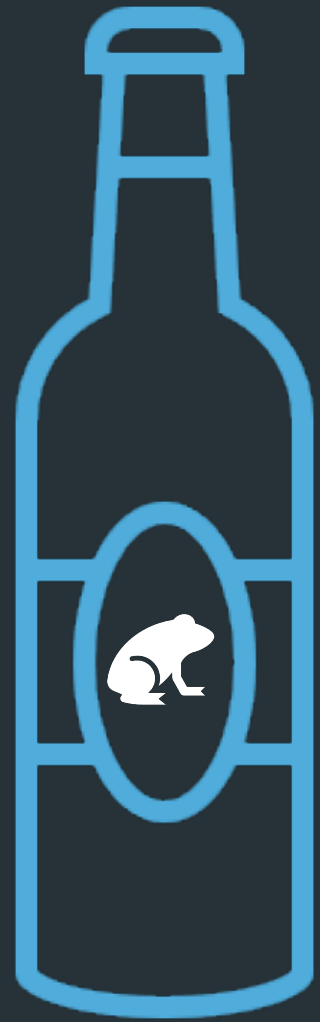


알튜비튜 이분 탐색



문제의 크기를 절반으로 줄이면서 빠르게 답을 찾는 알고리즘입니다.
코딩 테스트에서 주로 효율성을 보는 문제에 활용됩니다.



DOWN

40?

5?

UP

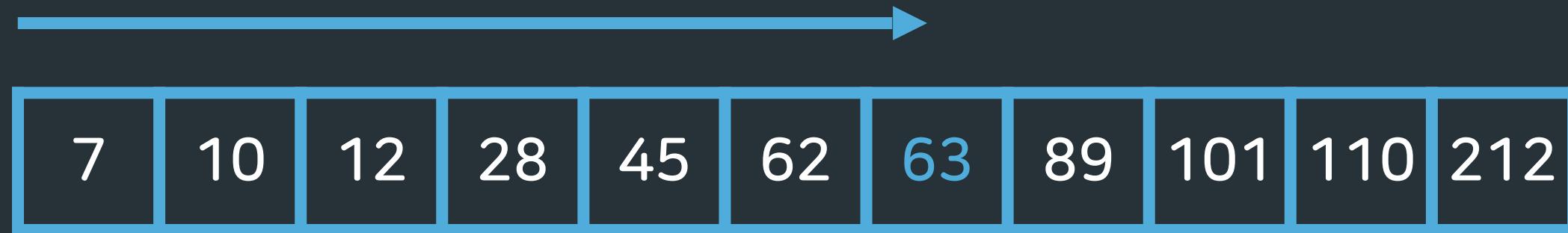
14?

이런 문제가 있다고 해봅시다.

7	10	12	28	45	62	63	89	101	110	212
---	----	----	----	----	----	----	----	-----	-----	-----

“이 안에 63이 있나?”

이런 문제가 있다고 해봅시다.

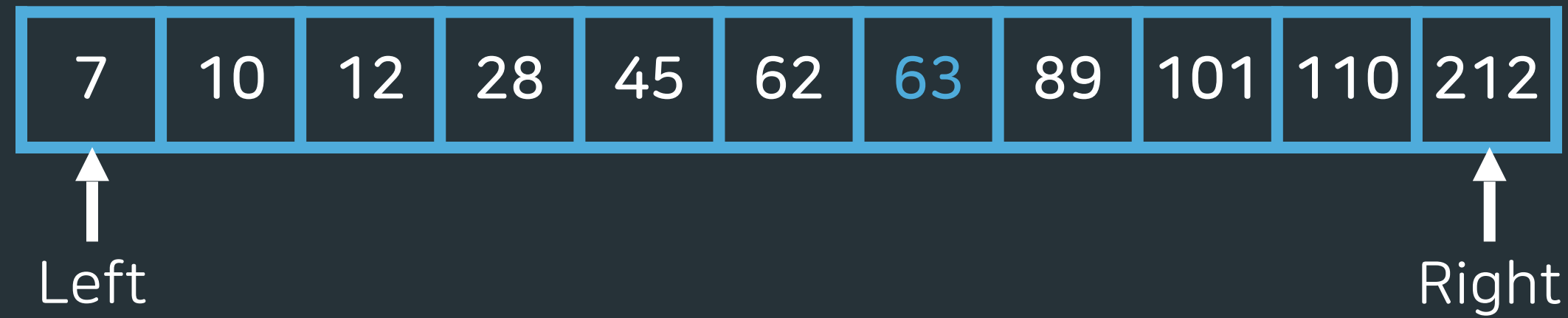


$O(n)$ 으로 찾을 순 있지만...

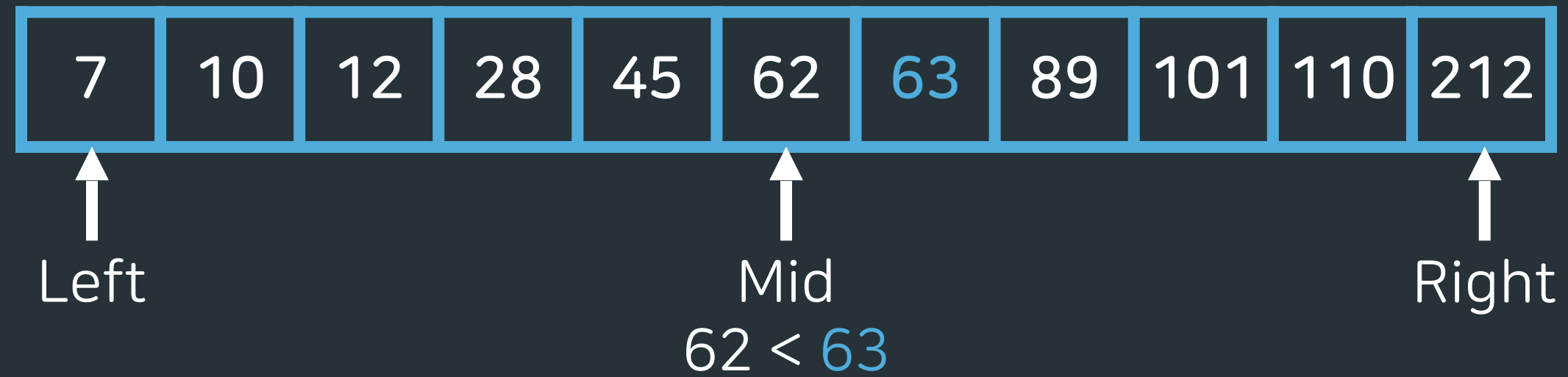
Binary Search

- 배열의 크기를 절반으로 줄이면서 답을 찾는 알고리즘
- 주로 반복문으로 구현
- 시간 복잡도는 $O(\log n)$
- 입력 범위 N 이 큰 편
- 알고리즘이 성립하기 위해선 배열이 반드시 정렬되어 있어야 함

아까 그 문제를 다시 풀면?

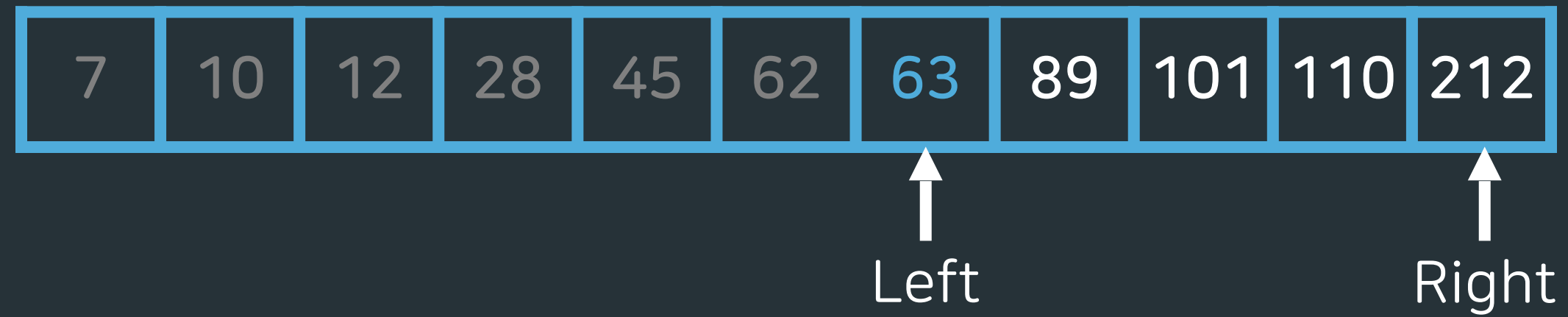


아까 그 문제를 다시 풀면?

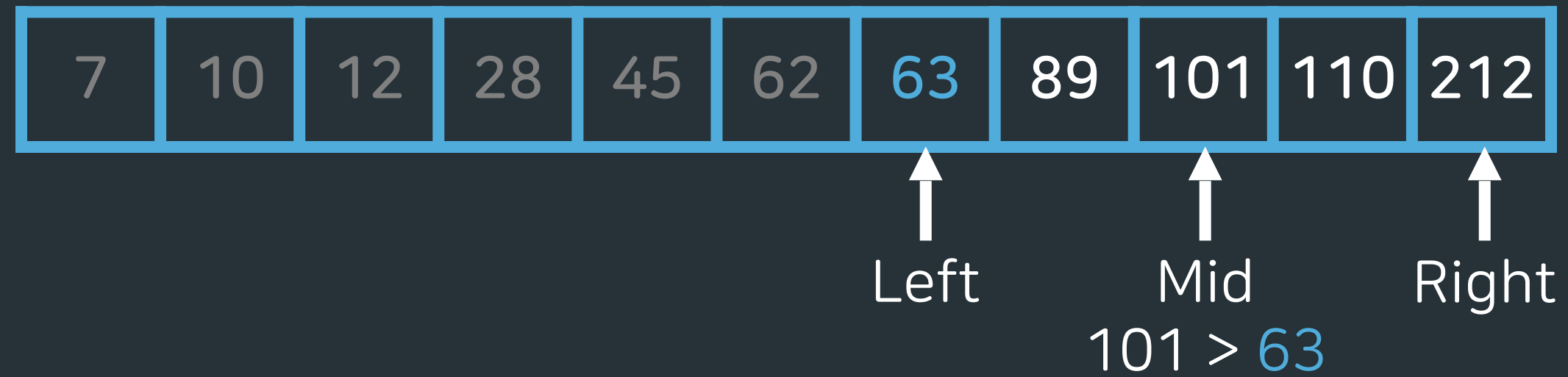


- 연산 횟수: 1

아까 그 문제를 다시 풀면?

