

Ideal city

Leonardo, ca mulți alți oameni de știință și artiști italieni de vârsta lui, era foarte interesat de planificarea orașelor și urbanism. El dorea să modeleze un oraș ideal: confortabil, spațios, și rațional în privința utilizării resurselor, mult diferite de orașele îngustate și claustrofobice din evul mediu.

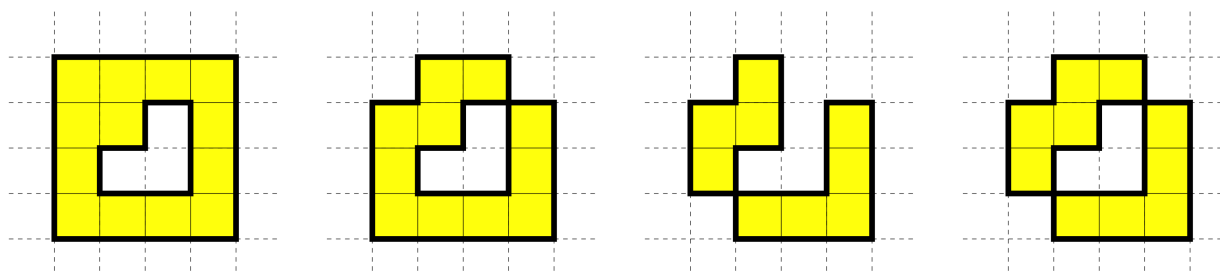
Orașul ideal

Orașul era format din N blocuri plasate pe un grid infinit de formă pătrată format din celule. Fiecare celulă se identifică prin perechea de coordonate (rând, coloană). Celula $(0, 0)$ este în colțul din stânga sus a gridului. Pentru celula (i, j) , celulele adiacente (dacă există) sunt: $(i - 1, j)$, $(i + 1, j)$, $(i, j - 1)$, și $(i, j + 1)$. Fiecare block, când este plasat pe grid, acoperă exact o celulă. Un bloc poate fi plasat în celula (i, j) dacă și numai dacă $1 \leq i, j \leq 2^{31} - 2$. Vom folosi, de asemenea, coordonatele celulelor pentru a ne referi la blocurile plasate pe ele. Două blocuri sunt adiacente dacă sunt plasate pe celule adiacente. Într-un oraș ideal, toate blocurile sale sunt conectate astfel încât nu există "găuri" în interiorul frontierei, adică celulele trebuie să îndeplinească următoarele două condiții.

- Pentru oricare două celule *neacoperite*, există cel puțin o secvență de celule *neacoperite* adiacente care le conectează.
- Pentru oricare două celule *acoperite*, există cel puțin o secvență de celule *acoperite* adiacente care le conectează.

Exemplul 1

Nici una din configurațiile de blocuri de mai jos nu reprezintă un oraș ideal: primele două de la stânga nu respectă prima condiție, a treia nu respectă a doua condiție, iar a patra nu respectă nici una dintre condiții.



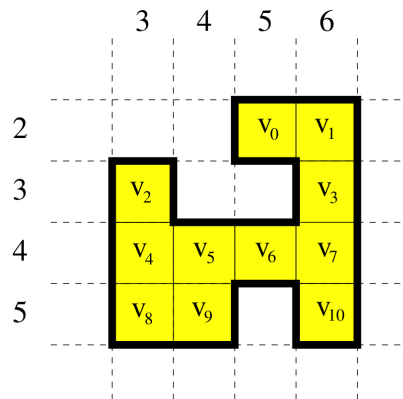
Distanța

Când traversăm orașul, o *săritură* înseamnă trecerea de la un bloc la un alt bloc adiacent. Celulele neacoperite nu pot fi traversate. Fie v_0, v_1, \dots, v_{N-1} coordonatele a N blocuri plasate pe grid. Pentru

oricare două blocuri distincte aflate la coordonatele v_i și v_j , distanța dintre $d(v_i, v_j)$ este cel mai mic număr de salturi necesare pentru a ajunge de la un bloc la celălalt.

Exemplul 2

Configurația de mai jos reprezintă un oraș ideal format din $N = 11$ blocuri la coordonatele $v_0 = (2, 5)$, $v_1 = (2, 6)$, $v_2 = (3, 3)$, $v_3 = (3, 6)$, $v_4 = (4, 3)$, $v_5 = (4, 4)$, $v_6 = (4, 5)$, $v_7 = (4, 6)$, $v_8 = (5, 3)$, $v_9 = (5, 4)$, și $v_{10} = (5, 6)$. De exemplu, $d(v_1, v_3) = 1$, $d(v_1, v_8) = 6$, $d(v_6, v_{10}) = 2$, și $d(v_9, v_{10}) = 4$.



Enunț

Sarcina ta este să scrii un program care, primind un oraș ideal, să calculeze suma distanțelor dintre oricare perechi de blocuri v_i și v_j cu $i < j$. Mai exact, programul tău trebuie să calculeze următoarea sumă:

$$\sum d(v_i, v_j), \text{ unde } 0 \leq i < j \leq N - 1$$

Mai exact, trebuie să implementezi o rutină `DistanceSum(N, X, Y)` care, primind N și doi vectori X și Y care descriu orașul, calculează formula de mai sus. Atât X și Y conțin exact N elemente; blocul i se află la coordonatele $(x[i], Y[i])$ cu $0 \leq i \leq N - 1$, și $1 \leq X[i], Y[i] \leq 2^{31} - 2$. Deoarece rezultatul poate fi prea mare pentru a fi reprezentat pe 32 de biți, el trebuie calculat modulo 1 000 000 000 (un miliard).

În exemplul 2, sunt $11 \times 10 / 2 = 55$ perechi de blocuri. Suma distanțelor dintre toate perechile este 174.

Subtask 1 [11 puncte]

Se consideră că $N \leq 200$.

Subtask 2 [21 de puncte]

Se consideră că $N \leq 2\,000$.

Subtask 3 [23 de puncte]

Se consideră că $N \leq 100\,000$.

În plus, următoarele două condiții se îndeplinesc: pentru două celule acoperite i și j astfel încât $X[i] = X[j]$, oricare celulă dintre ele este acoperită; pentru două celule acoperite i și j astfel încât $Y[i] = Y[j]$, oricare celulă dintre ele este acoperită;

Subtask 4 [45 de puncte]

Se consideră că $N \leq 100\,000$.

Detalii de implementare

Trebuie să trimiți exact un fișier, numit `city.c`, `city.cpp` sau `city.pas`. Acest fișier trebuie să implementeze subprogramul descris mai sus având următoarele semnături.

Programe C/C++

```
int DistanceSum(int N, int *X, int *Y);
```

Programe Pascal

```
function DistanceSum(N : LongInt; var X, Y : array of LongInt) : LongInt;
```

Acest subprogram trebuie să se comporte cum a fost descris mai sus. Desigur poți implementa alte subprograme pentru uz intern. Submisia ta nu trebuie să interacționeze în vre-un fel cu intrarea/ieșirea standard, și nici cu alte fișiere.

Exemplu de evaluator

Exemplul de evaluator furnizat așteaptă inputul în următorul format:

- linia 1: N ;
- liniile 2, ..., $N + 1$: $X[i]$, $Y[i]$.

Limite de timp și memorie

- Limită de timp: o secundă.
- Limită de memorie: 256 MB.