

### Problem 3：資料結構—樹

#### 子題 1：是否為樹。(程式執行限制時間: 2 秒)

在資料結構中，樹狀結構是可以用來描述有分支的結構，包含 1 個或多個節點。其存在一個特殊的節點，稱為根節點(root)，可連結若干子樹，也可以沒有子樹；從任一節點到根節點，都只有唯一的節點不重複路徑。例如 F 到 A 的路徑為  $F \rightarrow B \rightarrow A$ ，其路徑長度為 2，此路徑 F 到 A，中間所經過的節點集合為 {B}。

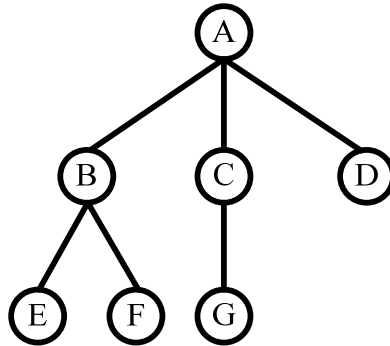


圖 3.1.1

在圖 3.1.1 中，有編號的圓形代表節點，A 為根節點，B、C 及 D 均為 A 的子節點，各節點之間不會有迴圈，且所有節點之間都有一個或多個邊相連通。任一樹狀結構的總邊數等於其總節點數減 1，在樹上任意添加一條邊，就會產生迴圈；在樹上任意刪除一條邊，一顆樹就裂成兩棵樹(森林)。沒有迴圈的圖，就是樹或森林。若為無根樹則是任一節點皆可為根節點。

專有名詞介紹：

- (1) 無父節點的節點為根節點(Root)，如 A。
- (2) 父節點 (Parent)：一節點的上層節點為父節點，如 B 的父節點為 A，如 G 的父節點為 C。
- (3) 子節點 (children)：一節點的下層節點為子節點，如 B 的子節點有 E 及 F；C 的子節點有 G。
- (4) 兄弟節點 (siblings)：有共同父節點的節點稱為兄弟節點，如 B、C、D 互為兄弟節點。
- (5) 分支度 (degree)：一個節點的子樹個數稱為其分支度，如 A 的分支度為 3；B 的分支度為 2；C 的分支度為 1；E 的分支度為 0。
- (6) 樹葉節點(terminal node)：無子節點的節點，如 D、E、F、G。
- (7) 內部節點 (non-terminal node)：樹葉以外的節點均為內部節點，如 A、B、C。
- (8) 階層或階度 (level)：A 為階層 1；B、C、D 為階層 2；E、F、G 為階層 3。
- (9) 高度 (height)：樹的最大階度，例如圖 3.1.1，因最大階度階度為 3，則其樹的高度為 3。

在圖 3.1.2 中的圖，則不是樹，因為 B、E、F 三節點形成迴圈。

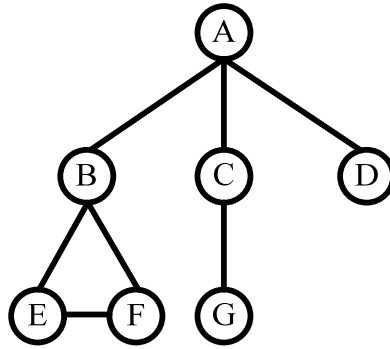


圖 3.1.2

寫一個程式，讀入一圖形的資料，然後回答該圖是否為樹，在測試檔中，節點的編號不一定是連續的號碼。如果檢測的圖形是樹，則輸出 T，若該圖不是樹則輸出 F。

#### 輸入說明：

第一列的數字  $n$  代表共有幾組資料要測試， $2 \leq n \leq 5$ 。

第二列起每一行代表一組測試資料。每組測試資料代表一圖形，內容為邊的資料。每個邊以 2 個整數  $i, j$  表示， $0 \leq i, j \leq 20$  and  $i \neq j$ ，其中  $i$  和  $j$  為節點的編號，代表從  $i$  節點和  $j$  節點有邊相連，每組測試資料，同一列中，每個邊的資料以空白( )隔開，而空白不限定一個， $|i, j|$  為邊的個數， $2 \leq |i, j| \leq 20$ 。

#### 輸出說明：

每組測試資料輸出一列。輸出每組測試資料是否為樹。若該圖是樹，則輸出 T；若該圖不是樹，則輸出 F。

輸入檔案 1 :【檔名 : in1.txt】

4  
6,8 5,3 5,2 6,4 5,6 1,2 2,0  
8,1 1,3 6,2 8,10 7,5 1,4 7,8 7,6 8,0  
3,8 6,8 6,4 5,3 5,6 8,2 2,0  
1,0 4,3 1,2

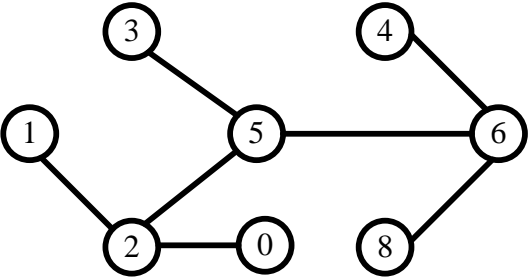


圖 3.1.3.1( in1.txt)

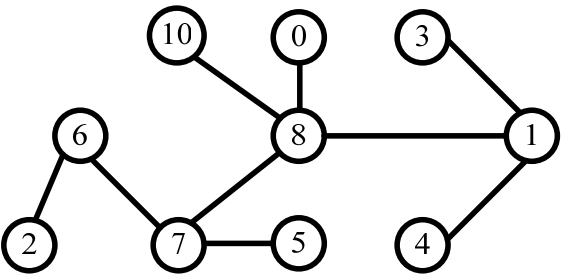


圖 3.1.3.2( in1.txt)

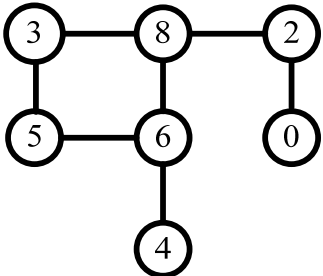


圖 3.1.3.3( in1.txt)

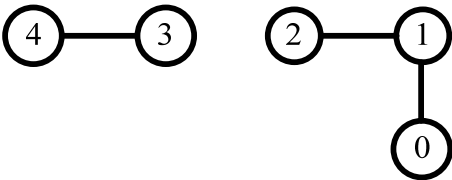


圖 3.1.3.4(in1.txt)

輸入檔案 2 :【檔名 : in2.txt】

3  
4,3 2,3 2,1 1,0  
1,2 2,3 4,0  
1,2 2,3 3,1 4,5 5,0

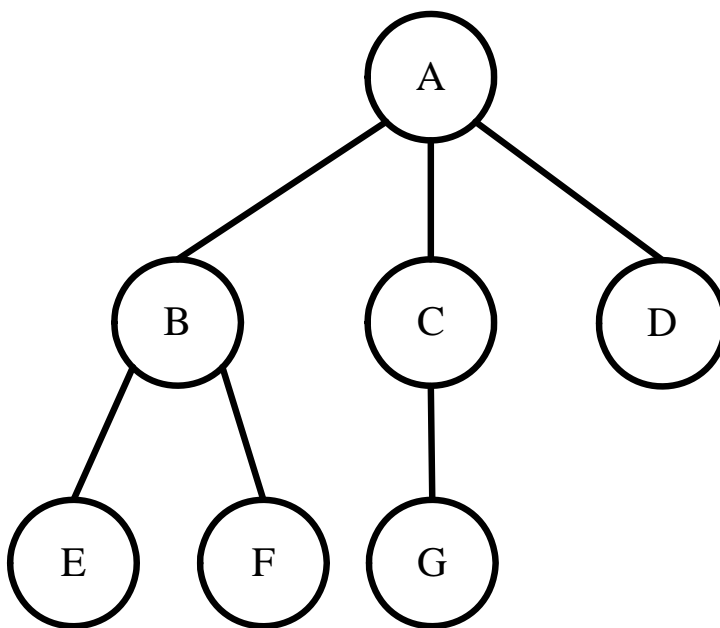
輸出範例 :【檔名 : out.txt】

T  
T  
F  
F  
  
T  
F  
F

## Problem 2 :

### 子題 1 : (程式執行限制時間: 2 秒)

在資料結構中，樹狀結構的定義：可以用來描述有分支的結構，節點個數是一或一個以上的有限集合，其特質如下：存在一個特殊的節點，稱為樹根(root)，其餘的節點分為  $n \geq 0$  個互斥集合，包括  $T_1$ 、 $T_2$ 、 $\dots$ 、 $T_n$ ，每一個子集合也是一棵樹，每個子集合稱為子樹，從任一節點到根，都只有唯一的路徑，例如 F 到 A 的路徑為  $F \rightarrow B \rightarrow A$ 。在樹上的任二節點，路徑為唯一。如下圖：



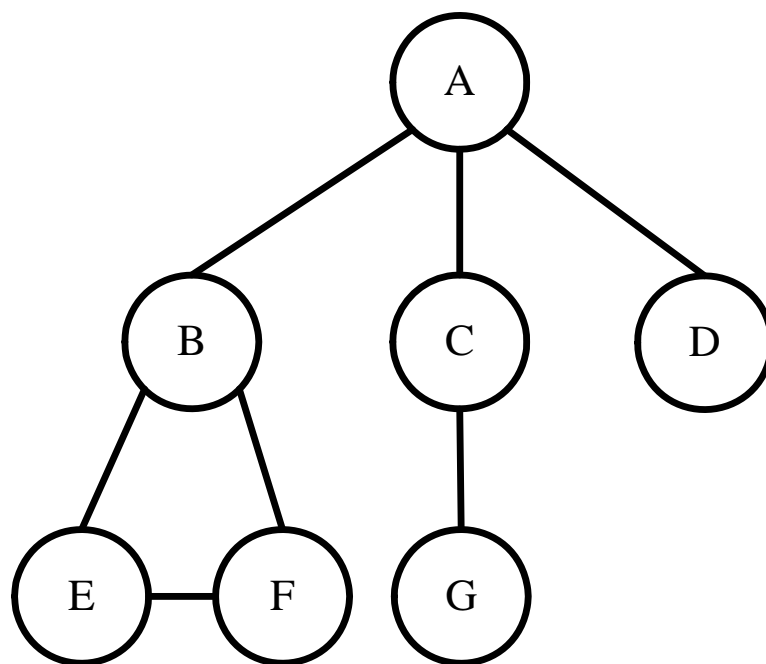
圖一

內有編號的圓形代表節點，A 為根節點、B、C 及 D 均為 A 的子節點。樹在各節點之間不可以有迴圈，樹上所有節點之間都相連通，在樹上任意添加一條邊，就會產生迴圈(環)，在樹上任意刪除一條邊，一顆樹就裂成兩棵樹(森林)。邊數等於點數減一。沒有迴圈(環)的圖，就是樹或森林。

專有名詞介紹：

- (1) 存在一個節點稱為根節點(Root)(無父節點的節點)，如 A。
- (2) 父節點 (Parent)：每一節點的上層節點為父節點，如 B 的父節點為 A，C 的父節點為 A。
- (3) 子節點 (children)：每一節點的下層節點為子節點，如 B 的子節點有 E 及 F。C 的子節點有 G。
- (4) 兄弟節點 (siblings)：有共同父節點的節點稱為兄弟節點，如 B、C、D 之父節點為 A。
- (5) 分支度 (degree)：子樹的個數稱為該節點之分支度，如 A 的分支度為 3，B 的分支度為 2，C 的分支度為 1，E 的分支度為 0。
- (6) 樹葉節點或終端節點 (terminal node)：無子節點的節點，如 D、E、F、G。
- (7) 內部節點或非終端節點(non-terminal node)：樹葉以外的節點均為內部節點或非終端節點，如 A、B、C。
- (8) 階層或階度 (level)：A 為階層 1，B、C、D 為階層 2，E、F、G 為階層 3。
- (9) 高度 (height)：樹的最大階度，例如圖一，樹階度為 3。

例如在圖二中，則不是樹，因為 BEF 三節點形成迴圈。



圖二

寫一個程式，讀入一樹狀結構的資料，然後回答某節點到根節點的路徑長度及所經過的節點。

#### 輸入說明：

第一列的數字  $n, m$ ； $n$  代表有幾組資料要測試，而  $n$  的值介於 1 和 10 之間。 $m$  代表某節點。第二列以後則是每一組測試資料。每組測試資料代表樹狀結構的圖形，第一個值為節點的個數，之後內容為邊的資料，每組測試資料都是以 0 為根節點。每個邊以 2 個整數  $i, j$  表示， $0 \leq i, j \leq 30$ ，此 2 整數為節點的編號，代表從  $i$  節點和  $j$  節點有邊相連，邊的資料依節點編號順序描述其父節點， $i$  的值會 1, 2, ..., 遞增，以 0 為根節點的樹狀結構， $j$  的值為  $i$  的父節點。

#### 輸出說明：

每組測試資料輸出一列。輸出為測試資料某節點到根節點的路徑長度及路徑所經過的節點。

輸入檔案 1：【檔名：in1.txt】

2, 4  
7 1,0 2,1 3,1 4,3 5,3 6,1  
5 1,4 2,0 3,2 4,2

輸入檔案 2：【檔名：in2.txt】

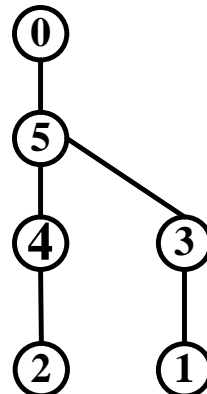
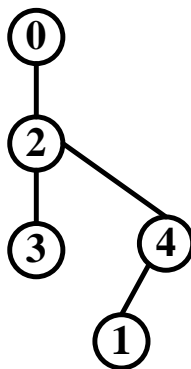
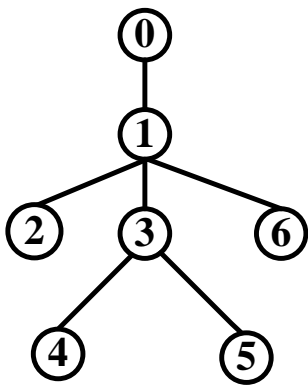
1, 4  
6 1,3 2,4 3,5 4,5 5,0

輸出範例：【檔名：out.txt】

路徑長度為 4: 4 -> 3 -> 1 -> 0  
路徑長度為 3: 4 -> 2 -> 0

路徑長度為 3: 4 -> 5 -> 0

三組輸入的資料所對應到的樹狀結構。



## Problem 2：資料結構—樹

### 子題 1：樹的高度。(程式執行限制時間: 2 秒) 10 分

在資料結構中，樹狀結構是可以用來描述有分支的結構，其節點個數是一或一個以上的有限集合。其存在一個特殊的節點，稱為根節點(root)，可連結若干子樹，也可以沒有子樹，從任一節點到根節點，都只有唯一的路徑，例如 F 到 A 的路徑為  $F \rightarrow B \rightarrow A$ ，其路徑長度為 3。

