



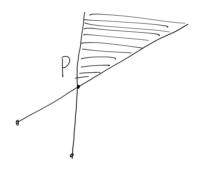
## **Point in Triangle**

ALPS 2020년 7월 내부대회 N번 출제자: 노세윤

| Constraints     | Time Complexity     |
|-----------------|---------------------|
| $N \leq 300000$ | $O(N \cdot \log N)$ |

## 풀이

삼각형의 세 점 중 두 점이 결정되었을 때 나머지 한 점은 다음 그림과 같이 두 점을 P와 이은 직선 사이의 영역에 존재 해야 합니다.



점들을 P를 기준으로 하여 반시계 혹은 시계방향으로 정렬한 뒤 적당히 prefix sum이나 스위핑을 이용하면 두 점이 결정되었을 때 빗금친 영역 안의 점의 개수를 구할 수 있습니다. 따라서 간단히  $O(N^2)$ 풀이를 얻을 수 있습니다.

아직은 부족합니다. 한 점을 고정시키고 나머지 한점을 이동시키면서 관찰해 봅시다.

점 a[i]와 a[j]를 골랐을 때 빗금친 영역 안의 점의 개수는 prefix sum을 이용하여 c[j]-b[i]꼴로 표현할 수 있습니다

따라서 점 a[i]를 한 꼭지점으로 하는 P를 포함하는 삼각형의 개수는  $\sum_{j}^{ccw(a[i],P,a[j])<0}c[j]-b[i]$ 입니다. 고정된 i에 대해 가능한 j는 정렬했을 때 연속적으로 분포하므로 위 식은 prefix sum과 스위핑을 이용하여 O(1)에 계산 가능합니다.

삼각형을 중복해서 세지 않으려면 a[i]의 x좌표가 P보다 작은 것만 세도록 하면 됩니다.

모든 삼각형의 개수는 O(N)에 계산할 수 있으며 정렬을 해야하기 때문에 총 시간복잡도는  $O(N \cdot \log N)$ 입니다. 세 점이 같은 직선 위에 있을 수 있기 때문에 구현이 까다롭습니다.

## 정해 코드

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;
typedef pair<ll,ll> pp;
#define x first
```

```
#define y second
int ccw(pp a,pp b,pp c){
    ll k=a.x*b.y+b.x*c.y+c.x*a.y-a.y*b.x-b.y*c.x-c.y*a.x;
   if(k==0)return 0;
   if(k<0)return -1;
   return 1;
const int MX=3e5+5;
pp p;
pp a[MX];
ll s[MX];
11 s2[MX];
11 ss[MX];
int cr[MX];
int n;
int main(){
   scanf("%d",&n);
   int i,j;
    scanf("%lld %lld",&p.x,&p.y);
    for(i=1; i<=n; i++)scanf("%lld %lld",&a[i].x,&a[i].y);</pre>
    sort(a+1,a+n+1,[&](pp q,pp w){
        if(q.x>=p.x && w.x<p.x)return false;</pre>
        if(q.x<p.x && w.x>=p.x)return true;
        11 k=ccw(q,p,w);
        return k<0;
    });
    int t=0;
    for(i=1; i<=n; i++){
        if(a[i].x>p.x){
            t=i;
            break;
        }
    }
    if(t==0 || t==1){
        printf("0");
        return 0;
    }
    int k=1;
    for(i=1; i<t; i++){
        while(k < t \& ccw(a[i],p,a[k]) == 0 )k++;
        cr[i]=k-1;
    }
    int jj=j=t;
    for(i=1; i<t; i++){
        j=max(j,cr[i]+1);
        jj=max(jj,cr[i]+1);
        while(j \le n \& ccw(a[i],p,a[j]) \le 0)j++;
        while(jj \le n \& ccw(a[i],p,a[jj]) \le 0)jj++;
        s2[i]=jj-1;
        s[i]=j-1;
```

```
for(i=t ; i<=n ; i++)s[i]=n;
for(i=1 ; i<=n ; i++)ss[i]=ss[i-1]+s[i];

long long ans=0;
for(i=1 ; i<t ; i++){
    long long cnt=s[i]-cr[i];
    long long S=ss[s[i]]-ss[cr[i]];
    ans+=S-cnt*s2[i];
}
cout<<ans;
return 0;
}</pre>
```