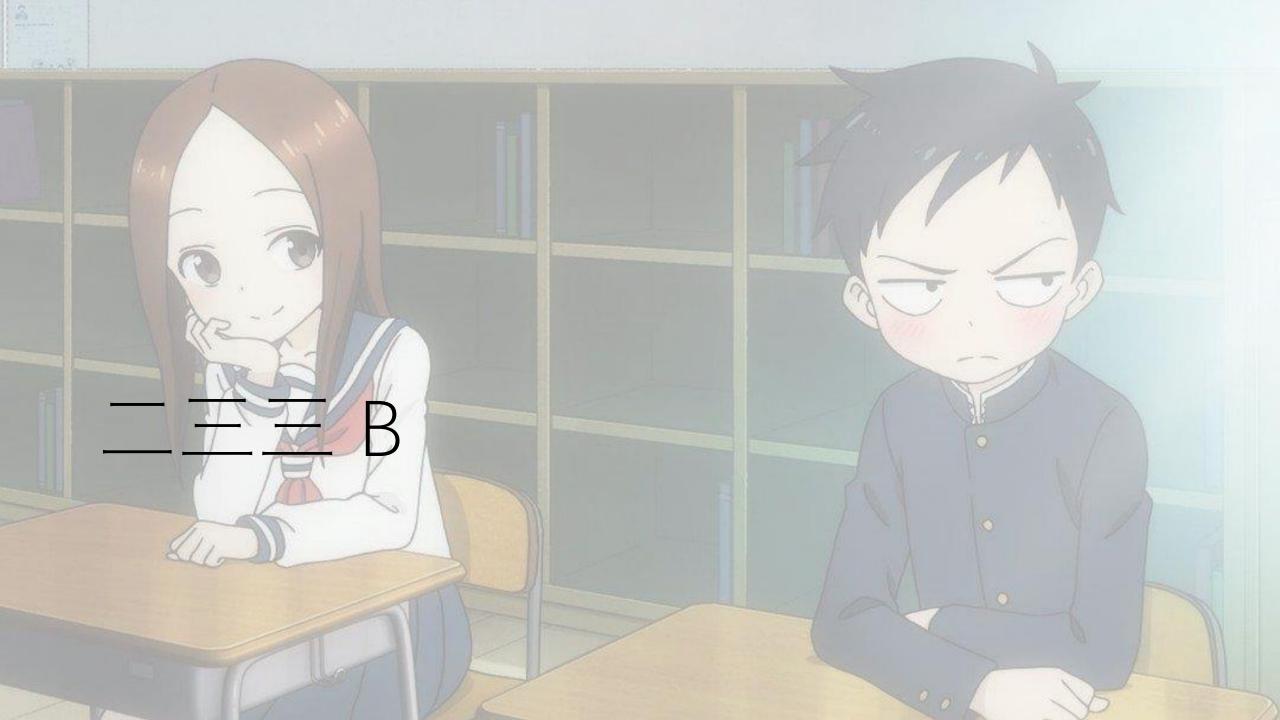
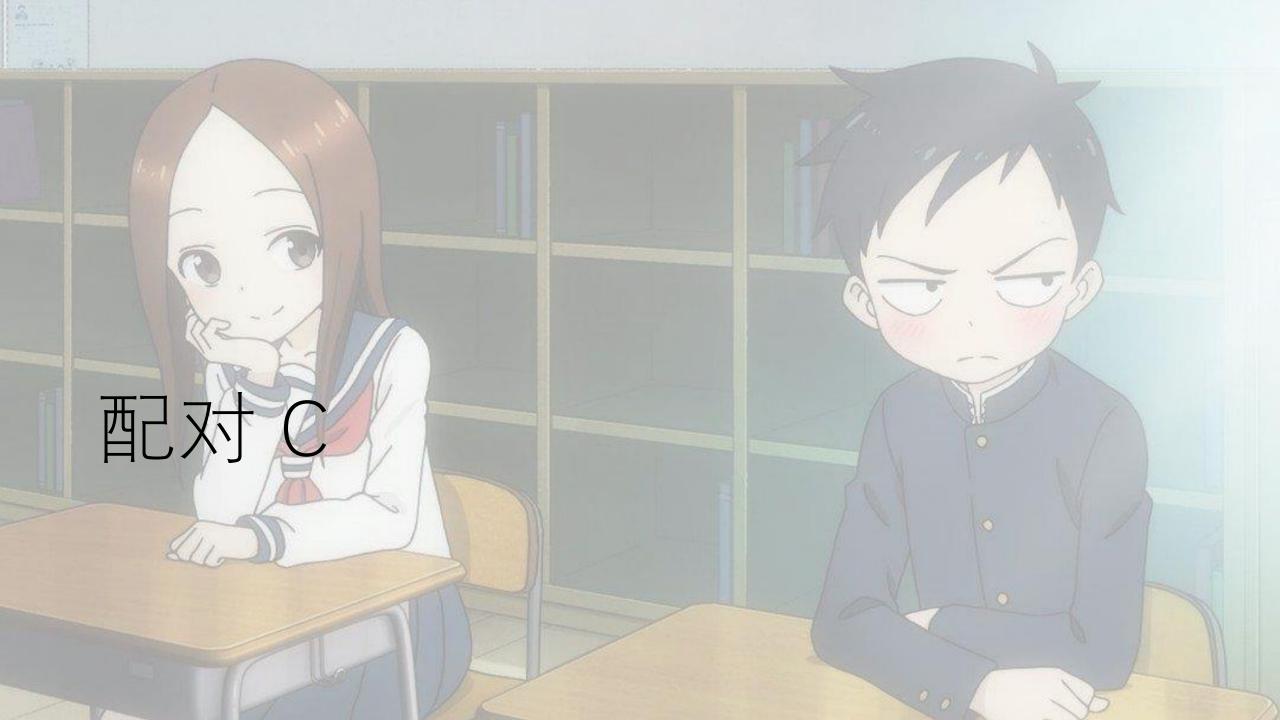


