

- 트리의 개념과 용어들을 이해한다.
- 이진트리의 표현 방법 2가지를 이해한다.
- 이진트리의 순회방법을 이해한다.
- 이진트리의 연산들을 이해한다.
- 이진트리를 이용한 문제해결 능력을 배양한다.

# 08

CHAPTER

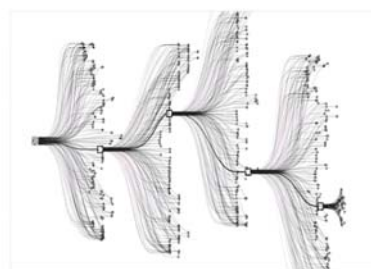
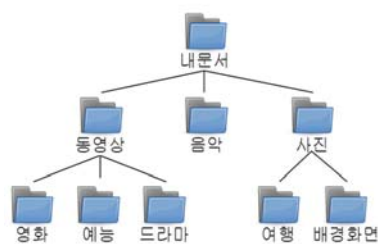
## 트리

- 8.1 트리의 개념
- 8.2 이진트리 소개
- 8.3 이진트리의 표현
- 8.4 링크 표현법을 이용한 이진트리의 구현
- 8.5 이진트리의 순회
- 8.6 이진트리 연산
- 8.7 이진트리 응용



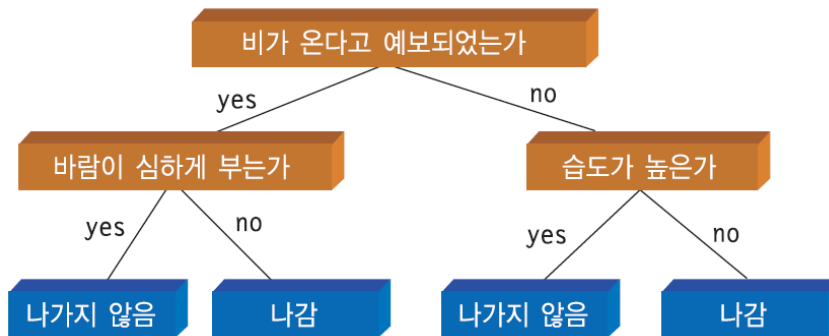
## 트리(TREE)

- 트리: 계층적인 구조를 나타내는 자료구조
- 트리는 부모-자식 관계의 노드들로 이루어짐
- 응용분야:



# 결정 트리

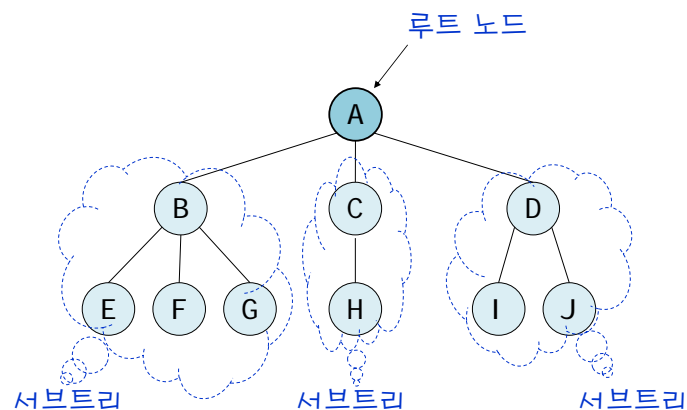
- (예) 등산에 대한 결정 트리



3

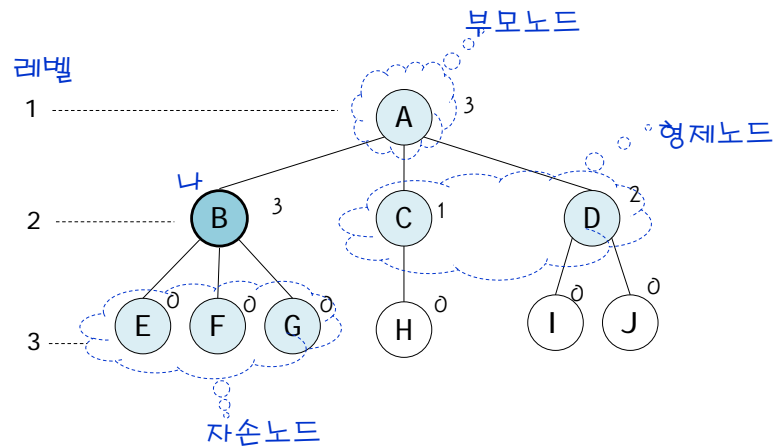
## 트리의 용어

- 노드(node) : 트리의 구성요소
- 루트(root) : 부모가 없는 노드(A)
- 서브트리(subtree) : 하나의 노드와 자손들로 이루어짐
- 단말노드(terminal) : 자식이 없는 노드(A,B,C,D)
- 비단말노드 : 자식을 가지는 노드(E,F,G,H,I,J)

