## 희소 테이블 & 최소 공통 조상 (Sparse Table & Lowest Common Ancestor)

신촌 연합 겨울캠프 중급 7회차 UNIST 한동규 (queued\_q) 희소 테이블 (Sparse Table)

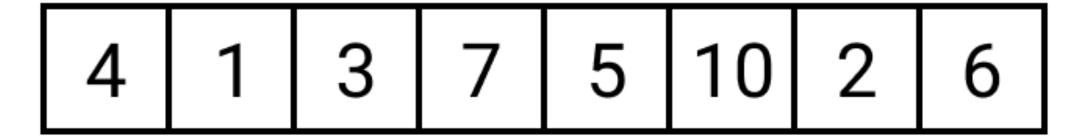
#### 연습문제) BOJ 10868 최솟값

- N개의 수로 이루어진 배열이 있음
- 구간 쿼리가 M개 주어질 때 구간 안에 있는 수 중 최솟값은?



#### 연습문제) BOJ 10868 최솟값

- 세그먼트 트리: 쿼리 당 O(logN)
- 쿼리 당 O(1)의 시간을 달성하려면?
- O(N²)보다 빠른 전처리로 쿼리 당 O(1)의 시간이 가능할까?

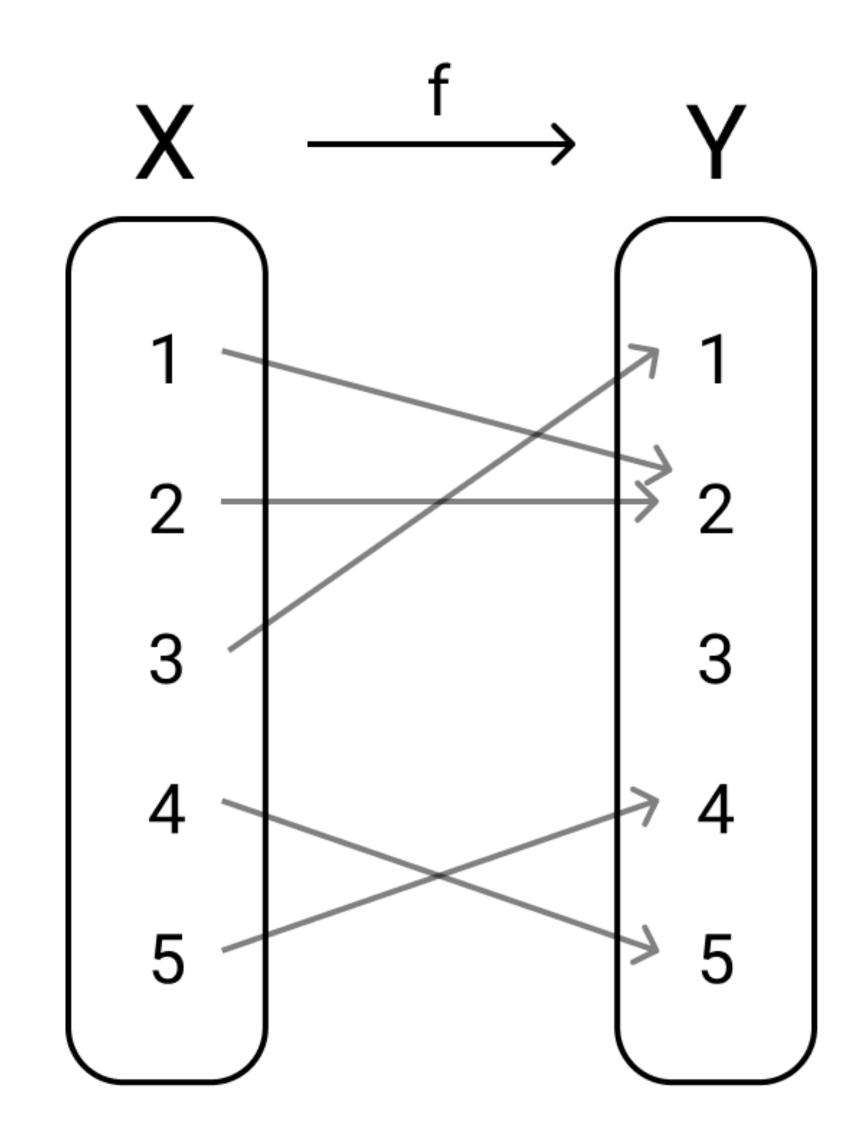


#### 연습문제) BOJ 10868 최솟값

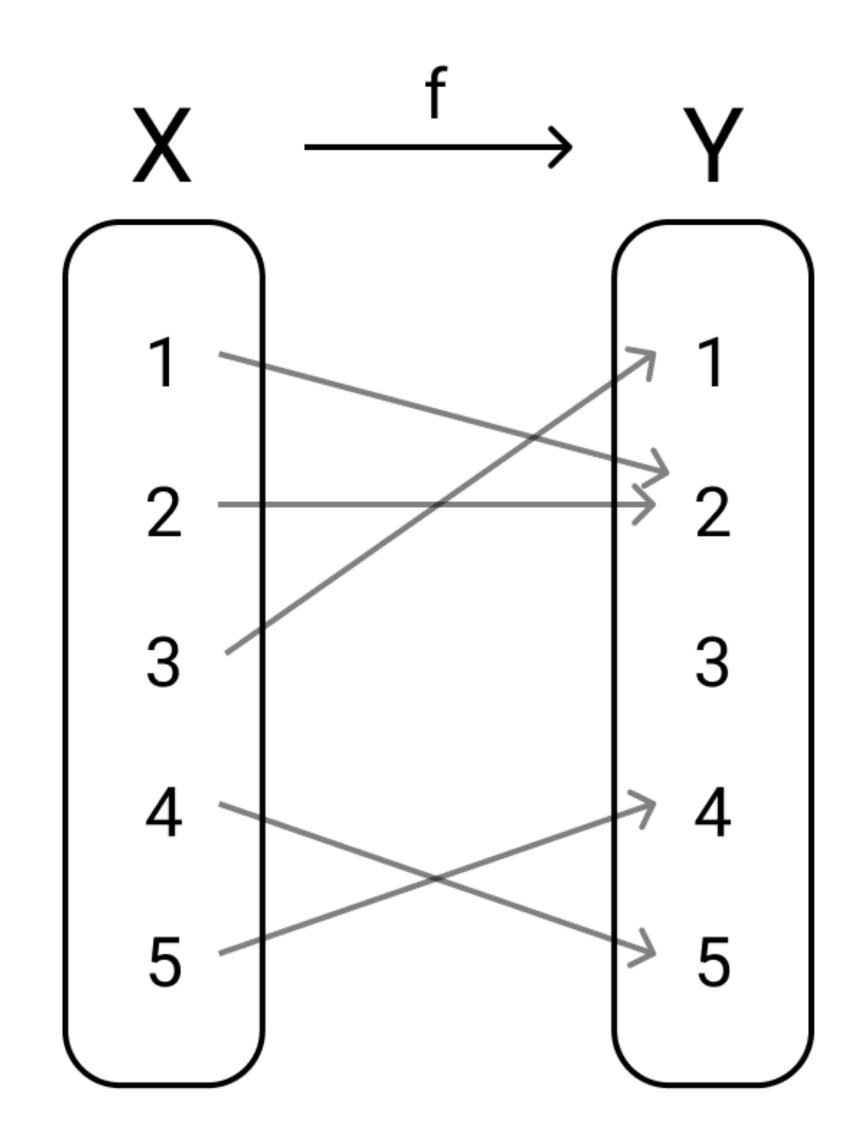
- D[i][k]: 구간 [i, i + 2<sup>k</sup>) 안에 있는 수의 최솟값
- D[i][k] = min(D[i][k-1], D[i + (1 << k-1)][k-1])

4	1	3	7	5	10	2	6
---	---	---	---	---	----	---	---

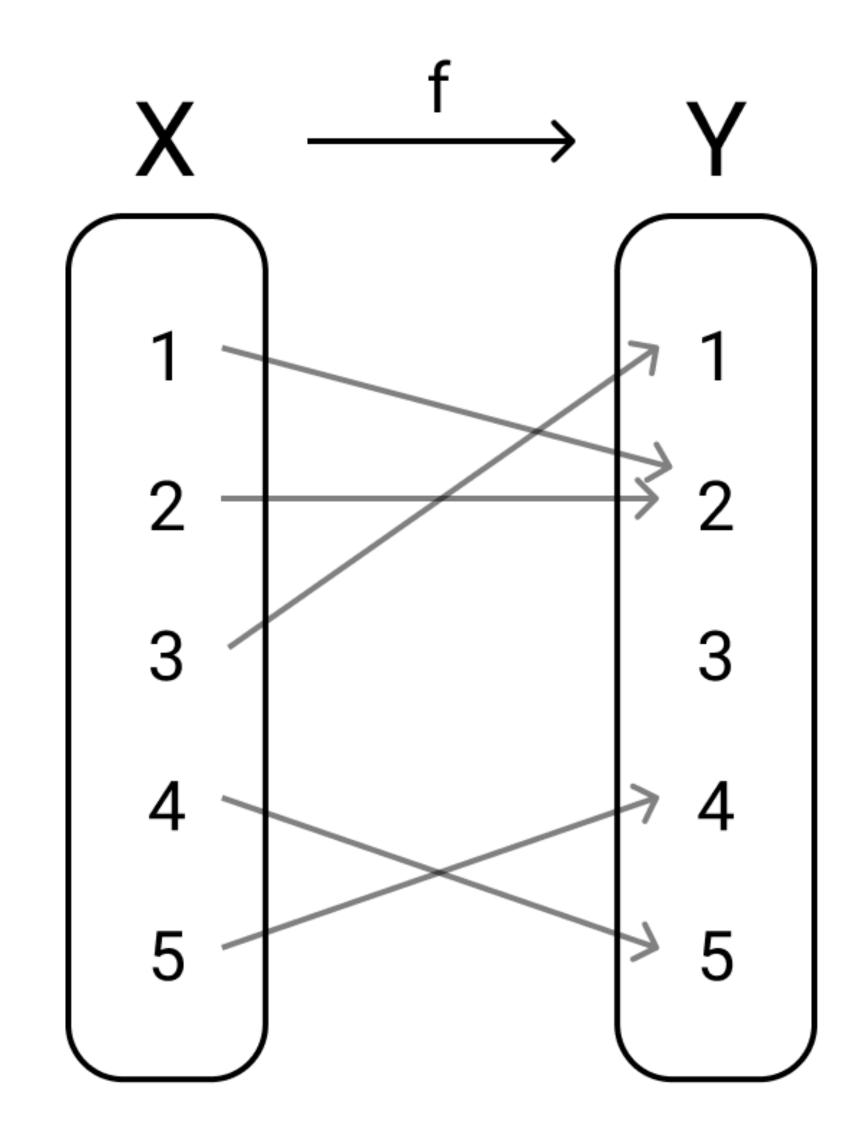
- 함수 f: {1, ..., m} → {1, ..., m} 가 주어짐
- 쿼리마다 n과 x가 주어질 때, f<sup>n</sup>(x) 를 출력



