#### **Algorithm**

http://smartlead.hallym.ac.kr

**Instructor:** Jin Kim

010-6267-8189(033-248-2318)

jinkim@hallym.ac.kr

**Office Hours:** 



# 중간과제 모음

http://smartlead.hallym.ac.kr

**Instructor:** Jin Kim

010-6267-8189(033-248-2318)

jinkim@hallym.ac.kr

**Office Hours:** 



답: 2번

#### 문제 1

다음 이진 트리에 관한 설명 중 바르게 기술된 사항은

트리의 레벨은 0으로 간주

1) 깊이가 k인 이진 트리에서의 최대 노드 수는2k-1이다.

루트의 레벨 0 : 2<sup>k+1</sup> -1

2) 이진 트리에서 레벨의 i의 최대 노드 수는 2<sup>i</sup> 이다.

루트의 레벨 0:2i

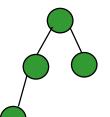
3) 이진 트리 T에 대해서  $n_0$ 는 단말 노드 수,  $n_2$ 는 차수가 2인 노드 수라고 하면  $n_{0=}n_2$ -1이다.

$$n_0 = n_2 - 1$$
이 아니고  $n_0 = n_2 + 1$ 

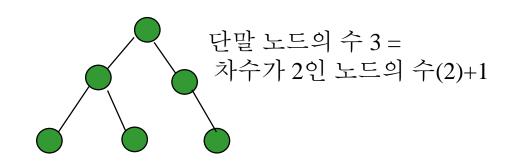
4) 노드가 n개, 차수가 k인 트리에서 널 링크의 수는 n(k-1)이다

n(k-1) 이 아니고 n(k-1) + 1

- ◆ 풀이
- 1) 깊이가 k인 이진 트리의 최대노드 수는 2k+1-1이다
- $3)n_{0(\stackrel{?}{\rightarrow}\stackrel{?}{\rightarrow}\stackrel{?}{\rightarrow})}=n_{2(\stackrel{?}{\rightarrow}\stackrel{?}{\rightarrow}\stackrel{?}{\rightarrow}\stackrel{?}{\rightarrow})}+1$ 이다.



단말노드 수 2 = 차수가 2인 노드의 수 (1) + 1



4)전체 링크 수 - 널이 아닌 링크수 = nk -( n- 1) 널 링크의 개수는 n(k-1)+1 이다.



답: 2

# 문제 2

노드의 좌우 순서가 중요한 의미를 갖는 순서 트리에 해당 하는 것은?

1) 일반 트리 2)이진 트리 3)삼진 트리 4)사진 트리

이진 트리는 자식의 순서를 구분하므로 이진 트리는 순서 트리에 해당한다.

답: 3번 15

이진트리에서 루트의 레벨이 1인 경우, 깊이가 4인 포화 이진 트리에 속하는 노드의 개수는?

- 1) 7
- 2) 8
- 3) 15
- 4) 16

루트의 레벨이 1인경우: 2k-1

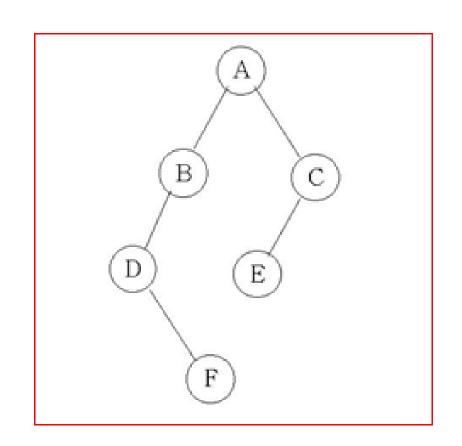
- ◆ 답 3
- ◆ 풀이

깊이가 4인 포화 이진 트리 노드의 수를 구하려면 이진트리의 최대 노드의 수 공식을 사용(2<sup>k+1</sup>-1: 루트의 레벨이 0인 경우) 루트의 레벨이 1 깊이가 4 따라서 노드의 수는 15개이다.



다음 이진 트리의 중위 순회 결과를 바르게 기술한 항은? 중위순회: left – root – right

답: DFBAEC



◆ 답: 1

평행한 간선을 포함하는 그래프를 무엇이라고 하는가?

- 1) 다중그래프
- 2) 널 그래프
- 3) 가중 그래프
- 4) 단순 그래프

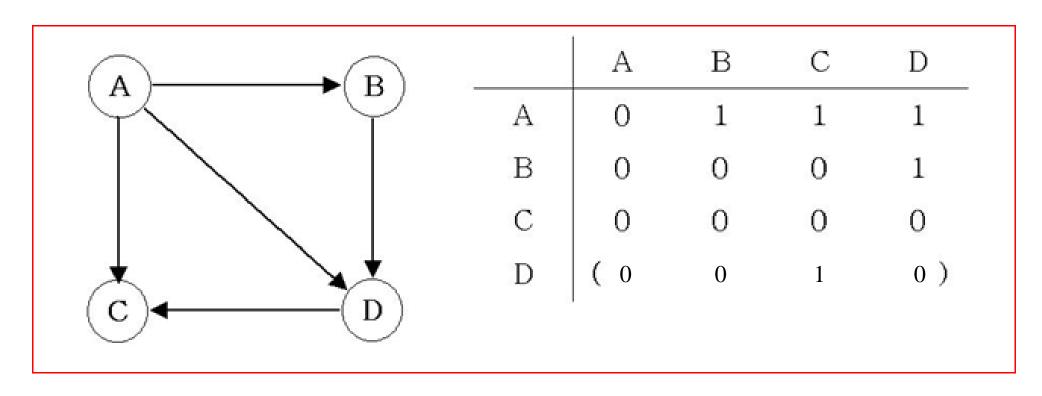
평행한 간선: 시작점과 끝점이 같은 간선

다중그래프는 정점과 정점사이에 여러개의 간선이 존재할 수 있다



◆ 답: 0 0 1 0

다음 그래프를 인접행렬로 표현하라



정점D의 .간선을 보면 C로 나가는것 1개 이므로

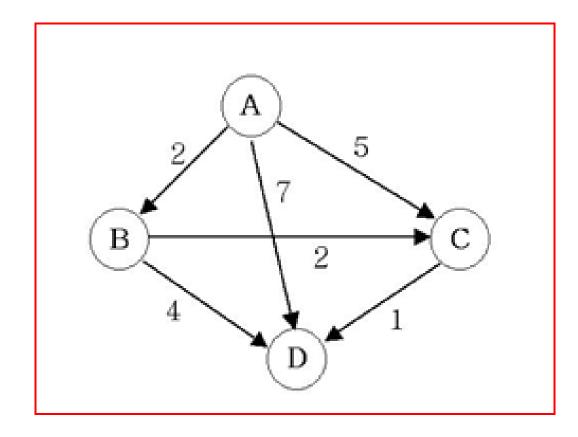


◆ 답: 2

위 그래프에서 정점 C의 진입 차수는 얼마인가?

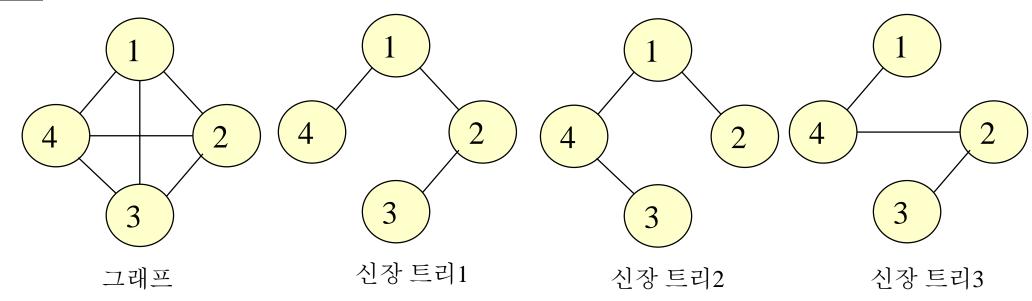
진입차수:외부 노드에서 들어오는 간선의 수

정점 C 로 들어오는 간선은 2개 그러므로 진입 차수는 2





- ◆ 그래프의 간선이 모든 정점으로 구성된 트리를 무엇이라 하는가?
- ◆ 1) 완전 트리 2) 탐색 트리 3) 신장 트리 4) 선택 트리
- ◆ 답: 3) 신장 트리:어떤 그래프의 부분 그래프
- ◆ 이유: <u>그래프</u>를 통해서 그래프의 <u>간선이 모든 정점</u>으로 구성된 <u>트리</u>를 만들려면 아래의 그림처럼 만들어야 합니다. 그리고 그것을 우리는 신장 트리라고 합니다
- ◆ 신장 트리의 조건은 그래프의 모든 정점이 간선을 통해 이어 있어야 하고, 그래프가 <u>사이클을</u> 형성하지 않아야 합니다.



◆ 어떤 노드X의 서브트리들 X의( 노드)라 하고, X는 이 자식의 ( 노드)라 한다. 동일한 부모의 자식들은( 노드)라 한다.

◆답: 자식 노드, 부모 노드, 형제 노드

X의 자식노드, 부모가 X인 노드 부모가 X인 노드

root

#### 답

깊이가 k이고, 노드 수가 n인 이진 트리가 만일 이 트리의 각 노드들이 깊이 k인 포화 이진 트리에서 1부터 n까지의 번호를 붙인 노드들과 1대 1로 일치하면, 이 트리는 ( 완전 이진 )트리이다.

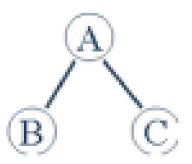
포화이진트리는 모든 노드가 왼쪽과 오른쪽 자식으로 꽉 차있는 트리이기 때문에 깊이가 같고 노드들과 1:1로 일치하면 그 트리는 완전 이진 트리이다. (모든 포화 이진 트리는 완전 이진 트리이지만, 완전 이진 트리가 반드시 포화이진트리인 것은 아니다.)

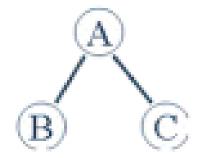


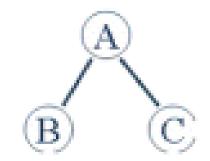
다음 이진 트리를 전위, 중위, 후위 순회한 결과를 적어라.

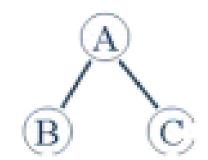
#### ◆ 답

- ◆ 전위: **ABC**
- ◆ 중위: **BAC**
- ◆ 후위: B C A









전위 – 루트를 먼저 방문하고 재귀로 왼쪽 자식 노드와 오른쪽 자식 노드를 전위 순회한다. 중위 – 재귀로 왼쪽 자식 노드를 순회하고 루트를 순회한 후 오른쪽 자식 노드를 순회한다. 후위 – 재귀로 왼쪽 자식 노드를 순회하고 오른쪽 자식 노드를 순회한 후 노드로 순회한다.



다음 중위순회 알고리즘에서 ( )를 채워라.

```
◆ 답
```

```
void INORDER(tree_pointer T){

if (T){

INORDER( T.left );

printf("%d", T->DATA);

INORDER( T.right );

}
```

```
class tree_pointer{
   int key;
   tree_pointer left, right;
   public tree_pointer(int item) {
       key=item;
       left=null;
       right=null;
   }
}
```

```
class BinaryTree1{
    tree_pointer root;
    public BinaryTree1() {
        root=null;
    }

    void INORDER(tree_pointer node) {
        if(node==null) {return;}
        INORDER(node.left);
        System.out.print(" "+node.key);
        INORDER(node.right);
    }
}
```

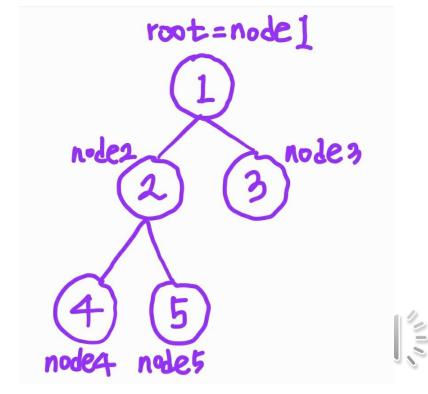
```
inorder
4 2 5 1 3
```

```
bublic static void main(String[] args) {
    BinaryTree1 tree = new BinaryTree1();

    tree_pointer node1=new tree_pointer(1);
    tree_pointer node2=new tree_pointer(2);
    tree_pointer node3=new tree_pointer(3);
    tree_pointer node4=new tree_pointer(4);
    tree_pointer node5=new tree_pointer(5);

    node2.left=node4; node2.right=node5;
    node1.left=node2; node1.right=node3;
    tree.root=node1;

System.out.println("inorder");
    tree.INORDER(tree.root);
```



#### ◆ 답

히프의 정의에서 "최대 트리는 각 노드의 키 값이(자식이 있다면) 그 자식의 키 값보다 작지 않은 트리이다. (최대히프)는 최대 트리인 (완전이진트리)이다.