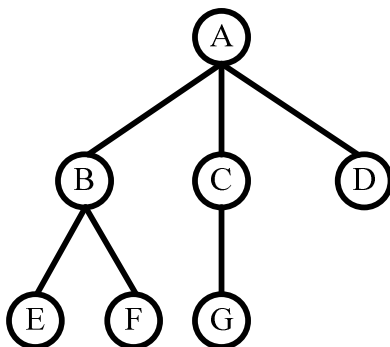


圖 2.1.1

在如圖 2.1.1 中，有編號的圓形代表節點，A 為根節點，B、C 及 D 均為 A 的子節點，各節點之間不會有迴圈，且所有節點之間都有一個或多個邊相連通。任一樹狀結構的總邊數等於其總點節點減一，在樹上任意添加一條邊，就會產生迴圈；在樹上任意刪除一條邊，一顆樹就裂成兩棵樹(森林)。沒有迴圈的圖，就是樹或森林。

專有名詞介紹：

- (1) 無父節點的節點為根節點(Root)，如 A。
- (2) 父節點 (Parent)：一節點的上層節點為父節點，如 B 的父節點為 A，如 G 的父節點為 C。
- (3) 子節點 (children)：一節點的下層節點為子節點，如 B 的子節點有 E 及 F；C 的子節點有 G。
- (4) 兄弟節點 (siblings)：有共同父節點的節點稱為兄弟節點，如 B、C、D 互為兄弟節點。
- (5) 分支度 (degree)：一個節點子樹的個數稱為其分支度，如 A 的分支度為 3；B 的分支度為 2；C 的分支度為 1；E 的分支度為 0。
- (6) 樹葉節點(terminal node)：無子節點的節點，如 D、E、F、G。
- (7) 內部節點 (non-terminal node)：樹葉以外的節點均為內部節點，如 A、B、C。
- (8) 階層或階度 (level)：A 為階層 1；B、C、D 為階層 2；E、F、G 為階層 3。
- (9) 高度 (height)：樹的最大階度，例如圖 2.1.1，因最大階度階度為 3，則其樹的高度為 3。

在圖 2.1.2 中的圖，則不是樹，因為 B、E、F 三節點形成迴圈。

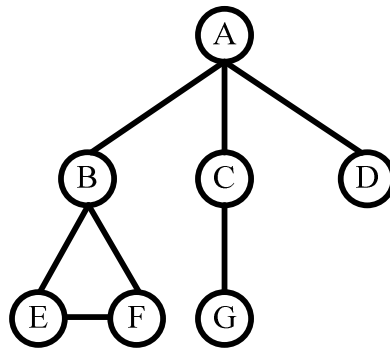


圖 2.1.2

寫一個程式，讀入一樹狀結構的資料，然後回答每組測試資料中，所有節點到根節點路徑長度最大的值。

#### 輸入說明：

第一列的數字  $n$  代表共有幾組資料要測試，而  $n$  的值介於 1 和 5 之間。

第二列起則是每一組測試資料。每組測試資料代表一個樹狀結構，每組測試資料中的第一列值為節點的個數  $m(>=2)$ ，之後的  $m-1$  列的內容為邊的資料。每組測試資料都是以 0 代表根節點。每個邊以 2 個整數  $i,j$  表示， $0 \leq i,j \leq 20$ ，其為節點的編號，代表從  $i$  節點和  $j$  節點有一個邊相連，節點  $j$  為節點  $i$  的父節點，在測試檔中，邊的資料依節點編號順序描述，即  $i$  的值會  $1,2,\dots,m-1$  遞增，每組測試資料皆以 0 為根節點。在一行空行之後為下一組的測試資料。

#### 輸出說明：

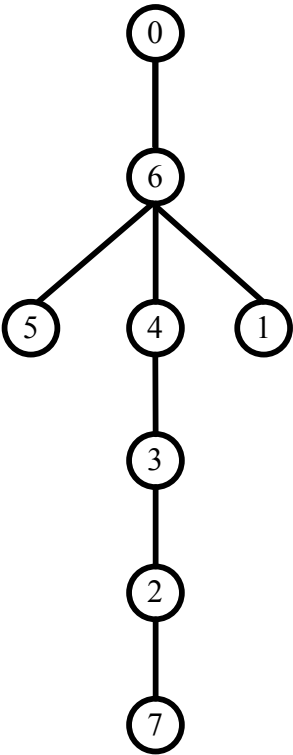
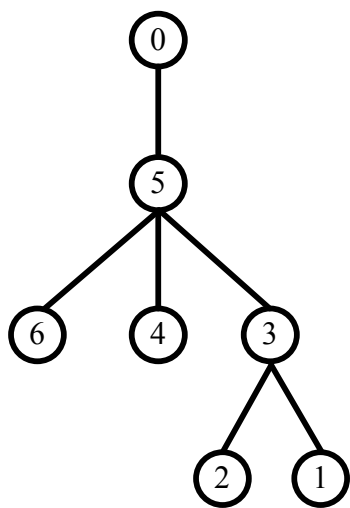
每組測試資料輸出一列，在測試資料中，計算所有節點到根節點 0 的路徑長度，輸出每組測試資料中路徑長度最大的值。



輸入檔案 1：【檔名：in1.txt】

2  
7  
1,3  
2,3  
3,5  
4,5  
5,0  
6,5  
  
8  
1,6  
2,3  
3,4  
4,6  
5,6  
6,0  
7,2

二組輸入的資料所對應到的樹狀結構。



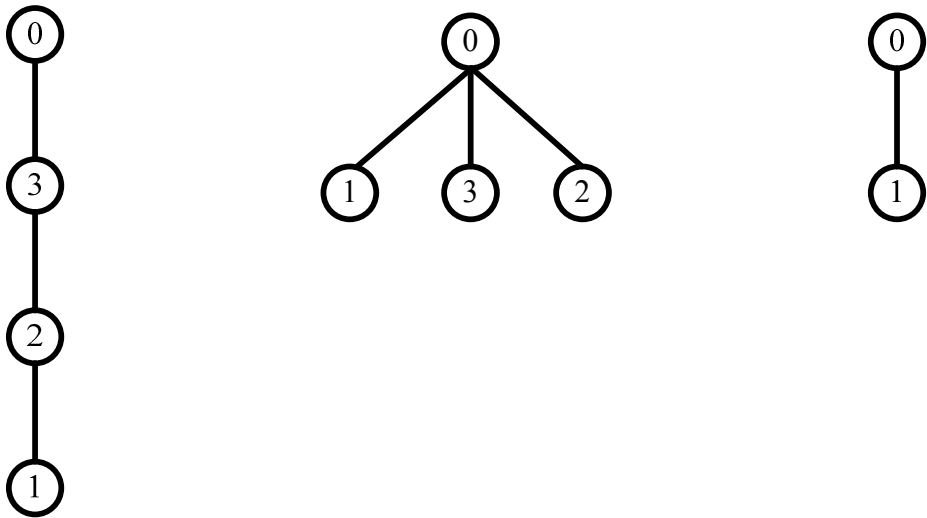
輸入檔案 2：【檔名：in2.txt】

3  
4  
1,2  
2,3  
3,0  
  
4  
1,0  
2,0  
3,0  
  
2  
1,0

輸出範例：【檔名：out.txt】

4  
6  
  
4  
2  
2

三組輸入的資料所對應到的樹狀結構。



**子題 2：樹和樹葉節點。(程式執行限制時間: 3 秒) 14%**

寫一個程式，讀入一圖形的資料，然後回答該圖是否為樹，在測試檔中，節點的編號不一定是連續的號碼。樹葉節點為無子節點的節點，若以節點 0 為圖形之根節點，在圖 2.2.1.1 中的節點 1、3、4 及 8 是樹葉節點；在圖 2.2.1.2 中的節點 2、3、4、5 及 10 是樹葉節點；在圖 2.2.2.1 中的節點 4 為樹葉節點。我們假設如果檢測的圖形是樹，其根節點為節點 0，若測試圖是樹則輸出樹葉節點的個數，若該圖不是樹則輸出 F。

**輸入說明：**

第一列的數字  $n$  代表有幾組資料要測試，而  $n$  的值介於 1 和 5 之間。

第二列起每一行代表一組測試資料。每組測試資料代表一圖形，內容為邊的資料。每個邊以 2 個整數  $i, j$  表示， $0 \leq i, j \leq 20$ ，其中  $i$  和  $j$  為節點的編號，代表從  $i$  節點和  $j$  節點有邊相連，同一列中，每個邊的資料以空白( )隔開，而空白不限定一個。測試資料中的 0, 0 代表此組輸入資料結束，它不代表一個邊，而是一個稱為節點 0 的節點，如果該圖是一棵樹，節點 0 為圖形之根節點。

**輸出說明：**

每組測試資料輸出一列。輸出每組測試資料是否為樹。若該圖是樹，則輸出樹葉節點的個數，但根節點不累計為樹葉節點；若該圖不是樹，則輸出 F。(輸出字母為大寫，選手請注意。)

輸入檔案 1：【檔名：in1.txt】

5  
6,8 5,3 5,2 6,4 5,6 1,2 2,0 0,0  
8,1 1,3 6,2 8,10 7,5 1,4 7,8 7,6 8,0 0,0  
3,8 6,8 6,4 5,3 5,6 8,2 2,0 0,0  
0,0  
1,0 0,0

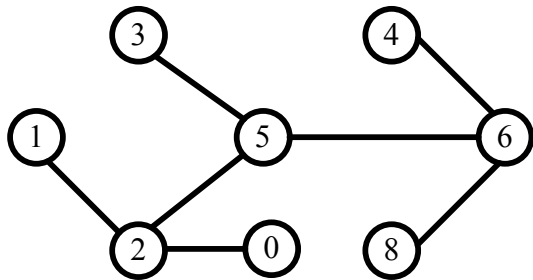


圖 2.2.1.1( in1.txt)

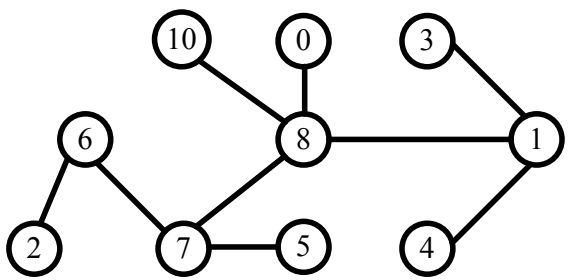


圖 2.2.1.2( in1.txt)

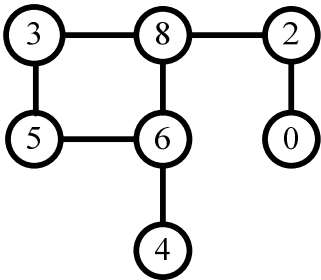


圖 2.2.1.3( in1.txt)

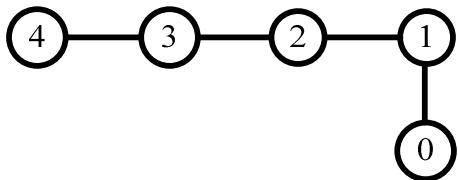


圖 2.2.2.1(in2.txt)

輸入檔案 2：【檔名：in2.txt】

4  
4,3 2,3 2,1 1,0 0,0  
1,1 0,0  
1,2 2,3 4,0 0,0  
1,2 2,3 3,1 4,5 5,0 0,0

輸出範例：【檔名：out.txt】

4  
5  
F  
0  
1  
  
1  
F  
F  
F

## Problem 2：資料結構—樹

### 子題 1：樹葉節點到根節點之路徑。(程式執行限制時間: 2 秒)

在資料結構中，樹狀結構是可以用來描述有分支的結構，其節點個數是一或一個以上的有限集合。其存在一個特殊的節點，稱為根節點(root)，可連結若干子樹，也可以沒有子樹，從任一節點到根節點，都只有唯一的路徑，例如 F 到 A 的路徑為  $F \rightarrow B \rightarrow A$ ，其路徑長度為 2，此路徑 F 到 A，中間所經過的節點集合為{B}。

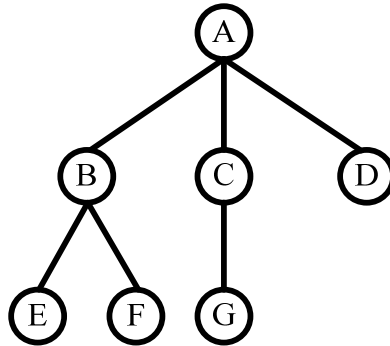


圖 2.1.1

在如圖 2.1.1 中，有編號的圓形代表節點，A 為根節點，B、C 及 D 均為 A 的子節點，各節點之間不會有迴圈，且所有節點之間都有一個或多個邊相連通。任一樹狀結構的總邊數等於其總點節點減一，在樹上任意添加一條邊，就會產生迴圈；在樹上任意刪除一條邊，一顆樹就裂成兩棵樹(森林)。沒有迴圈的圖，就是樹或森林。若為無根樹則是任一節點皆可為根節點。

專有名詞介紹：

- (1) 無父節點的節點為根節點(Root)，如 A。
- (2) 父節點 (Parent)：一節點的上層節點為父節點，如 B 的父節點為 A，如 G 的父節點為 C。
- (3) 子節點 (children)：一節點的下層節點為子節點，如 B 的子節點有 E 及 F；C 的子節點有 G。
- (4) 兄弟節點 (siblings)：有共同父節點的節點稱為兄弟節點，如 B、C、D 互為兄弟節點。
- (5) 分支度 (degree)：一個節點子樹的個數稱為其分支度，如 A 的分支度為 3；B 的分支度為 2；C 的分支度為 1；E 的分支度為 0。
- (6) 樹葉節點(terminal node)：無子節點的節點，如 D、E、F、G。
- (7) 內部節點 (non-terminal node)：樹葉以外的節點均為內部節點，如 A、B、C。
- (8) 階層或階度 (level)：A 為階層 1；B、C、D 為階層 2；E、F、G 為階層 3。
- (9) 高度 (height)：樹的最大階度，例如圖 2.1.1，因最大階度階度為 3，則其樹的高度為 3。

在圖 2.1.2 中的圖，則不是樹，因為 B、E、F 三節點形成迴圈。

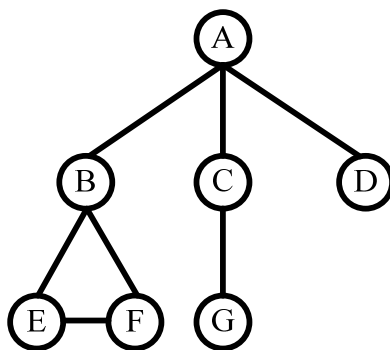


圖 2.1.2

寫一個程式，讀入一樹狀結構的資料，然後回答每組測試資料中，所有樹葉節點到根節點之路徑，路徑中間所經過的節點集合。

#### 輸入說明：

第一列的數字  $n$  代表共有幾組資料要測試，而  $n$  的值介於 1 和 5 之間。

第二列起則是每一組測試資料。每組測試資料代表一個樹狀結構，每組測試資料中的第一列值為節點的個數  $m(≥2)$ ，之後的  $m$  列的內容為邊的資料。每個邊以 2 個整數  $i, j$  表示， $0 ≤ i, j ≤ 80$ ，其為節點的編號，代表從  $i$  節點和  $j$  節點有一個邊相連，節點  $j$  為節點  $i$  的父節點，若  $j$  為 99，則  $j$  為這組測試資料的根節點，邊的資料依節點編號順序描述，即  $i$  的值會  $0, 1, 2, …, m-1$  遞增。在一行空行之後為下一組的測試資料。

