C++資料結構與程式設計

樹狀結構(Tree)

NTU CSIE

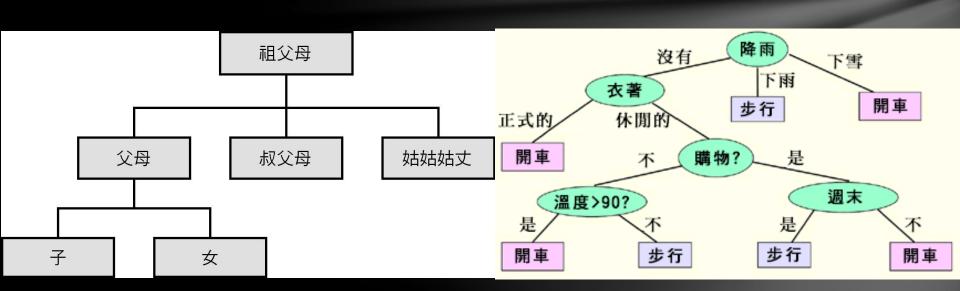
大綱

樹 (Tree)

- 二元樹 (Binary Tree)
- 二元搜尋樹 (Binary Search Tree)

樹

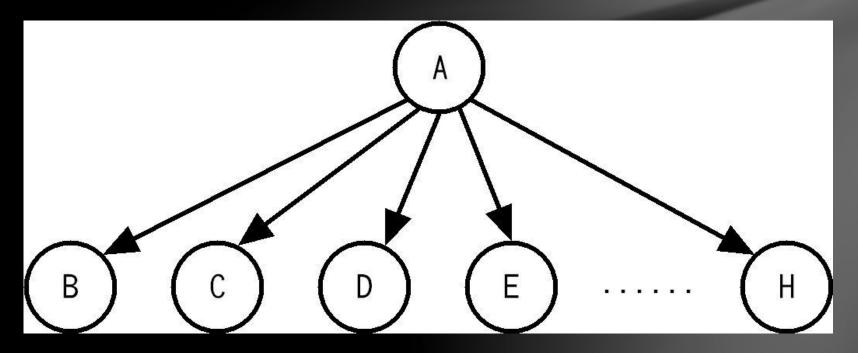
- 「樹」 (Tree)
- · 是一種模擬現實生活中樹幹和樹枝的資料結構,屬於一種階層架構的非線性資料結構,例如:家族族譜,決策模型



樹的基本術語

樹的樹根稱為「根節點」(Root),在根節點之下是樹的樹枝,擁有0到n個「子節點」(Children),即樹的「分支」(Branch)

