

# 삼성 청년 SW 아카데미

APS 기본

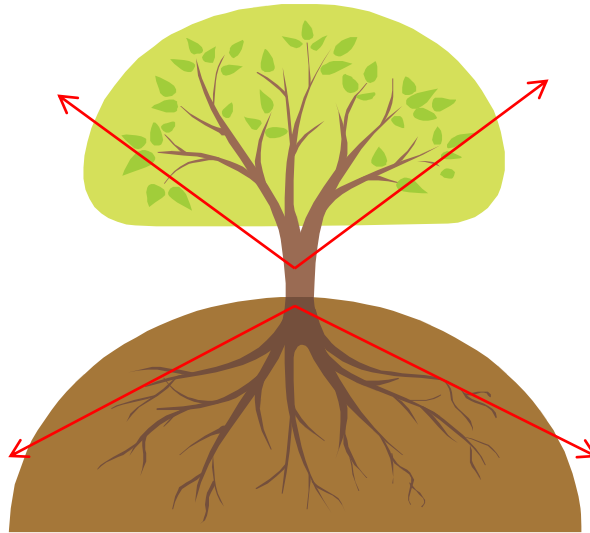
# 트리 (Tree)

- 트리
- 이진 트리

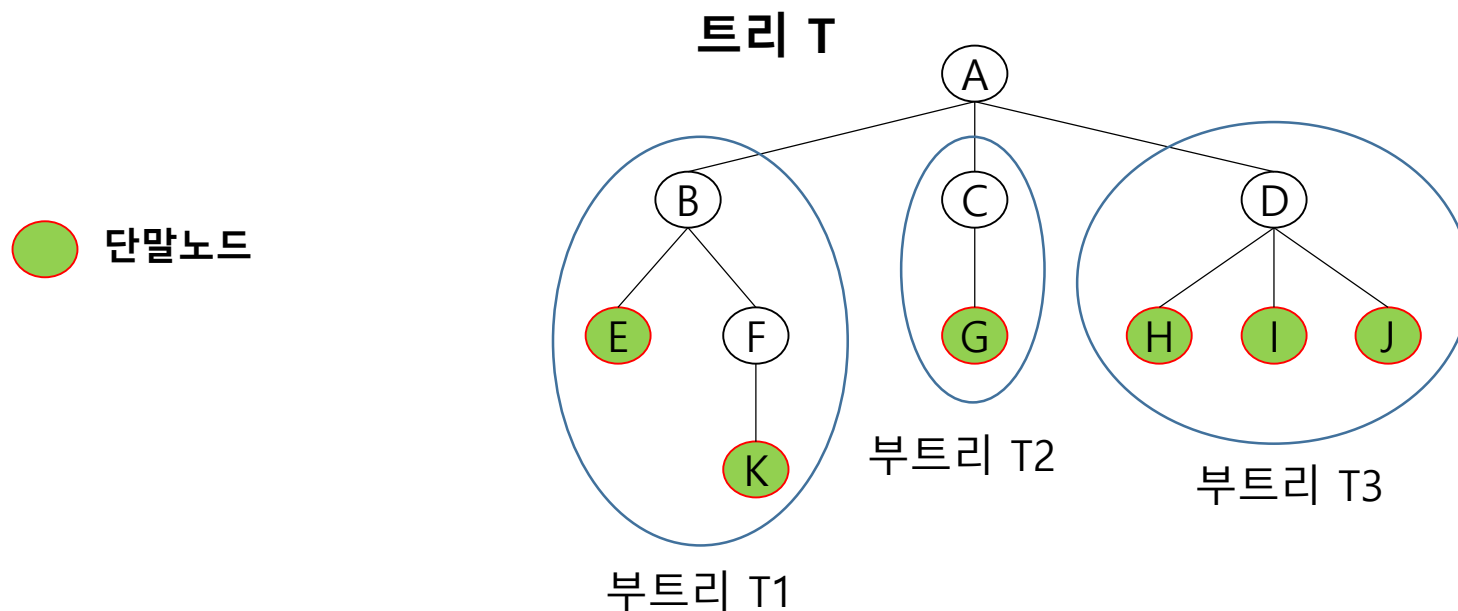
트리

## ✓ 트리의 개념

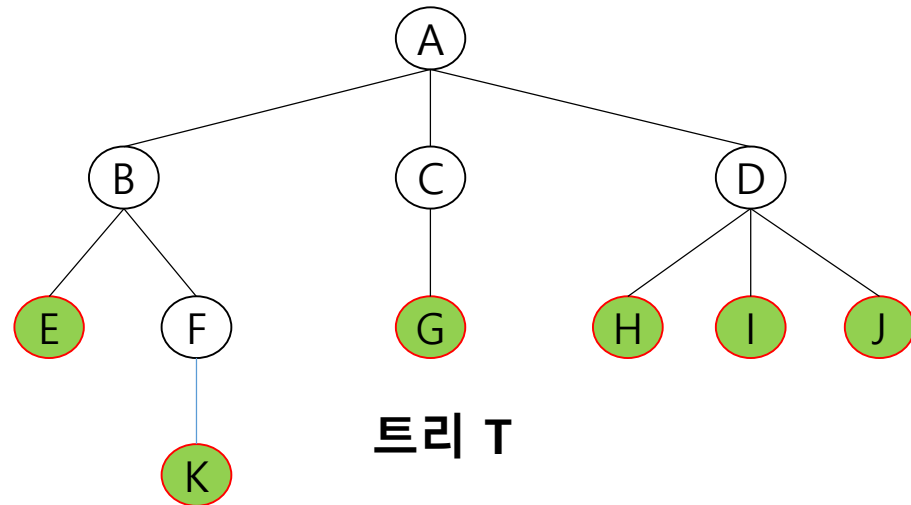
- 비선형 구조
- 원소들 간에 1:N 관계를 가지는 자료구조
- 원소들 간에 계층관계를 가지는 계층형 자료구조
- 상위 원소에서 하위 원소로 내려가면서 확장되는 트리(나무)모양의 구조



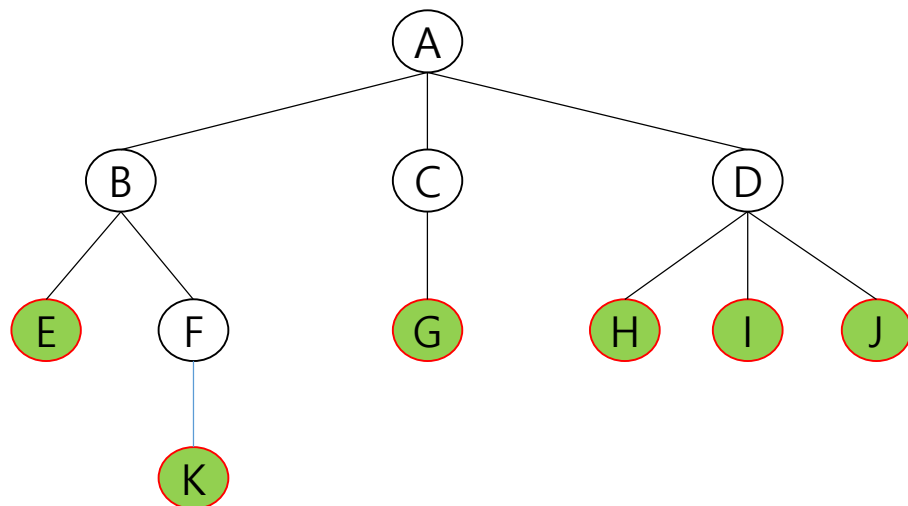
- ✔ 한 개 이상의 노드로 이루어진 유한 집합이며 다음 조건을 만족한다.
  - 노드 중 최상위 노드를 루트(root)라 한다.
  - 나머지 노드들은  $n(>= 0)$ 개의 분리 집합  $T_1, \dots, T_N$ 으로 분리될 수 있다.
- ✔ 이들  $T_1, \dots, T_N$ 은 각각 하나의 트리가 되며(재귀적 정의) 루트의 부 트리 (subtree)라 한다.