**완전 이진 트리**는 마지막 레벨을 제외하고 모든 레벨이 완전히 채워져 있으며, 마지막 레벨의 모든 노드는 가능한 한 가장 왼쪽에 있다.

**히프(Heap)**는 완전 이진 트리 기반으로 루트에 최소 값 혹은 최대 값이 위치하는 자료구조이다. 루트에 최대 값이 오면 최대 히프, 최소 값이 오면 최소 히프라고 부른다.

위 정의에 따라 최대 트리인 완전 이진 트리는 최대 히프라고 말할 수 있다.

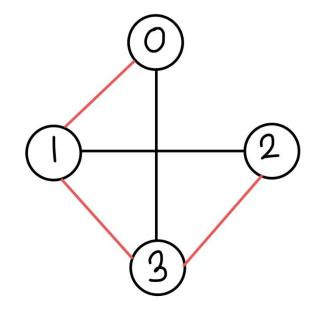


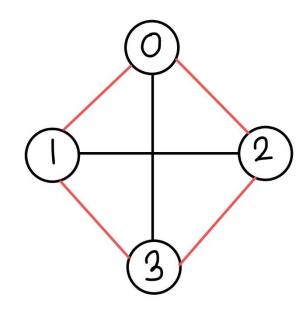
#### ◆ 답

한 경로상에 있는 모든 정점들이 서로 다를 때, 그 경로를 (단순 경로)라 하고, 또한 처음 정점과 마지막 정점이 같은 경로를 (사이클)라 한다.

단순 경로는 경로의 처음과 끝이 다르고 중간에 중복 정점이 없다.

사이클은 경로의 처음과 끝이 같다.







#### Q. <u>무방향 그래프에서 최대 간선의 수?</u>

**A.** N: 정점의 개수라고 하면, 무방향 그래프에서 최대 간선의 수 = (N - 1) + (N - 2) + ... + 2 + 1

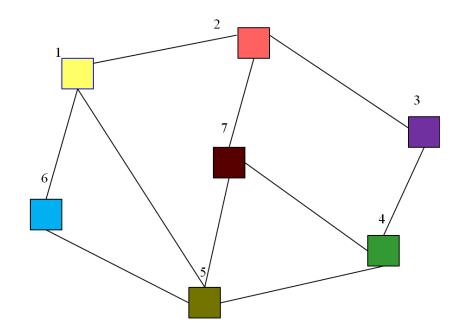
이 때, 
$$(N - 1) + (N - 2) + ... + 2 + 1 = N * (N - 1) / 2$$

따라서, 무방향 그래프에서 최대 간선의 수 = N \* (N - 1) / 2 개

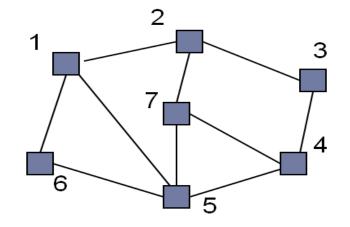


Q. <u>다음 그래프를 인접 리스트로 표현하라. 인접 행렬로 표현하라.</u>

A.

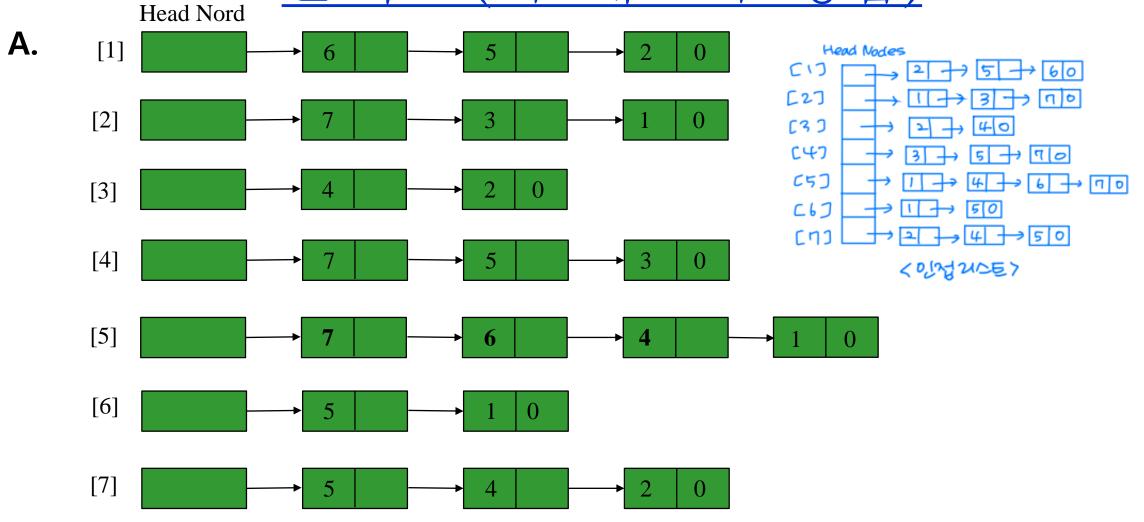


|   | 1                               | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|---|---------------------------------|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 0<br>1<br>0<br>0<br>1<br>1<br>0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 2 | 1                               | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0                               | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 4 | 0                               | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 5 | 1                               | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 6 | 1                               | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 7 | 0                               | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |





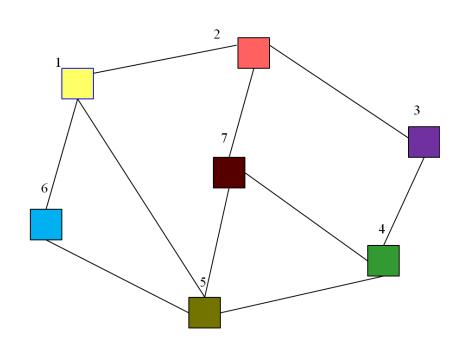
### 문제 16(두개모두정답)

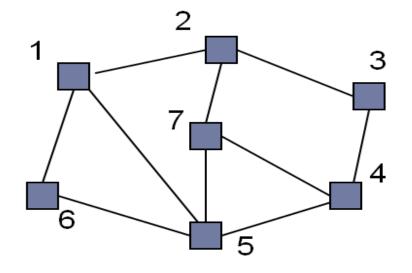




#### Q. <u>16번 그래프를 정의하라.</u>

#### A.





위의 그래프를 G1라 하자.

$$G1 = \{V, E\}$$

$$V(G1) = \{1,2,3,4,5,6,7\}, E(G1) = \{(1,2),(1,5),(1,6),(2,3),(2,7),(3,4),(4,5),(4,7),(5,6)\}$$



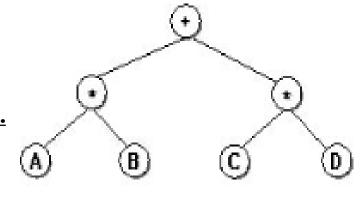
**Q. <u>다음 중 선형 자료구조가 아닌 것은?</u>** (가. 리스트 나. 스택 다. 큐 라. 트리)

#### A. 라. 트리

리스트, 스택, 큐는 데이터가 일직선상에 위치하며 선행자와 후행자가 있는 선형 자료구조이다. 하지만 트리는 데이터가 선형으로 위치하지 않는, 계층 구조적인 비선형자료이다.



Q. <u>다음의 수식 이진 트리를 후위 순회하여 수식에 대한 후위 표기식을 구하여라.</u>



A.

후위 순회: LRP

순회 경로: + -> \* -> A(왼쪽 자식, 오른쪽 자식 없으므로 print, 다시 위로 올라감) -> \* -> B(왼쪽 자식, 오른쪽 자식 없으므로 print, 다시 위로 올라감) -> \*(왼쪽 자식, 오른쪽 자식 출력했으므로 print, 다시 위로 올라감) -> + -> \* -> C(print) -> \* -> D(print) -> \*(print) -> +(print)

후위 표기식: AB\*CD\*+ (답만 적으면 된다)



Q. <u>다음 중 같은 개수의 노드를 트리로 저장하는 경우에 트리의 높이가 가장 높은 트리는 무엇인가?</u>

(가. 이진 트리 나. 포화 이진 트리 다. 완전 이진 트리 라. 편향 이진 트리)

**A.** 라. 편향 이진 트리

편향 이진 트리는 자식 노드가 1개씩 존재하기 때문에 다른 트리가 같은 노드의 수를 가진다 하더라도 가장 높이가 높은 이진 트리가 된다.



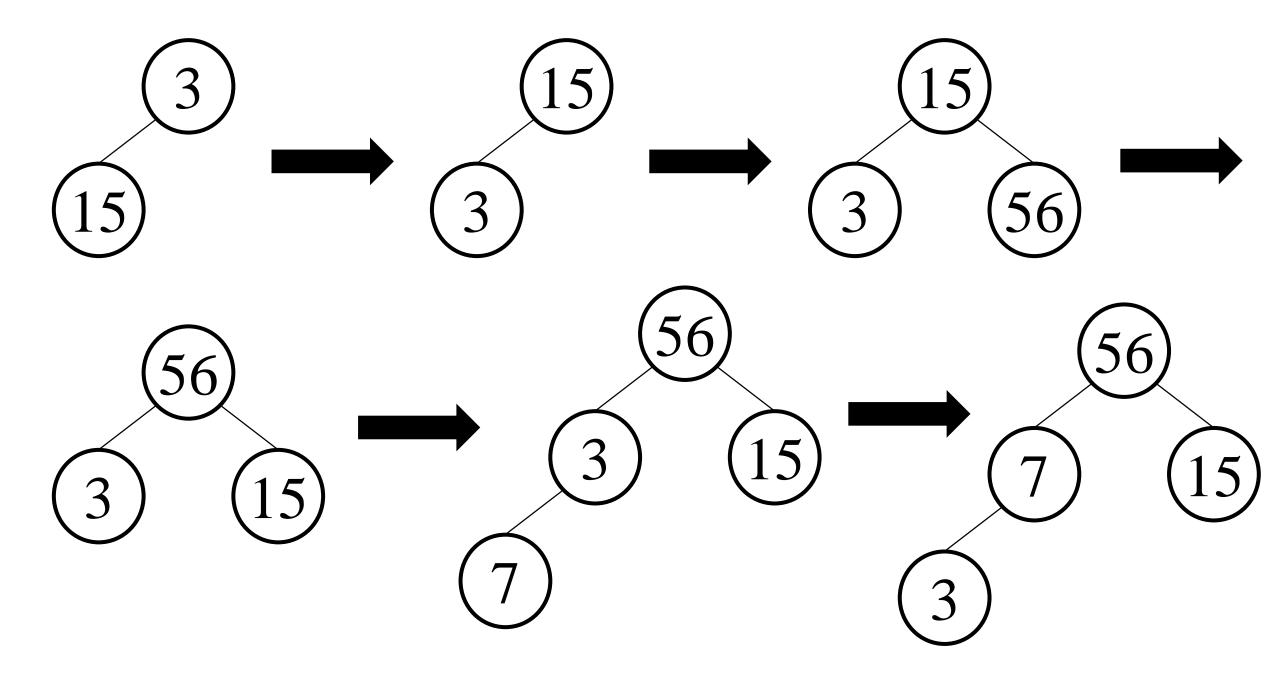
Q. 20개의 노드로 구성된 이진 트리에서 간선의 개수와 가능한 최대 높이와 최소 높이를 구하여라.

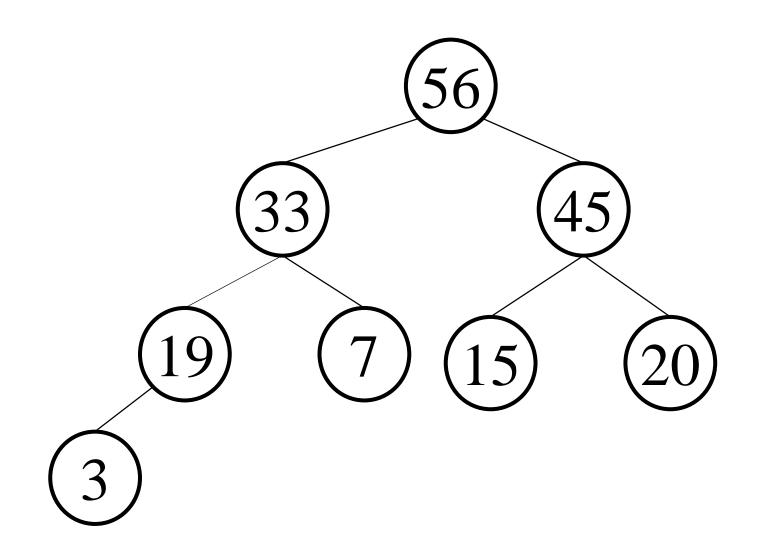
**A.** 간선의 개수 = 노드의 -1 = 20 - 1 = 19

최대 높이는 노드의 수가 구해져 있기 때문에 최소 노드의 개수 구하는 방법에서 구할 수 있다. 최소 노드의 수 = H - 1 = 20 따라서 최대 높이는 19

최소 높이도 노드의 수가 정해져 있기 때문에 최대 노드의 개수 구하는 방법에서 구할 수 있다. 최대 노드의 수 = 2<sup>h+1</sup> - 1 = 20, 20 = 2<sup>4</sup> + 5, 높이가 3인 포화 이진 트리 + 단말 노드 5 인 트리가 된다. 따라서 최대 높이는 4