#### 輸出說明：

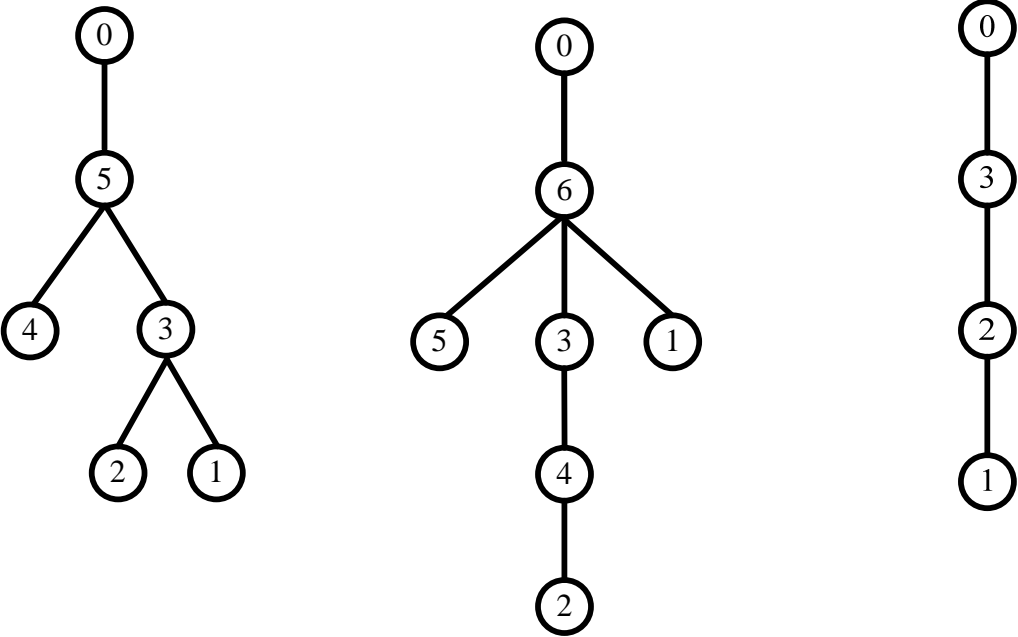
依每組測試資料找出所有樹葉節點，列出每個樹葉節點到根節點之路徑，中間所經過的節點集合，中間以 “,” 隔開，依路徑經過順序先後列出。若節點集合為空集合則輸出 N。

每組測試資料之後輸出換行。

輸入檔案 1 :【檔名：in1.txt】

3  
6  
0,99  
1,3  
2,3  
3,5  
4,5  
5,0  
  
7  
0,99  
1,6  
2,4  
3,6  
4,3  
5,6  
6,0  
  
4  
0,99  
1,2  
2,3  
3,0

三組輸入的資料所對應到的樹狀結構。



輸入檔案 2 :【檔名：in2.txt】

2  
4  
0,99  
1,0  
2,0  
3,0

2  
0,1  
1,99

輸出範例：【檔名：out.txt】

1:{3, 5}  
2:{3, 5}  
4:{5}

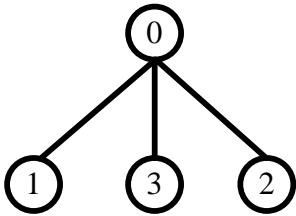
1:{6}  
2:{4, 3, 6}  
5:{6}

1:{2, 3}

1:N  
2:N  
3:N

1:N

二組輸入的資料所對應到的樹狀結構。





### 子題 2：樹、內部節點和重複使用的邊。(程式執行限制時間: 3 秒)

寫一個程式，讀入一圖形的資料，然後回答該圖是否為樹，在測試檔中，節點的編號為連續的號碼。為無根樹，任一節點皆可為根節點。在圖 2.2.1.1 中的節點 2、4 及 5 是內部節點；在圖 2.2.1.2 中的節點 1、3 及 6 是內部節點；在圖 2.2.2.1(a)中的節點 2、4 及 5；在圖 2.2.2.1(b)中的節點 1、3 及 6 為內部節點。若測試圖是樹則輸出內部節點，若同組測試資料有重複使用的邊(例如圖 2.2.2.1(a)(b)中 6-4 和 4-6)，在印出”；”之後，印出重複使用的邊。若該圖不是樹則輸出 F。在圖 2.2.2.2(a)中的節點 2、4 及 5 為內部節點；在圖 2.2.2.1(b) 該圖不是樹，則輸出 F；若同組測試資料中，若有測試圖不是樹則這組測試資料不考慮重複使用邊的問題。

#### 輸入說明：

第一列的數字  $n$  代表有幾組資料要測試，而  $n$  的值介於 1 和 5 之間。

第二列起為測試資料。每組測試資料代表二個圖形，內容為邊的資料。每個邊以 2 個整數  $i, j$  表示， $1 \leq i, j \leq 80$ ，其中  $i$  和  $j$  為節點的編號，代表從  $i$  節點和  $j$  節點有邊相連，每一列對應到一個圖形測試資料，每個邊的資料以空白( )隔開，而空白不限定一個。每組測試資料以空行分開。

#### 輸出說明：

每組測試資料輸出二列，之後輸出換行。輸出每一列對應到一個圖形測試資料，判斷是否為樹。若該圖是樹，則列出每顆樹的內部節點；若同組測試資料有重複使用的邊，在印出”；”之後，印出重複使用的邊。若該圖不是樹，則輸出 F (輸出字母為大寫，選手請注意)。若同組測試資料中，若有測試圖不是樹則這組測試資料不考慮重複使用邊的問題。

輸入檔案 1：【檔名：in1.txt】

1  
1-5 2-3 2-4 4-5 4-6  
1-3 1-4 1-6 2-6 3-5

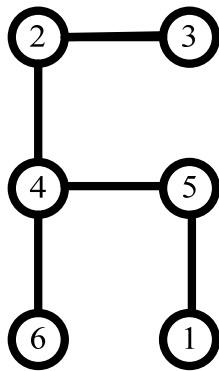


圖 2.2.1.1

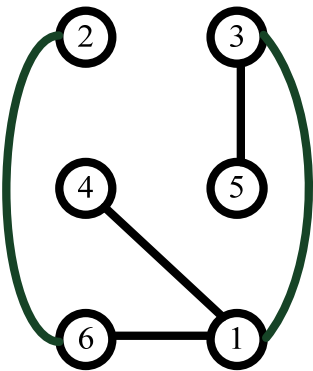


圖 2.2.1.2

輸入檔案 2：【檔名：in2.txt】

2  
1-5 2-3 2-4 4-5 6-4  
1-3 1-6 4-6 2-6 3-5  
  
1-5 2-3 2-4 4-5 4-6  
2-5 1-3 2-6 4-1 5-6

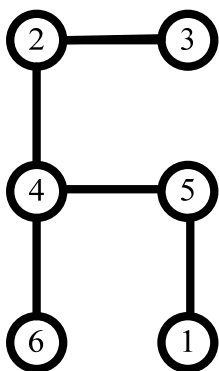


圖 2.2.2.1(a)

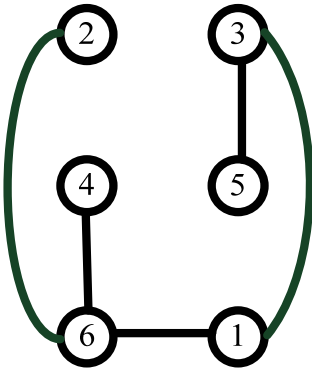


圖 2.2.2.1 (b)

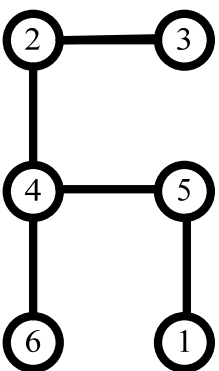


圖 2.2.2.2(a)

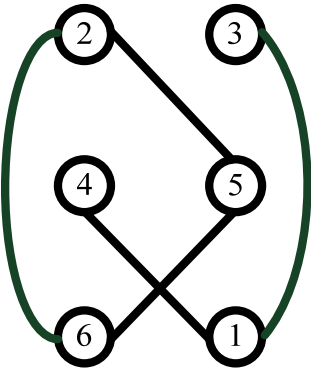


圖 2.2.2.2(b)

輸出範例：【檔名：out.txt】

2, 4, 5  
1, 3, 6  
  
2, 4, 5; 6-4  
1, 3, 6; 4-6  
  
2, 4, 5  
F

### Problem 3：資料結構—樹

#### 子題 1：樹葉節點或內部節點到根節點之路徑。(程式執行限制時間: 2 秒) 12 分

在資料結構中，樹狀結構是可以用來描述有分支的結構，包含 1 個或多個節點。其存在一個特殊的節點，稱為根節點(root)，可連結若干子樹，也可以沒有子樹；從任一節點到根節點，都只有唯一的節點不重複路徑。例如 F 到 A 的路徑為  $F \rightarrow B \rightarrow A$ ，其路徑長度為 2，此路徑 F 到 A，中間所經過的節點集合為 {B}。

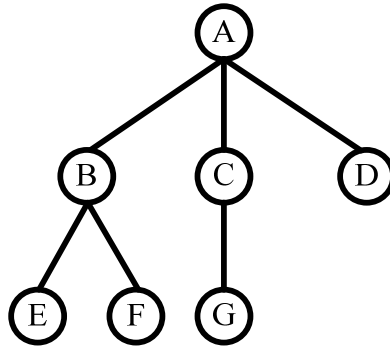


圖 3.1.1

在圖 3.1.1 中，有編號的圓形代表節點，A 為根節點，B、C 及 D 均為 A 的子節點，各節點之間不會有迴圈，且所有節點之間都有一個或多個邊相連通。任一樹狀結構的總邊數等於其總節點數減 1，在樹上任意添加一條邊，就會產生迴圈；在樹上任意刪除一條邊，一顆樹就裂成兩棵樹(森林)。沒有迴圈的圖，就是樹或森林。若為無根樹則是任一節點皆可為根節點。

專有名詞介紹：

- (1) 無父節點的節點為根節點(Root)，如 A。
- (2) 父節點 (Parent)：一節點的上層節點為父節點，如 B 的父節點為 A，如 G 的父節點為 C。
- (3) 子節點 (children)：一節點的下層節點為子節點，如 B 的子節點有 E 及 F；C 的子節點有 G。
- (4) 兄弟節點 (siblings)：有共同父節點的節點稱為兄弟節點，如 B、C、D 互為兄弟節點。
- (5) 分支度 (degree)：一個節點的子樹個數稱為其分支度，如 A 的分支度為 3；B 的分支度為 2；C 的分支度為 1；E 的分支度為 0。
- (6) 樹葉節點(terminal node)：無子節點的節點，如 D、E、F、G。
- (7) 內部節點 (non-terminal node)：樹葉以外的節點均為內部節點，如 A、B、C。
- (8) 階層或階度 (level)：A 為階層 1；B、C、D 為階層 2；E、F、G 為階層 3。
- (9) 高度 (height)：樹的最大階度，例如圖 3.1.1，因最大階度階度為 3，則其樹的高度為 3。

在圖 3.1.2 中的圖，則不是樹，因為 B、E、F 三節點形成迴圈。

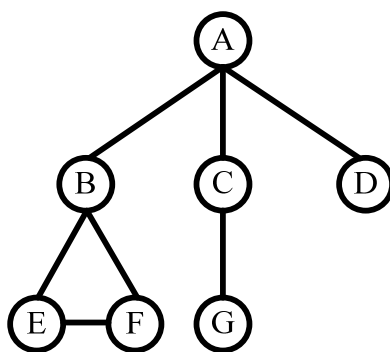


圖 3.1.2

寫一個程式，讀入一樹狀結構的資料，依每組測試資料找出不包含根節點的所有節點，到根節點之路徑，各路徑長度為中間所經過的節點形成的集合之元素個數加 1。若中間所經過的節點集合為空集合則路徑長度為 1。請計算每組測試資料中，每個節點到根節點之路徑長度為某  $k$  值的節點個數。

#### 輸入說明：

第一列的數字  $n$  代表共有幾組資料要測試， $2 \leq n \leq 5$ 。第二列起則是每一組測試資料。每組測試資料代表一個樹狀結構，每組測試資料中的第一列值為  $m, k$ ； $m (\geq 2)$  為節點的個數； $k (0 < k < m)$  為路徑長度，之後的  $m$  列的內容為邊的資料。每個邊以 2 個整數  $i, j$  表示， $0 \leq i, j \leq 80$ ， $i, j$  為節點的編號，代表  $i$  節點和  $j$  節點相連的一個邊，且節點  $j$  為節點  $i$  的父節點。若  $j$  為 99，則  $i$  為這組測試資料的根節點。輸入資料中，邊的資料依節點編號由小到大依序描述，即  $i$  的值會 0,1,2,...,  $m-1$  遞增。在一行空行之後為下一組的測試資料。

#### 輸出說明：

計算每組測試資料中，不包含根節點的所有節點到根節點之路徑長度，計算路徑長度為某  $k$  值的節點個數，每組測試資料之後輸出換行。

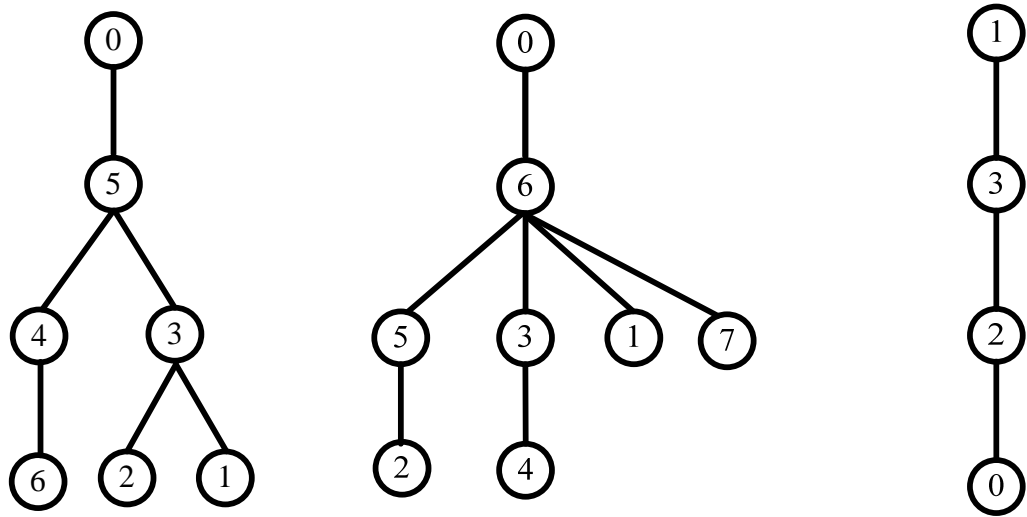
在 in1.txt 檔案中，第一組測試資料的第一列值  $m, k$  為 7, 3，代表共有 7 個節點，且尋找的路徑長度  $k$  為 3。節點到根節點之路徑長度為 3 的節點集合為 {1,2,6}，集合元素個數為 3；第二組測試資料中，第一列值  $m, k$  (8, 2)， $k$  為 2，節點到根節點之路徑長度為 2 的節點集合為 {1,3,5,7}，集合元素個數為 4；第三組測試資料中，第一列值  $m, k$  (4, 3)， $k$  為 3，節點到根節點之路徑長度為 3 的節點集合為 {0}，集合元素個數為 1。其最後輸出結果分別為 3、4 和 1。