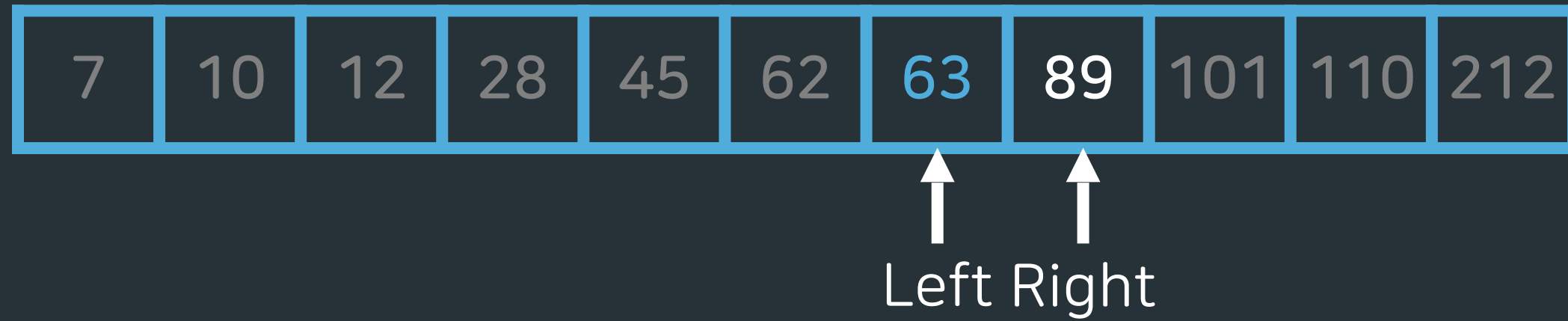


아까 그 문제를 다시 풀면?

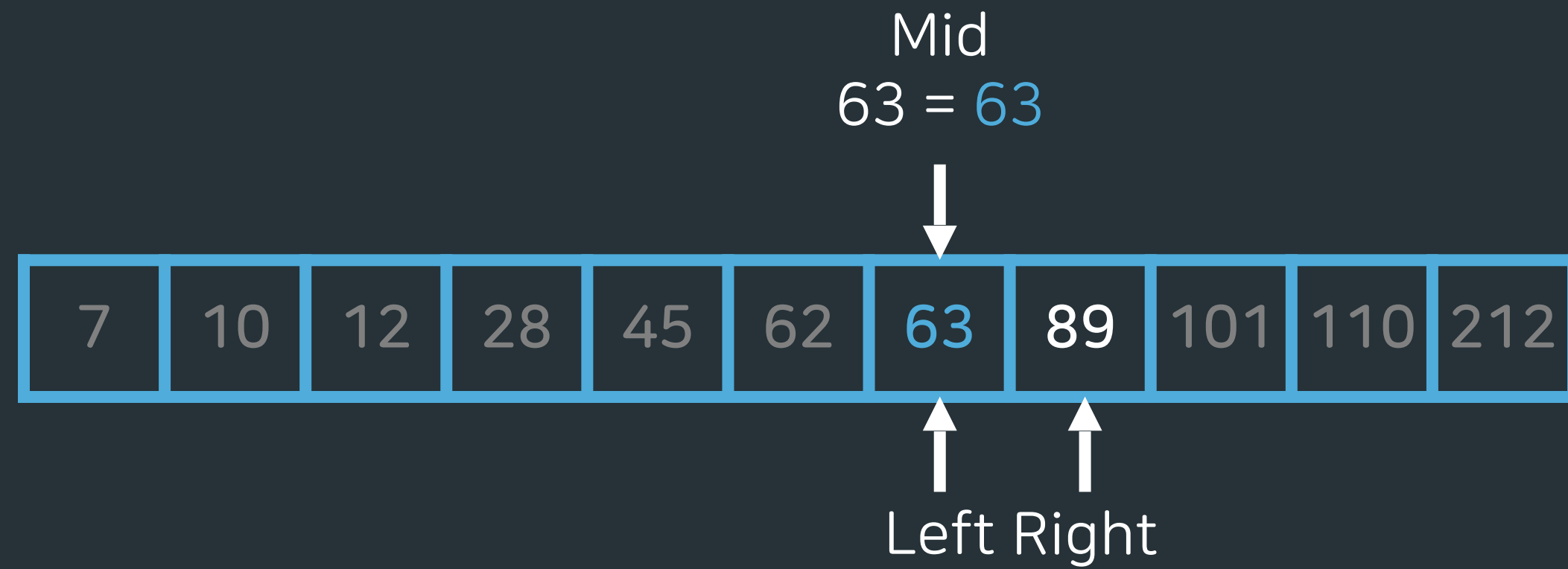


- 연산 횟수: 2

아까 그 문제를 다시 풀면?

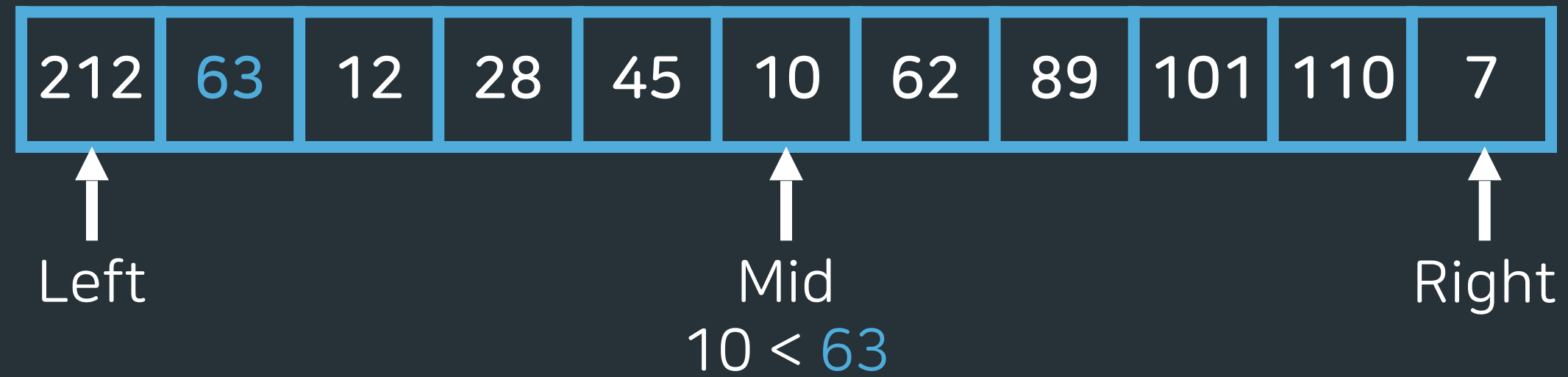


아까 그 문제를 다시 풀면?



- 연산 횟수: 3

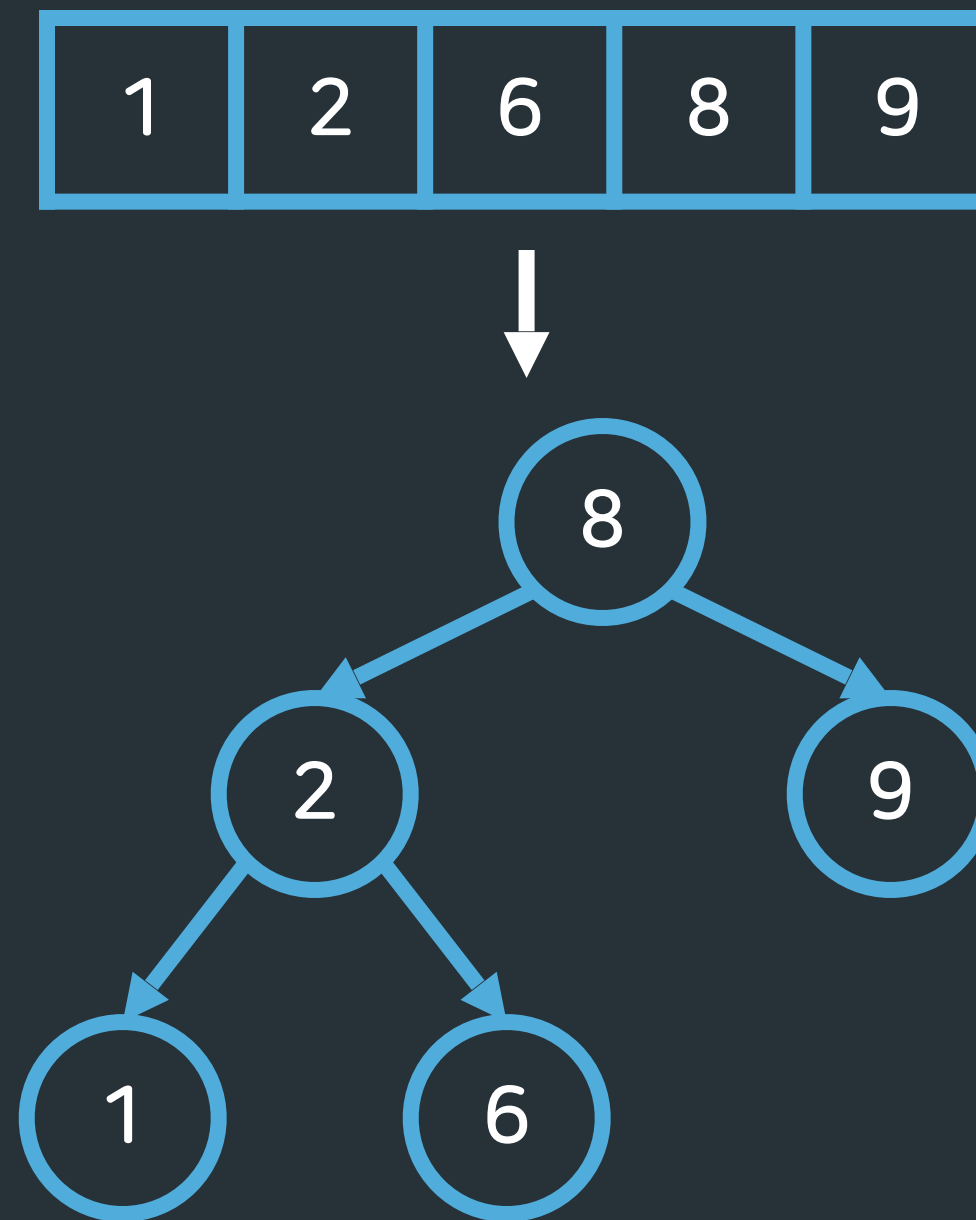
만약 정렬이 안 되어 있다면?



만약 정렬이 안 되어 있다면?



