

알튜비튜 투 포인터

두 개의 포인터로 배열을 빠르게 탐색하는 알고리즘입니다.
코딩 테스트에선 주로 효율성을 보는 문제에 활용됩니다.

이와 더불어 투 포인터와 함께 자주 활용되는 누적 합, 슬라이딩 윈도우에 대해서도 알아봅니다.

/<> 2473번: 세 용액 - Gold 3

문제

- 이전 수업 시간에 다루었던 두 용액 문제의 응용 버전
- 용액의 특성값의 합이 가장 0에 가까운 세 용액을 구하는 문제

제한 사항

- 전체 용액의 수 n : $3 \leq n \leq 1000$
- 용액의 특성값: $-1,000,000,000$ 이상 $1,000,000,000$ 이하

예제 입력

```
5
-2 6 -97 -6 98
```

예제 출력

```
-97 -2 98
```

두 용액 문제를 떠올려 볼까요…?



/<> 2470번 : 두 용액 - Gold 5

문제

- 두 개의 서로 다른 용액을 혼합해, 합이 0에 가까운 용액을 만들어라

제한 사항

- 용액의 수 N은 $2 \leq N \leq 100,000$
- 용액의 특성값 k는 $-1e9 \leq k \leq 1e9$ (-10억 ~ 10억)

예제 입력

```
5
-2 4 -99 -1 98
```

예제 출력

```
-99 98
```

두 용액 문제를 떠올려 볼까요…?



$$\text{Left} + \text{Right} = 76$$
$$\text{Ans} = 76$$

두 용액 문제를 떠올려 볼까요…?

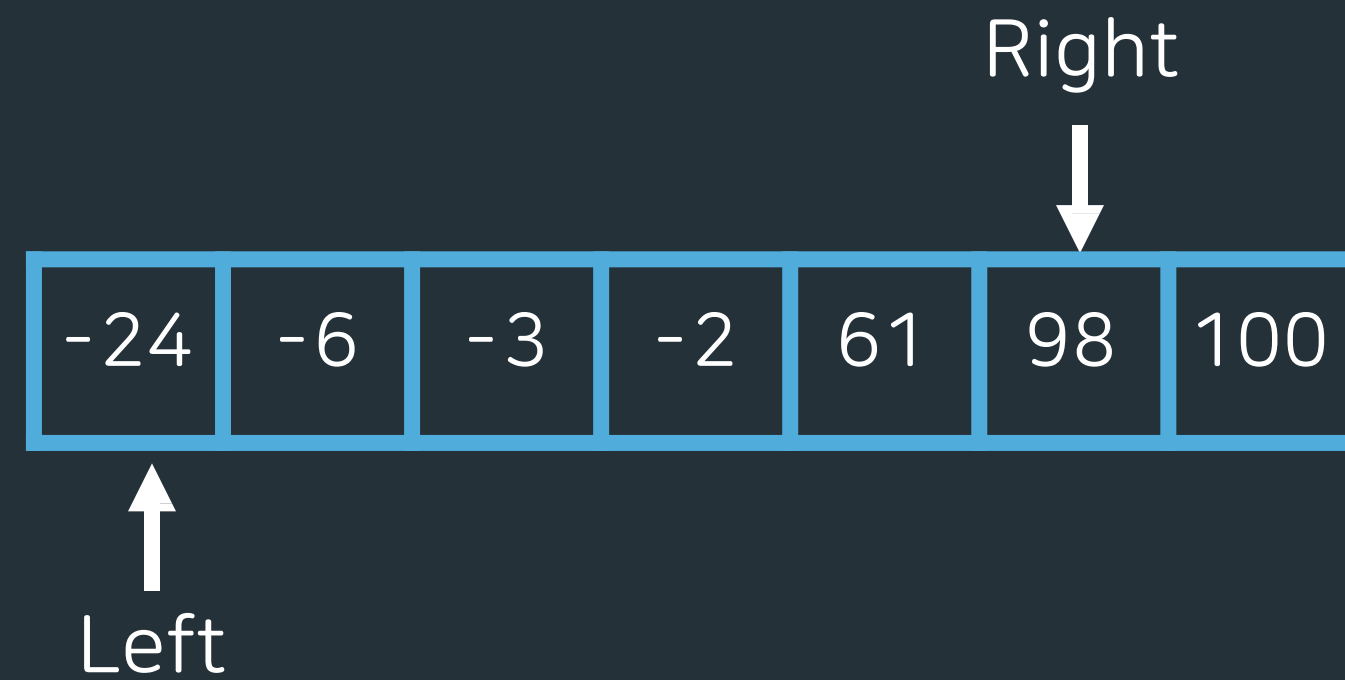


$$\text{Left} + \text{Right} = 76$$

$$\text{Ans} = 76$$

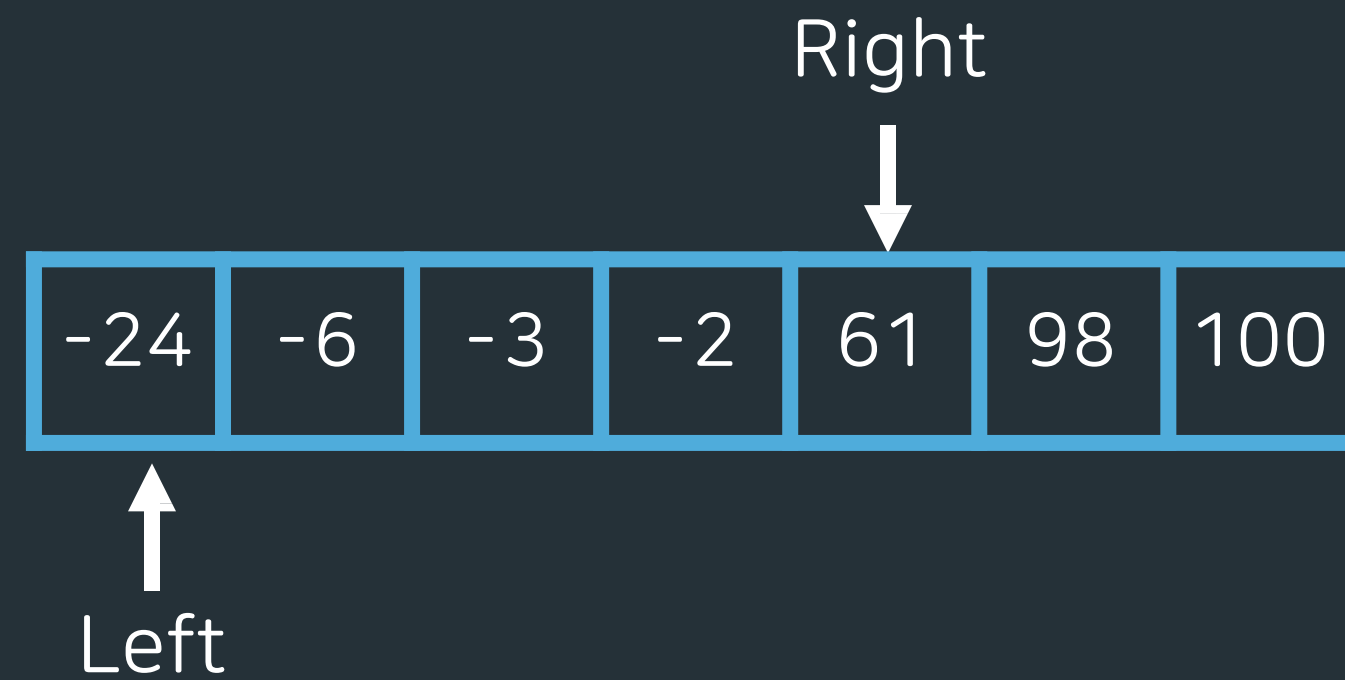
0보다 크니까 숫자를 줄이자!

두 용액 문제를 떠올려 볼까요…?



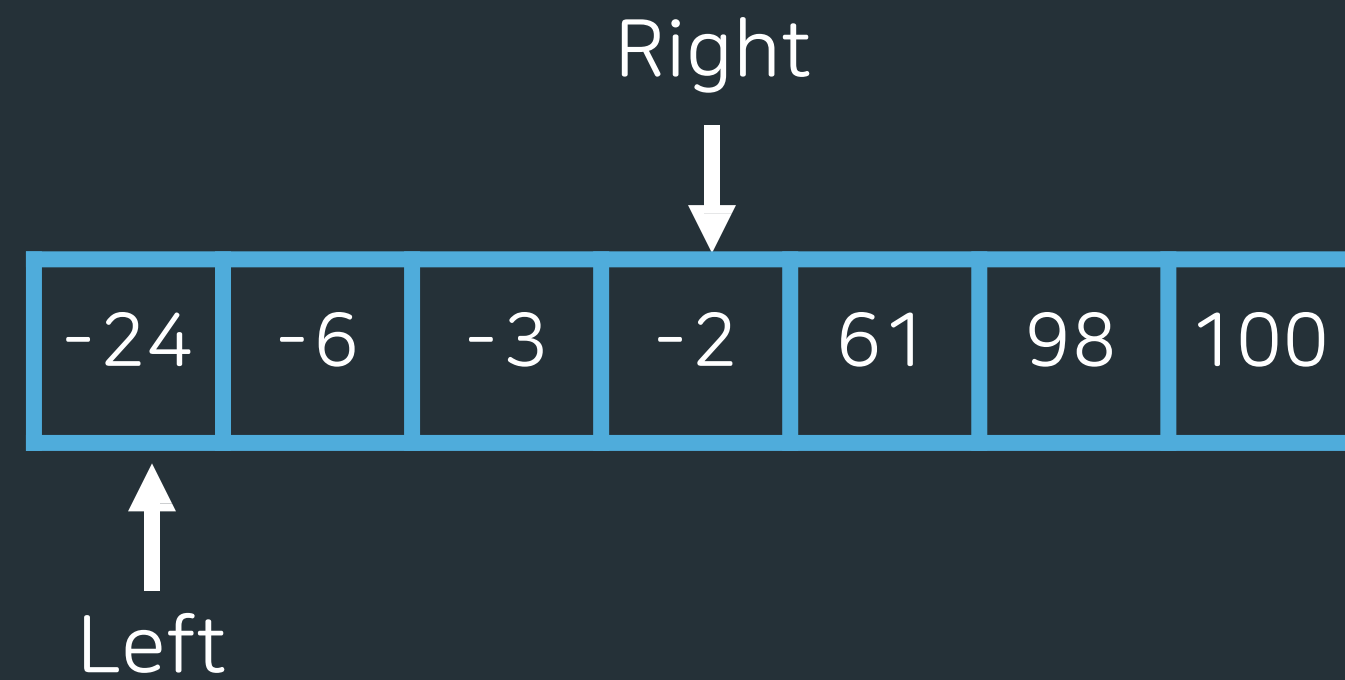
$$\text{Left} + \text{Right} = 74$$
$$\text{Ans} = 74$$

두 용액 문제를 떠올려 볼까요…?



$$\text{Left} + \text{Right} = 37$$
$$\text{Ans} = 37$$

두 용액 문제를 떠올려 볼까요…?



$$\text{Left} + \text{Right} = -26$$

Ans = -26

두 용액 문제를 떠올려 볼까요?

- 두 용액 문제에서는 두 포인터를 두 용액으로 대응시켰었죠?
- 그렇다면 세 용액에서는...?
 - => 두 용액에서와 마찬가지로 두 포인터 사용
 - => 가장 주의해야 할 것은 중복이 되는 연산이 없어야 한다는 것!
 - => 반드시 포함되는 용액을 정해서 두 포인터 연산 범위를 한정시켜줍시다

먼저 모든 용액을 정렬해줍시다



-2	-3	-24	-6	98	100	61
----	----	-----	----	----	-----	----



-24	-6	-3	-2	61	98	100
-----	----	----	----	----	----	-----

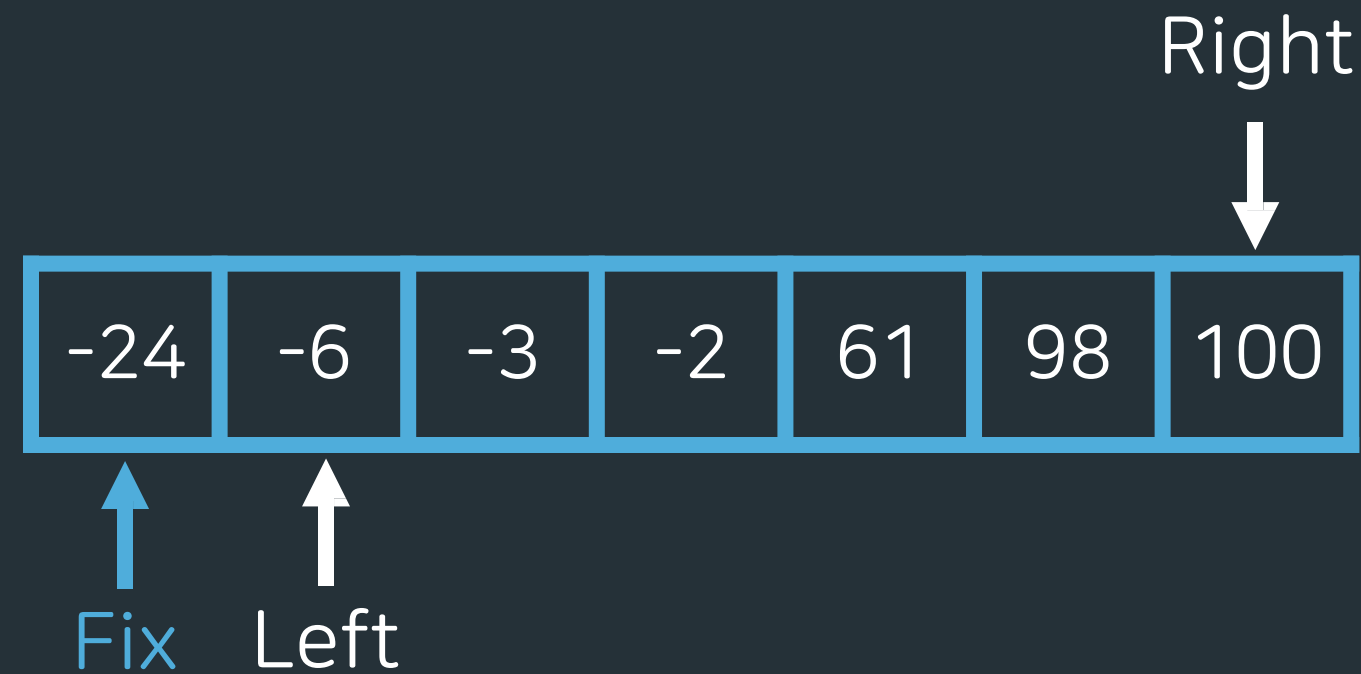
투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