在 in2.txt 檔案的第一組測試資料中，第一列值  $m, k$  (4, 1)， $k$  為 1，節點到根節點之路徑長度為 1 的節點集合為 {1,2,3}，集合元素個數為 3；第二組測試資料中，第一列值  $m, k$  (3, 2)， $k$  為 2，節點到根節點之路徑長度為 2，其節點集合為空集合，集合元素個數為 0。其最後輸出結果分別為 3 和 0。

輸入檔案 1 :【檔名：in1.txt】

3  
7,3  
0,99  
1,3  
2,3  
3,5  
4,5  
5,0  
6,4  
  
8,2  
0,99  
1,6  
2,5  
3,6  
4,3  
5,6  
6,0  
7,6  
  
4,3  
0,2  
1,99  
2,3  
3,1

三組輸入的資料所對應到的樹狀結構。由左而右，分別代表第 1、2 及 3 組資料。



輸入檔案 2：【檔名：in2.txt】

2  
4,1  
0,99  
1,0  
2,0  
3,0  
  
3,2  
0,99  
1,0  
2,0

輸出範例：【檔名：out.txt】

3  
4  
1  
  
3  
0

二組輸入的資料所對應到的樹狀結構。由左而右，分別代表第 1 及 2 組資料。



**子題 2：樹、內部節點最多只能當 1 次和沒有重複使用的邊。**

**(程式執行限制時間: 3 秒) 18 分**

寫一個程式，讀入一組圖形的資料，每組測試資料中，每列代表一個圖形。請判斷該組測試資料，每列的圖形是否**都為樹**；且該組測試資料中，同一節點只能在其中一圖形為**內部節點**；且該組測試資料中，**各圖的邊均不重複使用**。在測試檔中，節點的編號為連續的號碼，同一組圖形的資料節點相同。本題為無根樹，任一節點皆可為根節點。

在圖 3.2.1.1(a)中的節點 2、4 及 5 是內部節點；在圖 3.2.1.1(b)中的節點 1、3 及 6 是內部節點；在圖 3.2.1.1(a)與(b)中，這二列圖形**都為樹**；節點 1、2、3、4、5 及 6 在這組測試資料中都只在一個圖形中作為**內部節點(內部節點最多只能當 1 次)**；並且**沒有重複使用的邊**。則這組測試資料結果輸出為 T。

在圖 3.2.2.1(a)中的節點 2、4 及 5 及在圖 3.2.2.1(b)中的節點 1、3 及 6 為內部節點，這二列圖形都為樹。若同組測試資料中，有重複使用的邊，例如圖 3.2.2.1(a) 與(b)中 6-4 和 4-6 視為相同的邊，在這組測試資料中，因為，**有重複使用的邊**，則這組測試資料結果輸出為 F。

在圖 3.2.2.2(a)中，這一系列圖形為樹；節點 2、4 及 5 為內部節點。在圖 3.2.2.2(b) 該圖不是樹；在這組測試資料中，因為，存在任一圖形**不是樹**，則這組測試資料結果輸出為 F。

在圖 3.2.2.3(a)中的節點 2、4 及 5 及在圖 3.2.2.3(b)中的節點 1、2 及 6 為內部節點，這二列圖形都為樹。若同組測試資料中，有節點重複當內部節點，例如圖 3.2.2.3(a) 與(b)中節點 2 在這二圖形中為內部節點。在這組測試資料中，因為，在某棵樹 3.2.2.3(a)中節點 2，為內部節點，在其他樹棵樹 3.2.2.3(b)中節點 2 也是內部節點，**有節點重複當內部節點**，則這組測試資料結果輸出為 F。

#### **輸入說明：**

第一列的數字  $n$  代表有幾組資料要測試， $1 \leq n \leq 5$ 。第二列起為測試資料。

每組測試資料中，第一列的數字  $k$  代表  $k$  個圖形( $2 \leq k \leq 10$ )，接下來  $k$  列的內容為  $k$  個圖形邊的資料。每個邊以 2 個整數  $i,j$  表示， $1 \leq i,j \leq 60$ ，其中  $i$  和  $j$  為節點的編號，代表從  $i$  節點和  $j$  節點有邊相連。每一列的圖形邊的資料，對應到同一個圖形測試資料，不同邊的資料以空白( )隔開，而空白不限定一個，節點的個數比邊的個數多 1。每組測試資料以空行分開。

#### **輸出說明：**輸出字母為大寫，選手請注意。

每組測試資料輸出一列，輸出每一列對應到一組的測試資料。同一組的測試資料中，同一組的  $k$  個圖形中，必須同時滿足下列三個條件，才能輸出 T：

1. 每一個圖形都是樹；
2. 每個節點在這組測試資料中都只當過內部節點 1 次或 0 次；
3. 同組測試資料中沒有重複使用的邊。

若同一組的  $k$  個圖形，下列三個情況，存在其中一個或一個以上，則輸出 F：

1. 在  $k$  個的圖形中存在一個或一個以上的圖形不是樹。
2. 若同一組的測試資料中，在某棵樹中，其內部節點在其他樹中也是內部節點。
3. 若同一組測試資料中，有重複使用的邊。

輸入檔案 1：【檔名：in1.txt】

3

2

1-5 2-3 2-4 4-5 4-6

1-3 1-4 1-6 2-6 3-5

4

1-2 1-3 1-4 1-5 5-6 5-7 5-8

2-3 2-4 2-5 2-6 6-1 6-7 6-8

3-4 3-7 3-5 3-6 7-8 7-1 7-2

4-8 4-5 4-6 4-7 8-1 8-2 8-3

6

1-2 1-3 1-4 1-5 1-6 1-7 7-8 7-9 7-10 7-11 7-12

1-8 2-3 2-4 2-5 2-6 2-7 2-8 8-9 8-10 8-11 8-12

1-9 2-9 3-4 3-5 3-6 3-7 3-8 3-9 9-10 9-11 9-12

1-10 2-10 3-10 4-5 4-6 4-7 4-8 4-9 4-10 10-11 10-12

1-11 2-11 3-11 4-11 5-6 5-7 5-8 5-9 5-10 5-11 11-12

1-12 2-12 3-12 4-12 5-12 6-7 6-8 6-9 6-10 6-11 6-12

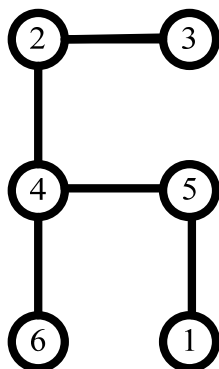


圖 3.2.1.1(a)

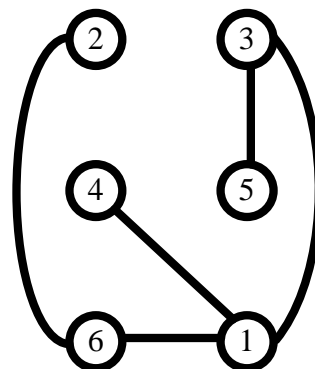


圖 3.2.1.1(b)



輸入檔案 2 :【檔名：in2.txt】

3  
2  
1-5 2-3 2-4 4-5 6-4  
1-3 1-6 4-6 2-6 3-5  
  
2  
1-5 2-3 2-4 4-5 4-6  
2-5 1-3 2-6 4-1 5-6  
  
2  
1-5 2-3 2-4 4-5 4-6  
2-5 1-3 2-6 4-1 3-6

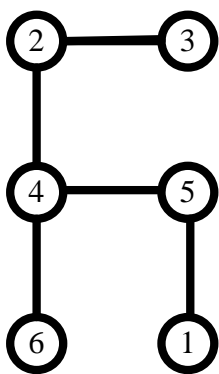


圖 3.2.2.1(a)

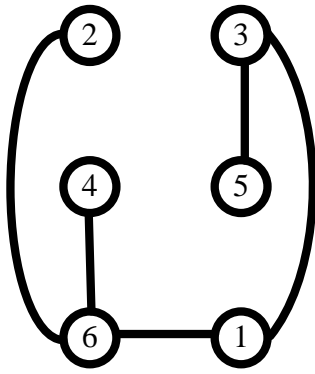


圖 3.2.2.1 (b)

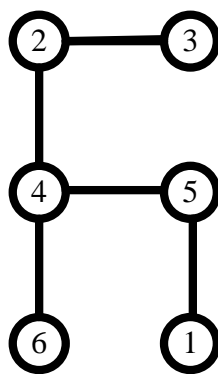


圖 3.2.2.2(a)

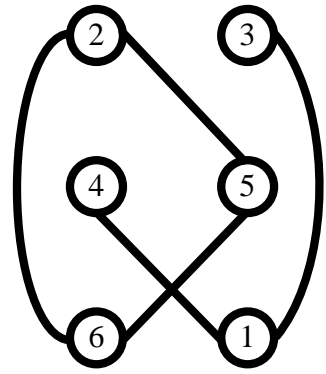


圖 3.2.2.2(b)

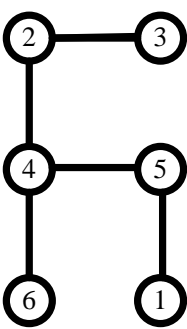


圖 3.2.2.3(a)

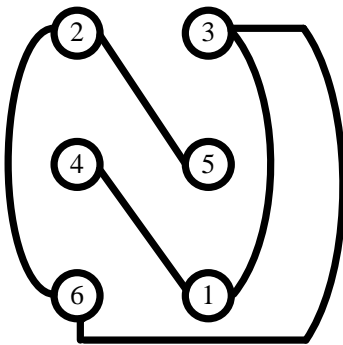


圖 3.2.2.3 (b)

輸出範例：【檔名：out.txt】

T  
T  
T  
  
F  
F  
F

**子題 2：列出所有樹的某節點到根節點之路徑長度。(程式執行限制時間: 2 秒) 15 分**

在資料結構中，樹狀結構是可以用來描述有分支的結構，其包含 1 個或多個節點。每棵樹存在一個特殊的節點，稱為根節點(root)，可連結若干子樹，也可以沒有子樹；從任一節點到根節點，都只有唯一一條的節點不重複路徑。例如 F 到 A 的路徑為  $F \rightarrow B \rightarrow A$ ，其路徑長度為 2，此路徑 F 到 A，A 為此樹之根節點，路徑中間所經過的節點集合為 {B}。

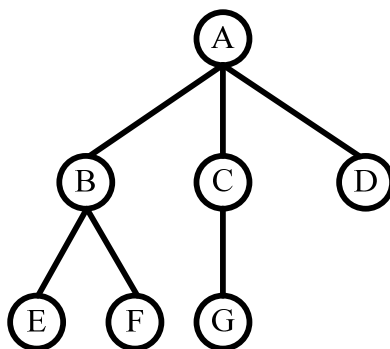


圖 4.2.1

在圖 4.2.1 中，有編號的圓形代表節點，A 為根節點，B、C 及 D 均為 A 的子節點，各節點之間不會有迴圈，且所有節點之間都有一個或多個邊相連通。任一樹狀結構的總邊數等於其總節點數減 1，在樹上任意添加一條邊，就會產生迴圈；在樹上任意刪除一條邊，一顆樹就裂成兩棵樹(森林)。沒有迴圈的圖，就是樹或森林。若為無根樹則是任一節點皆可為根節點。

寫一個程式，讀入多棵樹狀結構的資料，依每組測試資料算出某節點到根節點之路徑長度，需分別算出各棵樹的結果(各路徑長度為中間所經過的節點形成的集合之元素個數加 1，若中間所經過的節點集合為空集合則路徑長度為 1)。

**輸入說明：**

第一列的數字  $n$  代表共有幾組資料要測試， $2 \leq n \leq 5$ 。第二列起則是每一組測試資料。每組測試資料代表一個樹狀結構，每組測試資料中的第一列值為  $m, k, v$ ， $3 \leq m \leq 256, 2 \leq k \leq 8, 0 \leq v \leq 255$ ； $m$  為節點的個數、 $k$  為樹的個數、 $v$  為某節點( $v$  不會是根節點)。之後的  $m$  列的內容為  $k$  棵樹  $k$  個邊的資料，每列的內容有  $k + 1$  個值，第一個值為節點  $i$ ；之後  $k$  個值依序代表節點  $i$  在第 0 棵樹到第  $k-1$  棵樹中的父節點。同一列中，**每個父節點的資料以一個或多個空白隔開**。若父節點編號為 999，則  $i$  為這組測試資料的根節點。在測試資料中，所有樹的根節點編號均相同。且在測試資料中，內容依節點編號依序描述，即節點  $i$  的值為  $0, 1, 2, \dots, m-1$  遞增。接下來為下一組的測試資料。

**輸出說明：**

計算每組測試資料中，分別算出各棵樹某個節點到根節點之路徑長度，輸出的數字和數字之間需以逗號隔開，每組測試資料輸出一列。

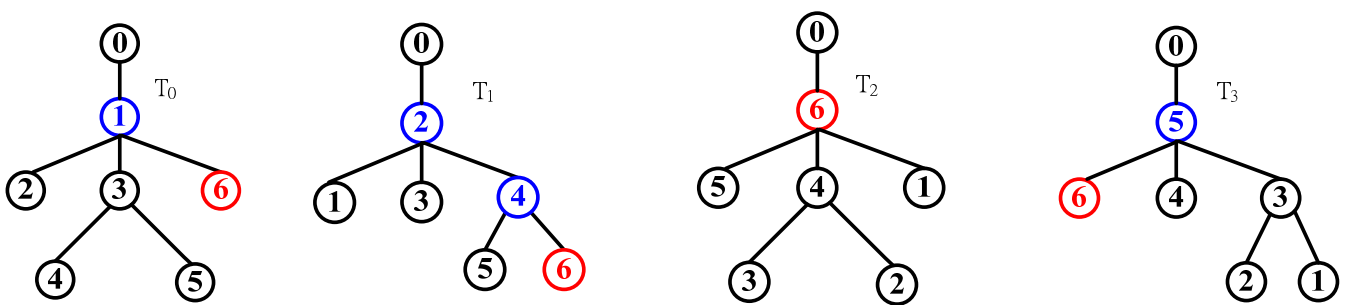
在 in1.txt 檔案中，第一組測試資料的第一列值  $m, k, v = 7, 4, 6$ ，代表共有 7 個節點、4 棵樹，程式應該算出節點  $v$ ，即節點 6，到不同樹的根節點之路徑長度。

在  $m$  列資料中，第一列的資料：0 999 999 999 999。每列的內容為  $k + 1$  個值，第一個值為節點  $i$ ，之後  $k$  個值分別代表節點  $i$  在第 0~3 棵樹中的父節點。因為父節點為 999，則節點  $i=0$  為這組測試資料的根節點，所以這組測試資料，根節點為 0。

在  $m$  列資料中，第二列的資料：1 0 2 6 3。第一個值 1，節點  $i$  為 1，之後  $k$  個值分別代表節點  $i$  在第 0~3 棵樹中的父節點，依序為 0 2 6 3。

在  $m$  列資料中，第三列的資料：2 1 0 4 3。第一個值 2 節點  $i$  為 2；之後  $k$  個值分別代表節點  $i$  在第 0~3 棵樹中的父節點，依序為 1 0 4 3。

在  $m$  列資料中，第四列的資料：3 1 2 4 5。第一個值 3 節點  $i$  為 3；之後  $k$  個值分別代表節點  $i$  在第 0~3 棵樹中的父節點，依序為 1 2 4 5。



