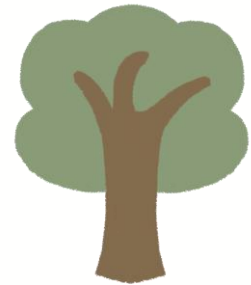
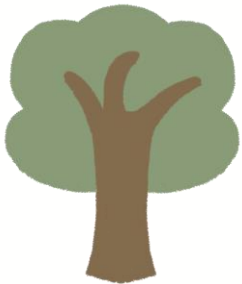
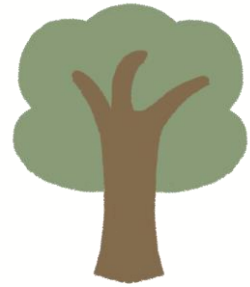
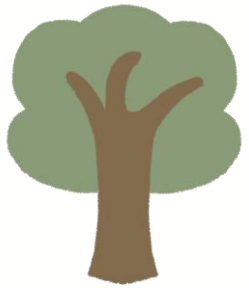


# 트리의 지름 구하기

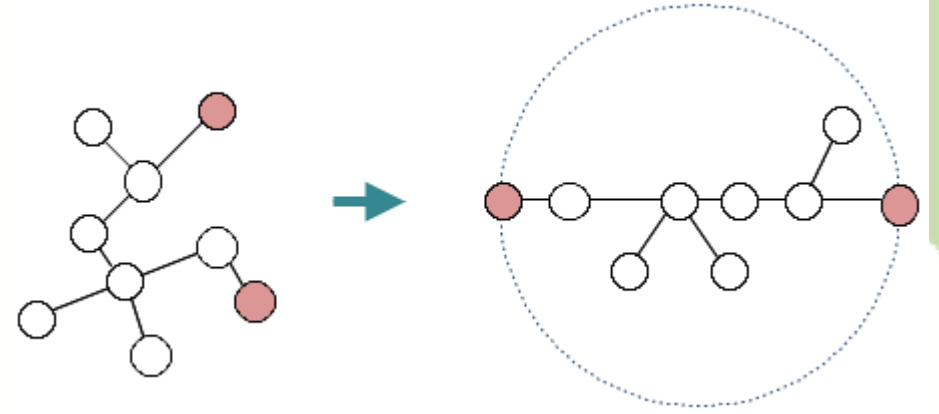
<%!마지막 알고리즘 발표%>





## 트리의 지름

### 트리의 지름이란?



트리는 사이클이 없는 무방향 그래프이다. 즉 어떤 두 노드를 선택해도 둘 사이에 경로가 항상 하나만 존재하게 된다.

트리에서 어떤 두 노드를 선택해서 양쪽으로 짝 당길 때, 가장 길게 늘어나는 경우가 있을 것이다. 이럴 때 트리의 모든 노드들은 이 두 노드를 지름의 끝점으로 하는 원안에 들어가게 된다. 이런 두 노드 사이의 경로의 길이를 트리의 지름이라고 한다.

즉, 두 노드를 선택했을 때 가장 먼 두 정점 사이의 거리를 뜻 한다.

== 트리에 존재하는 모든 경로들 중에서 가장 긴 것의 길이.



## 트리의 지름

### Greedy 방법

1단계 - 트리에서 임의의 정점 a에서 가장 먼 정점 b를 찾는다.

2단계 - b에서 가장 먼 정점 c를 찾는다.

3단계 - b와 c 사이의 거리가 트리의 지름이 된다.



## 트리의 지름

1단계 - 트리에서 임의의 정점 a에서 가장 먼 정점 b를 찾는다.

2단계 - b에서 가장 먼 정점 c를 찾는다.

3단계 - b와 c 사이의 거리가 트리의 지름이 된다.

### 증명

어떤 정점 쌍  $(v1, v2)$ 가 트리의 지름이라고 하자. 경우의 수는 3가지가 있다.

경우 1)  $a == v1 \parallel a == v2$

경우 2)  $b == v1 \parallel b == v2$

경우 3)  $v1, v2, a, b$ 가 모두 다른 경우

$D(v1, v2) = v1$ 과,  $v2$  사이의 거리.



## 트리의 지름

경우 1)  $a == v1 \parallel a == v2$

- $v1, v2$  중 하나가  $a$  이므로 ' $D(v1, v2) \leq a$ 에서 가장 먼 거리'가 성립한다.  
→  $a$ 에서 다른 정점까지의 거리  $\leq a$ 에서 가장 먼 거리
- 우리의 정의에 의해 ' $a$ 에서 가장 먼 거리 =  $D(a, b)$ '이다.  
→  $D(v1, v2) \leq D(a, b)$
- $b$ 에서 다른 정점까지의 거리  $\leq b$ 에서 가장 먼 거리  
→  $D(a, b) \leq D(b, c)$

그리고  $v1, v2$  정의에 의해 ' $D(v1, v2) =$  트리의 지름'이다.

→ (트리의 지름 == )  $D(v1, v2) \leq D(a, b) \leq \underline{D(b, c)}$ 이다.

