在 insertion 這個 function 我是先創一個新的 node 讓他裡面的 number =s,如果一開始是空的就讓 head 跟 tail 都指向這個新的 node,如果這個 s 比 head 的 number 還小或者筆 tail 的 number 還大就代表他們是者科室的最大要不然就是最小直接讓 head 或 tail 指向他們,如果上述條件都不符合,那就開始找他要插入哪一個位子,而 temp 就是他要插入的那個位子的上一個 node,如果 s 比 temp 的 number 大,就差在 temp 的右邊,反之則插在左邊。

在 deletion 這個 function,一開始如果 root 是空的就什麼事都不做,直接 return,再來如果要刪掉的數字是最小的或最大的,就一定是 head 或是 tail 的 number,因為要考慮到 head 或是 tail 的串接,所以我另外分出來先討論,再來 就是要找我到底要刪掉哪一個 node,再來就是刪 node,分四種情況,第一種 是要刪的那個 node 左右都有 node,第二種是要刪的 node 左右都沒有 node,第三種是左邊有右邊沒有,第四種是左邊沒有右邊沒有。

在 inorder_run 這個 function 一開始如果 head->right == tail,也就是說這個 tree 是空的,所以就直接 return,再來因為他是 inorder 所以再創一個新的 node 讓 他指向 head,從最小的開始走,一直走到 tail,因為我們一開始有用引線把它們串接起來了,所以如果這個 node 的右邊有東西的話我們會先從左邊 node 的最小開始印出來(所以是最左邊的 number),再印這個 node 的右邊,再來才印 node,依照這樣的方式一直印出整棵樹。

在 reverseorder_run 這個 function 因為他是 inorder 整個倒過來印出來,所以他的頭就變成 tail 了,而和 inorder 一樣,如果 head->right == tail 就是代表這棵樹是空的,所以就直接 return,再來也是創一個新的 node 指向 tail,從最大的開始走,一直走到 head,也是因為我們一開始就有用引線把它們串接起來了,所以如果這個 node 的左邊有東西的話我們會先從右邊 node 的最大開始印出來(所以是最右邊的 number),再印這個 node 的左邊,再來才印 node,依照這樣的方式一直印出整棵樹。