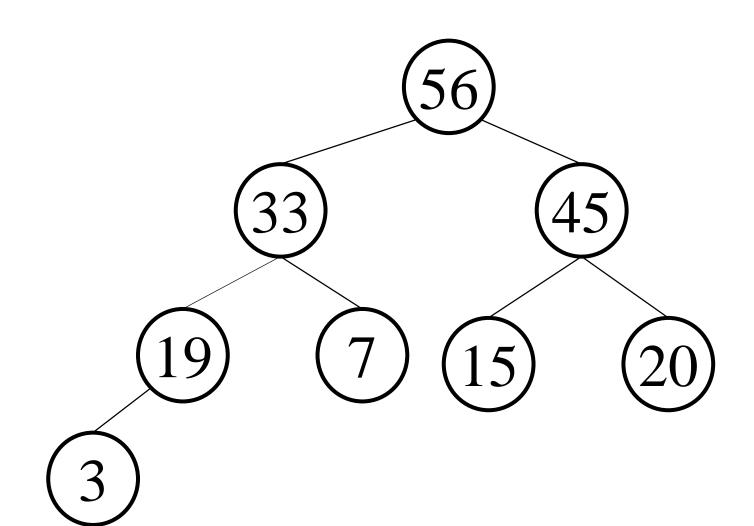


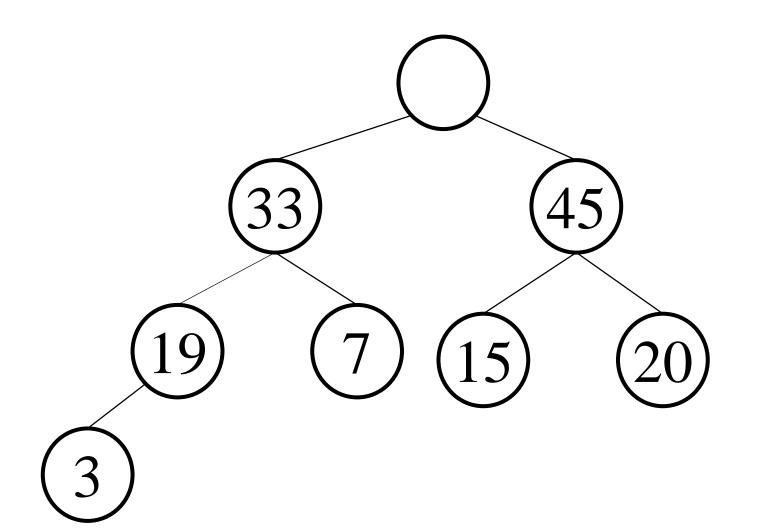
◆ 위의 최대 히프에 대해서 삭제연산을 수행하여 원소가 삭제되는 순서를 써라.

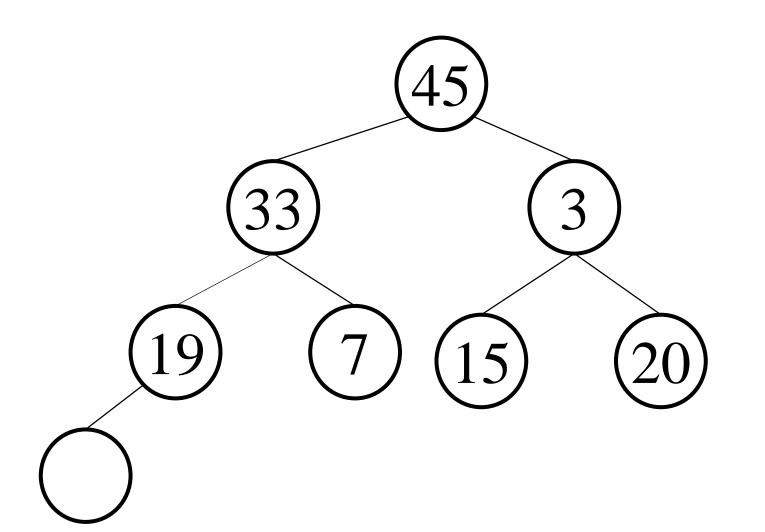
최대힙 = 최대트리 = 완전이진트리

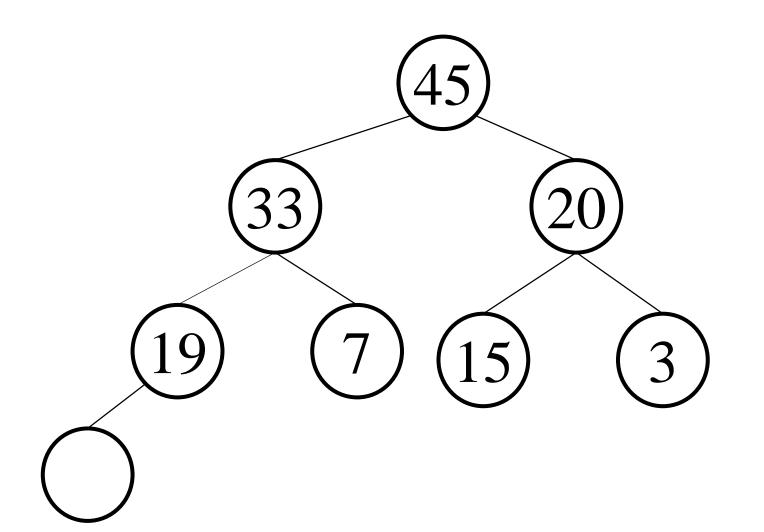
#### 순서

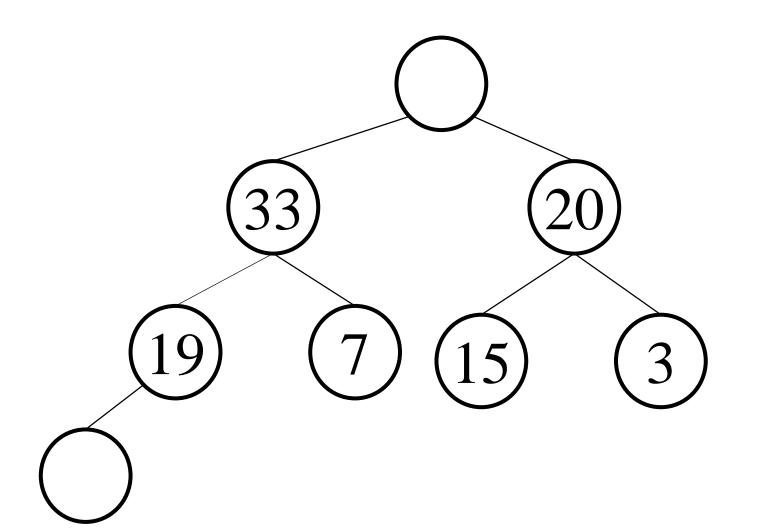
- 1. 루트노드 삭제
- 2. 최후미 단말노드를 루트노드에 올린 후
- 3. 자식노드들과 비교하며 가장 큰 노드를 루트노드에 가까운 자리로 옮긴다.

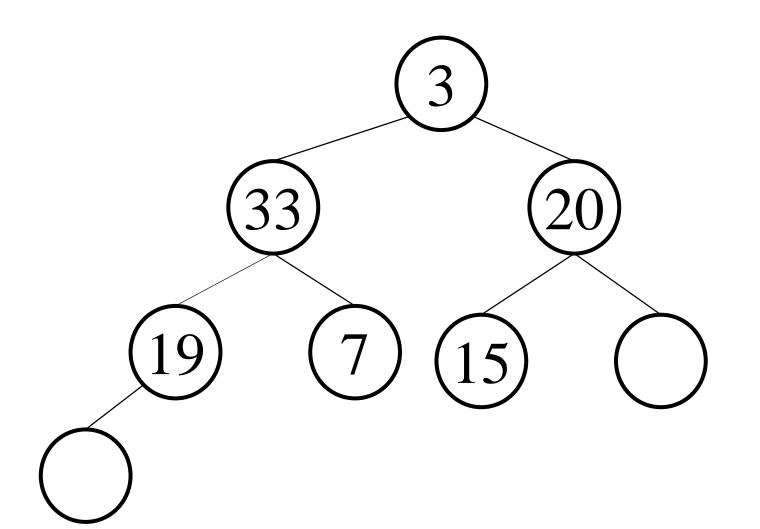












◆ 트리를 표현할 때 가장 적합한 자료구조는? 답:다

가. Stack 나. Queue 다. Linked List 라. Circular Queue

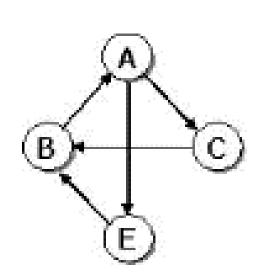
다 = 트리는 자식노드의 주솟값을 가져야하므로 연결리스트가 가장 적절하다.

### 문제 25

- ◆ 정점이 8개인 무방향 완전 그래프의 간선의 수는 몇 개 인가? 답:28
- 완전 그래프란 간선을 최대한으로 가진 그래프를 말한다. n개의 정점을 가진 무방향 그래프의 최대 간선 수는 n(n-1)/2이다.

그러므로 정점이 8개인 무방향 완전그래프의 간선의 수는 8(8-1)/2 = 28, 28개이다.

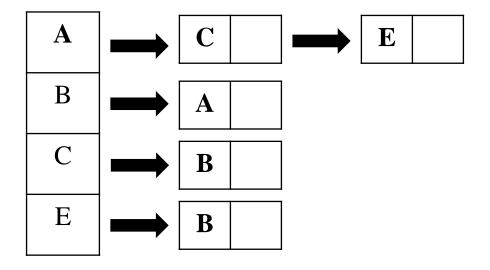
◆ 다음 그래프를 인접 행렬과 인접 리스트로 표현하여라.



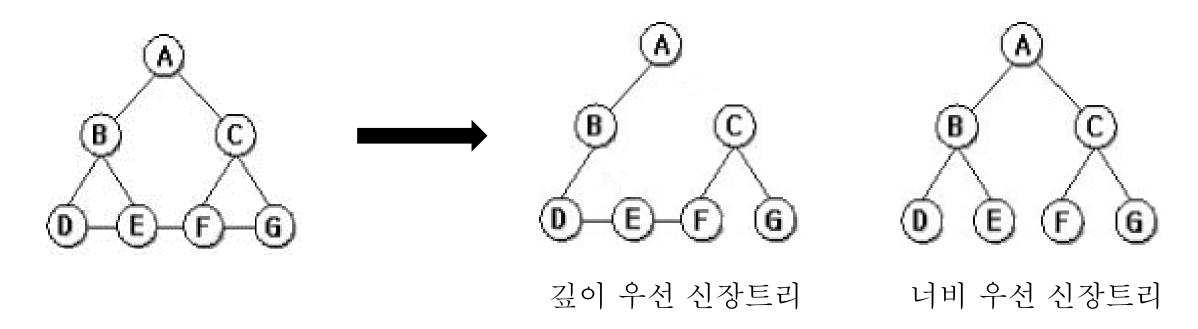
인접 행렬

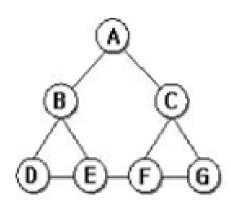
|   | 0 | 1 | 2 | 3 |
|---|---|---|---|---|
| A | 0 | 0 | 1 | 1 |
| В | 1 | 0 | 0 | 0 |
| C | 0 | 1 | 0 | 0 |
| E | 0 | 1 | 0 | 0 |

인접 리스트



◆ 다음 그래프의 깊이 우선 신장트리와 너비 우선 신장 트리를 구하여라. 깊이 우선 탐색: 최대한 깊이 내려간 뒤, 더 이상 갈 곳이 없는 경우 옆으로 이동 너비 우선 탐색: 최대한 넓게 이동한 후 더 이상 갈 곳이 없는 경우 아래로 이동

