

〈알고리즘 실습〉 - 최단경로

※ 입출력에 대한 안내

- 특별한 언급이 없으면 문제의 조건에 맞지 않는 입력은 입력되지 않는다고 가정하라.
- 특별한 언급이 없으면, 각 줄의 맨 앞과 맨 뒤에는 공백을 출력하지 않는다.
- 출력 예시에서 □는 각 줄의 맨 앞과 맨 뒤에 출력되는 공백을 의미한다.
- 입출력 예시에서 \mapsto 이 후는 각 입력과 출력에 대한 설명이다.

[문제 1] 무방향 양의 가중 그래프에서 최단 거리 찾기

주어진 **무방향 양의 가중 그래프**(undirected weighted graph) G에 대해 시작정점에서 모든 정점으로 가는 최단거리를 구하는 프로그램을 작성하라.

입력 그래프의 성질:

- N ($1 \leq N \leq 100$) 개의 정점과 M ($1 \leq M \leq 1,000$) 개의 간선으로 구성
- 정점은 1~N 사이의 정수로 번호가 매겨져 있고, 정점의 번호는 모두 다름
- 모든 간선은 **무방향 간선**이다.

구현 조건:

- 그래프는 **인접리스트 구조**를 사용하여 표현해야 한다.

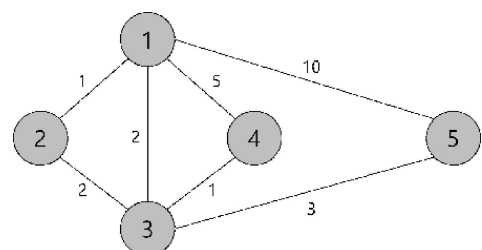
입출력:

- 입력
 - 첫 줄에 정점의 개수 N, 간선의 개수 M, 시작 정점 번호 S가 주어진다.
 - 이후 M개의 줄에 한 줄에 하나씩 간선의 정보(간선의 양 끝 정점 번호 가중치)가 주어진다. 최대로 가능한 가중치는 20을 넘지 않는다고 가정한다.
간선은 **임의의 순서로 입력되고, 중복 입력되는 간선은 없다.**
(무방향 간선이므로 간선 (u,v)와 (v,u)는 동일한 간선으로 취급)
- 출력
 - 시작 정점 S에서 시작 정점 S를 제외한 모든 정점에서의 최단 거리를 출력한다. 한 줄에 한 정점과 그 정점까지의 거리를 출력하되, 출력하는 순서는 정점의 번호의 오름차순으로 출력한다. 도달할 수 없는 정점은 출력하지 않는다.

입력 예시 1

5 7 1 \mapsto N=5, M=7, S=1	2 1
1 2 1	3 2
1 4 5	4 3
5 1 10	5 5
3 5 3	
4 3 1	

출력 예시 1

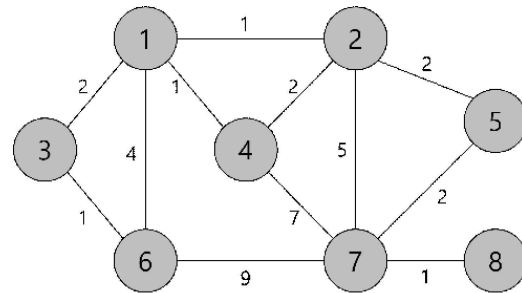


3 1 2	
2 3 2	

입력 예시 2

출력 예시 2

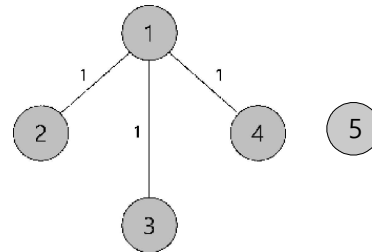
8 12 7	→ N=8, M=12, S=7	1 5
1 2 1		2 4
2 4 2		3 7
4 7 7		4 6
3 6 1		5 2
6 1 4		6 8
7 6 9		8 1
7 8 1		
1 3 2		
2 7 5		
1 4 1		
2 5 2		
7 5 2		



입력 예시 3

출력 예시 3

5 3 2	→ N=5, M=3, S=2	1 1
1 2 1		3 2
1 3 1		4 2
1 4 1		



알고리즘 설계 팀:

```

Alg DijkstraShortestPaths(G, s)
  input a simple undirected weighted graph G with nonnegative edge weights,
  a vertex s of G
  output label d(u), for each vertex u of G, s.t. d(u) is the distance from s
  to u in G

1. for each v ∈ G.vertices()
   d(v) ← ∞
2. d(s) ← 0
3. Q ← a priority queue containing all the vertices of G using d labels as
   keys
4. while (!Q.isEmpty())
   {pull a vertex into the sack }
   u ← Q.removeMin()
   for each e ∈ G.incidentEdges(u)
   {relax edge e}
   z ← G.opposite(u, e)
   if (z ∈ Q.elements())
     if (d(u) + w(u, z) < d(z))
       d(z) ← d(u) + w(u, z)
       Q.replaceKey(z, d(z))
  
```

isEmpty, insert, reemoveMin, replaceKey 등 우선순위큐 관련 알고리즘 설계는 힙으로 구현한 우선순위큐의 내용을 참고할 것.

