# Convex Hull Trick 문제풀이

서강대학교 전해성(seastar105)

#### 문제 요약

길이 N의 배열이 주어진다. 연속된 한 구간의 점수는 다음과 같이 정의된다. 구간의 숫자들의 합이 x라면 ax<sup>2</sup>+bx+c다. 이제 길이 N인 배열을 연속된 구간들로 쪼갤 건데 구간들의 점수 합이 최댓값을 구하여라.

N <= 1,000,000이다.

다음과 같은 dp식을 세워볼 수 있다.

$$dp(i)=1$$
부터  $i$ 까지의 구간들의 점수 최댓값 $dp(i)=\max_{j< i}{(dp(j)+ax^2+bx+c)}, \quad x=p_i-p_j$ 

 $P_i$ 는 prefix sum을 나타낸다. x에 psum을 그대로 대입하면 아래와 같은 식을 얻을 수 있다.

$$egin{split} dp(i) &= \max_{j < i}{(dp(j) + ax^2 + bx + c)}, \;\; x = p_i - p_j \ dp(i) &= \max_{j < i}{(-2ap_jp_i + ap_j^2 - bp_j + dp(j))} + ap_i^2 + bp_i + c \end{split}$$

$$egin{aligned} dp(i) &= \max_{j < i} \left( -2ap_jp_i + ap_j^2 - bp_j + dp(j) 
ight) + ap_i^2 + bp_i + c \ dp(i) &= \max_{j < i} \left( m_jp_i + b_j 
ight) + c_i \ m_j &= -2ap_j, \;\; b_j = ap_j^2 - bp_j + dp(j), \;\; c_i = ap_i^2 + bp_i + c \end{aligned}$$

dp식이 CHT를 적용할 수 있는 꼴이 됐다. 우리가 관리할 직선들의 기울기는 - $2ap_i$ 고, y절편이  $ap_i^2$  -  $bp_i$  + dp(j)이다.

따라서, CHT를 사용하면 O(NlogN)에 해결 가능하다.

$$egin{aligned} dp(i) &= \max_{j < i} \left( -2ap_jp_i + ap_j^2 - bp_j + dp(j) 
ight) + ap_i^2 + bp_i + c \ dp(i) &= \max_{j < i} \left( m_jp_i + b_j 
ight) + c_i \ m_j &= -2ap_j, \quad b_j &= ap_j^2 - bp_j + dp(j), \quad c_i &= ap_i^2 + bp_i + c \end{aligned}$$

a가 음수고 p<sub>i</sub>가 prefix sum이기 때문에 j가 증가하며 추가되는 직선들의 기울기들도 단조 증가한다.

그리고 p<sub>i</sub>가 x값으로 사용되기 때문에 쿼리로 주어지는 점들도 단조 증가한다.

따라서, 이 문제를 O(N)에도 해결이 가능하다

# BOJ 15249번 Building Bridges

#### 문제 요약

기둥이 N개 있는데 제일 처음 기둥과 마지막 기둥을 이어주려고 한다.

각 기둥은 기둥을 무너뜨리는 데 필요한 비용  $w_i$ 와 높이  $h_i$ 를 가지고 있다. i번째 기둥과 j번째 기둥을 잇는 데에 드는 비용은  $(h_i-h_j)^2+(w_{i+1}+\cdots+w_{j-1})$ 이 된다. 1번 기둥부터 N번 기둥까지를 잇는 데 드는 비용의 최솟값을 구해야 한다.

 $N \le 100,000$ 

# BOJ 15249번 Building Bridges

#### 또 dp식을 세워보자

$$dp(i)=1$$
번부터 i번까지 이었을 때 최소 비용 $dp(i)=\min_{j< i}(dp(j)+(h_i-h_j)^2+p_{i-1}-p_j) \ dp(i)=\min_{j< i}(-2h_jh_i+h_j^2-p_j+dp(j))+h_i^2+p_{i-1}$ 

CHT를 적용할 수 있는 꼴이 나왔다.

다만, Convex Hull에 추가되는 직선들의 기울기가 단조성을 갖고 있지 않다.

기울기들은 다 알지만 y절편에 쓰이는 dp(j)를 모른다.

즉, Dynamic CHT를 사용해야 한다.

# BOJ 15249번 Building Bridges

직접 구현해보는 것도 구현 연습에 도움이 될 거라고는 생각하지만 일단 가져다 쓰자.

https://bit.ly/38ivnjP - LineContainer

해당 구현체는 max값을 구한다. 기울기와 절편의 부호를 바꿔서 직선을 저장하고, 쿼리 결과의 부호를 바꾸면 min값을 얻을 수 있다.

# Problem Set

- Essential
  - 4008 특공대
  - 15249 Buliding Bridges

- Practice
  - 13263 나무 자르기
  - 6171 땅따먹기
  - 17526 Star Trek
  - 5254 Balls
  - 10067 수열 나누기
  - 14751 Leftmost Segment
  - 16631 Longest Life
  - 3319 전령들
  - 15958 프로도의 100일 준비