Result Screenshot



Program Structure

程式的結構上主要分為

- 1. 處理輸入 (在 main 函式裡)
- 2. 新增節點 (包含處理 Data 的複製和樹的遞迴走訪)
- 3. 處理 AVL 的高度平衡 (分為 LL、RR、LR、和 RL 情況)
- 4. 尋找節點 (單純是二元樹的搜尋而已)
- 5. 用 preorder 印出 AVL 樹

program functions

這次寫的副程式(函式)較多,主要是希望能讓結構更分明 處理插入節點所使用的函式有

AVL_Tree* Insert_AVL_Node(AVL_Tree *now, Data *tmp) 插入節點接下來則是輔佐插入節點所設計的函式

int Get_Node_Height(AVL_Tree* now) 用於取得高度 int compare_name(const char *a ,const char *b) 用於字串間的比較 int compare_data(const Data *a ,const Data *b) 用於資料間的比較 LL_rotate 、 RR_rotate 、 LR_rotate 、 RL_rotate 四種情況

而處理搜尋的函式則是:

AVL_Tree* Search_AVL_Node(AVL_Tree* now , char *name)

處理題目的走訪使用的函式:

void pre_order(AVL_Tree *now)

Insert AVL Node 的部分主要是

先插入新的節點,再更新節點高度 (使用 Get_Node_Height())

如果發現有失衡的情況,就開始去作旋轉(四種旋轉中的一個)

LL 情況的話則進行順時針旋轉

RR 情況則進行逆時針旋轉

LR 的話 先對左子樹作 RR 旋轉,再對自己作 LL 旋轉

RL的話,先對右子樹作 LL旋轉,再對自己作 RR旋轉

LL_rotate \cdot RR_rotate \cdot LR_rotate \cdot RL_rotate

這四個承式就是上述四件事

由於更新高度的情況都是從下往上更新的

因此發現失衡時的節點會是最靠近的節點,就不用多加判斷了

而尋找節點的部分就跟之前的二分搜尋樹寫法一樣,

往下遞迴就可以了

Search AVL Node()就是搜尋函式

在此題比較特別的是比較的部分

平常在寫樹時是利用數字的大小去作比較依據

該題則是使用字典排序依據

因此我的 compare_name(const char *a ,const char *b)

就是在作字典比較依據的,其他都跟一般的 AVL 樹一樣

而 compare data()內部程式碼只是去呼叫上面的 compare name()

最後再寫好 preorder(),該題就結束了。