원가 낮설지 않은 이 기분



- 이분 탐색의 대상이 되는 원소들을 **트리**에 넣으면 **BST!**
- BST를 **중위 순회(inorder)**하면 배열이 나옴

/<> 1920번 : 수 찾기 - Silver 4

문제

- N개의 정수가 주어질 때, X라는 정수가 존재하는지 알아내라

제한 사항

- N은 $1 \leq N \leq 100,000$
- 알아내야 하는 수 M의 개수는 $1 \leq M \leq 100,000$
- 입력되는 정수 k는 int 범위 내에 있음

예제 입력

```
5
4 1 5 2 3
5
1 3 7 9 5
```

예제 출력

```
1
1
0
0
1
```

/<> 1920번 : 수 찾기 - Silver 4

문제

- N개의 정수가 주어질 때, X라는 정수가 존재하는지 알아내라

제한 사항

- N은 $1 \leq N \leq 100,000$
- 알아내야 하는 수 M의 개수는 $1 \leq M \leq 100,000$
- 입력되는 정수 k는 int 범위 내에 있음

1. 순차 탐색? -> $100,000 * 100,000 = 1e10 (=100억)$ 시간초과
2. 셋? -> $100,000 * 17 + 100,000 * 17 = 34 * 1e5 (=340만)$ 메모리면에서 비효율적이거나 가능
but 만약 정수의 위치를 요구하면 불가능한 방법

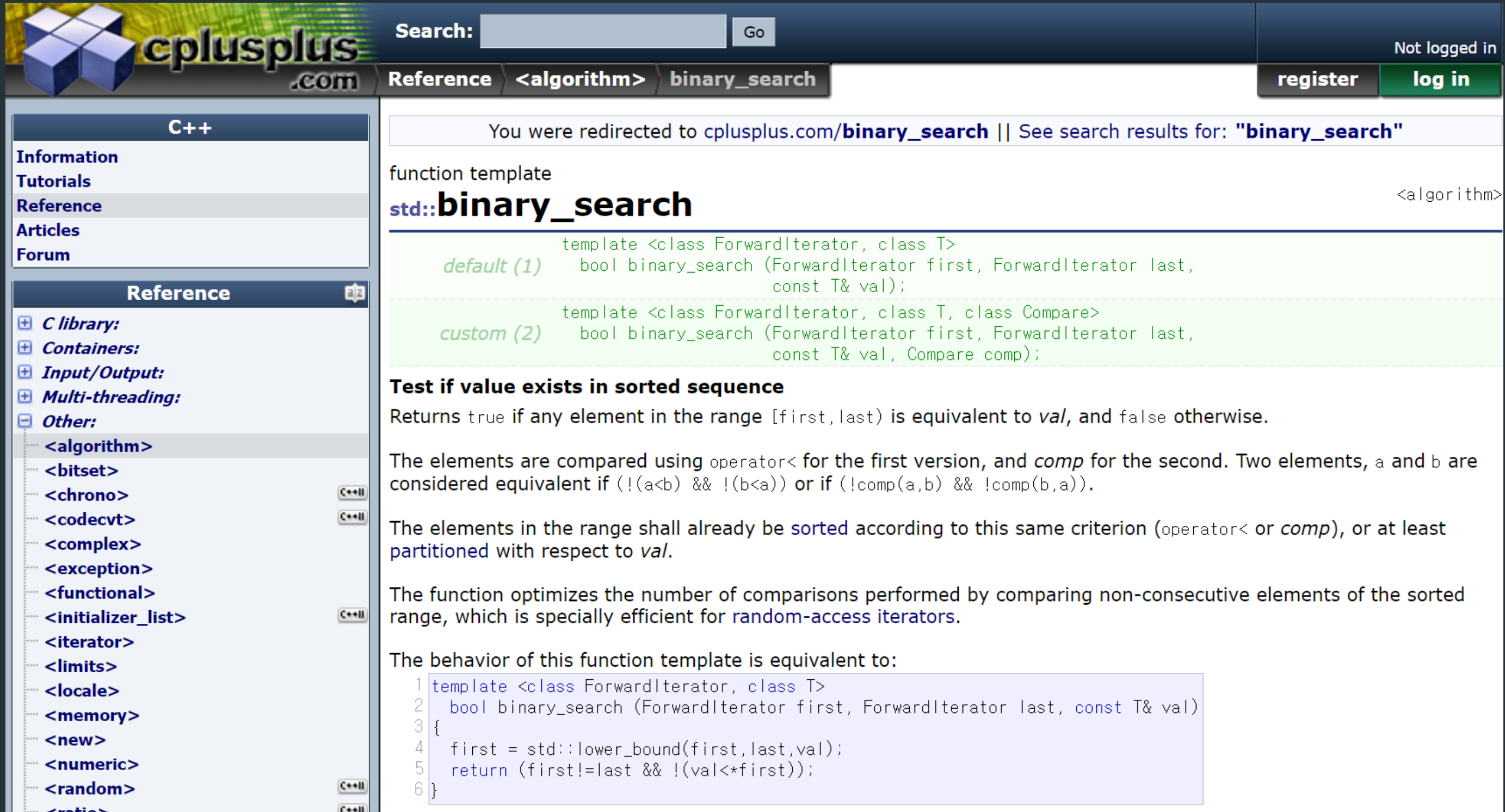
예제 입력

```
5
4 1 5 2 3
5
1 3 7 9 5
```

예제

```
1
1
0
0
1
```


함수가 있긴 한데요...



The screenshot shows the cplusplus.com website. The search bar at the top contains "binary_search". The left sidebar shows the "Reference" section with a list of C++ standard library headers, including <algorithm>, <bitset>, <chrono>, <codecvt>, <complex>, <exception>, <functional>, <initializer_list>, <iterator>, <limits>, <locale>, <memory>, <new>, <numeric>, <random>, and <ratio>. The main content area displays the "std::binary_search" function template. It shows two versions: a default version and a custom version. The default version is a function template that takes a ForwardIterator, a const T& val, and returns a bool. The custom version takes a ForwardIterator, a const T& val, and a Compare function object. Below the function templates, there is a section titled "Test if value exists in sorted sequence" which explains that the function returns true if any element in the range [first, last) is equivalent to val, and false otherwise. It also mentions that the elements are compared using operator< for the first version and comp for the second. The function optimizes the number of comparisons by comparing non-consecutive elements of the sorted range, which is specially efficient for random-access iterators. The behavior of this function template is equivalent to the provided code snippet.

```
1 template <class ForwardIterator, class T>
2   bool binary_search (ForwardIterator first, ForwardIterator last, const T& val)
3 {
4   first = std::lower_bound(first, last, val);
5   return (first!=last && !(val<*first));
6 }
```

원소의 존재 여부만 리턴하는 간단한 함수이므로 구현하는 방법을 알아야 함

/<> 10816번 : 숫자 카드 2 - Silver 4

문제

- N개의 카드가 주어진다.
- M개의 정수에 대해 해당 숫자가 적힌 카드가 몇 장인가?

제한 사항

- N은 $1 \leq N \leq 500,000$
- 알아내야 하는 수 M의 개수는 $1 \leq M \leq 500,000$
- 입력되는 정수 k는 $-10,000,000 \leq k \leq 10,000,000$

예제 입력

```
10
6 3 2 10 10 10 -10 -10 7 3
8
10 9 -5 2 3 4 5 -10
```

예제 출력

```
3 0 0 1 2 0 0 2
```

/<> 10816번 : 숫자 카드 2 - Silver 4

문제

- N개의 카드가 주어진다.
- M개의 정수에 대해 해당 숫자가 적힌 카드가 몇 장인가?

제한 사항

- N은 $1 \leq N \leq 500,000$
- 알아내야 하는 수 M의 개수는 $1 \leq M \leq 500,000$
- 입력되는 정수 k는 $-10,000,000 \leq k \leq 10,000,000$

예제 입력

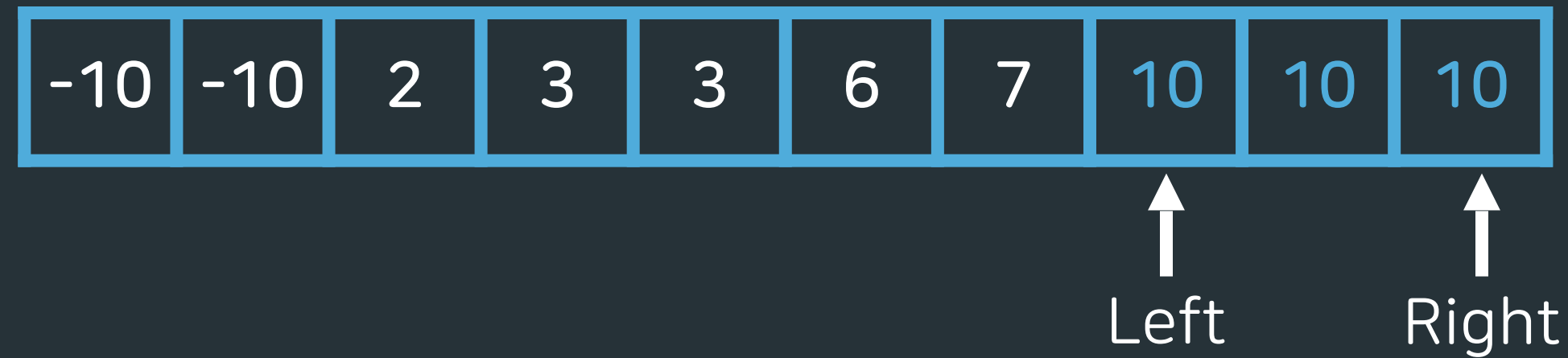
```
10
6 3 2 10 10 10 -10 -10 7 3
8
10 9 -5 2 3 4 5 -10
```

예제 출력

```
3 0 0 1 2 0 0 2
```

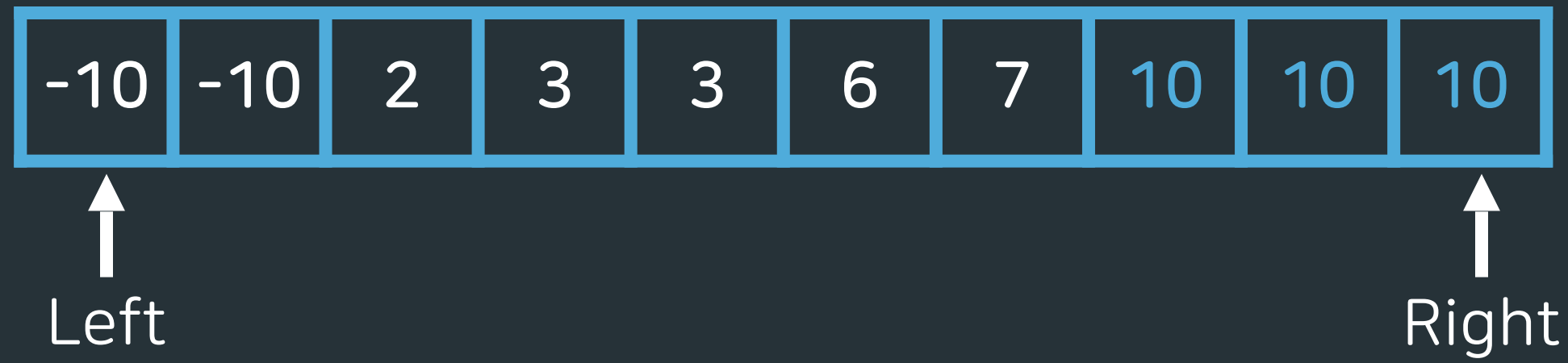
1. 순차 탐색? $\rightarrow 500,000 * 500,000 = 25 * 1e10 (=2500억)$ 시간초과
2. 셋? $\rightarrow 500,000 * 19 + 500,000 * 19 = 19 * 1e6 (=1900만)$ 메모리면에서 비효율적이나 가능
but 만약 배열이 정렬됐을 때, 정수의 범위 인덱스를 요구하면 불가능한 방법

범위는 어떻게 찾지?

