【棋盘】

对每行和每列开一个数组进行记录这个位置是否处于被攻击的状态,如果是则直接跳过,如果不是,将答案减去 n-已被标记的列数或行数。

【图】

可以用分治的思想(或者说是倍增)来解决。

F[r][u]. to 表示从 u 出发经过 r 条边到达的顶点。

F[r][u]. len 表示从 u 出发经过 r 条边的权值和。

F[r][u]. min 表示从 u 出发经过 r 条边的最小值。

F[r1+r2][u]. to = F[r1][F[r2][u]. to]. to

F[r1+r2][u]. len = F[r1][u]. len + F[r2][F[r1][u]. to]. len

F[r1+r2][u].min = min(F[r1][u].min, F[r2][F[r1][u].to].min)

我们只需要记录 r=2^p 的情况即可求出任意 k 的答案。

【表达式】

10%: 素数是2, 直接手算就可以了

70%: 发挥人类智慧。

100%: 我们来考虑奇素数,首先我们先来证明一个结论。

$$\sum_{i=1}^{p-1} i^{2p-1} \equiv \frac{p(p+1)}{2} \pmod{p^2}$$

$$\Leftrightarrow \sum_{i=1}^{p-1} [i^{2p-1} + (p-i)^{2p-1}] \equiv p(p+1) \pmod{p^2} \quad (\neg \pi \not \exists \not \in \pi)$$

$$\Leftrightarrow \sum_{i=1}^{p-1} (2p-1)pi^{2p-2} \equiv p(p+1) \pmod{p^2} \quad (同条的性质)$$

$$\Leftrightarrow \sum_{i=1}^{p-1} (2p-1)i^{2p-2} \equiv p+1 \pmod{p}$$

$$\Leftrightarrow \sum_{i=1}^{p-1} (2p-1)i^{2p-2} \equiv p+1 \pmod{p} \quad \boxtimes \not \exists i^{p-1} \equiv l \pmod{p}$$

$$\Leftrightarrow \sum_{i=1}^{p-1} 2p - 1 \equiv p+1 \pmod{p}$$

$$\Leftrightarrow$$
 $(p-1)(2p-1) \equiv 1 \pmod{p}$

$$\Leftrightarrow 1 \equiv 1 \pmod{p}$$

对于
$$\sum_{i=1}^{kp} i^{2p-1} \mod p^2$$

$$\Leftrightarrow \sum_{i=0}^{k-1} \sum_{j=1}^{p-1} (ip+j)^{2p-1} \mod p^2$$
 (二项式展开)

$$\Leftrightarrow \sum_{i=0}^{k-1} \sum_{j=1}^{p-1} j^{2p-1} + (2p-1)ipj^{2p-2} \mod p^2$$

$$\Leftrightarrow \frac{\operatorname{kp}(p+1)}{2} + (p-1)(2p-1)p\sum_{i=0}^{k-1} i \operatorname{mod} p^2$$

$$\Leftrightarrow \frac{\mathrm{kp}(p+1)}{2} + (p-1)(2p-1)p\frac{\mathrm{k}(\mathrm{k}-1)}{2} \bmod p^2$$