- ✓ **노드(node)** – 트리의 원소
  - 트리 T의 노드 - A, B, C, D, E, F, G, H, I, J, K
- ✓ **간선(edge)** – 노드를 연결하는 선, 부모 노드와 자식 노드를 연결
- ✓ **루트 노드(root node)** – 트리의 시작 노드
  - 트리 T의 루트 노드 - A



- ✓ 형제 노드(sibling node) – 같은 부모 노드의 자식 노드들
  - B, C, D는 형제 노드
- ✓ 조상 노드 – 간선을 따라 루트 노드까지 이르는 경로에 있는 모든 노드들
  - K의 조상 노드 : F, B, A
- ✓ 서브 트리(subtree) – 부모 노드와 연결된 간선을 끊었을 때 생성되는 트리
- ✓ 자손 노드 – 서브 트리에 있는 하위 레벨의 노드들
  - B의 자손 노드 – E, F, K

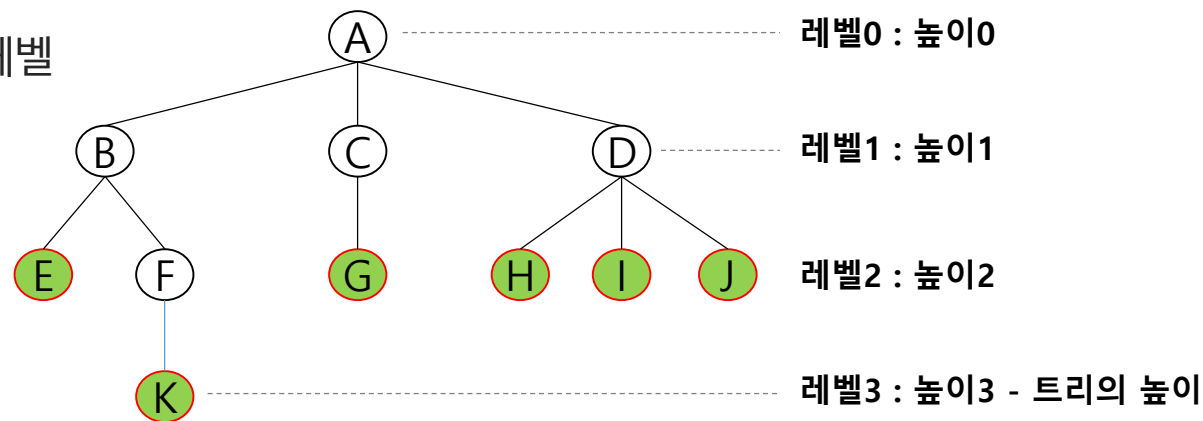


### ✓ 차수(degree)

- 노드의 차수: 노드에 연결된 자식 노드의 수.
  - B의 차수 = 2, C의 차수 = 1
- 트리의 차수: 트리에 있는 노드의 차수 중에서 가장 큰 값
  - 트리 T의 차수 = 3
- 단말 노드(리프 노드): 차수가 0인 노드. 즉, 자식 노드가 없는 노드

### ✓ 높이

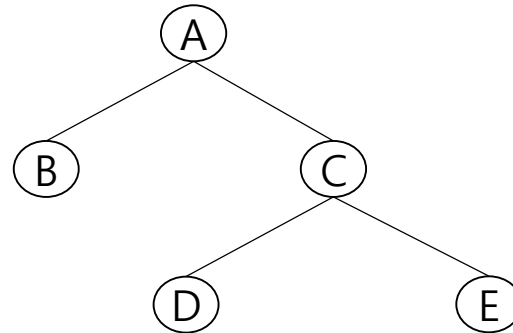
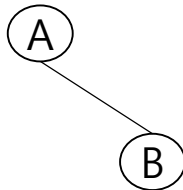
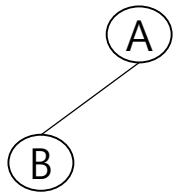
- 노드의 높이: 루트에서 노드에 이르는 간선의 수. 노드의 레벨
  - B의 높이 = 1, F의 높이 = 2
- 트리의 높이: 트리에 있는 노드의 높이 중에서 가장 큰 값. 최대 레벨
  - 트리 T의 높이 = 3



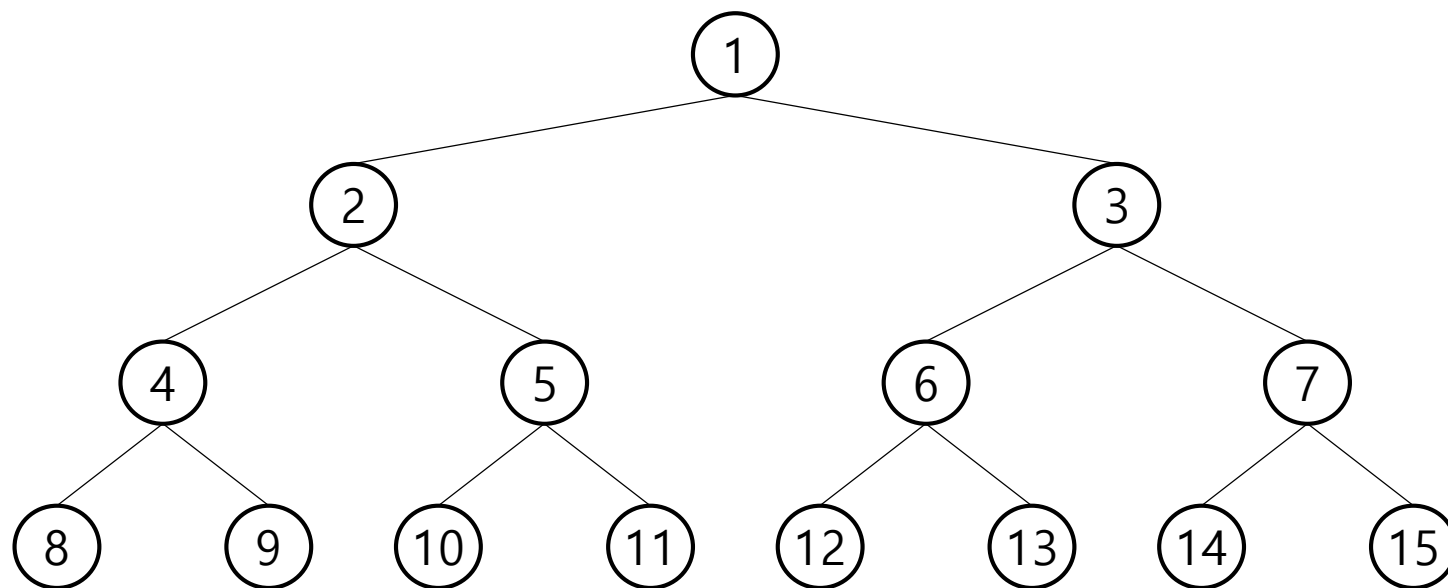
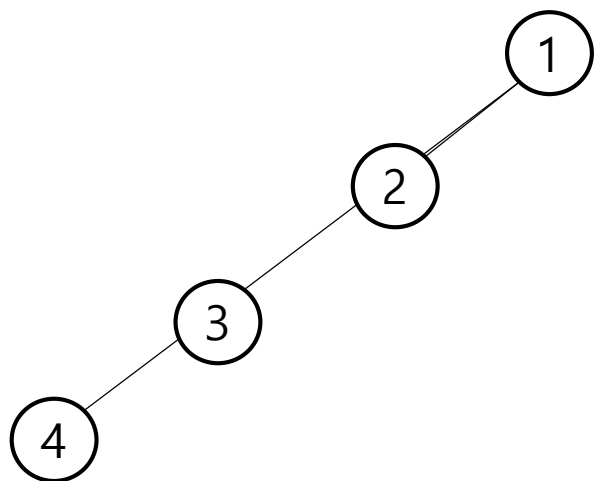