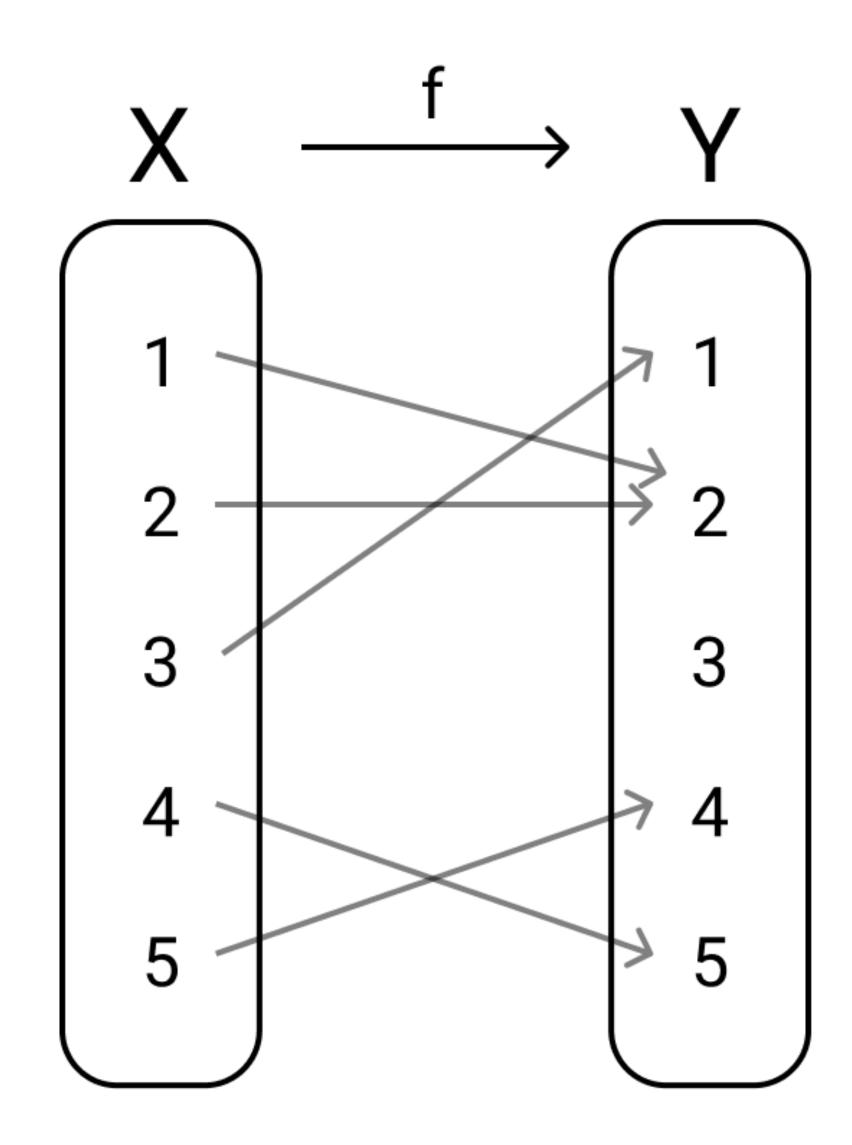
- 일대일 대응 함수였다면?
  - 일반적인 경우는?
- 분할 정복 접근?
  - 반복적인 쿼리에 대응하기 힘들다



- 모든 자연수는 이진수로 표현 가능하다!
- 희소 테이블의 아이디어를 응용해서 f^(2k) 구하기



- f[i][k]: i에다 f를 2<sup>k</sup>번 적용시킨 결과
- f[i][k] = f[f[i][k-1]][k-1]