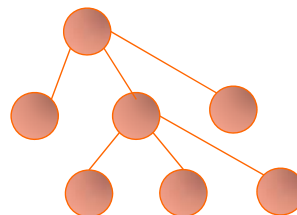
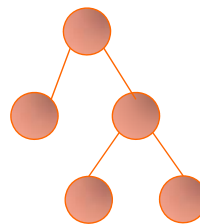
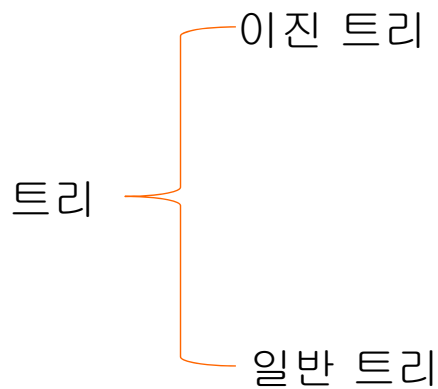


# 트리의 용어

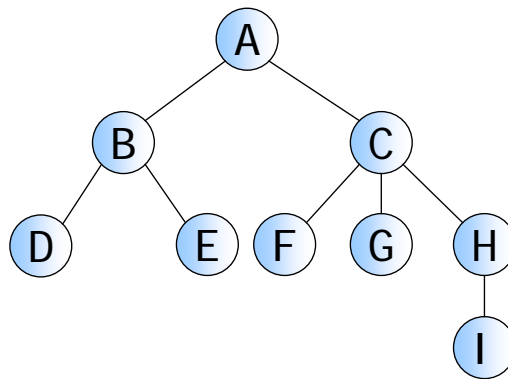
- 자식, 부모, 형제, 조상, 자손 노드 : 인간과 동일
- 레벨(level) : 트리의 각층의 번호
- 높이(height) : 트리의 최대 레벨(3)
- 차수(degree) : 노드의 자식 노드수



## 트리의 종류



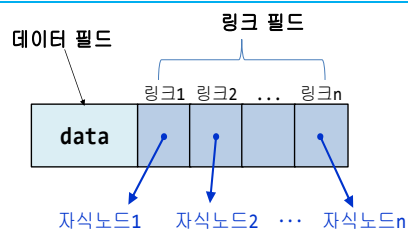
- 자식 노드가 없는 노드를 ( )라고 한다.
- 어떤 노드가 가지고 있는 자식 노드의 개수를 ( )라고 한다.
- 다음 트리에서 루트 노드는 ( )이고 F의 부모 노드는 ( )이며 B의 형제 노드는 ( )이다. 노드 F의 차수는 ( )이며 트리의 높이는 ( )이다



