M. Youth Finale

- chenjiuri_guilin2020
- 先算出初始排列的一个逆序对情况。
- 每一次操作对于前面的变化,一直被保持维护,
- 每一次操作检查后面的情况,都会有一定的变化规律。

补个鬼,我说怎么一直wa。原来是看错题了。

生长思考:

• 第一点, deque的普通操作常数比较小。常数体现大的地方应该是删除。释放

E. Draw a triangle

在网格上,有两个坐标点,找到第三个点。 构成一个三角形并且让该三角形的面积最小。

thinking

- 怎么寻找一个离直线最近的点?
- 这一个并不是简单的找规律问题。别老想着在非签到题上找规律。
 - \circ 设第三个点为u,v
 - 。 那么由三角形面积计算相关的叉积公式 $S=(a\times b)=rac{1}{2}|xv-yu|;$
 - 。 然后联想到exgcd式子。

C. Array Concatenation

对于一个数组选择两种操作的一种进行:

第一种: 复制一份,拼接在当前的数组之后。

第二种, 复制一份,做一次翻转,然后拼接在之后。

求取使得数组的前缀和的和ans%mod后最大的值。

- 一共有m此操作,次数 10^5 ,且取模运算之后的结果具有一定的随机性。
 - 可以猜测最终有一定的关于下面几点的规律
 - 前缀和之和的计算方法。
 - 最终的结果和取mod运算。
 - 最终的本质不同的解非常的少。
- 发现一旦做出了一个第二种计算之后,操作的后面的第一中操作,和第二种操作相同。
- 归纳出各种情况下的前缀和的计算公式
 - 。 归纳技巧,将结果分成若干整体的贡献。

- 每一次操作之后,新生成的段的总体贡献。
- 每一个元素贡献。

只操作
$$1: \ f1 = 2^m * hs$$
(前缀和之和) $+ \frac{(2^m-1) \times 2^m}{2} n * s;$ 两种操作: $f2 = 2^{m-1}hs + 2^{m-1}ts + \frac{(2^m-1) \times 2^m}{2} n * s;$

code

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
void MAIN();
int main()
   ios::sync with stdio(false);
   cin.tie(nullptr), cout.tie(nullptr);
   MAIN();
typedef long long 11;
const int maxn = 1e5 + 10;
show me the code-----
11 a[maxn];
ll s[maxn];
11 ss[maxn];
11 \mod = 1e9 + 7;
11 p2[maxn];
void MAIN()
   11 n, m;
   cin >> n >> m;
   for (int i = 1; i \le n; i++)
       cin >> a[i];
   11 \text{ hs} = 0, \text{ ts} = 0;
   for (int i = 1; i \le n; i++)
       s[i] = (a[i] + s[i - 1]) % mod;
       hs = (s[i] + hs) % mod;
       ss[n-i+1] = (a[n-i+1] + ss[n-i+2]) % mod;
       ts = (ss[n - i + 1] + ts) % mod;
   ll ans = 0;
   p2[0] = 1;
   for (int i = 1; i \le m; i++)
       p2[i] = (p2[i - 1] * 2) % mod;
```

```
ll ch1 = (p2[m] * hs % mod + (p2[m] - 1) * p2[m - 1] % mod * n % mod
* s[n]) % mod;
    ll ch2 = (p2[m - 1] * hs % mod + p2[m - 1] * ts + (p2[m] - 1) % mod
* p2[m - 1] % mod * n % mod * s[n] % mod) % mod;
    ans = max(ch1, ch2);
    cout << ans << '\n';
}</pre>
```

生长思考

- 可以手写快速幂函数。推广到其它底数的快速幂函数。
- 将一些模板手写。