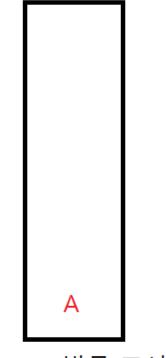


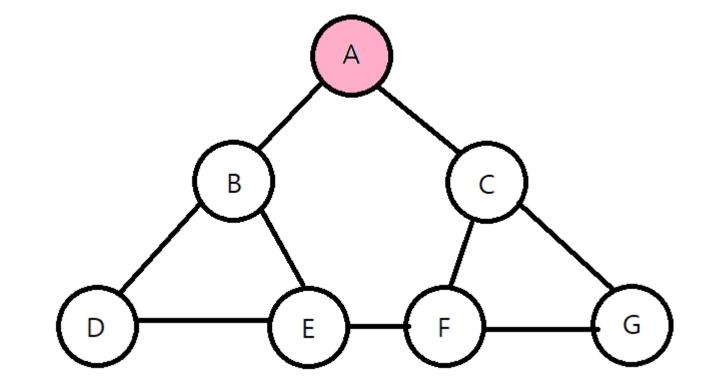


Q. 다음 그래프의 깊이 우선 신장트리와 너비 우선 신장 트리를 구하여라.

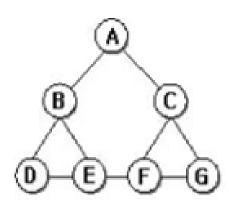
\*답

깊이 우선 신장 트리:A

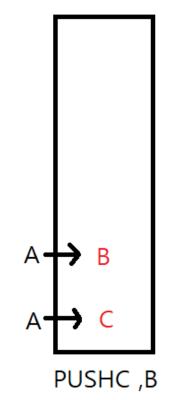


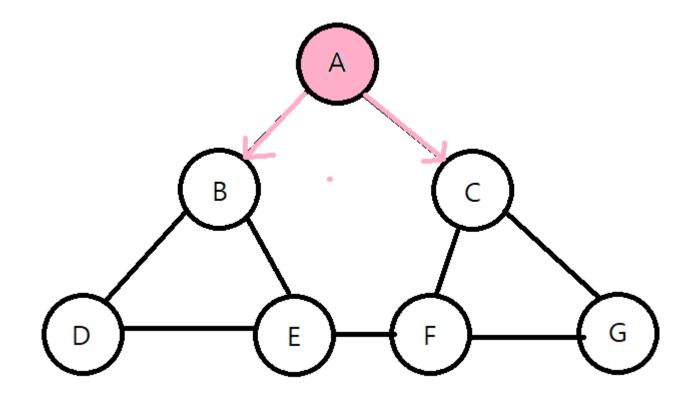


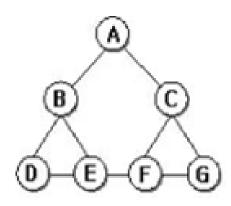
POP/A방문 표시



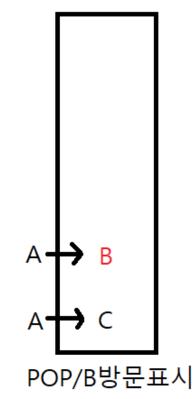
\*납 깊이 우선 신장 트리 : A

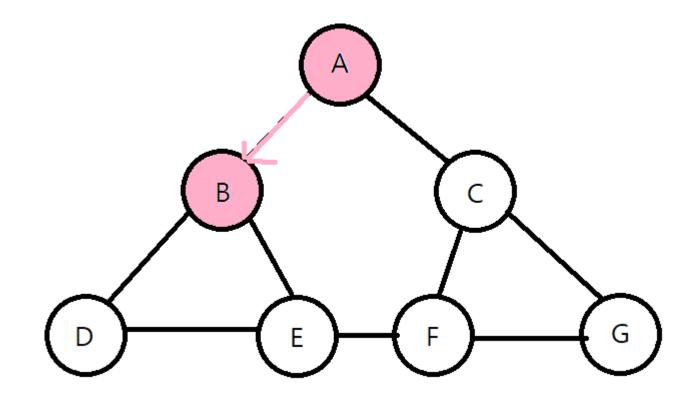


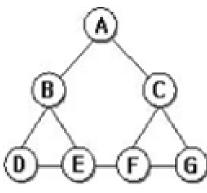




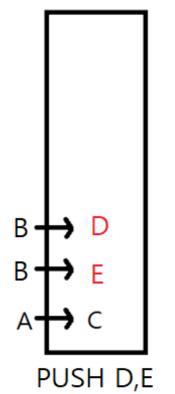
\*답 깊이 우선 신장 트리 : A-B

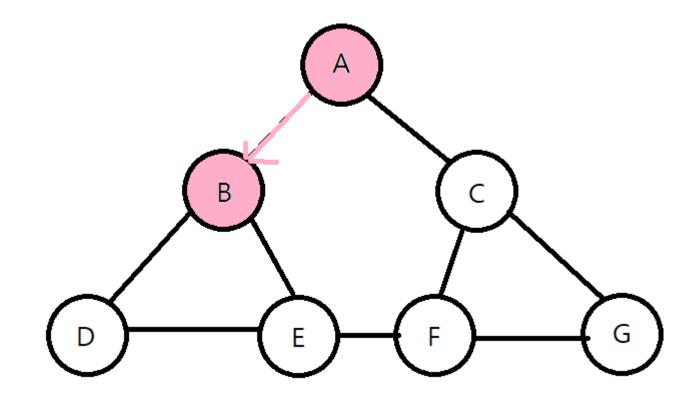


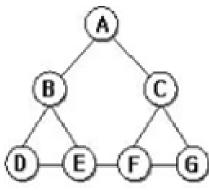




\*답 깊이 우선 신장 트리 : A-B

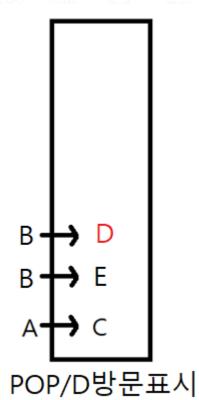


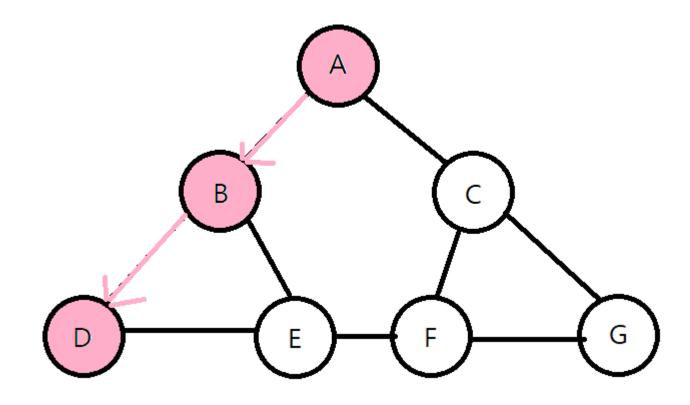


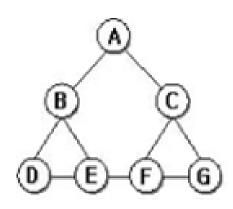


\*답

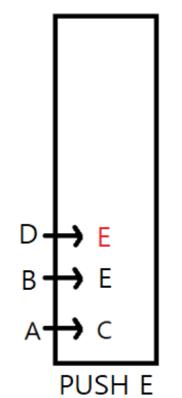
깊이 우선 신장 트리 : A-B-D

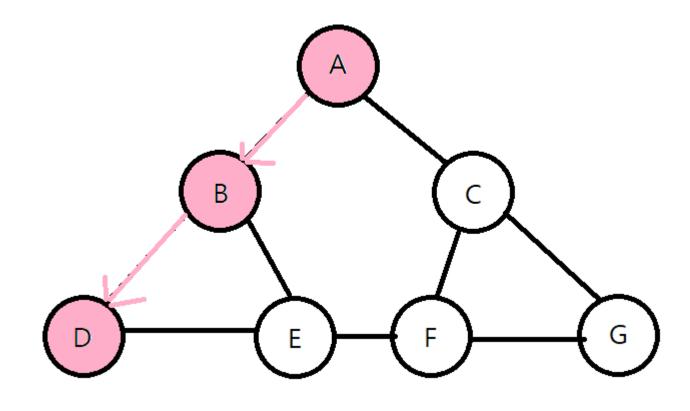


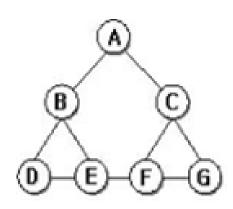




\*답 깊이 우선 신장 트리 : A-B-D

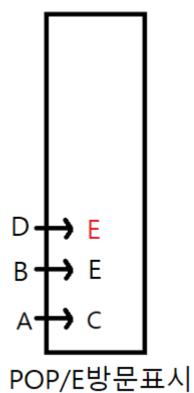


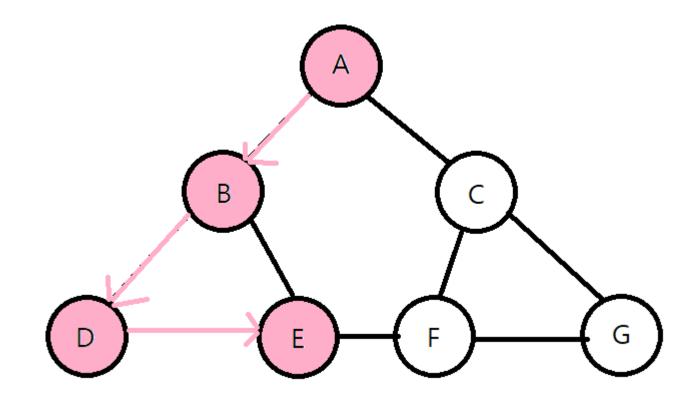


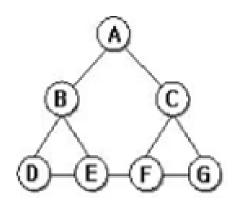


\*답

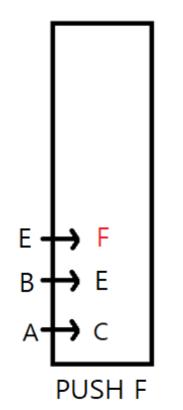
깊이 우선 신장 트리 : A-B-D-E

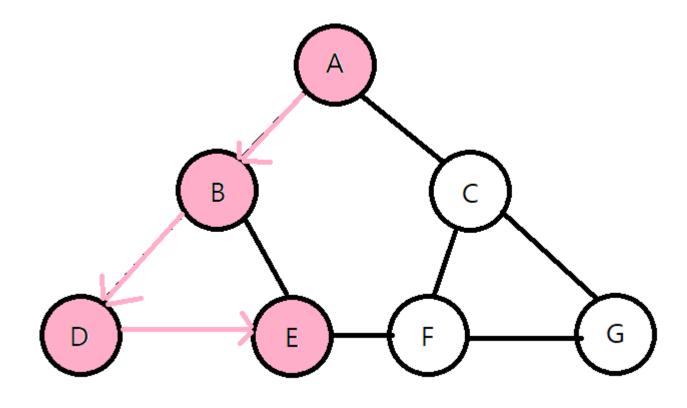


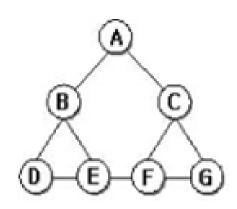




\*답 깊이 우선 신장 트리 : A-B-D-E

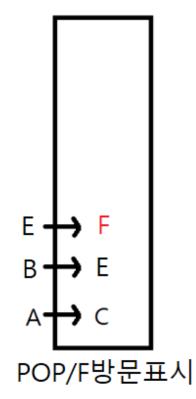


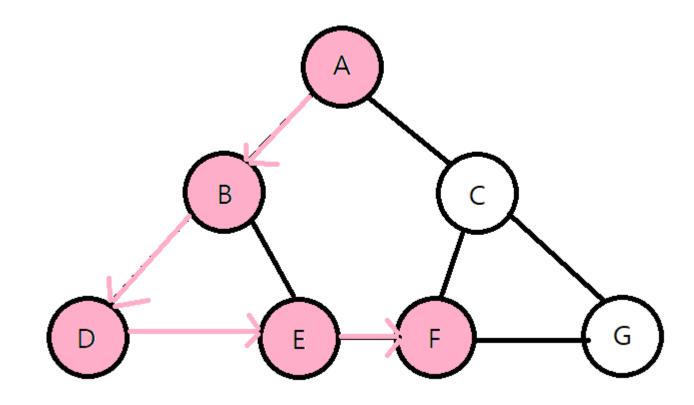