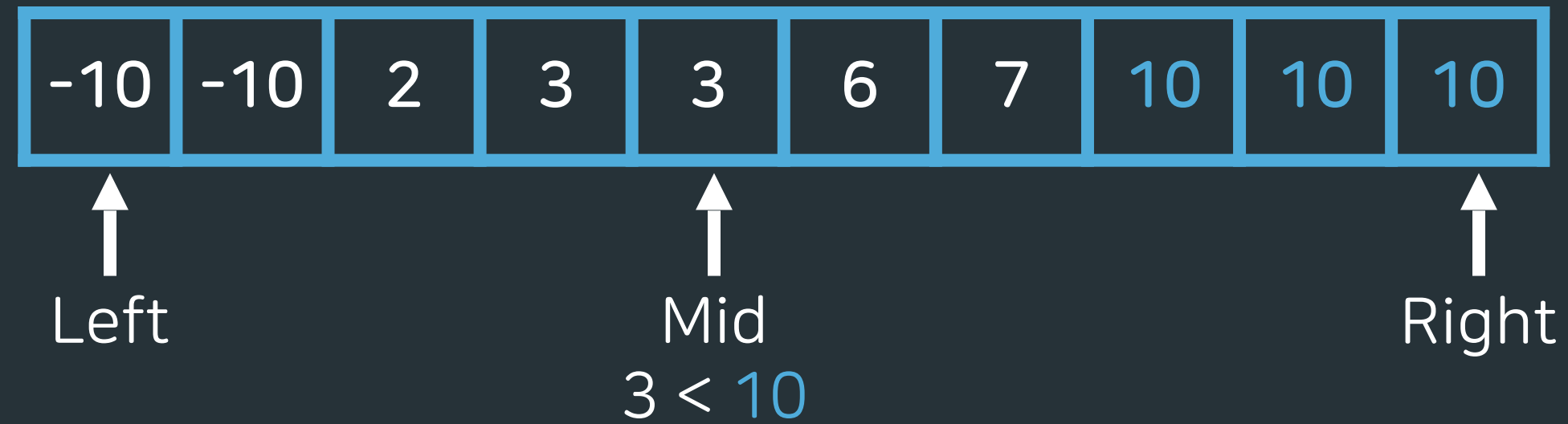


처음으로 10이 나오는 위치와 마지막으로 10이 나오는 위치?