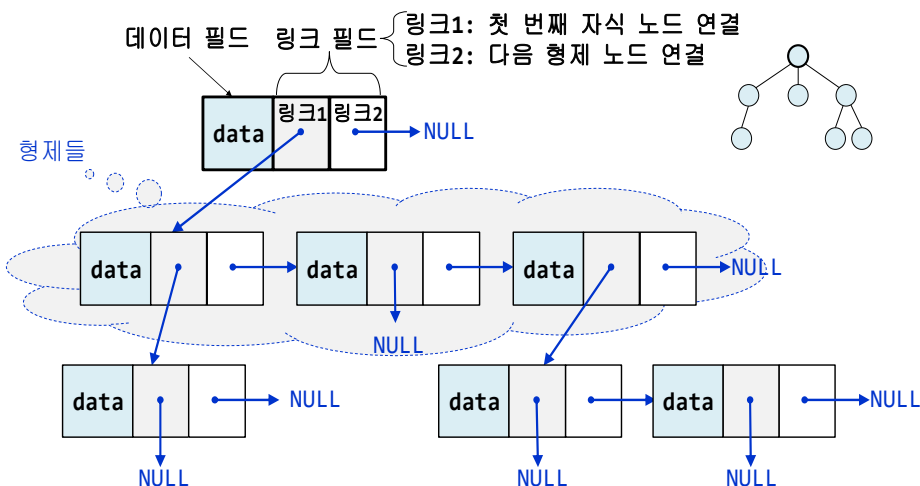
7

## 일반 트리의 표현

### • 일반 트리



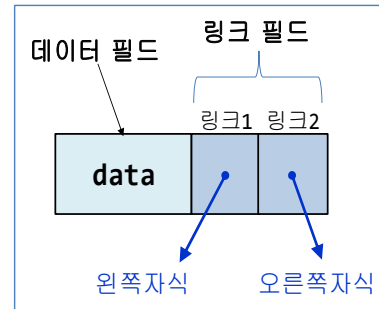
### • 노드의 예: 너무 복잡함



## 8.2 이진트리(binary tree)

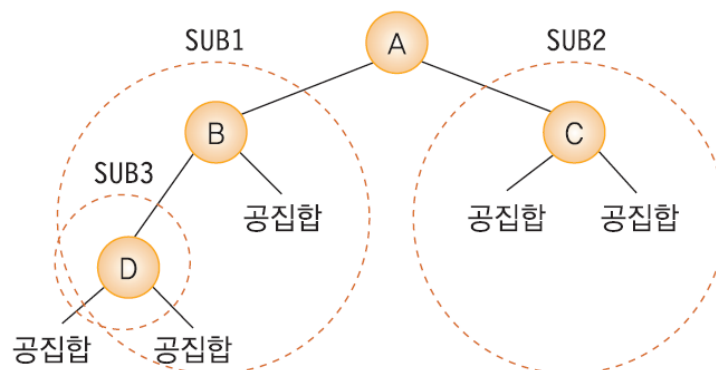


- 모든 노드가 2개의 서브 트리를 가지고 있는 트리
  - 서브트리는 공집합일수 있다.



- 이진 트리(binary tree)
  - 각 노드에는 최대 2개까지의 자식 노드가 존재
  - 모든 노드의 차수가 2 이하가 된다-> 구현하기가 편리함
  - 서브 트리간의 순서가 존재 (왼쪽, 오른쪽)

## 이진 트리 검증

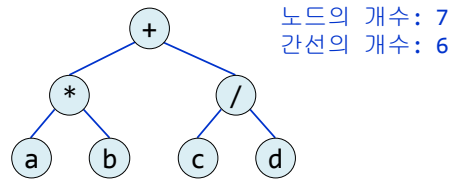


- 이진 트리는 공집합이거나
- 루트와 왼쪽 서브 트리, 오른쪽 서브 트리로 구성된 노드들의 유한 집합으로 정의된다. 이진 트리의 서브 트리들은 모두 이진 트리이어야 한다.

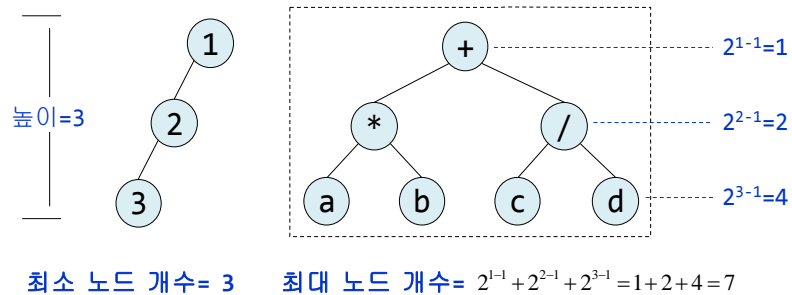
## 이진트리의 성질



- 노드의 개수가  $n$ 개이면 간선의 개수는  $n-1$



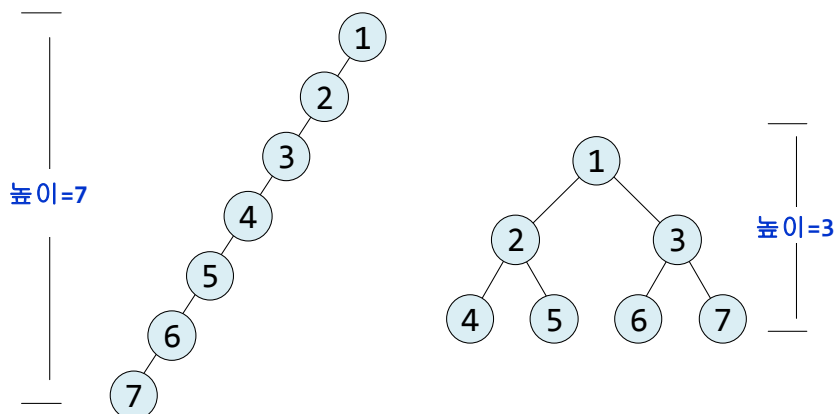
- 높이가  $h$ : 최소  $h$ 개 ~ 최대  $2^h-1$ 개의 노드를 가짐

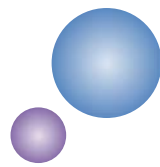
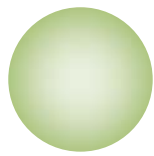


## 이진트리의 성질



- $n$ 개 노드의 이진트리 높이:  $\lceil \log_2(n+1) \rceil \sim n$



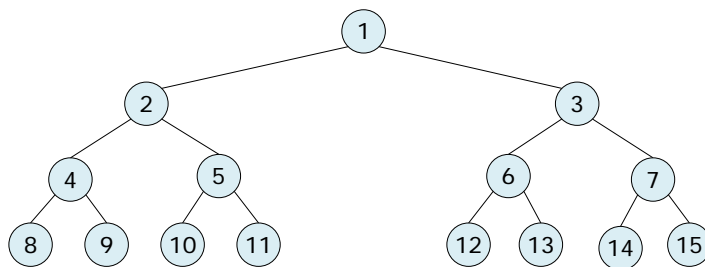
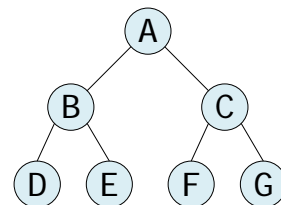


- 이진 트리에서 높이가 5일 때, 최대 몇 개의 노드를 가질 수 있는가?

