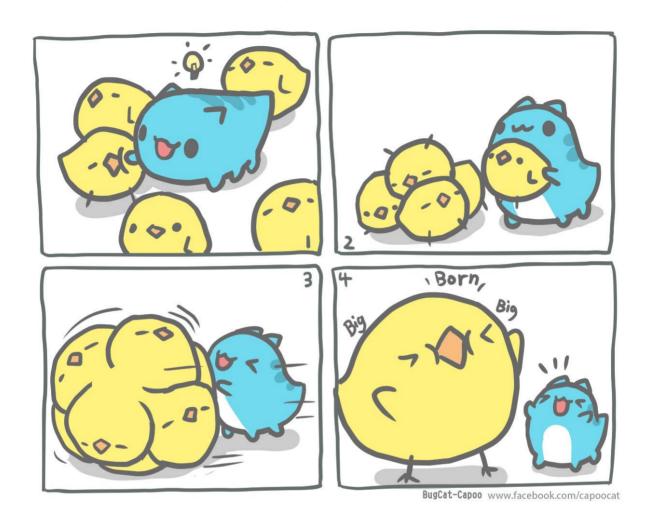
D. 小雞的潛力

potential



咖波覺得計算小雞的飽足感有點累。好險聰明的咖波很快就發現更好的方法。

咖波發現, 小雞是可以合成和分割的。於是他這麼做:

咖波先把N隻大小不同的小雞排成一直線,飽足感由左至右為 H_1 , H_2 , H_n , 咖波可以任選連續的小雞 H_1 , H_{1+1} , H_{1+2} H_r , 把這些小雞的大小同時增加或減少一個數值V。要是小雞變得太小,飽足感也可能會小於零(消化的耗能還比不上得到的能量)。

最後咖波想知道最大的小雞和最小的小雞,相差多少飽足感。但是咖波只想快點繼續進食。 你能幫咖波解決這個問題嗎?

實作說明

你必須上傳一個指定函數, 其函數原型如下:

int Answer(int N,int P,int *H,int *L,int *R,int *V);

參數意義代表如下:

N:小雞的數量 P:修改的次數

H[0],H[1]...H[N-1]:小雞一開始的大小,注意:H[0]是題目敘述中的H₁喔,別搞錯了

L[0],L[1]...L[P-1]: 每次修改的左界 R[0],R[1]...R[P-1]: 每次修改的右界

V[0],V[1]...V[P-1]:每次修改增加的大小

回傳值意義代表如下:

一個整數,為完成操作後,最大和最小的小雞大小差多少。

我們可以參考這一個範例:

N=5 P=3 H[]={0,0,1,0,1} L[]={1,2,1} R[]={3,5,1} V[]={1,-1,2}

代表有5隻小雞,大小分別為{0,0,1,0,1},接下來有3次修改。

第一次修改的區間為 $H_1 \sim H_3$,增加大小1,修改完後小雞大小為 $\{1,1,2,0,1\}$

第二次修改的區間為 H_2 ~ H_5 ,增加大小-1,修改完後小雞大小為 $\{1,0,1,-1,0\}$

第三次修改的區間為 $H_1 \sim H_1$,增加大小2,修改完後小雞大小為 $\{3,0,1,-1,0\}$

於是答案為最大減最小, 即3-(-1)=4。

限制

函式被使用的次數不超過一次

 $1 \le N \le 10^6$

 $0 \le P \le 10^6$

 $-100 \le H[i] \le 100$

 $1 \le L[i] \le R[i] \le N$

 $-100 \le V[i] \le 100$

子任務

子任務	分數	額外輸入限制
1	18	N ≤ 5, P = 1
2	22	N ≤ 5
3	30	P = 0
4	30	P ≤ 10 ⁴
5	40	修改的區間全部不相交
6	60	無

範例程式

為方便您撰寫此題,下提供範例程式檔案,在指定位置撰寫您的程式碼即可。下提供測試資料的輸入方法。

下載: 題目附件中 potential.cpp

範例程式輸入

第一行有兩個數字: N,P,接下來下一行有N個數字,分別代表H[i]的數值,在接下來有P行,每行有三個數字,分別為L[i],R[i],V[i]。

範例程式輸出

直接輸出Answer的回傳值。

範例輸入、輸出

INPUT	OUTPUT
5 3 0 0 1 0 1 1 3 1 2 5 -1	4
1 1 2	