# BOJ 1504 : 특정한 최단 경로



# 문제

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
1 초	256 MB	59179	14981	10112	24.565%

#### 문제

방향성이 없는 그래프가 주어진다. 세준이는 1번 정점에서 N번 정점으로 최단 거리로 이동하려고 한다. 또한 세준이는 두 가지 조건을 만족하면서 이동하는 특정한 최단 경로를 구하고 싶은데, 그것은 바로 임의로 주어진 두 정점은 반드시 통과해야 한다는 것이다.

세준이는 한번 이동했던 정점은 물론, 한번 이동했던 간선도 다시 이동할 수 있다. 하지만 반드시 최단 경로로 이동해야 한다는 사실에 주의하라. 1번 정점에서 N번 정점으로 이동할 때, 주어진 두 정점을 반드시 거치면서 최단 경로로 이동하는 프로그램을 작성하시오.

#### 입력

첫째 줄에 정점의 개수 N과 간선의 개수 E가 주어진다.  $(2 \le N \le 800, 0 \le E \le 200,000)$  둘째 줄부터 E개의 줄에 걸쳐서 세 개의 정수 a, b, c가 주어지는데, a번 정점에서 b번 정점까지 양방향 길이 존재하며, 그 거리가 c라는 뜻이다.  $(1 \le C \le 1,000)$  다음 줄에는 반드시 거쳐야 하는 두 개의 서로 다른 정점 번호  $V_1$ 과  $V_2$ 가 주어진다.  $(V_1 \ne V_2, V_1 \ne N, V_2 \ne 1)$  임의의 두 정점  $V_1$ 와 이에는 간선이 최대 1개 존재한다.

#### 출력

첫째 줄에 두 개의 정점을 지나는 최단 경로의 길이를 출력한다. 그러한 경로가 없을 때에는 -1을 출력한다.

예제 입력 1 복사

```
4 6
1 2 3
2 3 3
3 4 1
1 3 5
2 4 5
```

예제 출력 1 복사

7

## 풀이과정

1 4 4 2 3

문제에도 나와있듯이, 최단경로 알고리즘을 활용하는 문제.

단, 기존의 최단경로와는 다르게 반드시 두개의 포인트를 지나는 최단 경로여야 한다.

시작점 부터, 특정 포인트 A,B 를 지나 정점까지 도달하는 최단 경로의 식은 다음과 같다.

루트 A: (시작점 -> a) 의 최단경로 + (a -> b) 의 최단경로 + (b -> 정점) 의 최단경로 루트 B: (시작점 -> b) 의 최단경로 + (b -> a) 의 최단경로 + (a -> 끝점) 의 최단경로 루트 A 와 루트 B 가운데 더 짧은 경로

## 정답

```
import java.io.BufferedReader;
import java.io.InputStreamReader;
import java.util.*;

public class Main {
    static class Node {
        // 진행하는 경로
        int next;
        // 비용
        int cost;

        public Node(int next, int cost) {
            this.next = next;
            this.cost = cost;
        }
```

```
static List<Node>[] map;
static final int INF = (int) 1e9;
static int N;
public static void main(String[] args) throws Exception {
    BufferedReader br = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
    StringTokenizer st = new StringTokenizer(br.readLine());
    N = Integer.parseInt(st.nextToken());
    int E = Integer.parseInt(st.nextToken());
    map = new ArrayList[N + 1];
    for(int i=1; i<=N; i++) map[i] = new ArrayList<>();
    while(--E>=0) {
        st = new StringTokenizer(br.readLine());
        int prev = Integer.parseInt(st.nextToken());
        int next = Integer.parseInt(st.nextToken());
        int cost = Integer.parseInt(st.nextToken());
        map[prev].add(new Node(next, cost));
        map[next].add(new Node(prev, cost));
    }
    st = new StringTokenizer(br.readLine());
    int nodeA = Integer.parseInt(st.nextToken());
    int nodeB = Integer.parseInt(st.nextToken());
    int case1 = dijkstra(1, nodeA) + dijkstra(nodeA, nodeB) + dijkstra(nodeB, N);
    int case2 = dijkstra(1, nodeB) + dijkstra(nodeB, nodeA) + dijkstra(nodeA, N);
    if (case1 < 0 || case2 < 0 || case1 >= INF || case2 >= INF) System.out.println(-1)
    else System.out.println(Math.min(case1, case2));
private static int dijkstra(int st, int ed) {
    PriorityQueue<Node> pq = new PriorityQueue<>((n1, n2) -> n1.cost - n2.cost);
    boolean[] visited = new boolean[N+1];
    int[] dist = new int[N+1];
    Arrays.fill(dist, INF);
    dist[st] = 0;
    pq.add(new Node(st, 0));
    while (!pq.isEmpty()) {
        Node curr = pq.poll();
        if (visited[curr.next]) continue;
        visited[curr.next] = true;
        for (Node nNode : map[curr.next]) {
            if (dist[nNode.next] > nNode.cost + curr.cost) {
                dist[nNode.next] = nNode.cost + curr.cost;
                pq.add(new Node(nNode.next, dist[nNode.next]));
        }
    }
    return dist[ed];
}
```