### **International Olympiad in Informatics 2015**



26th July - 2nd August 2015 Almaty, Kazakhstan Day 2

towns

Language: en-KOR

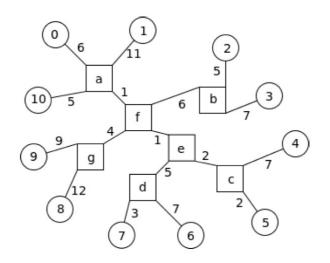
# 도시들

카자흐스탄에는 N 개의 소도시가 있고, 0 부터 N-1 까지 번호가 붙어 있다. 개수를 정확히 알수는 없지만, 또 여러개의 대도시가 있다. 소도시와 대도시를 모두 거주지라고 부르자.

카자흐스탄의 모든 거주지는 양방향 도로들로 구성된 하나의 도로망으로 연결되어 있다. 각각의 도로는 두개의 서로 다른 거주지를 직접 연결하며, 한 쌍의 거주지는 최대 하나의 도로로 직접 연결되어 있다. 모든 각각의 거주지 쌍 a, b에 대해 a에서 b로 갈 수 있는 유일한 길이 있다(같은 도로를 여러번 사용하지 않는다는 가정 하에).

모든 소도시는 정확히 1개의 다른 거주지와 도로로 직접 연결되어 있고, 모든 대도시는 3개 이상의 거주지와 도로로 직접 연결되어 있다.

다음 그림은 **11**개의 소도시와 **7**개의 대도시를 가진 도로망을 보여준다. 소도시는 원으로 표시되어 번호가 붙어 있고, 대도시는 네모로 표시되어 알파벳으로 이름이 붙어 있다.



각각의 도로는 양수 정수인 길이를 가지고 있다. 두 거주지 간의 거리는 한 거주지에서 다른 거주 지로 이동하기 위해 사용하는 도로들 길이 합의 최소값이다.

각 대도시 C에 대해서, 가장 멀리 떨어진 소도시까지의 거리 r(C)를 생각할 수 있다. 대도시 C의 r(C)가 대도시들 중 최소값인 경우 C를 허브라고 부른다. 허브와, 그 허브에서 가장 멀리 떨어진 소도시까지의 거리를 R로 표시할 것이다. 즉, R은 모든 r(C) 값들 중 가장 작은 값이다.

위의 예에서, 대도시 a에서 가장 멀리 떨어진 소도시는 8번이고, 8번 까지의 거리는 r(a)=1+4+12=17이다. 대도시 g에 대해서도 r(g)=17이다. (g에서 가장 멀리 떨어진 소도시 중 하나는 6번이다.) 위의 예에서 허브가 될수 있는 유일한 대도시는 f이다(r(f)=16). 따라서, 위의 예에서 R=16이다.

도로망에서 허브를 제거하면, 도로망은 여러개의 연결된 덩어리로 나누어진다. 각 덩어리들이 최 대  $\lfloor N/2 \rfloor$  개의 소도시를 포함하는 경우, 이 허브를  $\overline{\omega}$  형잡힌 것이라 부른다. (대도시의 수는 세지

않는다는 것에 주의하라.) |x|라는 표현은 x보다 크지 않은 자연수들 중에 가장 큰 것을 뜻한다.

위의 예에서 f는 허브이다. 만약 f가 제거된다면, 도로망은 4개의 연결된 덩어리로 나누어진다. 4개의 덩어리는 다음과 같다:  $\{0,1,10\}$ ,  $\{2,3\}$ ,  $\{4,5,6,7\}$ ,  $\{8,9\}$ . 어떤 덩어리에도  $5(=\lfloor 11/2 \rfloor)$ 개를 초과하는 소도시가 들어있지 않으므로, f는 균형잡힌 허브이다.

## 문제

초기에 당신이 도로망에 대해 알고 있는 정보는 소도시의 수 N 뿐이다. 대도시의 수와 도로들이 연결된 방식에 대해서는 알려진 것이 없다. 이들 정보는 소도시의 쌍에 대해서 그 거리를 물어보는 것으로 알아낼 수 밖에 없다.

당신은 다음을 알아내야 한다.