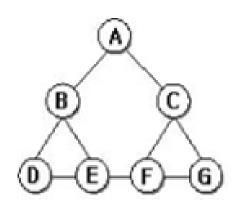


\*답

깊이 우선 신장 트리 : A-B-D-E-F

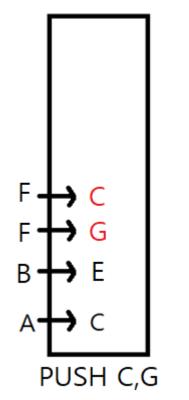


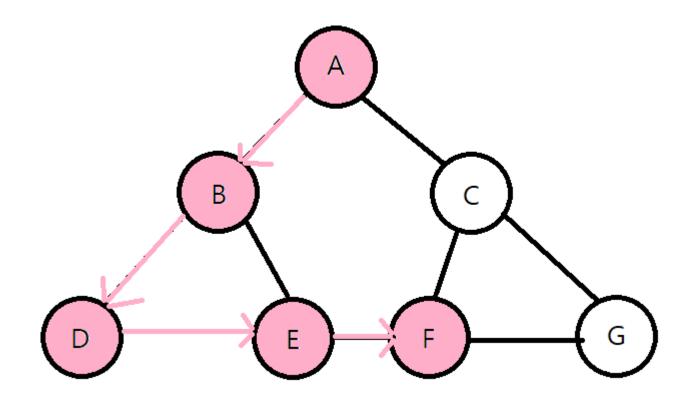


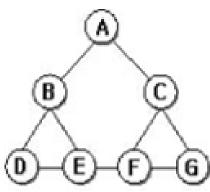


\*답

깊이 우선 신장 트리 : A-B-D-E-F

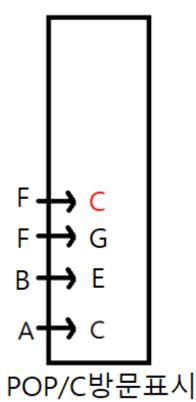


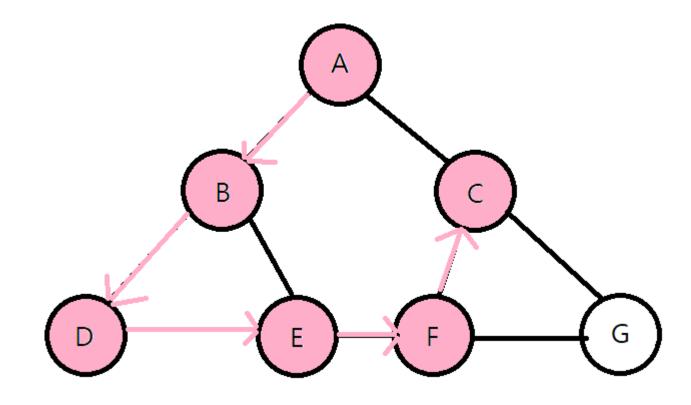


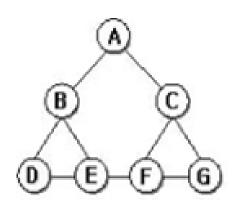


\*답

깊이 우선 신장 트리 : A-B-D-E-F-C

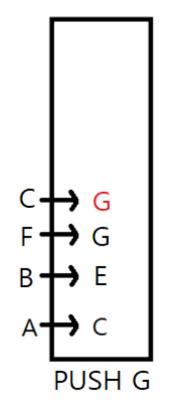


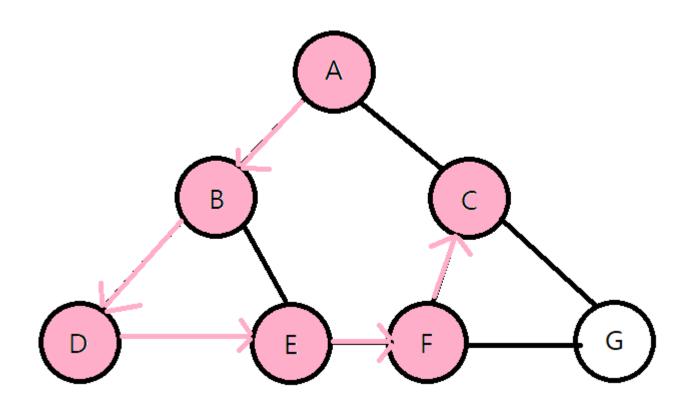


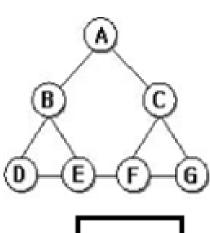


\*답

깊이 우선 신장 트리 : A-B-D-E-F-C

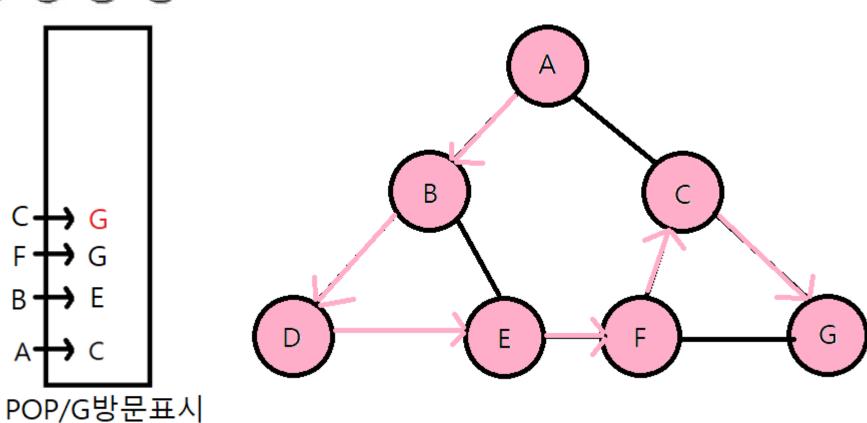


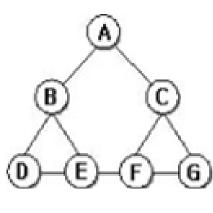




\*답

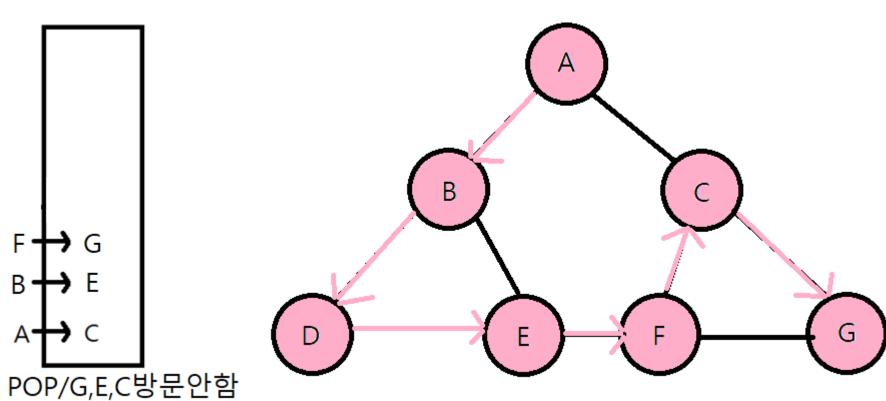
깊이 우선 신장 트리 : A-B-D-E-F-C-G

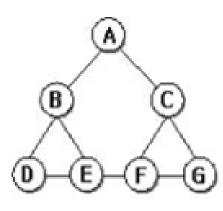




\*답

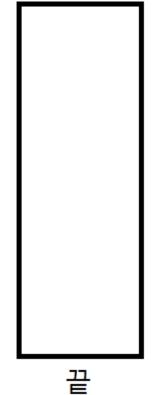
깊이 우선 신장 트리 : A-B-D-E-F-C-G

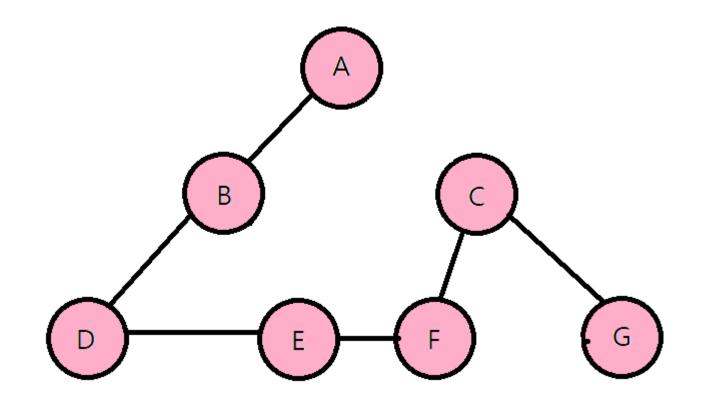


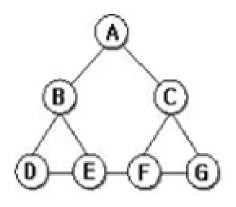


\*답

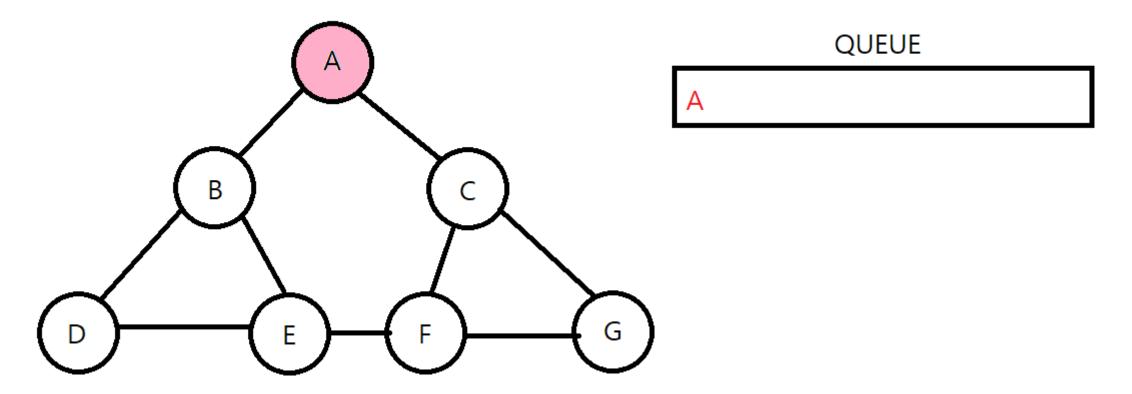
깊이 우선 신장 트리 : A-B-D-E-F-C-G

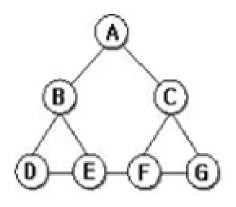




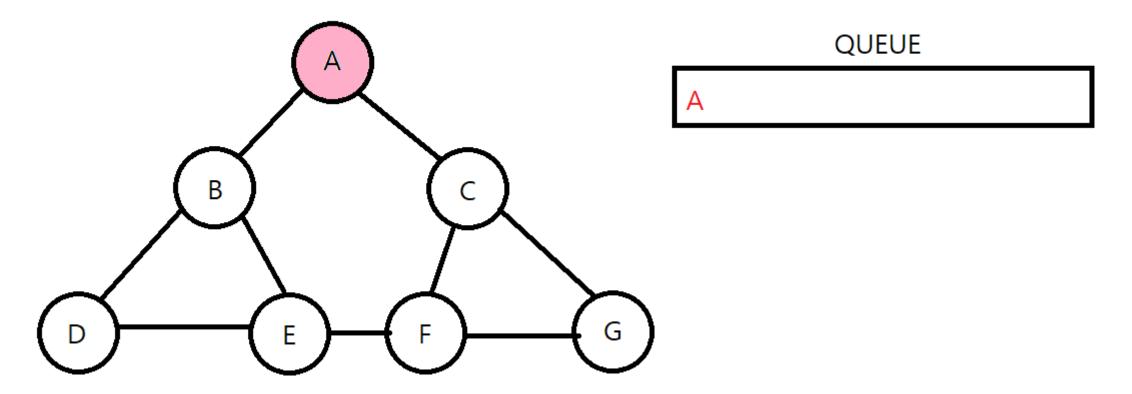


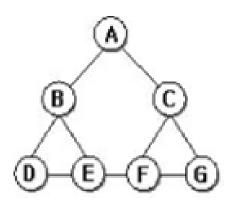
\*답 너비 우선 신장 트리 :A



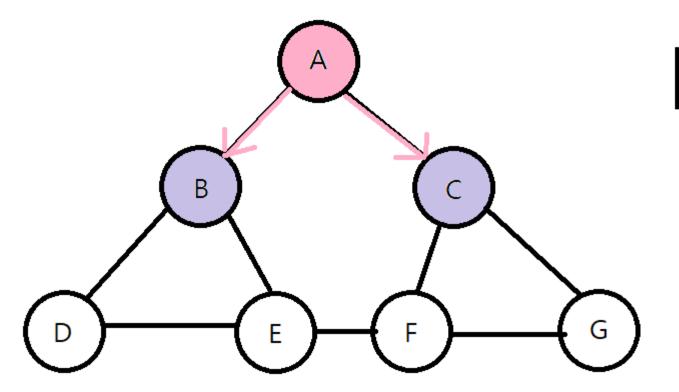


\*답 너비 우선 신장 트리 :A





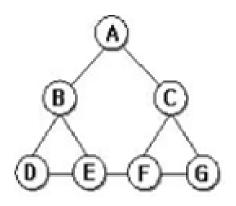
\*답 너비 우선 신장 트리 :A



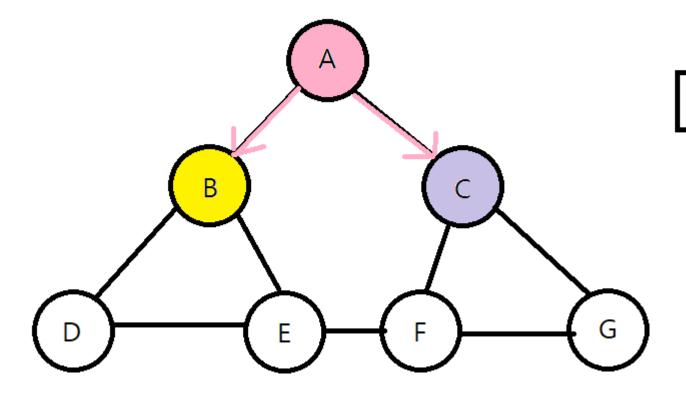
QUEUE

A B C

