9



### 前序走訪 (Preorder)

根、左子樹、右子樹 (Depth-first Search)

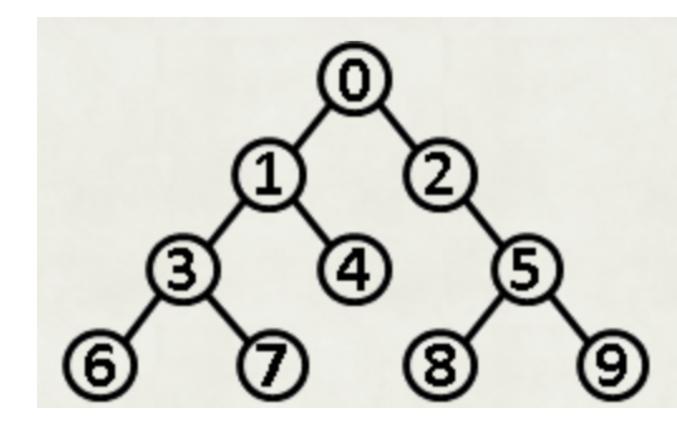
0, 1, 3, 6, 7, 4, 2, 5, 8, 9



### 中序走訪 (Inorder)

左子樹、根、右子樹 (Depth-first Search)

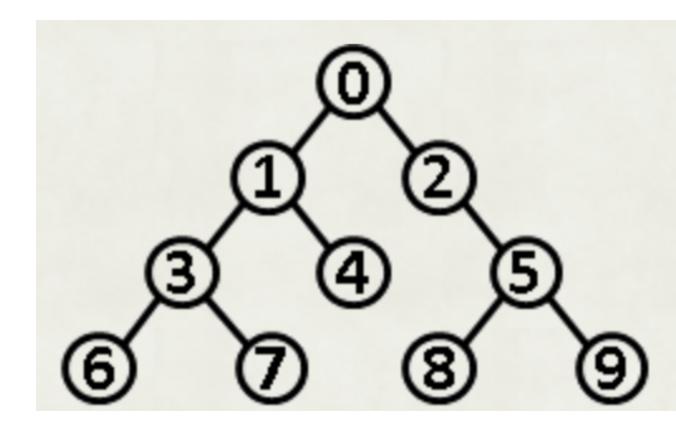
6, 3, 7, 1, 4, 0, 2, 8, 5, 9



### 後序走訪 (Postorder)

左子樹、右子樹、根 (Depth-first Search)

6, 7, 3, 4, 1, 8, 9, 5, 2, 0

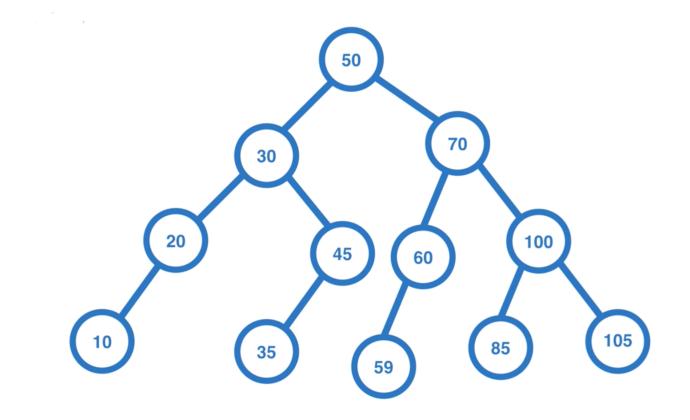


### 二元搜尋樹的機制

- 1. 可隨時增加數值
- 2. 可隨時刪除數值
- 3. 檢查數值是否存在

### 二元搜尋樹原理

- 左子樹小於父節點
- 右子樹大於父節點



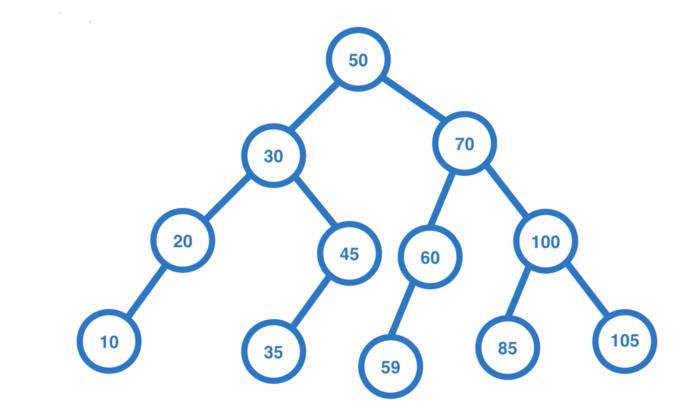
### 二元搜尋樹查詢

例:找查 45 是否存在

45 < 50 (找左子樹)

45 > 30 (找右子樹)

45 == 45 (找到了!)



