

2주차

이런 문제들을 정확하고 빠르게 풀어내는게 중요하다~

스택 수열

스택 수열 성공

☆

| 시간 제한 | 메모리 제한 | 제출 | 정답 | 맞힌 사람 | 정답 비율 |
|-------|--------|-------|-------|-------|---------|
| 2 초 | 128 MB | 98958 | 36839 | 26043 | 36.480% |

문제

스택 (stack)은 기본적인 자료구조 중 하나로, 컴퓨터 프로그램을 작성할 때 자주 이용되는 개념이다. 스택은 자료를 넣는 (push) 입구와 자료를 뽑는 (pop) 입구가 같아 제일 나중에 들어간 자료가 제일 먼저 나오는 (LIFO, Last in First out) 특성을 가지고 있다.

1부터 n 까지의 수를 스택에 넣었다가 뽑아 늘어놓음으로써, 하나의 수열을 만들 수 있다. 이때, 스택에 push하는 순서는 반드시 오름차순을 지키도록 한다고 하자. 임의의 수열이 주어졌을 때 스택을 이용해 그 수열을 만들 수 있는지 없는지, 있다면 어떤 순서로 push와 pop 연산을 수행해야 하는지를 알아낼 수 있다. 이를 계산하는 프로그램을 작성하라.

입력

첫 줄에 n ($1 \leq n \leq 100,000$)이 주어진다. 둘째 줄부터 n 개의 줄에는 수열을 이루는 1이상 n 이하의 정수가 하나씩 순서대로 주어진다. 물론 같은 정수가 두 번 나오는 일은 없다.

출력

입력된 수열을 만들기 위해 필요한 연산을 한 줄에 한 개씩 출력한다. push연산은 +로, pop 연산은 -로 표현하도록 한다. 불가능한 경우 NO를 출력한다.

예제 입력 1 복사

```
8
4
3
6
8
7
5
2
1
```

예제 출력 1 복사

```
+
```

시간 복잡도

$O(N)$

오답조건

예제 입력 2 복사

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

예제 출력 2 복사

```
NO
```

제일 큰 수 → 작은 수 → 두번째로 큰 수 발견 시 실패

```
private static void solution() {
    StringBuilder sb = new StringBuilder();

    int stackNum = 1;
    int numsIdx = 0;

    Stack<Integer> stack = new Stack<>();
    stack.add(0);
    while (numsIdx < N) {
        if (stack.peek() < nums[numsIdx]) {
            stack.add(stackNum++);
            sb.append('+').append('\n');
        } else if (stack.peek() > nums[numsIdx]) {
            System.out.println("NO");
            return;
        }
    }
}
```

```
        } else if (stack.peek() == nums[numsIdx++]) {
            stack.pop();
            sb.append('-').append('\n');
        }
    }

    System.out.println(sb.toString());
}
```

점화식이 있으면 stack 안써도 될 것 같긴한데 귀찮아서 그냥 스택 씀

프린터 큐

| 시간 제한 | 메모리 제한 | 제출 | 정답 | 맞힌 사람 | 정답 비율 |
|-------|--------|-------|-------|-------|---------|
| 2 초 | 128 MB | 50315 | 28383 | 22458 | 57.706% |

문제

여러분도 아시다시피 여러분의 프린터 기기는 여러분이 인쇄하고자 하는 문서를 인쇄 명령을 받은 '순서대로', 즉 먼저 요청된 것을 먼저 인쇄한다. 여러 개의 문서가 쌓인다면 Queue 자료구조에 쌓여서 FIFO - First In First Out - 에 따라 인쇄가 되게 된다. 하지만 상근이는 새로운 프린터기 내부 소프트웨어를 개발하였는데, 이 프린터기는 다음과 같은 조건에 따라 인쇄를 하게 된다.

1. 현재 Queue의 가장 앞에 있는 문서의 **중요도**를 확인한다.
2. 나머지 문서들 중 현재 문서보다 중요도가 높은 문서가 하나라도 있다면, 이 문서를 인쇄하지 않고 Queue의 가장 뒤에 재배치 한다. 그렇지 않다면 바로 인쇄를 한다.



예를 들어 Queue에 4개의 문서(A B C D)가 있고, 중요도가 2 1 4 3 라면 C를 인쇄하고, 다음으로 D를 인쇄하고 A, B를 인쇄하게 된다.

여러분이 할 일은, 현재 Queue에 있는 문서의 수와 중요도가 주어졌을 때, 어떤 한 문서가 몇 번째로 인쇄되는지 알아내는 것이다. 예를 들어 위의 예에서 C문서는 1번째로, A문서는 3번째로 인쇄되게 된다.

시간 복잡도

입력

첫 줄에 테스트케이스의 수가 주어진다. 각 테스트케이스는 두 줄로 이루어져 있다.

테스트케이스의 첫 번째 줄에는 문서의 개수 $N(1 \leq N \leq 100)$ 과, 몇 번째로 인쇄되었는지 궁금한 문서가 현재 Queue에서 몇 번째에 놓여 있는지를 나타내는 정수 $M(0 \leq M < N)$ 이 주어진다. 이때 맨 왼쪽은 0번째라고 하자. 두 번째 줄에는 N 개 문서의 중요도가 차례대로 주어진다. 중요도는 1 이상 9 이하의 정수이고, 중요도가 같은 문서가 여러 개 있을 수도 있다.

출력

각 테스트 케이스에 대해 문서가 몇 번째로 인쇄되는지 출력한다.

예제 입력 1 복사

```
3
1 0
5
4 2
1 2 3 4
6 0
1 1 9 1 1 1
```

예제 출력 1 복사

```
1
2
5
```

입력이 만약

```
100 0
1 2 3 4 5 6 7 8 9 1 2 3 4 5 6 7 8 9 1 2 3 4 5 6 7 8 ...
```

이면 완전탐색으로 으로 가능할까? 모르겠다.

풀이

우선순위를 저장하는 PriorityQueue 와 문서가 대기하는 Queue를 운영하자

Queue에서 나온 Document 의 priority 가 maxPriority 보다 크거나 같으면 출력

```
private static void solution() {
    PriorityQueue<Integer> pq = new PriorityQueue<>(Collections.reverseOrder());
    Queue<Document> q = new LinkedList<>();

    for (int i = 0; i < N; i++) {
        pq.add(priorities[i]);
        q.add(new Document(i, priorities[i]));
    }

    while (!q.isEmpty()) {
        Document d = q.peek();
        int maxPriority = pq.peek();
        if (d.priority >= maxPriority) {
            q.poll();
            pq.poll();

            if (d.idx == K) {
                break;
            }
        } else if (d.priority < maxPriority) {
            q.add(q.poll());
        }
    }

    sb.append(N - q.size()).append('\n');
}
```