# 2018 網際網路程式設計全國大賽 高中組初賽

- 本次比賽共7題,含本封面共20頁。
- 全部題目的輸入都來自標準輸入。輸入中可能包含多組輸入,以題目敘述為主。
- 全部題目的輸出皆輸出到螢幕(標準輸出)。輸出和裁判的答案必須完全一致,英文字母大小寫不同或有多餘字元皆視為答題錯誤。
- 比賽中上傳之程式碼,使用 C 語言請用 .c 為副檔名;使用 C++ 語言則用 .cpp 為副檔 名。
- 使用 cin 輸入速度遠慢於 scanf 輸入,若使用需自行承擔 Time Limit Exceeded 的風險。
- 部分題目有浮點數輸出,會採容許部分誤差的方式進行評測。一般來說「相對或絕對誤差 小於  $\epsilon$  皆視為正確」, $\epsilon$  值以題目敘述為主。

舉例來說,假設  $\epsilon=10^{-6}$  且 a 是正確答案,b 是你的答案,如果符合  $\frac{|a-b|}{\max(|a|,|b|,1)}\leq 10^{-6}$ ,就會被評測程式視為正確。

	題目名稱	時間限制(秒)
題目A	差不多是樹堆	2
題目 B	反分裂二元樹法	6
題目C	領地征戰	5
題目 D	分裂吧,樹堆	1
題目E	三角形	1
題目F	十三億人都驚呆了!	10
題目G	爆裂遊戲	2

# 2018 網際網路程式設計全國大賽輸入輸出範例

#### C 程式範例:

```
#include <stdio.h>
int main()

{
    int cases;
    scanf("%d", &cases);
    for (int i = 0; i < cases; ++i)
    {
        long long a, b;
        scanf("%lld %lld", &a, &b);
        printf("%lld\n", a + b);
    }

return 0;
}</pre>
```

#### C++ 程式範例:

```
#include <iostream>
  int main()
3
       int cases;
       std::cin >> cases;
       for (int i = 0; i < cases; ++i)</pre>
6
            long long a, b;
8
            std::cin >> a >> b;
            std::cout << a + b << std::endl;</pre>
10
11
       return 0;
12
13
```

# A. 差不多是樹堆

Problem ID: treap

先讓我們回到中古時期,介紹一個小 Y 跟小 P 遇到的問題。

在當時,小 Y 跟小 P 都很喜歡蒐集各式各樣的樹,像是重心樹、後綴樹、大榕樹、線段樹、卡特蘭樹、紅黑樹、斯坦納樹等等。樹可以類比成一個 X 個點的圖透過 X-1 條無向邊連接,並且在這張圖上找不到任何一個環。然後小 Y 跟小 P 把這些收集到的大樹整理好,擺在庭院裡面種成一堆一堆的庭院佈置,並把這個庭院取名為樹堆 (Treap),從此帶動了貴族間競相模仿的風氣,一時間家家戶戶綠意盎然。

但同時維護樹堆也帶來了很多困擾,因為有規模的設計和量產樹並不是一件簡單的事情。這一天他們得到了樹的原料,一批 N 個點以及 M 條無向帶權邊組成的連通簡單圖,點從 1 到 N 編號,邊從 1 到 M 編號。小 Y 跟小 P 想到了一個生產樹的方式:他們想要把每一張圖透過刪掉一些邊來得到樹,並使得樹上的邊權總和是所有方案中最小的,但是他們驚訝的發現,不同的圖經過這個方法產生出的樹邊權總和可能差非常多。

為了品質保證,小 Y 跟小 P 決定拿兩張圖來實驗(分別是圖 Y 和圖 P),請你告訴小 Y 跟小 P 應該要怎麼改樹上的邊權,才可以使兩張圖經過以上的生產方式後得到的邊權總和恰好相差 K。為了避免在改邊權的時候把整張圖弄壞,請最小化被改的邊數。

