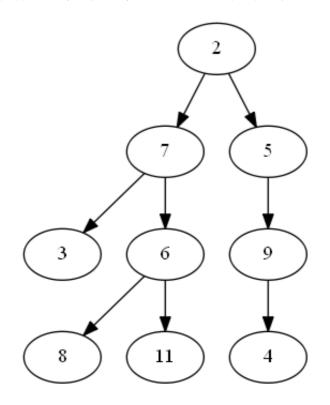
Binary Trees

這份講義想要解釋 binary tree 範例。

用下圖的 binary tree 當作例子。最上面的 Node 叫做 root, 然後長出左右兩個分支,兩個分支各自也都具備 binary tree 的結構。我們假設每個 Node 裡面放的數字都不相同。



如果我們採用某種規則,依照一定的順序走過每個 Node,會得到一個序列。

in-order

譬如,從 root (裡面放的數字是 2) 開始,如果我們每次都先走左邊的分支,然後一路向下,直到左邊的分支的全部的Node都被走過,接著才走中間的 2, 然後才繼續將右邊分支全走過,這樣得到的序列順序稱作 in-order,得到的序列會像底下這樣: 3786112594

用遞迴的觀點來看,問題可以拆解成

- 1. 用 in-order 方式走過左邊以7為 root 的分支
- 2. 走過 root 2
- 3. 用 in-order 方式走過右邊以5為 root 的分支

接下來,以7為 root 的分支,如果要繼續用 in-order 方式走過,一樣是

- 1. 用 in-order 方式走過左邊以3為 root 的分支
- 2. 走過 root 7
- 3. 用 in-order 方式走過右邊以6為 root 的分支

如此不斷進行下去,直到碰到某個末梢(稱作 leaf),就不用再繼續下去。以這個例子來說,最早被走到的 leaf 是 3。

總之,只要每次都遵守 左中右的原則,全部左邊的分支都走過,才可以走中間,然後才可以走右邊分支,如此就可以列出 in-order 的序列。

pre-order

還有一種走法叫做 pre-order,每次都是先走中間的 Node,然後才把左邊的分支整個走過,接著才將右邊的分支整個走過。得到的序列會像底下這樣

2 7 3 6 8 11 5 9 4

從 pre-order 和 in-order 建構出 binary tree

前面已經看過,對於任一個 binary tree,我們可以列出 in-order 和 pre-order 序列。如果是反過來呢? 假設已知 in-order 序列,或是已知 pre-order 序列,能否決定 binary tree 的長相? 事實上,如果只知道 in-order 或 pre-order,並無法決定唯一可能的 binary tree 結構。但是如果同時給了 in-order 和 pre-order 序列,而且每個 Node 編號 (或是資料)都不相同,則一定可以決定出唯一的 binary tree 該長成甚麼樣子。我們試著寫程式來完成這項任務。

首先要讀取 pre-order 和 in-order 序列。從 pre-order 的第一個數,可以知道如何將 in-order 序列分成左右兩段。例如

pre-order: 2 7 3 6 8 11 5 9 4 in-order: 3 7 8 6 11 2 5 9 4

我們知道 pre-order 的第一個數 2 就是 root。接著就可以把 in-order 序列以 2 為分隔點,分成 3 7 8 6 11 以及 5 9 4 兩段。

pre-order: 7 3 6 8 11 5 9 4
in-order left: 3 7 8 6 11
in-order right: 5 9 4

先從左邊開始, 所以接下來的問題會變成

pre-order: 7 3 6 8 11 5 9 4

in-order: 3 7 8 6 11

然後從 pre-oreder 的第一個數 7, 我們知道要把 in-order 序列分成 3 和 8 6 11

pre-order: 3 6 8 11 5 9 4

in-order left: 3

in-order right: 8 6 11

繼續走左邊, 問題變成

```
pre-order: 3 6 8 11 5 9 4
in-order: 3
```

這時候就可以建出一個 leaf Node,裡面放的數字是 3。然後,回到上一層,處理右邊

```
pre-order: 6 8 11 5 9 4
in-order: 8 6 11
```

這時候 pre-order 第一個數是 6, 分兩段變成

```
pre-order: 8 11 5 9 4
in-order left : 8
in-order right 11
```

如此繼續做下去,最終我們可以把 pre-order 和 in-order 的每個數都看過一遍,而且可以依照對應的順序,把 binary tree 建構起來。

寫程式

先定好 binary tree 所需的基本資料結構

```
typedef struct t_node
{
   int data;
   struct t_node *left, *right;
} Node;
```

