T1 圆排列

首先拿到这道题，肯定先想到排序，排完序之后想到决策单调性，以及题面最大身高差最小的要求，可能会想到二分。

那么二分可行吗？？？

当然可行！二分之后就可以贪心找最小字典序了。就这数据范围多几个log啥事没有

但是！

在想二分的时候发现，直接贪心不行吗？？？

先排序，把最小的放在队列中间，然后把后面的数分别向左右放，就可以求出最小身高差。

为什么可行呢？

由于这个队列是首位相连的，设最左边为l最右边为r。初始时l=r=a1;

每次找l,r中比较小放在那一边。因为插入的值在逐渐变大，每次放在较小的那一边一定可以维持最大身高差最小

（这数据范围，除了dfs应该咋整都行吧）

T2 erewrwerwer

简单DP即可，f[i][j]表示最后一个在子序列中的下标<=i，当前子序列是erewrwerwer长度为j的方案数。

转移显然。

T3 line

维护一个队列从左向右滑，队列里数种数不能超过k+1，然后用每一种数的个数更新maxn。