## **Input**

測試資料第一行包含三個數字非負整數 N,M,K,分別表示圖的點數、邊數、小 Y 和小 P 要求的邊權總和差距。

接下來 M 行描述圖 Y 的每一條邊,第 i 行有三個整數  $a_i,b_i,c_i$ ,代表第 i 邊連結編號為  $a_i$ 和編號  $b_i$  的點,並且權重為  $c_i$ 。

接下來 M 行描述圖 P 的每一條邊,第 i 行有三個整數  $d_i,e_i,f_i$ ,代表第 i 邊連結編號為  $d_i$ 和編號  $e_i$  的點,並且權重為  $f_i$ 。

- $1 < N < 3 \times 10^5$
- $N-1 \le M \le \min(3 \times 10^5, \frac{N(N-1)}{2})$
- $0 < K < 10^9$
- $1 \le a_i, b_i, d_i, e_i \le N, a_i \ne b_i, d_i \ne e_i$

- 保證輸入的圖是連通簡單圖
- $|c_i|, |f_i| \le 10^9$

### Output

如果怎麼更改邊權都不能滿足小 Y 和小 P 的條件,請輸出一行 "YP can't build a treap." (不含引號)。否則請在第一行輸出最小需要更改的邊數 L,接著輸出 L 行,依序代表要更動的邊。如果要把圖 Y 的第 id 條邊的邊權改成 w,請輸出「Y id w」,如果要把圖 P 的第 id 條邊的邊權改成 w,請輸出「P id w」,詳細的格式可以參考 Sample Output。如果有很多種更改方法,輸出任意一組皆會通過。

### **Note**

#### 一張圖如果

- 沒有兩條邊,它們所連接的兩個點都相同
- 每條邊所連接的是兩個不同的頂點

則稱為簡單圖。

#### Sample Input 1

### **Sample Output 1**

• •	•
3 3 2	1
1 2 5	P 3 4
2 3 6	
3 1 7	
1 2 5	
2 3 6	
3 1 3	

#### **Sample Input 2**

2 1 0	0
2 1 0	
2 1 0	

# B. 反分裂二元樹法

Problem ID: antisplit

NPSC 國是個團結的國家。「轉」作為該國的古老文化之一,幾乎所有 NPSC 國的程式競賽選手,在寫到平衡二元樹(balanced binary tree)相關的題目時都會寫伸展樹(splay tree)。然而,總會有一些意圖破壞國家和諧的分離主義者,他們總是寫「分裂/合併式樹堆」(merge-split treap),意圖分裂族群。為了維護二元樹的主權與領土完整,NPSC 國通過了《反分裂二元樹法》,以追蹤並調查這些傷害民族感情的人們。

NPSC 國的執法人員總共調查了 N 個分離主義者,將他們編號為 0 到 N-1,並且發現任兩個分離主義者之間都有直接聯繫。某一天,NPSC 國的情報單位發現了一些奇怪的現象,可以描述為很多個事件,每個事件都是這 N 個人中的某 K 個人不再與另外 N-K 個人直接聯繫。調查人員認為這可能代表著分離主義者之間發生了內鬨,而開始分門結黨、彼此分離。這件事對國家的發展有重要影響,因此調查人員把每一個這樣的事件全部記錄在一份機密文件上。

你身為 CSPN 國的間諜,輾轉取得了這份文件。這份文件經過加密,但是你成功攔截到了 解密這份文件的公式,因此你決定把它解密來研究,以備不時之需。

具體來說,要解密這份文件需要一個解密函數,定義為 F(x) = (x xor A) mod N,其中 A 的初始值是給定的,但會隨著解密的過程改變。  $(x \text{ xor } A \text{ 代表 } x \text{ 和 } A \text{ 的 「按位異或」 (exclusive or),即 C/C++中的 <math>x^A$ ;p mod N 代表 p 除以 N 的餘數,即 C/C++中的 p NN。)

這份文件解密前可以分為 M 行,每行有許多個介於 0 到  $2^{32}-1$  之間的非負整數,且都是下列兩種格式之一:

- **1.**  $1\ Q\ a_1\ a_2\ a_3\cdots a_Q$ : 代表編號為  $F(a_1),F(a_2),F(a_3),\cdots,F(a_Q)$  的人們不再與其他 N-Q 個人直接聯繫。若這群人的集合為 T,而所有人的集合為 S,在 T 中的任兩人的聯繫狀態並不會改變,在  $S\backslash T$  之間的任兩人亦同。一個人有可能在這個清單中出現兩次以上,但是與只出現一次是同樣的意思。保證  $1\leq Q\leq N$ 。
- **2.**  $2 \ a \ b$ : 根據編號 F(a), F(b) 的人當前是否有直接聯繫改變函數 A 的值:若這兩人當前有直接聯繫,則將 A 改變為  $(22695477A+1) \bmod 2^{32}$ ;否則,將 A 改變為  $(69069A+1) \bmod 2^{32}$ 。 假如 F(a) = F(b),則視為兩人有直接聯繫。

這份文件是按照事件的發生順序排序,而一開始任兩個人都有直接聯繫。解密也必須按照 文件的順序,也就是說遇到第二種格式時只依照所有該行之前的事件作判斷。 然而,因為這份文件實在是過於龐大,所以你決定寫一個程式來幫你解密這份文件。又因 為把整份解密文件全部存下來比較費時,所以你決定先存下解密結束時的 A 值就好了。

# **Input**

輸入的第一行有三個非負整數 N, M, A,分別代表總人數、機密文件的行數與解密時初始的 A 值。接下來有 M 行,代表要解密的文件。詳細的格式請見題目敘述。

- $2 < N < 3 \times 10^6$
- A 與所有文件中的數字均是介於 0 和  $2^{32}-1$  之間的整數
- 整份要被解密的文件最多只會有  $5 \times 10^6$  個數字。

# **Output**

請輸出一行包含一個非負整數,代表整份文件解密結束之後的 A 值。

Sam	ole In	put 1
-----	--------	-------

### **Sample Output 1**

3 2 1	22695478
1 1 7	
2 0 3	

### **Sample Input 2**

3 2 1	69070
1 1 7	
2 0 2	

# C. 領地征戰

Problem ID: territorybattle

你知道「領地征戰」嗎!?這可是當前最紅的手機遊戲呢!並且需要兩名玩家才能進行。

在這款遊戲的世界背景中,存在著兩大勢力—「光明會」以及「阿克西斯教」,

而兩位玩家會分別代表「光明會」的領導者以及「阿克西斯教」的領導者。

光明會(拉丁語:Illuminati),又譯為光照派,是 1776 年 5 月 1 日啟蒙運動時成立於巴伐利亞的一個秘密組織。

他們經常被指控合謀控制世界事務,透過策劃事件(如法國大革命、滑鐵盧戰役和美國總統甘迺迪遇刺案),

並安插政府和企業中的代理人,以獲得政治權力和影響力,最終建立一個「新世界秩序」。 阿克西斯教則是一個信徒為了智障女神—阿克婭所成立宗教,

相信看過該宗教的教義之後,即可讓人領悟阿克西斯教與其他宗教的不同之處,以下為教義:

阿克西斯教徒只要努力就辦的到

你們都是能幹的人

就算失敗了也不是你的錯

不能成功的話就都是世界的錯

從不開心的事中逃避即可

逃避並不是失敗

有句話叫作「逃避就是勝利」

猶豫過久而得出的答案

無論如何選擇都會後悔

(既然如此) 反正都要後悔(的話)

就選擇當下的快樂吧

別擔憂晚年會如何

未來的你是否笑著連神明都不知道

那就樂在當下吧!

好了,進入正題吧!

在這個世界中有 N 個國家(以 1 到 N 編號)和一些「連結著國家與國家的雙向道路」,每條道路都會有一個分數值。

一開始每個國家均不屬於兩大勢力中的任何一方,接著光明會和阿克西斯教會輪流選一個 目前還不屬於兩大勢力的國家,

並對該國家進行名為教化的儀式,儀式之後這個被選的國家就會屬於他們的勢力了!