# 이진 트리

- ✓ 모든 노드들이 2개의 서브 트리를 갖는 특별한 형태의 트리
- ✓ 각 노드가 자식 노드를 최대한 2개 까지만 가질 수 있는 트리
  - 왼쪽 자식 노드(left child node)
  - 오른쪽 자식 노드(right child node)
- ✓ 이진 트리의 예

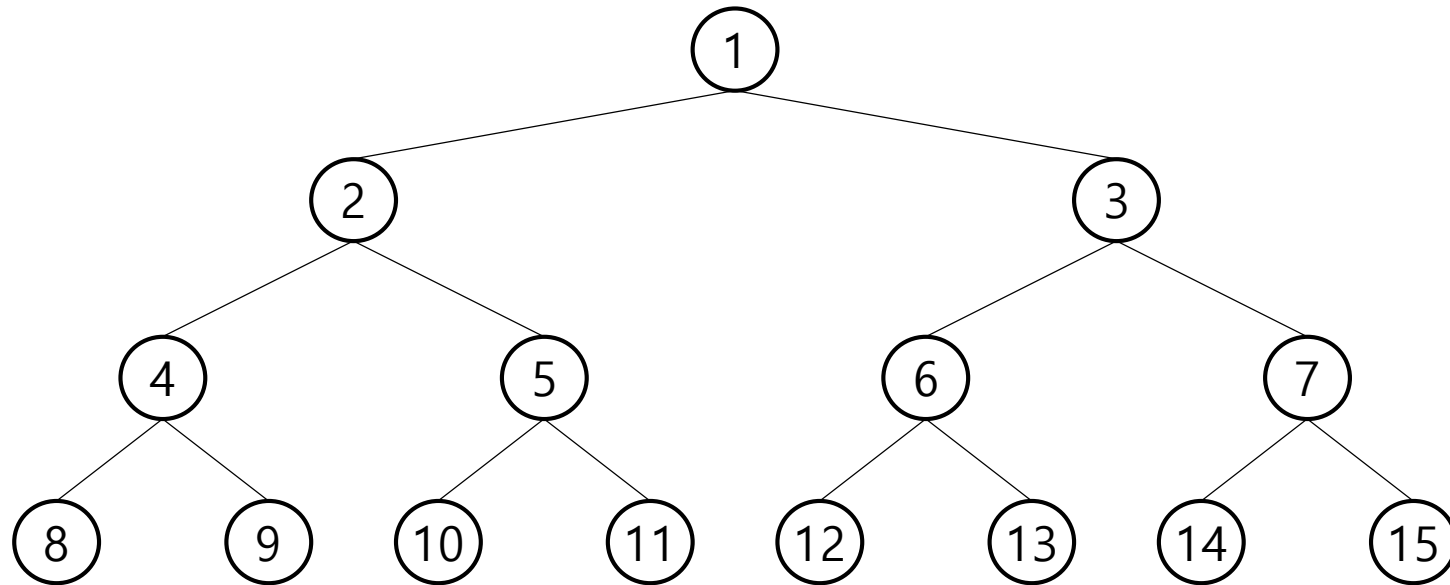


- ✓ 레벨  $i$ 에서의 노드의 최대 개수는  $2^i$ 개
- ✓ 높이가  $h$ 인 이진 트리가 가질 수 있는 노드의 최소 개수는  $(h+1)$ 개가 되며, 최대 개수는  $(2^{h+1}-1)$ 개가 된다.



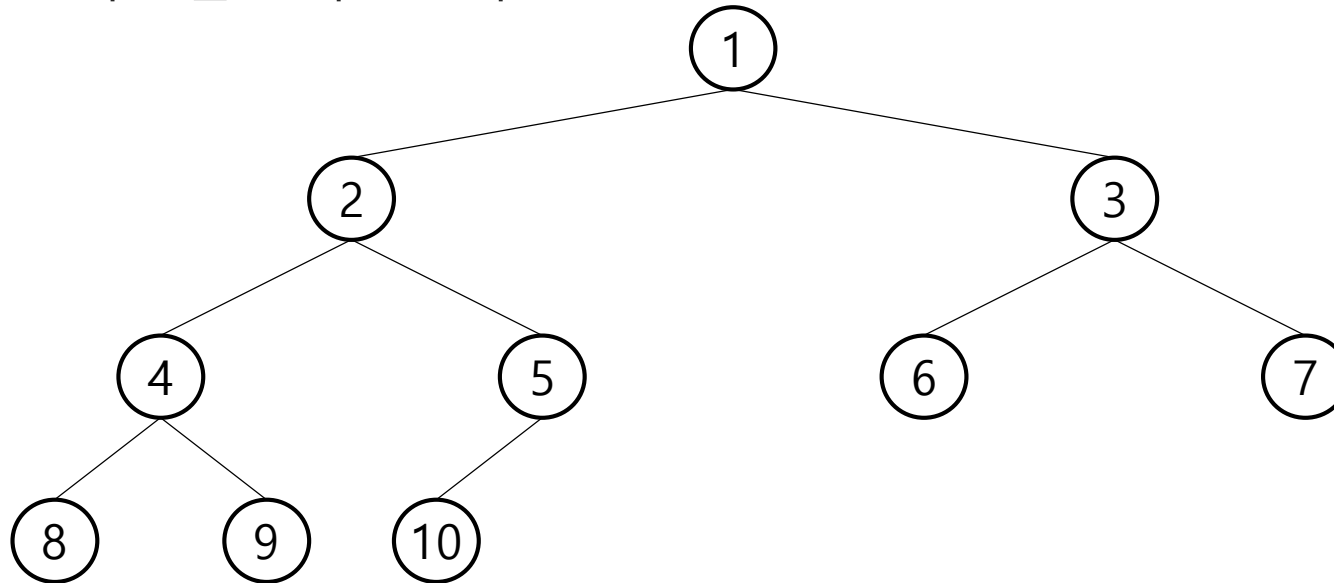
## ✓ 포화 이진 트리(Full Binary Tree)

- 모든 레벨에 노드가 포화상태로 차 있는 이진 트리
- 높이가  $h$ 일 때, 최대의 노드 개수인  $(2^{h+1}-1)$  의 노드를 가진 이진 트리
  - 높이 3일 때  $2^{3+1}-1 = 15$ 개의 노드
- 루트를 1번으로 하여  $2^{h+1}-1$ 까지 정해진 위치에 대한 노드 번호를 가짐