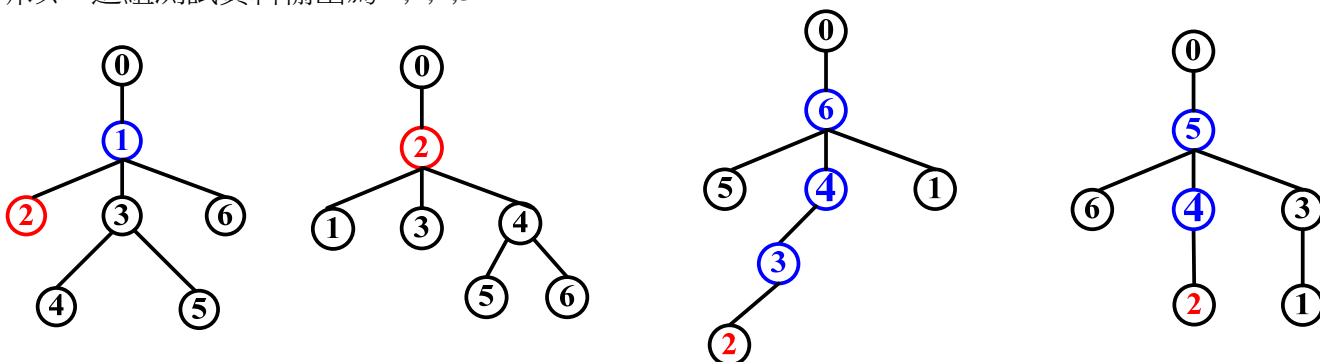
在這 4 棵樹中，節點 6 到根節點 0 路徑，中間所經過的節點集合分為  $\{1\}$ 、 $\{4, 2\}$ 、 $\{\}$  和  $\{5\}$ ，路徑長度為中間所經過的節點形成的集合之元素個數加 1；所以這組測試資料輸出為 2,3,1,2。

7,4,6

```
0  999 999 999 999
1  0   2   6   3
2  1   0   4   3
3  1   2   4   5
4  3   2   6   5
5  3   4   6   0
6  1   4   0   5
```

第二組測試資料的第一列值 $m, k, v = 7, 4, 2$ ，代表共有 7 個節點、4 棵樹，在這 4 棵樹中，分別算出節點 2 到根節點 0 的路徑長度。

在這 4 棵樹中，節點 2 到根節點 0 路徑，中間所經過的節點集合分為 $\{1\}$ 、 $\{\}$ 、 $\{3,4,6\}$ 和 $\{4,5\}$ ，所以，這組測試資料輸出為 2,1,4,3。



7,4,2

0 999 999 999 999

1 0 2 6 3

2 1 0 3 4

3 1 2 4 5

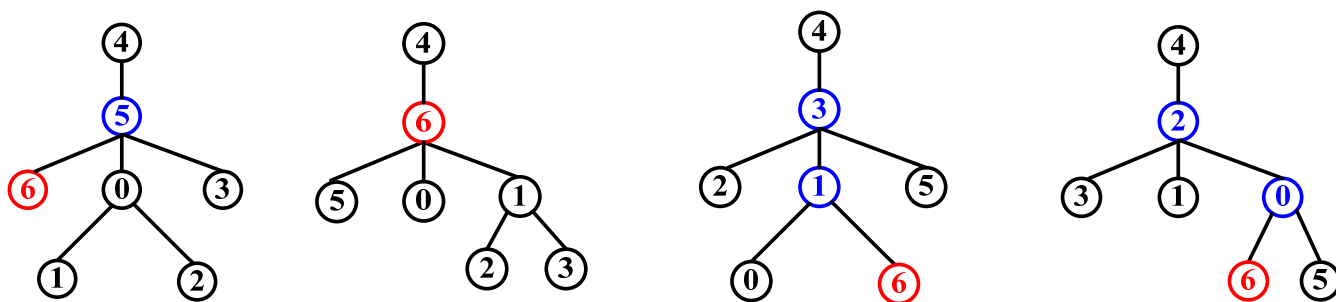
4 3 2 6 5

5 3 4 6 0

6 1 4 0 5

第三組測試資料的第一列值 $m, k, v = 7, 4, 6$ ，代表共有 7 個節點、4 棵樹，在這 4 棵樹中，分別算出節點 6 到根節點 4 的路徑長度。

在這 4 棵樹中，節點 6 到根節點 4 路徑，中間所經過的節點集合分為 $\{5\}$ 、 $\{\}$ 、 $\{1,3\}$ 和 $\{0,2\}$ ，所以，這組測試資料輸出為 2,1,3,3。



7,4,6

0 5 6 1 2

1 0 6 3 2

2 0 1 3 4

3 5 1 4 2

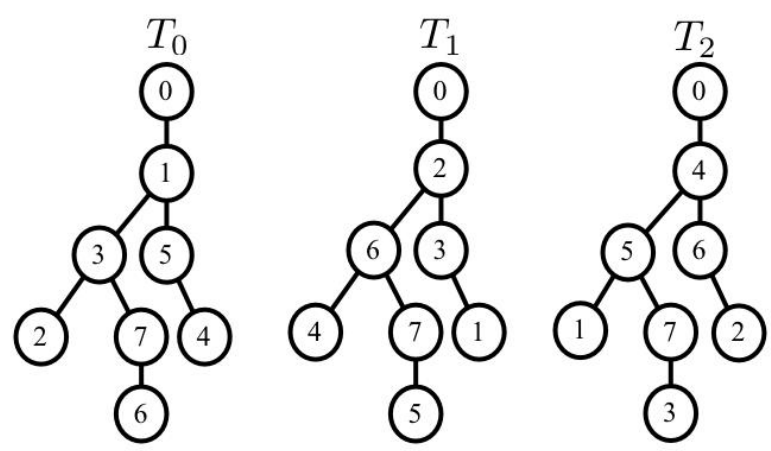
4 999 999 999 999

5 4 6 3 0

6 5 4 1 0

第四組測試資料的第一列值 $m, k, v = 8, 3, 1$ ，代表共有 8 個節點、3 棵樹，在這 3 棵樹中，分別算出節點 1 到根節點 0 的路徑長度。

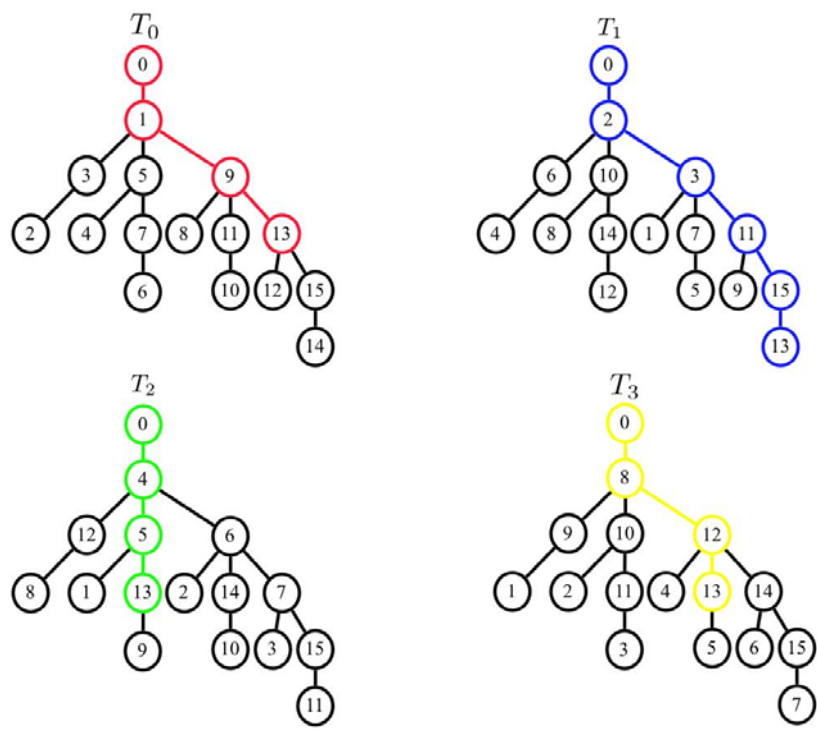
在這 3 棵樹中，節點 1 到根節點 0 路徑，中間所經過的節點集合分為 $\{\}$ 、 $\{3,2\}$ 和 $\{5,4\}$ ，所以，這組測試資料輸出為 1,3,3。



8,3,1

0	999	999	999
1	0	3	5
2	3	0	6
3	1	2	7
4	5	6	0
5	1	7	4
6	7	2	4
7	3	6	5

在 in2.txt 檔案中，第一組測試資料的第一列值  $m, k, v = 16, 4, 13$ ，代表共有 16 個節點、4 棵樹，在這 4 棵樹中，分別算出節點 13 到根節點 0 的路徑長度。  
 在這 4 棵樹中，節點 13 到根節點 0 路徑，中間所經過的節點集合分為  $\{9, 1\}$ 、 $\{15, 11, 3, 2\}$ 、 $\{5, 4\}$  和  $\{12, 8\}$ ，所以，這組測試資料輸出為 3,5,3,3。

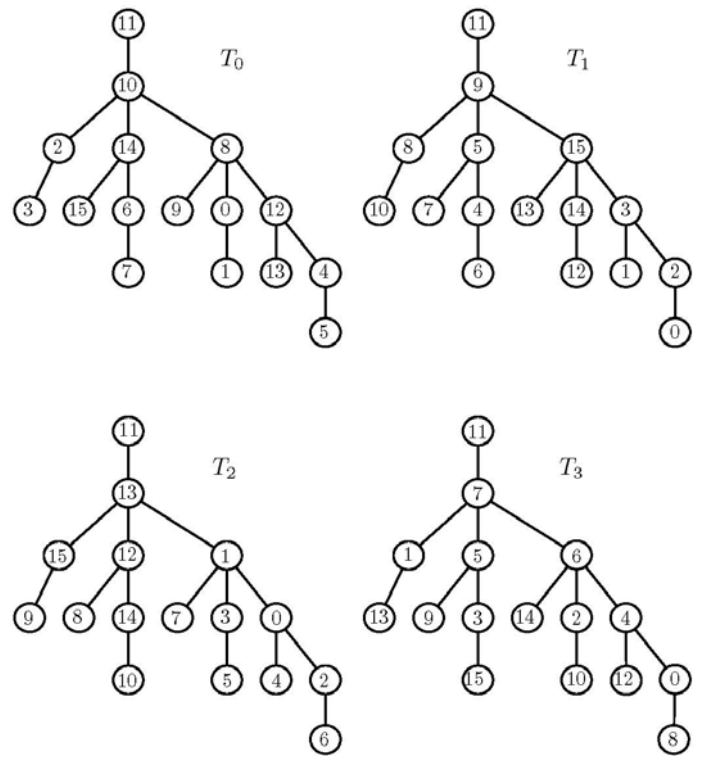


16,4,13

0	999	999	999	999
1	0	3	5	9
2	3	0	6	10
3	1	2	7	11
4	5	6	0	12
5	1	7	4	13
6	7	2	4	14
7	5	3	6	15
8	9	10	12	0
9	1	11	13	8
10	11	2	14	8
11	9	3	15	10
12	13	14	4	8
13	9	15	5	12
14	15	10	6	12
15	13	11	7	14

第二組測試資料的第一列值 $m, k, v = 16, 4, 15$ ，代表共有 16 個節點、4 棵樹，在這 4 棵樹中，分別算出節點 15 到根節點 11 的路徑長度。

在這 4 棵樹中，節點 15 到根節點 11 路徑，中間所經過的節點集合分為 $\{14, 10\}$ 、 $\{9\}$ 、 $\{13\}$ 和 $\{3, 5, 7\}$ ，所以，這組測試資料輸出為 3,2,2,4。



16,4,15				
0	8	2	1	4
1	0	3	13	7
2	10	3	0	6
3	2	15	1	5
4	12	5	0	6
5	4	9	3	7
6	14	4	2	7
7	6	5	1	11
8	10	9	12	0
9	8	11	15	5
10	11	8	14	2
11	999	999	999	999
12	8	14	13	4
13	12	15	11	1
14	10	15	12	6
15	14	9	13	3

輸入檔案 1 :【檔名 : in1.txt】

4

7,4,6

0 999 999 999 999

1 0 2 6 3

2 1 0 4 3

3 1 2 4 5

4 3 2 6 5

5 3 4 6 0

6 1 4 0 5

7,4,2

0 999 999 999 999

1 0 2 6 3

2 1 0 3 4

3 1 2 4 5

4 3 2 6 5

5 3 4 6 0

6 1 4 0 5

7,4,6

0 5 6 1 2

1 0 6 3 2

2 0 1 3 4

3 5 1 4 2

4 999 999 999 999

5 4 6 3 0

6 5 4 1 0

8,3,1

0 999 999 999

1 0 3 5

2 3 0 6

3 1 2 7

4 5 6 0

5 1 7 4

6 7 2 4

7 3 6 5



輸入檔案 2 :【檔名 : in2.txt】

2

16,4,13

0 999 999 999 999

1 0 3 5 9

2 3 0 6 10

3 1 2 7 11

4 5 6 0 12

5 1 7 4 13

6 7 2 4 14

7 5 3 6 15

8 9 10 12 0

9 1 11 13 8

10 11 2 14 8

11 9 3 15 10

12 13 14 4 8

13 9 15 5 12

14 15 10 6 12

15 13 11 7 14

16,4,15

0 8 2 1 4

1 0 3 13 7

2 10 3 0 6

3 2 15 1 5

4 12 5 0 6

5 4 9 3 7

6 14 4 2 7

7 6 5 1 11

8 10 9 12 0

9 8 11 15 5

10 11 8 14 2

11 999 999 999 999

12 8 14 13 4

13 12 15 11 1

14 10 15 12 6

15 14 9 13 3

輸出範例：【檔名：out.txt】

2,3,1,2

2,1,4,3

2,1,3,3

1,3,3

3,5,3,3

3,2,2,4

**子題 2：**二元搜尋樹的路徑長度最長的值。(程式執行限制時間: 2 秒)

在資料結構中，每棵樹存在一個特殊的節點，稱為根節點(root)，可連結若干子樹，也可以沒有子樹；從任一節點到根節點，都只有唯一一條的節點不重複路徑。例如 F 到 A 的路徑為  $F \rightarrow B \rightarrow A$ ，其路徑長度為 2。

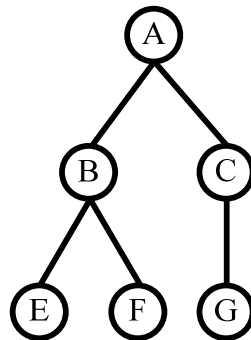


圖 4.2.1

由使用者輸入  $n$  筆資料，建立一個二元搜尋樹(Binary Search Tree)，在這二元搜尋樹算出每個節點到根節點路徑長度，輸出這棵二元搜尋樹路徑長度最長的值。

二元搜尋樹(Binary Search Tree)定義:

二元搜尋樹是一種二元樹，它可以為空，若不為空，則必須要滿足以下條件：

- 1.若左子樹不為空，則左子樹的鍵值均須要小於樹根的鍵值。
- 2.若右子樹不為空，則右子樹的鍵值均須要大於樹根的鍵值。
- 3.左子樹與右子樹必須也要保持二元搜尋樹。