Fix 포인터로 반드시 포함할 용액 지정
Fix보다 왼쪽에 있는 용액에 대해서는 탐색 X

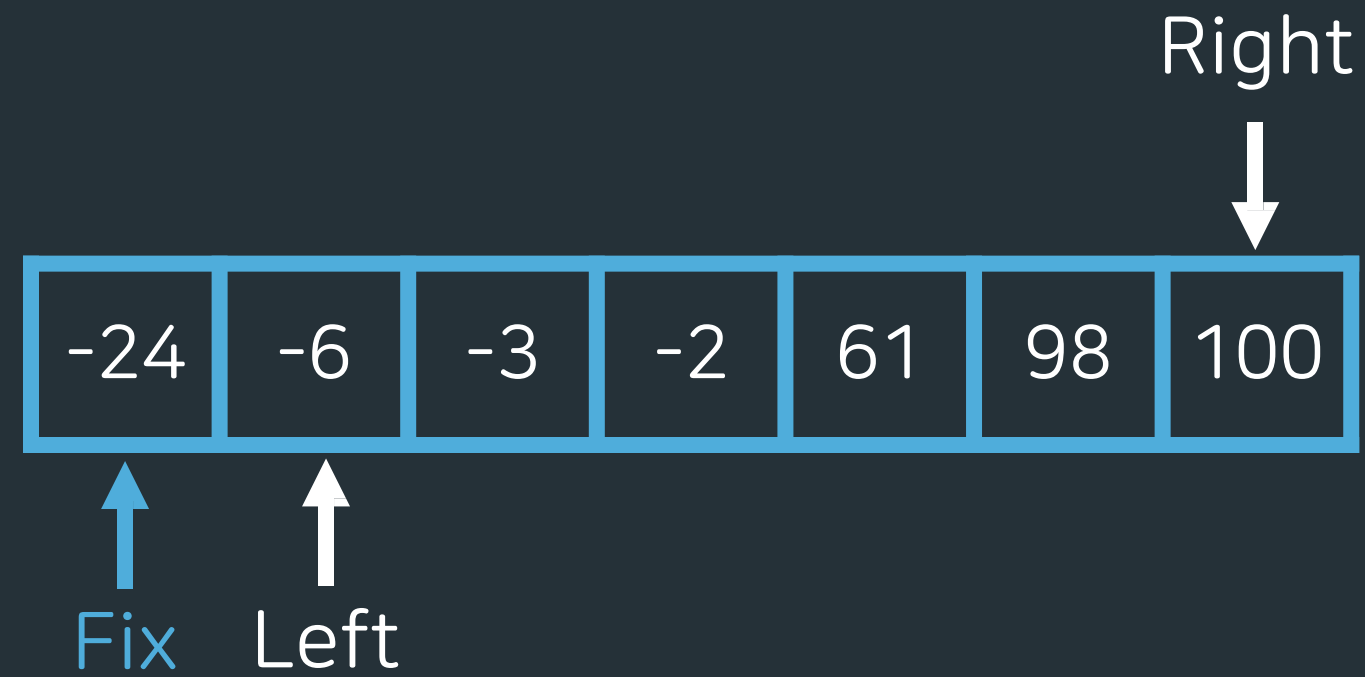
Fix를 0번째 인덱스에서부터 오른쪽으로 이동시켜가며 세 용액의 합 계산

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



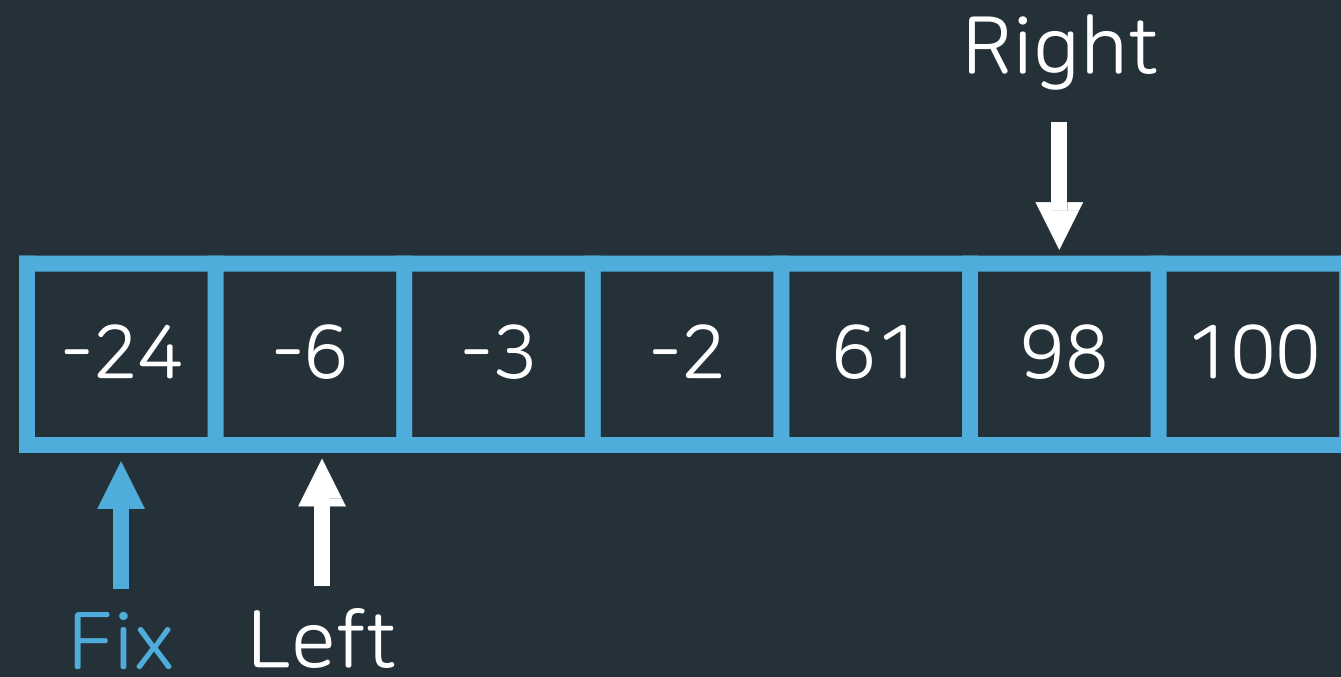
ans = INF

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



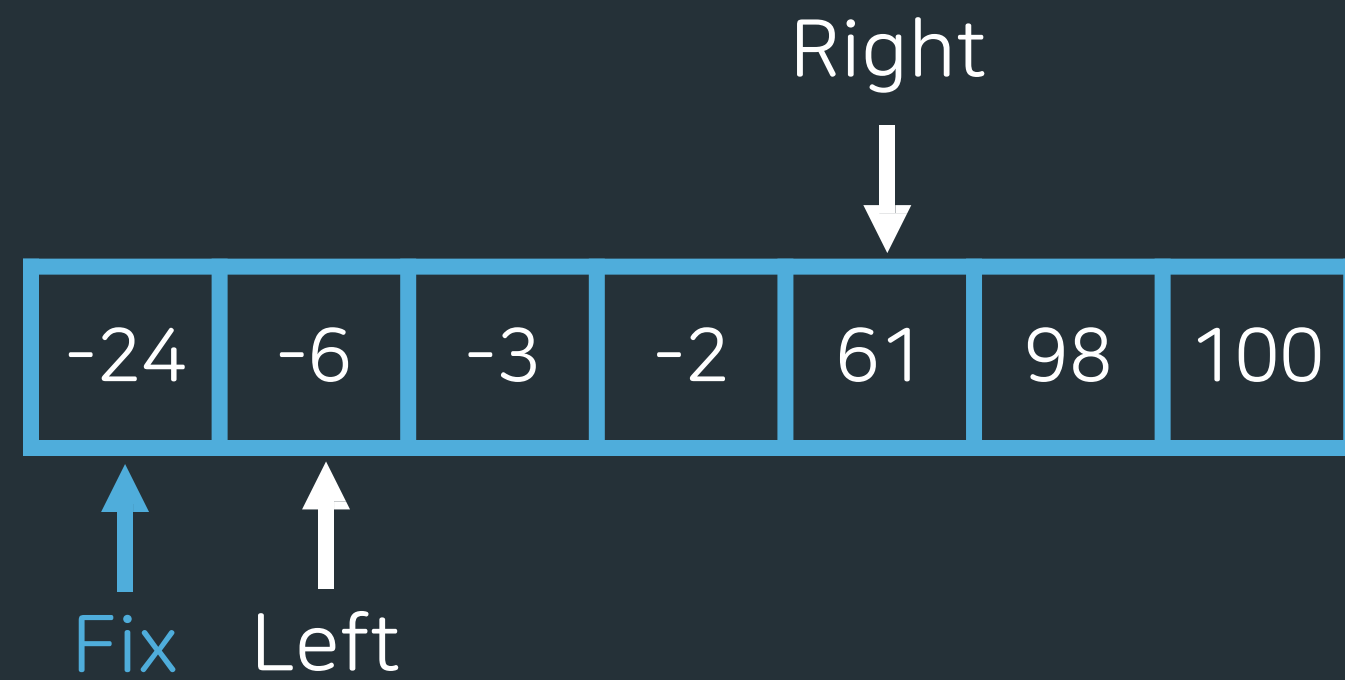
$$\text{Fix} + \text{Left} + \text{Right} = 70$$
$$\text{ans} = 70$$

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



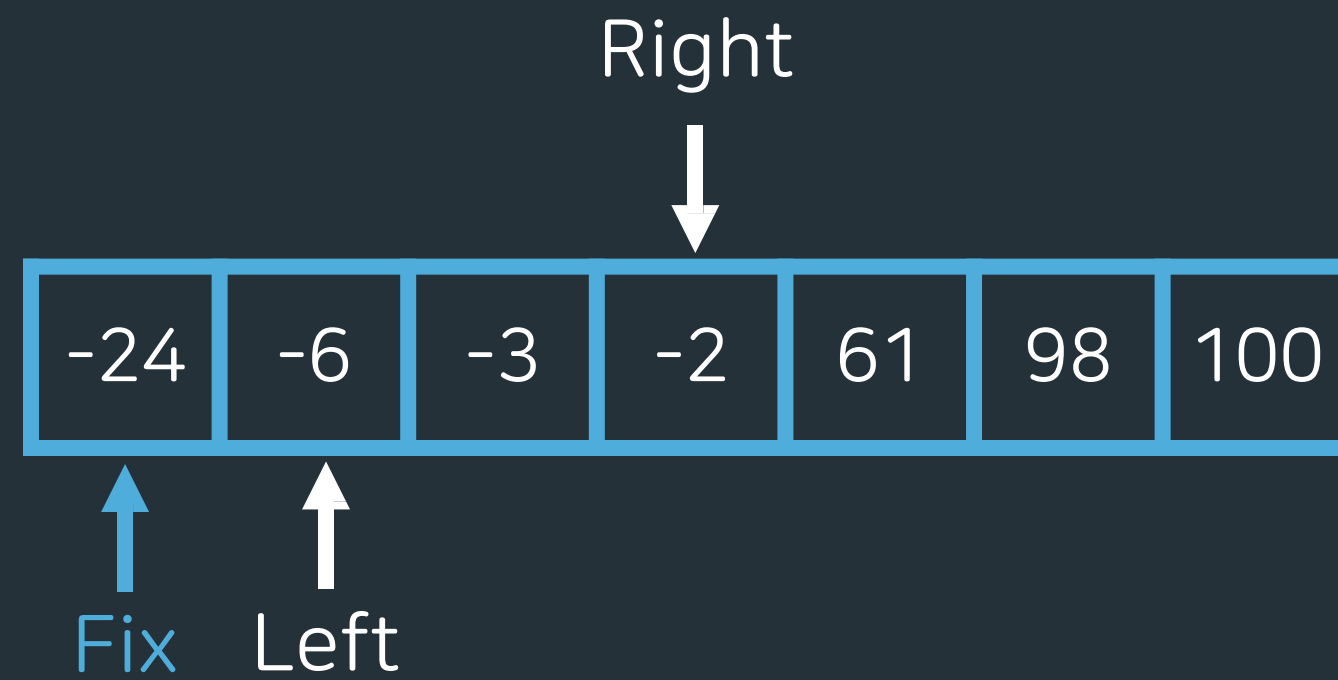
$$\text{Fix} + \text{Left} + \text{Right} = 68$$
$$\text{ans} = 68$$