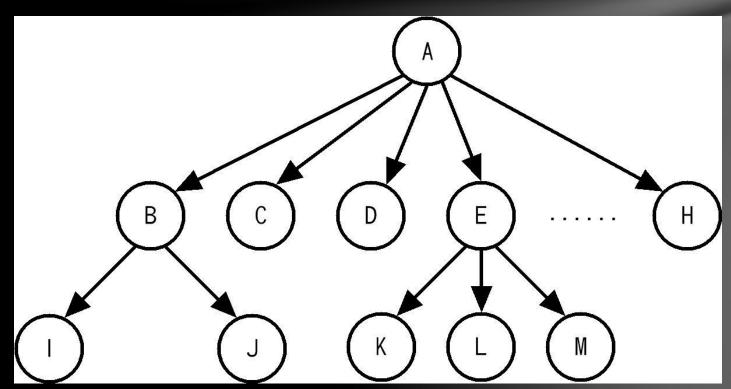
- 節點A是樹的根節點
- B、C、D....H是節點A的子節點



樹的基本術語

在樹枝下還可以擁有下一層樹枝,I和J是B的子節點,K、L和M 是E的子節點,節點B是I和J的「父節點」(Parent),節點E是K、L和M的父節點

節點I和J擁有共同父節點,稱為「兄弟節點」(Siblings), K、L和M是兄弟節點,B、C...和H節點也是兄弟節點



樹的相關術語

n元樹:樹的一個節點最多擁有n個子節點。

二元樹(Binary Trees):樹的節點最多只有兩個子節點。

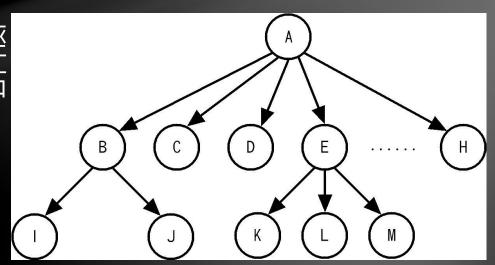
根節點(Root):沒有父節點的節點是根節點。

• 例如: 節點A。

葉節點(Leaf):節點沒有子節點的節點稱為葉節點。

• 例如: 節點I、J、C、D、K、L、M、F、G和H。

祖先節點(Ancenstors): 指某節點到根節點之間所經 過的所有節點,都是此節點 的祖先節點。



樹的相關術語

非終端節點(Non-terminal Nodes):除了葉節點之外的其它節點稱為非終端節點。

例如:節點A、B和E是非終端節點。

分支度 (Dregree):指每個節點擁有的子節點數

• 例如:節點B的分支度是2,節點E的分支度是3。

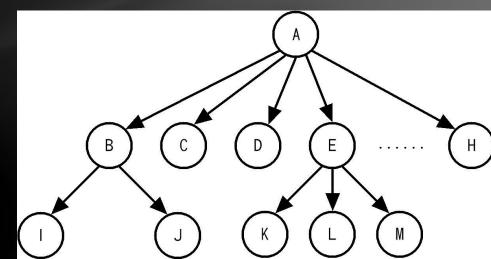
<mark>階層(Level):如果樹根是1,其子節點是2,依序可以計算出樹的階層數。</mark>

•例如:上述圖例的節點A階層是1,B、C到H是階層2,I、J到M 是階層3。

樹高(Height): 樹高又稱為樹深(Depth)

,指樹的最大階層數。

• 例如:圖例的樹高是3。



大綱

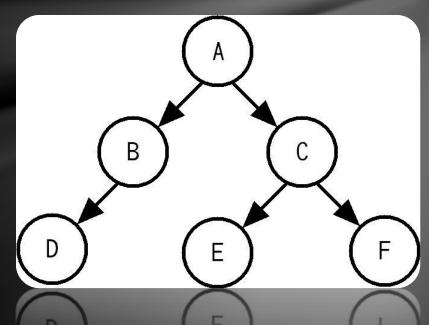
樹 (Tree)

二元樹 (Binary Tree)

二元搜尋樹 (Binary Search Tree)

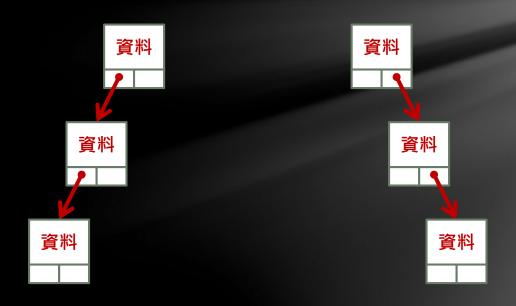
二元樹

- 樹依不同分支度可以區分成很多種,在資料結構中 最廣泛使用的樹狀結構是「二元樹」(Binary Trees)
- 二元樹是指樹中的每一個「節點」(Node)最多只能擁有2個子節點,即分支度小於或等於2
- 二元樹的定義如下所示:
- 二元樹的節點個數是
 - 一個有限集合
 - 沒有節點的空集合
- 二元樹的節點可以分成 兩個沒有交集的子樹,稱為
 - 「左子樹」 (Left Sub-tree)
 - 「右子樹」 (Right Sub-tree)



二元樹: 歪斜樹

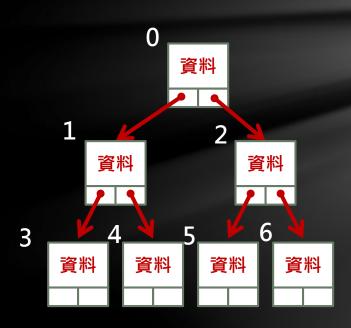
➤ 左邊這棵樹沒有右子樹,右邊這棵樹沒有左子樹 ,雖然擁有相同節點,但是這是兩棵不同的二元 樹,因為所有節點都是向左子樹或右子樹歪斜, 稱為「歪斜樹」(Skewed Tree)



