브루트포스-기타

최백준 choi@startlink.io



수들의합2 시스





https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 이 문제를 풀 수 있는 총 3가지 시간복잡도로 해결할 수 있다.

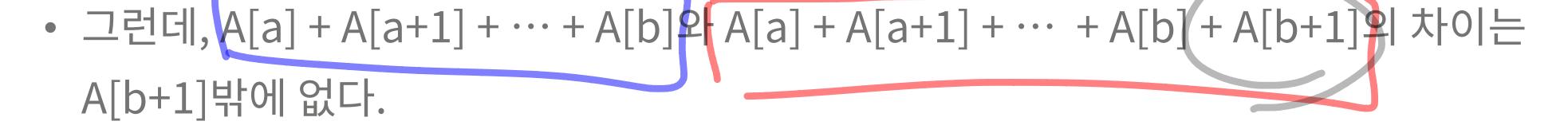
• i를 정하고, j를 정하고, 합을 계산하면 $O(N^3)$ 로 계산할 수 있다.

```
for (int i=0; i<n; i++) {
    for (int j=i; j<n; j++) {
        int sum = 0;
        for (int k=i; k<=j; k++) {
            sum += a[k];
        }
        if (sum == m) ans += 1;
}</pre>
```

https://www.acmicpc.net/problem/2003

i = a, j = b인 경우에 합을 구한 다음 과정은

i = a, j (b+1)의 합을 구하는 과정이다.



• 합은 변하지 않는데 여러 번 구하는 것은 중복된 연산으로 없앨 수 있다.

0 0 5

- A[i]+A[i+1]+···+A[j-1]+A[j] == M 이 되는 (i, j) 쌍의 개수를 찾는 문제와 같다.
- 합을 계산할 때, 합을 각각의 i에 대해서 누적하면 O(N²)로 계산할 수 있다.

```
for (int i=0; i<n; i++)
   for (int j=i; j<n; j++)
       sum += (a[j])
          (sum == m) ans += 1;
                            (Sum>m) breat;
```

https://www.acmicpc.net/problem/2003



- i = a, j = b의 합이 M보다 작았고, i = a, j = b+1의 합이 M보다 큰 경우를 생각해보자
- 식으로 나타내면 다음과 같다.

公子,

- $A[a] + A[a+1] + \cdots + A[b] \le M$ • $A[a] + A[a+1] + \cdots + A[b+1] \ge M$
- 이 경우 j를 계속 증가시키는 것은 의미가 없기 때문에, i를 증가시켜야 한다.
- 그런데
- (i) a+1이고, $x \le j \le b$ 인 경우에서 합이 M이 되는 경우는 있을 수가 없다.
- A[a+1] + ··· + A[b] == M 이라면 A[a] + A[a+1] + ··· + A[b] → M 이기 때문에, 위의 조건에 모순이기 때문이다.
- 따라서, 이런 경우는 i만 1증가시키면 된다.

- $A[i]+A[i+1]+\cdots+A[j-1]+A[j] == M 이 되는 (i, j) 쌍의 개수를 찾는 문제와 같다.$
- 합을 계산할 때, 합을 각각의 i에 대해서 누적하면 O(N²)로 계산할 수 있다.

```
for (int i=0; i<n; i++) {
   int sum = 0;
   for (int j=i; j<n; j++) {
      sum += a[j];
      if (sum == m) ans += 1;
   }
}</pre>
```

https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 뒷 페이지의 설명에서 i는 L(왼쪽)로, j는 R(오른쪽)으로 표현했다.

- 찾으려고 하는 수: 5
- 합:1





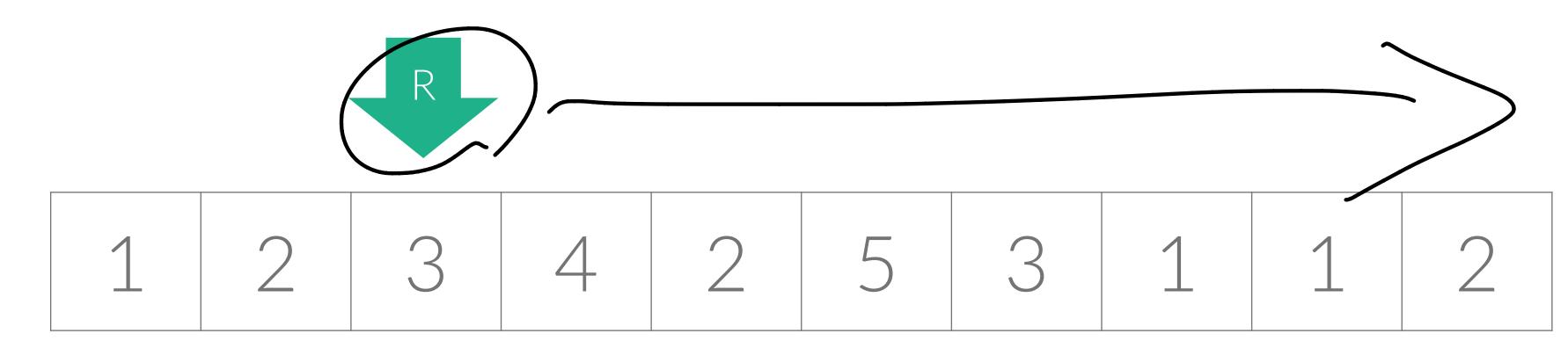
https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 찾으려고 하는 수: 5





- 찾으려고 하는 수: 5
- 합:6





https://www.acmicpc.net/problem/2003

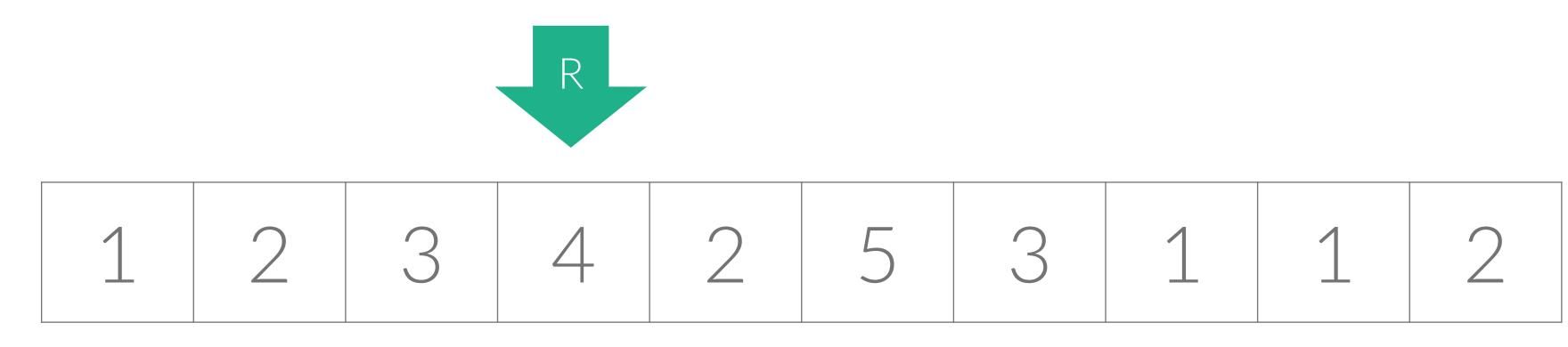
• 찾으려고 하는 수: 5

• 합: 5 (찾았다!)