B,C 삽입 dequeue

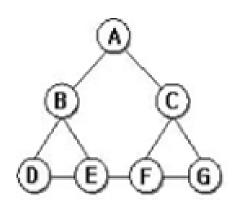


\*답 너비 우선 신장 트리 :A

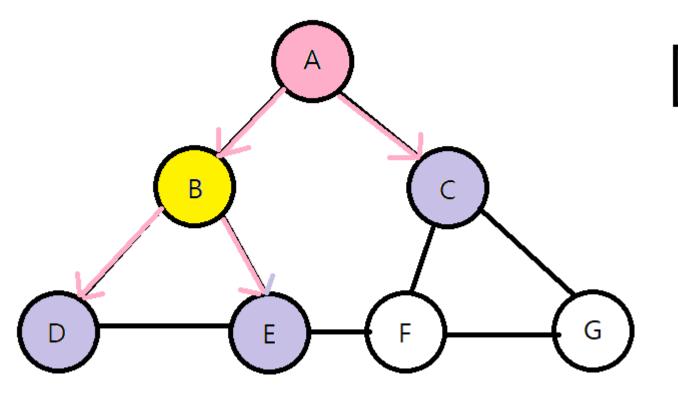


QUEUE

AB C



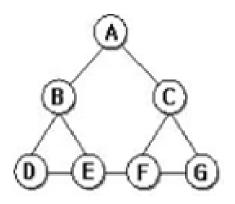
\*답 너비 우선 신장 트리 :A-B



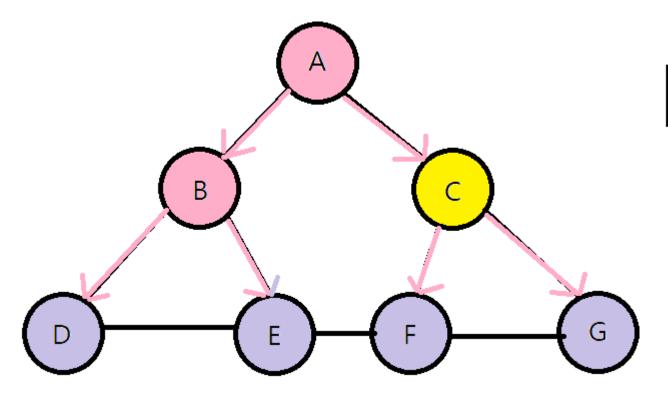
**QUEUE** 

A B C D E

B이웃D,E삽입 dqueue



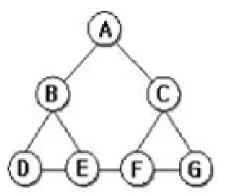
\*답 너비 우선 신장 트리 :A-B-C



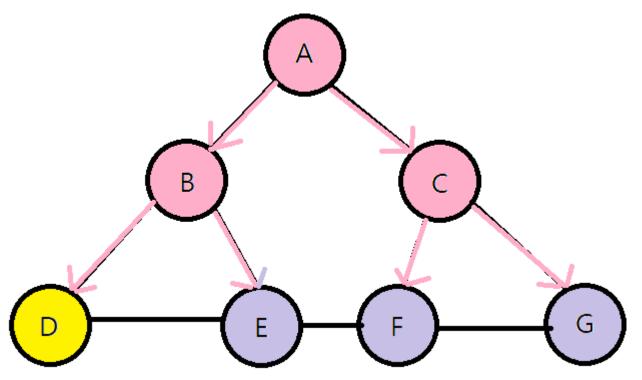
#### **QUEUE**

A B C D E F G

C이웃F,G삽입 dqueue

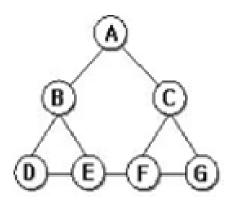


\*답 너비 우선 신장 트리 :A-B-C-D

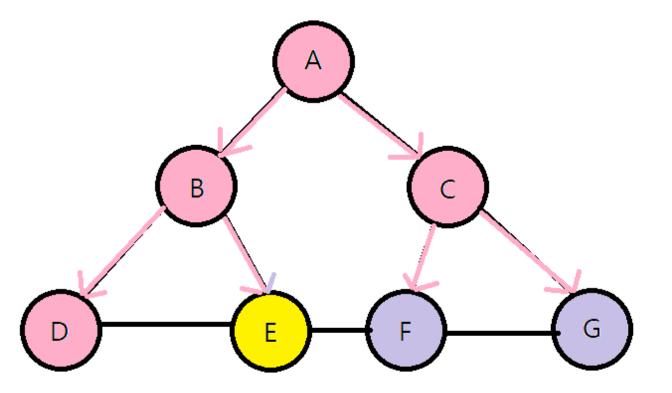


**QUEUE** 

A B C D E F G

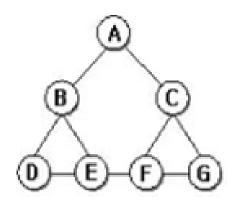


\*답 너비 우선 신장 트리 :A-B-C-D-E

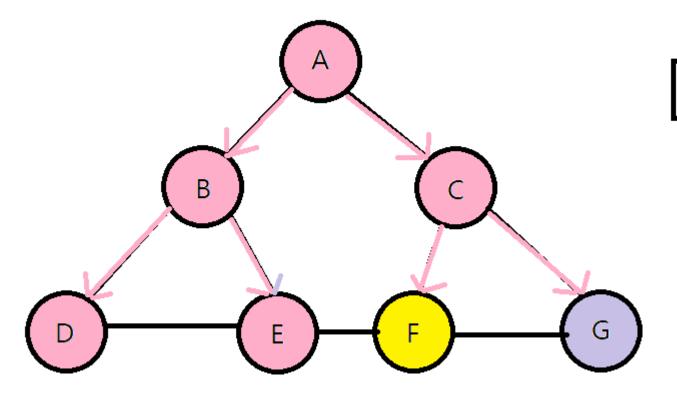


**QUEUE** 

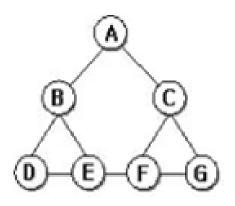
ABCDEFG



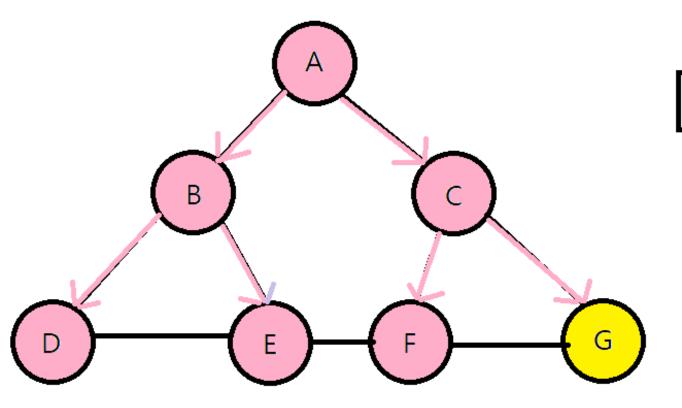
\*답 너비 우선 신장 트리 :A-B-C-D-E-F



QUEUE

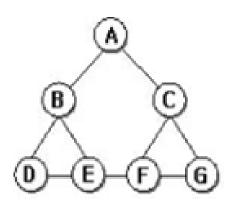


\*답 너비 우선 신장 트리 :A-B-C-D-E-F-G

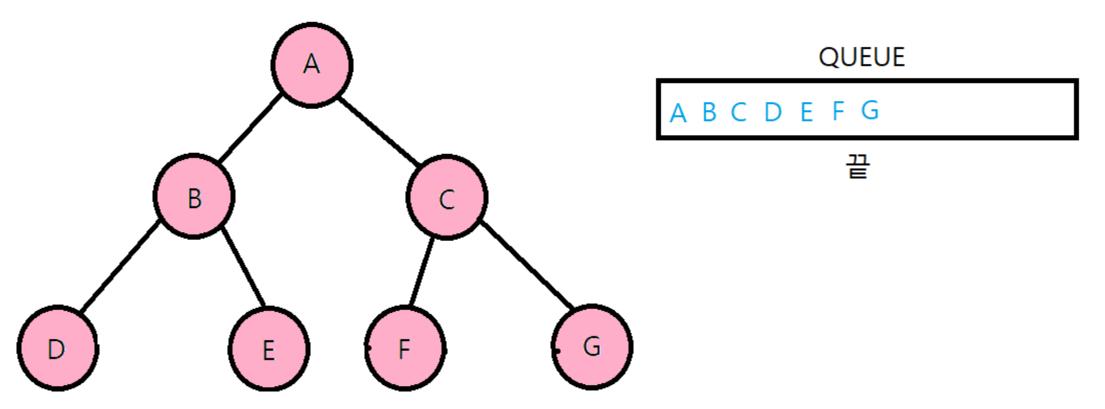


QUEUE

ABCDEFG



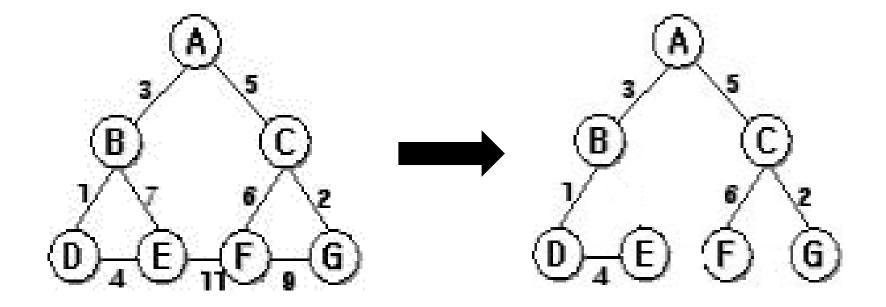
\*답 너비 우선 신장 트리 :A-B-C-D-E-F-G



◆ 다음 가중치 그래프의 최소 비용 신장 트리를 구하여라.

크루스컬 알고리즘을 사용하여, 가중치가 가장 적은 간선을 선택

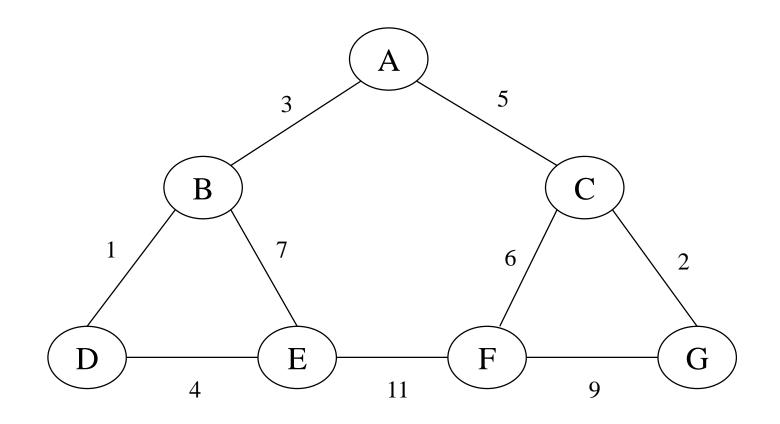
- 1. B->D를 연결 (가중치 1)
- 2. C->G를 연결 (가중치 2)
- 3. A->B를 연결 (가중치 3)
- 4. D->E를 연결 (가중치 4)
- 5. A->C를 연결 (가중치 5)
- 6. C->F를 연결 (가중치 6)



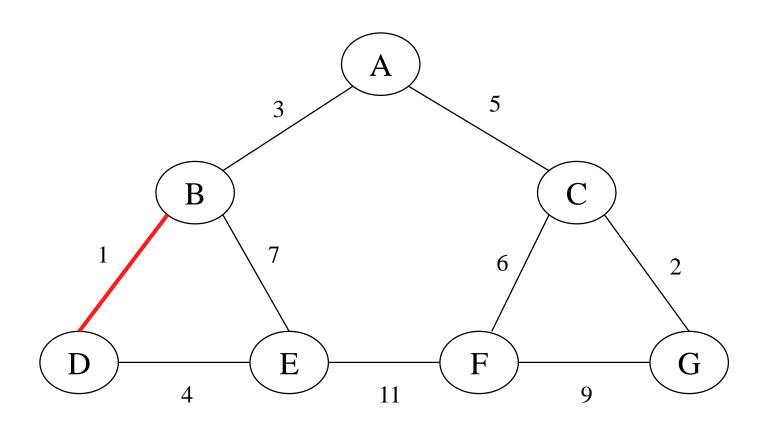
모든 정점들이 연결되었고 순환되지 않는다.