1단계 - 트리에서 임의의 정점  $a$ 에서 가장 먼 정점  $b$ 를 찾는다.

2단계 -  $b$ 에서 가장 먼 정점  $c$ 를 찾는다.

3단계 -  $b$ 와  $c$  사이의 거리가 트리의 지름이 된다.



## 트리의 지름

경우 2)  $b == v1 \parallel b == v2$

-  $v1, v2$  중 하나가  $b$  이므로 ' $D(v1, v2) \leq b$ 에서 가장 먼 거리'가 성립한다.  
→  $b$ 에서 다른 정점까지의 거리  $\leq b$ 에서 가장 먼 거리

- 우리의 정의에 의해 ' $b$ 에서 가장 먼 거리 =  $D(b, c)$ '이다.  
→  $D(v1, v2) \leq D(b, c)$

그리고  $v1, v2$  정의에 의해 ' $D(v1, v2) =$  트리의 지름'이다.  
→ (트리의 지름 == )  $D(v1, v2) \leq \underline{D(b, c)}$ 이다.

1단계 - 트리에서 임의의 정점  $a$ 에서 가장 먼 정점  $b$ 를 찾는다.

2단계 -  $b$ 에서 가장 먼 정점  $c$ 를 찾는다.

3단계 -  $b$ 와  $c$  사이의 거리가 트리의 지름이 된다.



## 트리의 지름

경우 3)  $a, b, v1, v2$  가 모두 다른 경우

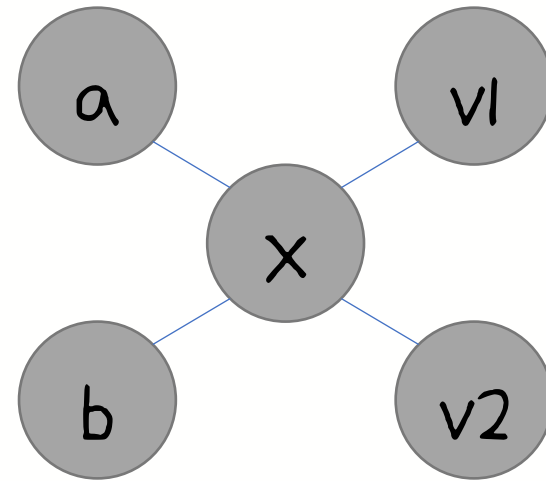
- $a$ 에서 가장 먼 거리 =  $D(a, b) \geq D(a, v2)$ 
  - $\rightarrow D(a, X) + D(X, b) \geq D(a, X) + D(X, v2)$
  - $\rightarrow D(X, b) \geq D(X, v2)$
  - $\rightarrow D(v1, X) + D(X, b) \geq D(v1, X) + D(X, v2)$
  - $\rightarrow D(v1, b) \geq D(v1, v2)$
  - $\rightarrow b$ 에서  $v1$ 까지의 거리  $\geq$  트리의 지름

즉,  $b$ 에서 가장 먼 정점( $c$ )를 찾게 되면 트리의 지름이 된다.

1단계 - 트리에서 임의의 정점  $a$ 에서 가장 먼 정점  $b$ 를 찾는다.

2단계 -  $b$ 에서 가장 먼 정점  $c$ 를 찾는다.

3단계 -  $b$ 와  $c$  사이의 거리가 트리의 지름이 된다.

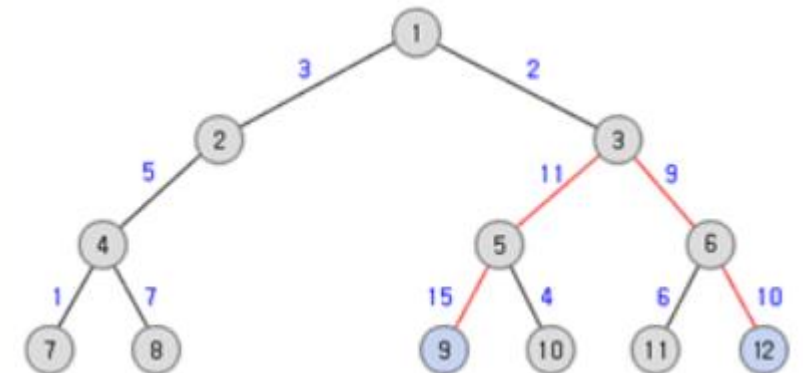




## 구현

```
static int dfs(int no) {
    isV[no] = true;
    int lastVertex = no;
    dist[no] = 0;
    for (Node next : graph[no]) {
        if (!isV[next.no]) {
            isV[next.no] = true;
            int vertex = dfs(next.no);
            if (dist[next.no] + next.weight > dist[no]) {
                dist[no] = dist[next.no] + next.weight;
                lastVertex = vertex;
            }
        }
    }
    return lastVertex;
}
```

```
int b = dfs( no: 1);
Arrays.fill(isV, val: false);
int c = dfs(b);
System.out.println(dist[b]);
```





G4 1967 트리의 지름

G2 1167 트리의 지름

G1 19581 두 번째 트리의 지름

G2 12912 트리 수정