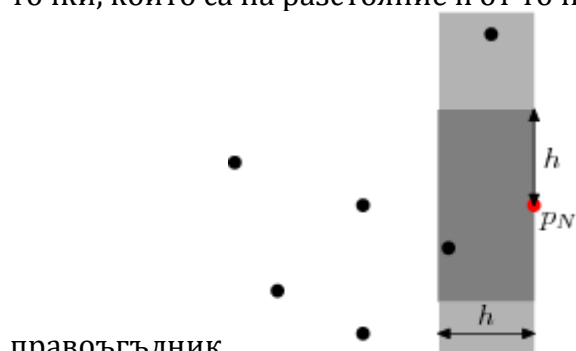


Най-близка двойка

В равнината са дадени N ($2 < N \leq 25\,000$) точки с целочислени координати в интервала $[-10\,000; 10\,000]$. Да се намери разстоянието между най-близките две измежду тях.

Жокер: Да предположим, че до момента сме обработили точките от 1 до $N-1$ (предварително сортирани по техните x координати) и сме намерили някакво текущо най-късо разстояние h . Разглеждайки точка N , търсим друга на разстояние по-малко от h (float). Поддържахме множество от вече разгледаните точки, които са на разстояние h от точка N , както е показано в светлосивия



правоъгълник.

Когато преминем на следваща точка или намерим точка на разстояние по-малко от h , премахваме кандидатите от множеството. За тази цел добавяйте отзад всяка поредна точка в една помощна опашка с двойки (`std::pair<int, int>`) координати (X, Y) . За всяка поредна точка (X_{curr}, Y_{curr}) вадете от началото на опашката точките докато $X_{queue_front} \leq X_{curr} - h$ и ги изтрийте от множеството. Тъй като кандидат точките в нашето множество трябва да са сортирани по y , и в същото време да можем с логаритмична сложност да премахваме и/или добавяме към него, то идеална структура за целта е `std::set`. Елементите на нашето множество са двойки от тип `std::pair<int, int>` представляващи координатите (Y, X) на нашите кандидат точки. Забележете че координатите са разменени (в опашката не са, но ако ви е по удобно може и в опашката да ги размените), за да могат точките вътрешно да се сортират по Y , а не по X . Търсейки точка на разстояние по-малко от h от текущата N се оказва, че има смисъл да търсим само измежду точките с Y координати в тъмно сивия правоъгълник. За да открием началото на интервала от точки с $Y > Y_{curr} - h$ правим двоично търсене в нашето множество чрез метода `std::set::lower_bound` или `std::set::upper_bound`. Ако "`std::set<std::pair<int, int> s;`", то метода ще извикаме така: `auto it = s.lower_bound({int(Ycurr - h), MAX_X_PLUS_1 = 10001})`. Така ще получим итератор към първата такава точка. След това ще ги итерируем, чрез `it`, докато `it->first < Ycurr + h`. Задачата е добре известна

алгоритмична задача, позната като "Closest pair problem" и за решаването ѝ съществуват няколко алгоритъма, решаващи я за $O(N \log N)$.

(<https://www.topcoder.com/thrive/articles/Line%20Sweep%20Algorithms>)

Първоначалната стойност на h е разстоянието между двете точки с най-малки X координати (след като сме сортирали всички точки по X), които от своя страна са и първоначалните два члена (с разменени X и Y координати) на текущото временно множество представено чрез нашия `std::set`. Координатите в нормален ред (не е задължително - въпрос на ваша си конвенция) на тези първи две точки вкарваме и в нашата помощна опашка.

Input Format

Входът се състои от множество тестови примери, като всеки нов ред от поредния тестов пример съдържа по две числа – координатите на поредната точка (x, y) . За край на поредния тестов пример ще считаме ред, в който има само едно число - числото -1. Това, разбира се означава, че измежду зададените ви точки няма да има нито една с x координата равна на -1.

Constraints

$2 < N \leq 25\,000$

Output Format

За всеки тестов пример, трябва да изведете търсеното минимално разстояние с точност 5 знака след десетичната точка. Броят на редовете в изхода трябва да бъде равен на броя на тестовите примери.

Sample Input 0

```
0 1
2 4
6 8
7 0
-1
7 9
12 5
90 3
-1
```

Sample Output 0

```
3.60555
6.40312
```