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



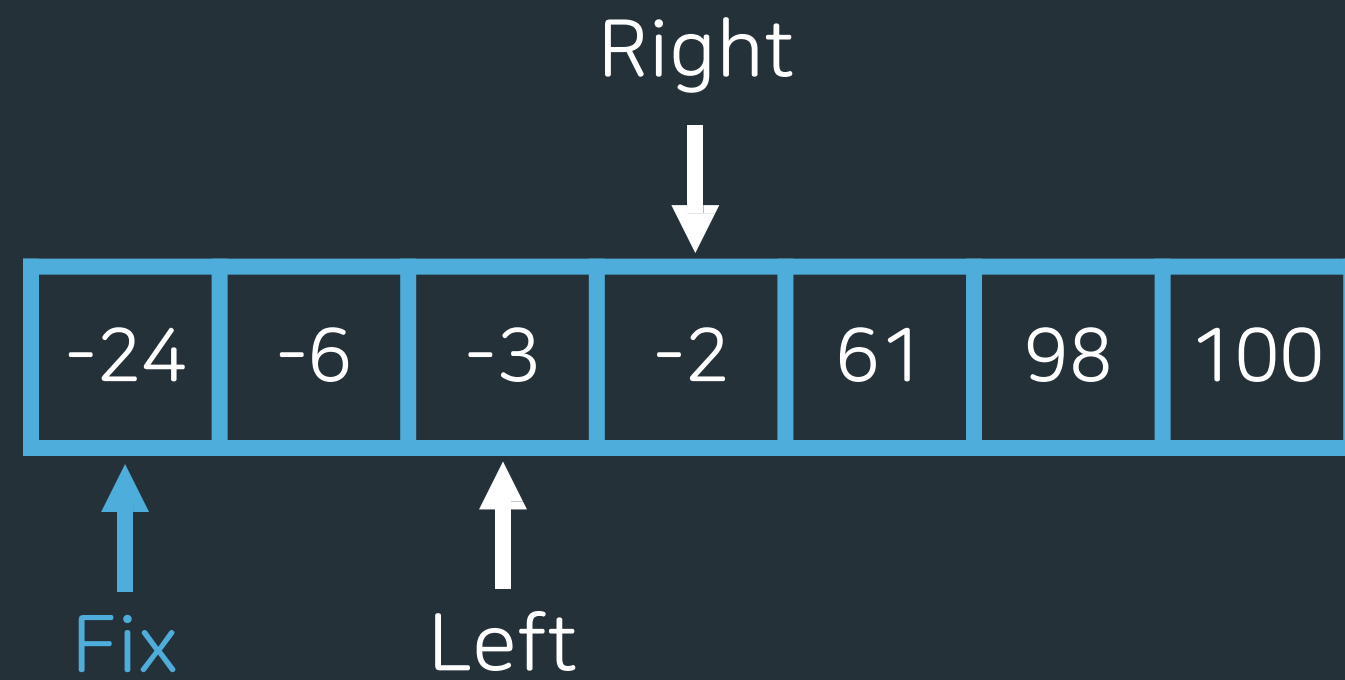
$$\text{Fix} + \text{Left} + \text{Right} = 31$$
$$\text{ans} = 31$$

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



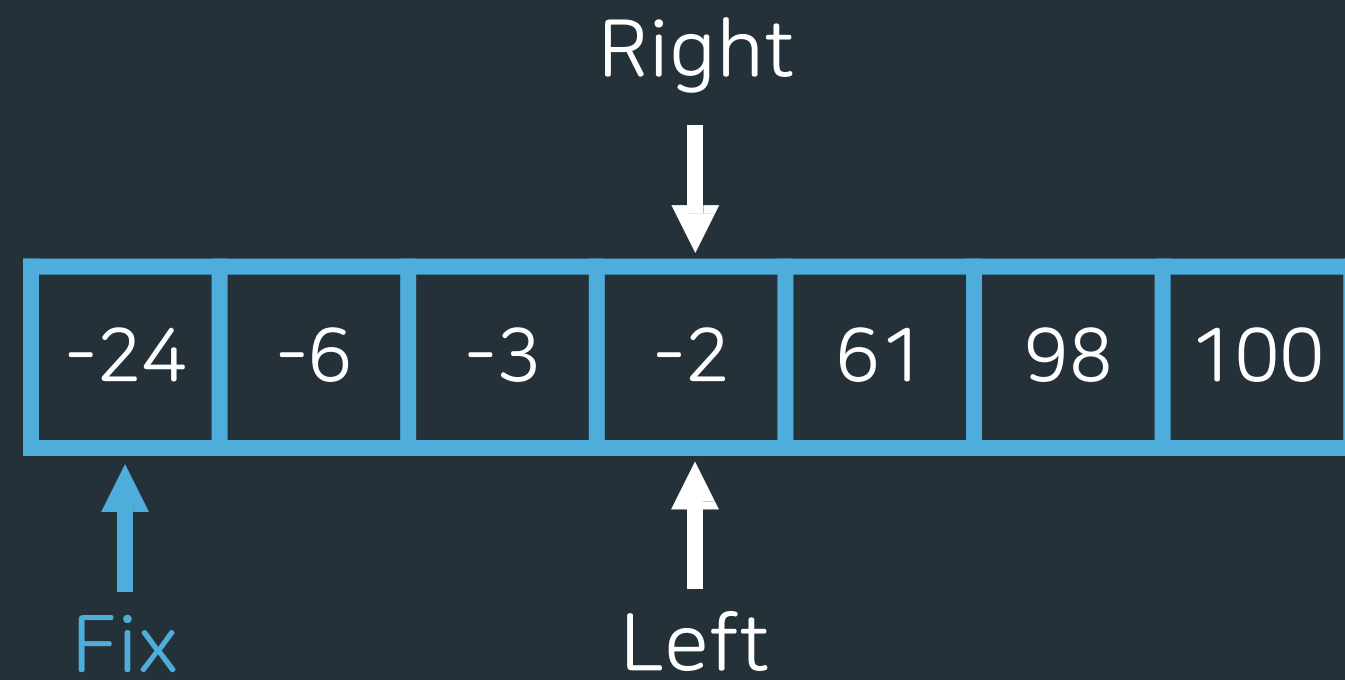
$$\text{Fix} + \text{Left} + \text{Right} = -32$$
$$\text{ans} = 31$$

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



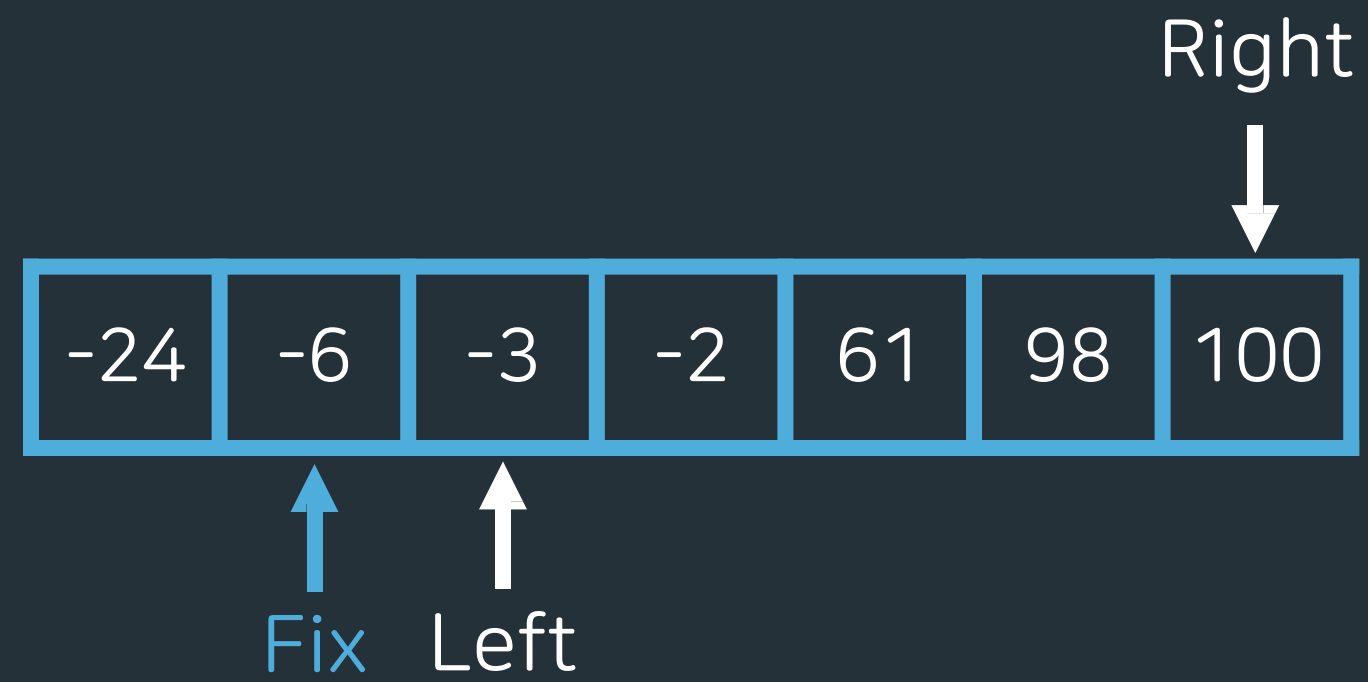
$$\text{Fix} + \text{Left} + \text{Right} = -29$$
$$\text{ans} = -29$$

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!

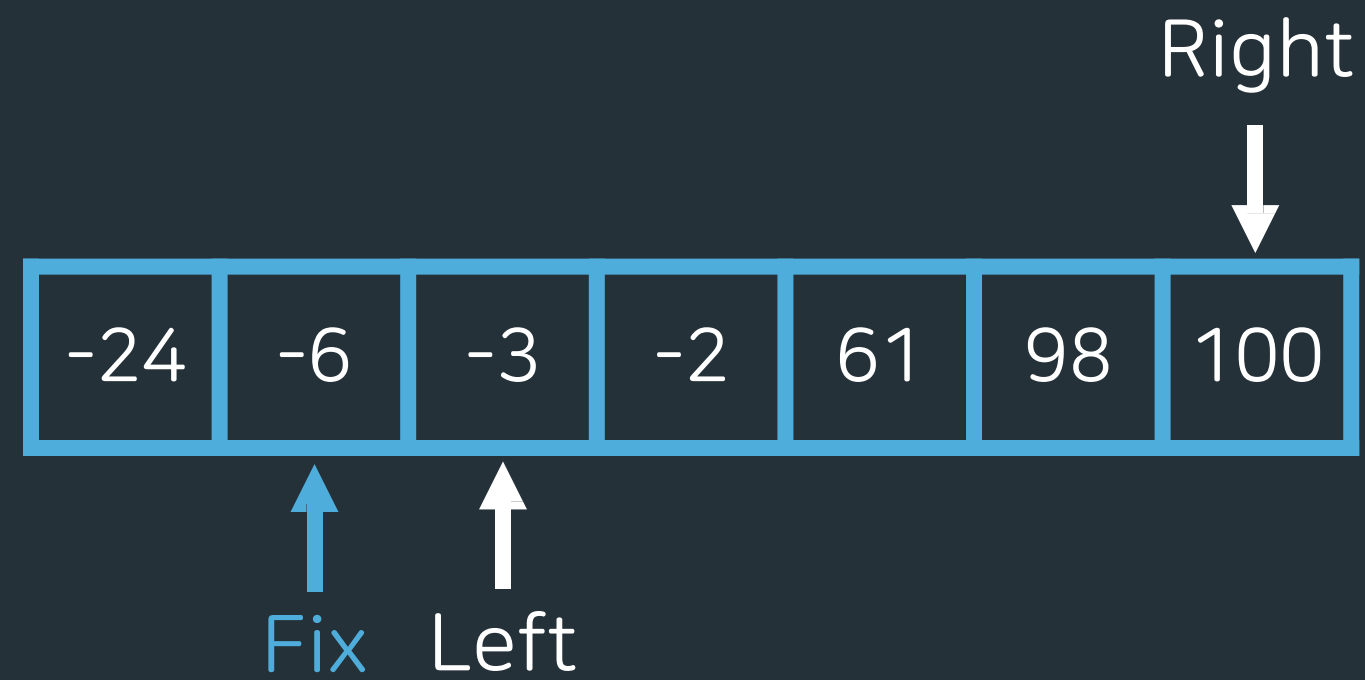


서로 **다른** 세 용액이어야 하므로 break
Fix를 오른쪽으로 이동

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!