當所有國家都屬於兩大勢力的其中一方,便是要開始統計分數的時候了!對於兩方勢力分數的計算方式如下:

- 光明會分數:所有滿足「連接著兩光明會勢力國家」的道路之分數總合。
- 阿克西斯教分數:所有滿足「連接著兩阿克西斯教勢力國家」的道路之分數總合。

對於光明會的領導者來說,他會希望最終「光明會分數 - 阿克西斯教分數」最大,

而對於阿克西斯教的領導者,他會希望最終「阿克西斯教分數 - 光明會分數」最大。

眾所皆知,羅馬不是一天造成的,因為道路是一條一條蓋出來的嘛!

在遊戲剛開始時,世界中沒有任何的道路,之後會依序蓋 M 條道路,

對於每次蓋完道路後,你能告訴兩位領導人,當兩大勢力都採取最優的策略下,「光明會分數 - 阿克西斯教分數」的數值會是多少嗎?

### **Input**

輸入的第一行有兩個正整數 N, M ,分別代表遊戲的世界中共有 N 個國家,並且之後會依序蓋出 M 條道路。接下來有 M 行,第 i 行有三個整數 a, b, c ,代表蓋了一條編號為 i 的道路,連結著編號 a 的和編號 b 的國家,並且該道路的分數值為 c 。

- $1 \le N, M \le 10^5$
- 1 < a, b < N
- $-10^9 \le c \le 10^9$

# **Output**

輸出共M行,第i行輸出當蓋完前i條路後,兩大勢力都採取最優的策略下的「光明會分數 - 阿克西斯教分數」。

### **Sample Input 1**

•	•
5 4	0
1 2 1	1
1 3 1	1
1 4 1	2
1 5 1	

This page is intentionally left blank.

# D. 分裂吧,樹堆

Problem ID: splitit

「分裂吧,樹堆」是一部在 NPSC 國很賣座的電影。電影大致的內容是:主角,NPSC 國的程式競賽選手們,在使用「分裂/合併式樹堆」(merge-split treap)寫題目時,寫出 bug,發現 bug,de 出 bug 的勵志過程。

NPSC 國的程式競賽選手們使用「**分裂**/**合併**式樹堆」寫題目的狂熱程度已經無法使用文字來形容,例如最簡單的 RMQ 問題(Range Minimum/Maximum Query,區間最大/最小值問題),他們會直接熟練的把樹堆模板打上去,把要維護的數值好好維護一下後,就上傳了。

有一天,主角們在著名的 NOJ(NPSC Online Judge)上面看到一道難題,看完題目之後,他們一如往常,直接把樹堆模板打上去。在對自己的程式碼自信滿滿,不測試範例測試資料的情況下,直接上傳程式碼。

結果得到 No - Wrong Answer。

你,對於看到主角們使用樹堆上傳得到 Wrong Answer 的結果並不感到太意外,但是,你還是對主角們正在寫的難題感到興趣,題目如下:

現在 NOJ 的創辦者小 T 有 N 個樹堆,樹堆以 1 到 N 編號,第 i 個樹堆的大小為  $s_i$ ,第 i 個樹堆裡面的數字全部都是 i 。

#### 小 T 擁有的操作如下:

- 分裂(split):小 T 可以把第 i 個樹堆分裂成兩個大小分別為 a,b 的樹堆( $1 \le a,b \le s_i, a+b=s_i$ ),分裂第 i 個樹堆的代價是  $p_i$  ,分裂出來的樹堆中,裡面的數字都還是 i 。 這個操作對於第 i 個樹堆只能使用一次。
- 合併(merge):小 T 可以把兩個大小為 c 和 d 的樹堆 X,Y 合併成一個大小為 c+d 的樹堆,合併之後的樹堆裡面就會有樹堆 X 裡面的數字,以及樹堆 Y 裡面的數字,合併的代價是 0。

現在,小 T 想要藉由上述的兩個操作,產生出一個大小恰好為 K 的樹堆,並且這個樹堆的數字至多出現兩種不同的數字。如果小 T 需要使用操作的話,**分裂操作一定要在合併操作之前使用完畢**。當然,如果有很多種方法可以達成的話,小 T 會希望花費的代價越少越好。

