

JavaScript

이진 탐색 알고리즘

이진 탐색 문제 풀이 ②

이진 탐색 문제 풀이 ② | 코딩 테스트에서 자주 등장하는 이진 탐색 알고리즘 이해하기

강사 나동빈

JavaScript

이진 탐색 알고리즘

이진 탐색 문제 풀이 ②

JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

혼자 힘으로 풀어보기

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

문제 제목: 숫자 카드 2

문제 난이도: ★★☆☆☆

문제 유형: 이진 탐색

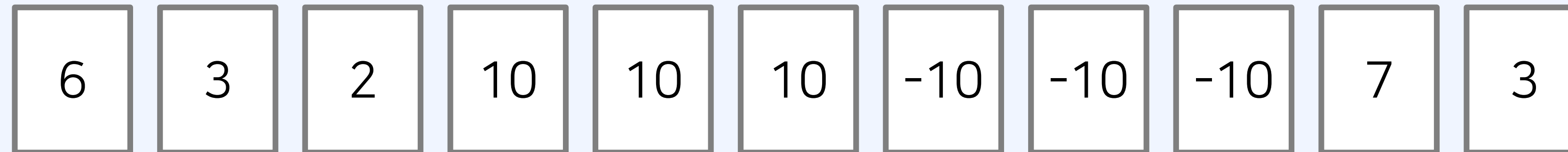
추천 풀이 시간: 40분

JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

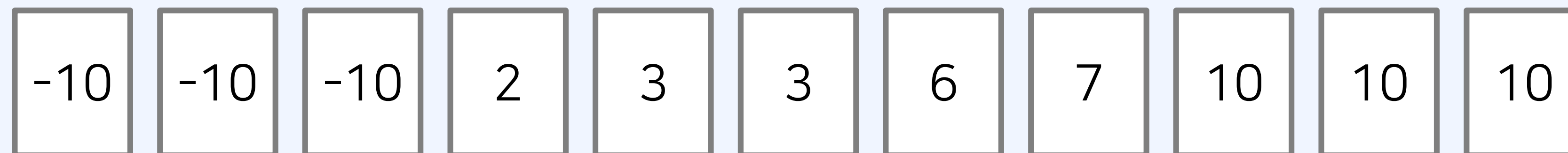
문제 해결 아이디어

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

- 다음과 같이 N 개의 카드 데이터가 존재한다.



- 이진 탐색을 위해 먼저 데이터를 **오름차순 정렬**한다.
- 이 과정에서 $O(N\log N)$ 의 시간 복잡도가 요구된다.



- 데이터의 수(N) 및 쿼리의 수(M)는 모두 **최대 50만**인 것을 알 수 있다.

-10	-10	-10	2	3	3	6	7	10	10	10
-----	-----	-----	---	---	---	---	---	----	----	----

- 다음과 같이 쿼리가 있다고 해보자.

쿼리	10	9	-5	2	3	4	5	-10
개수	3개	0개	0개	1개	2개	0개	0개	3개

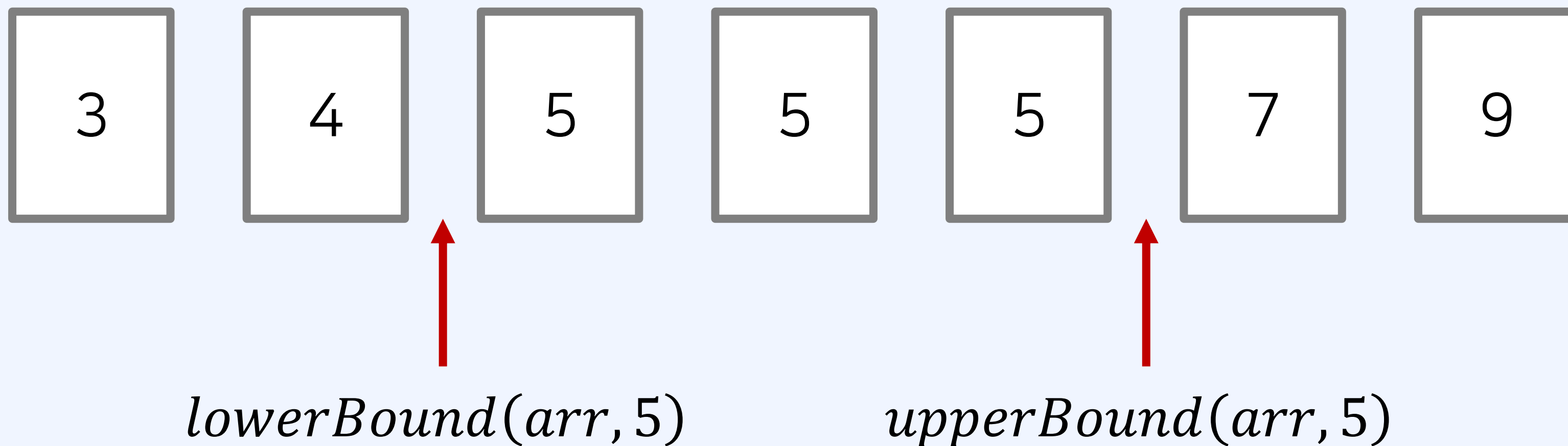
- 각 쿼리에 대하여 $O(\log N)$ 으로 해결한다면, 전체 시간 복잡도는 $O(M \log N)$ 이다.

JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

문제 해결 아이디어

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

- 아래의 2가지 이진 탐색 함수가 제공하는 기능을 이해할 필요가 있다.
- $lowerBound(arr, x)$: 정렬된 순서를 유지하면서 배열 arr 에 x 를 넣을 가장 왼쪽 인덱스를 반환
- $upperBound(arr, x)$: 정렬된 순서를 유지하면서 배열 arr 에 x 를 넣을 가장 오른쪽 인덱스를 반환



JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

문제 해결 아이디어

JavaScript
이진 탐색

이진 탐색
문제 풀이 ②

```
// 정렬된 순서를 유지하면서 배열에 삽입할 가장 왼쪽 인덱스 반환
function lowerBound(arr, target, start, end) {
    while (start < end) {
        let mid = parseInt((start + end) / 2);
        if (arr[mid] >= target) end = mid; // 최대한 왼쪽으로 이동하기
        else start = mid + 1;
    }
    return end;
}
```

```
// 정렬된 순서를 유지하면서 배열에 삽입할 가장 오른쪽 인덱스 반환
function upperBound(arr, target, start, end) {
    while (start < end) {
        let mid = parseInt((start + end) / 2);
        if (arr[mid] > target) end = mid;
        else start = mid + 1; // 최대한 오른쪽으로 이동하기
    }
    return end;
}
```

JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

문제 해결 아이디어

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

- *countByRange()*: 정렬된 배열에서 값이 특정 범위에 속하는 원소의 개수를 계산한다.
- 앞서 정의한 *lowerBound()* 함수와 *upperBound()* 함수를 이용해 구현할 수 있다.

```
// 값이 [leftValue, rightValue]인 데이터의 개수를 반환하는 함수
function countByRange(arr, leftValue, rightValue) {
  // 유의: lowerBound와 upperBound는 end 변수의 값을 배열의 길이로 설정
  let rightIndex = upperBound(arr, rightValue, 0, arr.length);
  let leftIndex = lowerBound(arr, leftValue, 0, arr.length);
  return rightIndex - leftIndex;
}
```

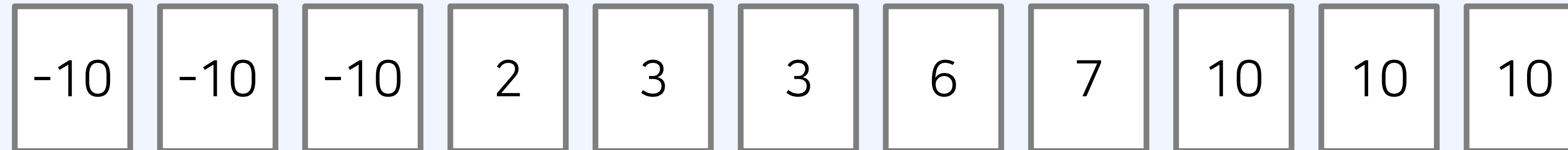
```
// 배열 선언
let arr = [1, 2, 3, 3, 3, 3, 4, 4, 8, 9];
// 값이 4인 데이터 개수 출력
console.log(countByRange(arr, 4, 4));
// 값이 [-1, 3] 범위에 있는 데이터 개수 출력
console.log(countByRange(arr, -1, 3));
```


JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

문제 해결 아이디어

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

- 데이터의 수(N) 및 쿼리의 수(M)는 모두 **최대 50만**인 것을 알 수 있다.



[예시] 값이 3인 데이터의 개수를 구하는 예시를 확인해 보자.

- $lowerBound(arr, 3): 4$
- $upperBound(arr, 3): 6$
- 따라서 값이 3인 데이터의 개수는 $6 - 4 = 2$ 이다.

JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

정답 코드 예시

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

```
let fs = require('fs');
let input = fs.readFileSync('/dev/stdin').toString().split('\n');

let n = Number(input[0]); // 데이터의 수(N)
let arr = input[1].split(' ').map(Number);
let m = Number(input[2]); // 쿼리의 수(M)
let query = input[3].split(' ').map(Number);

arr.sort((a, b) => a - b); // 이진 탐색을 위한 오름차순 정렬

answer = '';
for (let i = 0; i < m; i++) {
    // 값이 query[i]인 데이터의 개수 계산
    let cnt = countByRange(arr, query[i], query[i]);
    answer += cnt + ' ';
}
console.log(answer);
```

JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

혼자 힘으로 풀어보기

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

문제 제목: 병사 배치하기

문제 난이도: ★★☆☆☆

문제 유형: 이진 탐색, LIS

추천 풀이 시간: 50분

JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

문제 해결 아이디어

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

- 문제 요구사항: 전투력이 높은 병사가 앞쪽에 오도록 내림차순으로 배치한다.
 - 1) 배치 과정에서는 특정한 위치에 있는 병사를 옆외시키는 방법을 이용한다.
 - 2) 그러면서도 남아 있는 병사의 수가 최대가 되도록 하는 것이 목표다.

- 예를 들어 $N = 7$ 일 때 나열된 병사들의 전투력이 다음과 같다고 가정하자.

병사 번호	1	2	3	4	5	6	7
전투력	15	11	4	8	5	2	4

- 이때 3번 병사와 6번 병사를 제외시키면, 다음과 같이 남아 있는 병사의 수가 내림차순의 형태가 되며 5명이 된다. 이는 남아 있는 병사의 수가 최대가 되도록 하는 방법이다.

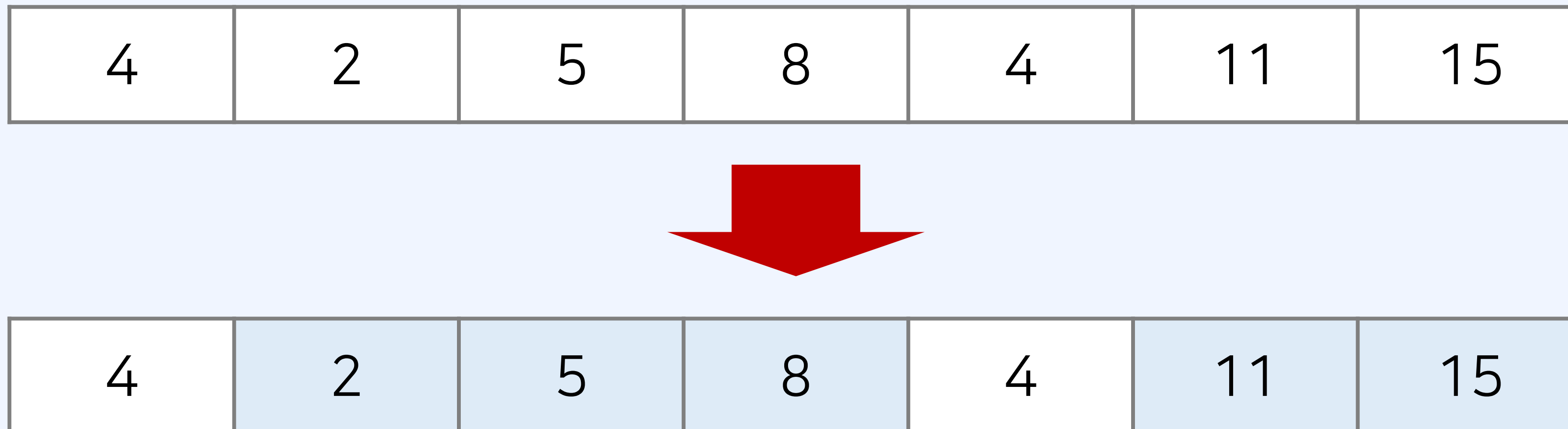
병사 번호	1	2	4	5	7
전투력	15	11	8	5	4

JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

문제 해결 아이디어

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

- 본 문제는 특정한 수열에서 “가장 긴 증가하는 부분 수열”을 찾는 문제다.
 - Longest Increasing Subsequence (LIS) 알고리즘으로 소개된다.
 - 부분 수열: 주어진 수열의 일부 항을 원래 순서대로 나열하여 얻을 수 있는 수열



Longest Increasing Subsequence (LIS): [2, 5, 8, 11, 15]

