[二元樹]

定理:

假設下:(V,上)為一個二元樹, No表示樹葉的個數, No.表示具有2個兒子的節點個數,則 No.= No.+1。

證明:

假設有 1~1=n 黑 n. 為兒子數為。的點個數,也就是leaf, n. 為兒子數為 1 的點個數, n. 為兒子數為 2 的點個數,

M = No + M1 + N2

無知為 N= |+ N,+2 N2

三用它們的兒子數來表示有 n個點, 樹根不是任何點的兒子,所以個數為 1; n,的兒子有1個,所以兒子點個數為 1×n,; n,的兒子有2個,所以兒子點個數為 2×n。;

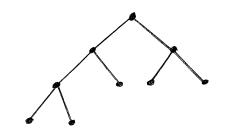
改寫等式 = $N_0 + N_1 + N_2 = 1 + N_1 + 2N_2$ => $N_0 = N_2 + 1$ × 二元樹的 路徑長(path length), 內部路徑長(internal path length), 外部路徑長(external path length)。

定義:

假設T=(V,E)為一個有根樹,>為其樹根

- 1. VEV, Y到V的路徑邊數稱為V的路徑長(path length).
- 1、「中所有內部節點路徑長的總和稱為下的內部路徑長(internal path length)。
- 了中所有树菜路徑長的總和稱為下的外部路徑長 (external path length).

例題:



南部路徑長 I= 2+1+0+1= 4 外部路徑長 E= 3+3+2+2+2=12 内部節點數 i= 4

滴足

E =] + 2 i

```
[二元樹]
```

定理:

假設下為一個滿二元樹,

元為內部節點個數;

工為內部路徑長;

巨为外部路程長。

到

E = I+2i

推廣:

假設下為一個海m-元樹,i為內部節點個數,

工為內部路徑長;

巨為外部路徑長,

凤门

E = (m-1) I + mi