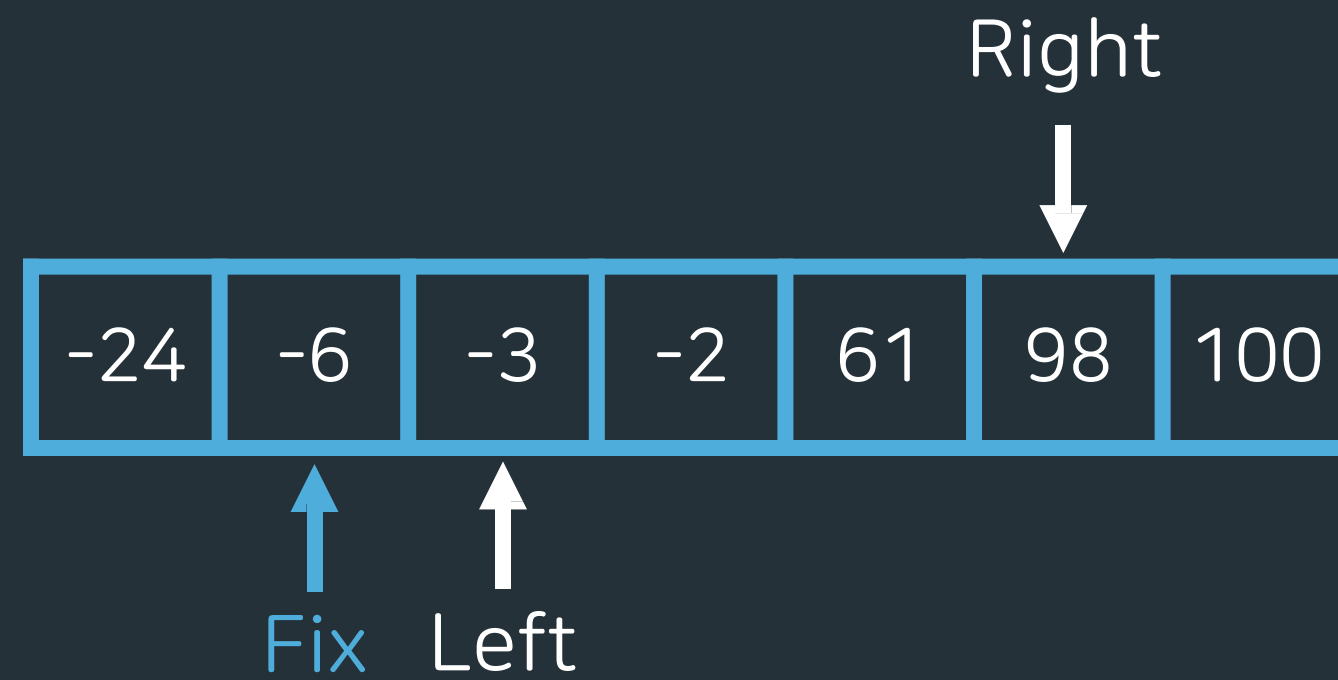


투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



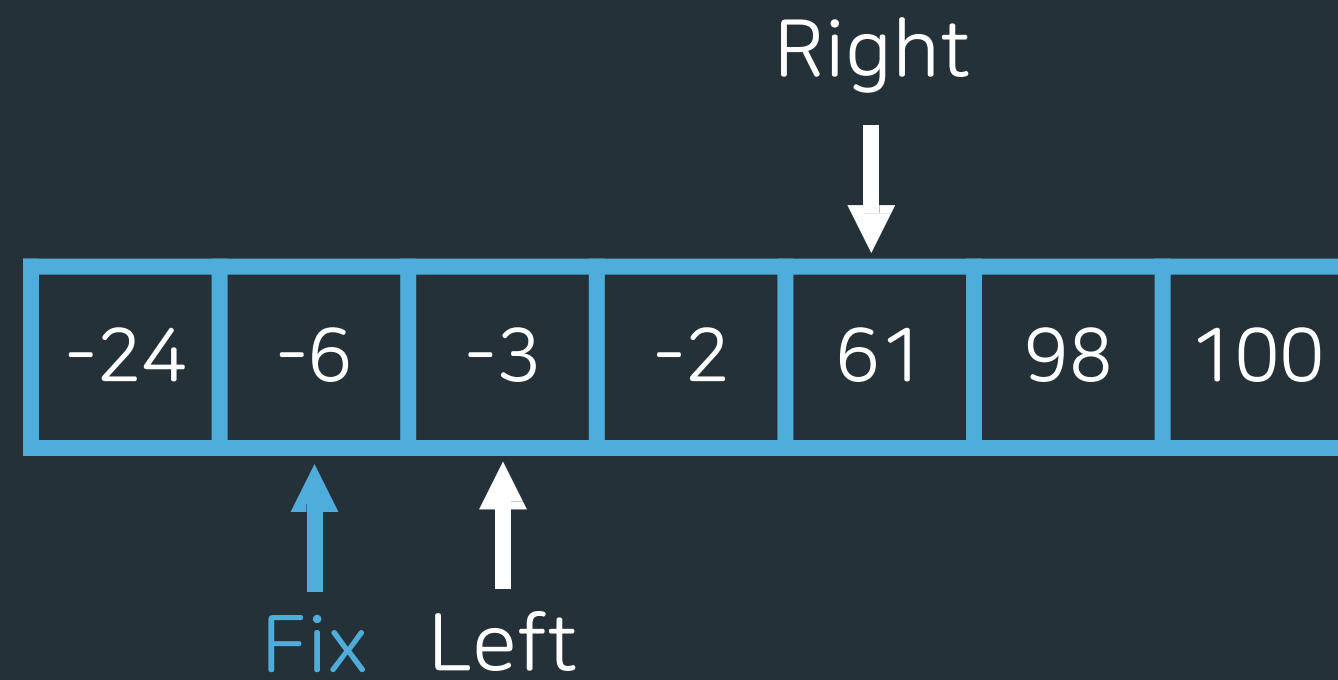
$$\text{Fix} + \text{Left} + \text{Right} = 91$$
$$\text{ans} = -29$$

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



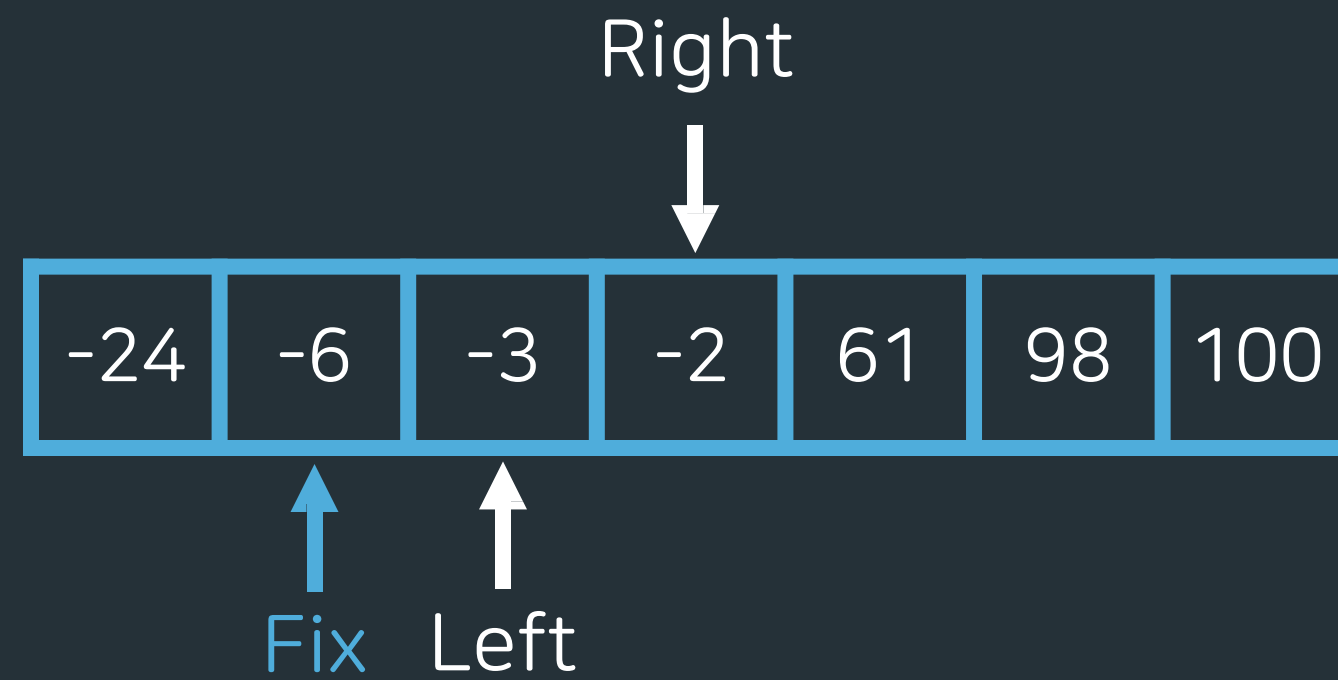
$$\text{Fix} + \text{Left} + \text{Right} = 89$$
$$\text{ans} = -29$$

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



$$\text{Fix} + \text{Left} + \text{Right} = 52$$
$$\text{ans} = -29$$

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



$$\text{Fix} + \text{Left} + \text{Right} = -11$$
$$\text{ans} = -11$$

투 포인터? 아니 쓰리 포인터!



Fix가 $n-3$ 이 되면 탐색 종료

/<> 13422번: 도둑 - Gold 4

문제

- n 개의 집이 원형으로 배치된 마을에서 연속한 m 개의 집을 도둑질
- 훔친 돈이 k 보다 작을 때만 도둑질 성공
- 위 조건을 만족시키면서 훔칠 수 있는 방법의 가짓수를 구하는 문제
- 숨어 있는 독특한 코너케이스를 찾아내는 게 문제의 핵심!

제한 사항

- 집의 개수 n : $1 \leq N \leq 100,000$
- 돈을 훔칠 연속된 집의 개수 m : $1 \leq M \leq N$
- 자동 방법 장치가 작동하는 최소 돈의 양 k : $1 \leq K \leq 1,000,000,000$

도전 문제 2



예제 입력

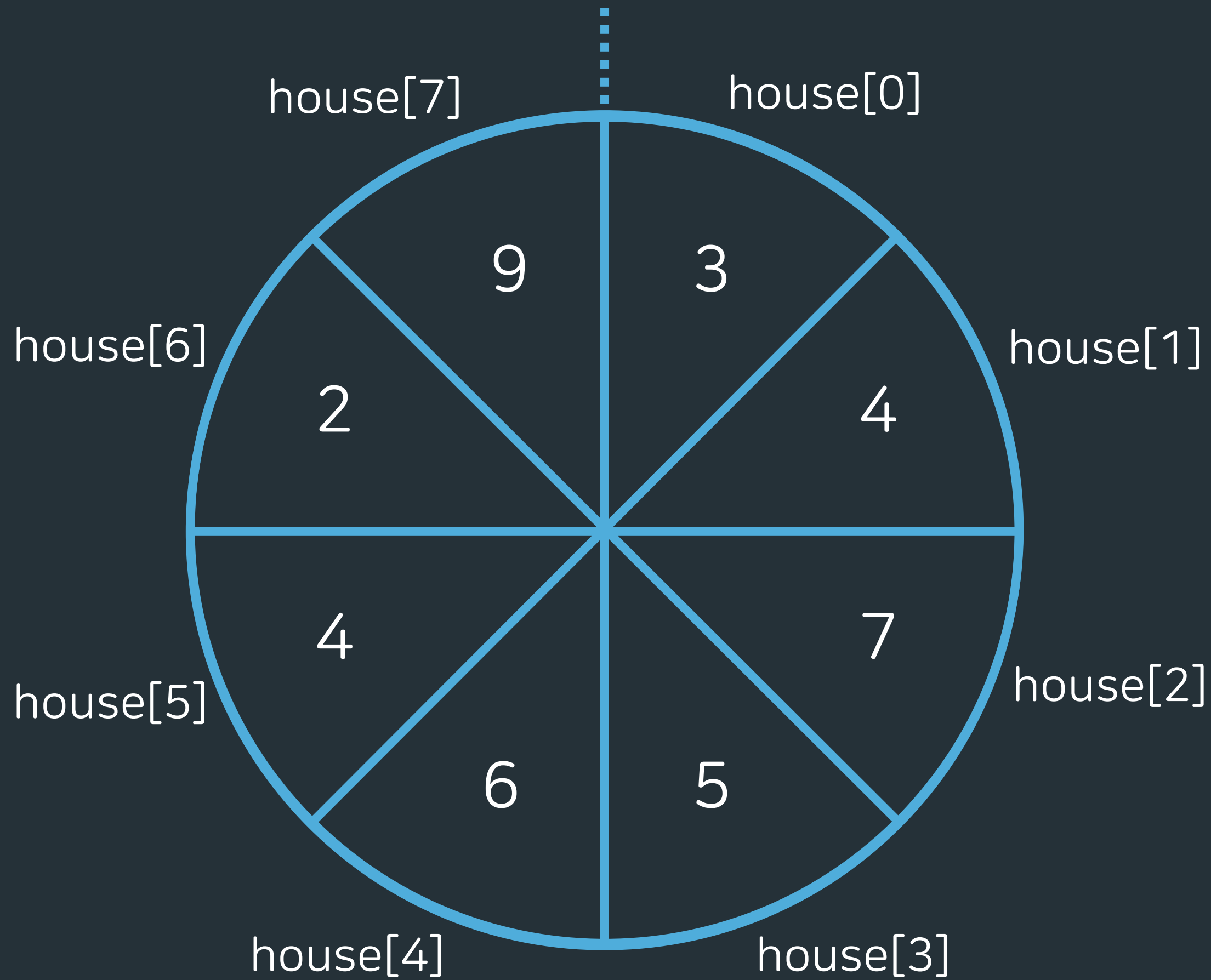
```
2
8 3 15
3 4 7 5 6 4 2 9
2 1 5
4 5
```

