

計算機程式設計

C語言 tree

郭忠義

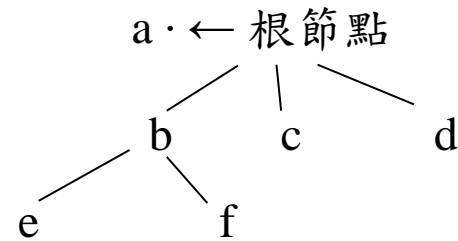
jykuo@ntut.edu.tw

臺北科技大學資訊工程系

二元樹

□ 樹是一種資料結構

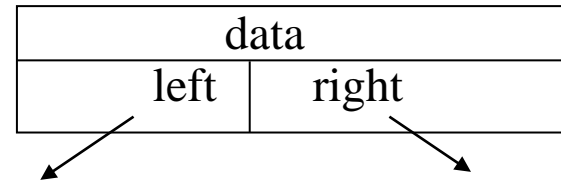
- 每一顆樹有一個根節點(root node) ,
- 根節點下有零到n個子節點。
- 子節點也可以擁有自己的子節點。
- e和f是b的子節點，a是b的父節點。
- 一個節點最多有n個子節點，則稱n元樹。
- 某樹一個節點最多有二個子節點，則稱二元樹。
- 某節點沒有子節點，稱葉節點。
- 沒有父節點的節點，稱根節點。
- a是根節點，e，f，c...d是葉節點。



二元樹的節點結構

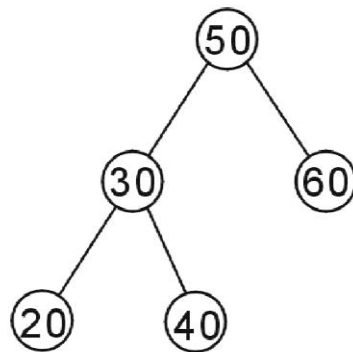
- data欄位存放二元樹節點的基本資料，right和left指向右子樹和左子樹的指標。

```
typedef struct node_s {  
    int data;  
    struct node_s * right, * left;  
} tree_t;  
typedef tree_t * btree;
```

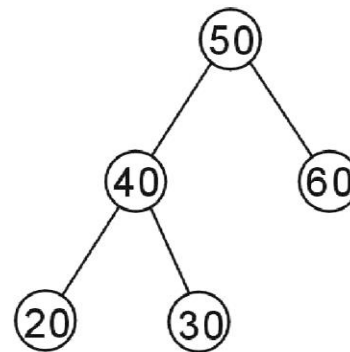


二元搜尋樹

- 二元搜尋樹可以是空集點，假使不是空集合，樹中每一節點（node）均含有一鍵值（key value），且具有下列特性：
 - 在左子樹的所有鍵值均小於樹根/父節點的鍵值。
 - 在右子樹的所有鍵值均大於樹根/父節點的鍵值。
 - 左子樹和右子樹亦是二元搜尋樹。
 - 每個鍵值都不一樣。



(a)

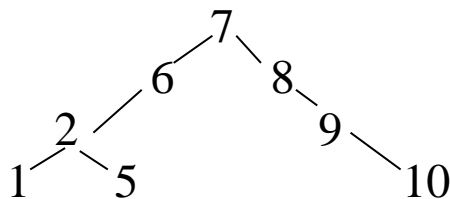


(b)