**輸入說明：**

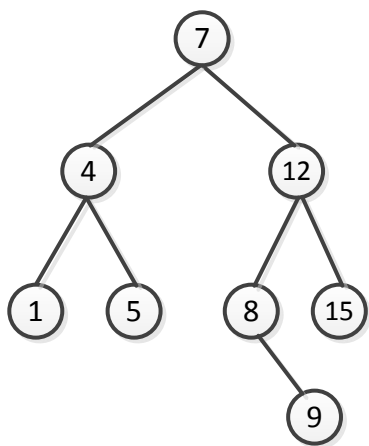
第一列的數字  $n$  代表這組測試資料有幾個節點， $2 \leq n \leq 30$ 。第二列起則為這組測試各節點編號，節點編號為一整數  $0 \leq N \leq 1000$ 。用測試資料以二元搜尋樹方式建樹。

**輸出說明：**

在測試資料中所建二元搜尋樹，在二元搜尋樹中算出每個節點到根節點路徑長度，**輸出這棵二元搜尋樹路徑長度最長的值**，這組測試資料輸出一列。

輸入檔案 1 :【檔名：in1.txt】

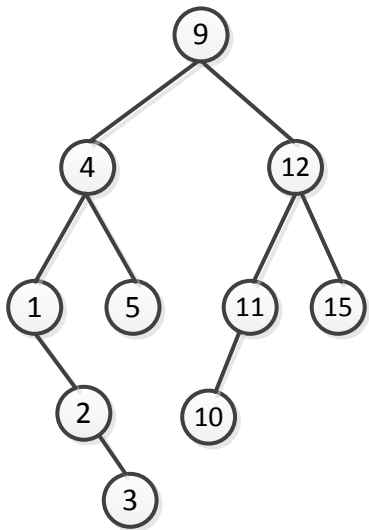
8  
7  
4  
1  
5  
12  
8  
9  
15



in1.txt

輸入檔案 2 :【檔名：in2.txt】

9  
4  
1  
5  
12  
11  
10  
15  
2  
3



in2.txt

輸出範例 :【檔名：out.txt】

3  
  
4

**子題 2：中序表示法。(程式執行限制時間: 2 秒)**

由使用者輸入  $n$  筆資料，建立一個二元搜尋樹(Binary Search Tree)，在這二元搜尋樹，輸出這棵二元搜尋樹之中序表示法。

二元搜尋樹(Binary Search Tree)定義:

二元搜尋樹是一種二元樹，它可以為空，若不為空，則必須要滿足以下條件：

- 1.若左子樹不為空，則左子樹的鍵值均須要小於樹根的鍵值。
- 2.若右子樹不為空，則右子樹的鍵值均須要大於樹根的鍵值。
- 3.左子樹與右子樹必須也要保持二元搜尋樹。

**二元樹的走訪 (Traversal of Tree)**

對於一個二元樹，我們有三種最常用的方法可以走過這棵樹所有的節點。

1. 前序表示法 (pre-order)：根節點 -> 左子樹 -> 右子樹
2. 中序表示法 (in-order)：左子樹 -> 根節點 -> 右子樹
3. 後序表示法 (post-order)：左子樹 -> 右子樹 -> 根節點

**輸入說明：**

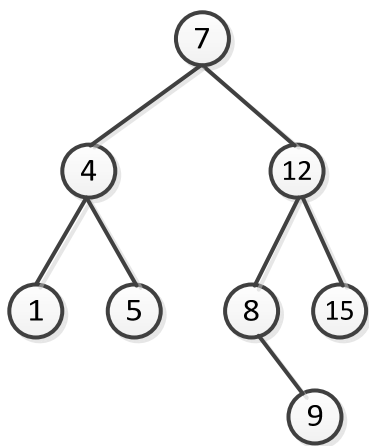
第一列的數字  $n$  代表這組測試資料有幾個節點， $2 \leq n \leq 30$ 。第二列起則為這組測試各節點編號，節點編號為一整數  $0 \leq N \leq 100$ 。用測試資料以二元搜尋樹方式建樹。

**輸出說明：**

在測試資料中所建二元搜尋樹，輸出這棵二元搜尋樹之中序表示法，這組測試資料輸出一列。

輸入檔案 1 :【檔名：in1.txt】

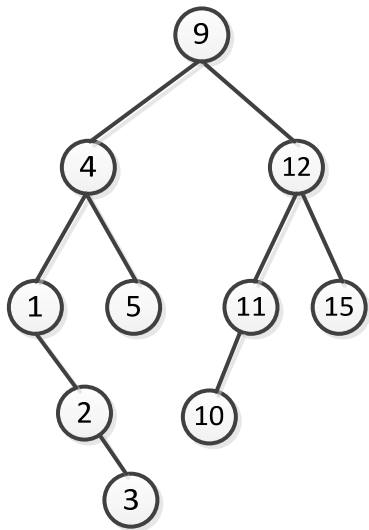
8  
7  
4  
1  
5  
12  
8  
9  
15



in1.txt

輸入檔案 2 :【檔名：in2.txt】

10  
9  
4  
1  
5  
12  
11  
10  
15  
2  
3



in2.txt

輸出範例 :【檔名：out.txt】

1,4,5,7,8,9,12,15

1,2,3,4,5,9,10,11,12,15

### Problem 3：資料結構—樹

子題 1：是否為堆積樹(Heap tree)或二元搜尋樹(Binary search tree)。(程式執行限制時間: 2 秒)  
14 分

在資料結構中，樹狀結構是可以用來描述有分支的結構，包含 1 個或多個節點。其存在一個特殊的節點，稱為根節點(root)，可連結若干子樹，也可以沒有子樹；從任一節點到根節點，都只有唯一的節點不重複路徑。

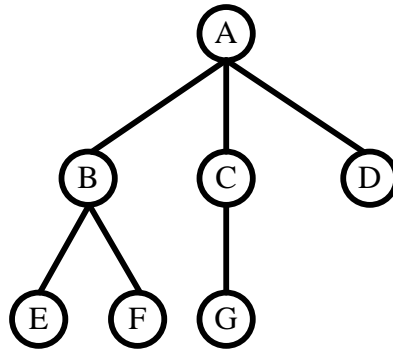


圖 3.1.1

在圖 3.1.1 中，有編號的圓形代表節點，A 為根節點，B、C 及 D 均為 A 的子節點，各節點之間不會有迴圈，且所有節點之間都有一個或多個邊相連通。任一樹狀結構的總邊數等於其總節點數減 1，在樹上任意添加一條邊，就會產生迴圈。

專有名詞介紹：

- (1) 無父節點的節點為根節點(Root)，如 A。
- (2) 父節點 (Parent)：一節點的上層節點為父節點，如 B 的父節點為 A，如 G 的父節點為 C。
- (3) 子節點 (Children)：一節點的下層節點為子節點，如 B 的子節點有 E 及 F；C 的子節點有 G。
- (4) 兄弟節點 (Siblings)：有共同父節點的節點稱為兄弟節點，如 B、C、D 互為兄弟節點。
- (5) 分支度 (Degree)：一個節點的子樹個數稱為其分支度，如 A 的分支度為 3；B 的分支度為 2；C 的分支度為 1；E 的分支度為 0。
- (6) 樹葉節點(Terminal node)：無子節點的節點，如 D、E、F、G。
- (7) 內部節點 (Non-terminal node)：樹葉以外的節點均為內部節點，如 A、B、C。
- (8) 階層或階度 (Level)：A 為階層 1；B、C、D 為階層 2；E、F、G 為階層 3。
- (9) 高度 (Height)：樹的最大階度，例如圖 3.1.1，因最大階度階度為 3，則其樹的高度為 3。

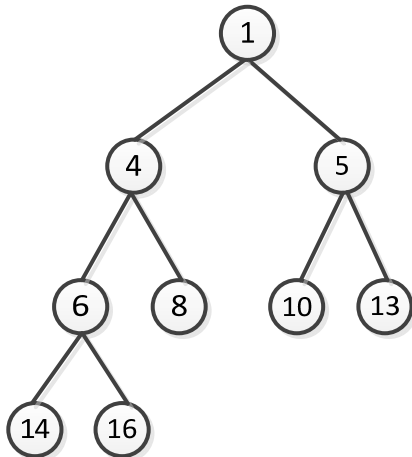
堆積樹(Heap tree)是一個二元樹，每個父節點最多只有兩個子節點，堆積樹的父節點若小於子節點，則稱之為最小堆積 (Min heap tree)，父節點若大於子節點，則稱之為最大堆積 (Max heap tree)，而同一層的子節點則無需理會其大小關係。

### 最小堆積樹(Min heap tree)

指每一個節點的鍵值必須小於它的子節點的鍵值。其特性如下：

1. 每一棵 Min heap tree 是一棵「完整二元樹」(Complete Binary Tree)。
2. 樹根的鍵值小於左子樹與右子樹的鍵值。
3. 其左子樹與右子樹亦是 Min heap tree。如下圖所示：

將下圖的堆積樹轉換為一維陣列之後如下所示： $\{1,4,5,6,8,10,13,14,16\}$

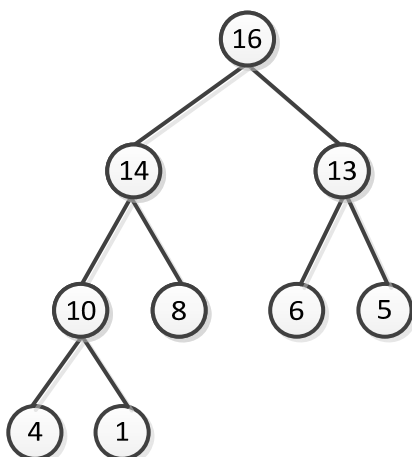


### 最大堆積樹(Max heap tree)

指每一個節點的鍵值必須大於它的子節點的鍵值。其特性如下：

1. 每一棵 Max heap tree 是一棵「完整二元樹」(Complete Binary Tree)。
2. 樹根的鍵值大於左子樹與右子樹的鍵值。
3. 其左子樹與右子樹亦是 Max heap tree。如下圖所示：

將下圖的堆積樹轉換為一維陣列之後如下所示： $\{16,14,13,10,8,6,5,4,1\}$



而在一棵二元樹中，除最後一層外，若其餘層都是滿的，並且最後一層或者是滿的，或者是在右邊缺少連續若干節點，則此二元樹為「完整二元樹」(Complete Binary Tree)。

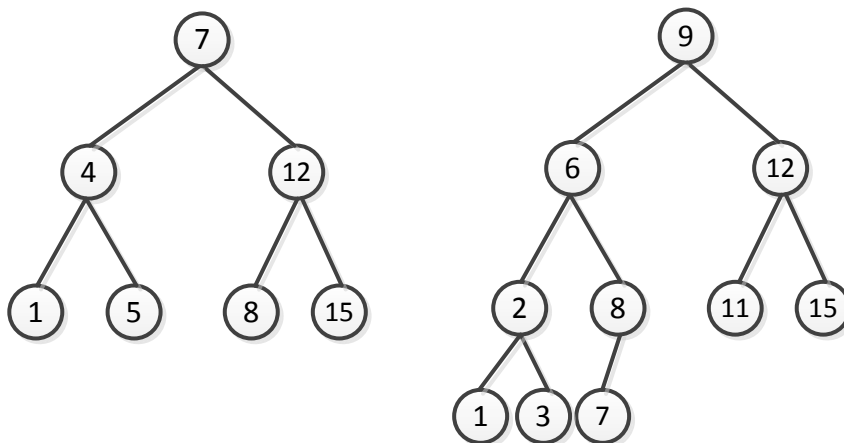


二元搜尋樹(Binary search tree)定義:

二元搜尋樹是一種二元樹，它可以為空，若不為空，則必須要滿足以下條件：

- 1.若左子樹不為空，則左子樹的鍵值均須要小於樹根的鍵值。
- 2.若右子樹不為空，則右子樹的鍵值均須要大於樹根的鍵值。
- 3.左子樹與右子樹必須也要保持二元搜尋樹。

將下圖的二元搜尋樹(「完整二元樹」(Complete Binary Tree))轉換為一維陣列之後如下所示：  
{7,4,12,1,5,8,15}和{9,6,12,2,8,11,15,1,3,7}。



寫一個程式，讀入一資料，資料內容為「完整二元樹」(Complete Binary Tree)，然後回答該資料是否為堆積樹(Heap tree)或二元搜尋樹(Binary search tree)。

輸入說明：

第一列的數字  $n$  代表共有幾組資料要測試， $2 \leq n \leq 8$ 。

第二列起每一列代表一組測試資料。每組測試資料代表一「完整二元樹」(Complete Binary Tree)。測試資料為多個不同的數字  $x_i$ ， $0 \leq x_i \leq 65535$ ， $4 \leq |x_i| \leq 64$ ，中間用逗號隔開。

輸出說明：

每組測試資料輸出一列。輸出每組測試資料是否為堆積樹(Heap tree)或二元搜尋樹(Binary search tree)。若該資料是堆積樹(Heap tree)，則輸出 H；若該資料是二元搜尋樹(Binary search tree)，則輸出 B；若不是堆積樹(Heap tree)同時也不是二元搜尋樹(Binary search tree)，則輸出 F。不會有同時為堆積樹(Heap tree)和二元搜尋樹(Binary search tree)的測試資料。

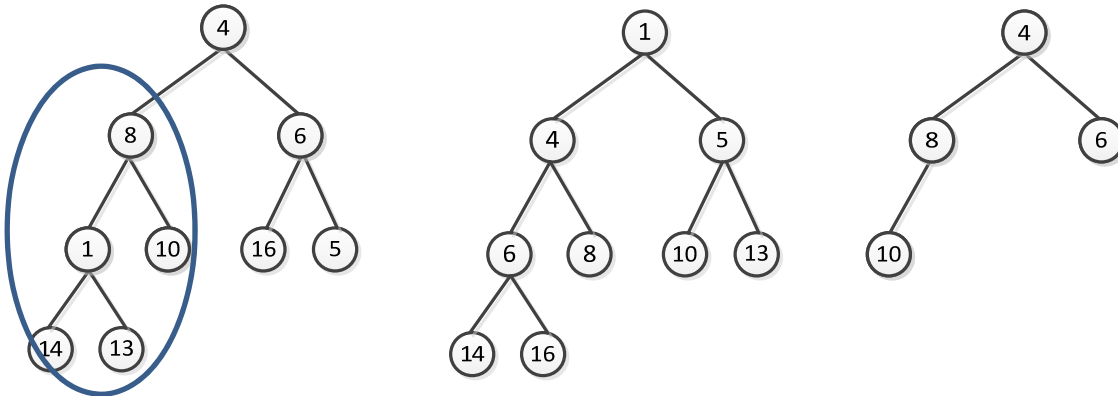
輸入檔案 1 :【檔名：in1.txt】

3

4,8,6,1,10,16,5,14,13

1,4,5,6,8,10,13,14,16

4,8,6,10



輸入檔案 2 :【檔名：in2.txt】

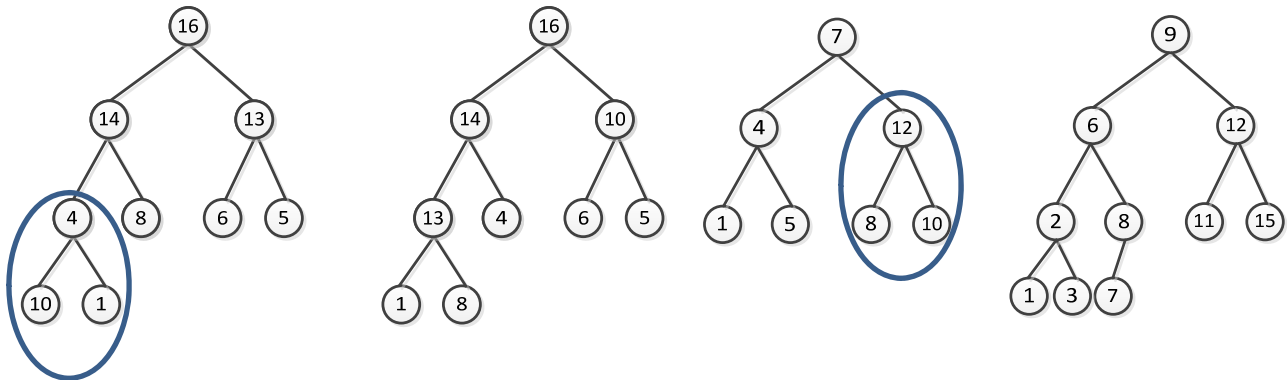
4

16,14,13,4,8,6,5,10,1

16,14,10,13,4,6,5,1,8

7,4,12,1,5,8,10

9,6,12,2,8,11,15,1,3,7



輸出範例 :【檔名：out.txt】

F

H

H

F

H

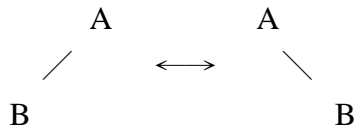
F

B

## 子題 2：後序表示法 (post-order)。(程式執行限制時間: 2 秒) 15 分

二元樹的定義：

1. 樹不可以為空集合，亦即至少必須有一個根節點，但二元樹卻可以是空集合。
2. 樹的兄弟節點位置次序並非固定，但二元樹是固定的。也就是下面是相同的樹，但卻不是相同的二元樹。