- 经过了 $\begin{bmatrix} \frac{a}{c} \end{bmatrix}$ 天后,小A的糖果被吃完 答案就是 $b + d \times \begin{bmatrix} \frac{a}{c} \end{bmatrix}$
- $\cdot \left[\frac{a}{c} \right] = \left[\frac{a-1}{c} \right] + 1$
- •时间复杂度是0(1)



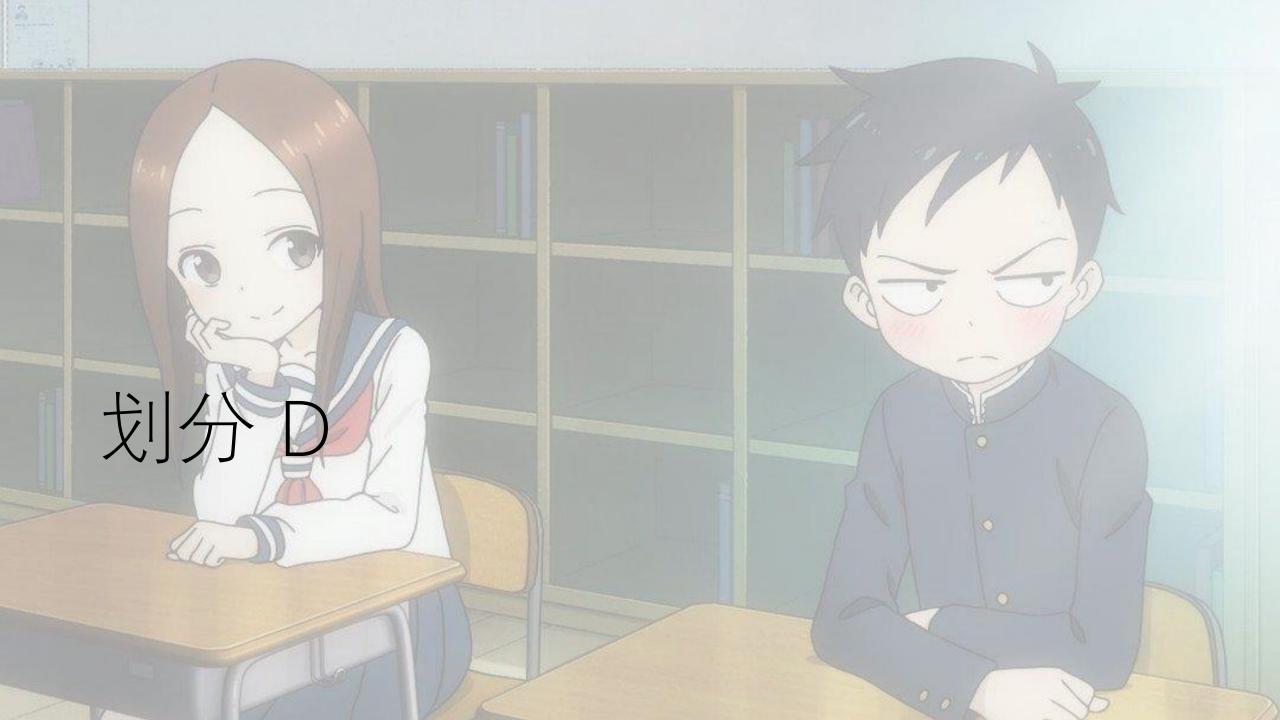
题解

- 前m段的字母总数为 $\frac{m(m+1)}{2}$
- 通过二分答案找到查询的字母在第几段,然后减去之前的字母总数就可以算出它在该段中的位置
- 时间复杂度O(n log₂ k)



题解

- 既然只有两种串,那么就对于每个串分别算最小的交换代价
- 有解当且仅当字母个数分别相等
- 当t = 0的时候,答案就是 $s[i] \neq t[i]$ 的个数除以2
- 注意到交换两个相同的字母永远不优,因此A和B在每个串中的相对顺序固定,因此可以计算出每个位置最后要放哪个字母
- 当t = 1的时候, 我们只需要去交换两个相邻的字母, 因此答案就是交换的距离和
- 当t > 1的时候, 因为均值不等式, 答案和t = 1的时候答案一样
- •时间复杂度是O(n)的



题解

- 分情况讨论: 是否在一个数组内
- 对于第一种情况在一个数组内,直接枚举区间的终点然后二分即可,或者双指针也可以
- 对于第二种情况不在一个数组内,这个区间的和可以表示成 $pre[i] + sum \times x + suf[j]$ 的形式。假设 $1 \le i, j \le n$,那么 $0 \le x \le m 2$,这样的区间数目是(m 1) x
- 枚举每个j,求出最大的x,再做一次二分求出对应的最大的i,就可以算出答案了
- 时间复杂度是0(n log₂ m)