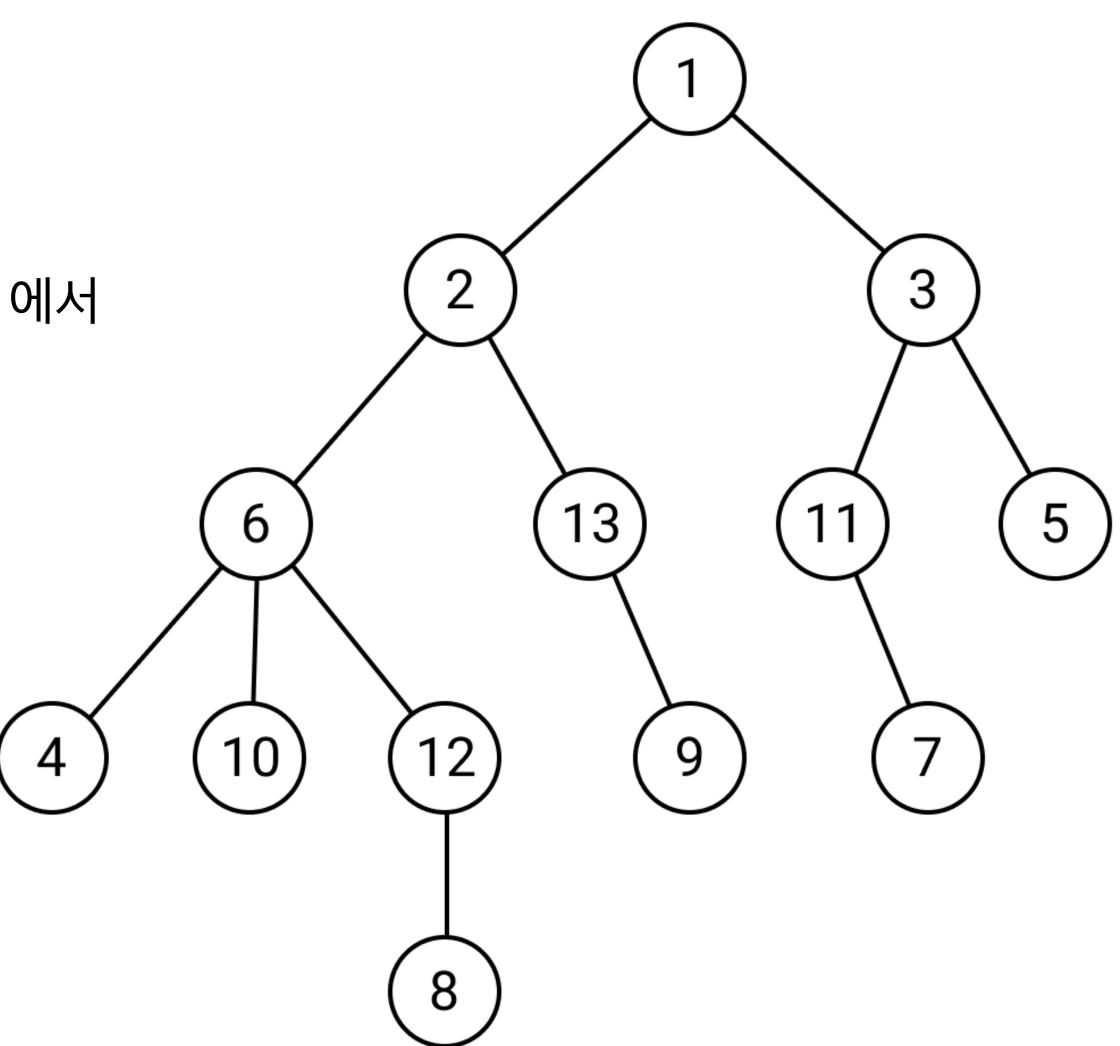
# 최소공통조상

(Lowest Common Ancestor, LCA)