二元樹:完滿二元樹

> 若二元樹的樹高是h且二元樹的節點數是2h-1,滿 足此條件的樹稱為

「完滿二元樹」(Full Binary Tree)

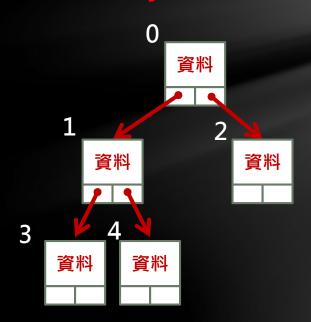


二元樹:完滿二元樹

- ▶因為二元樹的每一個節點有2個子節點,二元樹樹高是3,也就是有3個階層(Level),各階層的節點數,如下所示:
 - ▶ 第1階:1 = 2⁽¹⁻¹⁾ = 2⁰ = 1
 - ▶ 第2階: 第1階節點數的2倍, $1*2 = 2^{(2-1)} = 2$
 - ▶ 第3階: 第2階節點數的2倍, 2*2 = 2⁽³⁻¹⁾ = 4
- ▶ 以此類推,得到每一階層的最大節點數是:2(1-1)
 - , 是階層數, 整棵二元樹的節點數一共是:
 - $2^{0}+2^{1}+2^{2}=7$ 個,即 $2^{3}-1$,可以得到:
 - ▶ 2⁰+2¹+2²+....+2 (h-1) = 2h-1 , h是樹高

二元樹:完整二元樹

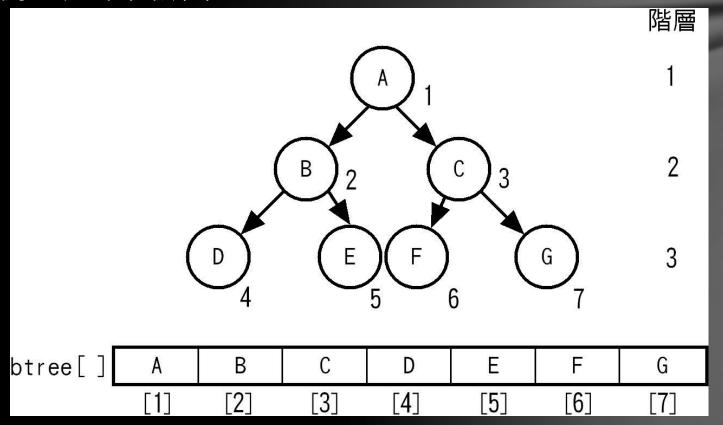
》若二元樹的節點總數不足2h-1,其中h是樹高,除最後一層外全填滿,最後一層節點全靠左,而且其節點編號是對應相同高度完滿二元樹的節點編號,因為編號完整,中間沒有空號,因此稱為完整二元樹(Complete Binary Tree)



