

2022-2 HI-ARC 중급스터디

5주차. 최단 경로1

이지은 (leeju1013)

목차

1. 우선순위 큐
 - 11279. 최대 힙
 - 1927. 최소 힙

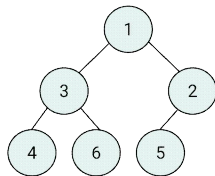
2. 다익스트라
 - 1753. 최단경로

힙(Heap) 복습

- What?
 - 최댓값이나 최솟값을 빠르게 찾아내도록 만들어진 자료구조
 - 완전 이진 트리 + heap property
 - 루트 노드의 우선순위 > 해당 서브트리 노드들의 우선순위
 - 우선순위 큐 구현에 사용되는 자료구조

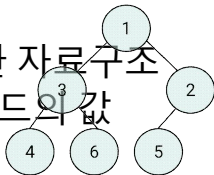
힉(Heap) 복습

- 최소 힉(Min heap)
 - 최솟값을 빠르게 찾기위한 자료구조
 - 부모 노드의 값 \leq 자식 노드의 값

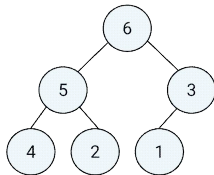


Min heap

- 최대 힉(Max heap)
 - 최댓값을 빠르게 찾기위한 자료구조
 - 부모 노드의 값 \geq 자식 노드의 값



Min heap

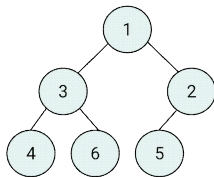


Max Heap

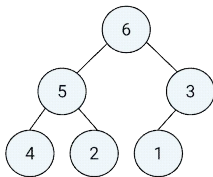
[사진 출처](#)

힉(Heap) 복습

- 시간 복잡도?
 - 트리의 높이 : $O(\log N)$ 에 비례 (\because 완전 이진 트리)
 - 삽입(Insertion) : $O(\log N)$
 - 삭제(Deletion) : $O(\log N)$
 - 접근(Top access) : $O(1)$



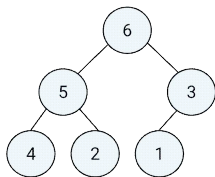
Min heap



Max Heap

1. 우선순위 큐(Priority Queue)

- What?
 - 입력된 순서에 상관없이,
우선순위가 가장 높은 자료가 가장 먼저 꺼내지는 자료구조
 - **힙(heap)**으로 구현
- How?
 - `#include <queue>`
 - `push(x)` : 원소 추가
 - `pop()` : top에 있는 원소 제거
 - `top()` : 우선순위가 가장 높은 원소 확인



Max Heap

최대 힙

성공

2 실버 II

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람
1 초 (추가 시간 없음) (하단 참고)	256 MB	49779	22649	17720

문제

널리 잘 알려진 자료구조 중 최대 힙이 있다. 최대 힙을 이용하여 다음과 같은 연산을 지원하는 프로그램을 작성하시오.

- 배열에 자연수 x 를 넣는다.
- 배열에서 가장 큰 값을 출력하고, 그 값을 배열에서 제거한다.

프로그램은 처음에 비어있는 배열에서 시작하게 된다.

입력

첫째 줄에 연산의 개수 N ($1 \leq N \leq 100,000$)이 주어진다. 다음 N 개의 줄에는 연산에 대한 정보를 나타내는 정수 x 가 주어진다. 만약 x 가 자연수라면 배열에 x 라는 값을 넣는(추가하는) 연산이고, x 가 0이라면 배열에서 가장 큰 값을 출력하고 그 값을 배열에서 제거하는 경우이다. 입력되는 자연수는 2^{31} 보다 작다.

출력

입력에서 0이 주어진 횟수만큼 답을 출력한다. 만약 배열이 비어 있는 경우인데 가장 큰 값을 출력하라고 한 경우에는 0을 출력하면 된다.