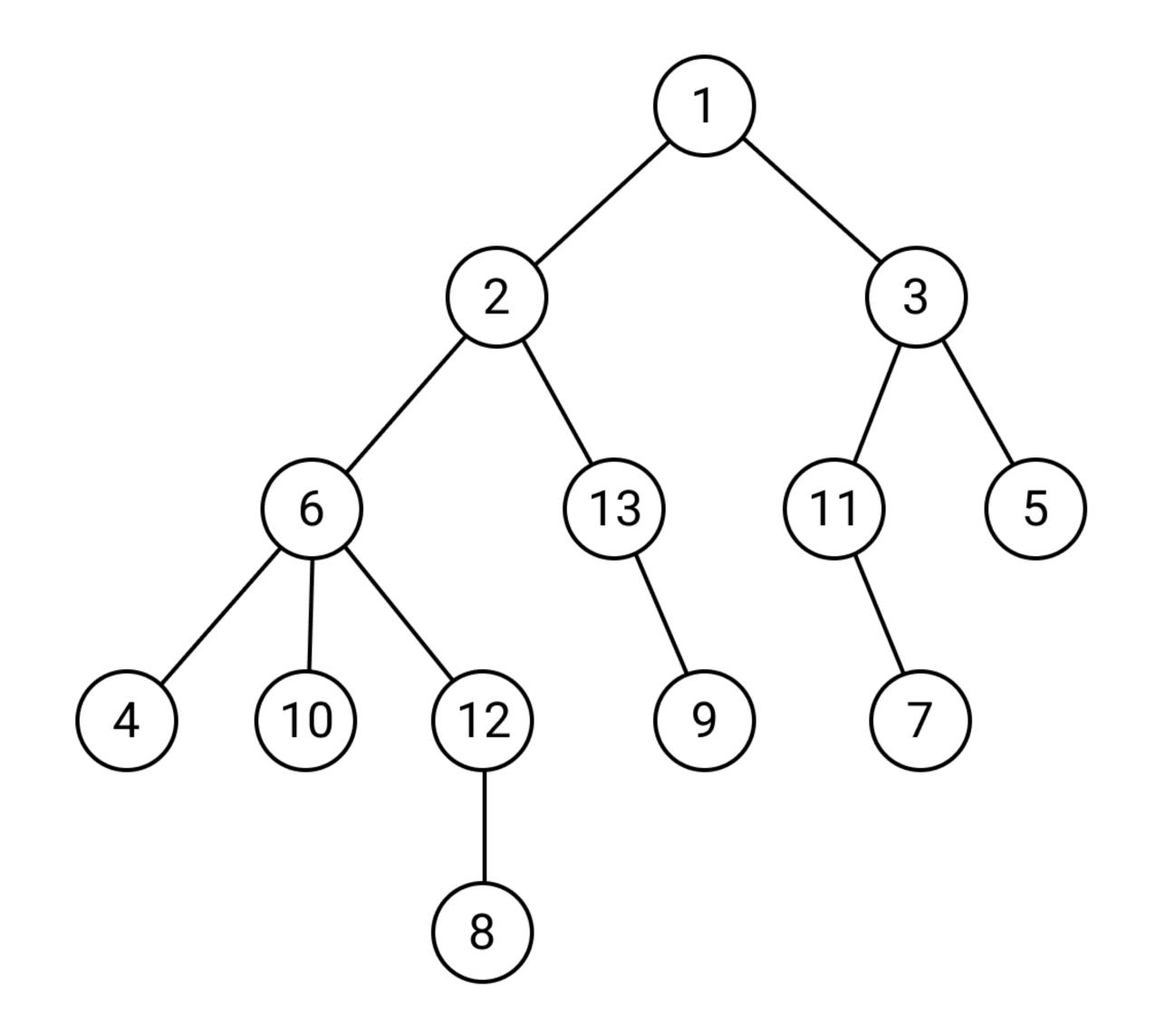
• 트리가 주어짐

• 쿼리: 두 정점의 최소 공통 조상 (LCA) 찾기

• LCA(u, v) = {u 또는 u의 조상} ∩ {v 또는 v의 조상} 에서 가장 깊은 곳에 위치한 정점

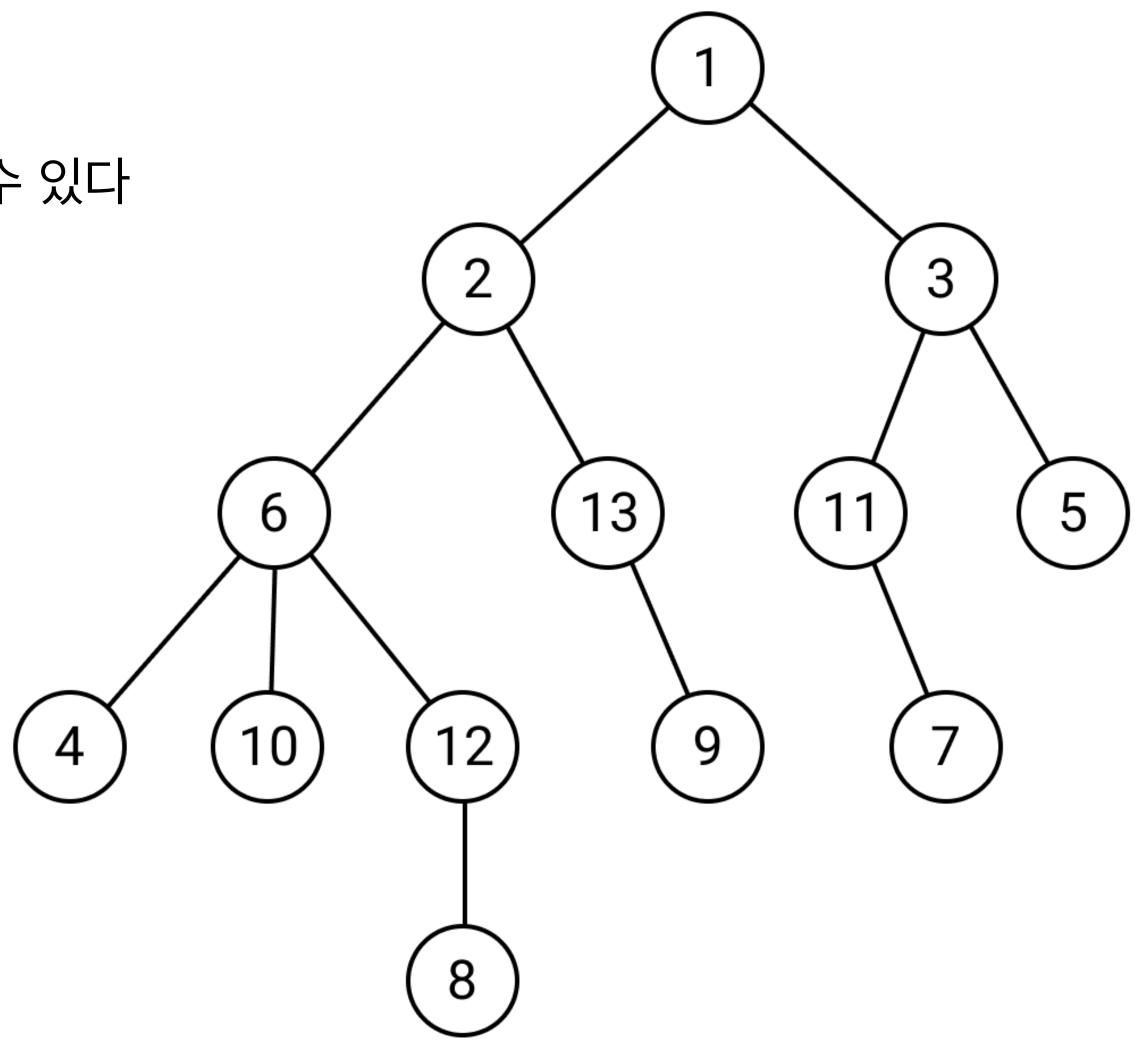


- 나이브한 방법 1: 조상 집합 구하기