## 이진트리의 분류



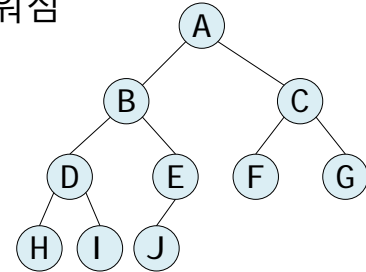
- 포화 이진 트리(full binary tree)
  - 트리의 각 레벨에 노드가 꽉 차있는 이진트리
  - 노드의 번호



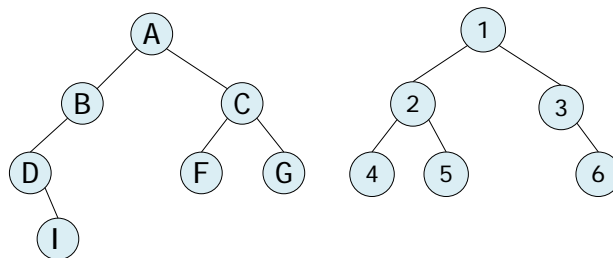
# 이진트리의 분류



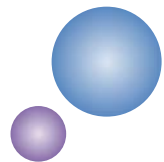
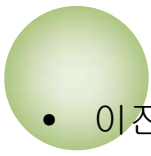
- 완전 이진 트리(complete binary tree)
  - 높이가  $h$ 일 때 레벨 1부터  $h-1$ 까지는 노드가 모두 채워짐
  - 마지막 레벨  $h$ 에서는 노드가 순서대로 채워짐



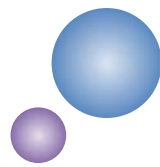
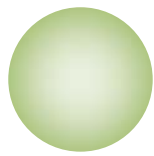
- 기타 이진 트리



- 이진 트리에서 간선 수  $e$ 와 노드 수  $n$ 의 관계는?
- 높이가  $h$ 인 이진 트리에서 최대 노드 수는?
- 노드가  $n$ 개인 트리에서 최소 높이와 최대 높이는?







- 20개의 노드로 구성되어 있는 완전 이진 트리에서 루트가 레벨 1이면 레벨 5에는 몇 개의 노드가 있는가?

## 이진트리의 추상 자료형



### 데이터:

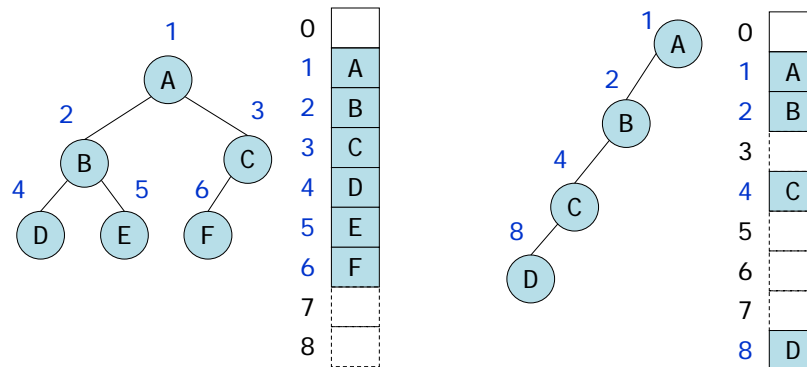
노드의 집합. 공집합이거나, 루트노드와 왼쪽 서브트리, 오른쪽 서브트리로 구성됨. 모든 서브트리도 이진트리이어야 함.

### 연산:

- **init():** 이진트리를 초기화한다.
- **is\_empty():** 이진트리가 공백 상태인지 확인한다.
- **create\_tree(e, left, right):** 이진트리 left와 right를 받아 e를 루트로 하는 이진트리를 생성한다.
- **get\_root():** 이진트리의 루트 노드를 반환한다.
- **get\_count():** 이진트리의 노드의 수를 반환한다.
- **get\_leaf\_count():** 이진트리의 단말 노드의 수를 반환한다.
- **get\_height():** 이진트리의 높이를 반환한다.