- 찾으려고 하는 수: 5
- 합: 9

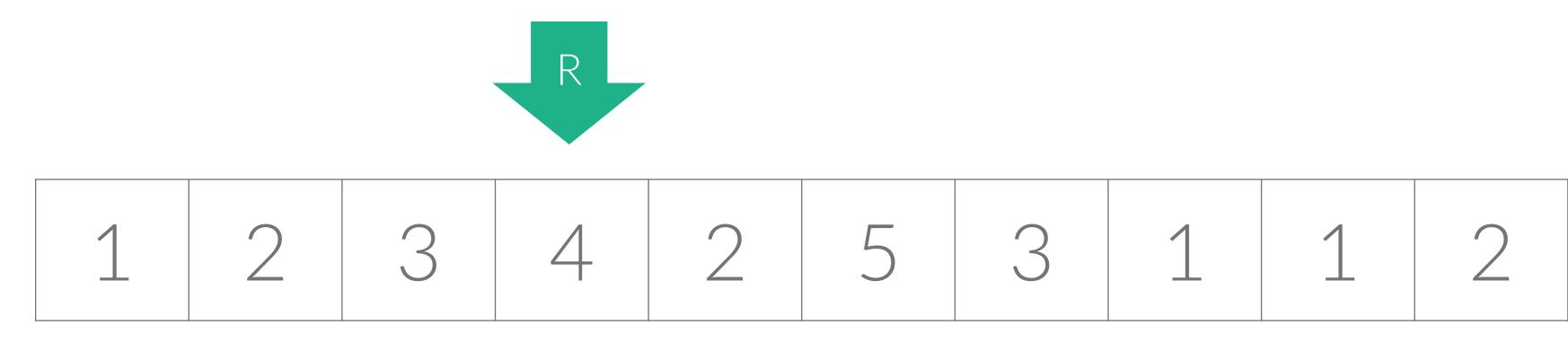




- 찾으려고 하는 수: 5
- 합: 7

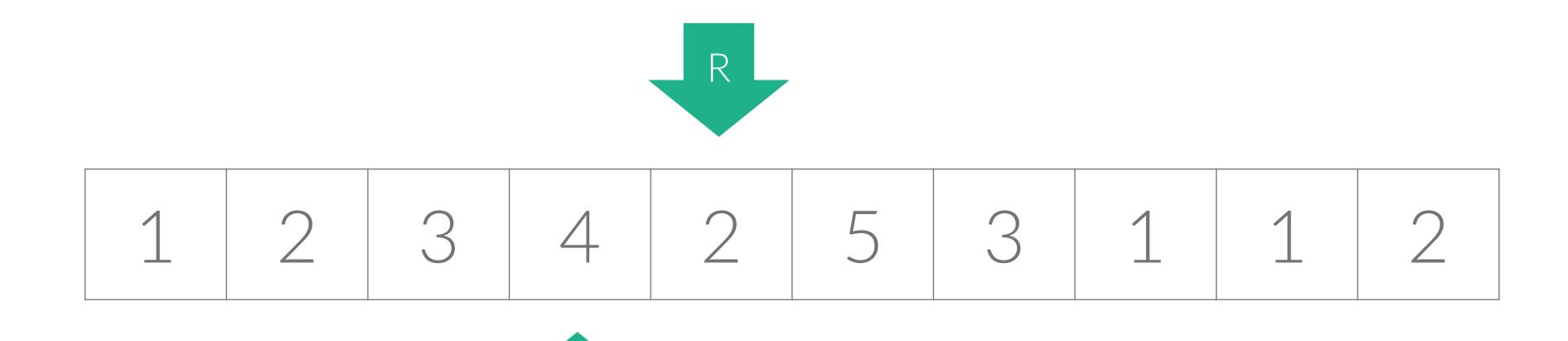


- 찾으려고 하는 수: 5
- 합: 4



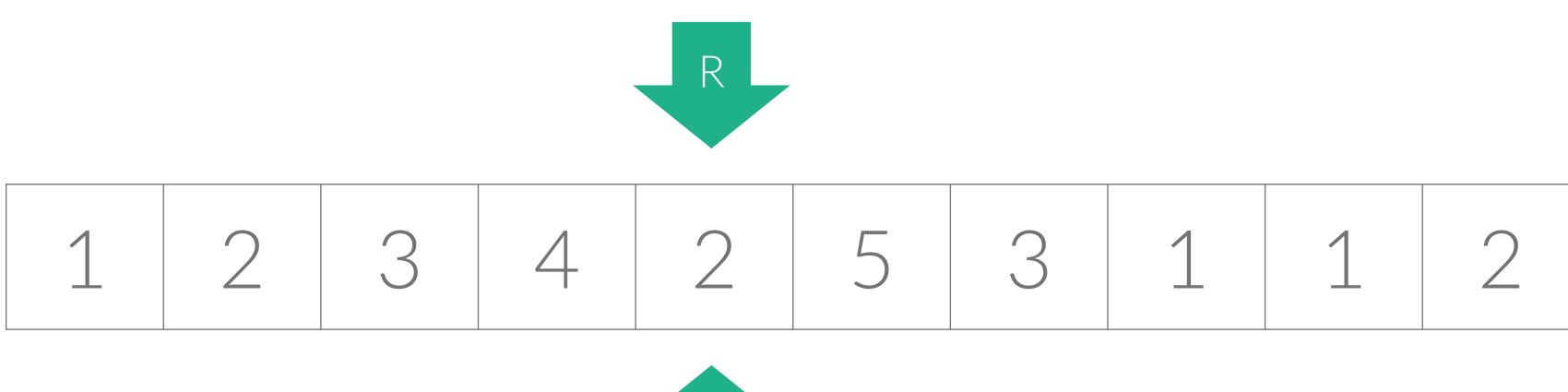


- 찾으려고 하는 수: 5
- 합:6



https://www.acmicpc.net/problem/2003

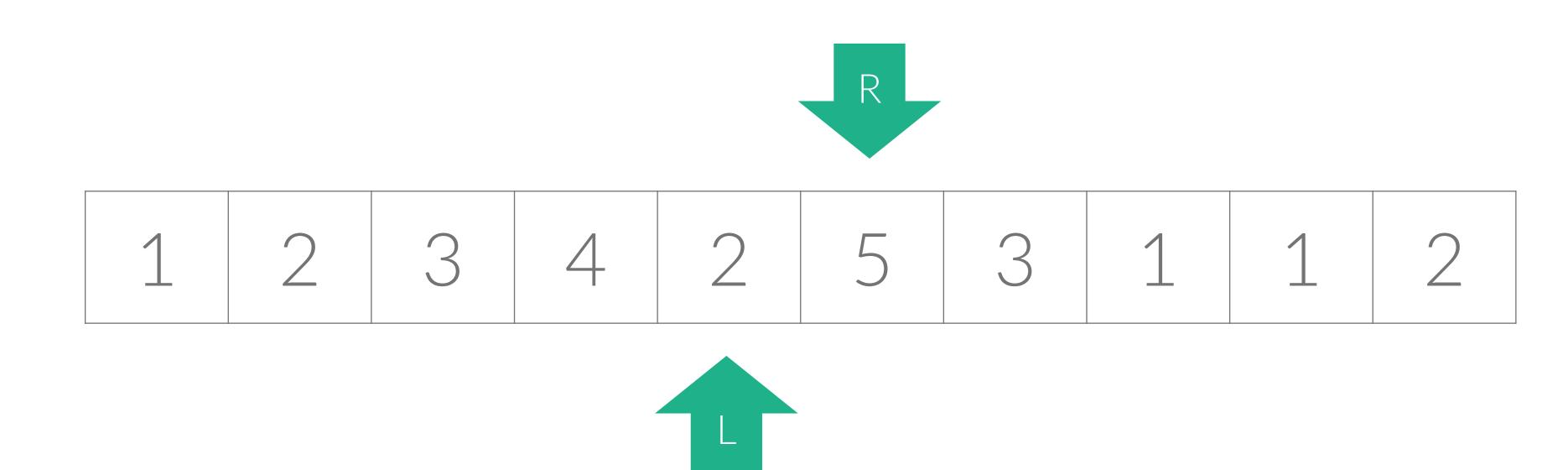
• 찾으려고 하는 수: 5





https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 찾으려고 하는 수: 5



- 찾으려고 하는 수: 5
- 합: 5 (찾았다!)
- 같은 경우에는 L, R 둘 중에 아무거나 증가해도 상관없지만
- 이런 경우 떄문에 R이 증가해야 한다.



1 2 3 4 2 5 3 1 1 2	1	2	3	4	2	5	3	1	1	2
---------------------	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---



https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 찾으려고 하는 수: 5





https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 찾으려고 하는 수: 5





https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 찾으려고 하는 수: 5





https://www.acmicpc.net/problem/2003

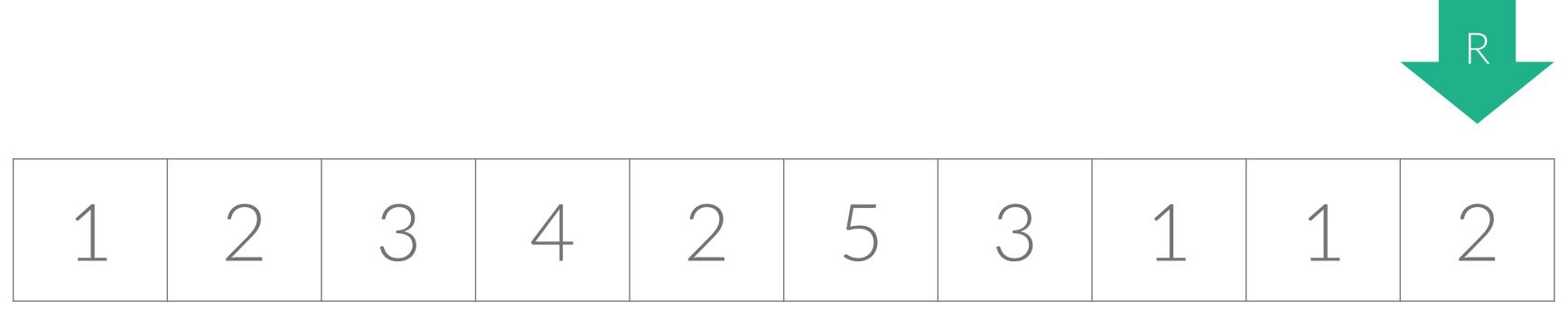
• 찾으려고 하는 수: 5

• 합: 5 (찾았다!)



https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 찾으려고 하는 수: 5





https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 찾으려고 하는 수: 5

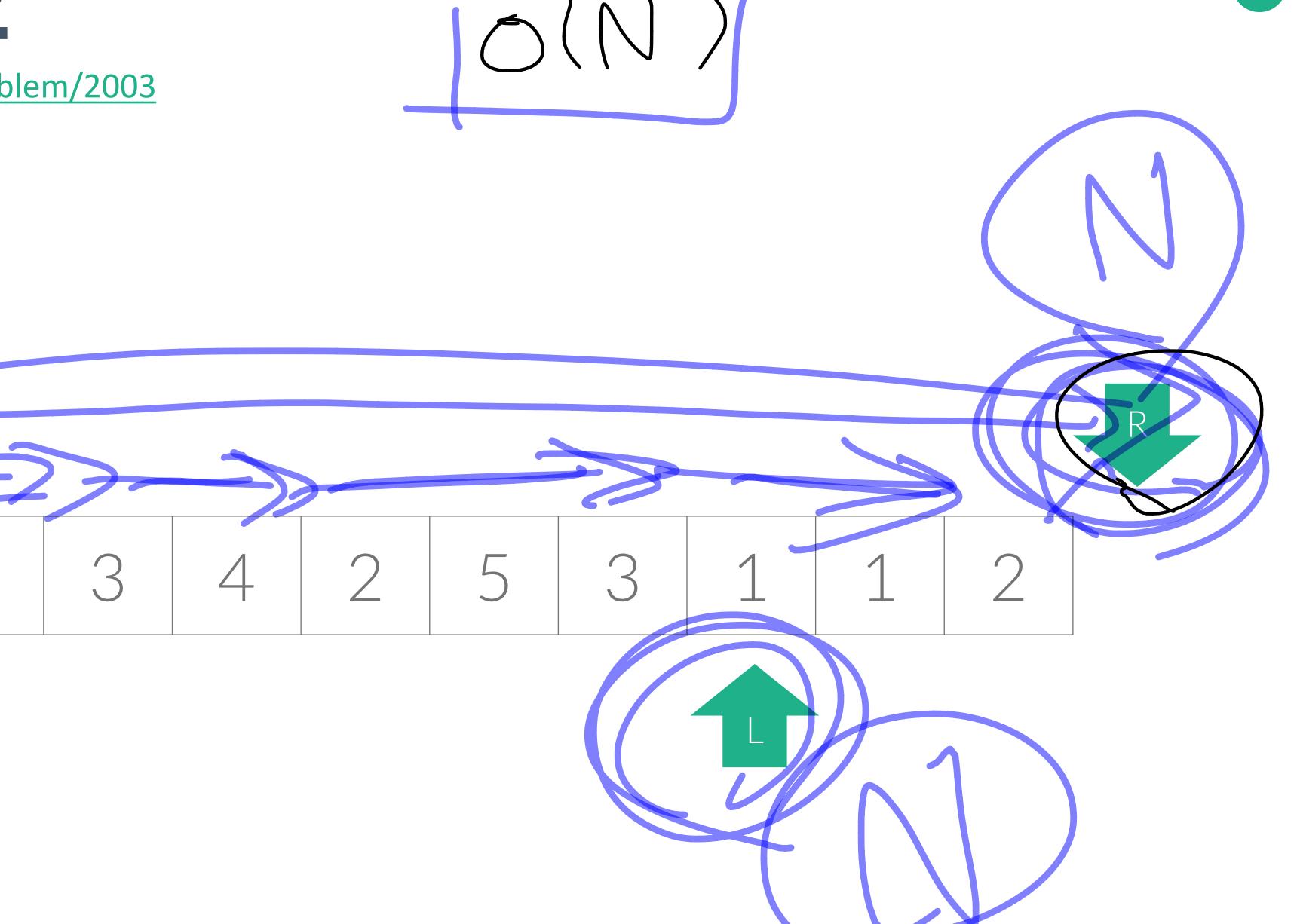




https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 찾으려고 하는 수: 5

• 끝



1 - m m = 5

```
https://www.acmicpc.net/problem/2003,
int(left=0, right=0, sum=a[0], ans =
while (left <= right && right < n)</pre>
         right += 1;
         sum += a[right];
         ans += 1;
        right += 1;
         sum += a[right];
      else if (sum > m)
              -a[left];
         left++;
```

https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 총 시간 복잡도는 L과 R이 L \leq R을 유지하면서 끝까지 가기 때문에, O(N) + O(N) = O(N)이다.