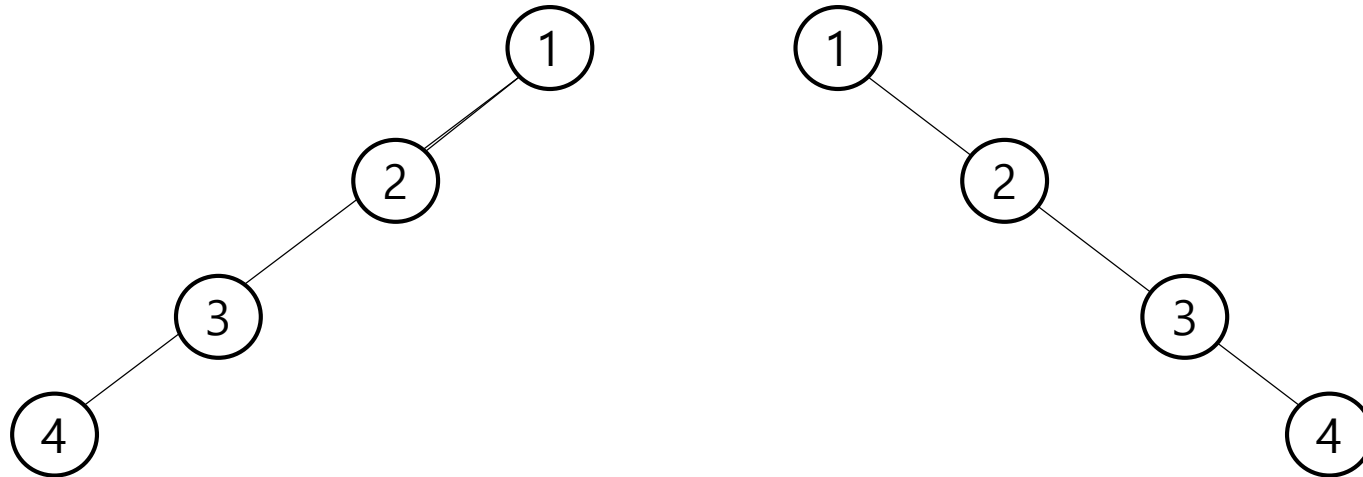
## ✓ 완전 이진 트리(Complete Binary Tree)

- 높이가  $h$ 이고 노드 수가  $n$ 개일 때 (단,  $h+1 \leq n < 2^{h+1}-1$ ), 포화 이진 트리의 노드 번호 1번부터  $n$ 번까지 빈 자리가 없는 이진 트리
- 예) 노드가 10개인 완전 이진 트리



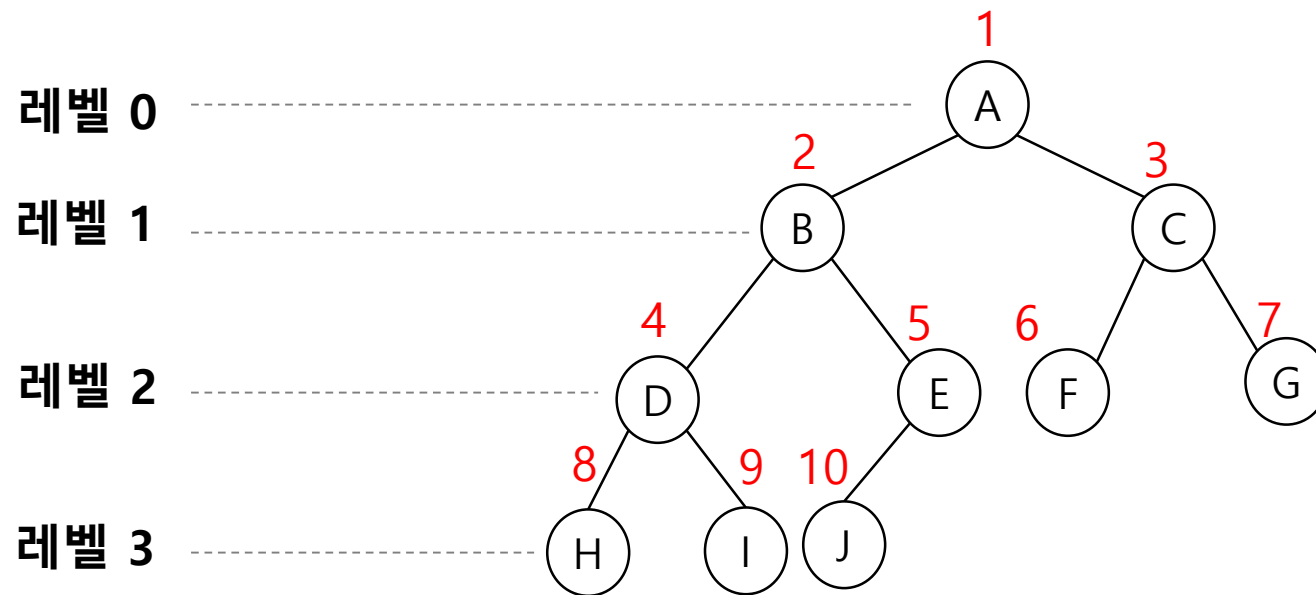
## ✓ 편향 이진 트리(Skewed Binary Tree)

- 높이  $h$ 에 대한 최소 개수의 노드를 가지면서 한쪽 방향의 자식 노드만을 가진 이진 트리
  - 왼쪽 편향 이진 트리
  - 오른쪽 편향 이진 트리



## ✓ 배열을 이용한 이진 트리의 표현

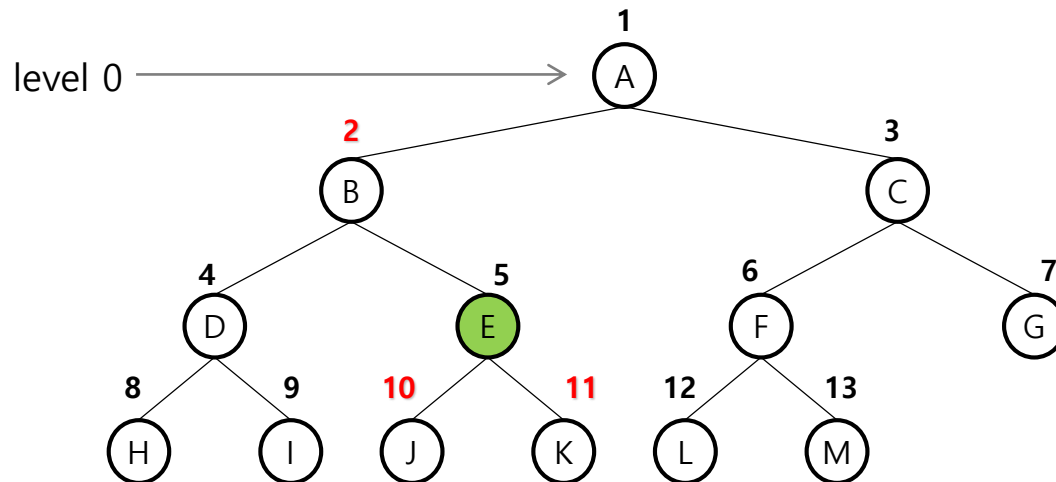
- 이진 트리에 각 노드 번호를 다음과 같이 부여
- 루트의 번호를 1로 함
- 레벨  $n$ 에 있는 노드에 대하여 왼쪽부터 오른쪽으로  $2^n$  부터  $2^{n+1} - 1$  까지 번호를 차례로 부여