예제 출력

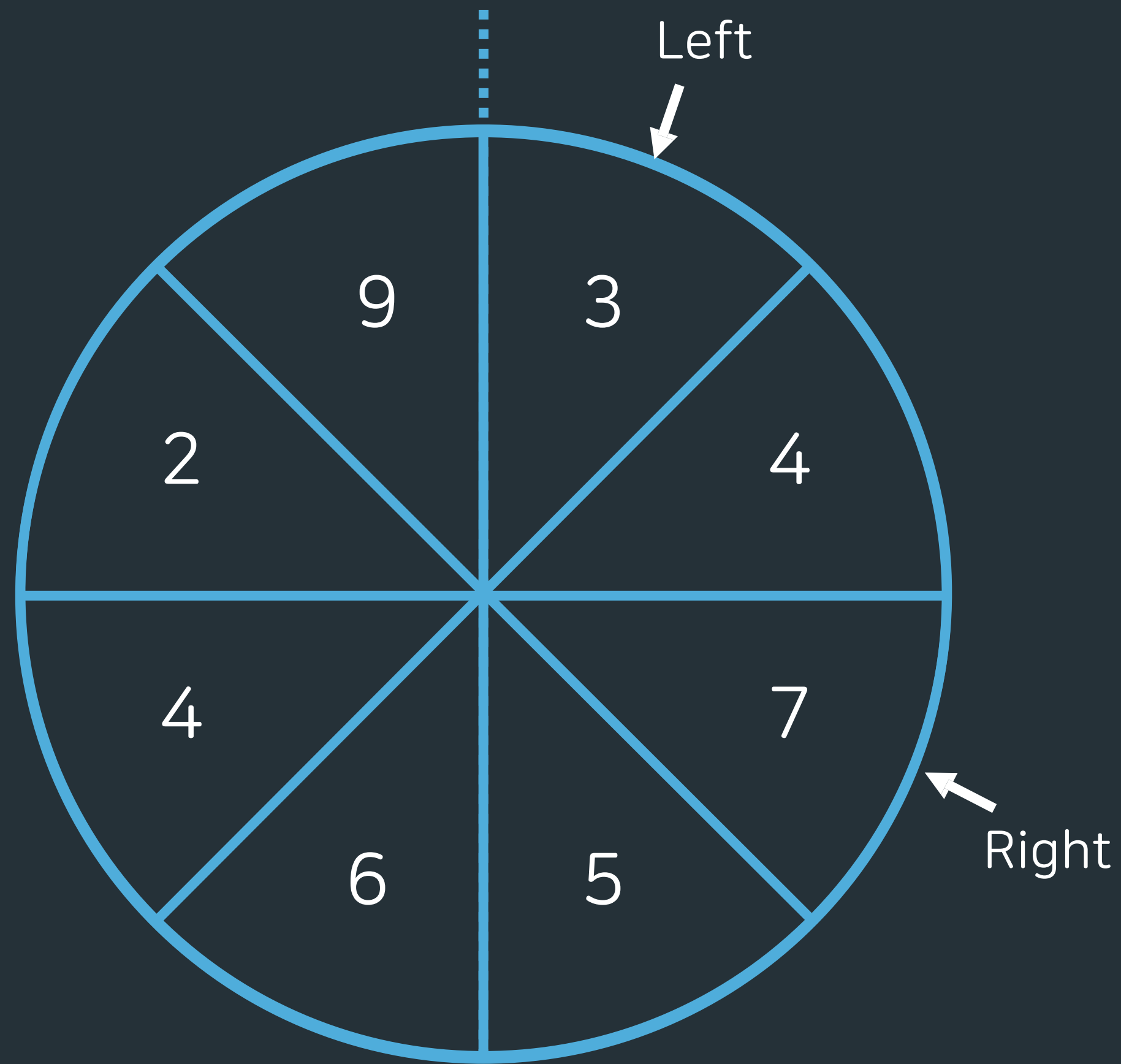
```
3
1
```

- 항상 m 개의 집을 연속해서 도둑질해야 하는 상황
- 윈도우의 크기가 정해져 있을 때 사용할 수 있었던 알고리즘이 있었죠?
- 마을이 원형으로 생겨서 누적 합은 적용하기 까다로울 것 같아요..
=> 슬라이딩 윈도우를 사용합시다!