二元樹陣列表示法

一棵樹高h擁有2h-1個節點的二元樹,這是二元樹在樹高h所能擁有的最大節點數

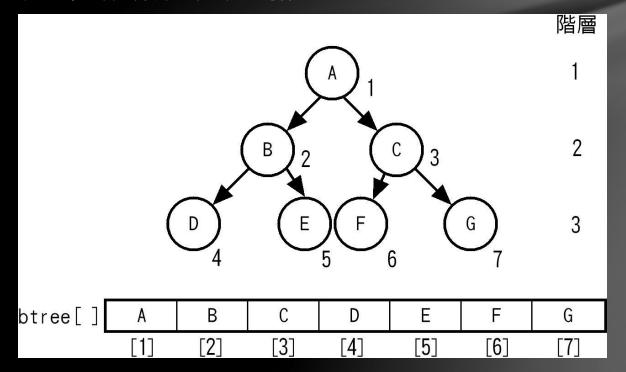
換句話說,只需配置2h-1個元素,我們就可以儲存樹高h的 二元樹,如下圖所示



二元樹陣列表示法

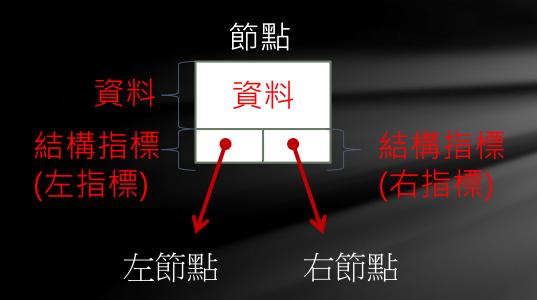
二元樹的節點編號擁有循序性,根節點1的子節點是節點2和節點3,節點2是4和5,依此類推可以得到節點編號的規則,如下所示:

- 左子樹是父節點編號乘以2
- 右子樹是父節點編號乘以2加1



二元樹鍵結表示法

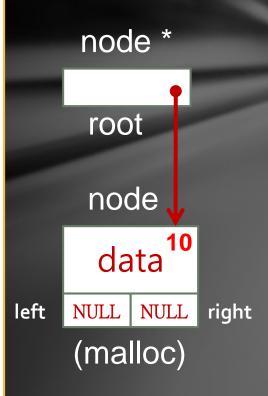
二元樹節點鏈結表示法



二元樹節點 = 資料+ 結構指標(左) + 結構指標(右)

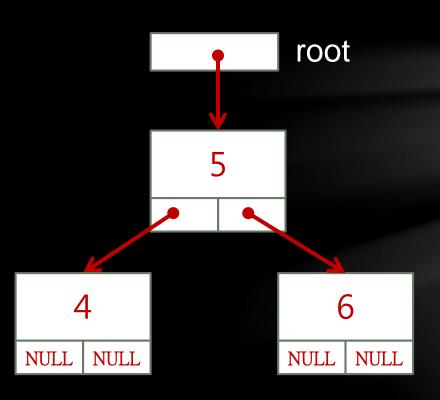
二元樹鍵結表示法

```
struct binary_tree_node
      資料型態變數名稱;
      int data;
      struct binary_tree_node *left;
      struct binary_tree_node *right;
typedef struct binary_tree_node node;
node *root;
root = (node *)malloc(sizeof(node));
root ->data= 10;
root ->left= NULL;
root ->right= NULL;
```

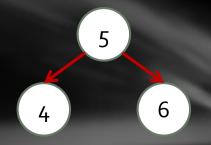


ノス練習 (Binarry_Tree.c)

試著建立一個二元樹如下圖所示



node *root;



// Level 1

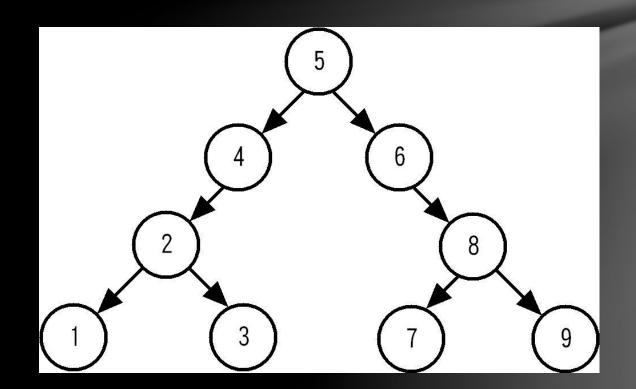
```
root = (node *)malloc(sizeof(node));
root->data = 5;
root->left = NULL;
root->right = NULL;
```

// Level 2

```
root->left = (node *)malloc(sizeof(node));
root->left->data = 4;
root->left->right = NULL;
root->left->left = NULL;
root->right = (node *)malloc(sizeof(node));
root->right->data = 6;
root->right->left = NULL;
root->right->right = NULL;
```

二元樹的走訪

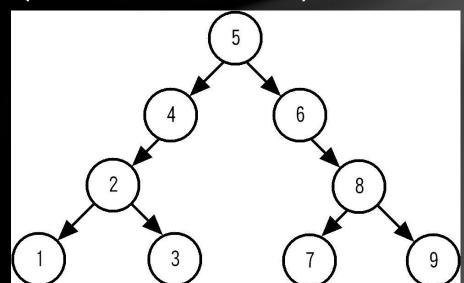
陣列和單向鏈結串列都只能從頭至尾或從尾至頭執行單向「走訪」(Traverse),不過二元樹的每一個節點都擁有指向左和右2個子節點的指標,所以走訪可以有兩條路徑。