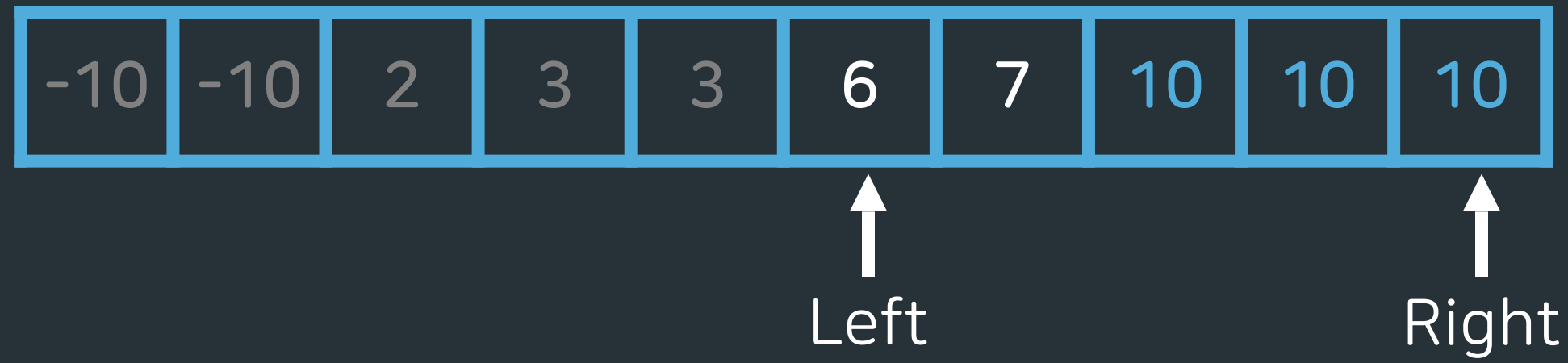
처음으로 10이 나오는 위치



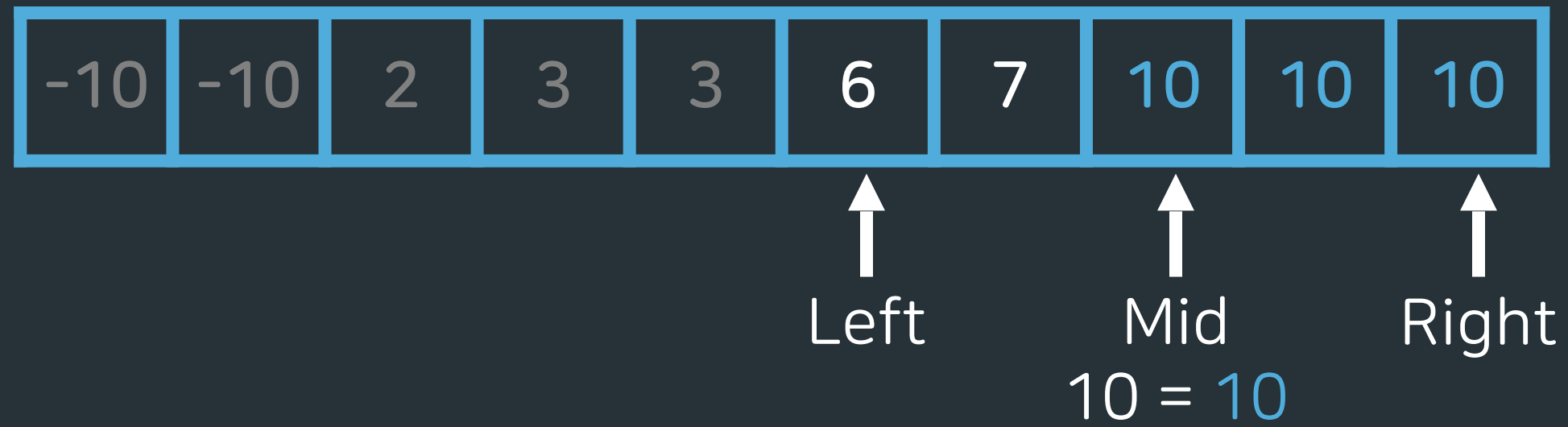
처음으로 10이 나오는 위치



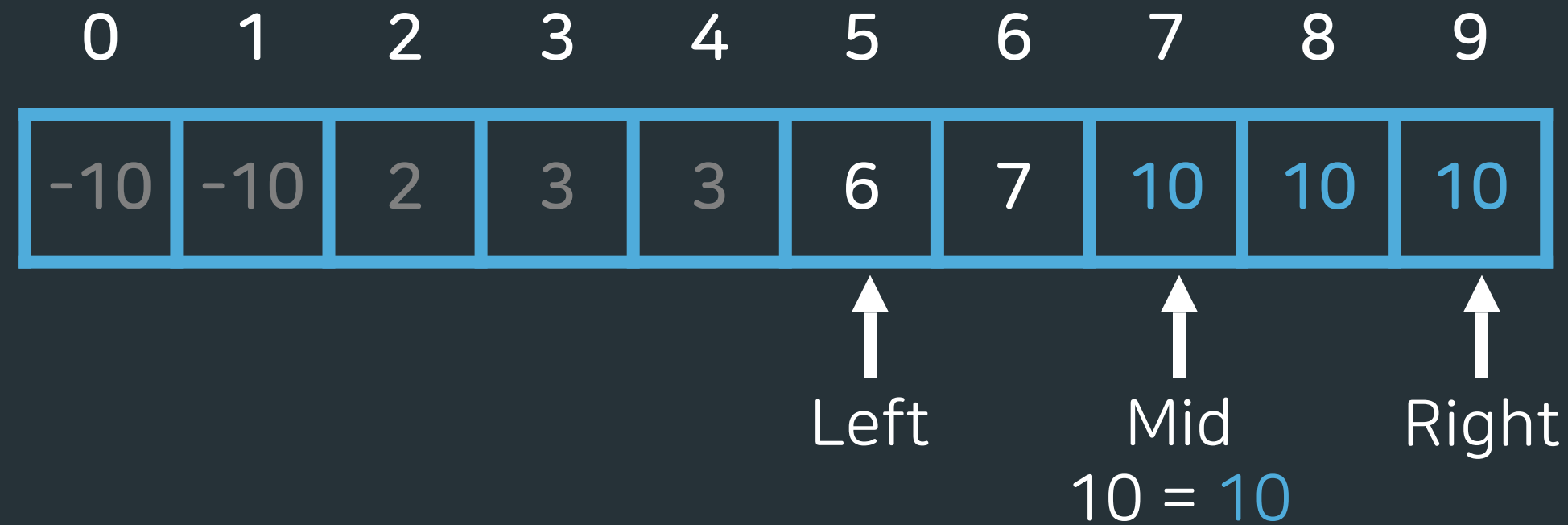
처음으로 10이 나오는 위치



처음으로 10이 나오는 위치

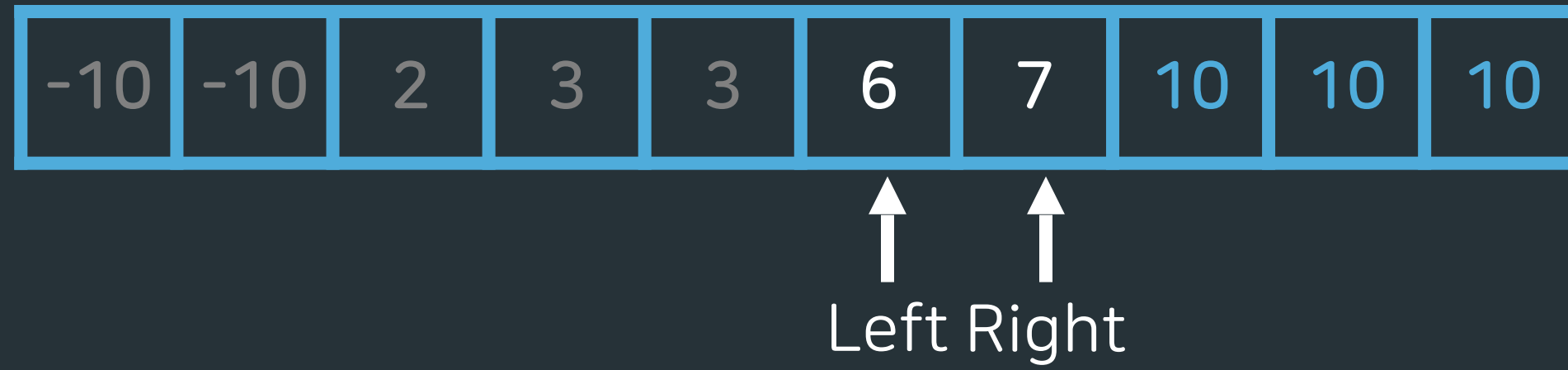


처음으로 10이 나오는 위치

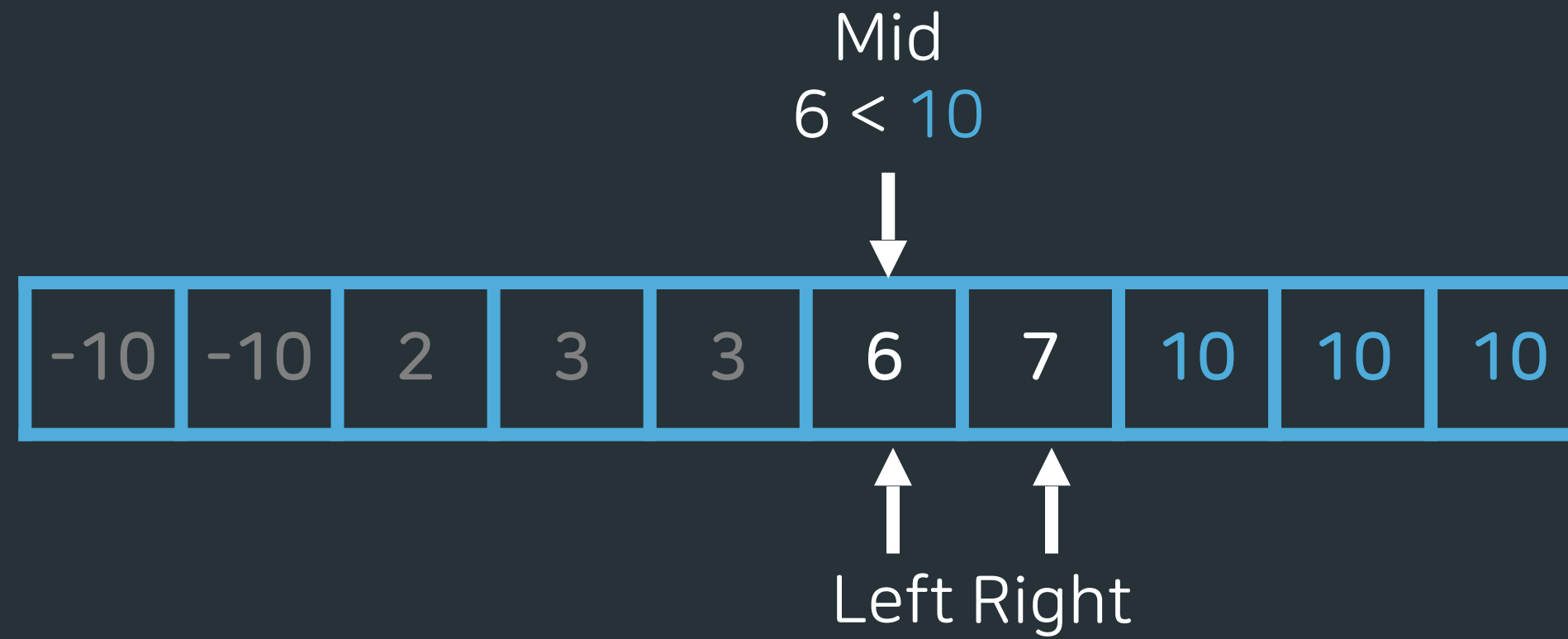


일단 7 위치에 있는데,
혹시 왼쪽에 10이 더 있지 않을까?

