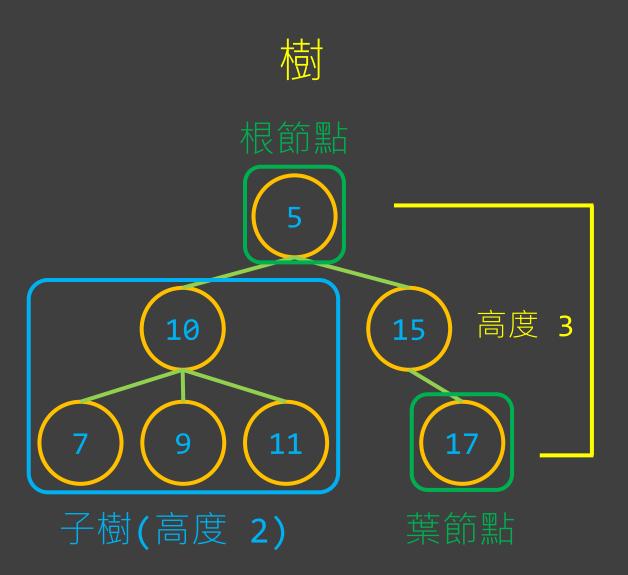
補充:進階資料結構與演算法

樹與二元樹

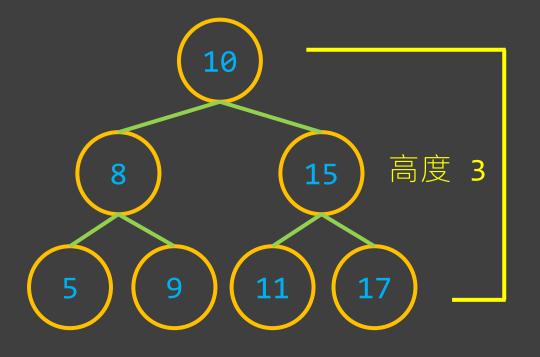
樹(tree)是一種資料結構,樹中的每個資料稱為節點(node) 樹中的資料(節點)不可重複,且節點會連結其他的節點 連結的節點之間會形成父子關係,但連結不可成環 每個節點只有一個父節點,但可以有很多個子節點 相同父節點的節點為兄弟節點,父節點的兄弟節點為叔伯節點 父節點的父節點為相父節點,父節點為兄弟節點的節點為堂兄弟節點 樹中的首個資料為根節點(root),無子節點的資料為葉節點(leave) 從任一葉節點到根節點的最大節點數為該樹的高度(height)