## 배열을 이용한 이진 트리의 표현

### 노드 번호의 성질

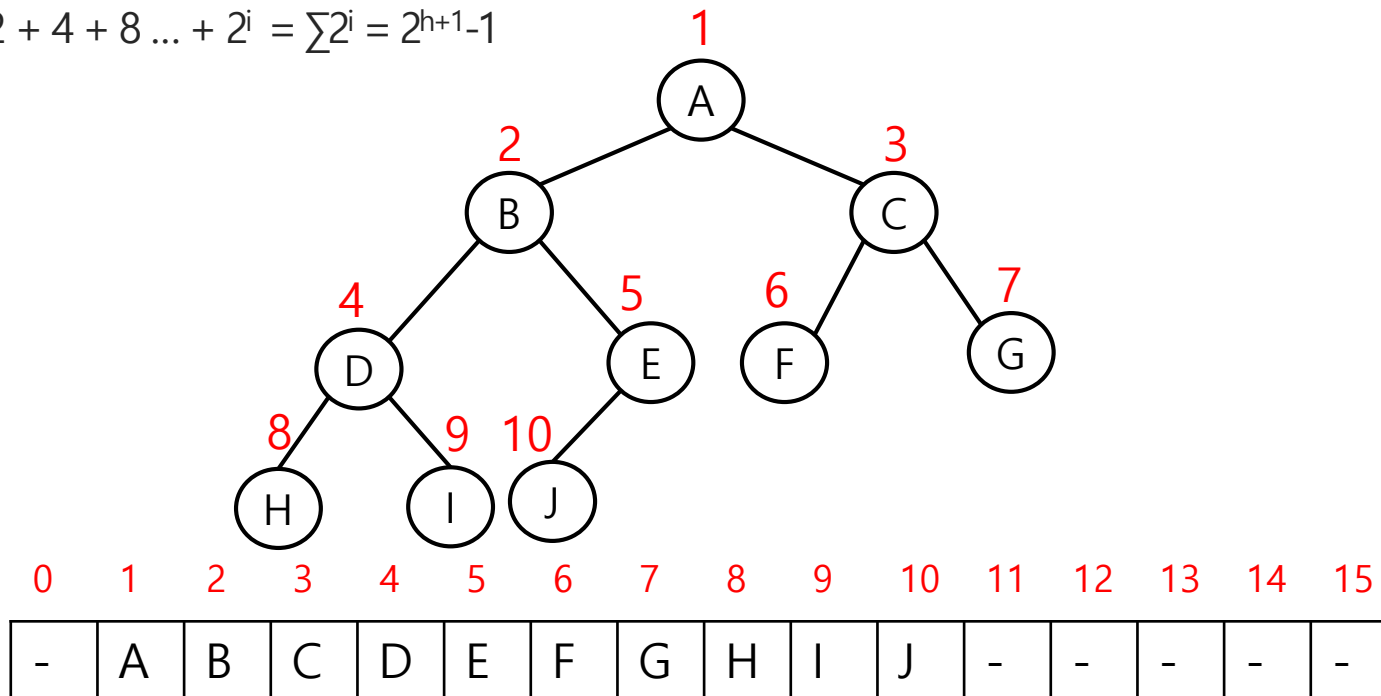
- 노드 번호가  $i$  인 노드의 부모 노드 번호?  $\lfloor i/2 \rfloor$
- 노드 번호가  $i$  인 노드의 왼쪽 자식 노드 번호?  $2 * i$
- 노드 번호가  $i$  인 노드의 오른쪽 자식 노드 번호?  $2 * i + 1$
- 레벨  $n$ 의 노드 번호 시작 번호는?  $2^n$



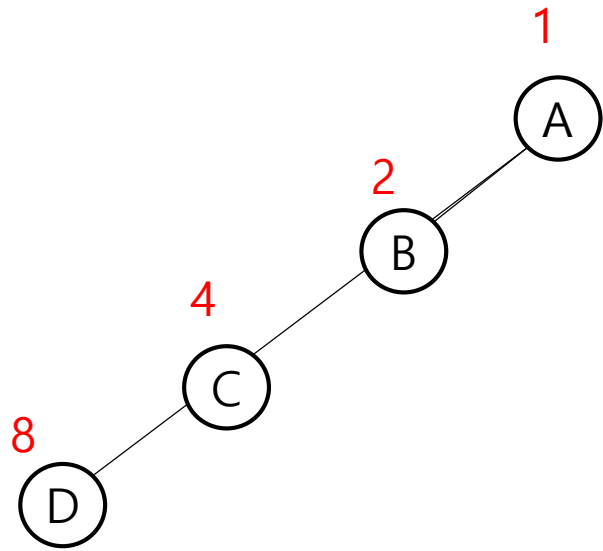


## ✓ 배열을 이용한 이진 트리의 표현

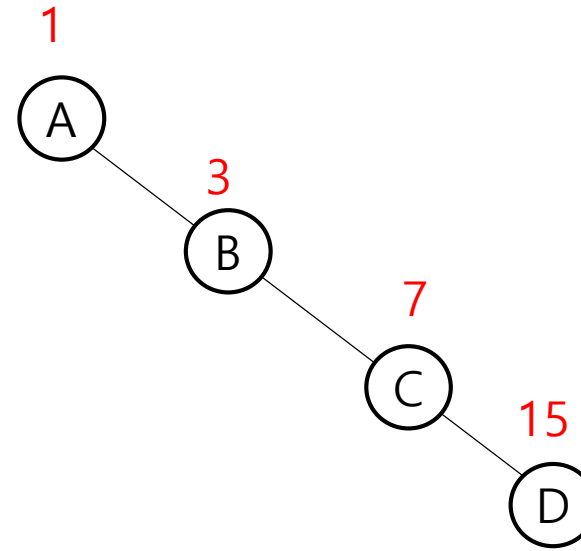
- 노드 번호를 배열의 인덱스로 사용
- 높이가  $h$  인 이진 트리를 위한 배열의 크기는?
  - 레벨  $i$ 의 최대 노드 수는?  $2^i$
  - 따라서  $1 + 2 + 4 + 8 \dots + 2^i = \sum 2^i = 2^{h+1} - 1$



## ✓ 배열을 이용한 이진 트리의 표현



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
-	A	B	-	C	-	-	-	D	-	-	-	-	-	-	-



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
-	A	-	B	-	-	-	C	-	-	-	-	-	-	-	D