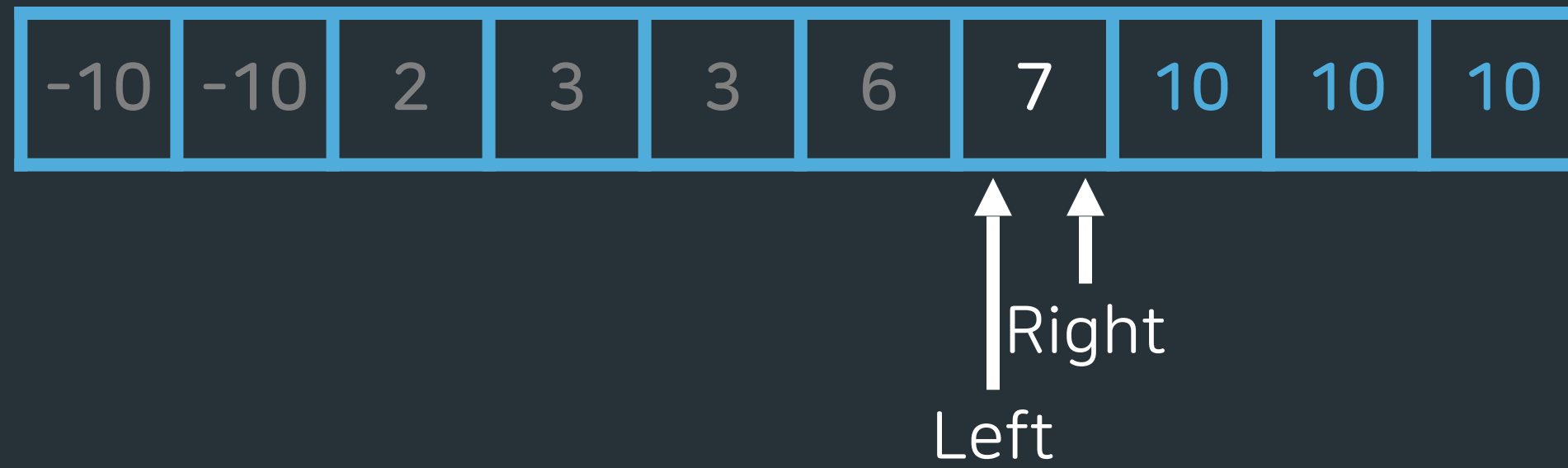
처음으로 10이 나오는 위치



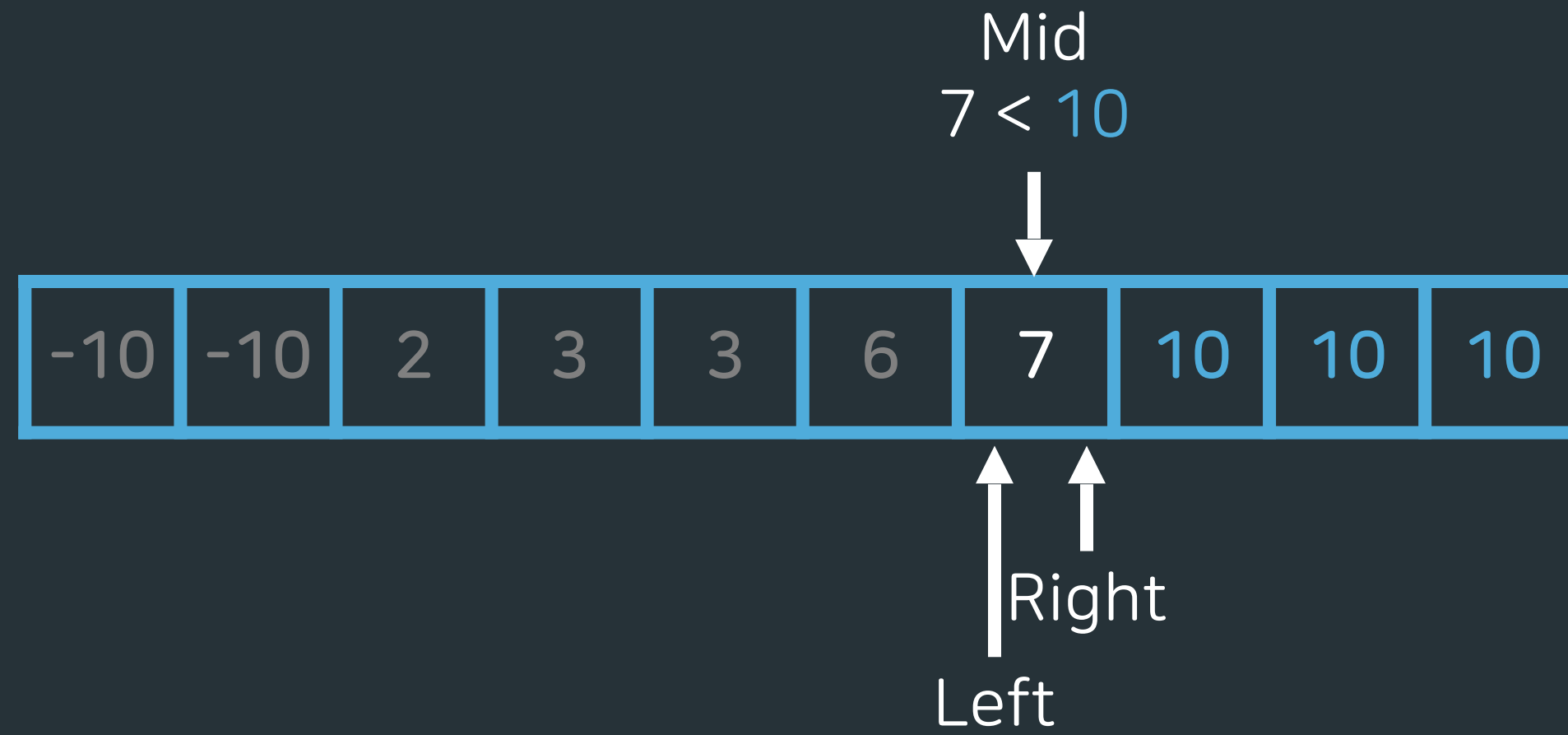
처음으로 10이 나오는 위치



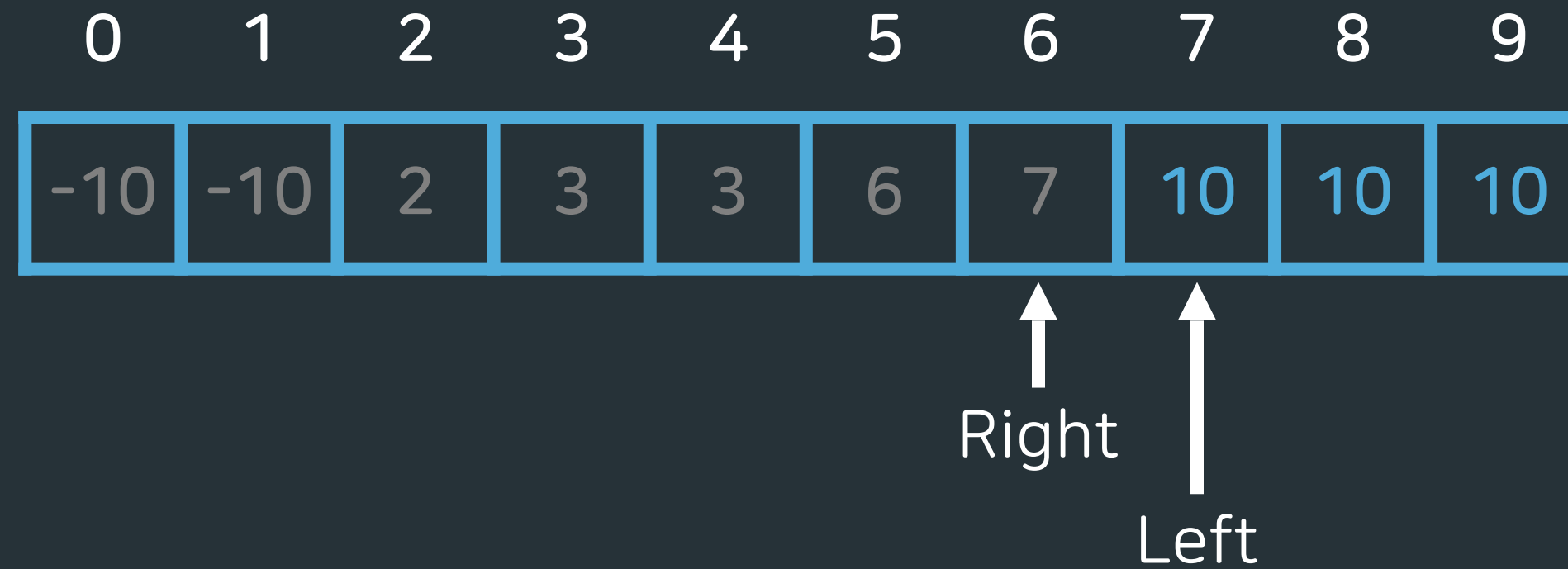
처음으로 10이 나오는 위치



처음으로 10이 나오는 위치

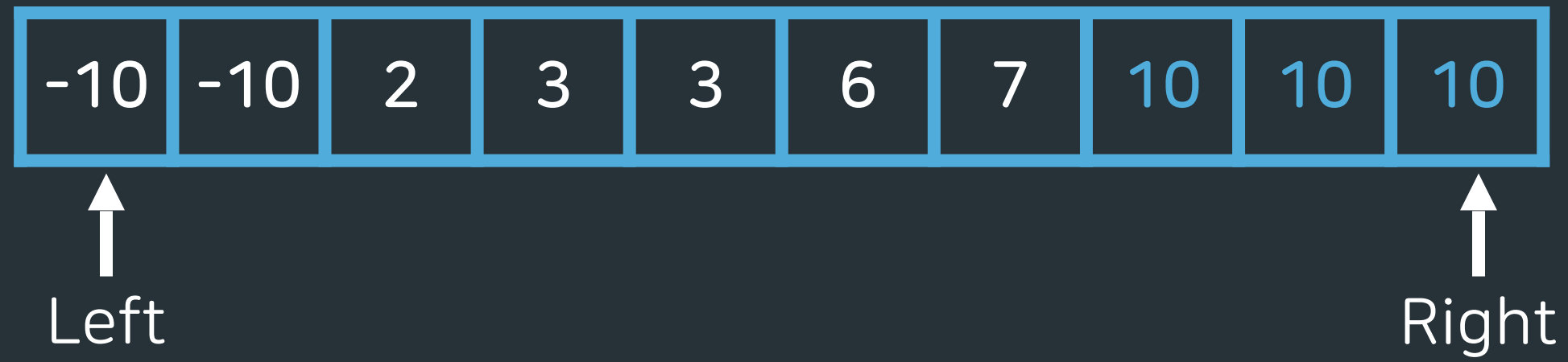


처음으로 10이 나오는 위치

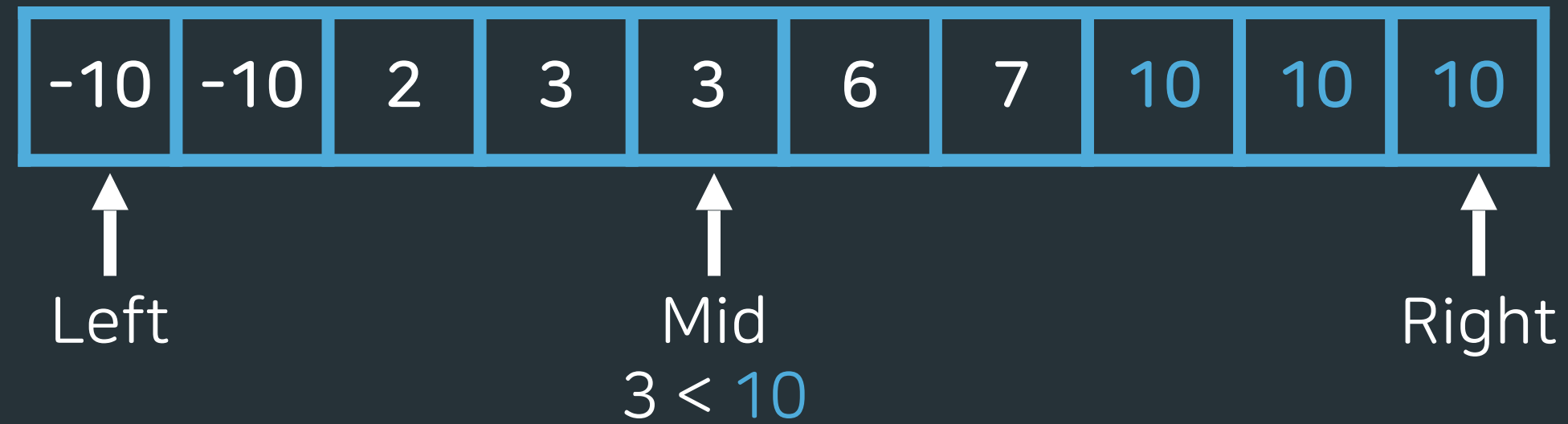


break!
처음으로 10이 나오는 위치는 7

마지막으로 10이 나오는 위치



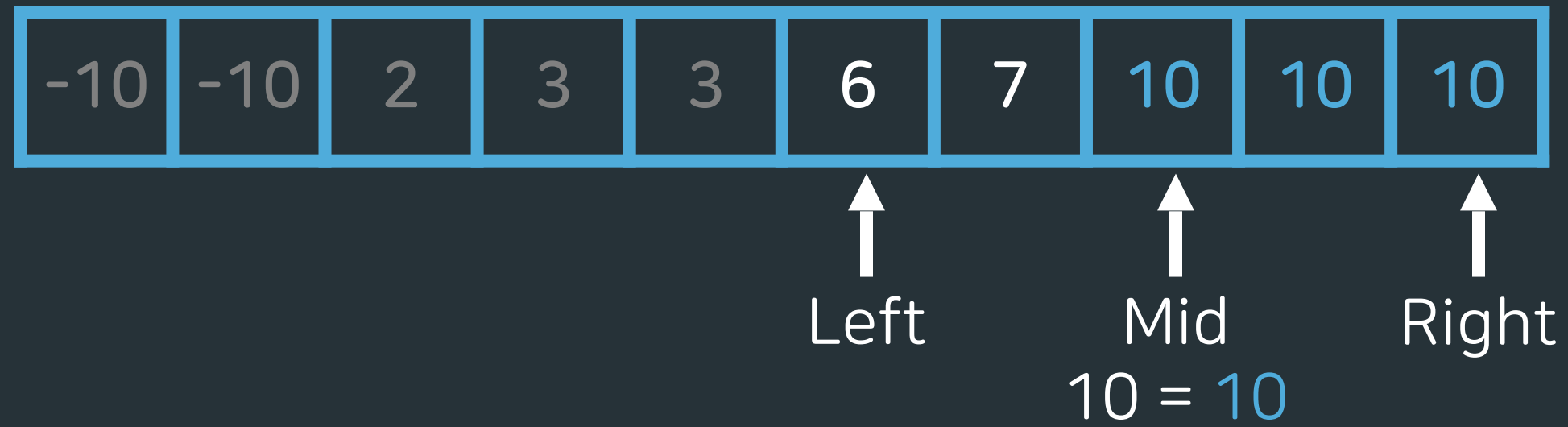
마지막으로 10이 나오는 위치



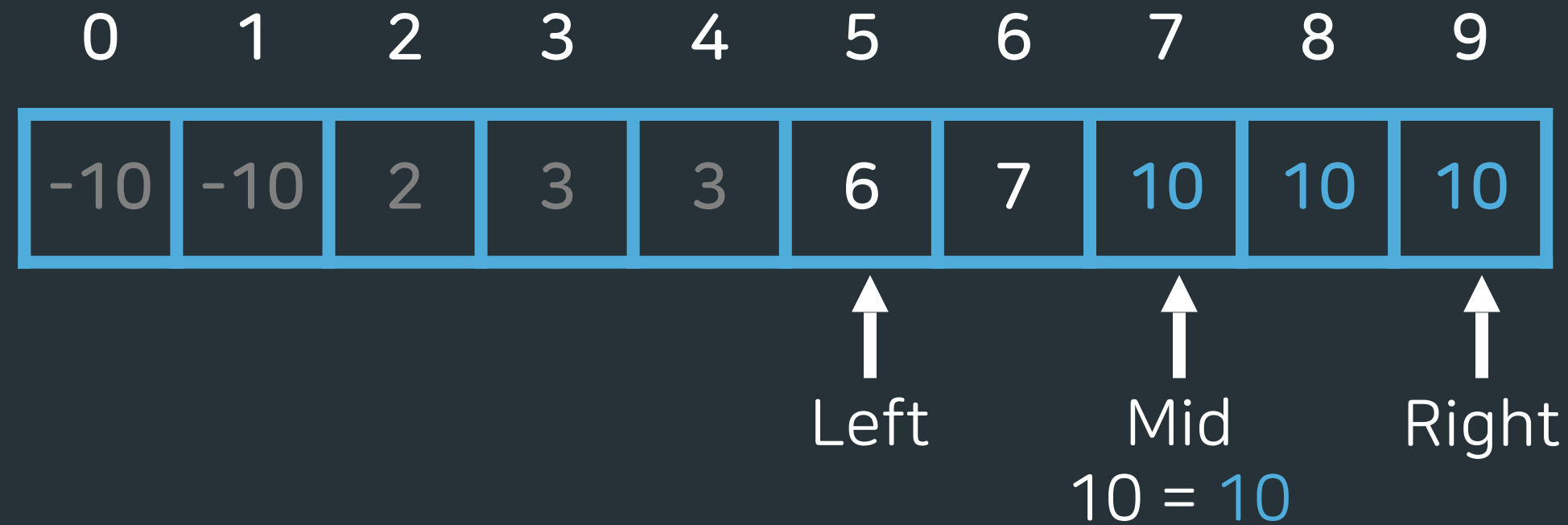
마지막으로 10이 나오는 위치



마지막으로 10이 나오는 위치

