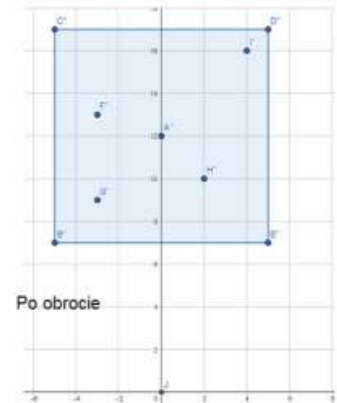
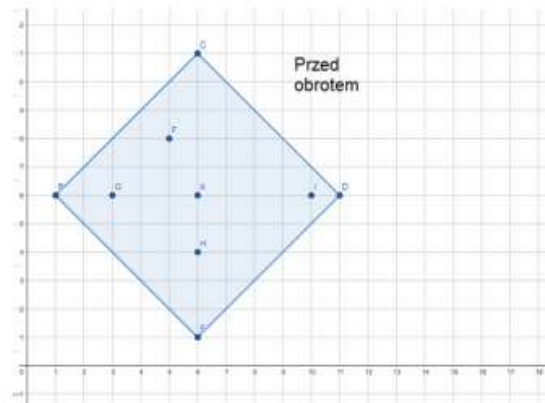
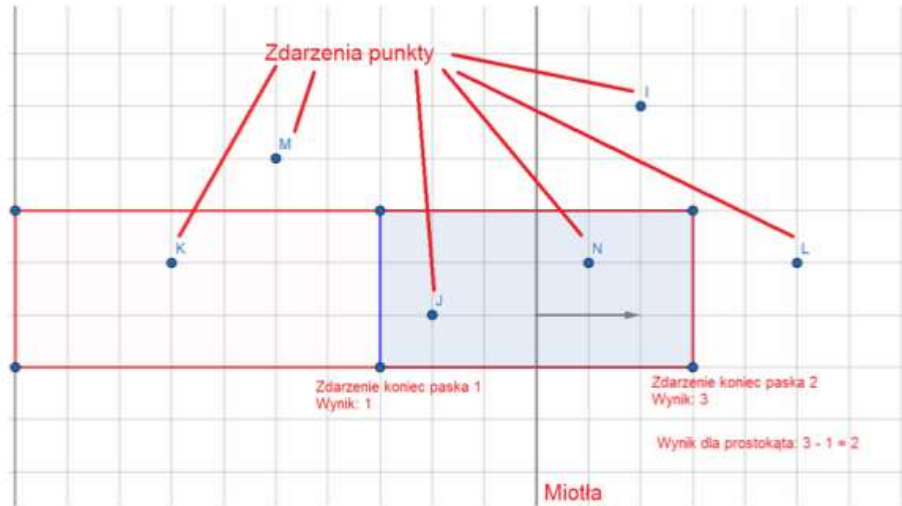
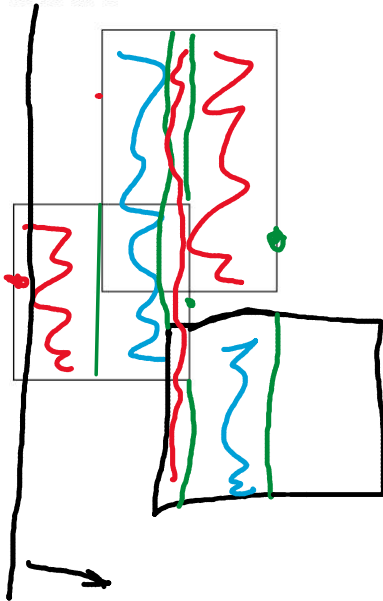
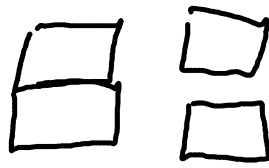


## Przykład

Dla danych wejściowych:

```
2
10 10 20 20
15 15 25 30
```



```
18 ... if(v[node] > 0)
17 ... sum[node] = maxa-mina+1;
16 ... else if(mina < maxa)
15 ... sum[node] = sum[node*2]+sum[node*2+1];
14 ... else
13 ... sum[node] = 0;
```

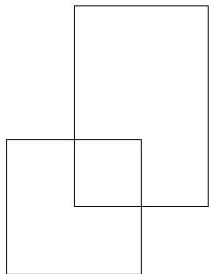
## Przykład

Dla danych wejściowych:

```
2
10 10 20 20
15 15 25 30
```

```
struct Edge
{
... int x, y0, y1;
... bool isStart;
```

2  
10 10 20 20  
15 15 25 30

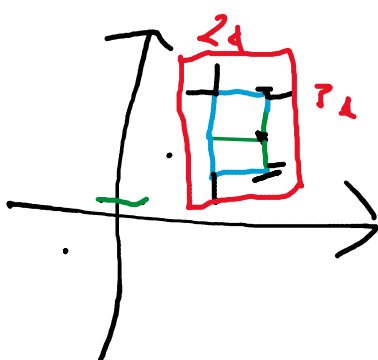


poprawną odpowiedzią jest:

225

```
struct Edge
{
    ...int x, y0, y1;
    ...bool isStart;

    ...friend bool operator < (const Edge& a, const Edge& b)
    ...{
    ...    if(a.x == b.x)
    ...        return a.isStart < b.isStart;
    ...    return a.x < b.x;
    ...}
};
```



$$\Delta < \text{curr.x} - q.\text{front()}.x$$



### Algorytm krok po kroku

Nasz algorytm zatem wygląda tak:

Posortuj punkty po  $x$  i przeglądaj w tej kolejności. Dla każdego punktu:

- 1) Usuń z początku kolejki (i jednocześnie z seta) wszystkie punkty, których  $x < x_{akt} - \Delta$ .
- 2) Sprawdź punkty na secie między lowerboundem  $y_{akt} - \Delta$ , a lowerboundem  $y_{akt} + \Delta$  i zaktualizuj  $\Delta$  (dotychczasowy najlepszy wynik).
- 3) Dodaj nowy punkt na kolejkę oraz dodaj na seta parę  $(y_{akt}, akt)$

$$k \cdot \pi \cdot \left(\frac{\Delta}{2}\right)^2 < 3\Delta \cdot 2\Delta$$

$$k \cdot \pi \cdot \frac{\Delta^2}{4} < 6\Delta^2$$

$$k \pi \Delta < 24\Delta$$

$$k\pi < 24$$

$$k < 8$$

$$O(n \log n)$$