- 나이브한 방법 2: 같은 깊이의 조상을 훑어보기

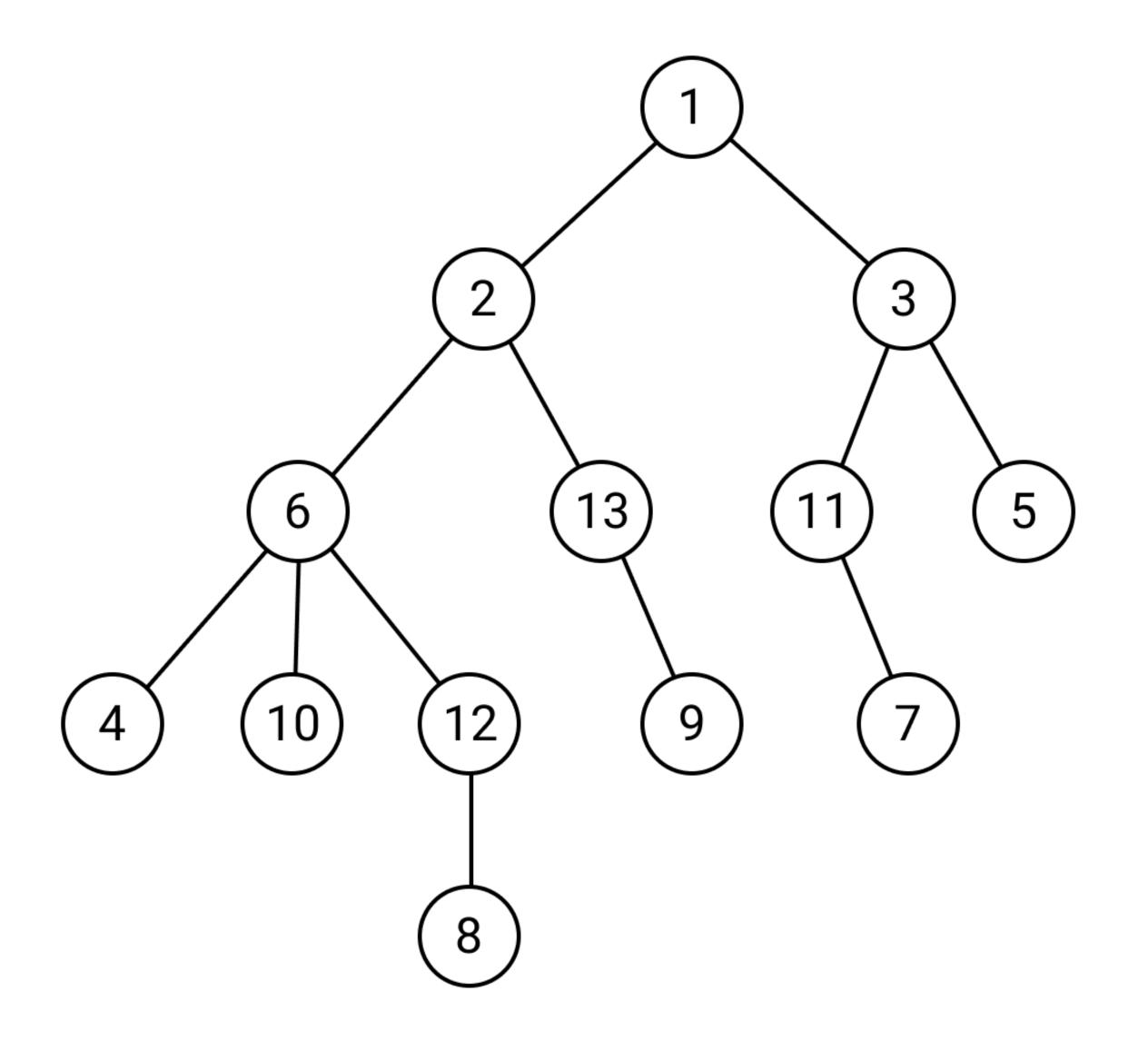


• 관찰 1: LCA의 조상들은 모두 공통 조상이다

• 관찰 2: 부모로 이동하는 과정을 일종의 함수로 볼 수 있다



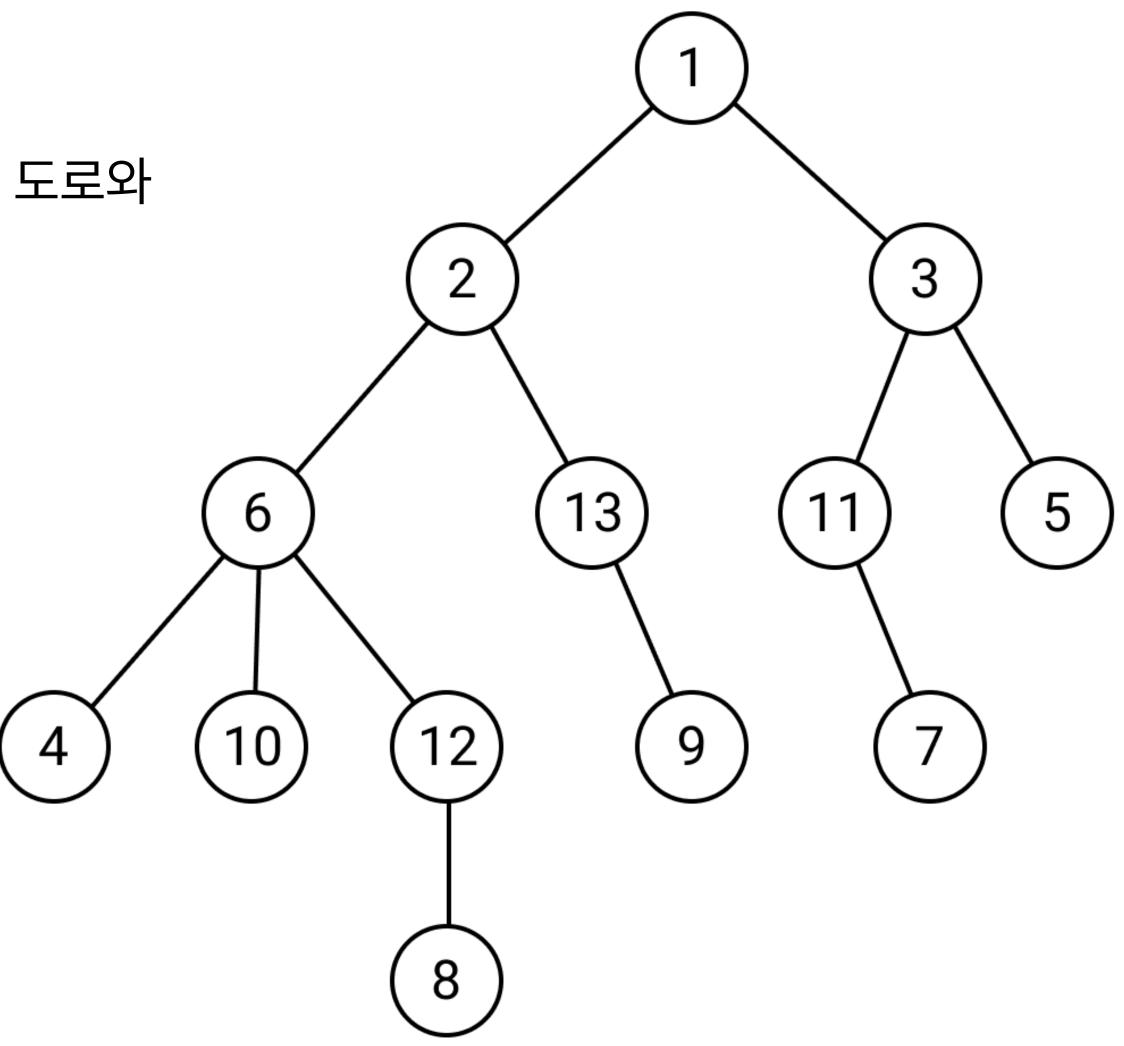
- 1. 각 정점의 깊이와 부모 알아내기
- 2. p[i][k] 배열 채우기
  - p[i][k] = p[p[i][k-1]][k-1]
- 3. u, v 중 낮은 곳에 있는 정점 끌어올리기
  - 가장 긴 점프부터 시도
  - 두 정점이 일치하면 우선 리턴
- 4. u, v가 같아지기 직전까지 두 정점을 끌어올리기
  - 가장 긴 점프부터 시도
- 5. u나 v의 부모가 LCA