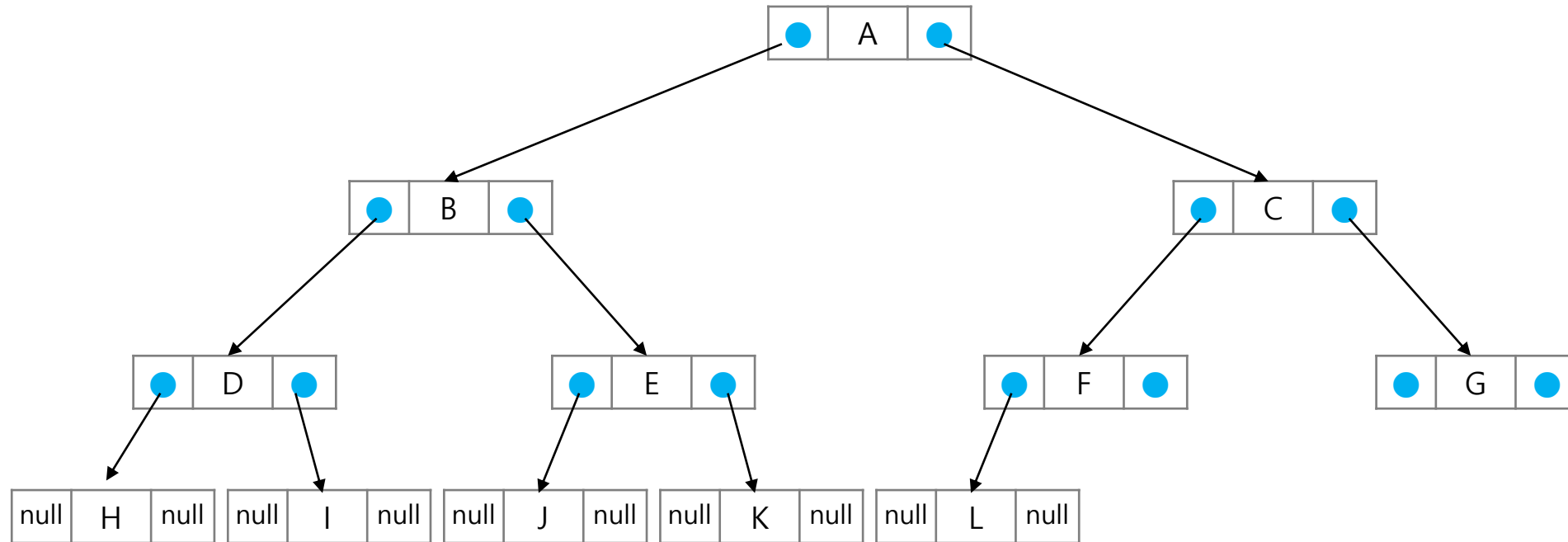
## ✓ 배열을 이용한 이진 트리의 표현의 단점

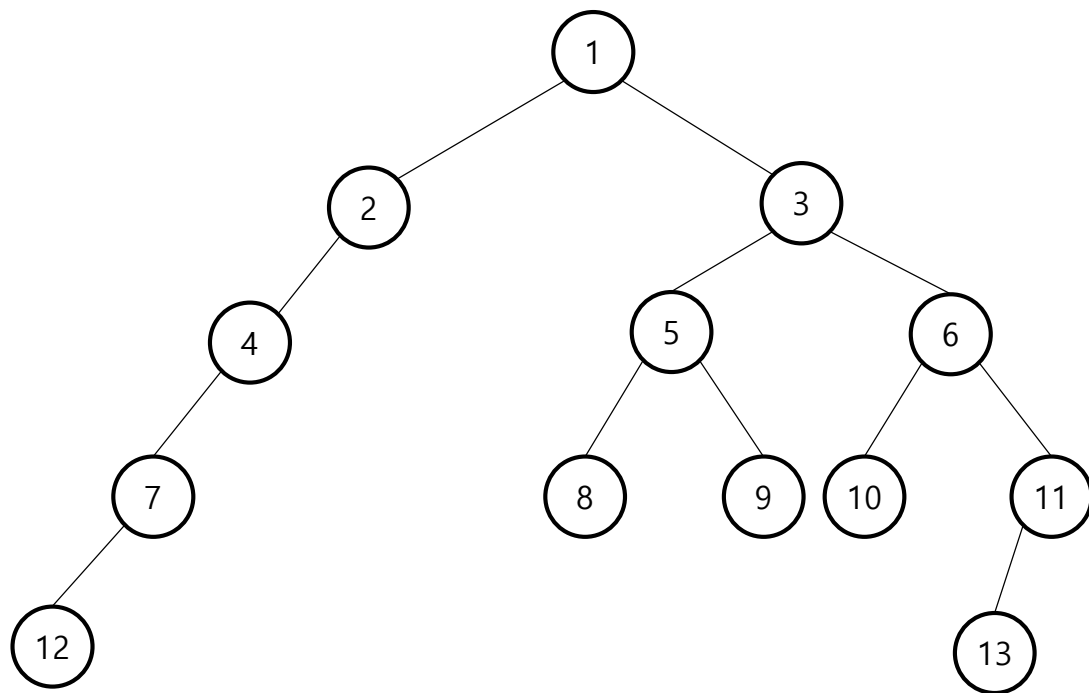
- 편향 이진 트리의 경우에 사용하지 않는 배열 원소에 대한 메모리 공간 낭비 발생
- 트리의 중간에 새로운 노드를 삽입하거나 기존의 노드를 삭제할 경우 배열의 크기 변경 어려워 비효율적

- ✓ 배열을 이용한 이진 트리의 표현의 단점을 보완하기 위해 연결리스트를 이용하여 트리를 표현할 수 있다.
- ✓ 연결 자료구조를 이용한 이진트리의 표현
  - 이진 트리의 모든 노드는 최대 2개의 자식 노드를 가지므로 일정한 구조의 단순 연결 리스트 노드를 사용하여 구현

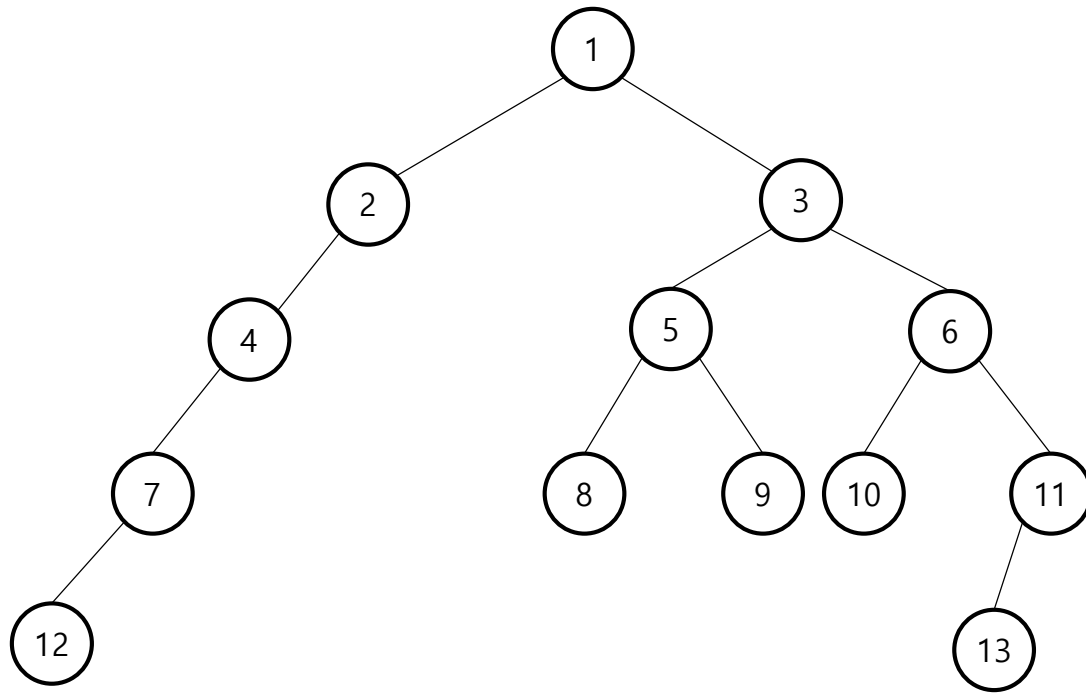


## ✓ 완전 이진 트리의 연결 리스트 표현





0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
-	1	2	3	4	-	5	6	7	-	-	-	8	9	10	11	12	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	13	-