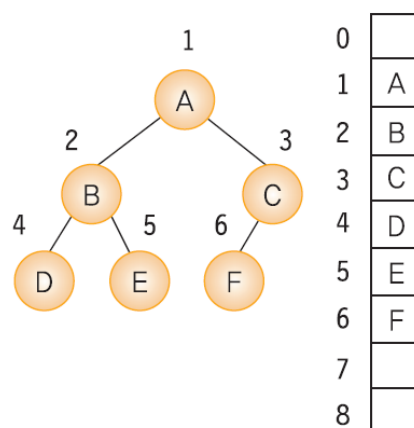
## 8.3 이진트리의 표현 : 배열표현법

- 모든 이진트리를 포화이진트리라고 가정
  - 각 노드에 번호를 붙여서 그 번호를 배열의 인덱스로 삼아 노드의 데이터를 배열에 저장

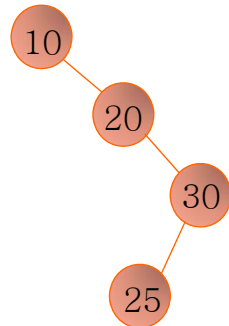


## 부모와 자식 인덱스 관계

- 노드  $i$ 의 부모 노드 인덱스 =  $\lfloor i/2 \rfloor$
- 노드  $i$ 의 왼쪽 자식 노드 인덱스 =  $2i$
- 노드  $i$ 의 오른쪽 자식 노드 인덱스 =  $2i+1$



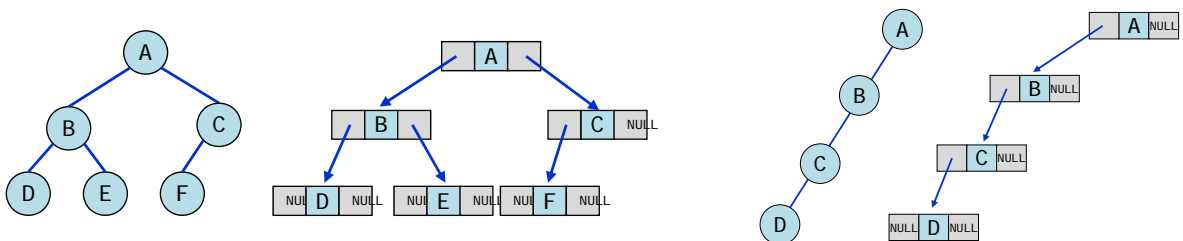
- 다음과 같은 트리를 배열 표현법으로 저장된 모습을 그려라. 각 노드는 어떤 인덱스에 저장되는가?



21

## 이진트리의 표현: 링크 표현법

- 부모노드가 자식노드를 가리키게 하는 방법
  - 포인터를 이용



## 8.4 링크 표현법을 이용한 이진트리

- 노드 구조체

```
typedef char TEI ement;           // 트리에 저장할 데이터의 자료형
typedef struct Bi nTrNode {
    TEI ement      data;           // 노드에 저장할 데이터
    struct Bi nTrNode* l e f t;    // 왼쪽 자식 노드의 포인터
    struct Bi nTrNode* r i g h t;  // 오른쪽 자식 노드의 포인터
} TNode;
```

- 이진트리 데이터

```
TNode* root = NULL;           // 루트노드의 포인터
```

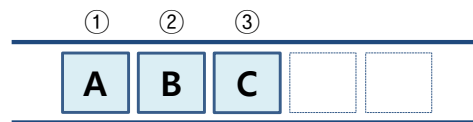
## 8.5 이진트리의 순회

- 순회(traversal)

- 트리의 노드들을 체계적으로 방문하는 것

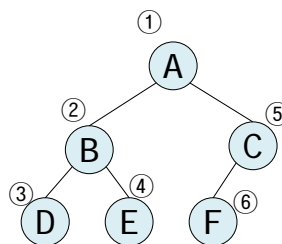
- 선형 자료구조(큐)에서의 순회

- 하나의 방법만 존재함

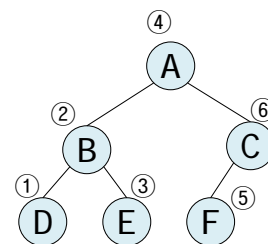


- 이진 트리에서의 순회

- 다양한 순회 방법이 존재함 (비선형 자료구조)



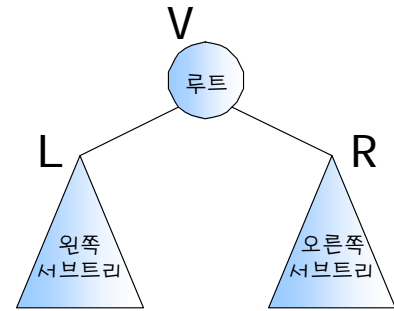
순회방법 1



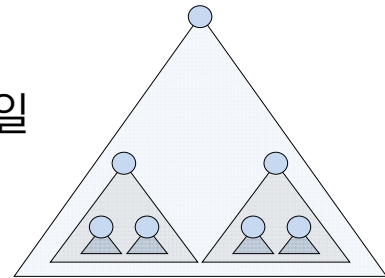
순회방법 2

# 이진트리의 기본 순회

- 전위순회(preorder traversal)
  - 루트 → 왼쪽 자식 → 오른쪽 자식
- 중위순회(inorder traversal)
  - 왼쪽 자식 → 루트 → 오른쪽 자식
- 후위순회(postorder traversal)
  - 왼쪽 자식 → 오른쪽 자식 → 루트