https://www.acmicpc.net/problem/2003

• 소스: http://codeplus.codes/5df1df7ff20e4496b849d8f00bf2f4ab

부분합

https://www.acmicpc.net/problem/1806

• 구간 합 중에서 합이 S이상인 것 중에서 가장 짧은 것을 구하는 문제

부분합

https://www.acmicpc.net/problem/1806

• 소스: http://codeplus.codes/9a10be6e12f04c62ac8268393a620b00

소수의연속합

https://www.acmicpc.net/problem/1644

수들의 합 2 문제와 같지만, 소수를 구해서 답을 구해야 하는 문제

소수의연속합

https://www.acmicpc.net/problem/1644

• 소스: http://codeplus.codes/09a52b93d1fa4355b0c64e868b7461e5

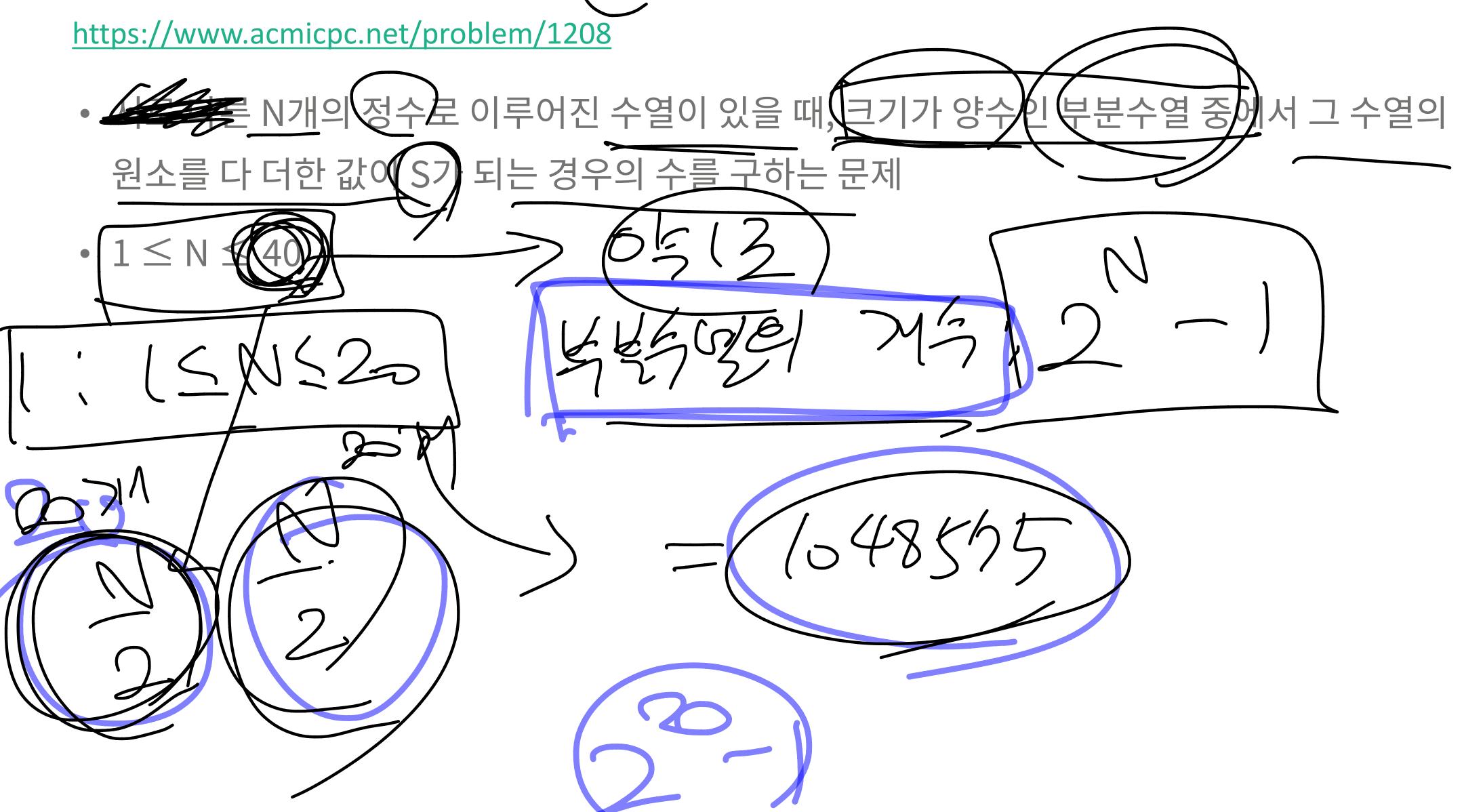
중간에서 만나기

중간에서 만나기

Meet in the Middle

- 문제를 절반으로 나눠서
- 양쪽 절반에서 모든 경우를 다 해보는 방법이다.
- 탐색의 크기가 많이 줄어든다.
- 문제의 크기가 N인 경우에 2^N 에서
- M = N/2 라고 했을 때, 2^M + 2^M 으로 줄어들게 된다.

부분수열의합(2)



https://www.acmicpc.net/problem/1208

40137126

• 부분수열의 합 문제와 비슷하지만, 배열을 2개 써야하는 문제

• A = [1, 2, 1/3, 2, 1], M = 4인 경우를 생각해보자 _ _

• A를 절반으로 나누어서

Down = [3, 2, 1]

• 에 대해서 각각 모든 경우를 나열한다.

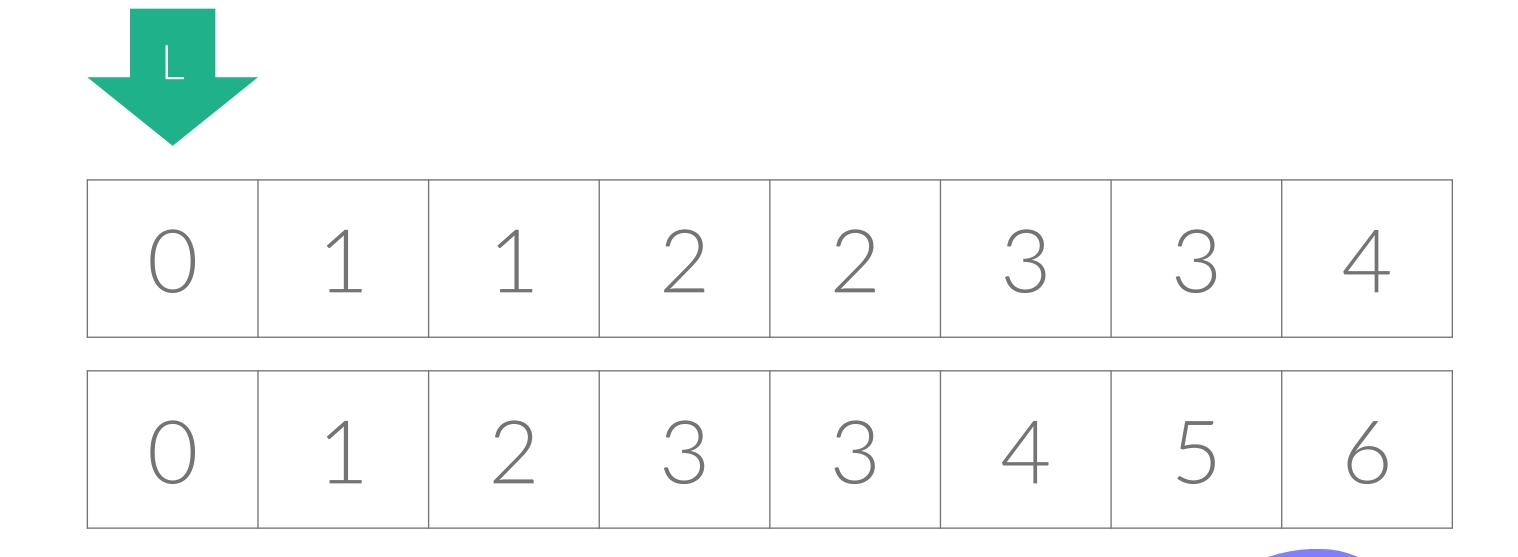
0,1,2,1,3,2,3,4

- Up = [1, 2, 1]
- Down = [1, 2, 3]
- 에 대해서 각각 모든 경우를 나열한다.



https://www.acmicpc.net/problem/1208

• 0+6=6이고, 찾으려고 하는 수 4보다 크기 때문에, R을 1칸 당긴다.

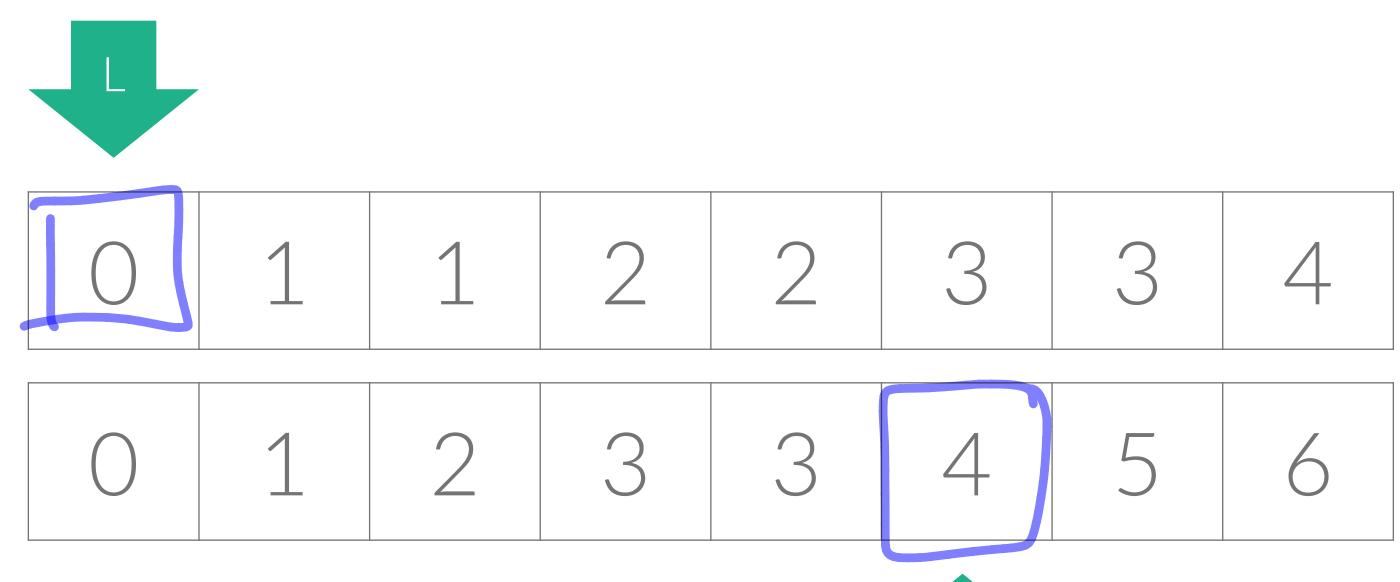


https://www.acmicpc.net/problem/1208

• 0+5=5이고, 찾으려고 하는 수 4보다 크기 때문에, R을 1칸 당긴다.



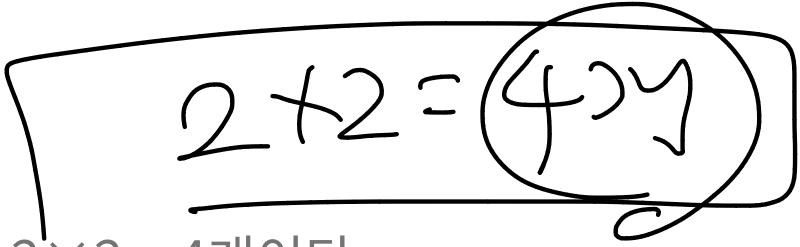
- 0 + 4 = 4이고, 찾으려고 하는 수 4 이다.
- 위에 0이 1개, 아래에 4가 1개 있기 때문에, 4는 총 $1 \times 1 = 1$ 개이다.
- 이제, L과 R을 이동시킨다.