Q. 다음 가중치 그래프의 최소 비용 신장 트리를 구하여라.

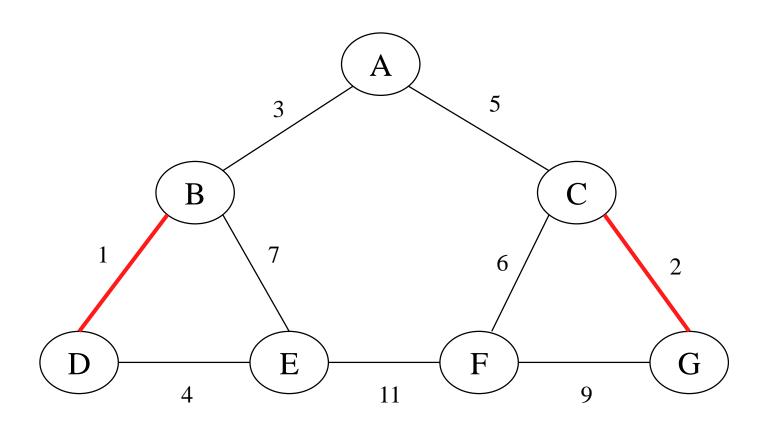
Kruskal's 알고리즘을 이용하여 간선을 가중치가 작은 순으로 정렬해보면



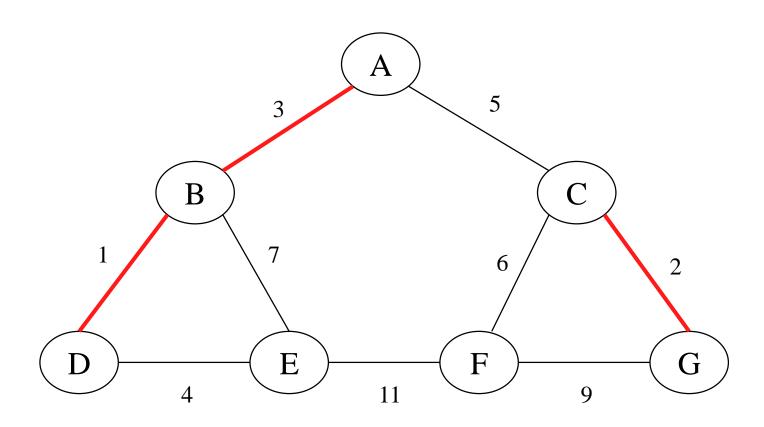




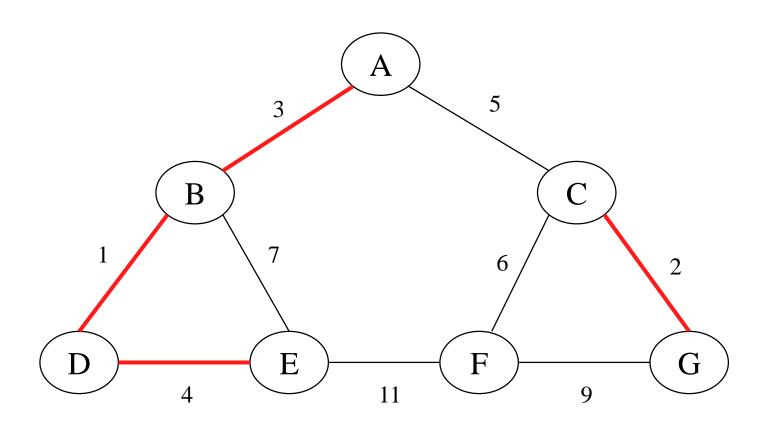




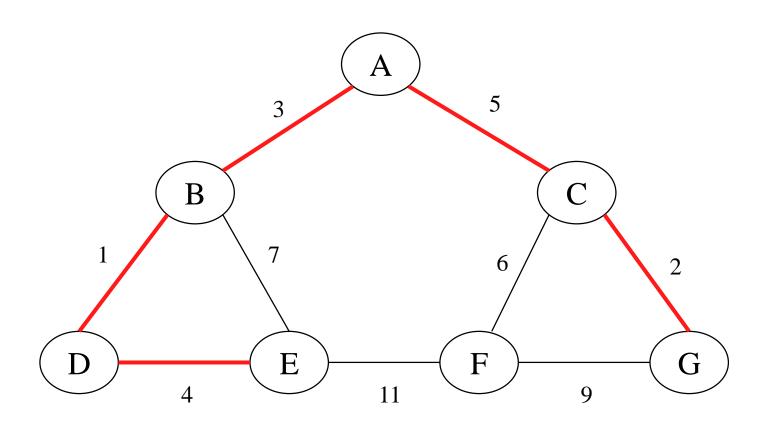






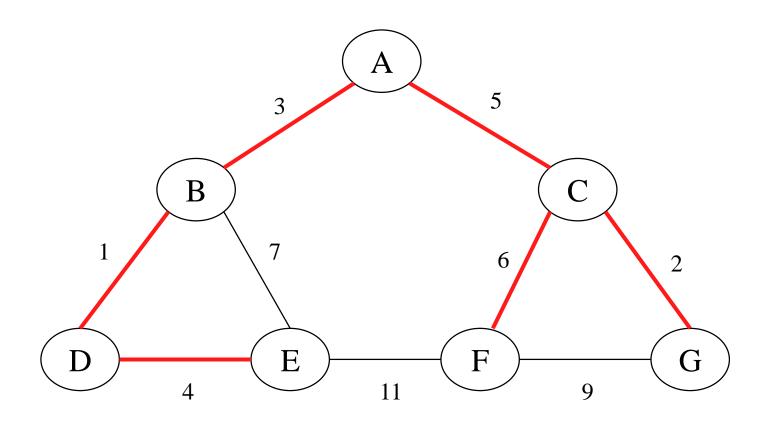




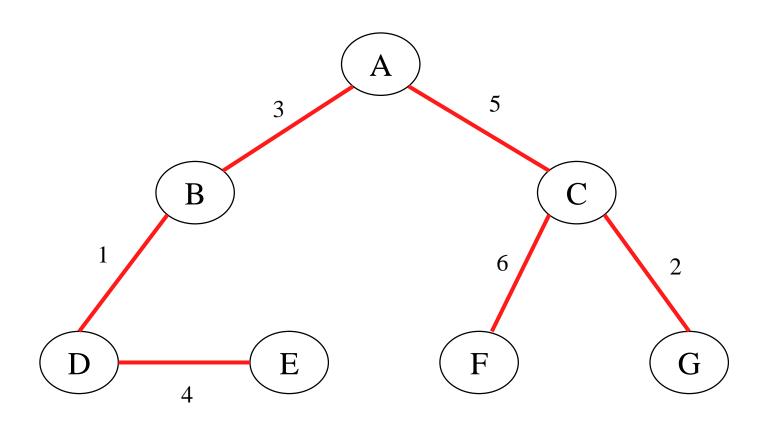




사이클을 형성하지 않고 모든 정점이 연결되었으므로 종료



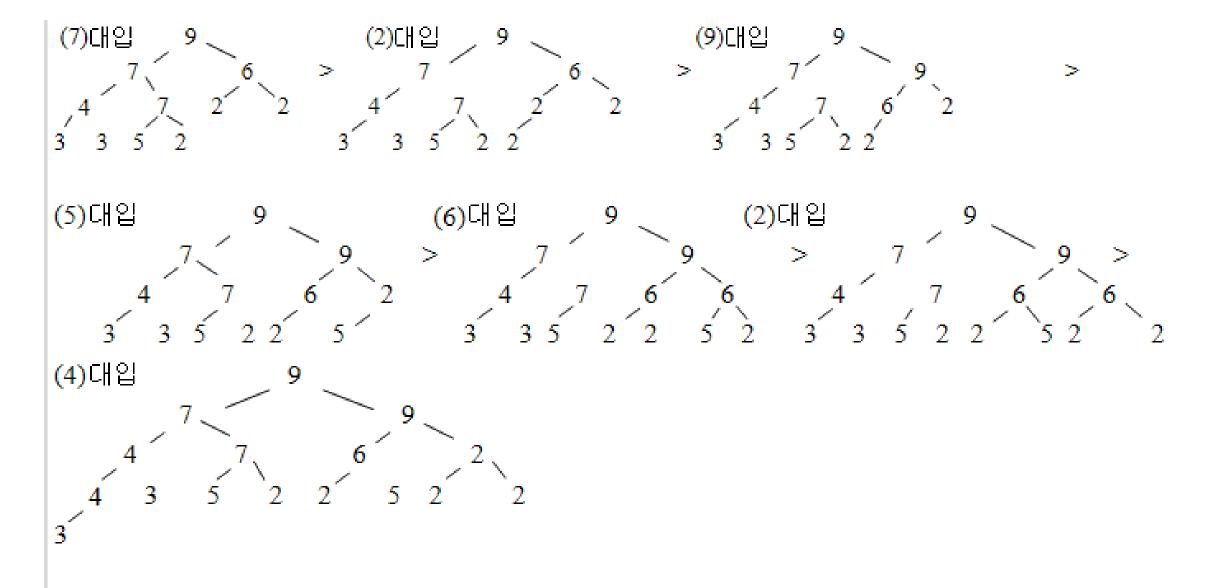




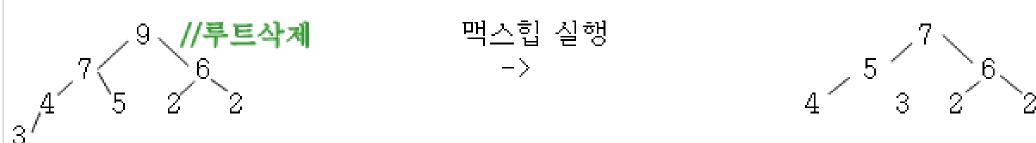


- ◆ 다음과 같은 key 값이 있다고 하자.
- Key: 3, 7, 2, 9, 5, 6, 2, 4
- ◆ 위의 key 값을 max heap에 순서대로 삽입하였을 때의 결과 heap을 그리시오.
- ◆ 또한 최대값을 삭제하는 deleteMax()를 실행한 다음의 구조도 그리시오.

key 값을 max heap에 차례대로 삽입한경우 (3)대입 9 9 4 5 2 2 4 5 2 2 3 3 3



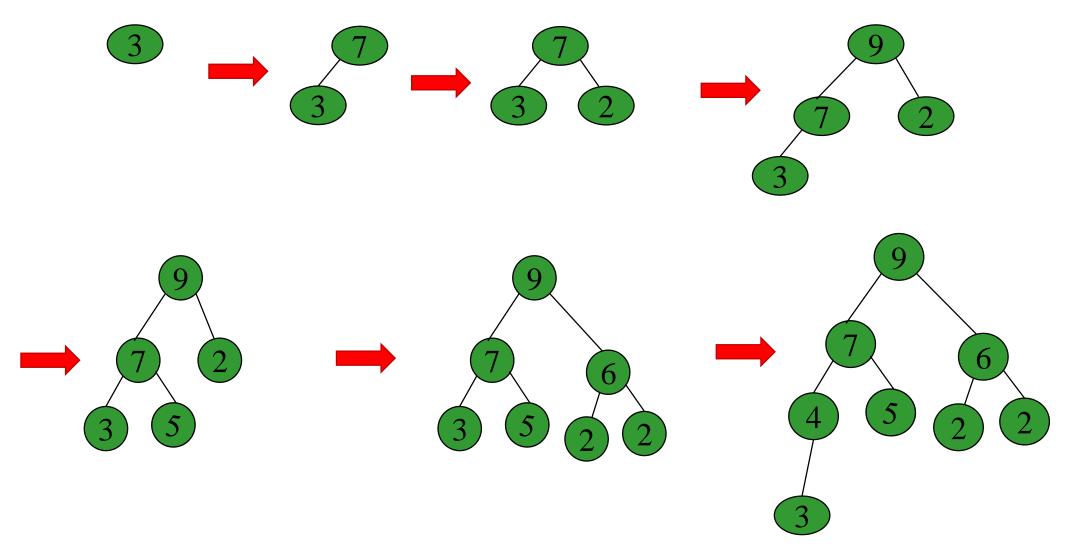
◆ 최대값을 삭제하는 deleteMax()를 실행한 다음의 구조



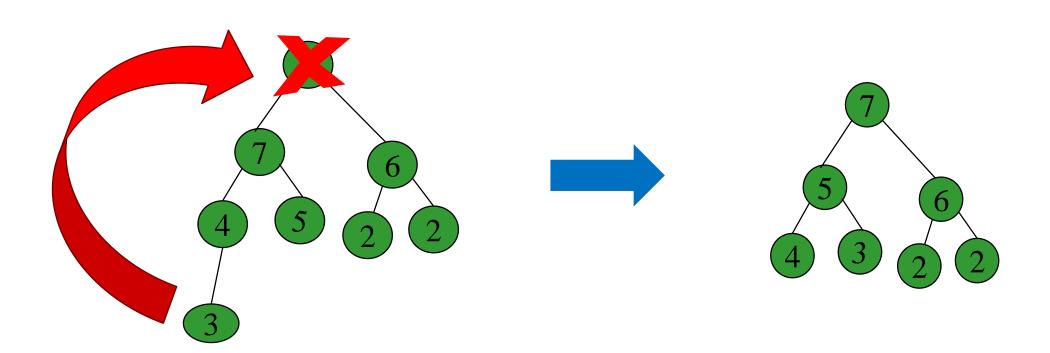
//3을 루트로 올림

#### 1. Max Heap 에 삽입

\* Key: 3, 7, 2, 9, 5, 6, 2, 4



#### 2. Delete Max()



◆ 30.Binary search tree (이진탐색트리) 를 구성하는 방법에 대해서 논하고 이의 worst case와 average case search cost 에 대해서 논하시오.

#### 이진탐색트리를 구성하는 방법:

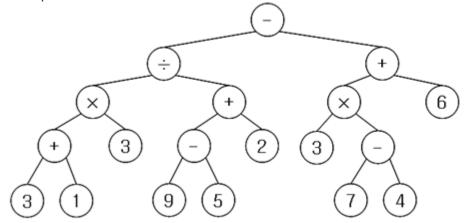
각 노드의 왼쪽 서브트리에는 해당 노드의 값보다 작은 값을 지닌 노드들로 이루어져 있다.

각 노드의 오른쪽 서브트리에는 해당 노드의 값보다 큰 값을 지닌 노드들로 이루어져 있다.