- 전체 트리나 서브 트리나 구조는 동일

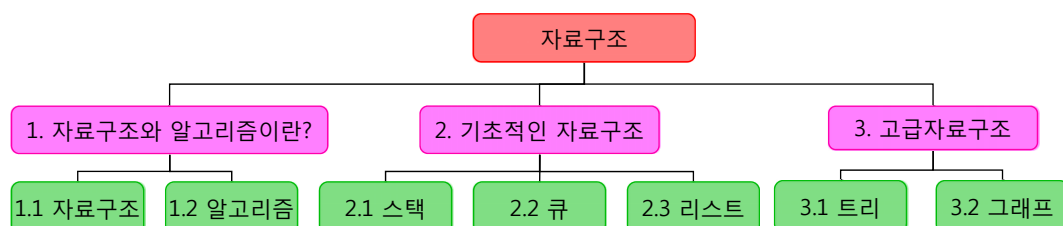


## 전위순회 (preorder)

- 루트 → 왼쪽 서브트리 → 오른쪽 서브트리

```
preorder(x)
if x≠NULL
    then print DATA(x);           // x가 NULL이 아닐 때만 처리
    preorder(LEFT(x));           // ① 루트(x) 노드 처리
    preorder(RIGHT(x));          // ② 왼쪽 서브트리 방문
                                // ③ 오른쪽 서브트리 방문
```

- 응용분야: (예) 구조화된 문서출력



# 중위순회(inorder)

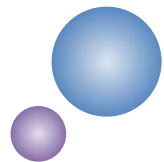
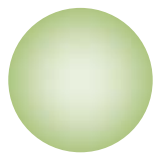


- 왼쪽 서브트리 → 루트 → 오른쪽 서브트리

```
inorder(x)
if x≠NULL
    then inorder(LEFT(x));
    print DATA(x);
    inorder(RIGHT(x));
```

// x가 NULL이 아닐 때만 처리  
// ① 왼쪽 서브트리 방문  
// ② 루트(x) 노드 처리  
// ③ 오른쪽 서브트리 방문

```
void inorder(TNode *n)
{
    if( n != NULL ) {
        inorder(n->left);
        printf("[%c] ", n->data);
        inorder(n->right);
    }
}
```



- 다음의 전위 순회와 중위 순회 결과를 생성할 수 있는 이진 트리를 그려라.
  - 전위 순회: A, B, D, E, C, F, G, H
  - 중위 순회: E, D, B, A, G, F, H, C

# 후위순회(postorder)

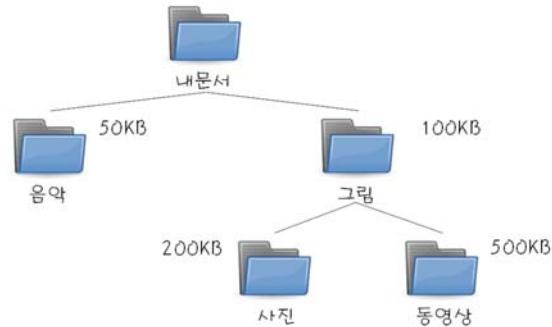


- 왼쪽 서브트리 → 오른쪽 서브트리 → 루트

**postorder(x)**

```
if x≠NULL // x가 NULL이 아닐 때만 처리
  then postorder(LEFT(x)); // ① 왼쪽 서브트리 방문
        postorder(RIGHT(x)); // ② 오른쪽 서브트리 방문
        print DATA(x); // ③ 루트(x) 노드 처리
```