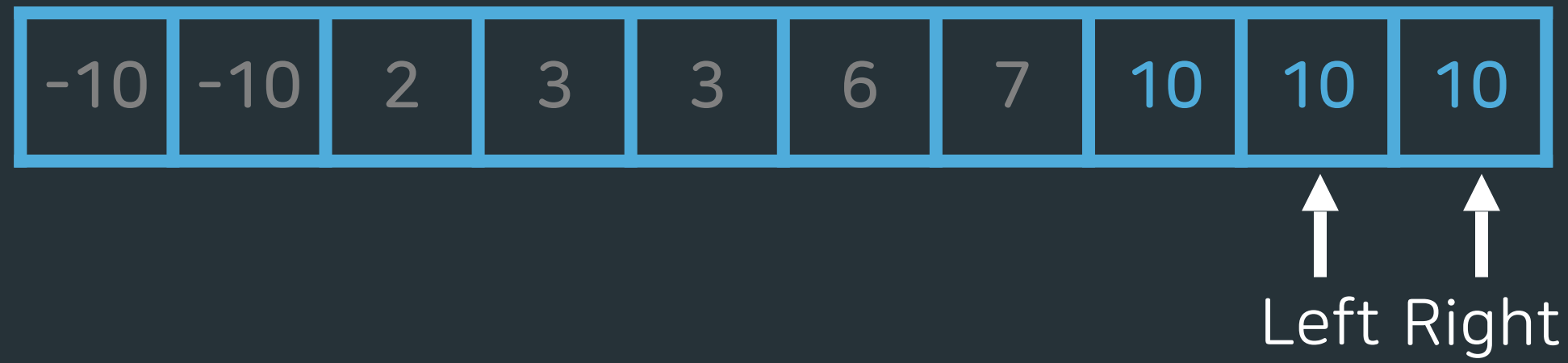


마지막으로 10이 나오는 위치

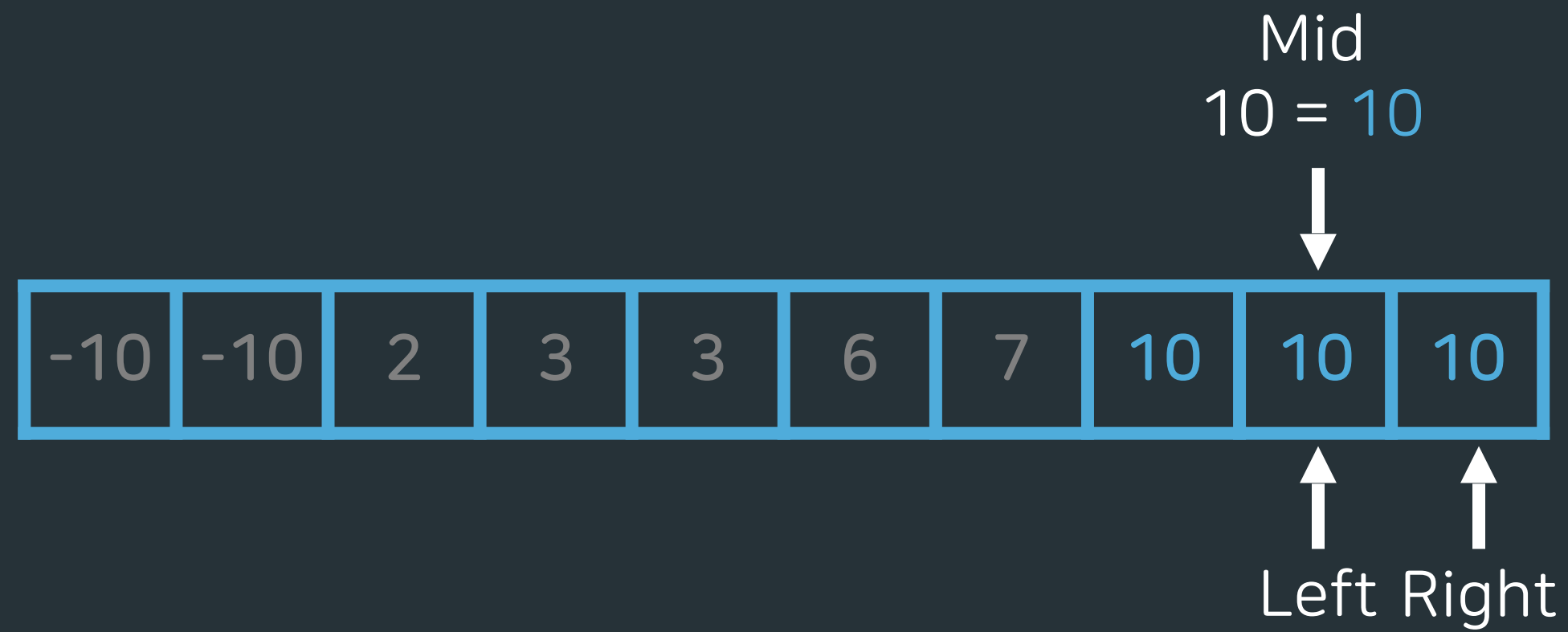


일단 7 위치에 있는데,
혹시 오른쪽에 10이 더 있지 않을까?

마지막으로 10이 나오는 위치



마지막으로 10이 나오는 위치



마지막으로 10이 나오는 위치

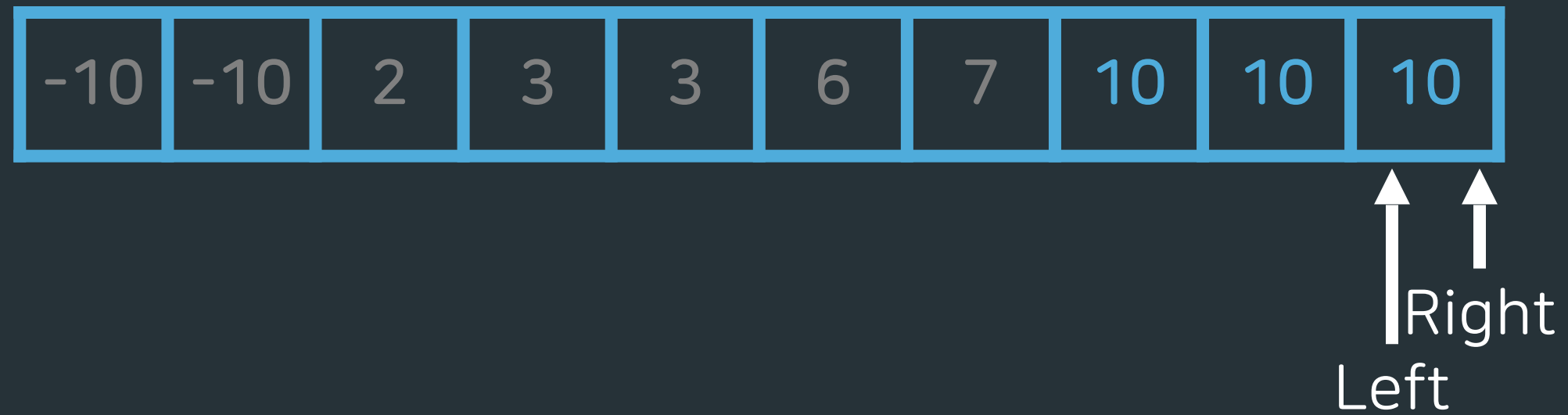
8 위치에 있는데!
오른쪽으로 더 가볼까?

Mid
 $10 = 10$

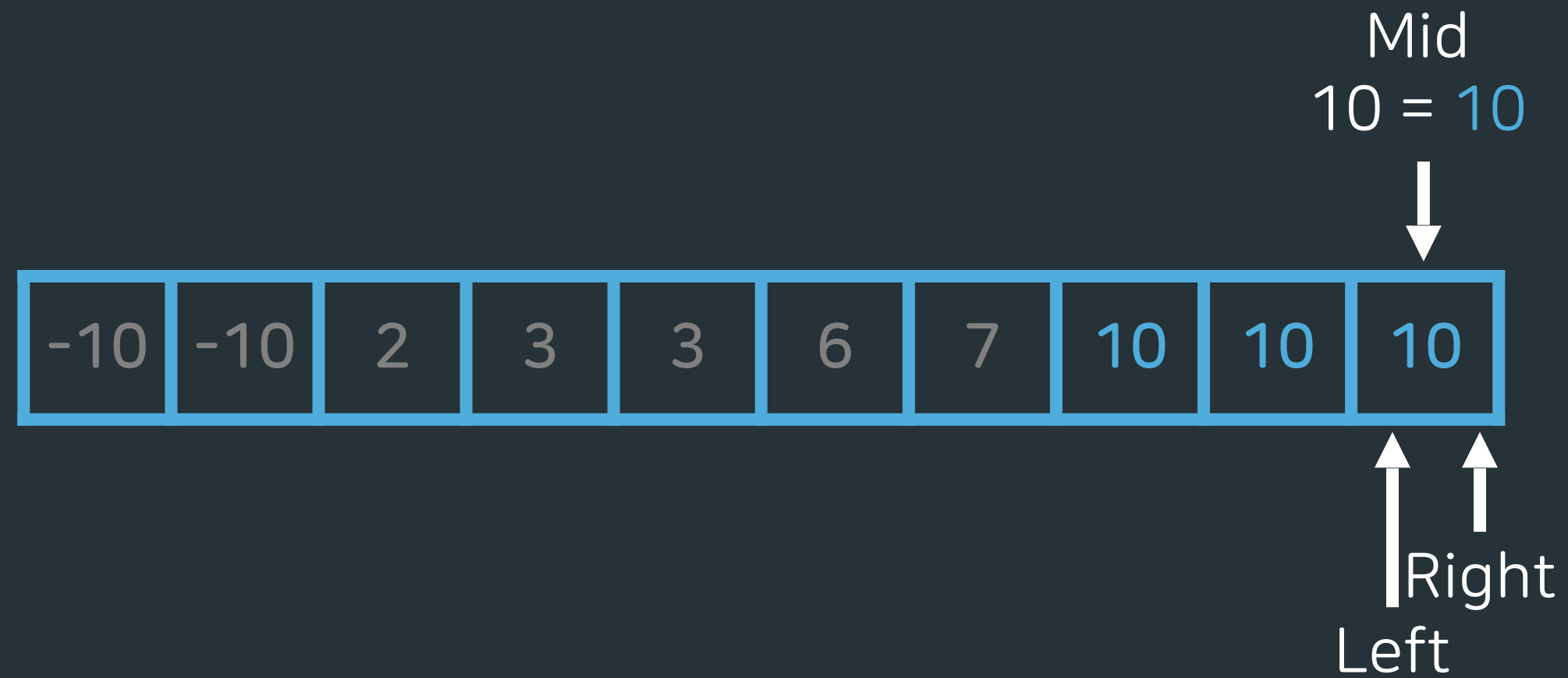
-10	-10	2	3	3	6	7	10	10	10
-----	-----	---	---	---	---	---	----	----	----

↑ ↑
Left Right

마지막으로 10이 나오는 위치



마지막으로 10이 나오는 위치



마지막으로 10이 나오는 위치

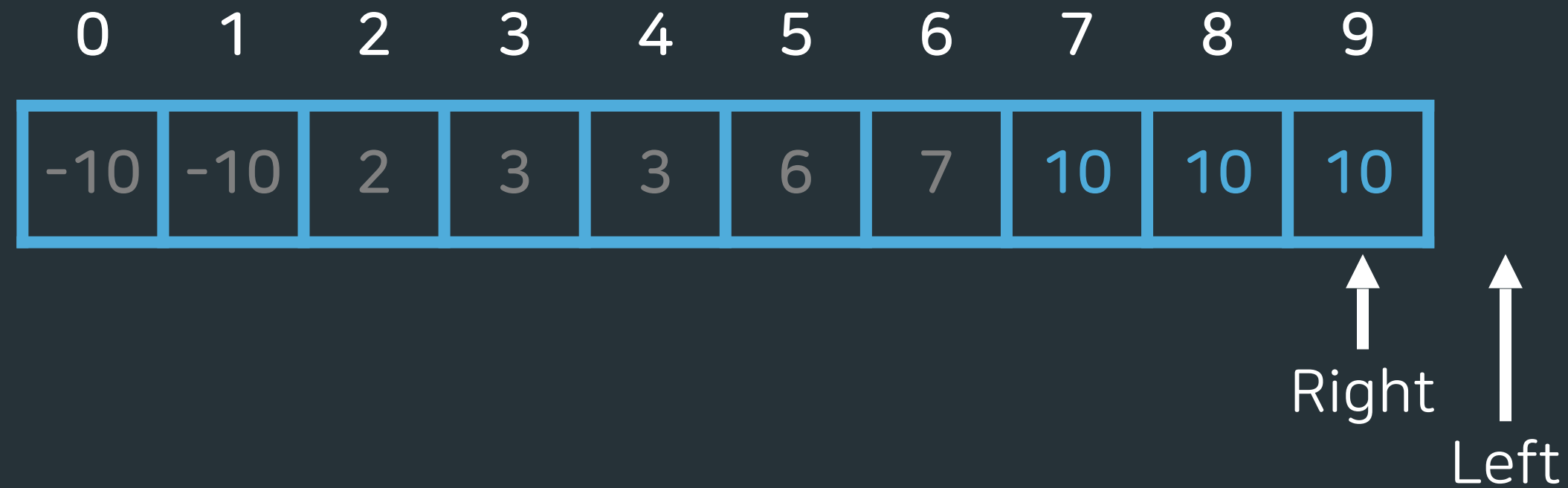
좀만 더?