예제 입력 1

13
0
1
2
0
0
3
2
1
0
0
0
0

예제 출력 1

0
2
1
3
2
1
0
0

입력

첫째 줄에 연산의 개수 N ($1 \leq N \leq 100,000$)이 주어진다. 다음 N 개의 줄에는 연산에 대한 정보를 나타내는 정수 x 가 주어진다. 만약 x 가 자연수라면 배열에 x 라는 값을 넣는(추가하는) 연산이고, x 가 0이라면 배열에서 가장 큰 값을 출력하고 그 값을 배열에서 제거하는 경우이다. 입력되는 자연수는 2^{31} 보다 작다.

출력

입력에서 0이 주어진 회수만큼 답을 출력한다. 만약 배열이 비어 있는 경우인데 가장 큰 값을 출력하라고 한 경우에는 0을 출력하면 된다.

예제 입력 1 예제 출력 1

13

0

1

2

0

0

3

2

1

0

0

0

0

0

0

2

1

3

2

1

0

0

```

1 #include <iostream>
2 #include <queue>
3 using namespace std;
4
5 int main() {
6     ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(NULL);
7
8     priority_queue<int>pq; //우선순위 큐 선언
9
10    int n; cin>>n;
11    while(n--){
12        int x; cin>>x;
13        if(x) // x!=0
14            pq.push(x);
15        else{ // x==0
16            if(pq.empty()) cout <<"0\n";
17            else{
18                cout << pq.top()<<'\n';
19                pq.pop();
20            }
21        }
22    }
23    return 0;
24 }
```


최소 힙

합공

2 실버 II

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람
1 초 (추가 시간 없음) (하단 참고)	128 MB	50556	23491	18466

문제

널리 잘 알려진 자료구조 중 최소 힙이 있다. 최소 힙을 이용하여 다음과 같은 연산을 지원하는 프로그램을 작성하시오.

- 배열에 자연수 x 를 넣는다.
- 배열에서 가장 작은 값을 출력하고, 그 값을 배열에서 제거한다.

프로그램은 처음에 비어있는 배열에서 시작하게 된다.

입력

첫째 줄에 연산의 개수 N ($1 \leq N \leq 100,000$)이 주어진다. 다음 N 개의 줄에는 연산에 대한 정보를 나타내는 정수 x 가 주어진다. 만약 x 가 자연수라면 배열에 x 라는 값을 넣는(추가하는) 연산이고, x 가 0이라면 배열에서 가장 작은 값을 출력하고 그 값을 배열에서 제거하는 경우이다. x 는 2^{31} 보다 작은 자연수 또는 0이고, 음의 정수는 입력으로 주어지지 않는다.

출력

입력에서 0이 주어진 횟수만큼 답을 출력한다. 만약 배열이 비어 있는 경우인데 가장 작은 값을 출력하라고 한 경우에는 0을 출력하면 된다.

예제 입력 1 예제 출력 1

```
9
0
12345678
1
2
0
0
0
0
32
```

```
0
1
2
12345678
0
```

```

1 #include <iostream>
2 #include <queue>
3 using namespace std;
4
5 int main() {
6     ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(NULL);
7
8     priority_queue<int> pq; //우선순위 큐 선언(max heap)
9
10    int n; cin>>n;
11    while(n--){
12        int x; cin>>x;
13        if(x) // x!=0
14            pq.push(-x); // 부호 뒤집고 넣기
15        else { // x==0
16            if(pq.empty()) cout <<"0\n";
17            else{
18                cout << -pq.top()<<'\n'; // 부호 원상태로 돌리고 출력
19                pq.pop();
20            }
21        }
22    }
23    return 0;
24 }

```

예제 입력 1 예제 출력 1

```

9
0
12345678
1
2
0
0
0
0
0
32

```

```

0
1
2
12345678
0

```

```

1 #include <iostream>
2 #include <queue>
3 using namespace std;
4
5 int main() {
6     ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(NULL);
7
8     priority_queue<int, vector<int>, greater<int>>pq; //우선순위 큐 선언(min heap)
9
10    int n; cin>>n;
11    while(n--){
12        int x; cin>>x;
13        if(x) // x!=0
14            pq.push(x);
15        else { // x==0
16            if(pq.empty()) cout <<"0\n";
17            else{
18                cout << pq.top()<<"\n";
19                pq.pop();
20            }
21        }
22    }
23    return 0;
24 }