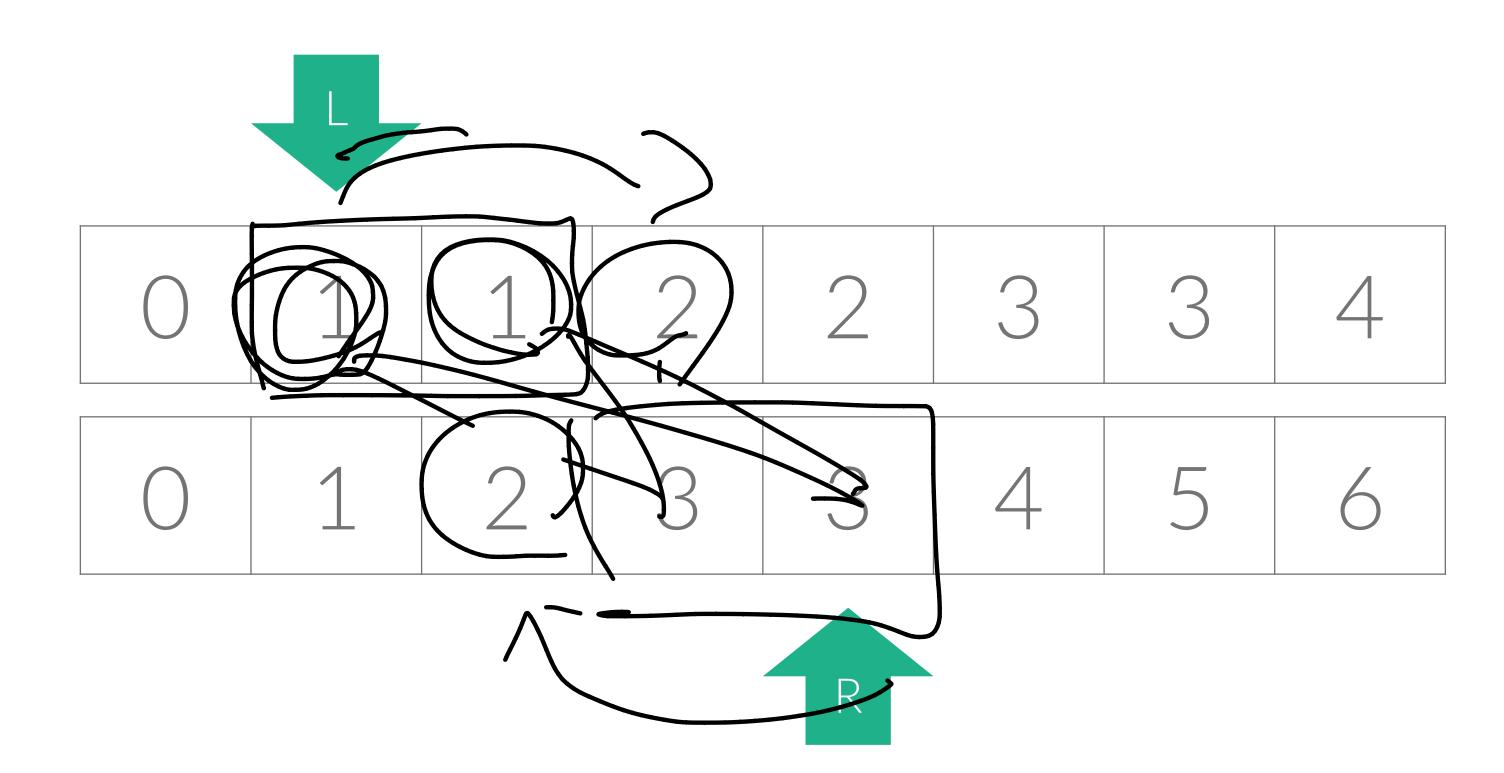


https://www.acmicpc.net/problem/1208

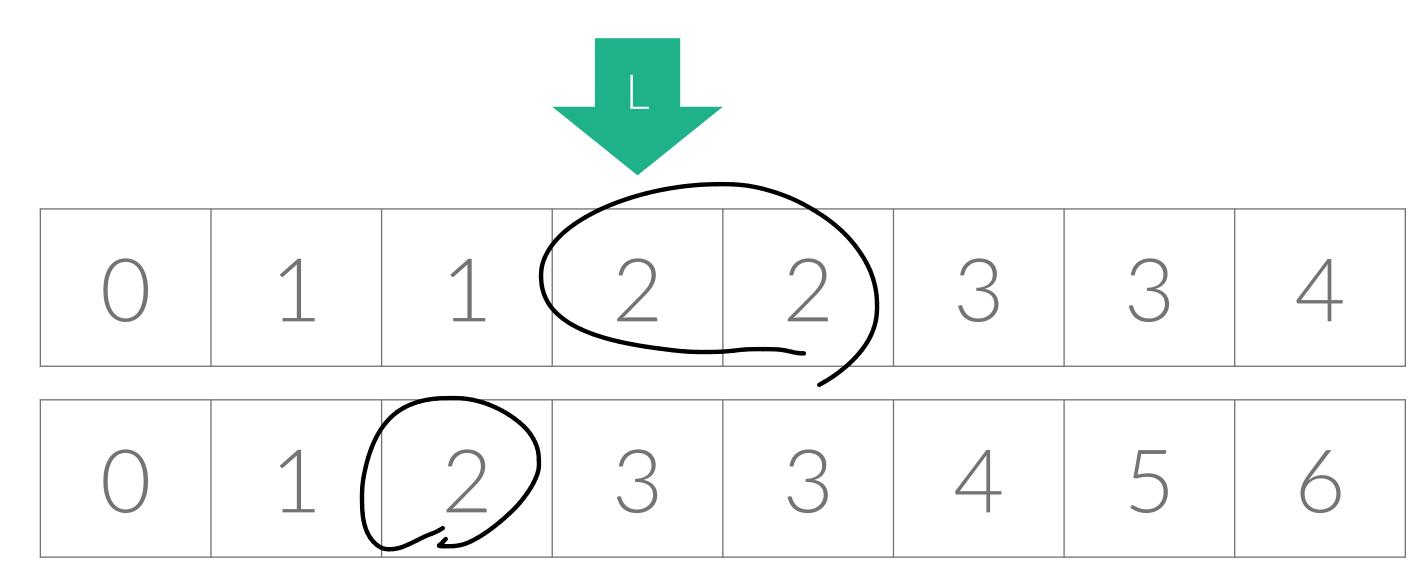
• 1+3=4이고, 찾으려고 하는 수4이다.



- 위에 1이 2개, 아래에 3가 2개 있기 때문에, 4는 총 2×2 = 4개이다.
- 이제, L과 R을 이동시킨다.

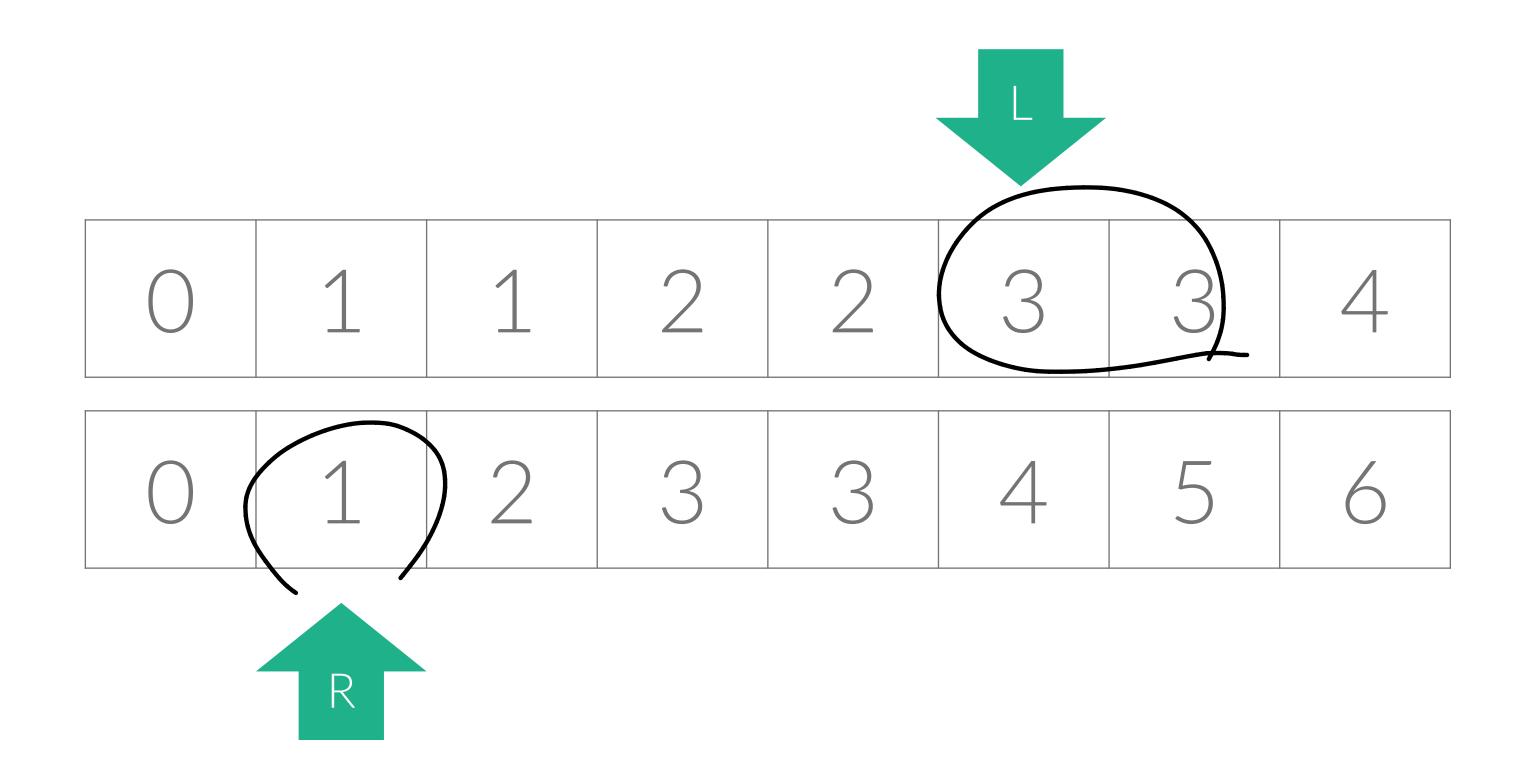


- 2 + 2 = 4이고, 찾으려고 하는 수 4 이다.
- 위에 2가 2개, 아래에 2가 1개 있기 때문에, 4는 총 2×1 = 2개이다.
- 이제, L과 R을 이동시킨다.