二元樹的走訪種類

二元樹的走訪過程是持續決定向左或向右走,直到 沒路可走。二元樹的走訪是一種<mark>遞迴走訪</mark>,依照遞 迴函數中呼叫的排列順序不同,可以分成三種走訪 方式,如下所示:

- •中序走訪方式 (Inorder Traversal)。
- 前序走訪方式 (Preorder Traversal) 。
- 後序走訪方式 (Postorder Traversal)。



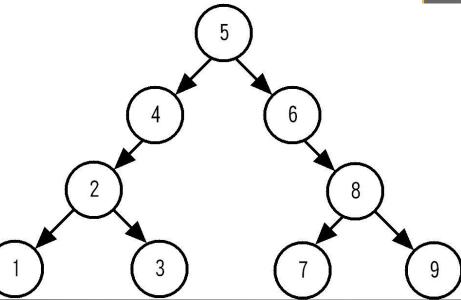
二元樹的走訪種類

中序走訪 (Inorder Traversal)

```
void print_inorder(node *ptr)
{
    if(ptr != NULL)
    {
       print_inorder(ptr->left);
       printf("[%2d]\n", ptr->data);
       print_inorder(ptr->right);
    }
}
```

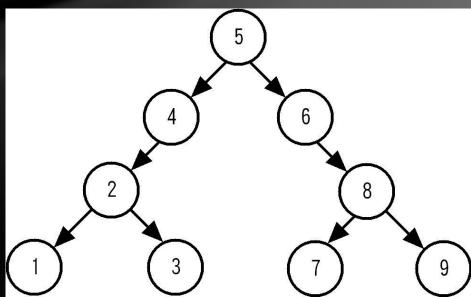
以從小到大方式列印 中序: 1,2,3,4,5,6,7,8,9

- 先印左子節點
- 再印自己(中)
- 右子節點最後



一元樹的走訪種類

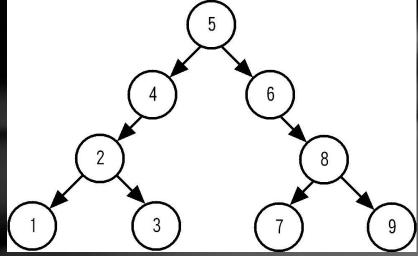
- 前序走訪 (Preorder Traversal)
 - 每節點皆會比它的左子節點及右子節點先印
 - 左子節點又比右子節點先印(自已->左->右)
 - 5,4,2,1,3,6,8,7,9
- 後序走訪 (Postorder Traversal)
 - 印自己前先印左節點
 - 再印右節點 自己最後
 - (左->右->自己)
 - 1,3,2,4,7,9,8,6,5



小練習 (Binarry_Tree.c)

前序走訪 (Preorder Traversal)

```
void print_preorder(node *ptr)
{
    if(ptr!= NULL)
    {
        // 前序: 5,4,2,1,3,6,8,7,9
    }
}
```



後序走訪(Postorder Traversal)

```
void print_postorder(node *ptr)
{
    if(ptr!= NULL)
    {
        // 後序: 1,3,2,4,7,9,8,6,5
    }
}
```

一元樹的搜尋(Tree_LinearSearch.c)

利用二元樹走訪實作二元樹的搜尋

return NULL;

```
node *search_node(node *ptr, int value)
 node *temp;
 if(ptr != NULL)
   if(ptr->data == value)
     return ptr;
   else
     temp = search_node(ptr->left, value);
     if(temp != NULL)
       return temp;
     temp = search_node(ptr->right, value);
     if(temp != NULL)
       return temp;
```

大綱

樹 (Tree)

二元樹 (Binary Tree)

二元搜尋樹 (Binary Search Tree)