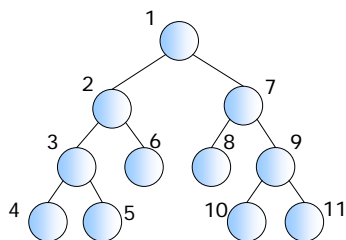
- 응용 예: 폴더 용량 계산



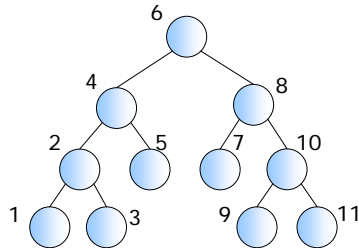
# 순회 방법에 따른 노드 방문 순서



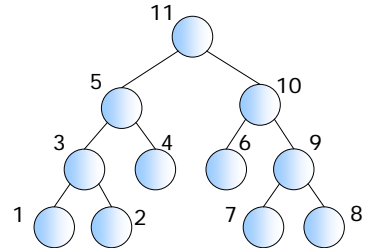
- 전위순회



- 중위순회



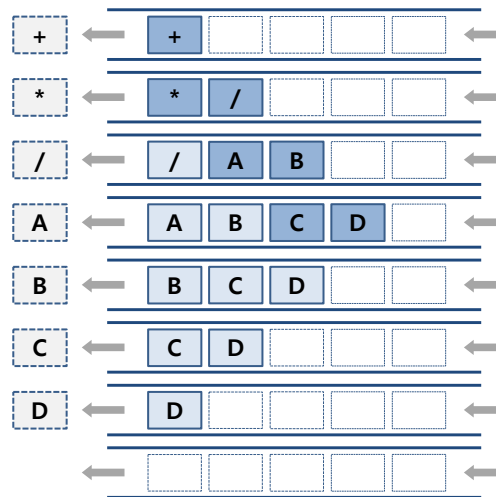
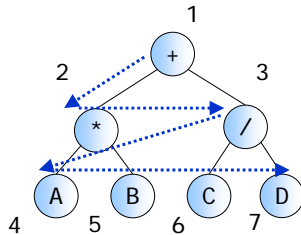
- 후위순회



# 레벨 순회



- 노드를 레벨 순으로 검사하는 순회방법
  - 큐를 사용해 구현



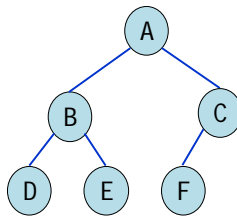
# 레벨 순회 알고리즘



```
Level_order()
initialize queue;
if(root == NULL) then return;
enqueue(root);
while isEmpty(queue)≠TRUE do
    x ← dequeue(queue);
    if( x≠NULL) then
        print DATA(x);
        enqueue(LEFT(x));
        enqueue(RIGHT(x));
```



# 순회 프로그램 비교

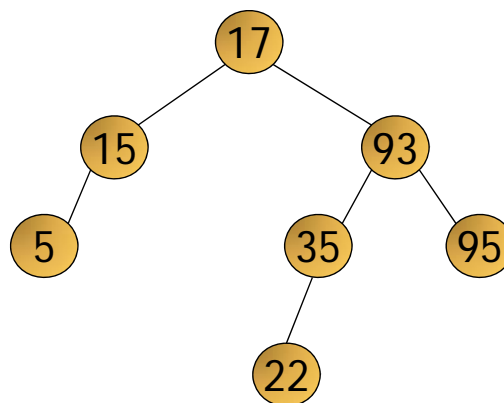


```

C:\WINDOWS\system32\cmd.exe
In-Order : [D] [B] [E] [A] [F] [C]
Pre-Order : [A] [B] [D] [E] [C] [F]
Post-Order : [D] [E] [B] [F] [C] [A]
Level-Order : [A] [B] [C] [D] [E] [F]
    
```

중위 순회  
전위 순회  
후위 순회  
레벨 순회

- 아래의 트리를 전위, 중위, 후위 순회할 경우, 노드의 방문 순서는?
- 아래의 트리를 레벨 순회할 경우, 노드의 방문 순서는?



- 다음과 같은 함수가 이진트리의 루프 노드에 대해 호출된다고 하자. 함수가 반환하는 값은 무엇인가?

```
int mystery(Tnode* p) {  
    if (p == NULL)  
        return 0;  
    else if (p->left == NULL && p->right == NULL)  
        return p->data;  
    else  
        return max(mystery(p->left), mystery(p->right));  
}
```

## 8.6 이진트리연산: 노드 개수

- 트리의 노드 개수를 계산

```
count_node(x)  
if x = NULL  
    then return 0;  
    else return 1+count_node(x.left)+count_node(x.right);
```

```
int count_node(TNode *n)  
{  
    if( n == NULL ) return 0;  
    return 1 + count_node(n->left) + count_node(n->right);  
}
```

## 이진트리연산: 단말 노드 개수



- 트리의 단말 노드 개수를 계산

```
count_Leaf(x)
if x = NULL then return 0;
if x.left=NULL and x.right=NULL
then return 1;
else return count_Leaf(x.left) + count_Leaf(x.right);
```

```
int count_Leaf(TNode *n)
{
    if( n == NULL ) return 0;
    if(n->left == NULL && n->right == NULL ) return 1;
    else return count_Leaf(n->left) + count_Leaf(n->right);
}
```

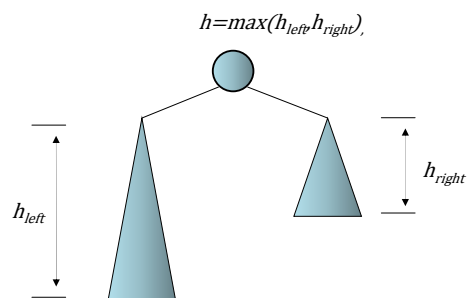
## 이진트리연산 : 트리 높이

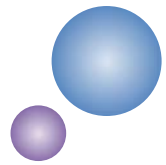
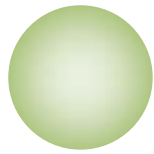