#### 연습문제) BOJ 3176 도로 네트워크

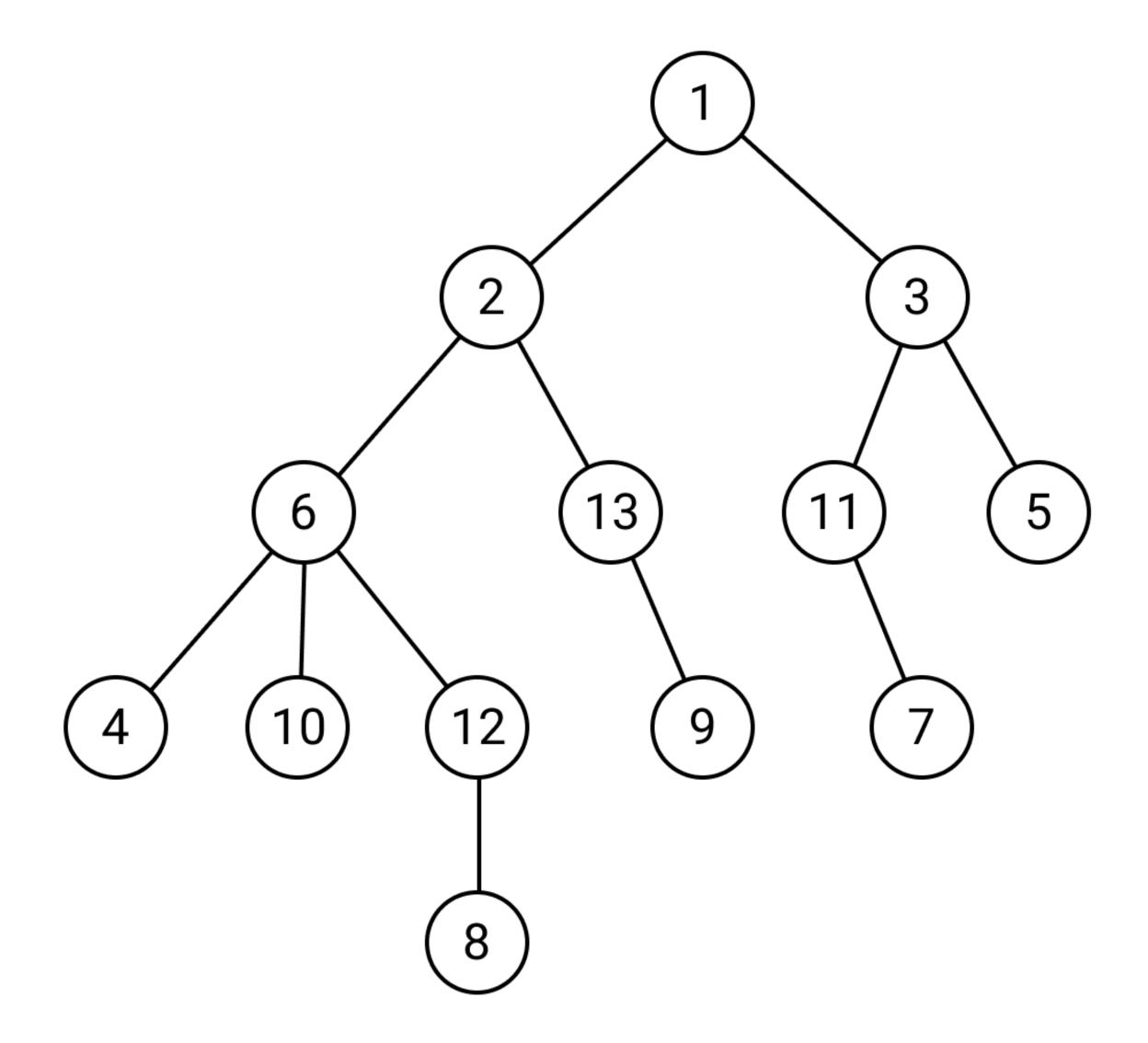
• 도시와 도로가 트리 형태로 주어짐

• 쿼리: 두 도시를 잇는 경로에 있는 도로 중 가장 짧은 도로와 가장 긴 도로의 길이?



#### 연습문제) BOJ 3176 도로 네트워크

- 두 정점을 잇는 경로 = u → LCA → v
- LCA를 구하는 과정을 생각해 보자
- Sparse Table 함께 관리



#### 연습 문제

- 10868 최솟값
- 17435 합성함수와 쿼리
- 11438 LCA 2
- 3176 도로 네트워크

#### 출석 문제

- 18783 Swapity Swapity Swap
- 14942 개미
- 12008 262144
- 1761 정점들의 거리
- 20295 사탕 배달
- 15481 그래프와 MST

## 번외) O(1) LCA

• 앞서 알아본 LCA 알고리즘은 O(NlogN) 전처리에 O(logN) 쿼리

- O(1) 쿼리는 어떻게?
- ETT + RMQ