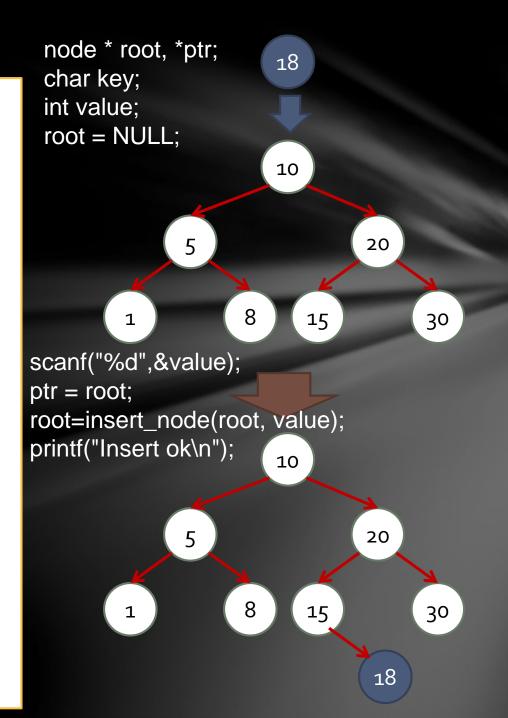
二元搜尋樹

「二元搜尋樹」(Binary Search Trees)是一種二元樹,其節點資料的排列擁有一些特性,如下所示:

- 二元樹的每一個節點值都不相同,在整棵二元樹中的每一個節點都擁有不同值
- 每一個節點的資料
 - 大於左子節點的資料
 - 且小於右子節點的資料
- 節點的左、右子樹也是一棵二元搜尋樹

二元搜尋樹: 插入

```
node *insert_node(node *root, int value)
 node *new_node;
 node *current;
 node *parent;
 new_node = (node *)malloc(sizeof(node));
 new node->data = value;
 new_node->left = NULL;
 new_node->right = NULL;
 if(root == NULL)
   return new_node;
 else
   current = root;
   while(current != NULL)
     parent = current;
     if(current->data > value)
       current = current->left;
     else
       current = current->right;
   if(parent->data > value)
     parent->left = new node;
   else
     parent->right = new_node;
 return root;
```



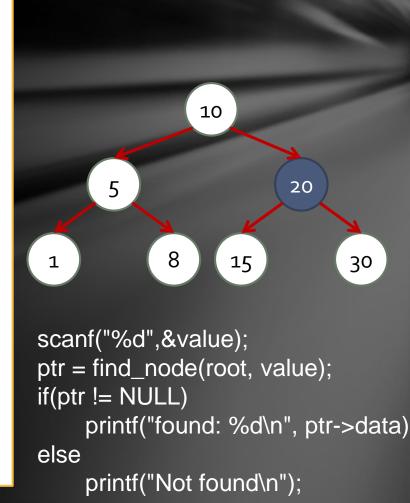
川城東河 (BinarySearchTree.c)

- 請實作上述之二元搜尋樹的插入演算法
- 並製做一選單讓使用者輸入'i' 新增節點
- 可輸入數字並依據數值大小順序插入節點 (假設輸入之數字不會重覆)
- 並試著建構出如上頁圖中的二元樹
 - Hint:輸入的次序很重要,為什麼?
- 輸入'1'可選擇列印順序印出所有節點內容 各以前/中/後序列印出來

二元搜尋樹: 搜尋

比較:一般二元樹的搜尋(search_node())

```
node *find_node(node *ptr, int value)
  while(ptr != NULL)
    if(ptr->data == value)
      return ptr;
    else
      if(ptr->data > value)
        ptr = ptr->left;
      else
        ptr = ptr->right;
  return NULL;
```

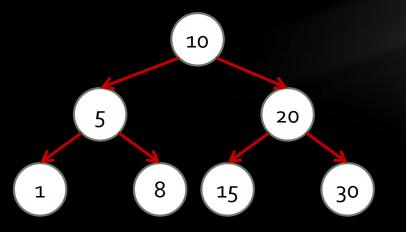


必須先取得欲刪節點之父節點

判斷此節點為父節點之左節點或右節點

考量三種情況:

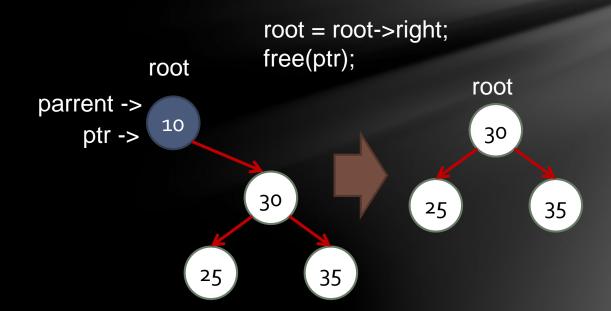
- •情況1:節點沒有左子樹
- •情況2: 節點沒有右子樹
- •情況3:節點有左右子樹
- •(程式碼詳見範例程式)



```
scanf("%d",&value);
ptr = find_node(root, value);
if(ptr != NULL)
    root= delete_node(root, value);
    printf("Delete ok\n");
}
else
    printf("Can not delete\n");
```

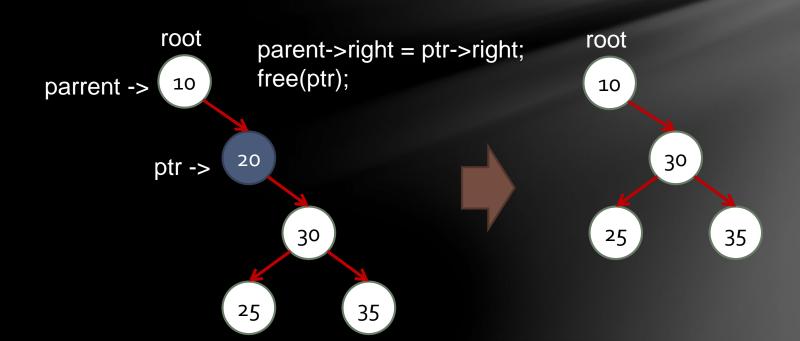
情況1: 節點沒有左子樹

- 如果要刪的是根節點
- 要刪除的節點在父節點右方
- 要刪除的節點在父節點左方

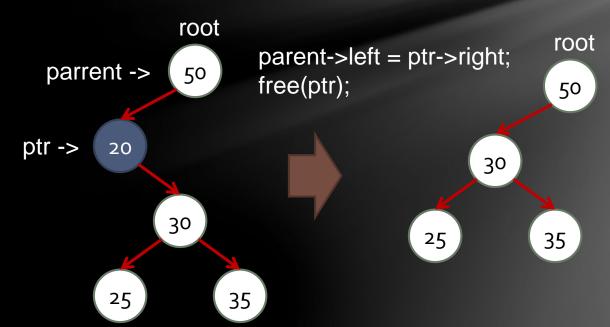


情況1: 節點沒有左子樹

- 如果要刪的是根節點
- 要刪除的節點在父節點右方
- 要刪除的節點在父節點左方

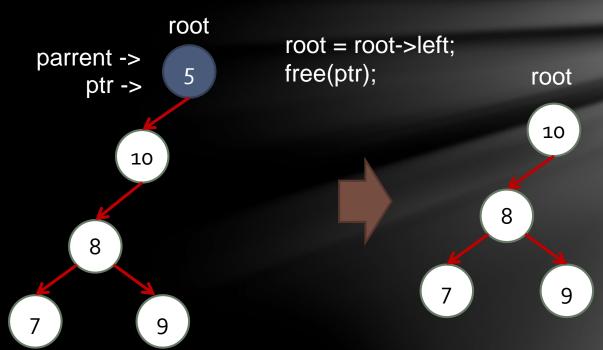


- 情況1: 節點沒有左子樹
- 如果要刪的是根節點
- •其他
 - 要刪除的節點在父節點右方
 - 要刪除的節點在父節點左方



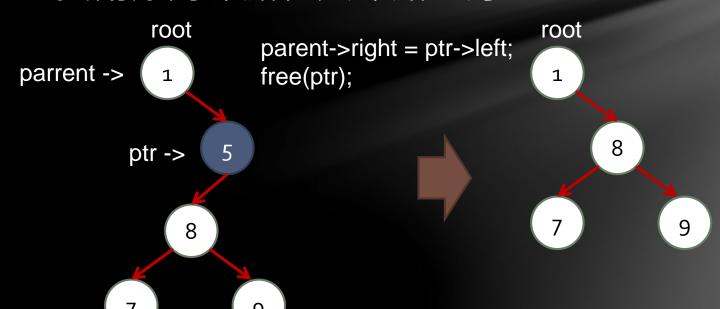
情況2: 節點沒有右子樹

- 如果要刪的是根節點
- •其他



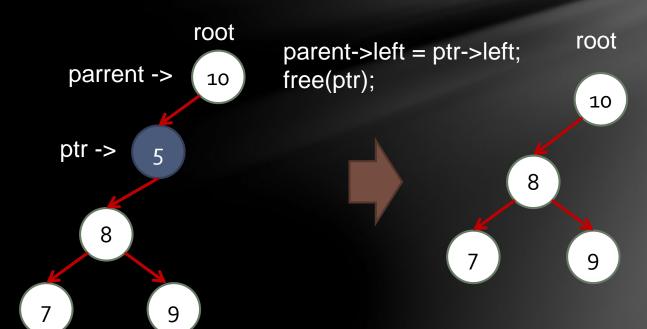
情況2: 節點沒有右子樹

- 如果要刪的是根節點
- •其他
 - 要刪除的節點在父節點右方
 - 要刪除的節點在父節點左方



情況2: 節點沒有右子樹

- 如果要刪的是根節點
- •其他
 - 要刪除的節點在父節點右方
 - 要刪除的節點在父節點左方



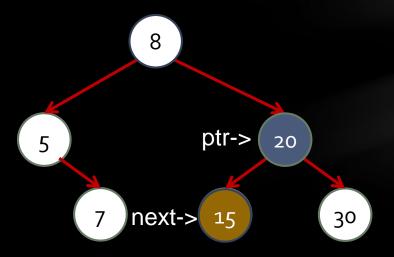
情況3: 節點有左右子樹

- 往左子節點之右子樹
- 找最大值當取代點

```
parent = ptr;
next = ptr->left;//找取代點next,從左邊開始找
if(next->right != NULL) {
   while(next->right != NULL)
    { // 往左子節點之右子樹找最大值當取代點
        parent = next; //parent為next父節點