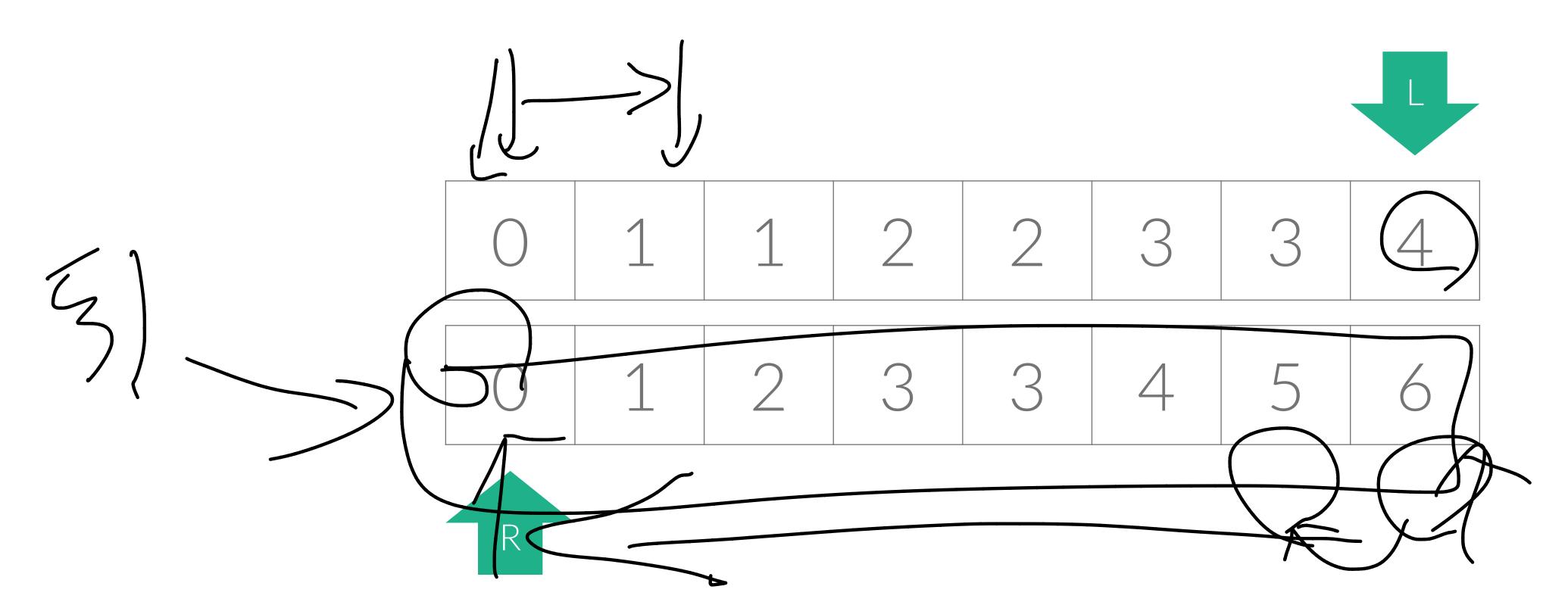


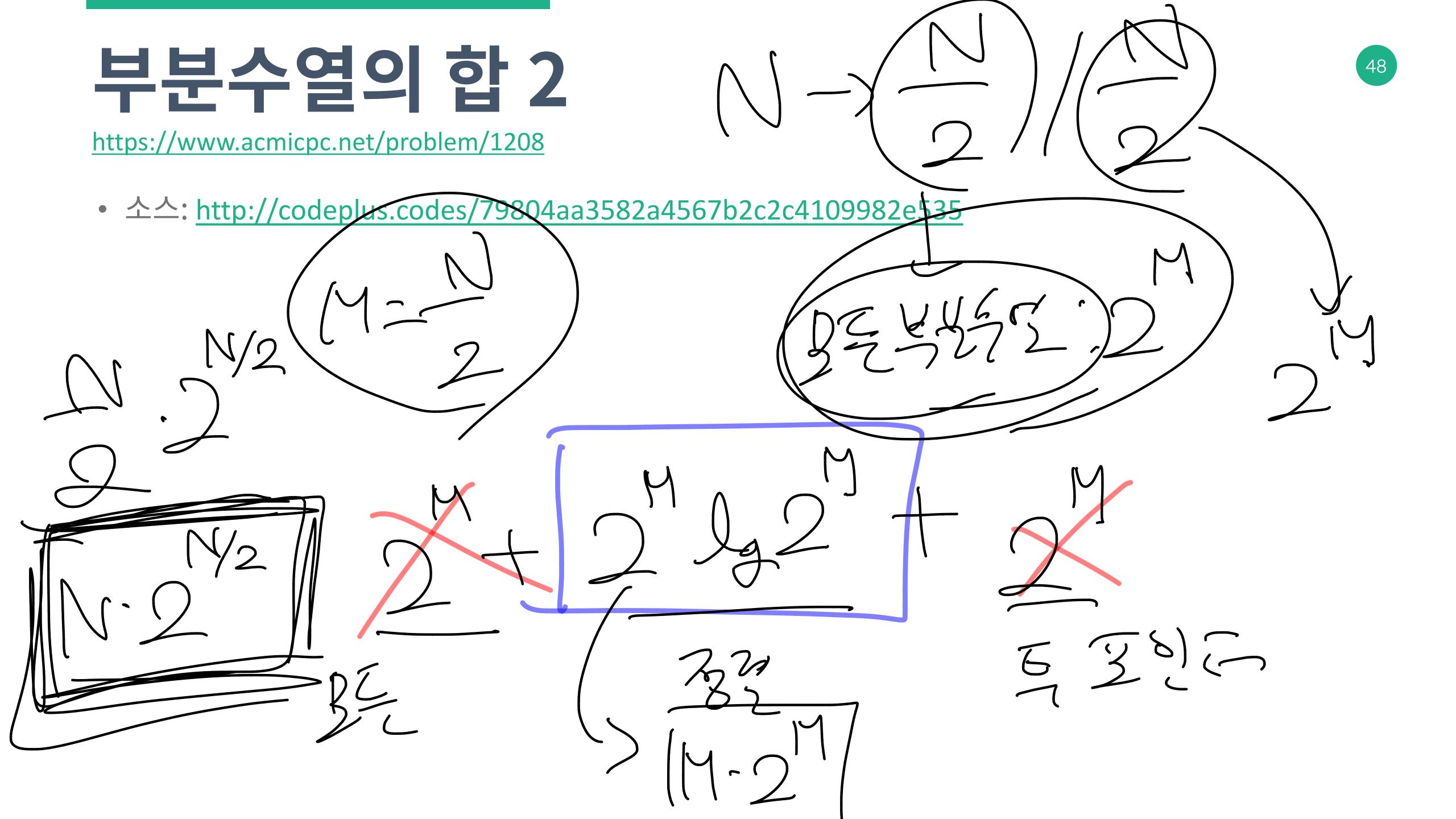


- 3 + 1 = 4이고, 찾으려고 하는 수 4 이다.
- 위에 3이 2개, 아래에 1이 1개 있기 때문에, 4는 총 2×1 = 2개이다.
- 이제, L과 R을 이동시킨다.



- 4+0=4이고, 찾으려고 하는 수4이다.
- 위에 4가 1개, 아래에 0이 1개 있기 때문에, 4는 총 1×1=1개이다.
- 이제, L과 R을 이동시킨다.

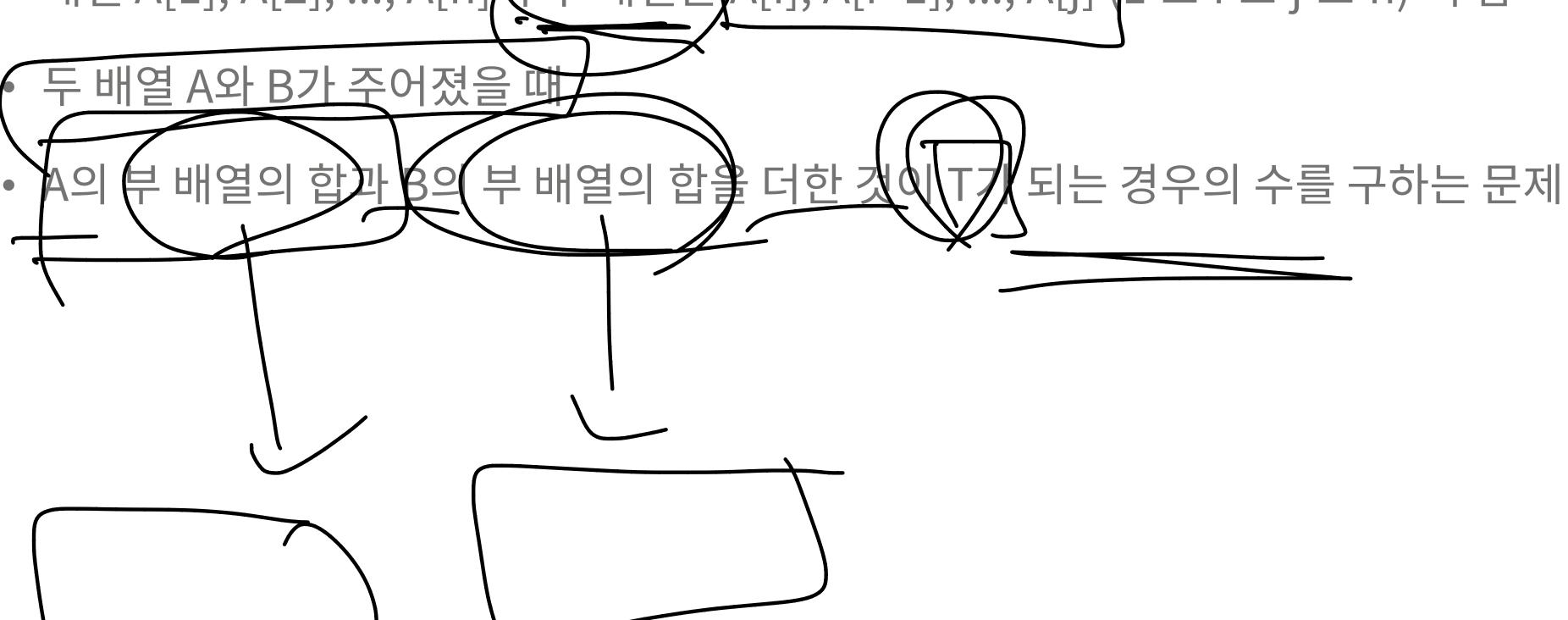






https://www.acmicpc.net/problem/2143

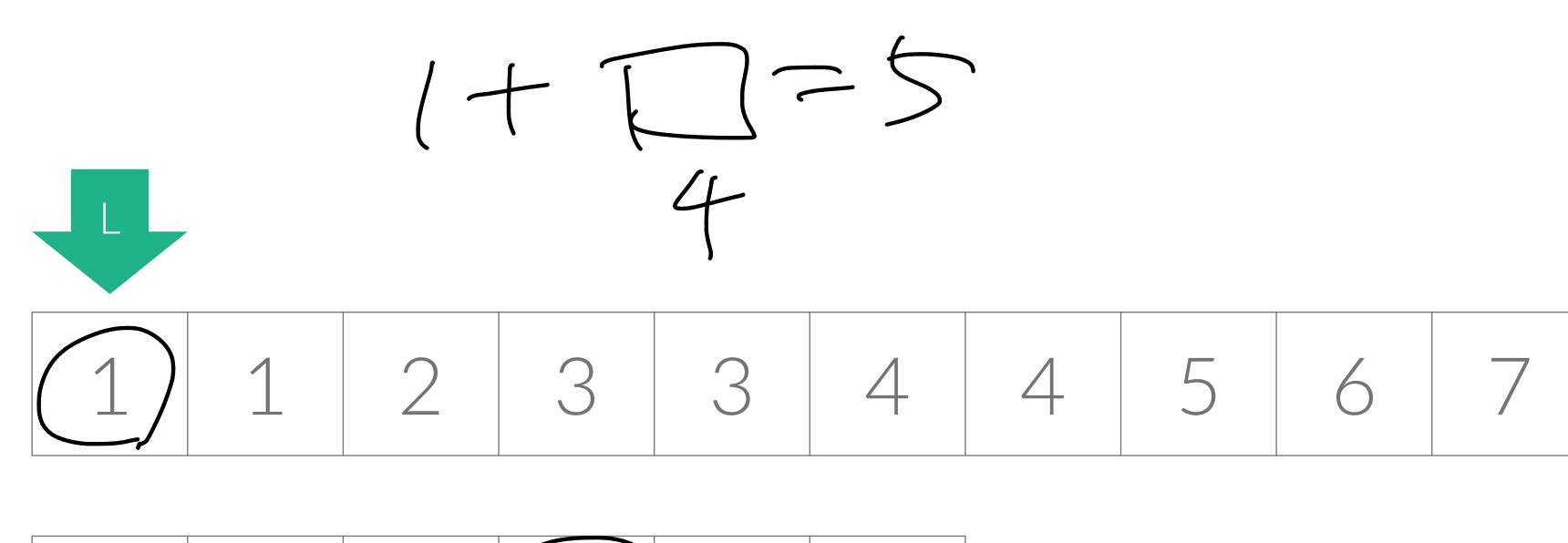
• 배열 A[1], A[2], ..., A[n] 부 배열은 A[i], A[i+1], ..., A[j] $(1 \le i \le j \le n)$ 의 합