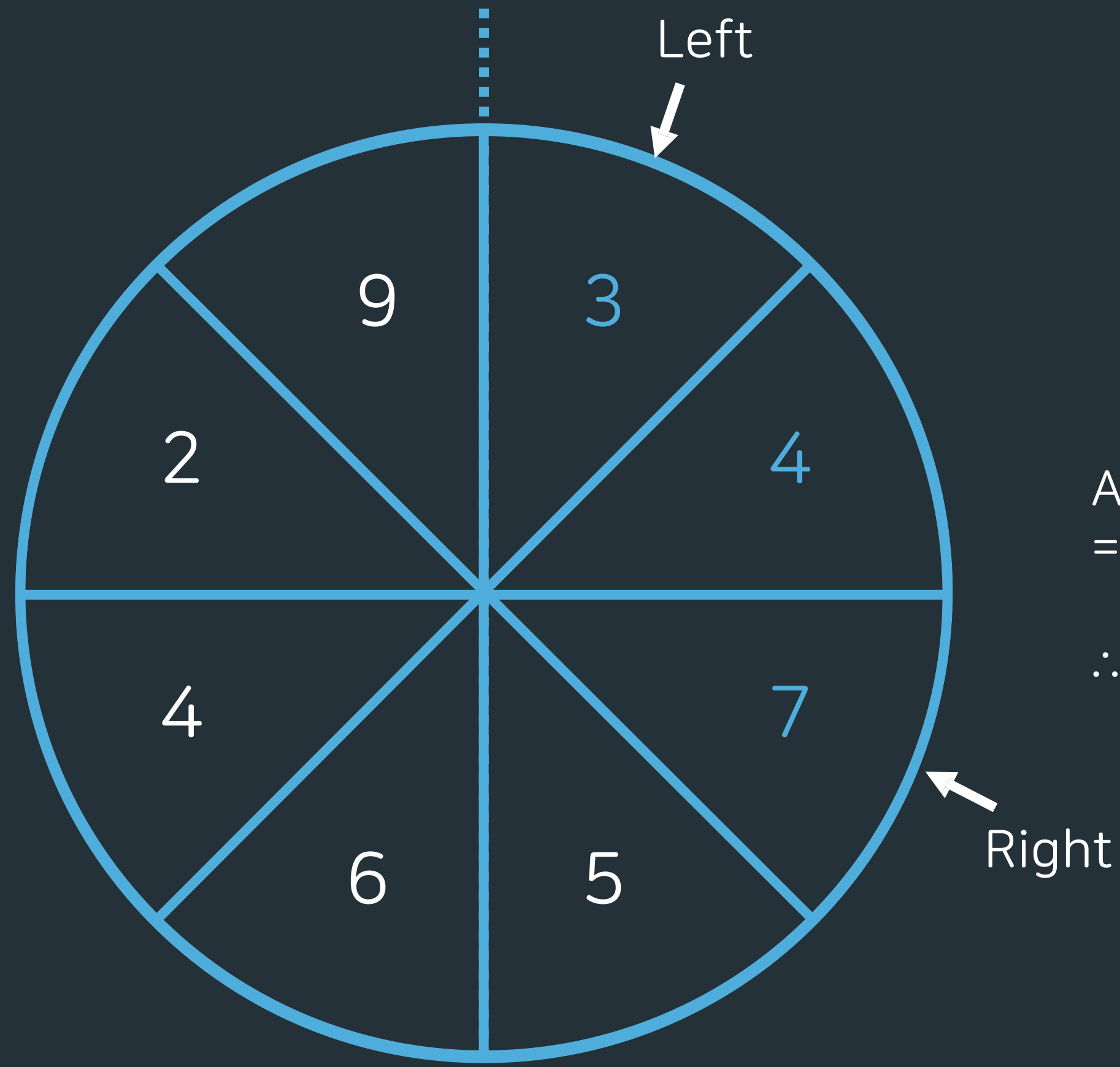
돈을 훔쳐봅시다



돈을 훔쳐봅시다



돈을 훔쳐봅시다



$A[0] + A[1] + A[2]$
 $= 14 < k$
 $\therefore \text{ans} = 1$

돈을 훔쳐봅시다



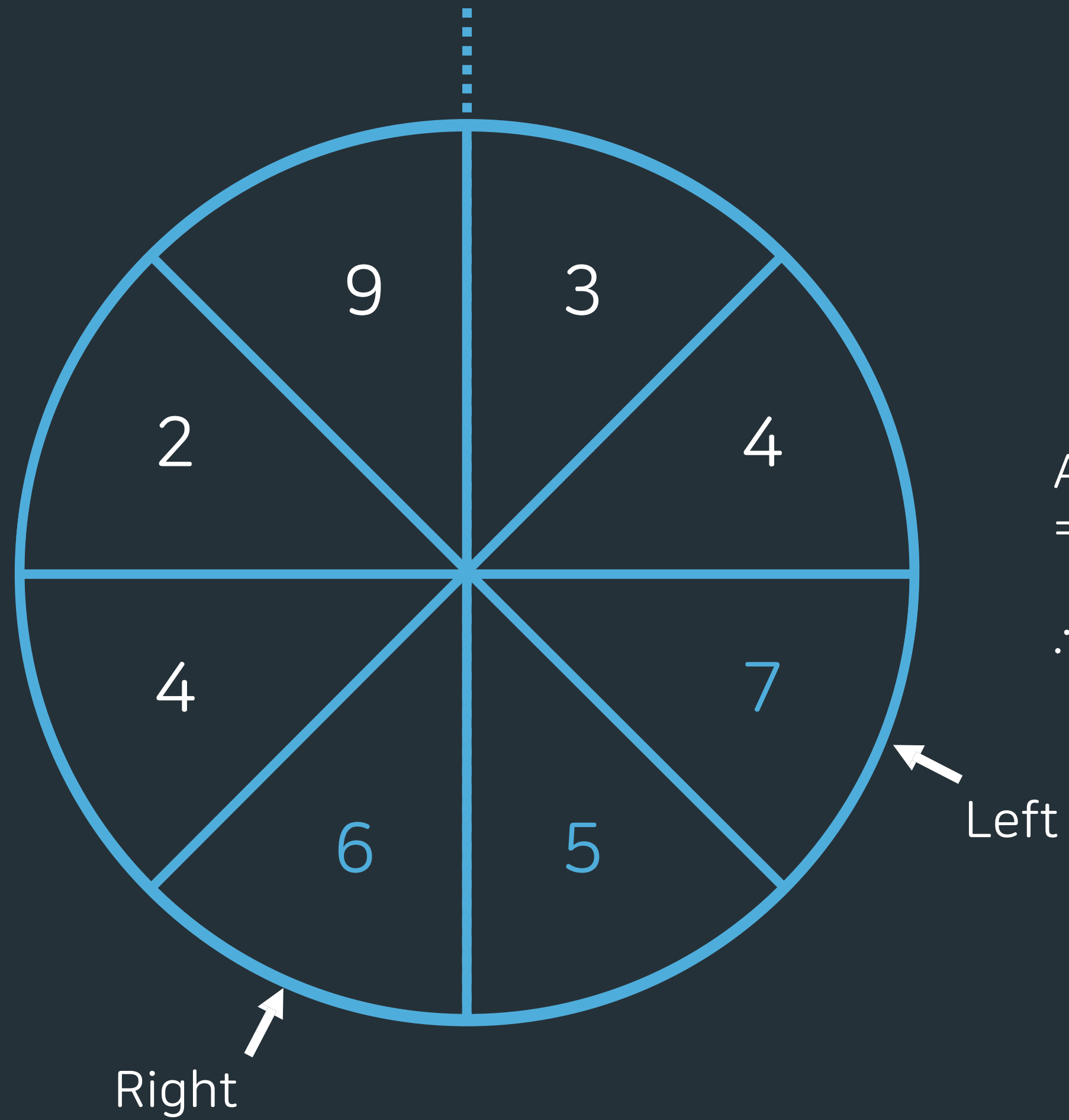
Left

$$A[1] + A[2] + A[3] = 16 > k$$

∴ ans = 1

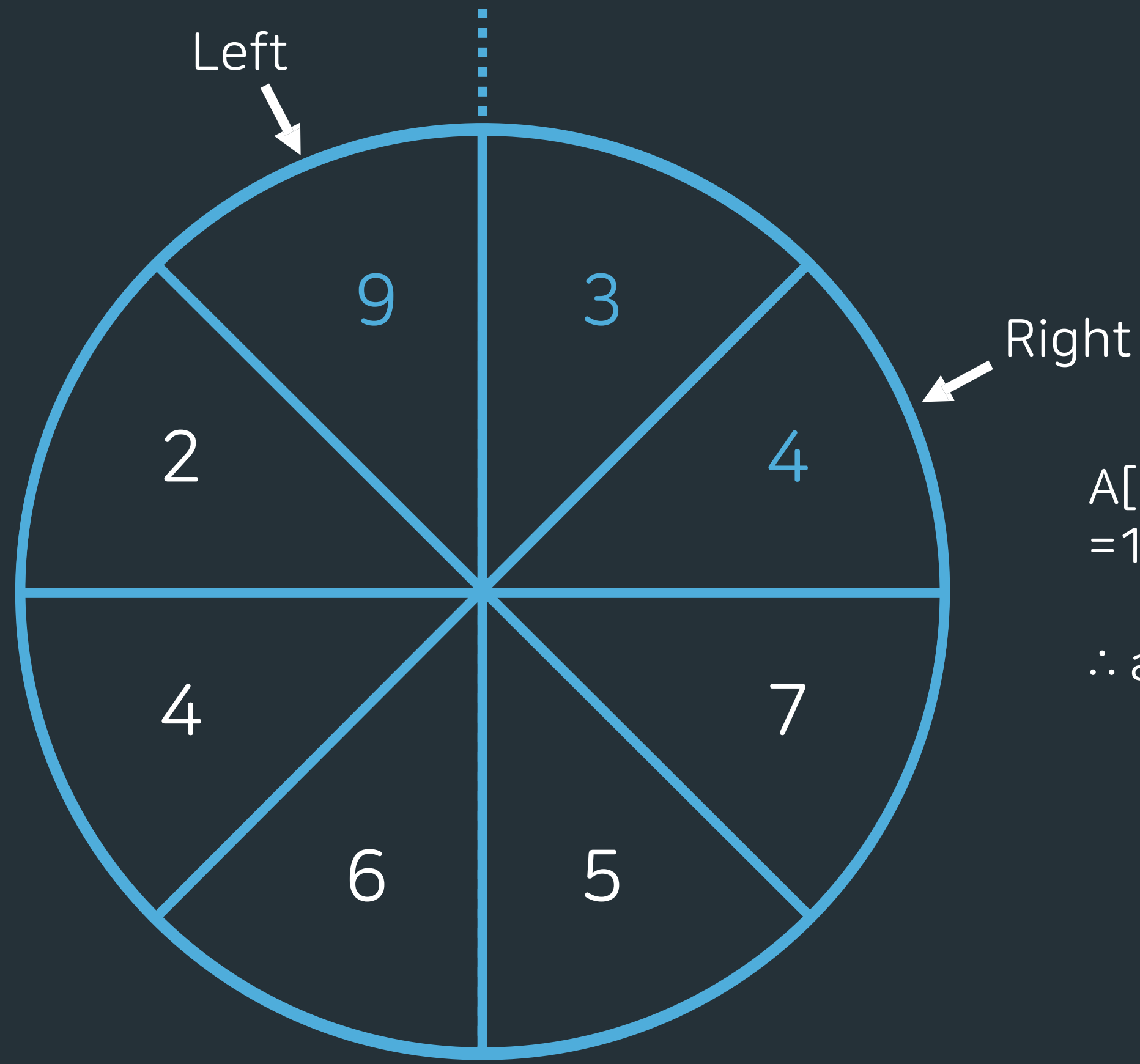
Right

돈을 훔쳐봅시다



$$A[2] + A[3] + A[4] = 18 > k$$
$$\therefore \text{ans} = 1$$

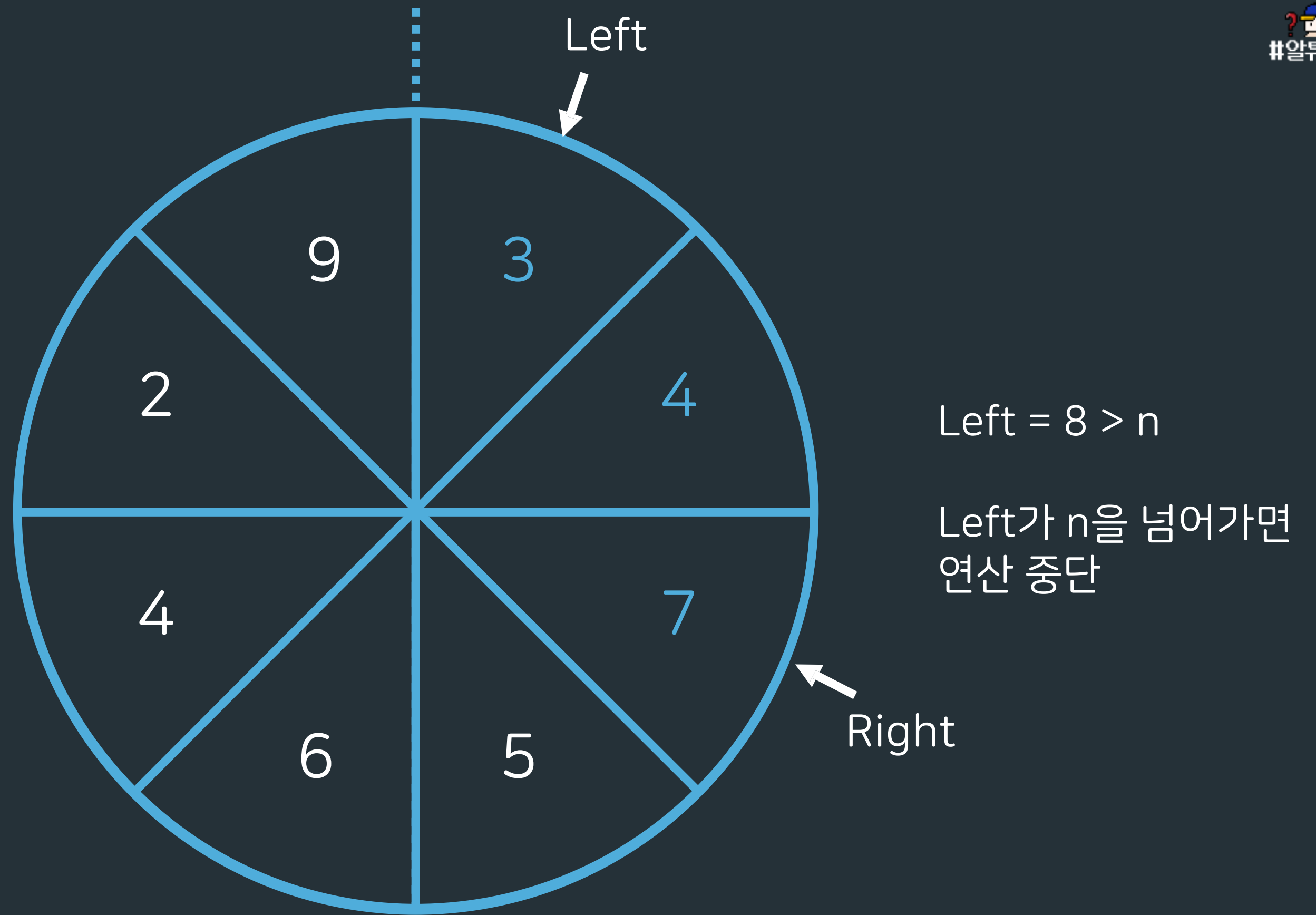
돈을 훔쳐봅시다



$$A[7] + A[0] + A[1] = 16 > k$$

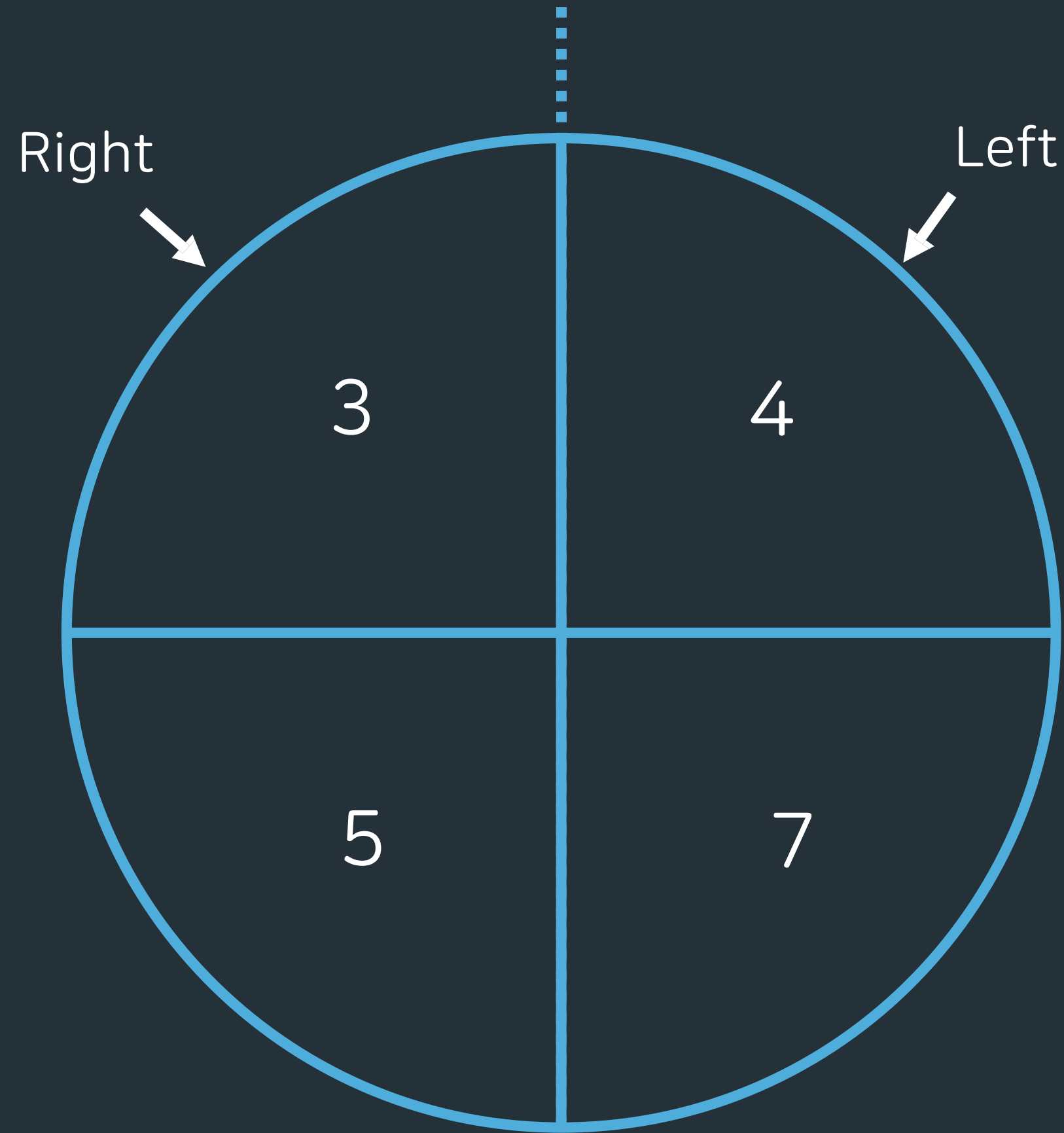
∴ ans = 3

돈을 훔쳐봅시다

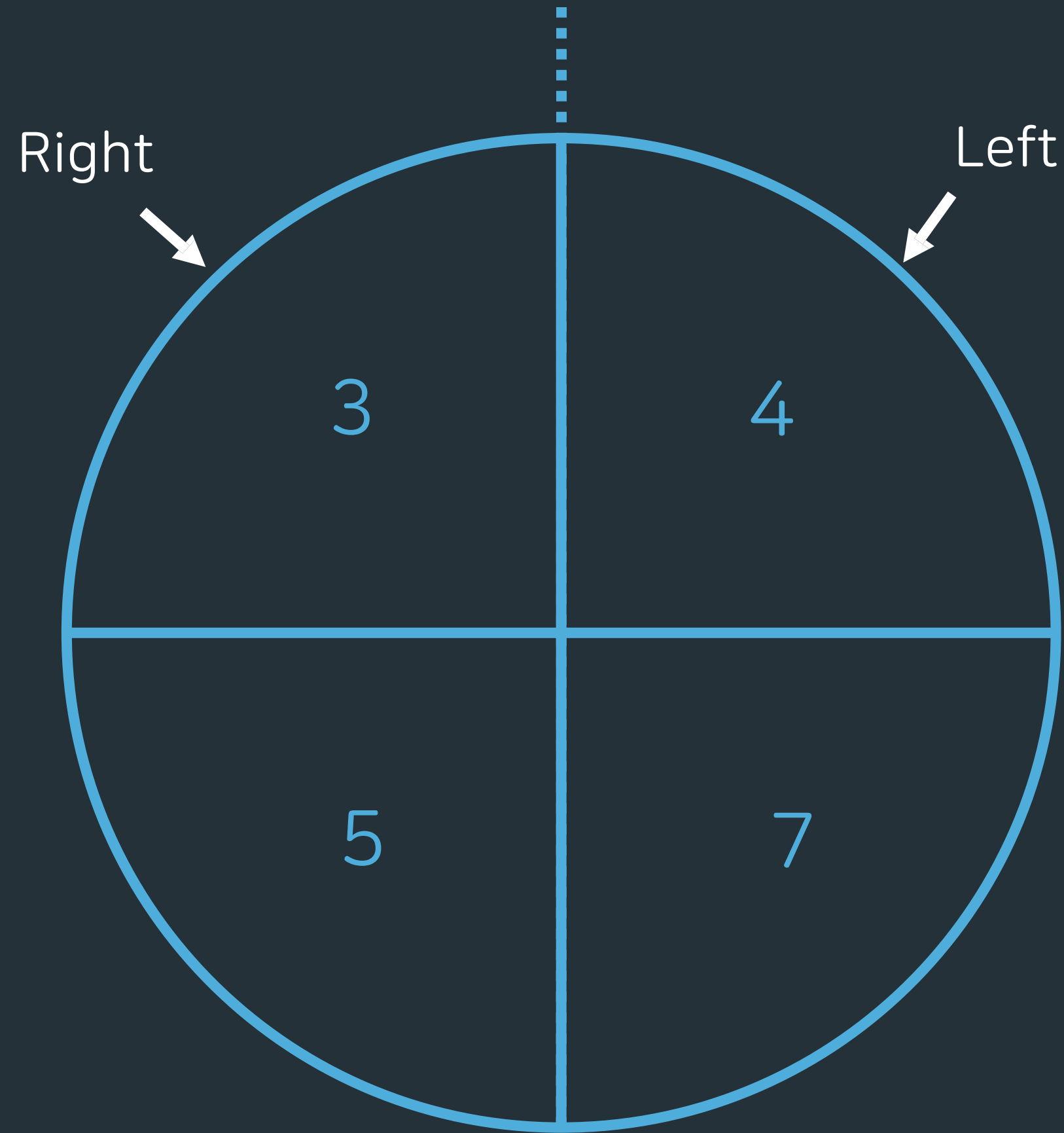


n==m이라면...?