        next = next->right;
    } // 繞過next節點
    parent->right = next->left;
else {
    ptr->left = NULL;
ptr->data = next->data; // 取代!!
free(next);
              root
               8
                      20
                 15
                           30
```

情況3: 節點有左右子樹

- 往左子節點之右子樹
- 找最大值當取代點



```
parent = ptr;
next = ptr->left;//找取代點next,從左邊開始找
if(next->right != NULL) {
    while(next->right != NULL)
    { // 往左子節點之右子樹找最大值當取代點
        parent = next; //parent為next父節點
        next = next->right;
    } // 繞過next節點
    parent->right = next->left;
else {
    ptr->left = NULL;
ptr->data = next->data; // 取代!!
free(next);
              root
                      15
                           30
```


完成實做以上介紹之二元搜尋樹

功能:

- 輸入'i' 新增節點,可輸入數字, 依據數值大小順序插入節點 (假設輸入之數字不會重覆)
- 輸入'd'接著輸入數字,可將一筆資料節點中之數字相同者刪除(假設輸入之數字不會重覆)
- 輸入'f'接著輸入一個數字,可將一筆資料節點中之數字相同者印出資料
- 輸入'1'依據數字順序印出所有節點內容
- 輸入'q'讀取離開程式

回家作業(Addressbook_Tree.c)

使用二元搜尋樹製作一個電話簿

功能:

- 輸入'i' 新增節點,可輸入姓名,電話,依據姓名字母順序插入 節點(假設輸入之姓名不會重覆)
- 輸入'd'接著輸入姓名,可將一筆資料節點中之姓名相同者刪除(假設輸入之姓名不會重覆)
- 輸入'f'接著輸入一個姓名,可將一筆資料節點中之姓名相同者印出資料
- 輸入'1'依據姓名字母順序印出所有節點內容
- 輸入'q'讀取離開程式