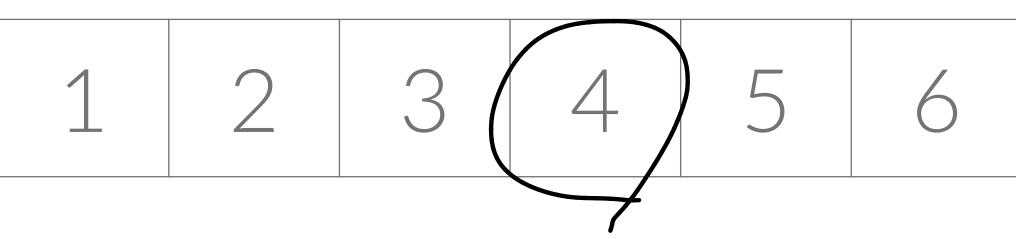


A = 1,3,3 B = 1,3 B = 1,3

https://www.acmicpc.net/problem/2143

• (T_= 5) 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다

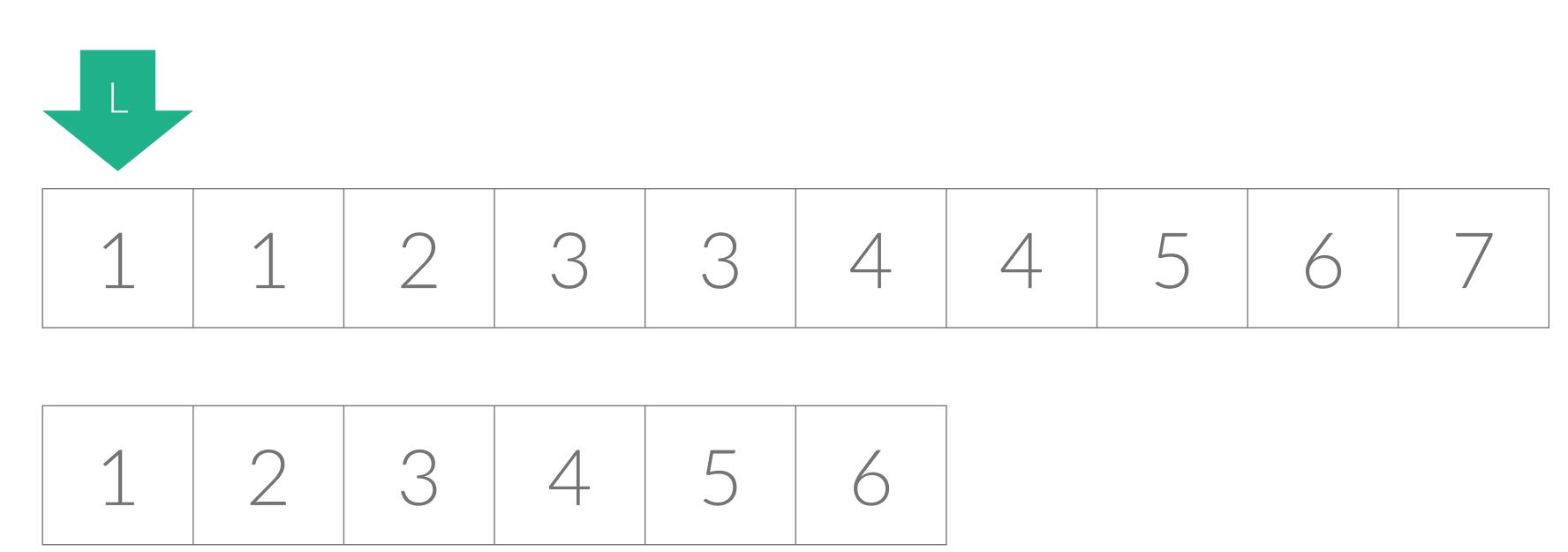




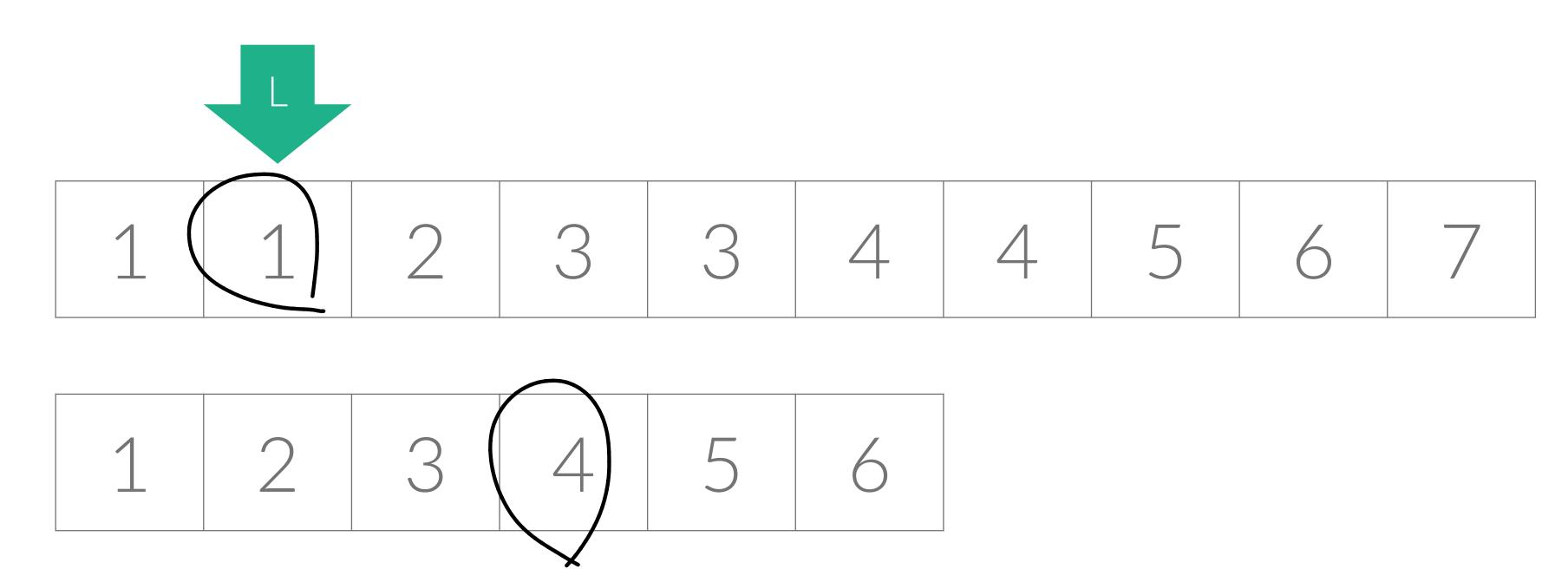
https://www.acmicpc.net/problem/2143

• T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다

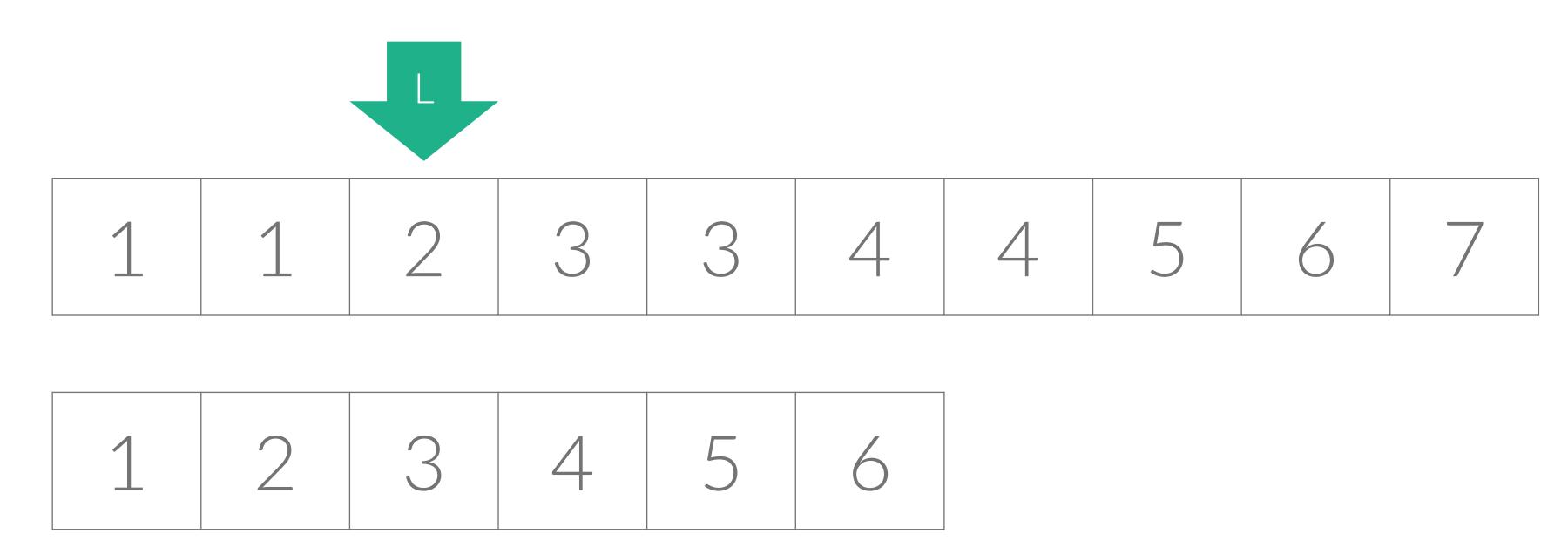
• 1 + B = T, B = 4의 개수 (1개)



- T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다
- 1 + B = T, B = 4의 개수 (1개)

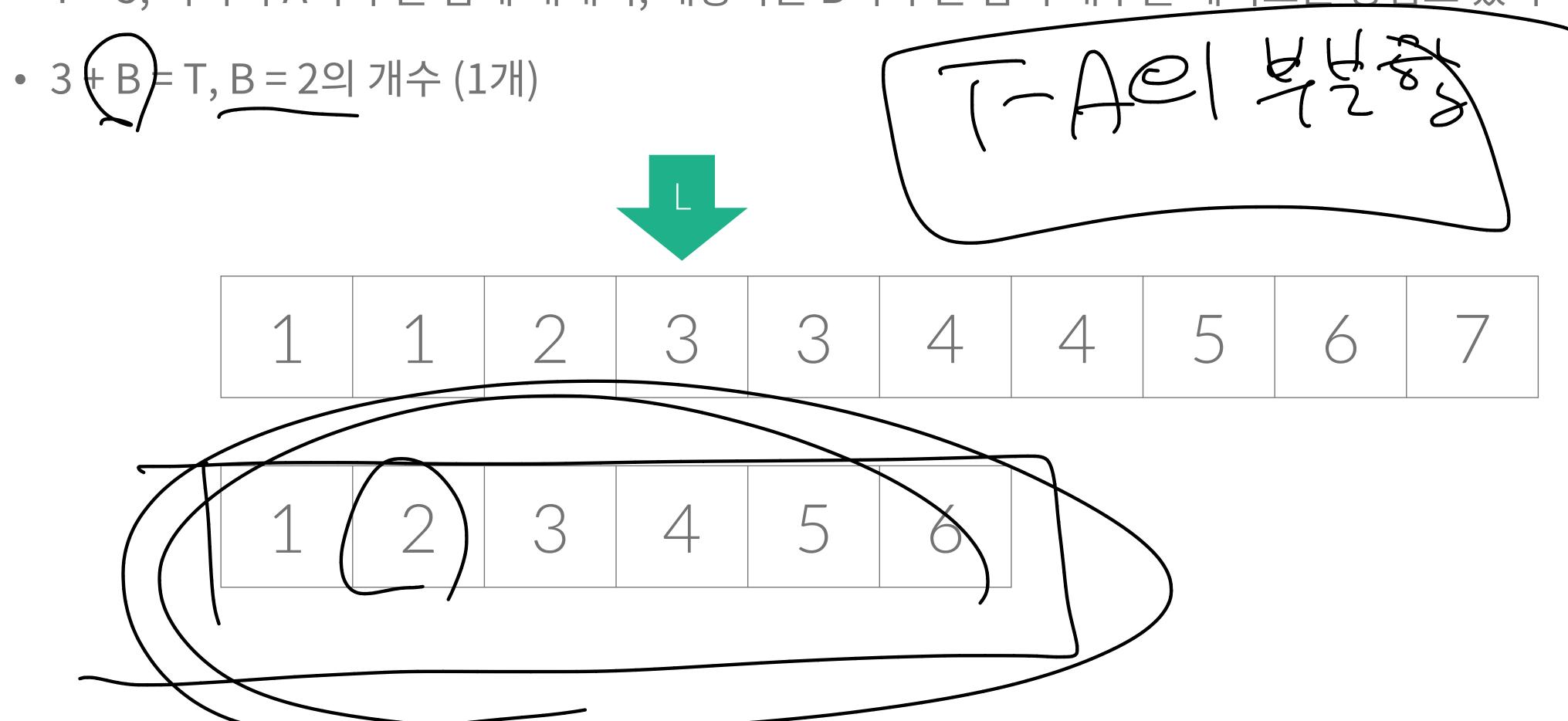


- T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다
- 2 + B = T, B = 3의 개수 (1개)



