

Count 题解

题解

主要思路：单调队列 $\times 2$

因为操作次数不限，因此若一段区间平均值超过 K ，即为一组合法解
将 A_i 减去 K ，用 sum 记录前缀和，区间变成和 ≥ 0 即为合法

Fi 表示右端点为 i 的合法区间中最小的左端点

$Fi = \text{Min}(j) (1 \leq j \leq i \text{ 且 } sum[i] - sum[j - 1] \geq 0)$

显然如果存在 $k < j$ 而且 $sum[k] < sum[j]$ ，则 j 为无用决策

单调栈维护决策即可

每次计算 Fi 时二分答案

时间复杂度： $O(M * N * \log N)$

想过？

这种复杂度应该 TLE

不过鉴于 NOIP，我也没有卡

事实上，我们并不要求出所有的 Fi ，而只需要最大的 $i - Fi$

显然如果有 $i < k$ 且 $sum[i] \leq sum[k]$ ，那么 $i - Fi$ 事实上也没有用

剩下的询问中， sum 具有单调性

这样就可以使用两个指针完美解决了

时间复杂度： $O(M * N)$

我当然不会告诉你 sum 要开 `long long`