二元搜尋樹的建立

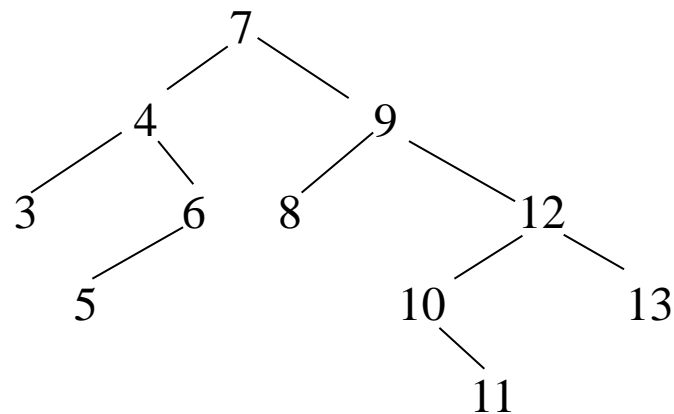
□ 二元搜尋樹建立

- 將第一個欲建的元素放在根節點
- 比較元素值與節點值，若元素值大於節點值，則將此元素值送往右子節點，若右邊子節點不是NULL則重複比較，否則建立一個新節點存放這筆資料，然後將新節點的右邊子節點和左邊子節點設成NULL。
- 若元素值小於節點值，將此元素值送往左子節點，若此左子節點不是NULL，則重複比較。否則建立一個新節點存放這筆資料，然後將新節點的右子節點，和左子節點設成NULL。
- 範例：依資料順序7，6，2，8，9，10，1，5建立樹結構。



二元樹的列印

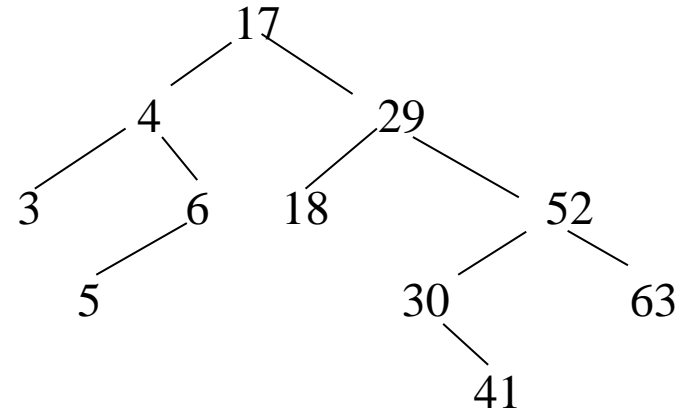
- ❑ 線性串列只有從頭到尾或從尾到頭的列印(左子樹->右子樹)
- ❑ 二元樹有三種不同列印方式：
 - (父節點)中序(inorder)列印方式。
 - 以從小到大的方式列印
 - 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13
 - 前序 (preorder) 列印方式。
 - 後序 (postorder) 列印方式。



```
void inorder(btree root) {  
    if (root!=NULL) {  
        inorder(root->left);  
        printf("\2: %d\n", root->data);  
        inorder(root->right);  
    }  
}
```

二元樹的列印

```
btree create_btree(btree root, int val) {  
    btree newnode, current, back;  
    newnode = (btree) malloc(sizeof(tree_t));  
    newnode->data = val;  
    newnode->left = newnode->right = NULL;  
    if ( root == NULL ) { /* insert root node */  
        root = newnode;    return root;  
    }  
    else { /* insert other node */  
        current = root;  
        while ( current != NULL ) {  
            back = current;  
            if ( current->data > val ) current = current->left;  
            else current = current->right;  
        }  
        if ( back->data > val ) back->left = newnode;  
        else back->right = newnode;  
    }  
    return root;  
}
```



二元樹的列印

```
int main() {
    int arr[] = { 7, 4, 1, 5, 12, 8, 13, 11 };
    btree ptr;
    int val, i;
    ptr = NULL;          /* initial the root pointer */
    printf("\1: Create binary tree for following value.\n");
    for ( i = 0; i < 8; i++ ) {
        ptr = create_btree(ptr,arr[i]);
        printf("\2: %d\n",arr[i]);
    }
    printf("\1: Using inorder to print the binary tree.\n");
    inorder(ptr);
}
```

```
⊙: Create binary tree for following value.
⊙: 7
⊙: 4
⊙: 1
⊙: 5
⊙: 12
⊙: 8
⊙: 13
⊙: 11
⊙: Using inorder to print the binary tree.
⊙: 1
⊙: 4
⊙: 5
⊙: 7
⊙: 8
⊙: 11
⊙: 12
⊙: 13
Press any key to continue
```


二元樹的列印

□ 前序列印

- 每個節點皆會比它左子節點及右子節點先列印，左子節點又比右子節點有更高優先順序。
- 若以前序列印方式，得到結果：7，4，3，6，5，9，8，12，10，11，13

