

등차수열 만들기

제한 시간: 1 초

N 개의 정수로 이루어진 수열 A 가 있습니다.

당신은 $1 < i < N$ 인 (즉, 2번째부터 $N - 1$ 번째) 원소 $A[i]$ 에 대해 "수정 연산"을 수행할 수 있습니다.

- 수정 연산: $A[i]$ 의 값을 $A[i - 1] + A[i + 1] - A[i]$ 로 변경합니다.

이 연산은, $A[i - 1], A[i], A[i + 1]$ 이 등차수열을 이루도록 $A[i]$ 의 값을 강제로 조절하는 것과 같습니다.

목표: 주어진 수열 A 전체가 등차수열이 되도록 하기 위해 필요한 "수정 연산"의 최소 횟수를 구하는 프로그램을 작성하시오.

Input

- 첫 번째 줄에 수열의 크기 N ($3 \leq N \leq 2,500$)이 주어집니다.
- 두 번째 줄에 N 개의 정수 A_0, A_1, \dots, A_{N-1} ($|A_i| \leq 10^9$) 이 공백으로 구분되어 주어집니다. (인덱스는 0부터 시작합니다.)

Output

- 수열 전체가 등차수열이 되도록 만드는 데 필요한 최소 연산 횟수를 출력합니다.
-

Sample Input 1

5 1 3 4 7 9

Sample Output 1

1

설명: 만약 0번 원소(1)와 3번 원소(7)를 수정하지 않고 그대로 둔다면, 이 두 원소는 공차 $d = (7 - 1)/(3 - 0) = 2$ 인 등차수열 [1, 3, 5, 7, 9] 를 정의합니다.

- 원본 수열: [1, 3, 4, 7, 9]
- 목표 수열: [1, 3, 5, 7, 9]

원본 수열에서 0, 1, 3, 4번 인덱스의 값(총 4개)이 목표 수열과 일치합니다. 2번 인덱스의 값(4)만 5로 1번 수정하면 목표를 달성할 수 있습니다.

Sample Input 2

5 1 10 2 20 3

Sample Output 2

3

설명: 만약 1번 원소(10)와 3번 원소(20)를 수정하지 않고 그대로 둔다면, 공차 $d = (20 - 10)/(3 - 1) = 5$ 인 등차수열 [5, 10, 15, 20, 25] 가 정의됩니다.

- **원본 수열:** [1, 10, 2, 20, 3]
- **목표 수열:** [5, 10, 15, 20, 25]

원본 수열에서 2개의 원소(10, 20)만 목표와 일치합니다. 나머지 3개의 원소(1, 2, 3)는 수정해야 합니다. 따라서 최소 3번의 연산이 필요합니다.

난이도 분석

1. 개인적으로 생각하는 합정:

N 이 2,500이므로 $O(N^3)$ 이나 $O(N^4)$ 풀이는 안 됩니다.

이 문제를 "어떤 순서로 연산을 해야 최소일까?"라고 생각하면,

현재 $A[i]$ 를 바꾸면 $A[i - 1]$ 과 $A[i + 1]$ 의 연산에 영향을 주므로 매우 복잡한 DP나 BFS처럼 보입니다.

2. 핵심 기믹 (문제 변환):

- "최소 연산 횟수"를 구하라는 것은, 반대로 "연산하지 않고 그대로 둘 원소의 최대 개수"를 찾으라는 말과 같습니다.
- 답 = $N - (\text{그대로 둘 원소의 최대 개수 } k)$

3. 문제:

- 등차수열은 단 두 개의 점만 정해지면 유일하게 결정됩니다.
($A[i]$ 와 $A[j]$ 가 정해지면 공차 $d = (A[j] - A[i])/(j - i)$ 와 첫째 항 $a_0 = A[i] - i \times d$ 가 결정됩니다.)
- 따라서, 이 문제는 N 개의 (인덱스, 값) 쌍 $(i, A[i])$ 중에서, 동일한 직선 위에 있는 최대 점의 개수 k 를 찾는 문제로 바뀝니다.
- N 개의 점 중 2개의 점 $(i, A[i])$ 와 $(j, A[j])$ 를 ($O(N^2)$) 골라서 이 두 점을 지나는 직선(등차수열)을 정의합니다.
- 이때, 공차 d 가 정수가 아니면 (즉, $A[j] - A[i]$ 가 $j - i$ 로 나누어 떨어지지 않으면) 유효한 등차수열이 아니므로 무시합니다.
- 유효한 직선(등차수열)이라면, N 개의 모든 점 l 에 대해 $A[l]$ 이 이 직선 위에 있는지($O(N)$) 확인하여 총 k 를 셉니다. → $O(N^3)$ 풀이 (시간 초과)

4. 정해 ($O(N^2 \log N)$ 또는 $O(N^2)$):

- N 개의 점 중 **하나의 기준점 $(i, A[i])$ **를 고정합니다. ($O(N)$)
- 다른 모든 점 $(j, A[j])$ ($j \neq i$)에 대해 **기울기(공차)** $d = (A[j] - A[i])/(j - i)$ 를 계산합니다.
- (주의: d 는 정수가 아닐 수 있으므로, 분수(기약분수) 형태 pair<long long, long long> 로 저장해야 합니다.)

- 이 기울기 d 들을 `map`이나 `unordered_map`에 저장하여, "기준점 i 와 동일한 기울기를 갖는 점이 몇 개인지" 셉니다.
- 가장 많이 등장한 기울기 d_{max} 에 해당하는 점의 개수 + 1 (기준점 i 자신)이, i 를 포함하는 최대 등차수열의 크기입니다.
- 모든 i 에 대해 이 과정을 반복하여 k 의 최댓값을 찾습니다.
- 최종 답은 $N - k$ 입니다.