```

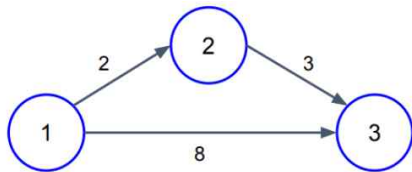
예제 입력 1 예제 출력 1

9
0
12345678
1
2
0
0
0
0
32

0
1
2
12345678
0

최단경로 알고리즘

- BFS
- 다익스트라
- 벨만포드
- 플로이드 와샬



2. 다익스트라(Dijkstra's algorithm)

- What?

- 그래프의 한 정점에서 다른 정점들까지의 *최단거리*를 구하는 알고리즘
- 가중치가 음수인 간선이 존재할 때는 사용 불가

- How?

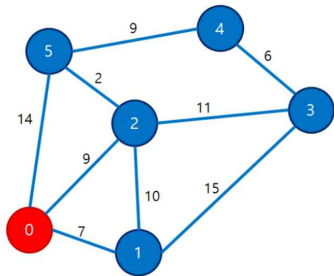
- 우선순위 큐 사용

2. 다익스트라(Dijkstra's algorithm)

- How?

1. 아직 방문하지 않은 정점들 중
거리가 가장 짧은 정점 u 를 하나 선택해 방문한다.
2. 해당 정점 u 와 인접하고 아직 방문하지 않은 정점들의
거리를 갱신한다.
3. 1과 2를 v 번 반복한다.

1. 아직 방문하지 않은 정점들 중
거리가 가장 짧은 정점 u 를 하나
선택해 방문한다.
2. 해당 정점 u 와 인접하고 아직
방문하지 않은 정점들의
거리를 갱신한다.
3. 1과 2를 v 번 반복한다.

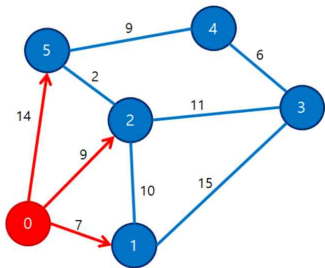


0	1	2	3	4	5
0	∞	∞	∞	∞	∞

시작점인 0번 정점에서
나머지 정점들로의 최단거리 구하기!

초기값으로 시작점은 0,
나머지는 max num으로 설정.

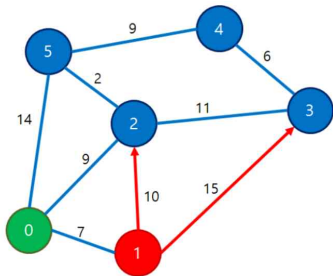
dist가 가장 작은 0번 정점 방문.



0	1	2	3	4	5
0	7	9	∞	∞	14

0번 정점과 인접하고 아직 방문하
지 않은 정점인 1,2,5번 정점의 거
리를 갱신.

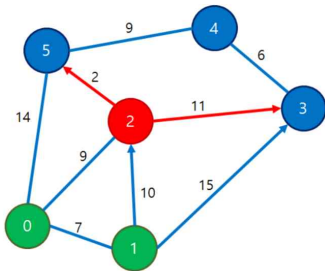
=> 0번 정점을 통해 k 번 정점으로
가는 거리인 $\text{dist}[0] + \text{dist}[0][k]$ 가
 $\text{dist}[k]$ 보다 작다면 갱신.



0	1	2	3	4	5
0	7	9	22	∞	14

아직 방문하지 않은 정점 중 dist가 가장 작은 1번 정점 방문.

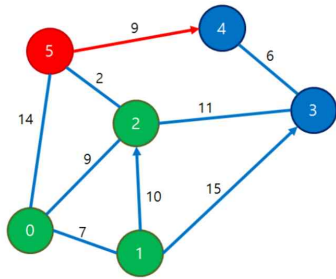
1번 정점과 인접하고 아직 방문하지 않은 정점인 2,3번 정점의 거리를 갱신. (3번 정점만 갱신됨)



0	1	2	3	4	5
0	7	9	20	∞	11

아직 방문하지 않은 정점 중 dist가 가장 작은 2번 정점 방문.