在二元樹的運用上，常常需要找出所有的節點資料，這個過程稱為樹的拜訪或追蹤。依拜訪追蹤的次序可分成下列三種：前序表示法 (pre-order)、中序表示法 (in-order) 及後序表示法 (post-order)。

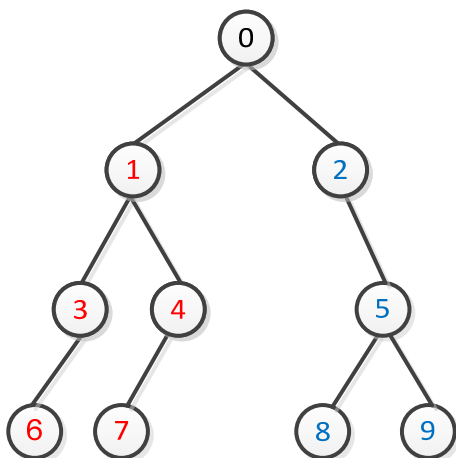
### 二元樹的走訪 (Traversal of Tree)

對於一個二元樹，我們有三種最常用的方法可以走過這棵樹所有的節點。

1. 前序表示法 (pre-order)：根節點 -> 左子樹 -> 右子樹
2. 中序表示法 (in-order)：左子樹 -> 根節點 -> 右子樹
3. 後序表示法 (post-order)：左子樹 -> 右子樹 -> 根節點

有兩種序，就有機會還原出唯一的一棵二元樹。比方說，知道中序表示法 (in-order) 和前序表示法 (pre-order)，可以求出原本的二元樹。

在前序表示法 (pre-order) 之中，最左邊的元素就是 root；在中序表示法 (in-order) 之中，root 的兩邊分別為左子樹和右子樹 —— 利用 root 便可區分左子樹和右子樹。子樹也是樹，可以用相同手法繼續分割，最後便可求出整棵二元樹的架構。



中序表示法 (in-order) : 6,3,1,7,4,0,2,8,5,9

前序表示法 (pre-order) : 0,1,3,6,4,7,2,5,8,9

### 輸入說明：

第一列的數字  $n$  代表有幾組資料要測試， $2 \leq n \leq 8$ ，第二列起為每組的測試資料，之後每二列為每組的測試資料。每組測試資料的第一列為中序表示法（in-order）；每組測試資料的第二列為前序表示法（pre-order），各節點編號不會相同。測試資料為多個數字  $x_i$ ， $0 \leq x_i \leq 65535$ ， $4 \leq |x_i| \leq 64$ ，中間用逗號隔開。用測試資料找出整棵二元樹的架構。

### 輸出說明：

在測試資料中所建二元樹，輸出這棵二元樹之後序表示法（post-order），每組測試資料輸出一列。

#### 輸入檔案 1：【檔名：in1.txt】

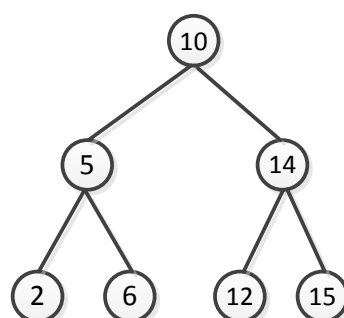
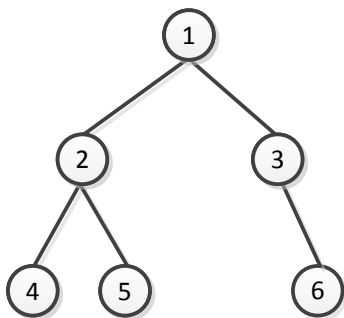
2

4,2,5,1,3,6

1,2,4,5,3,6

2,5,6,10,12,14,15

10,5,2,6,14,12,15



#### 輸入檔案 2：【檔名：in2.txt】

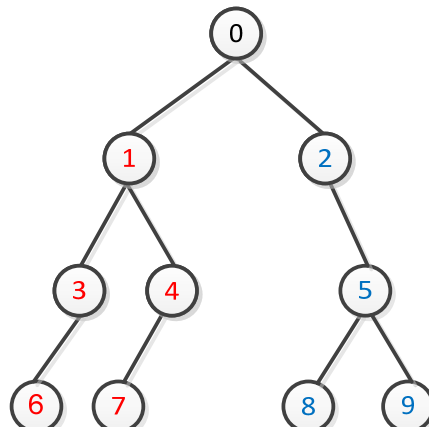
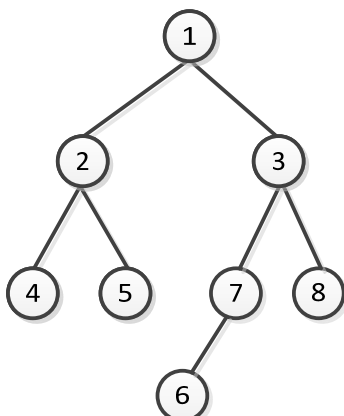
2

4,2,5,1,6,7,3,8

1,2,4,5,3,7,6,8

6,3,1,7,4,0,2,8,5,9

0,1,3,6,4,7,2,5,8,9

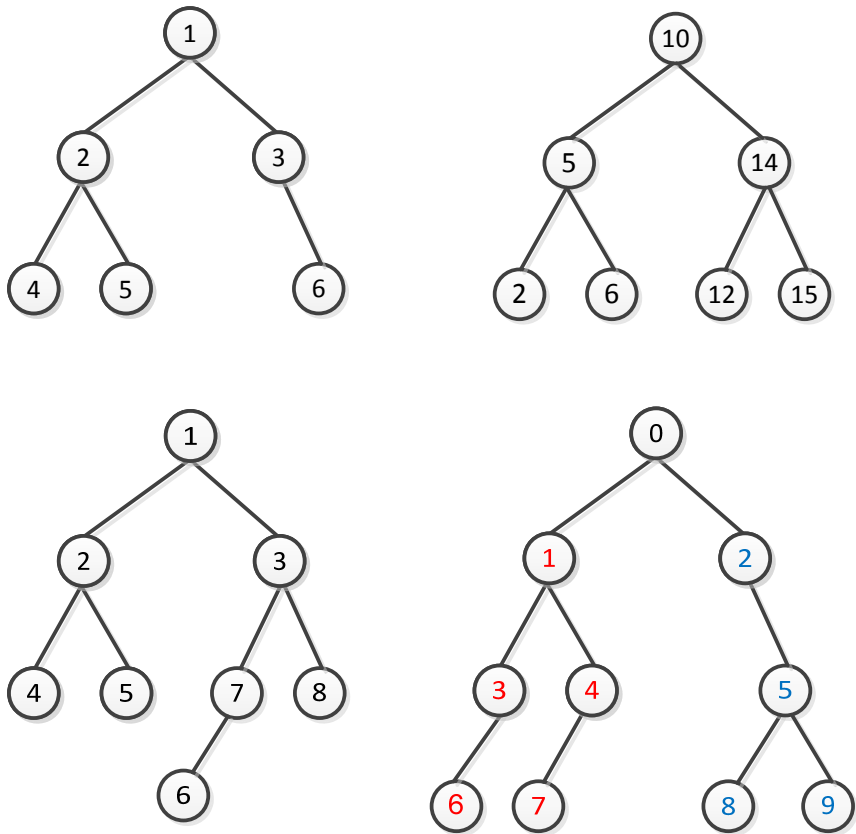


輸出範例：【檔名：out.txt】

4,5,2,6,3,1  
2,6,5,12,15,14,10

4,5,2,6,7,8,3,1  
6,3,7,4,1,8,9,5,2,0

方便選手比對結果，把上一頁的圖，這也放相同的一份。



## Problem 4：資料結構—樹

### 子題 1：樹。(程式執行限制時間: 2 秒)

在資料結構中，樹狀結構是可以用來描述有分支的結構，包含 1 個或多個節點。其存在一個特殊的節點，稱為根節點(root)，可連結若干子樹，也可以沒有子樹；從任一節點到根節點，都只有唯一的節點不重複路徑。

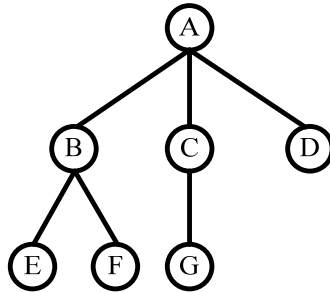


圖 4.1.1

在圖 4.1.1 中，有編號的圓形代表節點，A 為根節點，B、C 及 D 均為 A 的子節點，各節點之間不會有迴圈，且所有節點之間都有一個或多個邊相連通。任一樹狀結構的總邊數等於其總節點數減 1，在樹上任意添加一條邊，就會產生迴圈。

專有名詞介紹：

- (1) 無父節點的節點為根節點(Root)，如 A。
- (2) 父節點 (Parent)：一節點的上層節點為父節點，如 B 的父節點為 A，如 G 的父節點為 C。
- (3) 子節點 (Children)：一節點的下層節點為子節點，如 B 的子節點有 E 及 F；C 的子節點有 G。
- (4) 兄弟節點 (Siblings)：有共同父節點的節點稱為兄弟節點，如 B、C、D 互為兄弟節點。
- (5) 分支度 (Degree)：一個節點的子樹個數稱為其分支度，如 A 的分支度為 3；B 的分支度為 2；C 的分支度為 1；E 的分支度為 0。
- (6) 樹葉節點(Terminal node)：無子節點的節點，如 D、E、F、G。
- (7) 內部節點 (Non-terminal node)：樹葉以外的節點均為內部節點，如 A、B、C。
- (8) 階層或階度 (Level)：A 為階層 1；B、C、D 為階層 2；E、F、G 為階層 3。
- (9) 高度 (Height)：樹的最大階度，例如圖 4.1.1，因最大階度階度為 3，則其樹的高度為 3。

寫一個程式，讀入一無向圖的資料，一棵樹是一個無向圖且沒有迴圈。在測試檔中，節點的編號不一定是連續的號碼。如果檢測的圖形有迴圈，則輸出造成迴圈的邊；若該圖是樹，則輸出 T；沒有迴圈又不是樹，則輸出 F。

輸入說明：

第一列的數字  $n$  代表共有幾組資料要測試， $2 \leq n \leq 5$ 。

第二列起每一行代表一組測試資料。每組測試資料代表一圖形，內容為邊的資料。每個邊以 2 個整數  $i, j$  表示， $0 \leq i, j \leq 20$  and  $i \neq j$ ，其中  $i$  和  $j$  為節點的編號，代表從  $i$  節點和  $j$  節點有邊相連，每組測試資料，同一列中，每個邊的資料以空白( ) 隔開，而空白不限定一個， $|i, j|$  為邊的個數， $2 \leq |i, j| \leq 20$ 。

### 輸出說明：

每組測試資料輸出一列。測試資料的每個邊依序加入圖形，輸出造成迴圈的邊，測試資料拿掉這些造成迴圈的邊之後為一棵樹。如果檢測的圖形有迴圈，則輸出造成迴圈的邊；若該圖是樹，則輸出 T；沒有迴圈又不是樹，則輸出 F。

### 輸入檔案 1：【檔名：in1.txt】

4

5,8 5,3 5,2 5,4 5,6 1,2 2,0

8,1 1,3 6,2 8,10 7,5 1,4 7,8 8,6 8,0

3,8 6,8 6,4 0,6 8,2 2,0 5,3

1,0 4,3 1,2

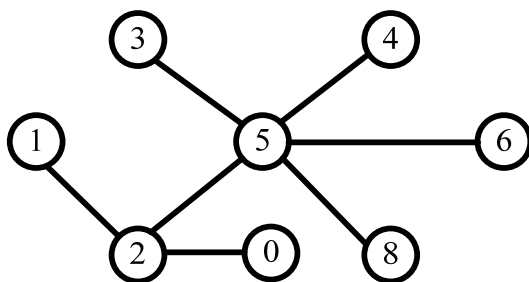


圖 4.1.1.1 (in1.txt)

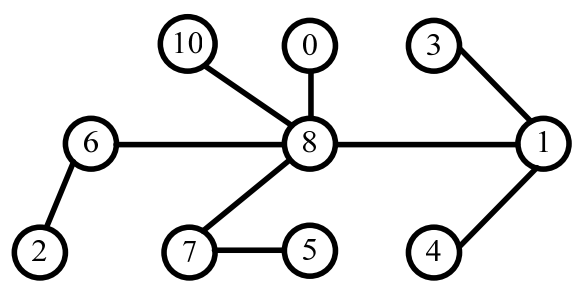


圖 4.1.1.2 (in1.txt)

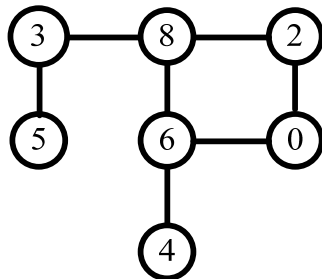


圖 4.1.1.3 (in1.txt)

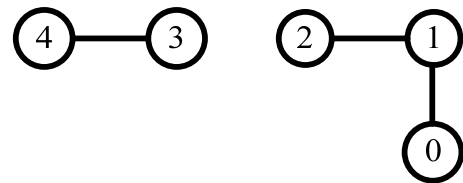


圖 4.1.1.4 (in1.txt)

輸入檔案 2：【檔名：in2.txt】

5  
1,2 2,3 4,0  
4,3 2,3 2,1 1,0  
1,2 2,3 3,4 1,4 1,5  
1,2 1,3 2,3  
1,2 2,3 3,4 1,4 1,5 5,4

