

D : トンネル

Gacho_0716

問題概要

横軸 x 、縦軸 y の xy 平面上に n 個の長方形がある。

i 番目の長方形は、高さ h_i 、幅1であり、頂点は点 $(i-1,0)$ 、点 $(i-1,h_i)$ 、点 (i,h_i) 、点 $(i,0)$ である。

あなたは n 個の正の整数 y_1, y_2, \dots, y_n を選び、以下の n 回の操作を行う。

(1) 1回目の操作では、点 $(0,1)$ と点 $(1,y_1)$ を結ぶ線分を引く。

(2) i 回目($2 \leq i \leq n$)の操作では、点 $(i-1, y_{i-1})$ と点 (i, y_i) を結ぶ線分を引く。

問題概要

i 回目の操作に対し、 S_i を以下のように定める。

i 回目の操作で引いた線分の x 座標が小さい方の端点を A 、 x 座標が大きい方の端点を B とする。

また、点 $(i-1, 0)$ を C 、点 $(i-1, h_i)$ を D 、点 (i, h_i) を E 、点 $(i, 0)$ を F とする。

台形 $ABFC$ と長方形 $DEFC$ の非共通部分の面積を S_i とする。

$S = S_1 + S_2 + \dots + S_n$ を最小化するような y_1, y_2, \dots, y_n を求め、 S の最小値を出力せよ。

解法 - アルゴリズム

- 動的計画法

解法 - DPの定義

- $dp[i][j] := i$ 番目までの線分を引いて、高さ y_i を j にしたときの、面積の合計の最小値 ($S_1 + S_2 + \dots + S_i$ の最小値)
- $dp[151][151]$ だと足りない $\rightarrow dp[151][301]$ とれば十分 (あとで説明)

解法 - i 番目の線分 L_i を引いたときの面積の計算方法

場合分けをする。点 $(i-1, h_i)$ をA、点 (i, h_i) をBとおく。

- L_i が線分ABをまたぐ場合 → パターン1

三角形が2個できる。

- L_i が線分ABをまたがない場合 → パターン2

三角形(なくてもいい)と長方形(なくてもいい)を組み合わせたものができる。

解法 - パターン 1 の計算式

```
double Pattern1(int A, int B, int H){  
    double x = 1.0 * abs( A - H ) / ( abs( A - H ) + abs( B - H ) );  
    double y = 1.0 - x;  
    return abs( A - H ) * x / 2.0 + abs( B - H ) * y / 2.0;  
}
```

Aはi番目に引いた線分のx座標が小さい方の端点のy座標

Bはi番目に引いた線分のx座標が大きい方の端点のy座標

Hはi番目の長方形の高さ

解法 - パターン 2 の計算式

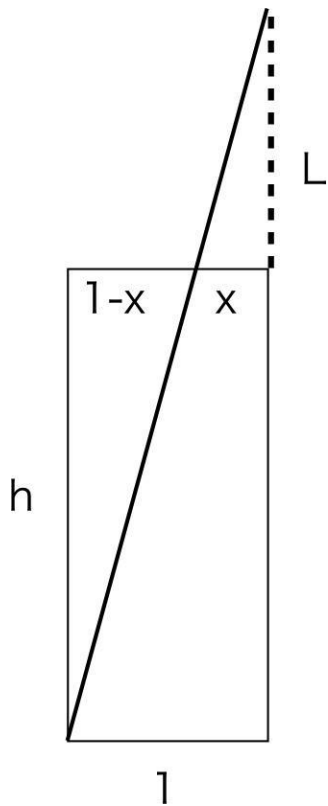
```
double Pattern2(int A, int B, int H){  
    return min( abs( A - H ), abs( B - H ) ) + abs( A - B ) / 2.0;  
}
```

Aはi番目に引いた線分のx座標が小さい方の端点のy座標

Bはi番目に引いた線分のx座標が大きい方の端点のy座標

Hはi番目の長方形の高さ

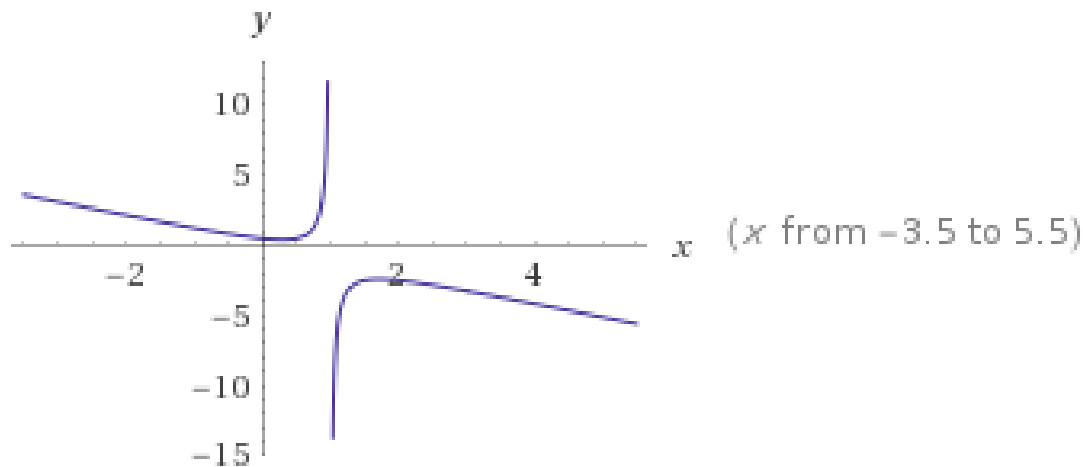
解法 - 配列のサイズについて



$$L = hx / (1 - x)$$

$$(\text{面積の合計}) = y = hx^2 / (1 - x) - hx / (1 - x) + h / 2 (1 - x)$$

解法 - 配列のサイズについて



$x = 1 - 1 / \sqrt{2}$ で
yは極小値をとる。

Local minimum:

$$\min\left\{\frac{x^2}{1-x} - \frac{x}{1-x} + \frac{1}{2-2x}\right\} = \sqrt{2} - 1 \text{ at } x = 1 - \frac{1}{\sqrt{2}}$$

解法 - 配列のサイズについて

$L = hx / (1 - x)$ の x には $1 - 1/\sqrt{2}$ を代入、 h には最悪ケースである150を代入

$$\begin{aligned} L &= 150 \times 0.29289321881 / (1 - 0.29289321881) \\ &= 62.1320343549 \end{aligned}$$

つまり、 $h + L = 150 + 62.1320343549 = 212.132034355$ なので、

$dp[151][301 (> 212.132\dots)]$ で十分である。

講評

- First Accepted:
 - Onsite: rupc_KU_NO_FA (55m 17s)
 - Online: rickytheta (32m 2s)
- Success Rate: 61.363636363% (27 / 44)

ジャッジ解

- beet C++ 1027Byte
- c7c7 C++ 1292Byte
- tubuann C++ 1592Byte