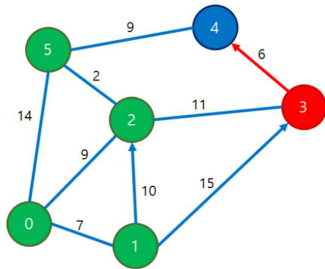
2번 정점과 인접하고 아직 방문하지 않은 정점인 3,5번 정점의 거리를 갱신.



0	1	2	3	4	5
0	7	9	20	20	11

아직 방문하지 않은 정점 중 dist가 가장 작은 5번 정점 방문.

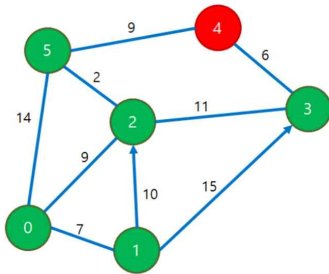
5번 정점과 인접하고 아직 방문하지 않은 정점인 4번 정점의 거리를 갱신.



0	1	2	3	4	5
0	7	9	20	20	11

아직 방문하지 않은 정점 중 dist가 가장 작은 3번 정점 방문.
(dist[3]==dist[4]인데 둘 중 아무거나 방문)

3번 정점과 인접하고 아직 방문하지 않은 정점인 4번 정점의 거리를 갱신.
(갱신되지 않음)



0	1	2	3	4	5
0	7	9	20	20	11

마지막으로 4번 정점만 남았을 때는 나머지 정점을 다 방문한 상태이므로 아무것도 하지 않음.

=> dist 배열에 0번 정점으로부터의 최단 거리가 저장되어있음.
(매 루프에서 초록색 정점의 dist값은 이미 최단거리이고 앞으로 절대 바뀌지 않음)

Q1. 시간복잡도?
 $O(E \log V)$

Q2. 제약조건?
간선의 가중치가 양수일때만 성립함.

Q3. 어떻게 구현할까?
매 루프마다 dist가 가장 작은 정점을 찾는 방법?

-> dist값들을 다 비교해서 찾으려면 $O(V)$ 이고 루프는 $v-1$ 번 실행되므로 총 $O(V^2)$

-> 우선순위 큐 사용!!
 $O(E \log V)$

쉬는 시간

1. 우선순위 큐
 - 11279. 최대 힙
 - 1927. 최소 힙
2. 다익스트라
 - 1753. 최단경로

2. 다익스트라(Dijkstra's algorithm)

• 시간복잡도

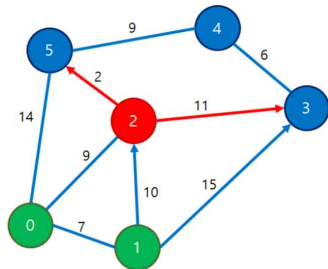
- 정점 개수가 V , 간선 개수가 E 일 때 $O(E \log V)$

우선순위 큐를 이용해서
방문하지 않은 정점 중 거리가 가장 짧은 정점을 뽑아
인접한 정점들의 최단거리를 업데이트하는 과정은 최대
간선 개수 E 만큼 이루어짐.

방문하지 않은 정점 중
시작점에서 가장 가까운 정점을 뽑는 것은
우선순위 큐의 특성상 $O(\log N)$ 임. (N 은 우선순위 큐의 원소 개수)

우선순위 큐의 최대 원소 개수는 간선 개수와 같고 대개의 경우
그래프에서 간선의 개수 E 는 V^2 보다 작으므로
 $O(\log N) = O(\log E) = O(\log V^2) = O(2 \log V) = O(\log V)$ 임.