每個 Node 裡面放的是整數。接下來就可以寫函數 newNode, 用來產生一個新的 Node。

```
Node* newNode(int val)
{
    Node *node = (Node *) malloc(sizeof(Node));
    node->data = val;
    node->left = node->right = NULL;
    return node;
}
```

接下來先看 main 裡面需要做哪些事

```
int main(void)
{
   int *in, *pre, n, i;
   scanf("%d", &n); // get the size of tree
   in = (int *) malloc(n * sizeof(int)); //allocate space for inorder
   pre = (int *) malloc(n * sizeof(int)); // allocate space for preorder

for(i=0; i<n; i++) // read in inorder</pre>
```

對照註解的說明,首先是讀取序列的長度n,然後分別用malloc動態地產生兩個整數陣列in和 pre, 用來存放 in-order 和 pre-order 序列。

接下來則是呼叫constructTree(in, pre, 0, n-1)函數,提供in和pre兩個陣列,以及陣列的開頭和最後的元素編號(index),用遞迴方式將binary tree 建構出來。

有了 binary tree 之後,就可以呼叫maxValue(root)把 binary tree 的 root 傳入,然後找出整個 binary tree 裡面最大的值是多少。

上述的constructTree和maxValue函數,都要自己練習實作。另外我們也要寫出writeGV函數,用來輸出 binary tree 的描述檔,之後可以用 Graphviz 工具,將描述檔轉成 png 圖檔,就可以看到視覺化後的 binary tree 圖形,這份講義的最前面的圖案就是用這個方式產生。

接著呼叫inorder(root)和postorder(root),反過來從 binary tree 生成 in-order 和 postorder 序列。其中,post-order 序列顧名思義,是以 左右中的順序,將 binary tree 走完,用同樣的例子來說明,post-order 序列會是

```
3 8 11 6 7 4 9 5 2
```

程式最後要呼叫destroyTree(root)把 binary tree 砍掉,而且也要呼叫free,把當初用malloc產生的in和pre兩個陣列。

底下我們就一一檢視上述需要用到的函數。

從 in-order 和 pre-order 序列長出 binary tree

```
// 傳入 preorder 和 inorder 序列,以及在 inorder 序列中目前要檢查的範圍
// preorder 或 inorder 序列,都不能有重複的數
Node* constructTree(int inorder[], int preorder[], int inorder_start, int
inorder_end)
{
    static int preorder idx = 0; // 必須記得上一次 讀取 preorder 的位置在哪裡
    if(inorder_start > inorder_end)
        return NULL;
   Node *tree_node = newNode(preorder[preorder_idx++]);
    if(inorder_start == inorder_end)
        return tree_node;
   int inorder_idx =
      idxSearch(inorder, inorder_start, inorder_end, tree_node->data);
   tree_node->left =
      constructTree(inorder, preorder, inorder_start, inorder_idx-1);
    tree node->right =
      constructTree(inorder, preorder, inorder_idx+1, inorder_end);
    return tree_node;
}
```

傳入的參數inorder_start和inorder_end,用來標記目前要處理的是整個序列的哪一段。至於preorder_idx則是一個static變數,不會因為函數呼叫結束就消失,所以會標記目前 preorder 序列要檢查的是哪一個數,也就是目前用來將 in-order 序列分成左右的數,pre-order 序列一定是從左到右依序檢查。

tree_node指標所記錄的記憶體位置,是透過呼叫newNode產生的一個新的Node的位址,裡面放的數字是preorder[preorder_idx]。假如inorder_start==inorder_end,表示已經走到leaf,這時候就可以把指標變數tree_node所記錄的位址傳回去。

如果inorder_start小於inorder_end,表示底下接的還是一個小的 binary tree,這時候就要用剛才存入tree_node->data的數,當作分界,找出那個數在 in-order 序列中的位置,然後把 in-order 序列分成兩半。搜尋位置是透過呼叫idxSearch來完成。

```
int idxSearch(int arr[], int start, int end, int value)
{
    int i;
    for (i = start; i <= end; i++)
    {
        if (arr[i] == value)
            return i;
    }
    return -1;
}</pre>
```