- 모든 부분문제에서: 거리 *R*.
- 부분문제 3부터 6까지: 균형잡힌 허브가 존재하는지 여부.

hubDistance라는 이름의 함수를 구현해야 한다. 그레이더는 한번의 실행에서 여러개의 테스트 케이스를 사용할 것이다. 한번의 실행에서 사용되는 테스트 케이스의 수는 최대 **40**개이다. 각 테스트 케이스에 대해서 그레이더는 당신의 hubDistance함수를 정확히 한번 호출한다. 매번 호출 될 때 마다 변수들을 초기화하는 것을 잊지 말도록 하라.

- hubDistance(N, sub)
  - N: 소도시의 수.
  - sub: 부분문제 번호 (부분문제 절에서 설명됨).
  - sub가 1 혹은 2인 경우, 함수는 *R*이나 -*R*을 리턴하면 된다.
  - sub가 2보다 큰 경우, 함수는, 균형잡힌 허브가 존재하는 경우 R을, 존재하지 않는 경우 -R을 리턴하여야 한다.

hubDistance가 실행될 때 그레이더 함수 getDistance (i, j)를 호출하여 도로망에 대한 정보를 얻을 수 있다. 이 함수는 소도시 i와 j간의 거리를 리턴한다. 만약 i와 j가 같다면 0이 리턴된다는 것을 주의하라. 잘못된 인자가 주어진 경우에도 0이 리턴된다.

## 부분문제

각 테스트 케이스에서,

- *N*은 6 이상 110 이하이다.
- 임의의 두 소도시 간의 거리는 1 이상 1,000,000 이하이다.

당신의 프로그램이 사용할 수 있는 질의의 수는 제한되어 있다. 이 제한은 부분문제에 따라 다르며 아래 표에 주어져 있다. 만약 당신의 프로그램이 이 제한을 넘어설 경우, 실행은 종료되며 잘못된 답이 나온 것으로 간주된다.

부분 문제	점 수	질의 개수	균형잡힌 허브 찾 기 여부	추가제한
1	13	$\frac{N(N-1)}{2}$	NO	없음
2	12	$\lceil \frac{7N}{2} \rceil$	NO	없음
3	13	$\frac{N(N-1)}{2}$	YES	없음
4	10	$\lceil \frac{7N}{2} \rceil$	YES	모든 대도시는 <i>정확히</i> 세개의 거주지와 도로로 직 접 연결되어 있음
5	13	5N	YES	없음
6	39	$\lceil \frac{7N}{2} \rceil$	YES	없음

[x]라는 표현은 x보다 크거나 같은 자연수들 중에 가장 작은 것을 뜻함에 주의하라.

#### Sample grader

부분문제 번호가 입력에 주어짐에 주의하라. Sample grader는 부분문제 번호가 무엇이냐에 따라 다르게 동작한다.

Sample grader는 입력파일 towns.in에서 입력을 읽는다. 양식은 아래와 같다.

- line 1: 부분문제 번호와 테스트 케이스의 개수
- line 2:  $N_1$ , 첫번째 테스트 케이스에서 소도시의 개수.
- 다음  $N_1$ 개의 줄: 이 줄들 중  $i(1 \le i \le N_1)$ 번째 줄의  $j(1 \le i \le N_1)$ 번째 수는 소도시 i-1과 j-1 간의 거리이다.
- 첫번째 테스트 케이스와 동일한 양식으로 나머지 테스트 케이스들이 주어진다.

각 테스트 케이스에 대해서 sample grader는 hubDistance의 리턴 값과 질의 호출의 개수를 두 줄에 출력한다.

위의 예제에 해당하는 입력파일의 내용은 아래와 같다.

```
1 1
11
0 17 18 20 17 12 20 16 23 20 11
17 0 23 25 22 17 25 21 28 25 16
18 23 0 12 21 16 24 20 27 24 17
20 25 12 0 23 18 26 22 29 26 19
17 22 21 23 0 9 21 17 26 23 16
12 17 16 18 9 0 16 12 21 18 11
20 25 24 26 21 16 0 10 29 26 19
16 21 20 22 17 12 10 0 25 22 15
23 28 27 29 26 21 29 25 0 21 22
20 25 24 26 23 18 26 22 21 0 19
11 16 17 19 16 11 19 15 22 19 0
```

이 입력 양식은 도로들을 제시하는 것과는 많이 다르다. Sample grader를 변형하여 다른 입력 양식을 사용하도록 하고 실험하는 것은 허용된다.