### 二元搜尋樹查詢

例:找查 40 是否存在

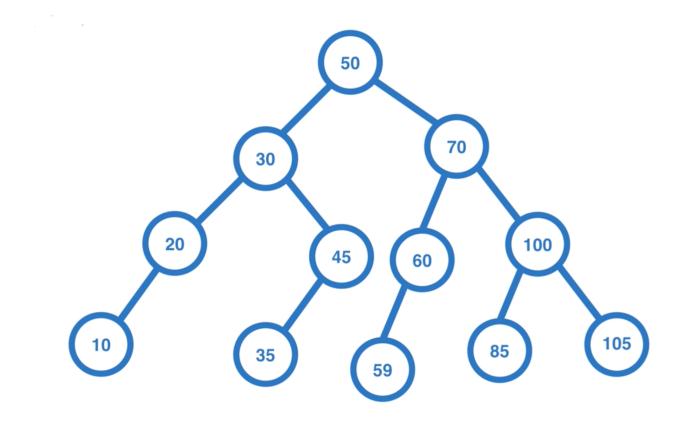
40 < 50 (找左子樹)

40 > 30 (找右子樹)

40 < 45 (找左子樹)

40 > 35 (找右子樹)

右子樹為空 (不存在)



### 二元搜尋樹新增

例:新增40

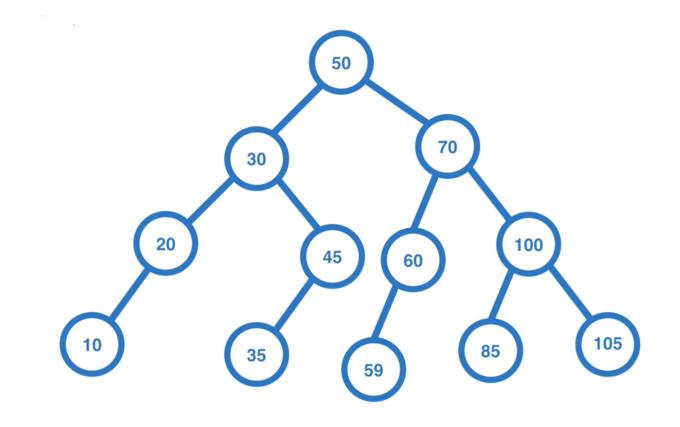
40 < 50 (找左子樹)

40 > 30 (找右子樹)

40 < 45 (找左子樹)

40 > 35 (找右子樹)

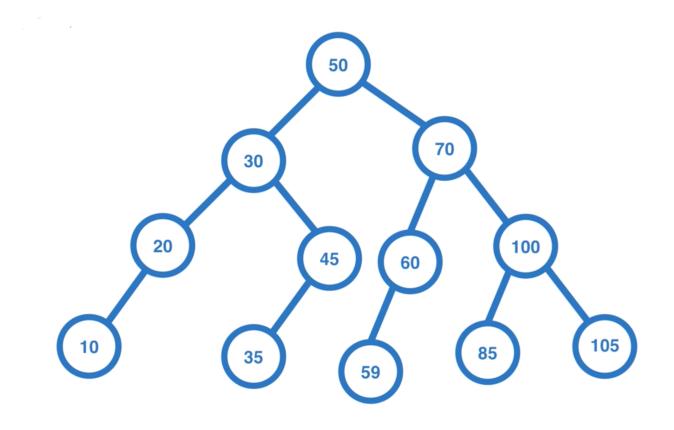
右子樹為空 (插入 40)



### 二元搜尋樹刪除

例:刪除30

左子樹的最右節點 45 刪除 30 替換成 45 35 成為 30 的右節點



### 二元搜尋樹比較

	新增	刪除	搜尋
陣列	O(1)	O(N)	O(N)
二元搜尋樹	O(log N)	O(log N)	O(log N)

### 樹的實作

- 1. 使用指標
- 2. 使用陣列

### 樹的實作

• 使用指標

```
struct Node{
   Node* left;
   Node* right;
   int data;
};
```

### 樹的實作

• 使用陣列

```
int data[N];
int left[N];
int right[N];
```

### 樹的走訪

- 使用遞迴走訪 (Depth-first Search)
- 循序走訪 (Breadth-first Search)

## **Exercise**

### **Exercise**

#### easy

- Tree Postorder
- 四則運算計算機
- 加分二叉树
- 打印樹
- Binary Search Tree (BST)

### **Exercise**

#### medium

- apcs 樹狀圖分析 (Tree Analyses)
- Tree Recovery
- 樹葉節點到根節點之路徑

#### hard

- 是否為樹
- 找關鍵人物

# **Any Question?**