主角們對於上面的樹堆問題感到頭痛。而你認為你一定可以解出這道問題的。於是,勇敢的你,開始寫了這題,也即將掉入**寫出 bug,發現 bug,de 出 bug** 的有限輪迴之中。

### **Input**

輸入的第一行包含兩個正整數 N,K,代表電影的題目中,樹堆的數量,以及小 T 希望產生出來的樹堆大小。

接下來的一行,有 N 個整數,第 i 個整數為  $s_i$ ,代表第 i 個樹堆的大小。

接下來的一行,有 N 個整數,第 i 個整數為  $p_i$ ,代表分裂第 i 個樹堆所需要的代價。

- $1 \le N \le 5000$
- $1 \le K \le 2 \times 10^9$
- $1 \le s_i \le 2 \times 10^9$
- $1 \le p_i \le 2 \times 10^9$

# **Output**

如果無法達成電影的題目中小 T 的心願(產生出一個大小恰好為 K 的樹堆),請輸出 -1 ,否則請輸出一個整數,代表產生出大小恰好為 K 的樹堆的最小代價。

Sami	ole i	Inn	ut	1

### **Sample Output 1**

• •	• •	
3 7	-1	
1 2 3		
4 5 6		

### **Sample Input 2**

3 7	1
4 5 6	
1 2 3	

# E.三角形

Problem ID: triangle

在一個二維平面上,有 N 個點,保證這些點當中任取三個點皆不共線。從這 N 個點中任意選取三個相異的點,必定可以形成一個三角形。

請問:從這N個點中均勻隨機的選取三個相異點,所形成三角形的周長期望值是多少?

以 Sample Input 1 為例,從四個點  $(0,0) \cdot (1,0) \cdot (1,1) \cdot (0,2)$  中,取三個相異點的方法 總共有 4 種:

- 選取  $(0,0) \cdot (1,0) \cdot (1,1)$ : 得到周長約為 3.41421356 的三角形
- 選取 (0,0)、(1,0)、(0,2):得到周長約為 5.23606798 的三角形
- 選取(0,0)、(1,1)、(0,2):得到周長約為 4.82842712 的三角形
- 選取  $(1,0) \cdot (1,1) \cdot (0,2)$ : 得到周長約為 4.65028154 的三角形

將這4種方法得到的三角形周長取平均後(相加再除以4),得到答案約為4.53224755。

### **Input**

測試資料第一行包含一個正整數 N,表示平面上有 N 個點。接下來 N 行,每行包含兩個 正整數  $X_i,Y_i$ ,表示第一個點的座標為  $(X_i,Y_i)$ 。

- $3 \le N \le 2000$
- $-10^9 < X_i, Y_i < 10^9$
- 保證 N 個點中,任三點不共線

### Output

輸出一行,包含一個浮點數,即為形成三角形的周長期望值。

如果你的答案的絕對或相對誤差不超過 10-6 都會被當作正確。

Sample Input 1	Sample Output 1	
4	4.5322475511	
0 0		
1 0		
1 1		
0 2		

# F. 十三億人都驚呆了!

Problem ID: stunned

NPSC 國是一個龐大的國家,據傳人口有十三多億人。這個國度有一個非常特別的文化:每個人都喜歡打程式競賽。因此,NPSC 國政府為了讓十三億人都驚呆,決定舉辦一場超級大規模的程式競賽,讓國內每個人都可以參加!

最後,總共有 N 個人參加了這場比賽。由於 NPSC 國政府和其請來的主辦單位非常的強大,這場比賽在如此多人參賽的情況下仍然進行地非常順利。題目一共有 M 題,採用的是 ACM 計分規則。此規則中,每題只有答對與沒有答對之分,且答對題數愈多的人,排名就愈前面(為了方便,我們假設每個人的名次皆相異,也就是沒有並列的狀況)。

比賽結束仍然處於封榜狀態時,因為參賽人數過多,顯示整個計分榜需要不少時間,主辦單位決定先公布成績分布,也就是公布對於所有的 $0 \le i \le M$ ,恰答對i 題的共有幾人。