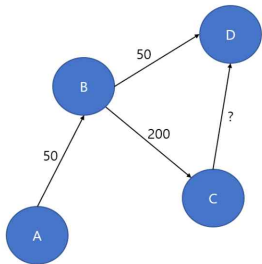
따라서 다익스트라 알고리즘의 총 시간 복잡도는 $O(E \log V)$



0	1	2	3	4	5
0	7	9	20	∞	11

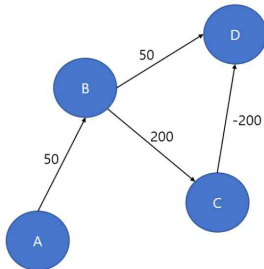
2. 다익스트라(Dijkstra's algorithm)

- 가중치가 음수인 간선이 존재할 때는 사용 불가



A에서 D로 가는 최단거리를 구할 때,
다익스트라를 이용하면
A->B->D로 가게 됨.
(C를 거치지 않음)

다익스트라는 근시안적
관점을 유지하기 때문에
가중치가 감소할 수도
있다는 것을 고려하지
못함.



왼쪽 그림처럼
가중치가 음수라서 실제 최
단거리가 되는 A->B->C->D
경로를 구할 수 없게 됨.

음수 가중치가 존재할 때는
모든 경로를 전부 고려해야
함.

따라서 다익스트라 알고리
즘의 그리디 관점으로 최단
거리를 구할 수 없음.
(벨만포드 알고리즘 사용)

최단경로 성공

4 골드 IV

시간 제한	메모리 제한	제출
1 초	256 MB	145671

문제

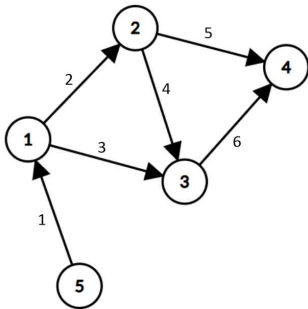
방향그래프가 주어지면 주어진 시작점에서 다른 모든 정점으로의 최단 경로를 구하는 프로그램을 작성하시오. 단, 모든 간선의 가중치는 10 이하의 자연수이다.

입력

첫째 줄에 정점의 개수 V 와 간선의 개수 E 가 주어진다. ($1 \leq V \leq 20,000$, $1 \leq E \leq 300,000$) 모든 정점에는 1부터 V 까지 번호가 매겨져 있다고 가정한다. 둘째 줄에는 시작 정점의 번호 K ($1 \leq K \leq V$)가 주어진다. 셋째 줄부터 E 개의 줄에 걸쳐 각 간선을 나타내는 세 개의 정수 (u, v, w)가 순서대로 주어진다. 이는 u 에서 v 로 가는 가중치 w 인 간선이 존재한다는 뜻이다. u 와 v 는 서로 다르며 w 는 10 이하의 자연수이다. 서로 다른 두 정점 사이에 여러 개의 간선이 존재할 수도 있음에 유의한다.

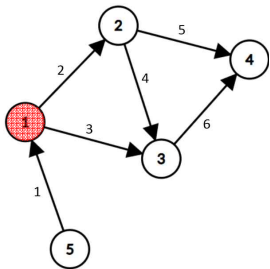
출력

첫째 줄부터 V 개의 줄에 걸쳐, i 번째 줄에 i 번 정점에서의 최단 경로의 경로값을 출력한다. 시작점 자신은 0으로 출력하고, 경로가 존재하지 않는 경우에는 INF를 출력하면 된다.



예제 입력 1 예제 출력 1

5 6	0
1	2
5 1 1	3
1 2 2	7
1 3 3	INF
2 3 4	
2 4 5	
3 4 6	



예제 입력 1

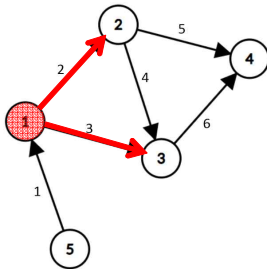
5	6
1	
5	1 1
1	2 2
1	3 3
2	3 4
2	4 5
3	4 6

1	2	3	4	5
0	INF	INF	INF	INF

시작점인 1번 정점에서
나머지 정점들로의 최단거리 구하기!

초기값으로 시작점은 1,
나머지는 max num으로 설정.

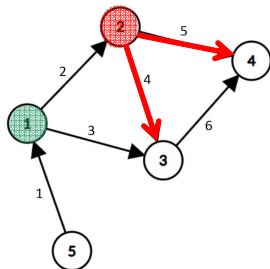
dist가 가장 작은 1번 정점 방문.