- 서브 트리들의 높이 중에서 최대값을 구하여 반환

```
getHeight(x)
if x = NULL
then return 0;
else return 1 + max(getHeight(x.left),
                    getHeight(x.right));
```

```
int calc_height(TNode *n)
{
    int hLeft, hRight;
    if( n == NULL ) return 0;
    hLeft = calc_height(n->left);
    hRight = calc_height(n->right);
    return (hLeft>hRight)
        ? hLeft+1 : hRight+1;
}
```



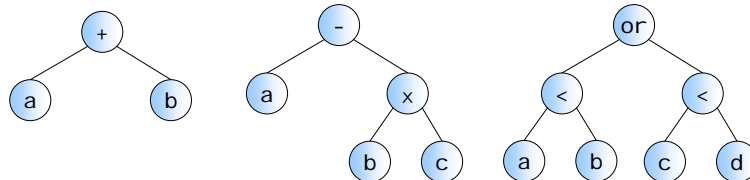


- 이진 트리의 노드 개수가  $n$ 개라면 NULL 링크의 개수는?
- 일반적인 이진 트리에서 최대값과 최소값을 탐색하기 위한 함수를 작성하고 실행 예를 보이시오. (힌트: 순환호출을 사용하라.)

## 수식 트리



- 산술식을 트리형태로 표현한 것
  - 비단말노드 : 연산자(operator)
  - 단말노드 : 피연산자(operand)
- 예)



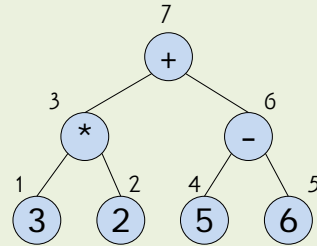
수식	$a + b$	$a - (b \times c)$	$(a < b) \text{ or } (c < d)$
전위순회	$+ a b$	$- a \times b c$	$\text{or} < a b < c d$
중위순회	$a + b$	$a - b \times c$	$a < b \text{ or } c < d$
후위순회	$a b +$	$a b c \times -$	$a b < c d < \text{or}$

## 수식 트리 계산



- 후위순회를 사용
  - 서브트리의 값을 순환호출로 계산
  - 비단말노드: 양쪽서브트리의 값을 연산자를 이용해 계산

```
evaluate(exp)
if exp = NULL
then return 0;
else x←evaluate(LEFT(exp));
      y←evaluate(RIGHT(exp));
      op←DATA(exp);
      return (x op y);
```



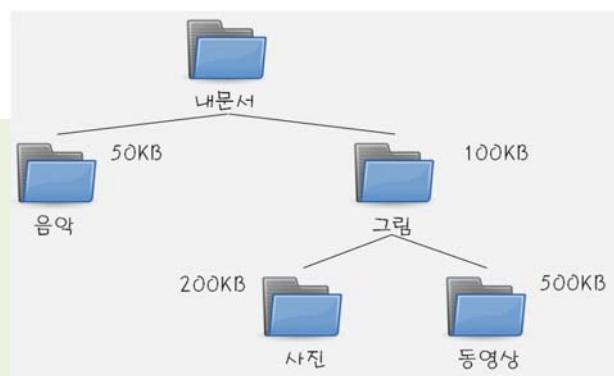
## 폴더 용량 계산



- 후위 순회

```
int calc_size(TNode *n)
{
    if( n == NULL ) return 0;
    return n->data
        + calc_size(n->left)
        + calc_size(n->right);
}

void main()
{
    TNode *m2, *m3, *m4, *m5;
    m4 = create_tree ( 200, NULL, NULL );
    m5 = create_tree ( 500, NULL, NULL );
    m3 = create_tree ( 100, m4, m5 );
    m2 = create_tree ( 50, NULL, NULL );
    root = create_tree ( 0, m2, m3 );
}
```





- 이진트리가 완전이진트리인지를 검사하는 다음 연산을 구현하라.  
`int is_complete_binary_tree();`
- 임의의 node의 레벨을 구하는 연산을 구현하라. 만약 node가 트리 안에 있지 않으면 0을 반환하라.  
`int level( Tnode* node );`
- 이진트리의 모든 노드에서 왼쪽 서브트리와 오른쪽 서브트리의 높이의 차이가 2보다 작으면 이 트리를 "균형 잡혀 있다(balanced)"라고 한다. 현재 이진트리가 균형 잡혀 있는지를 검사하는 다음 연산을 구현하라.  
`int is_balanced();`
- 이진트리에서 경로의 길이(path length)를 루트에서부터 모든 자식 노드까지의 경로의 길이의 합이라고 하자. 경로의 길이를 구하는 다음 연산을 구현하라.  
`int path_length();`
- 이진트리를 좌우로 대칭시키는 다음 연산을 구현하라.  
`void reverse();`