- $n = 4$
- $m = 4$
- $k = 20$
- 정답: 1



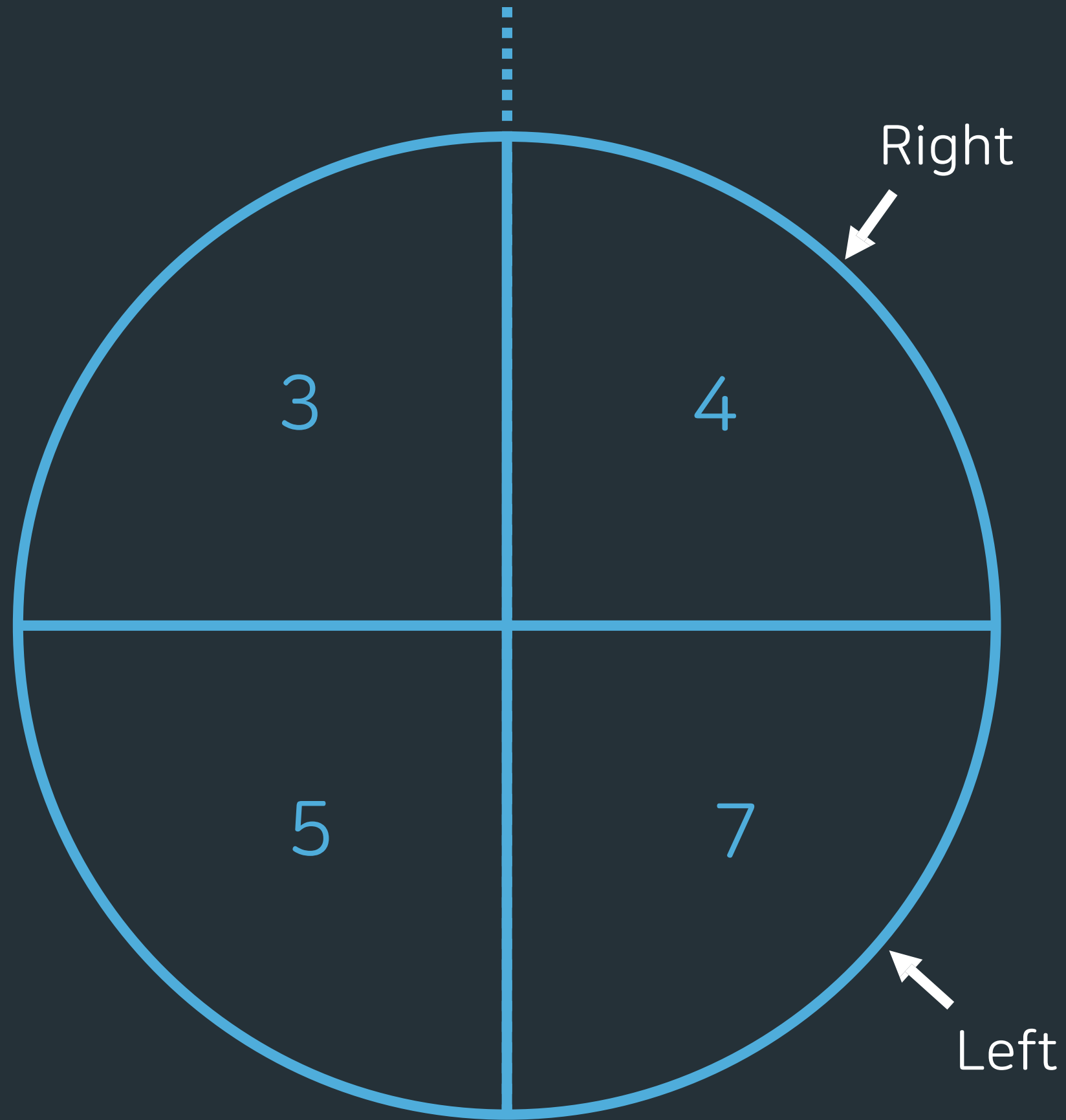
n==m이라면...?



$$A[0] + A[1] + A[2] + A[3] \\ = 19 < k$$

$$\therefore \text{ans} = 1$$

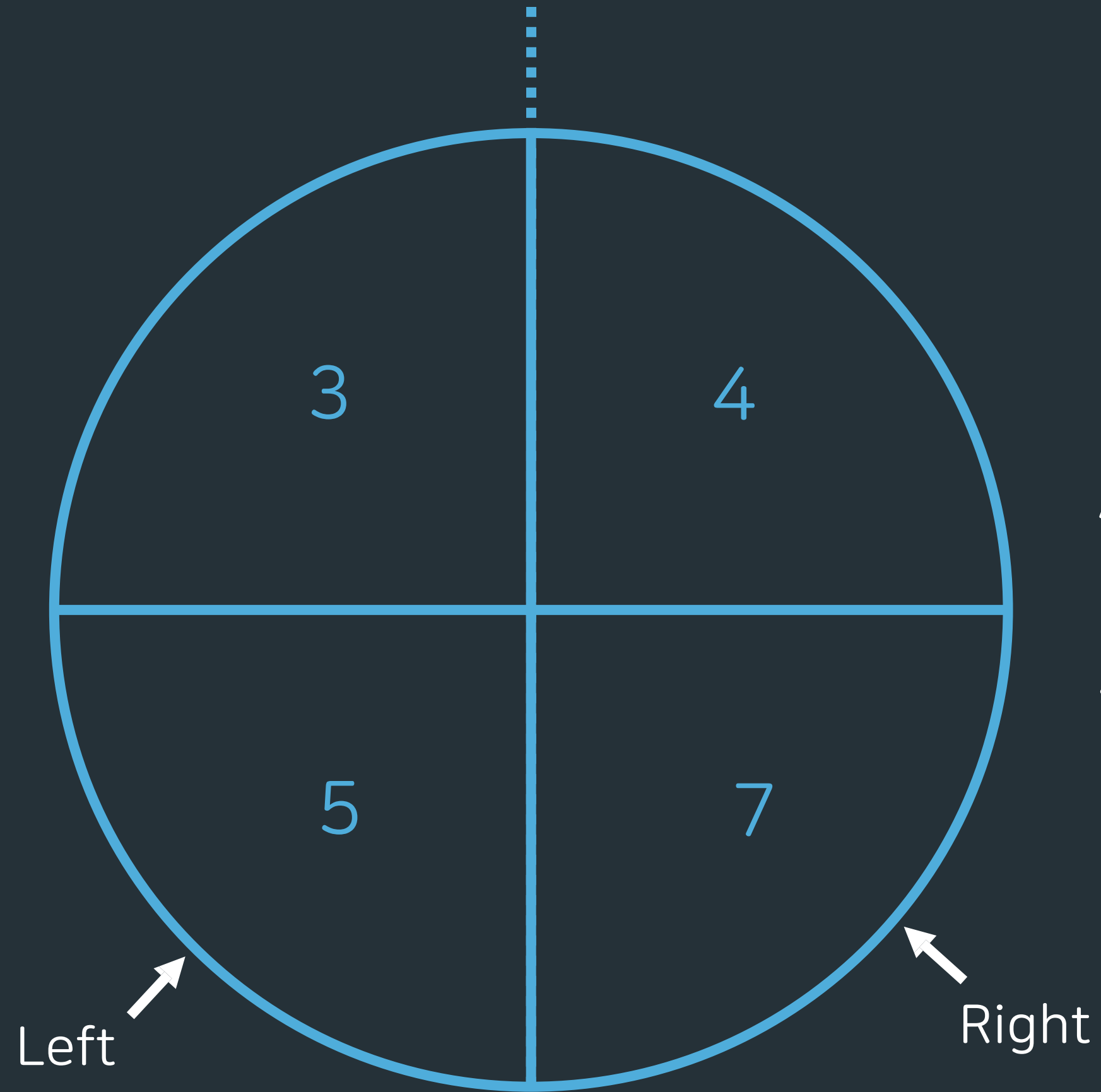
n==m이라면...?



$$A[1] + A[2] + A[3] + A[0] = 19 < k$$

$$\therefore \text{ans} = 2$$

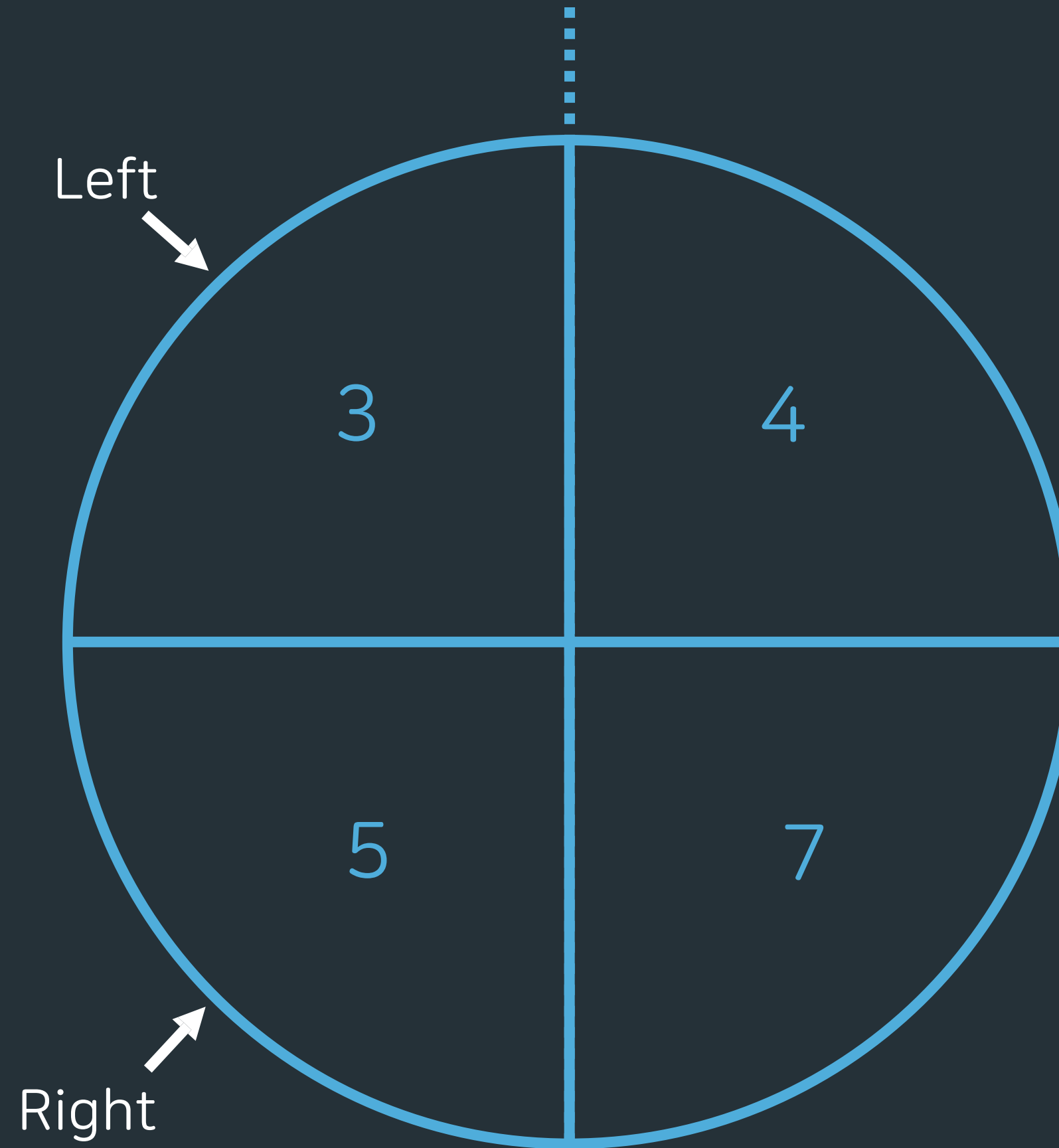
| n==m이라면...?