當然,在比賽的評測系統當中,計分榜其實是已經計算完畢的。然而由於評測系統的限制,主辦單位每次只能查詢某一個名次的人答對了幾題。主辦單位想要用最快的速度公布成績分布,因此希望能用很少次的查詢就算出結果。

現在請你寫一個程式和評測系統互動,並使用不超過指定次數的查詢計算出成績分布。

### 互動說明

首先,請由標準輸入 (standard in) 輸入兩個以空白隔開的整數 N,M,分別代表這場比賽的參加總人數與總題數。

當你想要查詢評測系統的資料時,請輸出一行包含一個整數 x,這個整數必須介於 1 到 N 之間,代表你想知道第 i 名的人總共答對了幾題。當你輸出完這個數字之後,記得要清空 (flush) 標準輸出 (standard out)。

當評測系統收到這個查詢之後,會把一個整數回覆到你的標準輸入 (standard in),這個整數即是第x 名答對的總題數。

當你算出成績分布之後,請先輸出一行包含一個 "0"(不含引號),接著輸出 M+1 個整數  $a_0,a_1,\cdots,a_M$ (每個整數一行),其中  $a_i$  代表恰答對 i 題的人數。輸出完這些整數後,你的程式必須立刻結束 (exit)。

- 1 < N < 1390080000
- $1 \le M \le 3000$
- 你的程式最多只能對評測系統做出  $\min \{61\,095, N, M \times \lfloor \log_2(2N) \rfloor \}$  次查詢。如果你的程式查詢的次數超過這個數值,你的程式將會被強制結束,且被視為輸出了錯誤的答案 (Wrong Answer)。( $61\,095$  是 NPSC 國的幸運數字。)

下列兩段範例程式分別以 C 語言、C++ 語言撰寫。這個範例程式讀入 N,M,查詢最後一名的人答對了幾題,並回報每個人答對的題數都與最後一名相同。

```
#include <stdio.h>
  int main() {
    int N, M, i, ac_num;
    scanf("%d%d", &N, &M);
4
    printf("%d\n", N);
    fflush(stdout);
    scanf("%d", &ac_num);
    puts("0");
    for (i = 0; i \le M; i++) {
      printf("%d\n", i == ac_num ? N : 0);
10
    }
11
  }
12
```

```
#include <iostream>
int main() {
   int N, M, ac_num;
   std::cin >> N >> M;
   std::cout << N << '\n' << std::flush;
   std::cin >> ac_num;
   std::cout << "0\n";
   for (int i = 0; i <= M; i++) {
      std::cout << (i == ac_num ? N : 0) << '\n';
   }
}</pre>
```

# G. 爆裂遊戲

Problem ID: explosion

有一天,阿克婭和惠惠一起走在路上聊天。

「惠惠阿,妳最近是不是很久沒用爆裂魔法啦~」

「並沒有喔,我每天還是有練習喔,而且經由長期練習,我現在一天要施放  $10^5$  次爆裂魔法都沒有問題喔~」

「真的喔,那,讓我見識一下吧!帶妳去一個好地方。」

阿克婭帶著惠惠到了一座巨大森林面前。這座森林可以視為一個  $[-10^{18},10^{18}] \times [-10^{18},10^{18}]$  的二維平面,每一個格子點(座標 (x,y) 中,x,y 都是整數的點)都種了一棵樹。這座森林的樹有一個特殊功能:存水。每棵樹一開始的存水量都是 0 單位,每棵樹都沒有存水量的上限,也就是說,每棵樹是可以存下無限多單位的水。

惠惠看到前面的森林是施放爆裂魔法的好地方,於是就開始準備念咒語:「比黑色更黑, 比黑暗更暗的漆黑,在此寄託吾真紅的金光吧,覺醒之時的到來,荒謬教會的墮落章理,化作 無形的扭曲而顯現吧,Ex-plo...」