二元樹(binary tree)是一種樹,但每個節點最多只有兩個子節點

樹與二元樹



二元樹



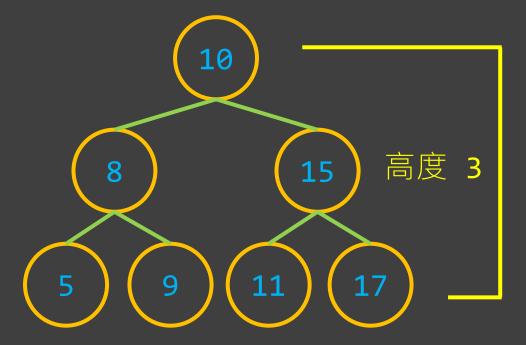
二元搜尋樹

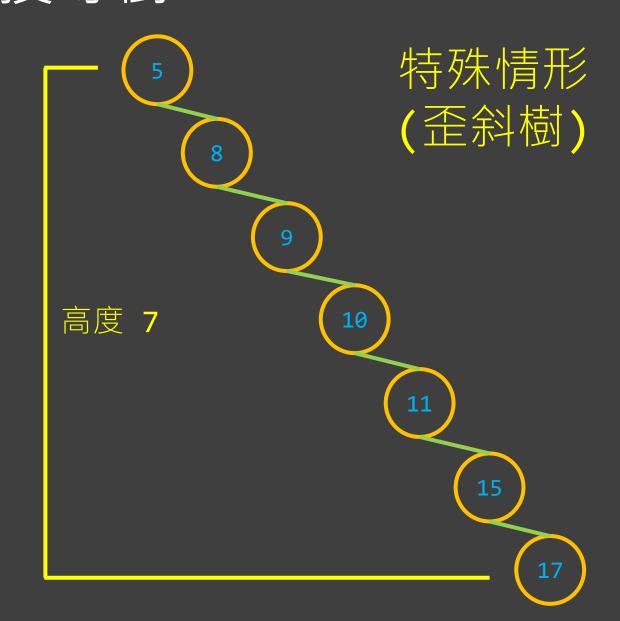
二元搜尋樹(binary search tree)是一種特殊的二元樹 在二元搜尋樹中,比根節點小的資料會放到左子樹中 比根節點大的資料會放到右子樹中 這樣使用二分搜尋法就會非常快速 所以其存取(access)效率較鏈結串列高、較陣列低 搜尋(search)效率較陣列和鏈結串列高 插入(insert)、删除(delete)效率較陣列高、較鏈結串列低

若資料已排序,則放入二元搜尋樹後會變為歪斜樹(skewed tree)

二元搜尋樹

正常情形





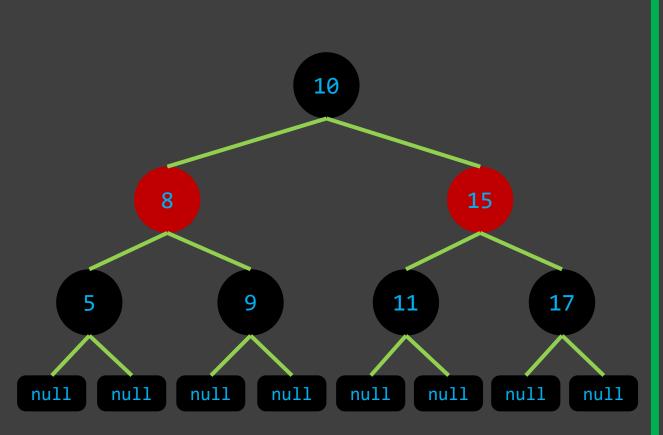
紅黑樹

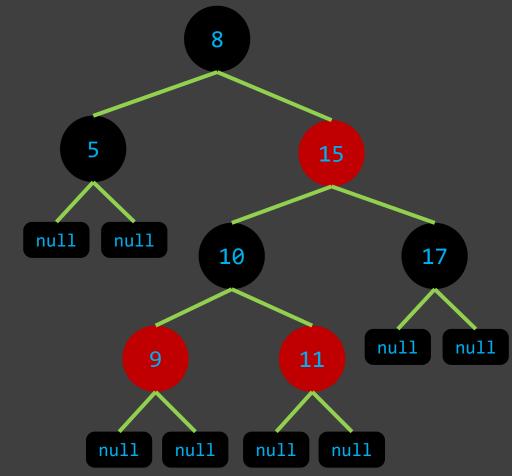
紅黑樹(red-black tree)是一種二元搜尋樹 紅黑樹會自平衡(self-balancing),避免出現剛剛的特殊情形 紅黑樹的葉節點皆為空資料(null 或 nil),並定義了幾條規則:

- 1. 節點是紅色或黑色 2. 根節點是黑色
- 3. 所有的葉節點都是黑色 4. 相接節點不能皆為紅色
- 5. 從根節點到任一葉節點的黑色節點數量皆相同 這樣的規則使得最長路徑長度不超過最短路徑長度的兩倍



紅黑樹





合併排序法

合併排序法是一種較為高效的排序法

其原理為:

先將資料分為兩堆

在分別排序完兩堆的資料後

將這兩堆有序資料合併成一堆有序資料