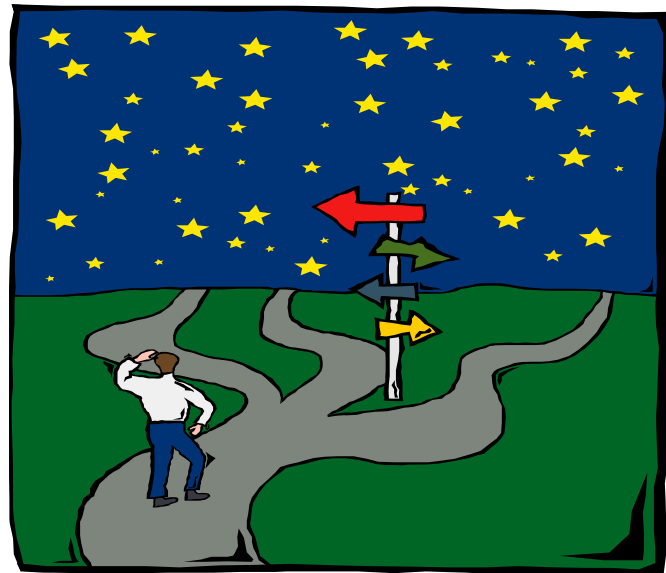
노드번호

왼쪽자식

오른쪽자식

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
2	4	5	7	8	10	12	-	-	-	13	-	-
3	-	6	-	9	11	-	-	-	-	-	-	-

- ✓ 순회(traversal)란 트리의 각 노드를 중복되지 않게 전부 방문(visit) 하는 것을 말하는데 트리는 비 선형 구조이기 때문에 선형구조에서와 같이 선후 연결 관계를 알 수 없다.
- ✓ 따라서 특별한 방법이 필요하다.

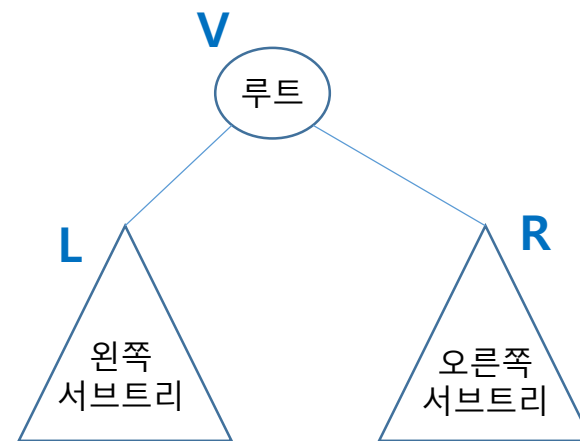




✓ 순회(traversal): 트리의 노드들을 체계적으로 방문하는 것

✓ 3가지의 기본적인 순회방법

- 전위 순회(preorder traversal) : VLR
  - 부모 노드 방문 후, 자식 노드를 좌우 순서로 방문한다.
- 중위 순회(inorder traversal) : LVR
  - 왼쪽 자식 노드, 부모 노드, 오른쪽 자식 노드 순으로 방문한다.
- 후위 순회(postorder traversal) : LRV
  - 자식 노드를 좌우 순서로 방문한 후, 부모 노드로 방문한다.



## ✓ 전위 순회(preorder traversal)

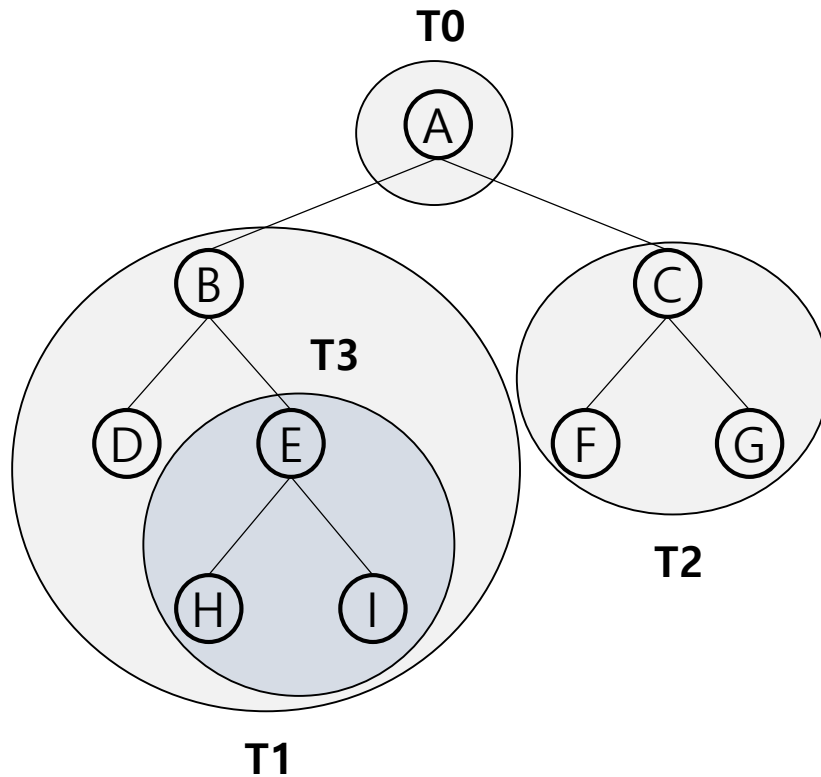
### ■ 수행 방법

- 1) 현재 노드  $n$ 을 방문하여 처리한다.  $\rightarrow V$
- 2) 현재 노드  $n$ 의 왼쪽 서브 트리로 이동한다.  $\rightarrow L$
- 3) 현재 노드  $n$ 의 오른쪽 서브 트리로 이동한다.  $\rightarrow R$

### ■ 전위 순회 알고리즘

```
preorder_traverse(T) {  
    if (T is not null) {  
        visit(T)  
        preorder_traverse(T.left)  
        preorder_traverse(T.right)  
    }  
}
```

## ✓ 전위 순회 예



순서1 :  $T0 \rightarrow T1 \rightarrow T2$

순서2 :  $A \rightarrow B \ D \ (T3) \rightarrow C \ F \ G$

총 순서 : A B D E H I C F G

## ✓ 중위 순회(inorder traversal)

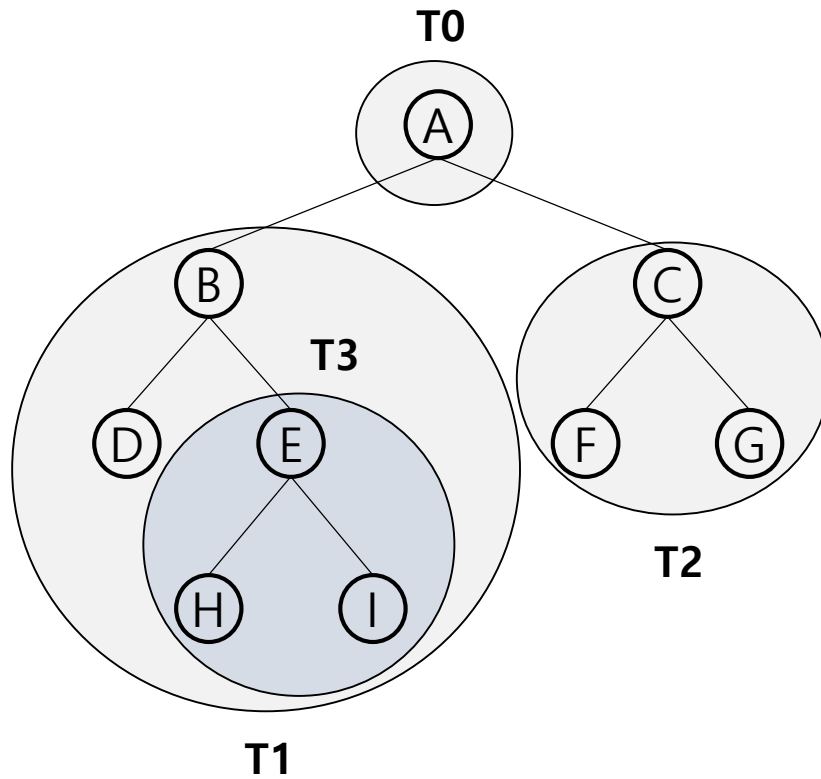
### ■ 수행 방법

- 1) 현재 노드  $n$ 의 왼쪽 서브 트리로 이동한다.:L
- 2) 현재 노드  $n$ 을 방문하여 처리한다.:V
- 3) 현재 노드  $n$ 의 오른쪽 서브 트리로 이동한다.:R