□ 後序(postorder)列印

- 在列印某節點前，先列印左節點，然後右節點，等到兩個子節點列印完後，才列印此節點。
- 列印此資料結構，得到結果：3，5，6，4，8，11，10，13，12，9，7

```
void postorder(btree root) {  
    if (root!=NULL) {  
        postorder(root->left);  
        postorder(root->right);  
        printf("\2: %d\n",root->data);  
    }  
}
```

二元樹的列印

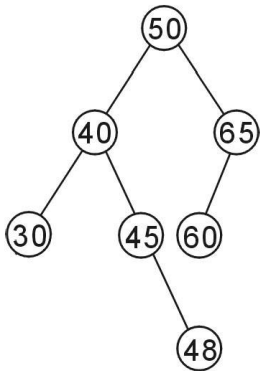
```
void preorder(btree root) {
    if ( root != NULL ) {
        printf("\2: %d\n",root->data);
        preorder(root->left);
        preorder(root->right);
    }
}

int main() {
    int  arr[] = { 7, 4, 1, 5, 12, 8, 13, 11 };
    btree ptr;
    int  val, i;
    ptr = NULL;          /* initial the root pointer */
    printf("\1: Create binary tree for following value.\n");
    for ( i = 0; i < 8; i++ ) {
        ptr = create_btree(ptr,arr[i]);
        printf("\2: %d\n",arr[i]);
    }
    printf("\1: Using preorder to print the binary tree.\n");
    preorder(ptr);
}
```

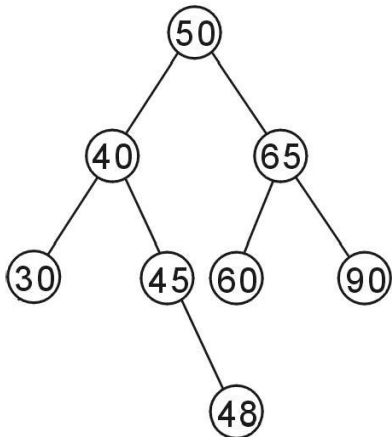
```
⊙: Create binary tree for following value.
⊙: 7
⊙: 4
⊙: 1
⊙: 5
⊙: 12
⊙: 8
⊙: 13
⊙: 11
⊙: Using preorder to print the binary tree.
⊙: 7
⊙: 4
⊙: 1
⊙: 5
⊙: 12
⊙: 8
⊙: 11
⊙: 13
Press any key to continue
```

二元搜尋樹加入與刪除

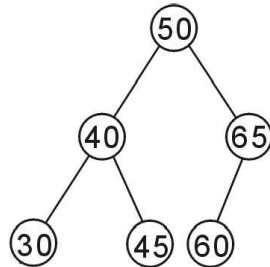
1. 今欲加入48



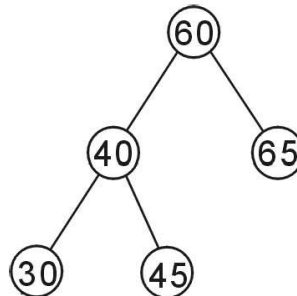
2. 繼續加入90則



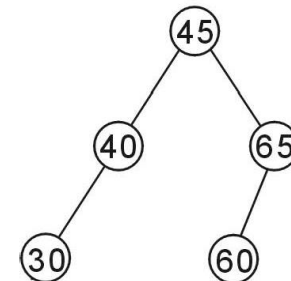
3. 刪除某一節點時，若刪除的是樹葉節點，則直接刪除之，假若刪除不是樹葉節點，則在左子樹找一最大的節點或在右子樹找一最小的節點，取代將被刪除的節點



4. 刪除50，則可用下列二種方法之一：



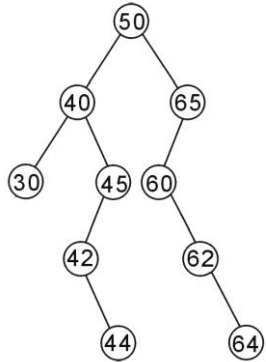
(以右子樹最小的節點取代)



