

U-暴力题

考虑对异或序列求前缀异或和，根据异或性质，

$$sum_r \oplus sum_{l-1} = \bigoplus_{i=l}^r a_i$$

通过F题采果子我们知道，可持久化01trie已经能够解决区间两数异或和最大问题，由于本题强制在线，可以通过分块预处理出任意两个块的最大子段异或和，对于块的边角再在可持久化01trie中查询即可

不过本题看似好写，实则有好多坑点，debug了很久了(ಥ_ಥ)：1.解密[1, r]时注意可能爆int 2. 询问查询边角时要查询1-1 和 L[q]-1 3.中间块是 p+1 <= q-1 !!!