중복된 노드는 없으며 왼쪽 서브트리, 오른쪽 서브트리 또한 이진탐색트리이다.

- ◆ worst case : 경사이진트리 시간복잡도 : O(n)
- average case search cost : O(logN)

31 다음의 트리를 postorder와 preorder로 각각 순행하였을 때의 결과 식을 쓰시오.



- ◆ 답
- preorder 결과:-/x+313+-952+x3-746 (부모노드>왼쪽자식노드>오른쪽자식노드)
- postorder 결과 :31+3x95-2+/74-3x6+- (왼쪽자식노드>오른쪽자식노드>부모노드)

32. 그래프 자료구조를 저장하는데 크게 Linked list를 이용하는 방법과 Adjacency matrix를 이용하는 방법이 있다. 각각의 장단점을 설명하시오.

#### -LinkedList

장점: 자료의 삽입과 삭제가 용이하다.

단점: 포인터의 사용으로 인해 저장공간의 낭비가 있다.

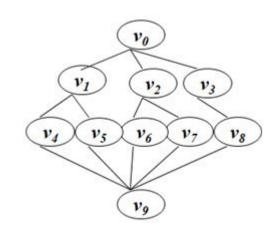
탐색시간이 많이 소요된다.

#### -Adjacency matrix

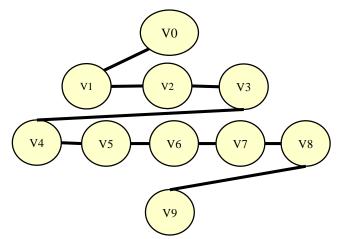
장점: 간단한 그래프를 표현하기에 적합하며 탐색도 비교적 쉽게 가능하다.

단점: 희소행렬의 경우 공간의 낭비

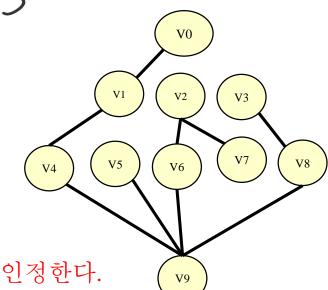
— 33. 다음의 그래프가 주어졌을 때, depth-first search와 breadth-first search를 통해 생성되는 spanning tree를 그리시오. 단, 노드 v∂를 시작 노드로 한다.



◆답 BFS

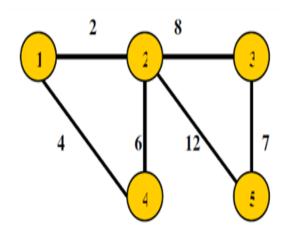


DF5



큐와 스택의 상태를 보여주어야 답으로 인정한다.

34. 다음의 그래프에 대해 Kruskal's 알고리즘과 Prim's 알고리즘을 이용하여 minimum cost spanning tree(최소비용 간선 트리)를 생성하고자 한다. 각 알고리즘의 수행 과정 및 결과를 보여라



#### <최소비용 간선 트리>

- 1. 모든 정점(노드)이 연결되어 있어야 한다.
- 2. 자기 자신으로 돌아오는 사이클이 없어야 한다.
- 3. 가중치 합이 최소가 된다.
- 4 종류: (Kruskal 알고리즘, Prim 알고리즘)

#### <Kruskal 알고리즘>

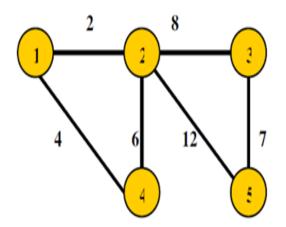
- 1. 여러 트리가 합쳐져 나중에는 하나의 트리가 되는 것
- 2. 간선이 작은 순으로 정점이 연결된다.
- 3. (정점 -1) 개의 간선을 가진다.

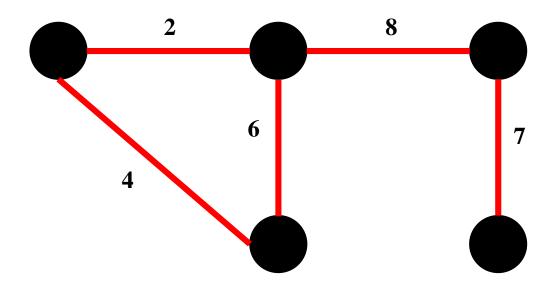
#### <Prim 알고리즘>

- 1. 단일 트리의 형태이다.
- 2. 단일 정점에서 이웃한 정점과의 가중치를 비교해 나가면서 트리가 커지는 형식을 가진다.

# Kruskal 알고리즘

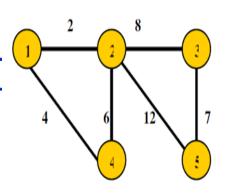
- 1. 가장 작은 가중치를 가 진 간선부터 시작한다.
- 2. 그 다음 작은 간선을 이 어준다.
- 3. 사이클이 생기지 않도록 한다.

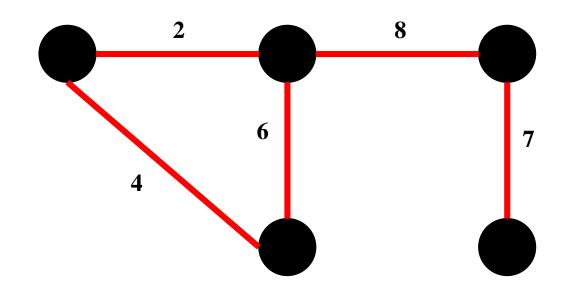




#### Prim 알고리즘

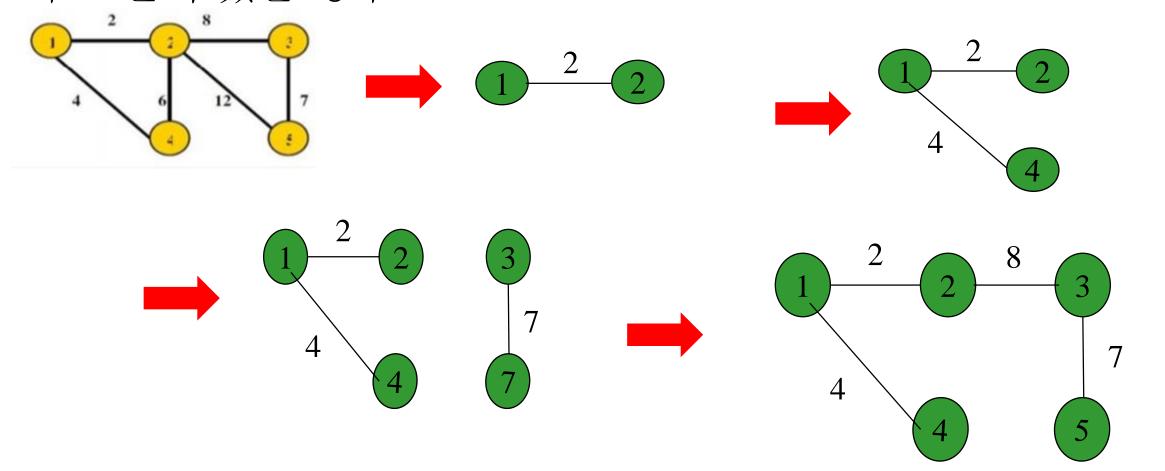
- 1. 처음은 하나의 정점을 선택한다.
- 2. 이웃한 정점과 가중치를 비교한다.
- 3. 비교한 간선 중 가장 작 은 간선을 선택하여 이어 준다.
- 4. 연결된 정점들을 하나의 트리로 본다.
- 5. 트리의 인접한 간선 중 가중치가 가장 작은 간선 을 선택하여 이어 나간다.





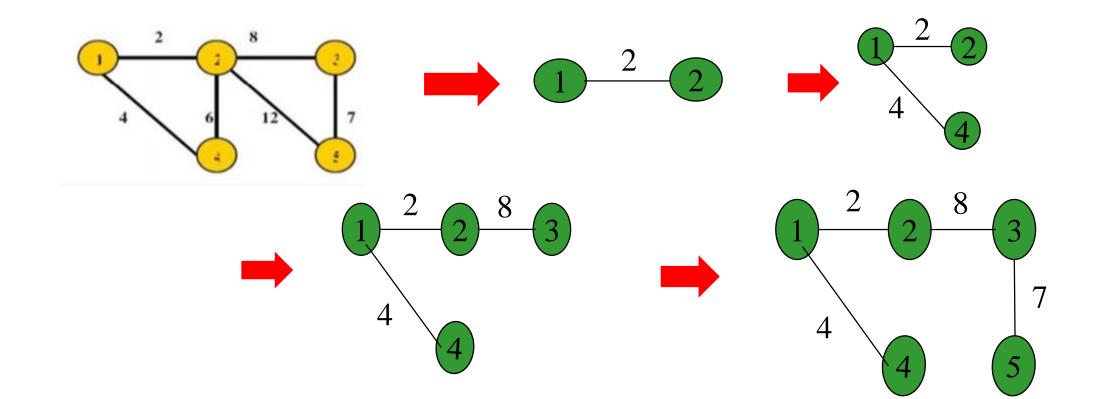
Kruskal's Algorithm: 2478: Total weight of tree: 21

가장 적은 비용이 드는 간선들을 사이클 만들어지는 간선 제외 하고 선택 했을 경우

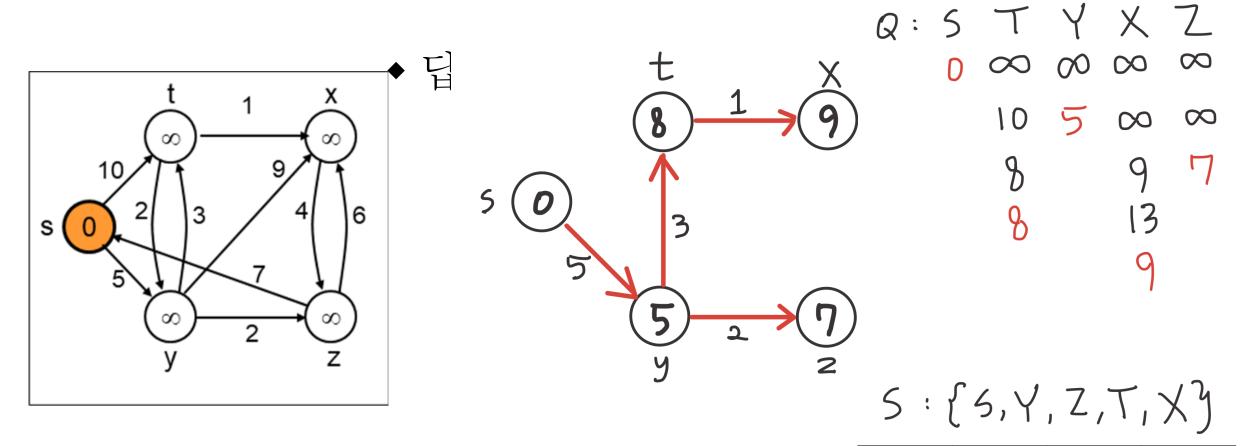


Prim's Algorithm: 2487: Total weight of tree: 21

정점을 선택하고 그것과 연결된 가장 적은 비용의 간선들을 사이 클이 만들어지는 간선을 제외하고 선택했을 경우



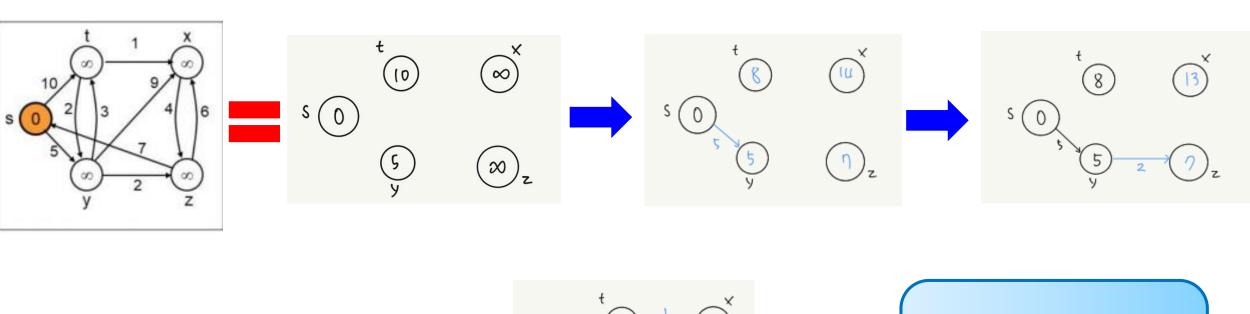
35. 다익스트라의 알고리즘을 이용하여 최단경로를 구하시오. 출발점은 정점 0.

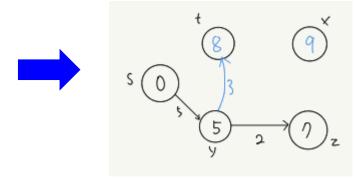


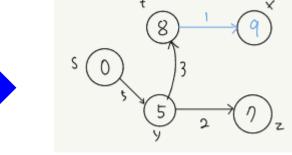
 $\mathbf{X}$ 

9

Z









S{s,y,z,t,x} Dist=0+5+2+3+1=11