「等一下啦,惠惠,直接讓妳釋放爆裂魔法太無聊了,為了讓妳有挑戰一點,我準備了一些 東西~」

原來,身為水神的阿克婭,準備了很多的水,來挑戰惠惠的爆裂魔法。已知一單位的水需要一單位的爆裂魔法,才能讓水完全消失。

「接下來有一些指令,我們一同來完成。」阿克婭說道,「指令有倒水跟爆裂兩種。倒水指令是:我會在  $(x_1,y_1)$  到  $(x_2,y_2)$  這個線段上(包含兩個端點)所有的格子點上面的樹倒下 w 單位的水,線段不是平行於 x 軸,就是平行於 y 軸。爆裂指令是要請妳告訴我,如果妳在 (x,y) 這個格子點上,使用爆裂魔法的話,會需要使用多少單位,才能讓位於 (x,y) 的那棵樹的水完全消失。」

「不能使用爆裂魔法喔,好難過喔.....」

「如果妳成功告訴我每次爆裂指令的答案,並且都是正確的話,我就讓妳對這整座森林使用 爆裂魔法。對了,當有爆裂指令出現時,妳必須要在下一個指令發生前告訴我答案喔。」

「可是我不會算數學阿.....」

你,身為惠惠的好友,決定挺身而出來幫助她。惠惠會告訴你每次阿克婭的指令,當發生 爆裂指令時,請你告訴惠惠正確的答案。

### **Input**

輸入的第一行包含一個正整數 N ,代表阿克婭的操作的數量。

接下來的 N 行,每行代表一個指令,依序是惠惠和阿克婭要完成的。指令的格式不外乎是下面兩種:

- $1 x_1 y_1 x_2 y_2 w$ :倒水指令,代表阿克婭會在  $(F(x_1), F(y_1))$  到  $(F(x_2), F(y_2))$  這個線段上所有的格子點上面的樹倒下 w 單位的水。
- 2 x y:爆裂指令,代表阿克婭要求惠惠算出:如果她在 (F(x), F(y)) 這個格子點上,使用爆裂魔法,會需要使用多少單位,才能讓位於 (F(x), F(y)) 的那棵樹的水完全消失。

F(a) 這個函數是阿克婭設計的,用意是避免惠惠在爆裂指令之後沒有立刻回覆答案。定義函數  $F(a) = ((a+last\_ans+2\times 10^{18}+1) \mod (2\times 10^{18}+1))-10^{18}$ 。其中, $last\_ans$  是上一筆爆裂指令的答案(如果之前都還沒有發生爆裂指令,則  $last\_ans=0$ )。

- $1 < N < 10^5$
- x₁, y₁, x₂, y₂, w, x, y 全部都是整數
- $-10^{18} \le x_1, x_2, F(x_1), F(x_2) \le 10^{18}$
- $-10^{18} \le y_1, y_2, F(y_1), F(y_2) \le 10^{18}$
- $-10^{18} \le x, y, F(x), F(y) \le 10^{18}$
- $1 < w < 10^9$
- $F(x_1) \leq F(x_2)$
- $F(y_1) \leq F(y_2)$
- $F(x_1) = F(x_2), F(y_1) = F(y_2)$  這兩個條件至少有一個會成立

## Output

對於每次爆裂指令,請輸出一個數字:如果惠惠在 (F(x),F(y)) 這個格子點上,使用爆裂 魔法,會需要使用多少單位,才能讓位於 (F(x),F(y)) 的那棵樹的水完全消失。

### Note

Sample Input 2 解密過後是:

2

 $1\ a\ b\ c\ d\ e$ 

2 f g

其中:

$$a = -10^{18} + 1$$

$$b = -10^{18} + 3$$

$$c = -10^{18} + 1$$

$$d = -10^{18} + 4$$

$$e = 1$$

$$f = -10^{18} + 1$$

$$g = -10^{18} + 4$$

### Sample Input 1

### Sample Output 1

•	•
5	0
2 0 0	1
1 1 0 1 2 1	2
2 1 1	
1 0 2 2 2 2	
2 1 2	

# Sample Input 2

2	1
1 1 3 1 4 1	
2 1 4	

This page is intentionally left blank.