$$A[2] + A[3] + A[0] + A[1] = 19 < k$$

$$\therefore \text{ans} = 3$$

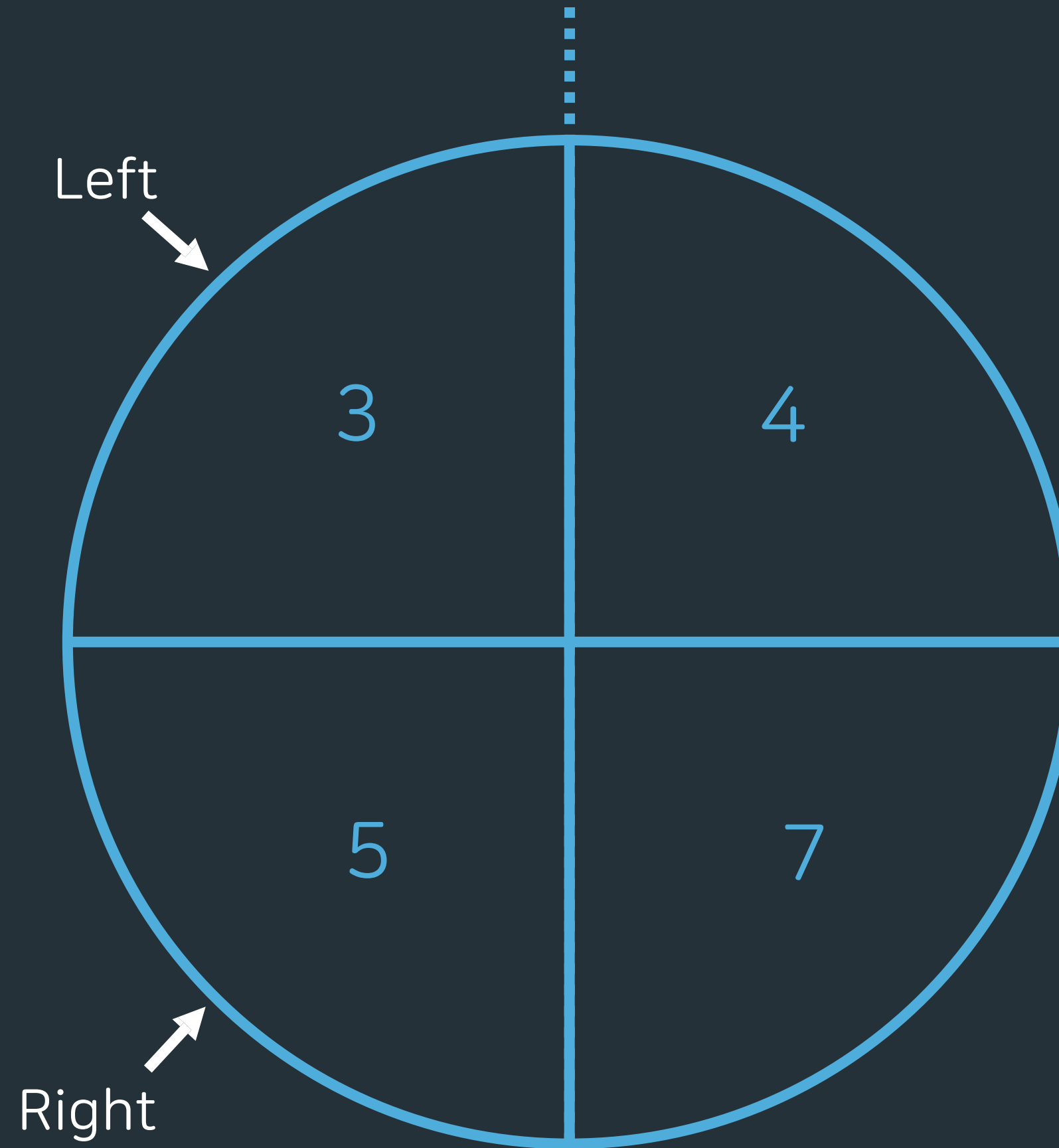
| n==m이라면...?



$$A[3] + A[0] + A[1] + A[2] = 19 < k$$

$$\therefore \text{ans} = 4$$

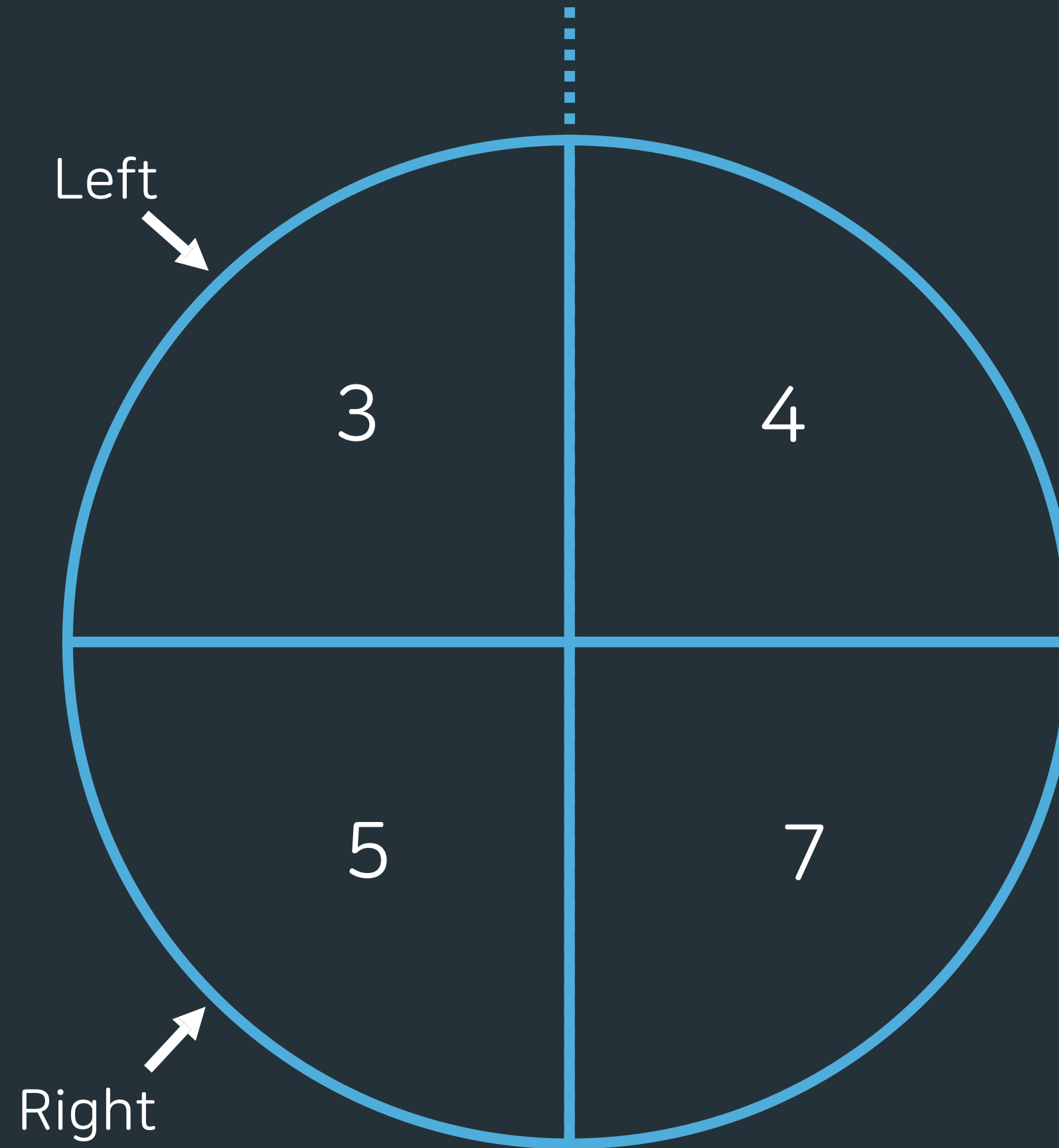
| n==m이라면...?



$$A[3] + A[0] + A[1] + A[2] = 19 < k$$

$\therefore \text{ans} = 4$
정답 = 1

| $n == m$ 이라면...?



$$A[3] + A[0] + A[1] + A[2] = 19 < k$$

$$\therefore \text{ans} = 4$$

$$\text{정답} = 1$$

$\Rightarrow n == m$ 인 경우에는
탐색을 반복해도 계속
동일한 연산이 이뤄지므로
반드시 분류할 것!!

/<> 14503번 : 로봇 청소기 - Gold 5

문제

로봇 청소기와 방의 상태가 주어졌을 때, 청소하는 영역의 개수를 구하는 프로그램 만들기

1. 현재 칸이 아직 청소되지 않은 경우, 현재 칸 청소
2. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 없는 경우,
 1. 바라보는 방향을 유지한 채로 한 칸 후진할 수 있다면 한 칸 후진하고 1번으로 돌아감
 2. 바라보는 방향의 뒤쪽 칸이 벽이라 후진할 수 없다면 작동 멈춤
3. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 있는 경우,
 1. 반시계 방향 90° 회전
 2. 바라보는 방향을 기준으로 앞쪽 칸이 청소되지 않은 빈 칸인 경우 한 칸 전진하고 1번으로 돌아감

제한 사항

- 방의 크기 N과 M의 범위 $3 \leq N, M \leq 50$

예제 입력

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

예제 출력

```
1
```

1. 현재 칸이 아직 청소되지 않은 경우, 현재 칸 청소
2. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 없는 경우,
 1. 바라보는 방향을 유지한 채로 한 칸 후진할 수 있다면 한 칸 후진하고 1번으로 돌아감
 2. 바라보는 방향의 뒤쪽 칸이 벽이라 후진할 수 없다면 작동 멈춤
3. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 있는 경우,
 1. 반시계 방향 90° 회전
 2. 바라보는 방향을 기준으로 앞쪽 칸이 청소되지 않은 빈 칸인 경우 한 칸 전진하고 1번으로 돌아감

Hint

1. 2-2번을 만족하기 전까지 로봇 청소기는 작동을 멈추지 않아요! 무한 반복문 안에서 작동하다가 2-2번을 만족할 때 break로 반복문을 빠져나와 볼까요?
2. 문제 내용 그대로 구현하는 게 중요해요. 조건과 방향에 유의하여 구현합시다!

1. 현재 칸이 아직 청소되지 않은 경우, 현재 칸 청소
2. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 없는 경우,
 1. 바라보는 방향을 유지한 채로 한 칸 후진할 수 있다면 한 칸 후진하고 1번으로 돌아감
 2. 바라보는 방향의 뒤쪽 칸이 벽이라 후진할 수 없다면 작동 멈춤
3. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 있는 경우,
 1. 반시계 방향 90° 회전
 2. 바라보는 방향을 기준으로 앞쪽 칸이 청소되지 않은 빈 칸인 경우 한 칸 전진하고 1번으로 돌아감

```

무한반복문 {
    if(아직 청소되지 않은 경우) // 1번 작업
        현재 칸 청소

    bool 빈칸 = false
    주변4칸 탐색 시작 { // 반시계 방향으로 회전
        if(청소되지 않은 빈칸 발견) {
            빈칸 = true
            한 칸 전진
            break
        }
    }

    if(빈칸 == true) // 주변 4칸 중 빈 칸 있었음
        continue; // 1번 작업으로

    if(후진할 수 있는 경우)
        한 칸 전진

    else // 후진할 수 없는 경우
        break // 작동 종료
}
  
```

1. 현재 칸이 아직 청소되지 않은 경우, 현재 칸 청소
2. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 없는 경우,
 1. 바라보는 방향을 유지한 채로 한 칸 후진할 수 있다면 한 칸 후진하고 1번으로 돌아감
 2. 바라보는 방향의 뒤쪽 칸이 벽이라 후진할 수 없다면 작동 멈춤
3. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 있는 경우,
 1. 반시계 방향 90° 회전
 2. 바라보는 방향을 기준으로 앞쪽 칸이 청소되지 않은 빈 칸인 경우 한 칸 전진하고 1번으로 돌아감

```

무한반복문 {
    if(아직 청소되지 않은 경우) // 1번 작업
        현재 칸 청소

    bool 빈칸 = false
    주변4칸 탐색 시작 { // 반시계 방향으로 회전
        if(청소되지 않은 빈칸 발견) {
            빈칸 = true
            한 칸 전진
            break
        }
    }

    if(빈칸 == true) // 주변 4칸 중 빈 칸 있었음
        continue; // 1번 작업으로

    if(후진할 수 있는 경우)
        한 칸 전진

    else // 후진할 수 없는 경우
        break // 작동 종료
}
  
```


1. 현재 칸이 아직 청소되지 않은 경우, 현재 칸 청소
2. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 없는 경우,
 1. 바라보는 방향을 유지한 채로 한 칸 후진할 수 있다면 한 칸 후진하고 1번으로 돌아감
 2. 바라보는 방향의 뒤쪽 칸이 벽이라 후진할 수 없다면 작동 멈춤
3. 현재 칸의 주변 4칸 중 청소되지 않은 빈 칸이 있는 경우,
 1. 반시계 방향 90° 회전
 2. 바라보는 방향을 기준으로 앞쪽 칸이 청소되지 않은 빈 칸인 경우 한 칸 전진하고 1번으로 돌아감

```

무한반복문 {
    if(아직 청소되지 않은 경우) // 1번 작업
        현재 칸 청소

    bool 빈칸 = false
    주변4칸 탐색 시작 { // 반시계 방향으로 회전
        if(청소되지 않은 빈칸 발견) {
            빈칸 = true
            한 칸 전진
            break
        }
    }

    if(빈칸 == true) // 주변 4칸 중 빈 칸 있었음
        continue; // 1번 작업으로

    if(후진할 수 있는 경우)
        한 칸 전진

    else // 후진할 수 없는 경우
        break // 작동 종료
}
  
```

DFS로 풀이할 수는 없나요?

Hint

DFS는 최대한 깊게 탐색했다가
더 이상 탐색할 수 없는 경우, 가까운 갈림길도 돌아와 다시 탐색을 진행하는 방법이에요.
하지만 로봇 청소기는 2-2번 조건을 만족하면 즉시 작동을 멈추네요.

가까운 갈림길로 되돌아와 탐색하지 않도록 구현하면 DFS로도 풀이할 수 있어요!
DFS 풀이도 올려놓았으니 확인해보세요 😊

추가로 풀어보면 좋은 문제!

/<> 6159번 : 코스튬 파티 – Silver 5

/<> 2531번 : 회전 초밥 – Silver 1

/<> 16472번 : 고양이 – Gold 4

/<> 1484번 : 다이어트 – Gold 4