1	2	3	4	5
0	2	3	INF	INF

PQ { 2,2 }, { 3,3 }

1번 정점과 인접하고 아직 방문하지 않은 정점인 2,3번 정점의 거리를 갱신.

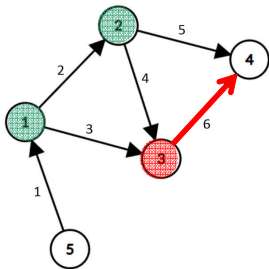


1	2	3	4	5
0	2	3	7	INF

PQ { 3,3 }, { 7,4 }

아직 방문하지 않은 정점 중 dist가 가장 작은 2번 정점 방문.

2번 정점과 인접하고 아직 방문하지 않은 정점인 3,4번 정점의 거리를 갱신. (4번 정점만 갱신됨)

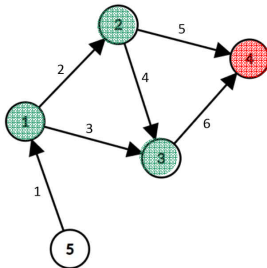


1	2	3	4	5
0	2	3	7	INF

PQ { 7, 4 }

아직 방문하지 않은 정점 중 dist가 가장 작은 3번 정점 방문.

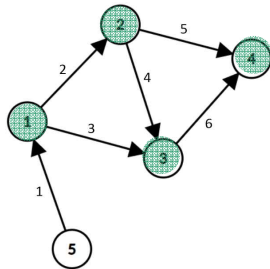
3번 정점과 인접하고 아직 방문하지 않은 정점인 4번 정점의 거리를 갱신.



1	2	3	4	5
0	2	3	7	INF

PQ

마지막으로 4번 정점만 남았을 때는 나머지 정점을 다 방문한 상태이므로 아무것도 하지 않음.



1	2	3	4	5
0	2	3	7	INF

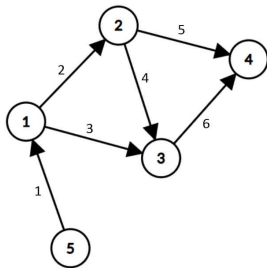
예제 출력 1

```
0
2
3
7
INF
```

```

1 #include <iostream>
2 #include <queue>
3 #include <vector>
4 #include <climits>
5 using namespace std;
6 vector<pair<int,int>> adj[20001]; //그래프 정보(간선의 가중치) 저장
7 vector<int> dist(20001, INT_MAX); //시작점으로부터의 최단거리
8 int v,e,k; //정점, 간선, 시작점
9
10 void dijkstra(int k){
11     dist[k]=0; //시작점은 0으로 출력
12     priority_queue<pair<int,int>,vector<pair<int,int>>,greater<>>pq; //(가중치 기준) 최소힙
13     pq.push({0,k});
14
15     while(!pq.empty()){ //PQ가 비면 종료
16         int cur_dist = pq.top().first;
17         int cur = pq.top().second;
18         pq.pop();
19
20         if(dist[cur] < cur_dist) continue; //방문했던 정점이면 패스
21
22         for(auto &k : adj[cur]){
23             int next_dist = k.first;
24             int next = k.second;
25             if(dist[next] > next_dist+cur_dist){
26                 //거리가 갱신될 경우
27                 dist[next]=next_dist+cur_dist;
28                 pq.push({dist[next],next});
29             }
30         }
31     }
32 }

```



```

32 // 결과 출력
33 for(int i=1; i<v+1; i++){
34     if(dist[i] == INT_MAX) cout<<"INF\n";
35     else cout<<dist[i]<<"\n";
36 }
37 }
38 int main() {
39     cin>>v>>e>>k;
40     while(e--){ //간선의 개수만큼 가중치 정보 입력받기
41         int a,b,c; cin>>a>>b>>c;
42         adj[a].push_back({c,b}); //a에서 b로 가는 가중치 c
43     }
44     dijkstra(k); //시작점 k
45     return 0;
46 }

```