∞ 무한대값 설정은 최대가중치*최대간선 수 초과와 충분히 큰 값(예, $30 \times 1000 = 30000$)으로 하면 된다.

[문제 2] 방향 가중 그래프에서 최단 경로 찾기

방향 가중 그래프(directed weighted graph) G와 시작정점을 입력받고, G에 대해 시작정점에서 모든 정점으로 가는 최단거리를 구하는 프로그램을 작성하라.

입력 그래프의 성질:

- N ($1 \leq N \leq 100$) 개의 정점과 M ($1 \leq M \leq 1,000$) 개의 간선으로 구성
- 정점은 1~N 사이의 정수로 번호가 매겨져 있고, 정점의 번호는 모두 다름
- 모든 간선은 **방향 간선**이고, 가중치를 갖는다 (음의 가중치도 허용).
- 음의 사이클을 갖는 그래프는 입력되지 않는다고 가정.

입출력:

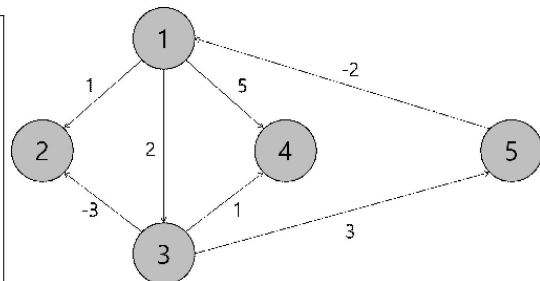
- 입력
 - 첫 줄에 정점의 개수 N , 간선의 개수 M 가 주어진다.
 - 이후 M 개의 줄에 한 줄에 하나씩 간선의 정보(간선의 양 끝 정점 번호 가중치)가 주어진다. 가중치의 양의 최대값은 20을 넘지 않는다고 가정한다.
간선은 **임의의 순서로 입력되고, 중복 입력되는 간선은 없다.**
(방향 간선이므로 간선 (u,v) 와 (v,u) 는 **다른 간선으로** 취급)
- 출력
 - 시작 정점 S 에서 시작 정점 S 를 제외한 모든 정점까지의 최단 거리를 출력한다. 한 줄에 한 정점과 그 정점까지의 거리를 출력하되, 출력하는 순서는 정점의 번호의 오름차순으로 출력한다. 도달할 수 없는 정점은 출력하지 않는다.

입력 예시 1

5 7 1	→ $N=5, M=7, S=1$
1 2 1	
1 4 5	
5 1 -2	
3 5 3	
3 4 1	
1 3 2	
3 2 -3	

출력 예시 1

2 -1
3 2
4 3
5 5

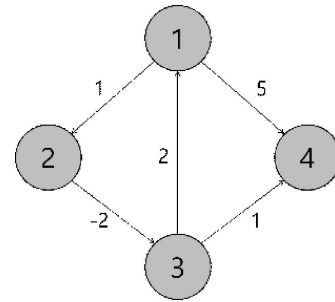


입력 예시 2

4 5 1	↦ N=2, M=2, S=1
1 2 1	
2 3 -2	
3 1 2	
3 4 1	
1 4 5	

출력 예시 2

2 1
3 -1
4 0



힌트:

- Bellman-Ford 알고리즘이 그래프의 인접 정보(즉, 부착간선리스트 또는 인접행렬) 없이도 수행 가능하다고 판단되면 교재 p.321의 그림 13-11에 소개된 간선리스트 구조로 그래프를 구현할 것을 고려하라. 그렇지 않고, 인접 정보가 있어야 수행한다고 판단되면 인접리스트 구조 또는 인접행렬 구조 가운데 자유롭게 선택하여 구현하라.

참고 할 벨만포드 알고리즘:

```

Alg BellmanFordShortestPaths(G, s)
  input a weighted digraph G with n vertices, and a vertex s of G
  output label d(u), for each vertex u of G, s.t. d(u) is the distance from s
    to u in G

1. for each v ∈ G.vertices()
   d(v) ← ∞
2. d(s) ← 0
3. for i ← 1 to n - 1
   for each e ∈ G.edges()
     {relax edge e}
     u ← G.origin(e)
     z ← G.opposite(u, e)
     d(z) ← min(d(z), d(u) + w(u, z))
  
```

∞ 무한대값 설정은 최대가중치*최대간선 수 초과와 충분히 큰 값(예, 30*1000=30000)으로 하면 된다.