Educational Codeforces Round 111

C题 Manhattan Subarrays

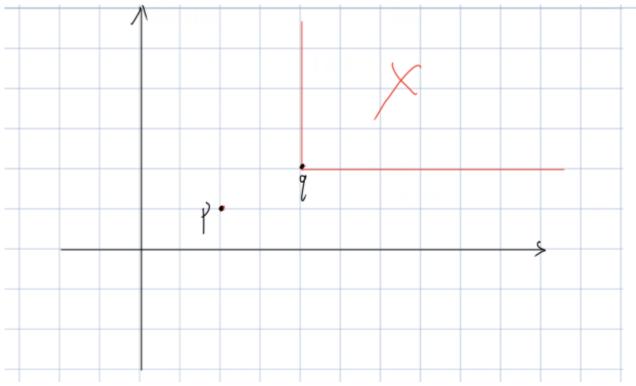
题目大意

题目大概意思是·定义两个点 $a(x_1,y_1)$, $b(x_2,y_2)$ 的距离 $d=|x_1-x_2|+|y_1-y_2|$ 。对于三个点p, q, r如果 d(p,r)=d(p,q)+d(q,r),则认为这三个点是一个"坏三连"。问给定一个数组 $a_1,a_2\ldots a_n$ 每个元素 a_i 与i构成一个点 (a_i,i) ,问有多少个任意三个点都不能构成"坏三连"的连续子串(如果连续子串只有一个或者两个元素,则也为不能构成"坏三连"的子串)

分析

分析题目可以发现,连续子串每个元素 a_i 对应的点横坐标不确定,但是纵坐标是严格递增的。

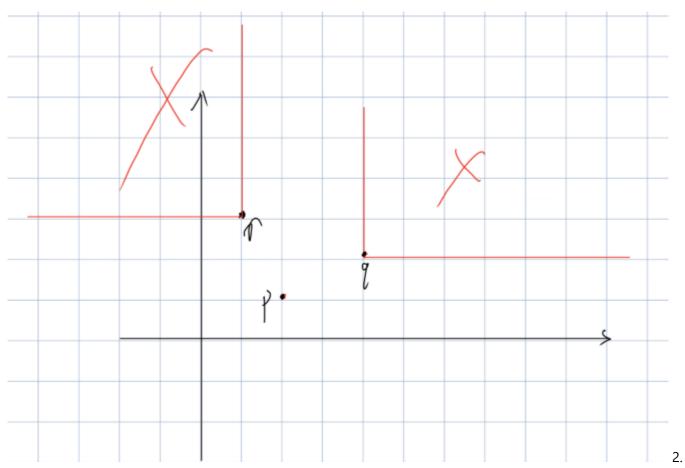
- 考察可以构成"坏三连"的三个点,由题意可知纵坐标为中间那个点一定在另外两个点中间(包含边边),如图。
- 先考察高度连续两个点 $p(a_i,i)$, $q(a_{i+1},i+1)$ 1.如果 $a_{i+1}>a_i$ · 则后面的点都不能在q右边。图片红色的区域不可再落点第三个点。



 $a_{i+1} < a_i$,也类似。 3.如果 $a_{i+1} = a_i$,则无论下一个点放在哪里,都是"坏三连",不能放第三个点。

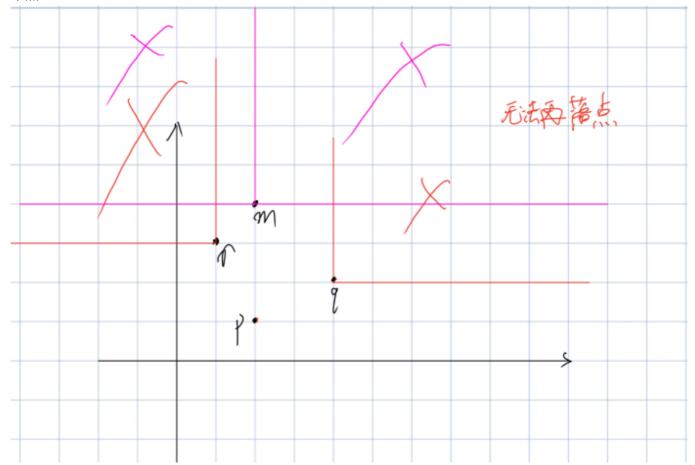
2.

• 考察三个点 $p(a_i,i)$, $q(a_{i+1},i+1)$, $r(a_{i+2},i+2)$ · 只分析 $a_{i+1}>a_i$ · 并且第三个点以落的情况 · $a_{i+1}< a_i$ 情况类似 。 1.如果 $a_{i+2}< a_i$ · 则r的左上角也不能再放置点



如果 $a_i < a_{i+2} < a_i + 1$,则受到p和q的同时影响·r左上角和右上角都无法再放置点·则不可再放置下一个点 3.如果 $a_{i+2} = a_i$ ·则不能无法再放置下一个点·r一定会在下一个点到p之间。

• 考察能放下四个点,则不可能再放下第五个点,则最多四个点。只有在放三个点的第一条基础上,才能放置四个点。



下面暴力模拟一遍过的,但是有点笨。其实有更好的方法

```
#include<iostream>
using namespace std;
int t; // 测试用例数
int n; // 数组长度
long long a[200002];
long long ans;
int main(){
   //freopen("test/C.txt","r",stdin);
    cin>>t;
    while(t--){
      ans=0;
       cin>>n;
       for(int i = 0; i < n; ++i){
           cin>>a[i];
       }
      int right; // 坐标右下线
      int left;
                 // 坐标左上限
       for(int i = 0; i < n-2; ++i){
           right=0;
           left=0;
           // 先判断第二个点
           if(a[i+1]>a[i]){
               right=a[i+1];
           }else if(a[i+1]<a[i]){</pre>
               left=a[i+1];
           }else{
               continue;
           }
           // 判断第三个点
           if(right!=0){ // 如果第一个点偏右
              if(a[i+2]>=right){
                  continue;
              }else if(a[i+2]<a[i]){</pre>
                  left=a[i+2];
                  ans++;
              }else{
                    ans++;
                  continue;
           }else{
              if(a[i+2]<=left){</pre>
                 continue;
              }else if(a[i+2]>a[i]){
                  right=a[i+2];
                  ans++;
              }else{
                    ans++;
                 continue;
              }
           }
           // 判断第四个点
           if(i!=n-3\&&a[i+3]<right\&&a[i+3]>left){}
               ans++;
           }
```

```
}
ans+=n; // 单独也是答案
ans+=n-1; // 每两个也是答案
cout<<ans<<endl;
}
}
```