- 이진 탐색을 활용하면 최악의 경우 시간 복잡도 $O(N \log N)$ 의 코드로 해결할 수 있다.
 - 아이디어: 현재 원소가 가장 크다면 뒤에 삽입하고, 그렇지 않다면 최대한 왼쪽의 원소와 교체

	4	2	5	8	4	11	15
초기 상태	0						
$i = 0$	0	4					
$i = 1$	0	2					
$i = 2$	0	2	5				
$i = 3$	0	2	5	8			
$i = 4$	0	2	4	8			

(4이 가장 크므로 삽입)

(2를 최대한 왼쪽 원소와 교체)

(5가 가장 크므로 삽입)

(8이 가장 크므로 삽입)

(4를 최대한 왼쪽 원소와 교체)

JavaScript 이진 탐색 이진 탐색 문제 풀이 ②

정답 코드 예시

JavaScript 이진 탐색

이진 탐색
문제 풀이 ②

```
let fs = require('fs');
let input = fs.readFileSync('/dev/stdin').toString().split('\n');

let n = Number(input[0]);
let arr = input[1].split(' ').map(Number);

arr.reverse(); // 순서를 뒤집어 최장 증가 부분 수열(LIS) 문제로 변환

let d = [0]; // LIS 배열
// 이진 탐색을 활용한 LIS 알고리즘 수행
for (x of arr) {
    if (d[d.length - 1] < x) { // 마지막 원소보다 현재 원소 x가 크다면 가장 뒤에 넣기
        d.push(x);
    }
    else { // x 이하인 원소가 있다면, 가능한 왼쪽에 있는 원소와 x를 교체
        let index = lowerBound(d, x, 0, d.length);
        d[index] = x;
    }
}

// 열외해야 하는 병사의 최소 수를 출력
console.log(n - (d.length - 1));
```


JavaScript 이진 탐색
이진 탐색 문제 풀이 ②

혼자 힘으로 풀어보기

JavaScript
이진 탐색
이진 탐색
문제 풀이 ②

문제 제목: K번째 수

문제 난이도: ★★☆☆☆

문제 유형: 이진 탐색

추천 풀이 시간: 60분

- 정렬 이후에 K 번째 수를 구하는 것이 목표다. $K = 14$ 라고 가정해 보자. 답은 12다.

$i \backslash j$	1	2	3	4
1	1	2	3	4
2	2	4	6	8
3	3	6	9	12
4	4	8	12	16

< 정렬된 값 >

[1, 2, 2, 3, 3, 4, 4, 4, 6, 6, 8, 8, 9, 12, 12, 16]

이분 탐색으로 정답 자체를 mid 로 찾는다고 가정하자.
→ mid 가 K 번째 수가 되려면?

“현재 mid 보다 작거나 같은 데이터의 수가 K 개 이상이 되는 조건”을 만족하는 mid 중에서 가장 작은 값을 구하면 된다.

- 정렬 이후에 K 번째 수를 구하는 것이 목표다. $K = 14$ 라고 가정해 보자. 답은 12다.

[초기 설정] $left = 1, right = 16$

$i \backslash j$	1	2	3	4
1	1	2	3	4
2	2	4	6	8
3	3	6	9	12
4	4	8	12	16

< mid 보다 작거나 같은 원소의 개수 >

$mid = 8$

4

4

2

2

$12 < 14$



$mid = 12$

4

4

4

3

$15 \geq 14$



$mid = 10$

4

4

3

2

$13 < 14$

...

JavaScript 이진 탐색 이진 탐색 문제 풀이 ②

정답 코드 예시

JavaScript 이진 탐색

이진 탐색
문제 풀이 ②

```
let fs = require('fs');
let input = fs.readFileSync('/dev/stdin').toString().split('\n');

let n = Number(input[0]); // 배열의 크기(N)
let k = Number(input[1]); // 인덱스 K

let start = 1; // 배열에 존재할 수 있는 가장 작은 값
let end = 10 ** 10; // 배열에 존재할 수 있는 가장 큰 값

let result = 0;
while (start <= end) { // 이진 탐색 수행(반복적)
    let mid = parseInt((start + end) / 2); // 현재의 중간점
    let total = 0; // mid보다 작거나 같은 데이터의 개수
    for (let i = 1; i <= n; i++) { // 각 행마다 계산
        total += Math.min(parseInt(mid / i), n);
    }
    if (total >= k) { // mid보다 작거나 같은 데이터의 개수가 k 이상이라면
        result = mid; // result에 기록
        end = mid - 1;
    }
    // mid보다 작거나 같은 데이터의 개수가 k 미만이라면
    else start = mid + 1;
}
console.log(result);
```