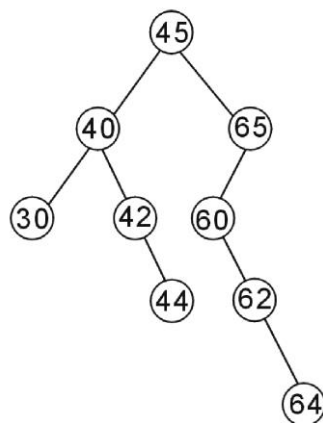
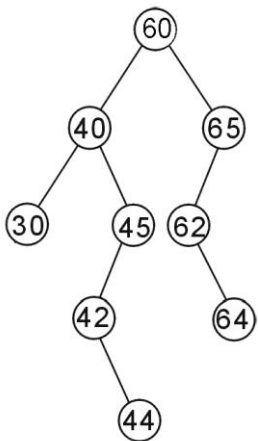
(以左子樹最大的節點取代)

二元搜尋樹加入與刪除

5. 若取代的節點有右子樹或左子樹時，則必須加以調整其子節點

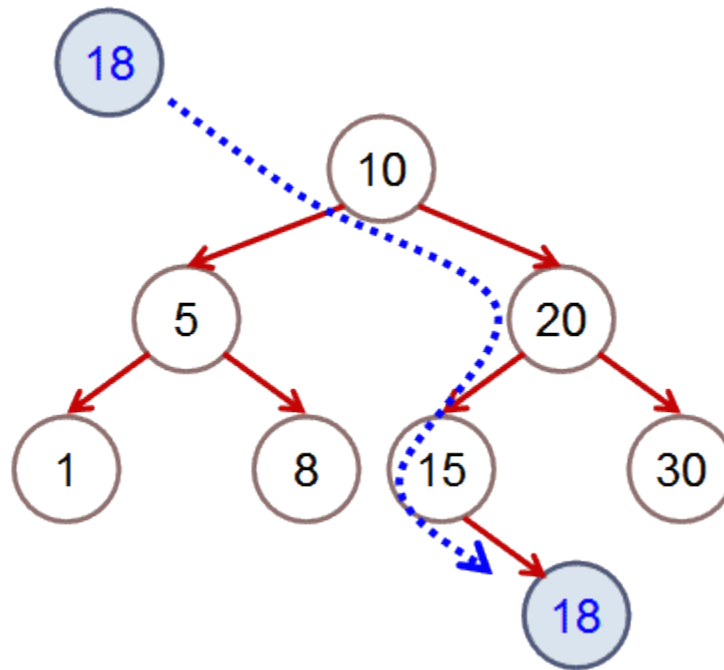


□ 今欲刪除50的兩種做法



二元搜尋(Binary Search)

- 適用於已排序完成資料之搜尋
- 如欲搜尋18，藍色虛線是搜尋路徑



Homework I

□ 建構唯一二元樹

- 給定(1)中序，(2) 前序或後序，產生唯一個Binary Tree，依序印出Tree的內容，印出順序，Tree元素由上而下，由左而右印出。
- 假設一二元樹如下圖
 - A
 - B C
 - D E F G
 - (A為根節點，B為A之左子樹，C為A之右子樹)
- 前序(Pre-order)：
 - 1.訪問根節點
 - 2.訪問左子樹
 - 3.訪問右子樹
 - 上圖的走訪順序為：ABDECFG

Homework I

- 中序(In-order) :
 - 1.訪問左子樹
 - 2.訪問根節點
 - 3.訪問右子樹
 - 上圖的走訪順序為：DBEAFCG
- 後序(Post-order) :
 - 1.訪問左子樹
 - 2.訪問右子數
 - 3.訪問根節點
 - 上圖的走訪順序為：DEBFGCA
- 前序代碼：P
- 中序代碼：I
- 後序代碼：O

Homework I

- *每次輸入一定有一個是中序。(中序搭配前序，或是中序搭配後序，不會有前序搭配後序)。
- 輸入說明
 - 第一筆輸入前序、中序或後序代碼。
 - 第二筆輸入上一筆輸入種類尋訪的結果，大寫英文字母。
 - 第三筆輸入前序、中序或後序代碼。
 - 第四筆輸入上一筆輸入種類尋訪的結果，大寫英文字母。
- 輸出說明
 - 輸出唯一二元樹的內容，由上而下，由左而右。

Sample input

P (前)
ABCDEFGHI
I (中)
BCAEDGHFI

Sample output

ABDCEFGIH

Homework I