### ■ 중위 순회 알고리즘

```
inorder_traverse(T) {  
    if (T is not null) {  
        inorder_traverse(T.left)  
        visit(T)  
        inorder_traverse(T.right)  
    }  
}
```

## 중위 순회의 예



순서1 :  $T1 \rightarrow T0 \rightarrow T2$

순서2 :  $D \ B \ (T3) \rightarrow A \rightarrow F \ C \ G$

총 순서 :  $D \ B \ H \ E \ I \ A \ F \ C \ G$

## ✓ 후위 순회(postorder traversal)

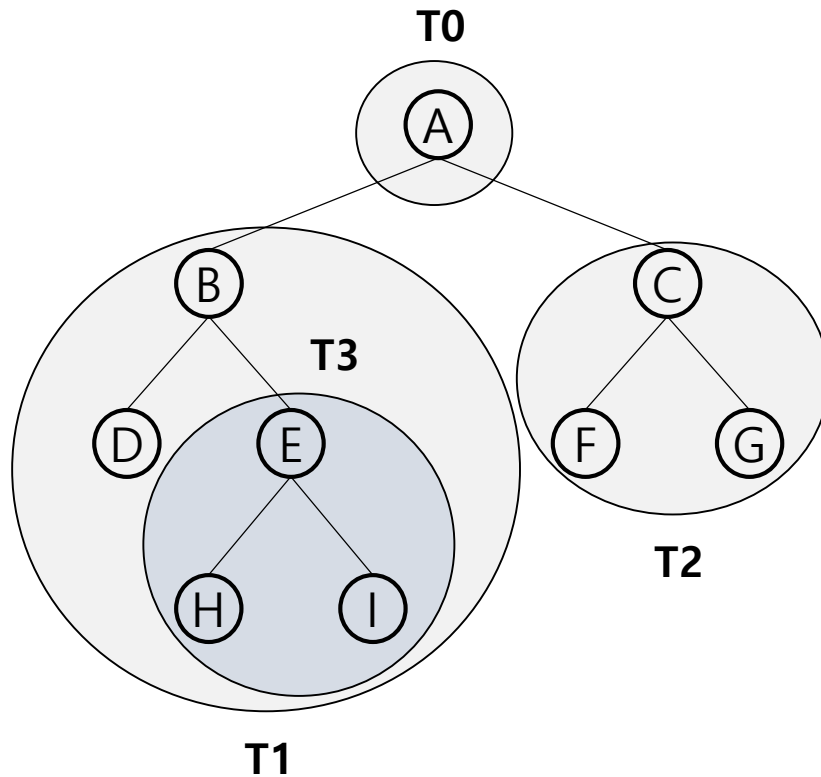
### ■ 수행 방법

- 1) 현재 노드  $n$ 의 왼쪽 서브 트리로 이동한다.:L
- 2) 현재 노드  $n$ 의 오른쪽 서브 트리로 이동한다.:R
- 3) 현재 노드  $n$ 을 방문하여 처리한다.:V

### ■ 후위 순회 알고리즘

```
postorder_traverse(T) {  
    if (T is not null) {  
        postorder_traverse(T.left)  
        postorder_traverse(T.right)  
        visit(T)  
    }  
}
```

## ✓ 후위 순회의 예



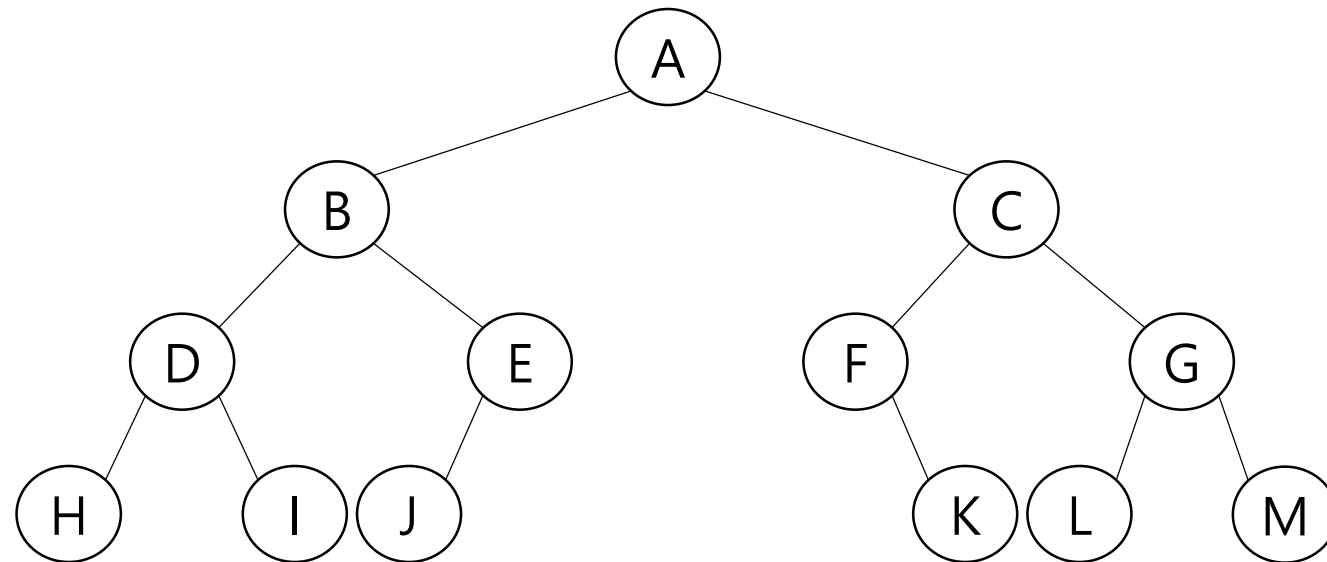
순서1 :  $T1 \rightarrow T2 \rightarrow T0$

순서2 :  $D (T3) B \rightarrow F G C \rightarrow A$

총 순서 : D H I E B F G C A

## ✓ 이진 트리의 순회

- 전위 순회는 ?
- 중위 순회는 ?
- 후위 순회는 ?





- ✓ 첫 줄에는 트리의 정점의 총 수  $V$ 가 주어진다. 그 다음 줄에는  $V-1$ 개 간선이 나열된다. 간선은 그것을 이루는 두 정점으로 표기된다. 간선은 항상 "부모 자식" 순서로 표기된다. 아래 예에서 두 번째 줄 처음 1과 2는 정점 1과 2를 잇는 간선을 의미하며 1이 부모, 2가 자식을 의미한다. 간선은 부모 정점 번호가 작은 것부터 나열되고, 부모 정점이 동일하다면 자식 정점 번호가 작은 것부터 나열된다.
- ✓ 다음 이진 트리 표현에 대하여 전위 순회하여 정점의 번호를 출력하시오.
  - 13 ← 정점의 개수
  - 1 2 1 3 2 4 3 5 3 6 4 7 5 8 5 9 6 10 6 11 7 12 11 13

# 다음 방송에서 만나요!

삼성 청년 SW 아카데미