1.

build_tree(inorder,postorder);

割,再傳進承式裡就可。

利用 build 去做遞迴,參數是 inorder 跟 postorder 將 postorder 的最後一個數字,也就是樹的 root 存到 queue 裡面之後 pop掉,然後找出在 postorder 裡 root 的左右子樹,及對應到的 inorder,分別切

▷ ∨ ⇔ □ … ⊕ bst.cpp X M Makefile public1_ans.dat 仚 G bst.cpp > ... void build_tree(vector<int> inorder, vector<int> postorder) static int original_root = postorder.back(); int root = postorder.back(); if (countk > tree_h)tree_h = countk; if (_data[countk] < root) _data[countk] = root;</pre> node.push(root): int mid = find_index(inorder, root); postorder.pop_back(); if (postorder.empty()){ for (int i = 0; i < postorder.size(); i++){</pre> if (postorder[i] < inorder[mid])</pre> pre = i; // pre ==-1 只有右子數 (8) if (postorder[i] > inorder[mid]) break: suc = postorder.size() - pre - 1; 第8行,第1欄 空格: 4 UTF-8 LF C++ Mac 反 ↓

切割函式

```
vector<int> cutarr(vector<int> a, int begin, int end)
{
    vector<int> result;
    for (int i = begin; i <= end; i++)
    {
        result.push_back(a[i]);
    }
    return result;
}</pre>
```

2.preorder

把 queue 裡的資料——印出來就是 preorder 的順序

```
for (int i = 0;; i++)
{
    outfile << node.front() << " ";
    node.pop();
    if (node.empty())
        break;
}</pre>
```

3.tree_height / maximum

Tree h:

利用 countk 去計算現在是在第幾層,在遞迴的每次開始記錄 countk,若比前一個大就把 countk 更新成最大高度。

Maximum:

開一個一維陣列,index 值就是 countk 也就是層數-1,每次開始遞迴時,利用 countk 知道現在層數,也知道 node 值就可比較,同樣層數的另一個 node 值比前一個大就換,如此一來可得每一層的 max 值

```
if (pre != -1)[//判斷有沒有左子樹
    countk++;
    build_tree(cutarr(inorder, 0, mid - 1), cutarr(postorder, 0, pre));
    countk--;
}
if (suc != 0){//判斷有沒有右子樹
    countk++;
    build_tree(cutarr(inorder, mid + 1, inorder.size() - 1), cutarr(postorder, pre + countk--;
}
```