https://www.acmicpc.net/problem/2143

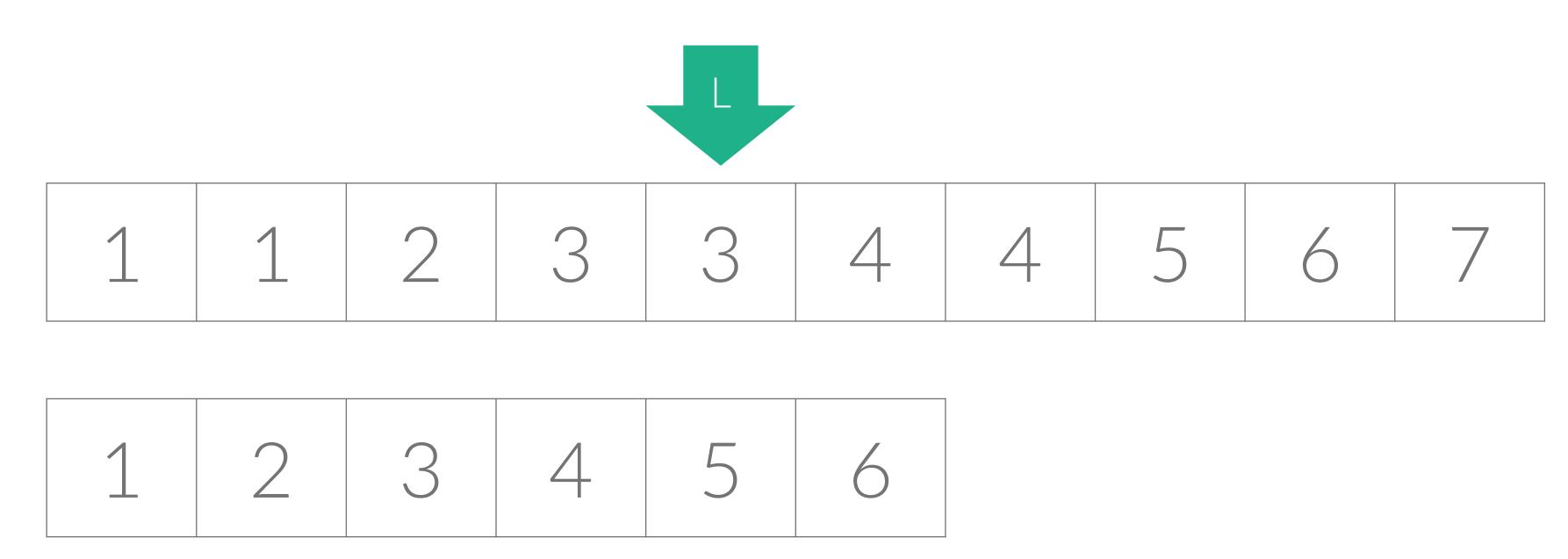
• T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다



https://www.acmicpc.net/problem/2143

• T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다

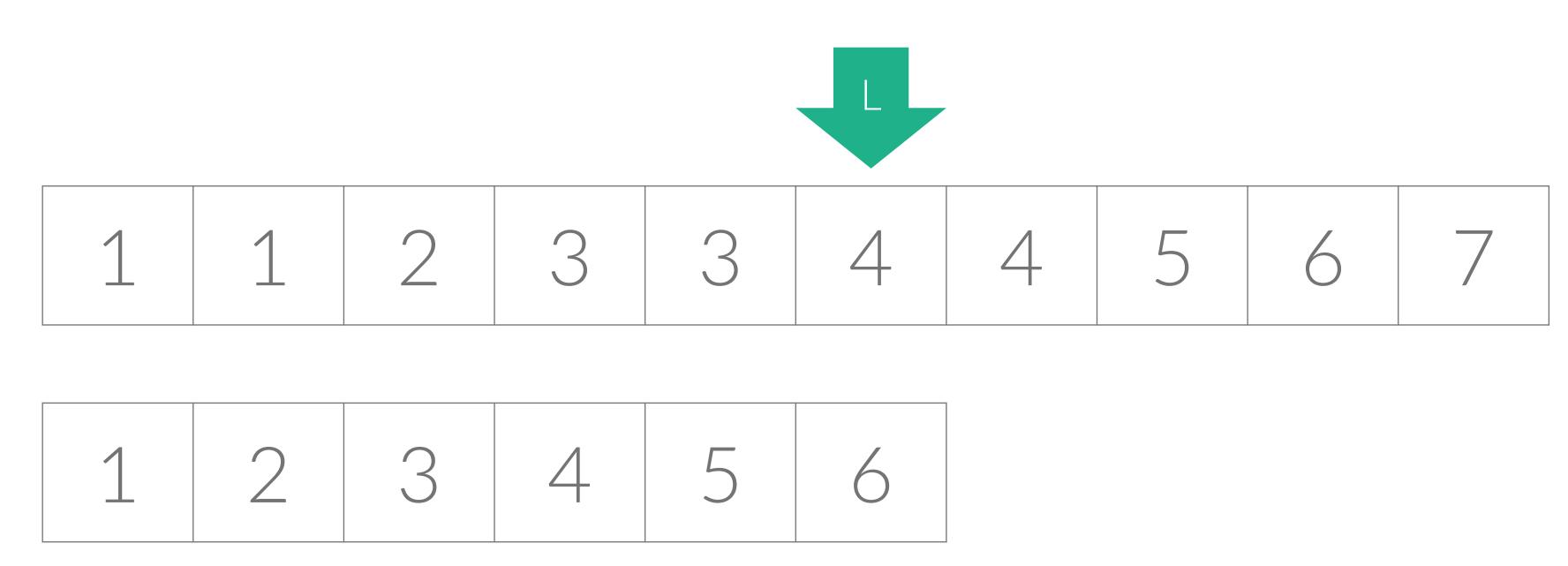
• 3 + B = T, B = 2의 개수 (1개)



https://www.acmicpc.net/problem/2143

• T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다

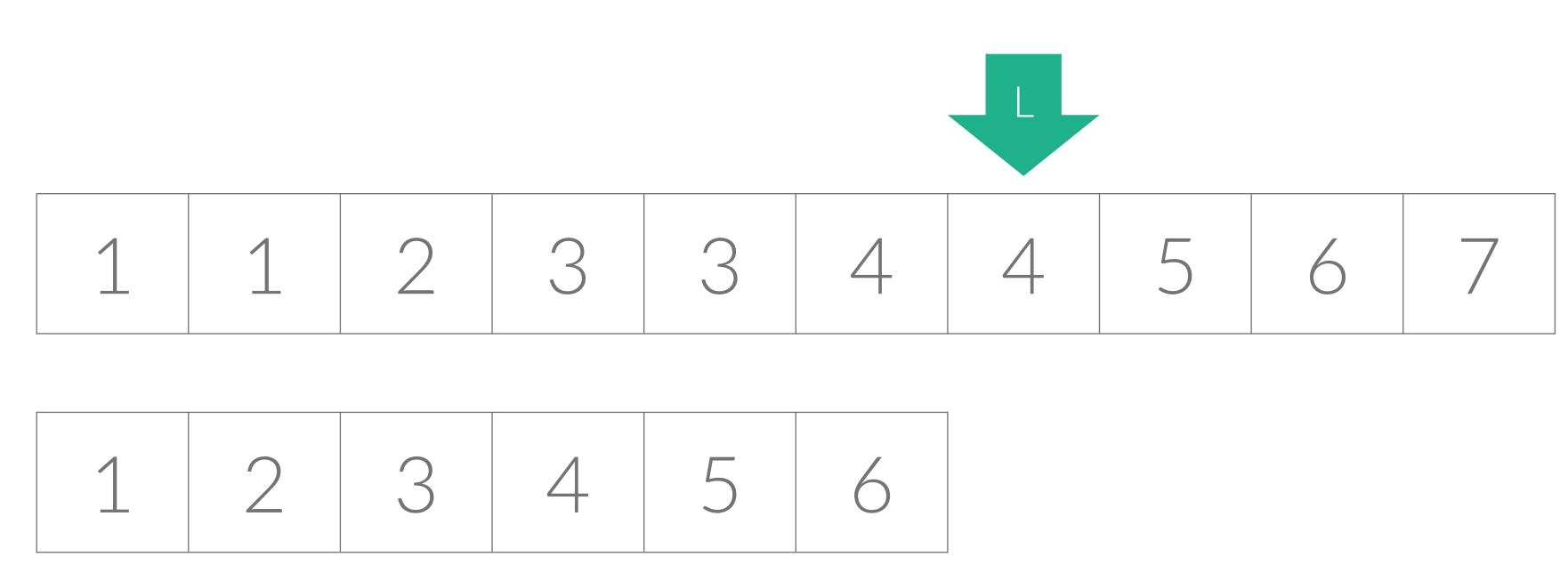
• 4 + B = T, B = 1의 개수 (1개)



https://www.acmicpc.net/problem/2143

• T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다

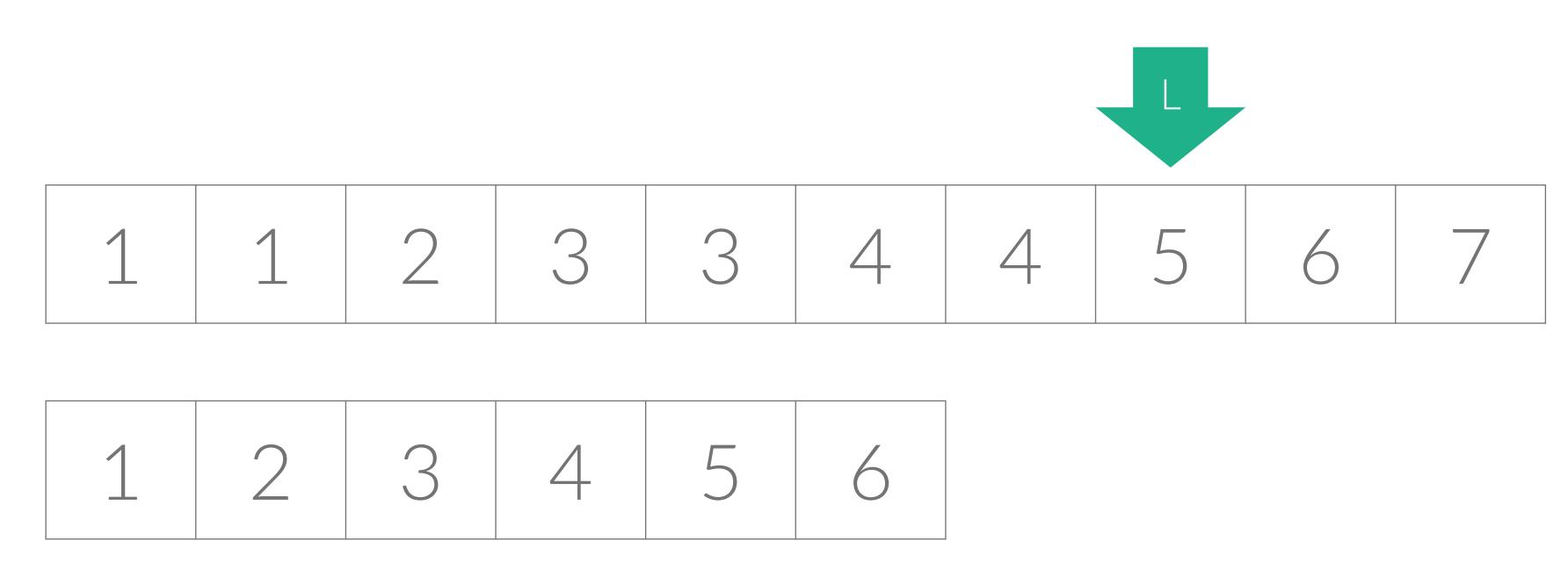
• 4 + B = T, B = 1의 개수 (1개)