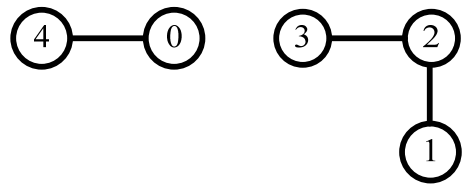


圖 4.1.2.1( in2.txt)

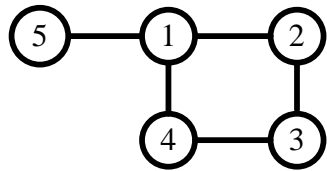


圖 4.1.2.3 ( in2.txt)

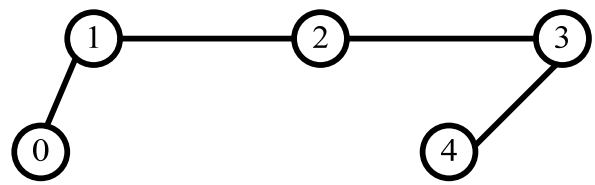


圖 4.1.2.2 ( in2.txt)

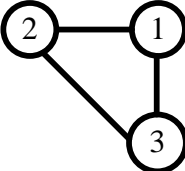


圖 4.1.2.4 (in2.txt)

輸出範例：【檔名：out.txt】

T  
T  
2,0  
F  
  
F  
T  
1,4  
2,3  
1,4 5,4

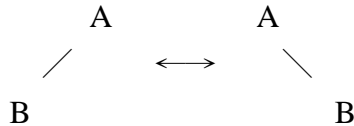


#### Problem 4：資料結構—樹

子題 1：輸出二元樹的後序拜訪的結果。(程式執行限制時間: 2 秒) 14 分

二元樹的定義：

- 1.樹不可以為空集合，亦即至少必須有一個根節點，但二元樹卻可以是空集合。
- 2.樹的兄弟節點位置次序並非固定，但二元樹是固定的。也就是下面是相同的樹，但卻不是相同的二元樹。



在二元樹的運用上，常常需要找出所有的節點資料，這個過程稱為樹的拜訪或追蹤。依拜訪追蹤的次序可分成下列三種：前序 preorder、中序 inorder 及後序 postorder。

後序 postorder 定義：

拜訪根節點前，若有左子樹，先拜訪其左子樹的所有節點；若有右子樹，再拜訪其右子樹的所有節點，最後再拜訪根節點。

二元搜尋樹(Binary Search Tree)定義：

二元搜尋樹是一種二元樹，它可以為空集合，若不為空集合，則必須要滿足以下條件：

- 1.若左子樹不為空集合，則左子樹的鍵值均須要小於樹根的鍵值。
- 2.若右子樹不為空集合，則右子樹的鍵值均須要大於樹根的鍵值。
- 3.左子樹與右子樹必須也要保持二元搜尋樹。

由使用者輸入  $x$  筆資料，建立一個二元搜尋樹(Binary Search Tree)，輸出二元搜尋樹的後序拜訪的結果。

輸入說明：

第一列的數字  $n$  代表有幾組資料要測試， $1 \leq n \leq 5$ ，第二列起為每組的測試資料，之後每二列為每組的測試資料。每組測試資料的第一列是一個整數  $3 \leq x \leq 20$ ，用來表示這組測試資料有幾個節點；每組測試資料的第二列為這組測試資料各節點編號，以“,”分隔各節點編號，編號為一整數  $0 \leq N \leq 99$ ，各節點編號不會相同。用測試資料以二元搜尋樹方式建樹。

輸出說明：

在測試資料中所建二元搜尋樹，輸出二元搜尋樹的後序拜訪的結果，以“,”分隔各節點編號。

輸入檔案 1 :【檔名：in1.txt】

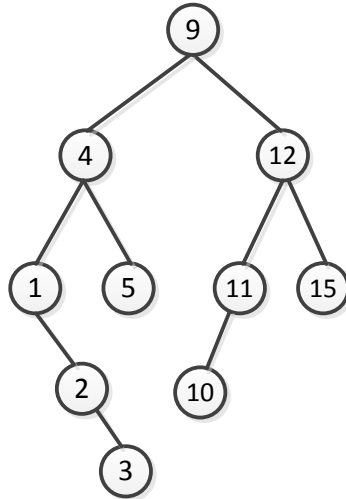
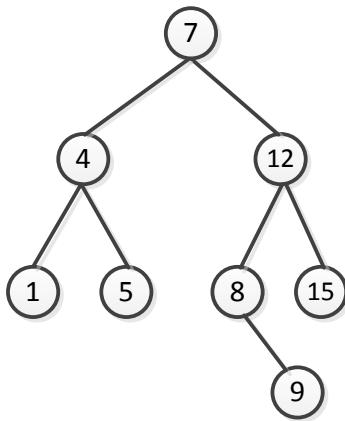
2

8

7,4,1,5,12,8,9,15

10

9,4,1,5,12,11,10,15,2,3



輸入檔案 2 :【檔名：in2.txt】

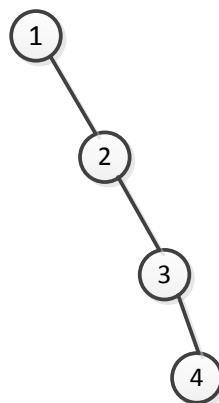
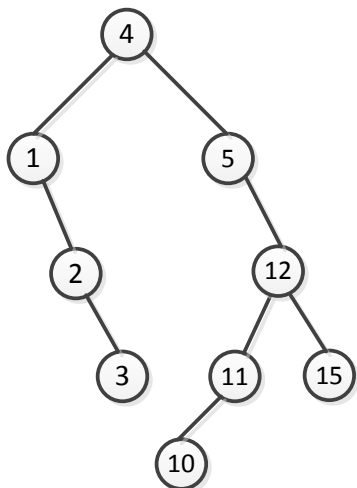
2

9

4,1,5,12,11,10,15,2,3

4

1,2,3,4



輸出範例 :【檔名：out.txt】

1,5,4,9,8,15,12,7

3,2,1,5,4,10,11,15,12,9

3,2,1,10,11,15,12,5,4

4,3,2,1

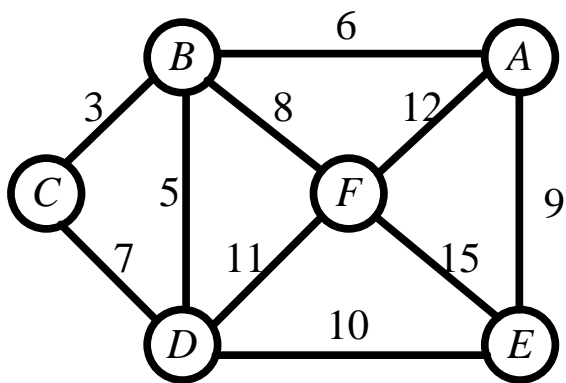
**子題 2：最小成本生成樹。(程式執行限制時間: 2 秒) 16 分**

以有線電視電纜的架設為例，若只能沿著街道佈線，則以街道為邊，而路口為節點，其中必然有一最小成本生成樹能使佈線成本最低。

給定一個圖形中，有許多條邊(線)連結了所有的節點，這些邊都有一個數值，代表此邊的成本。我們可以去掉圖形中的某些邊，使得剩下的邊能連結所有的節點，且邊的數量比節點的數量少 1，這些節點和留下的邊為一生成樹。一個圖形的生成樹有許多個，其中邊的總成本最低者為最小成本生成樹。最小成本生成樹不可以有循環(迴路)；最小成本生成樹不必是唯一的。

**Kruskal 演算法：**

假設節點數為 $n$ ，Kruskal 演算法是將各邊先依成本(權重值)的大小由小到大排列，接著從成本(權重值)最低的邊開始加入最小成本生成樹，如果加入的邊會造成循環(迴路)則捨棄不用，直到加了  $n - 1$  個邊為止。舉例說明如何以 Kruskal 演算法得到下圖中的最小成本生成樹：

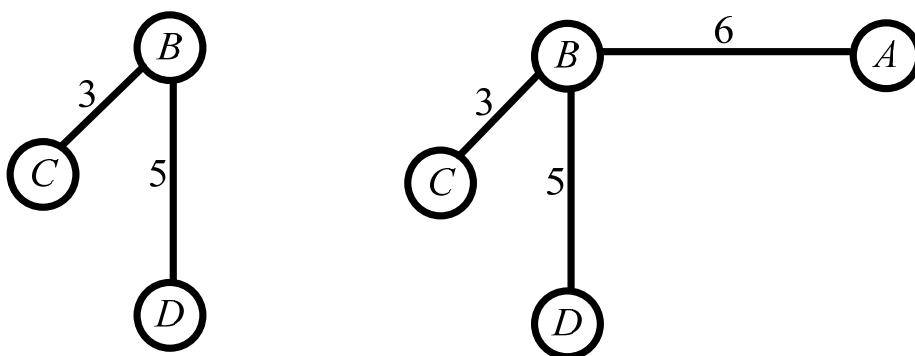


步驟一：將所有邊線的成本(權重值)列出並由小到大排序：

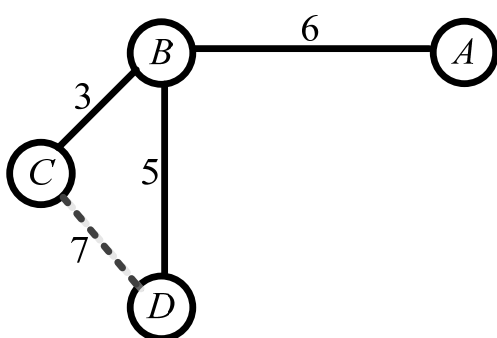
節點	節點	成本(權重值)
B	C	3
B	D	5
A	B	6
C	D	7
B	F	8
A	E	9
D	E	10
D	F	11
A	F	12
E	F	15

步驟二：選擇成本(權重值)最低的一條邊做為加入最小成本生成樹的起點，邊(B,C)->3。

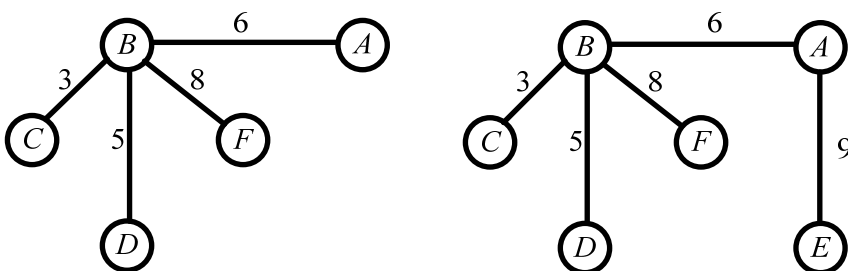
步驟三：依步驟一所建立表格，依序加入邊至最小成本生成樹。



步驟四：邊(C-D) 加入會形成迴路，所以捨棄不用。



重複步驟三和步驟四，直到加了  $n - 1$  個邊為止，完成圖：



最小成本生成樹的值為邊的成本之總合  $3+5+6+8+9=31$

#### 輸入說明：

第一列的數字  $x$  代表共有幾組資料要測試， $2 \leq x \leq 5$ 。

第二列起每一列代表一組測試資料。每組測試資料代表一圖形，內容為邊的資料。每個邊以  $i, j, k$  表示，其中  $i$  和  $j$  為節點的編號，為大寫英文字母(沒有順序)，代表從  $i$  節點和  $j$  節點有邊相連， $k$  為邊的成本(正整數)  $1 \leq N \leq 65535$ ，每個邊的資料以空白( ) 隔開，而空白不限定一個， $|i, j|$  為邊的個數， $3 \leq |i, j| \leq 20$ 。

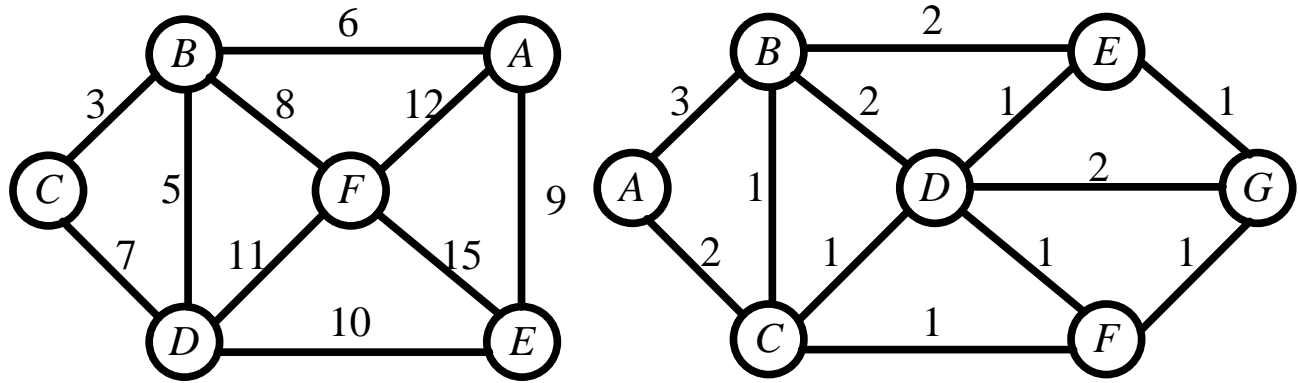
#### 輸出說明：

每組測試資料輸出一列。輸出每組測試資料最小成本生成樹的值。

輸入檔案 1：【檔名：in1.txt】

2

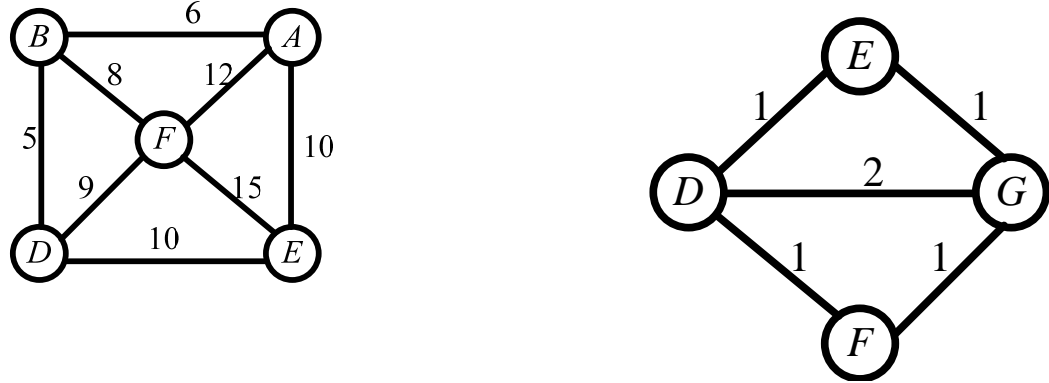
A,B,6 A,E,9 B,C,3 B,D,5 C,D,7 B,F,8 D,E,10 D,F,11 A,F,12 E,F,15  
A,B,3 A,C,2 B,C,1 B,D,2 C,D,1 B,E,2 C,F,1 D,E,1 D,F,1 D,G,2 E,G,1 F,G,1



輸入檔案 2：【檔名：in2.txt】

2

B,A,6 B,F,8 B,D,5 D,E,10 D,F,9 A,F,12 A,E,10 E,F,15  
D,E,1 D,G,2 D,F,1 E,G,1 F,G,1



輸出範例：【檔名：out.txt】

31  
7  
  
29  
3