找到之後把位置存在inorder_idx變數中。然後分別遞迴呼叫constructTree, 長出左右兩個分支。請注意傳入的起始和終止位置。 tree_node->left = constructTree(inorder, preorder, inorder_idx-1); tree_node->right = constructTree(inorder, preorder, inorder_idx+1, inorder_end);

兩個遞迴都結束之後,tree_node就會指向一個基於目前處理的 in-order 序列範圍內所對應的 binary tree,最後把tree_node傳回去就完成了。

把樹砍掉

```
void destroyTree(Node *root)
{
    if(root != NULL)
    {
        destroyTree(root->left);
        destroyTree(root->right);
        free(root);
    }
}
```

也是用遞迴呼叫來達成。

找最大值

```
int maxValue(Node *tree)
{
    if (tree != NULL)
    {
        int maxval = tree->data;
        if (tree->left!=NULL) {
            int tmp = maxValue(tree->left);
            if (maxval<tmp) maxval = tmp;
        }
        if (tree->right!=NULL) {
            int tmp = maxValue(tree->right);
            if (maxval<tmp) maxval = tmp;
        }
}</pre>
```

```
return maxval;
} else return -1;
}
```

想要找最大值, binary tree 至少要有一個Node才行,所以如果傳入的指標tree是NULL,就不能做任何事,只能隨便傳回一個數,例如-1,或是INT_MIN(必須#include limits.h>)。假如tree不是NULL,則做底下三件事:

- 1. 先假設目前的 tree->data就是最大的數;
- 2. 如果左邊分支有東西,就遞迴呼叫tmp = maxValue(tree->left);找出其中最大的數,如果發現左邊最大的那個數,比目前假設最大的數還大,就更新;
- 3. 如果右邊分支有東西,就遞迴呼叫tmp = maxValue(tree->left);找出其中最大的數,如果發現右邊最大的那個數,比目前已知最大的數還大,就更新。

從 binary tree 生成 in-order 和 post-order 序列

```
void inorder(Node *root)
{
    if (root != NULL) {
        inorder(root->left);
        printf("%d ", root->data);
        inorder(root->right);
    }
}
void postorder(Node *root)
{
    if (root != NULL) {
        postorder(root->left);
        postorder(root->right);
        printf("%d ", root->data);
    }
}
```

這兩件事很容易達成,關鍵在於遞迴呼叫以及printf的順序。如果是in-order序列,就依照fin-f的順序,如果是fin-f的順序。

視覺化

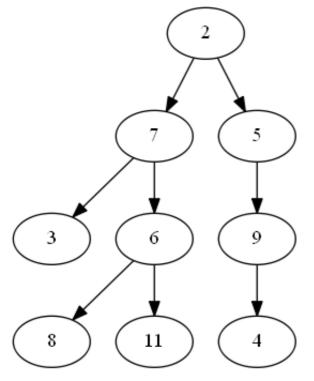
最後我們要試著利用現成的工具,產生 binary tree 圖片。

先到底下的網址,下載所需的軟體 graphviz: http://www.graphviz.org/Download.php 安裝完之後,就可以使用 GVEdit 程式。這個程式可以把 DOT 格式的文字檔,轉成對應的 graph 圖檔。

假設我們產生了一個如下的 DOT 檔案,

```
digraph T {
  2 -> 7;
  2 -> 5;
  7 -> 3;
  7 -> 6;
  6 -> 8;
  6 -> 11;
  5 -> 9;
  9 -> 4;
}
```

使用 GVEdit 程式就可以把上面的 binary tree 描述檔,轉成底下的圖片



所以我們只要寫程式,依照 binary tree 的長相,產生上述的 DOT 描述檔就行了,底下的兩個函數 就是在做這件事。

```
void printTree(FILE *fout, Node *tree)
{
    if (tree!=NULL) {
        if (tree->left!=NULL)
            fprintf(fout, "%d -> %d;\n", tree->data, tree->left->data);
        if (tree->right!=NULL)
            fprintf(fout, "%d -> %d;\n", tree->data, tree->right->data);
        printTree(fout, tree->left);
        printTree(fout, tree->right);
    }
}

void writeGV(Node *tree)
{
```

```
FILE *fout = fopen("tree.gv", "w");
  fprintf(fout, "digraph T {\n");
  printTree(fout, tree);
  fprintf(fout, "}\n");
}
```

如果是 Mac OS,可以透過 brew install graphviz 安裝。如果要將 .gv 檔案轉成圖檔,只需要用 dot -Tpng tree .gv > tree .png