https://www.acmicpc.net/problem/2143

• T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다

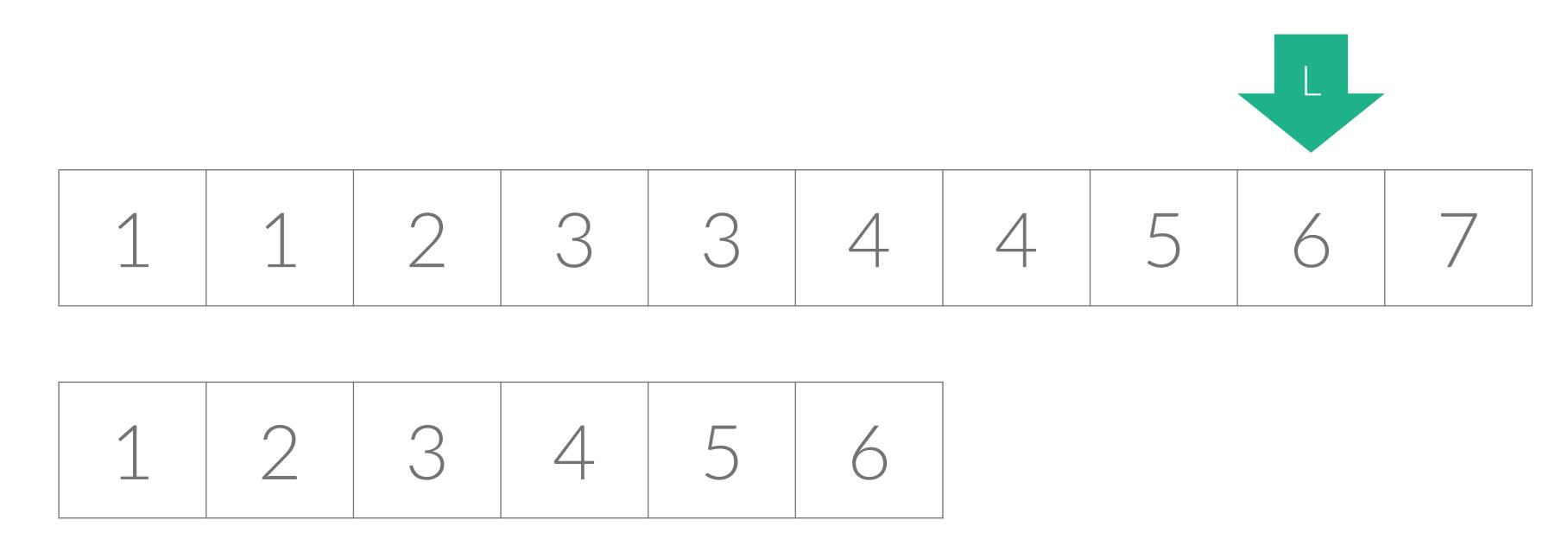
• 5 + B = T, B = 0의 개수 (1개)



https://www.acmicpc.net/problem/2143

• T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다

• 6 + B = T, B = -1의 개수 (0개)



https://www.acmicpc.net/problem/2143

• T = 5, 각각의 A의 부분 합에 대해서, 해당하는 B의 부분 합의 개수를 세어보는 방법도 있다

• 7 + B = T, B = -2의 개수 (0개)



	1	1	2	3	3	4	4	5	6	7
--	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

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

https://www.acmicpc.net/problem/2143

• 소스: http://codeplus.codes/b91235e28d344d8b9e507fc37cdd3e84

https://www.acmicpc.net/problem/7453

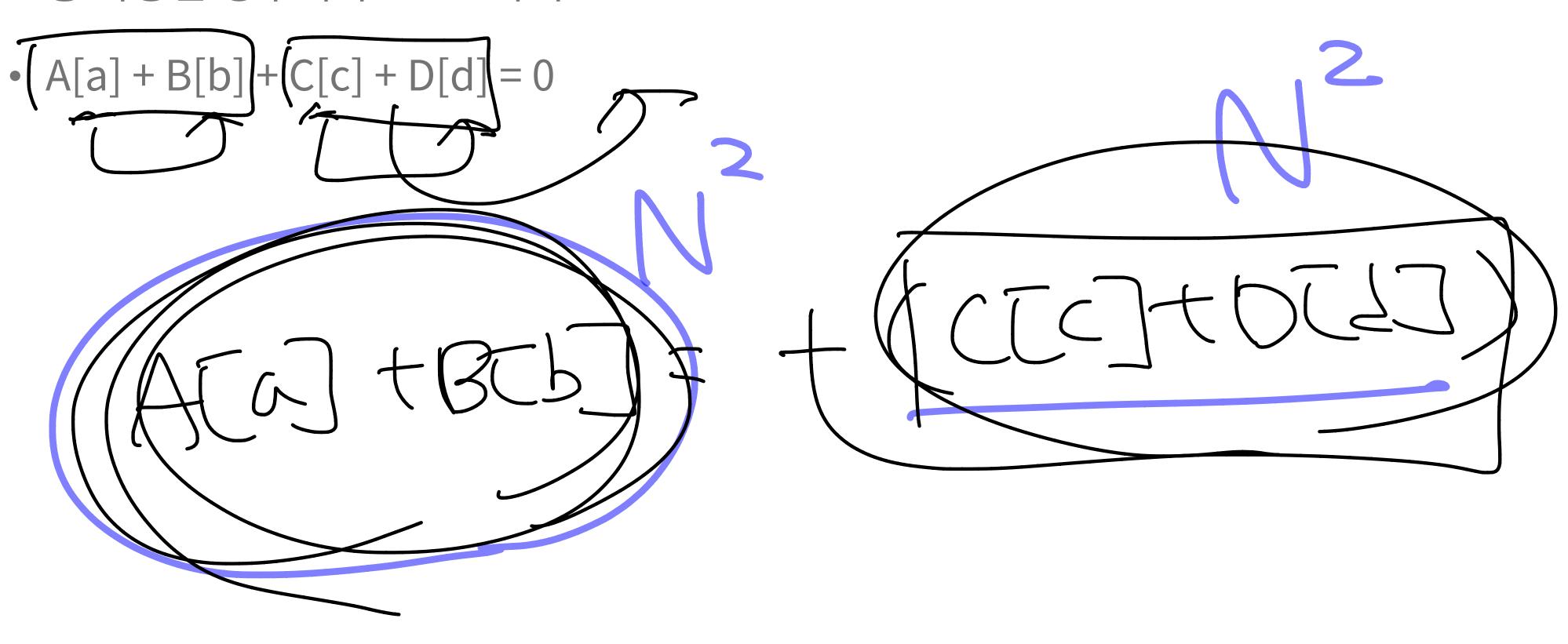




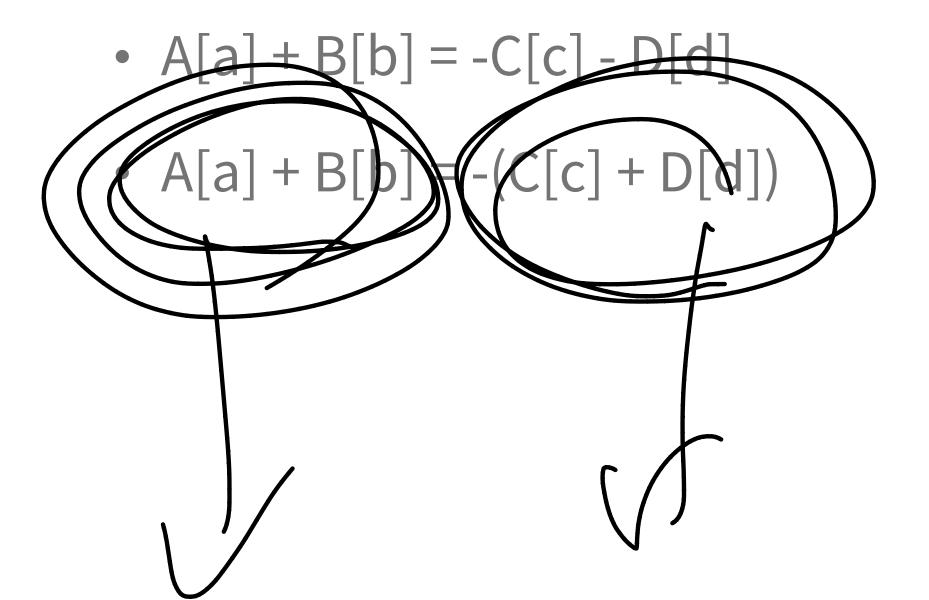
1600000 N=(16wolt)

https://www.acmicpc.net/problem/7453

• 총 가능한 경우의 수: N^4 가지



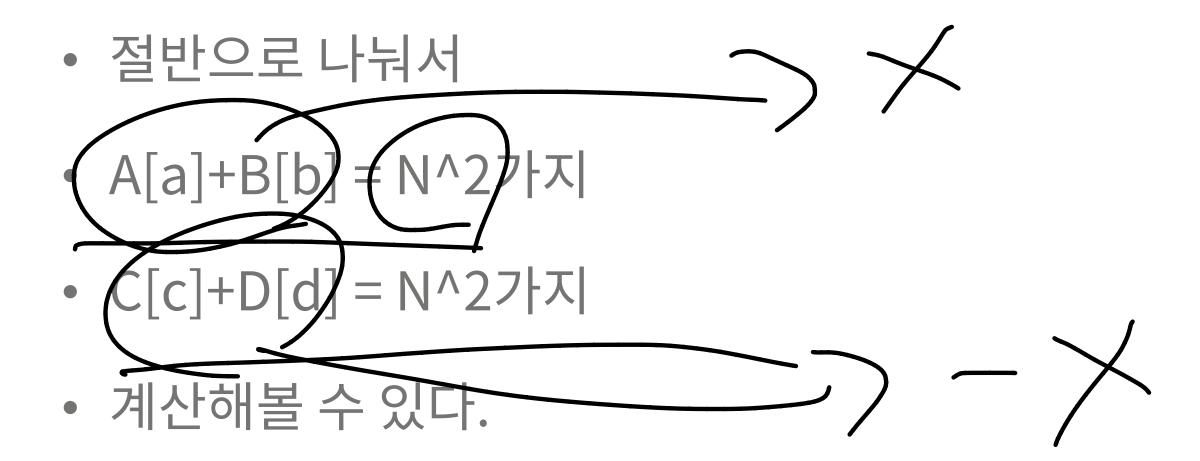
- 총 가능한 경우의 수: N^4 가지
- A[a] + B[b] + C[c] + D[d] = 0

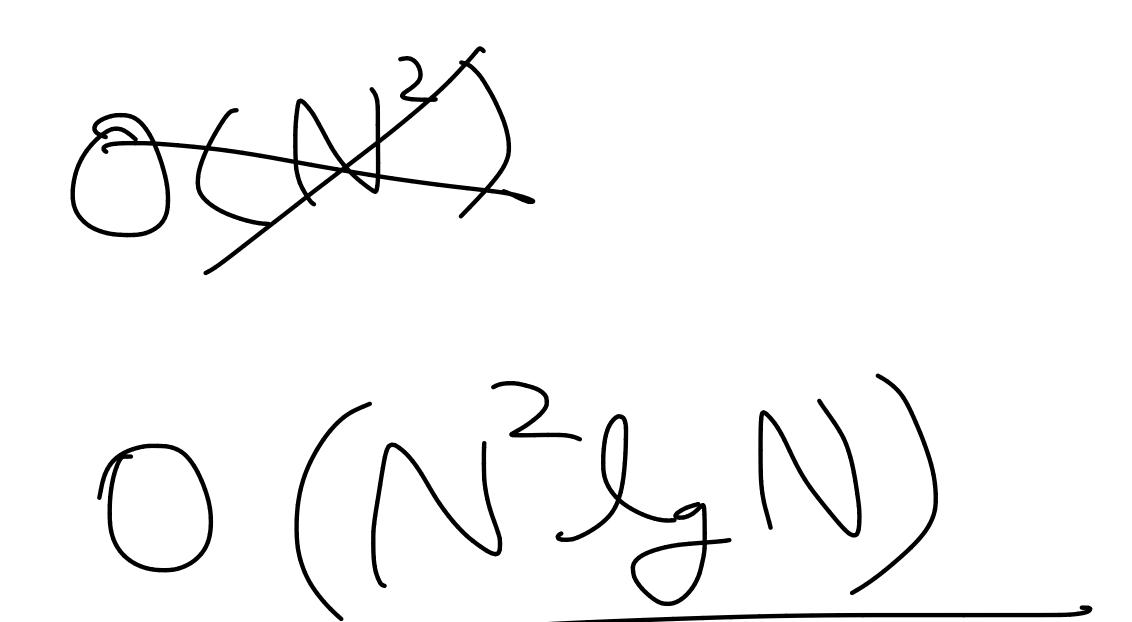




https://www.acmicpc.net/problem/7453

• 총 가능한 경우의 수: N^4 가지





https://www.acmicpc.net/problem/7453

• 소스: http://codeplus.codes/a35451012def4100a7a4cb79460f9c16