

# J: TooEasy Or TooDifficult

## 题意

给一个字符串，然后对每个字符 $s[i]$ ，求出以 $s[i]$ 为中心最长的回文长度 $t[i]$ ，然后分两步，  
第一步：算出公式，找出 $t[i]$ 最大值为 $MZ$

$$JD = MZ^{K^3} \% (MZ/3 * 5 + 1) + MZ * 4/5$$

第二步：求一个区间 $l, r$ ，使得 $lr$ 区间内的 $t_i$ 异或和最大，记最大值为 $FJD$ ，  
问 $FJD$ 和 $JD$ 哪个大……

## 分析

$t_i$ 数组就是用manacher算出，没啥可想的（做这题之前都不会manacher），然后那个公式虎了我半天，我才发现没爆ll，并不需要什么化简姿势，直接ksm爆草。

下面那个异或和就是A题的另一种类似写法了。

首先知道 $lr$ 区间的异或和是 $prex[r] \oplus prex[l-1]$ 的，所以我们可以先预处理出前缀和，然后就是找最大值的问题了，对于 $prex[i]$ ，我们可以把 $i$ 之前的前缀存到trie中，然后从高位到低位枚举，还是A题的思路，尽量满足高位异或和为1，然后query一次答案后，把 $prex[i]$ add进trie树中，进行 $i+1$ 操作。

最后两步比大小就好了。

## 思考

估计是最近cf出了一个trie计数，全世界都在搞trie与异或的敏感关系。