Mid
 $10 = 10$

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

Right
Left

마지막으로 10이 나오는 위치



break!
마지막으로 10이 나오는 위치는 9

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
-10	-10	2	3	3	6	7	10	10	10

처음으로 10이 나오는 위치는 7
 마지막으로 10이 나오는 위치는 9
 10의 개수는 $(9-7)+1 = 3$

Lower Bound

- 찾고자 하는 값인 X 이상의 수가 처음으로 나오는 위치

Upper Bound

- 찾고자 하는 값인 X 를 초과하는 수가 처음으로 나오는 위치

Lower Bound

- 찾고자 하는 값인 X 이상의 수가 처음으로 나오는 위치

Upper Bound

- 찾고자 하는 값인 X 를 초과하는 수가 처음으로 나오는 위치

* 정확히 말하면 10의 lower bound는 7이지만, 10의 upper bound는 10

이분 탐색 문제의 특징 때문에 구현하는 방법을 알아야 함

/<> 2110번 : 공유기 설치 - Gold 4

문제

- N개의 **집**이 수직선상에 놓여있다.
- **공유기**는 C개가 있고, 한 집에 **최대 하나**만 설치할 수 있다.
- 공유기 C개를 설치할 때, 가장 인접한 두 공유기 사이의 **최대 거리**는?

제한 사항

- N의 범위는 $2 \leq N \leq 200,000$
- C의 범위는 $2 \leq C \leq N$
- 집의 좌표 x의 범위는 $0 \leq x \leq 1,000,000,000$

예제 입력

```
5 3
1
2
8
4
9
```

예제 출력

```
3
```

Parametric Search

- 최적화 문제를 결정 문제로 바꾸는 알고리즘
- 가능한 답의 나열이 비내림차순 또는 비오름차순이어야 함
- 최댓값, 최솟값을 요구하는 문제라면 Parametric Search가 아닌지 의심!
- 탐색을 시작할 `left`, `right`를 잘 정해야 함

공유기 C개를 설치할 때, 가장 인접한 두 공유기 사이의 최대 거리는?

공유기 C개를 설치할 때, 가장 인접한 두 공유기 사이의 최대 거리는?
-> 가장 인접한 두 공유기 사이의 거리가 K 일 때, 공유기 C개를 설치할 수 있는가?

질문에 대한 답이 하나로 나오는 결정 문제로 바꾸기
가능한 모든 K 중 최댓값이 두 공유기 사이의 최대거리

	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22
arr	2	2	3	3	3	3	3	4	4	4

$arr[i] = k$ (=i원을 동전으로 나타낼 때, 필요한 5원짜리의 개수는 k)

5원짜리 동전 3개와 5원 이하의 동전들로 나타낼 수 있는 **최댓값**은?

*단, 남은 금액을 5로 나눈 값이 1이상이라면 반드시 5원을 사용해야 한다.

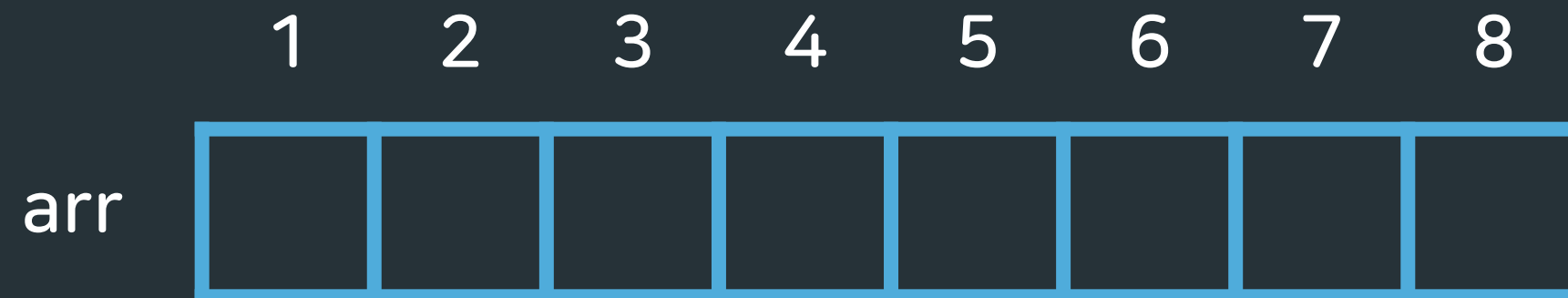
	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22
arr	5	6	3	4	5	6	7	4	5	6

$arr[i] = k$ (=i원에 쓰이는 동전은 총 k개)

5원짜리 동전과 1원짜리 동전 총 4개를 사용하여 나타낼 수 있는 **최댓값**은?

*단, 남은 금액을 5로 나눈 값이 1이상이라면 반드시 5원을 사용해야 한다.

우리가 풀게 될 문제는?



$arr[i] = k$ (=가장 인접한 공유기 사이의 거리가 i 이상일 때 설치되는 최대 공유기의 개수)

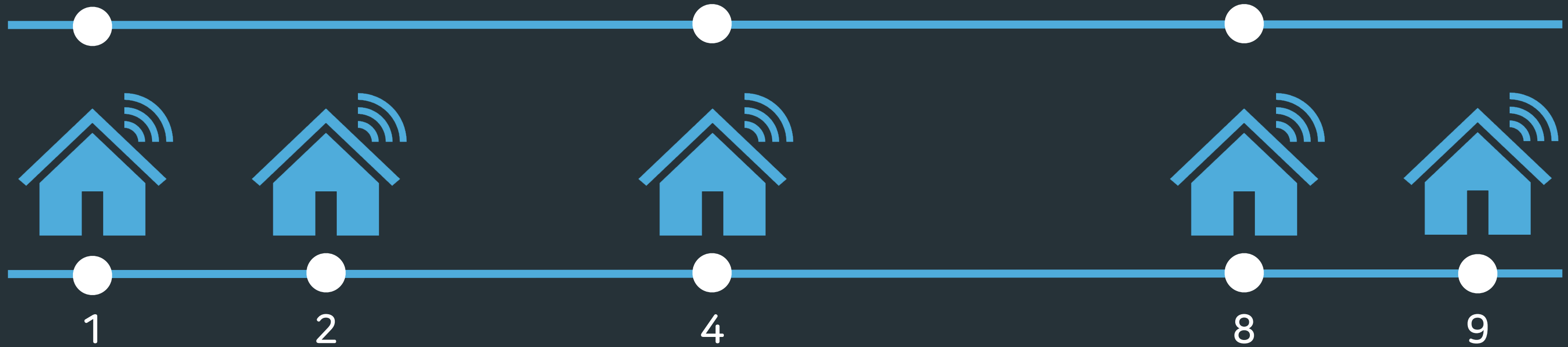
우리가 풀게 될 문제는?



	1	2	3	4	5	6	7	8
arr	5							

$arr[i] = k$ (=가장 인접한 공유기 사이의 거리가 i 이상일 때 설치되는 최대 공유기의 개수)

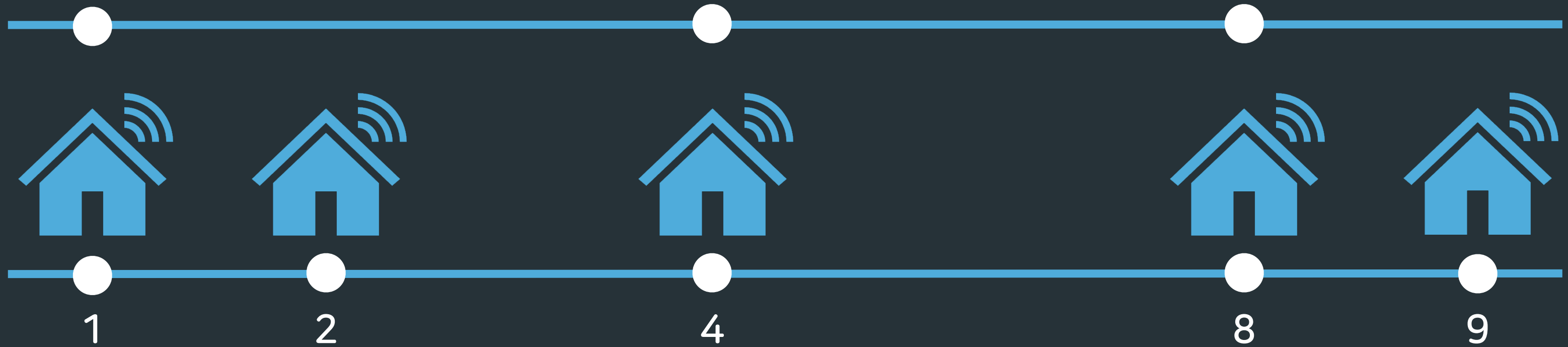
우리가 풀게 될 문제는?



	1	2	3	4	5	6	7	8
arr	5	3						

$\text{arr}[i] = k$ (=가장 인접한 공유기 사이의 거리가 i 이상일 때 설치되는 최대 공유기의 개수)

우리가 풀게 될 문제는?



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

$\text{arr}[i] = k$ (=가장 인접한 공유기 사이의 거리가 i 이상일 때 설치되는 최대 공유기의 개수)

우리가 풀게 될 문제는?



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

$\text{arr}[i] = k$ (=가장 인접한 공유기 사이의 거리가 i 이상일 때 설치되는 최대 공유기의 개수)

우리가 풀게 될 문제는?



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

$arr[i] = k$ (=가장 인접한 공유기 사이의 거리가 i 이상일 때 설치되는 최대 공유기의 개수)

우리가 풀게 될 문제는?



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

$arr[i] = k$ (=가장 인접한 공유기 사이의 거리가 i 이상일 때 설치되는 최대 공유기의 개수)

/<> 2110번 : 공유기 설치 - Gold 4

문제

- N개의 집이 수직선상에 놓여있다.
- 공유기는 C개가 있고, 한 집에 최대 하나만 설치할 수 있다.
- 공유기 C개를 설치할 때, 가장 인접한 두 공유기 사이의 최대 거리는?

제한 사항

- N의 범위는 $2 \leq N \leq 200,000$
- C의 범위는 $2 \leq C \leq N$
- 집의 좌표 x의 범위는 $0 \leq x \leq 1,000,000,000$

예제 입력

```
5 3
1
2
8
4
9
```

예제 출력

```
3
```

정리

- 배열의 원소가 정렬된 상태라면 이분 탐색보다 더 빨리 특정 원소를 찾을 수는 없음! $O(\log n)$
- 분할 정복과 달리 문제를 나눈 뒤, 답이 없을 문제의 절반을 버림
- 코딩 테스트에는 주로 Parametric Search 문제로 등장
- 최댓값, 최솟값이라는 키워드가 보인다면 일단 이분 탐색을 의심해보자
- 효율성 테스트 문제로 아주 많이 출제됨

이것도 알아보세요

- (C++)원소를 정렬된 상태로 저장하는 맵과 셋에도 lower, upper bound가 있습니다. 한 번 찾아보세요

필수

- /<> 17266번: 어두운 굴다리 - Silver 4
- /<> 10815번 : 숫자 카드 - Silver 5
- /<> 16401번 : 과자 나눠주기 - Silver 2

도전

- /<> 2343번 : 기타 레슨 - Silver 1
- /<> 3079: 입국심사 - Gold 5

과제제출 마감 ~ 11월 5일 화요일 18:59

추가제출 마감 ~ 11월 7일 목요일 23:59