

总路径数是个组合数，所以考虑求补集问题，即乘积 $\leq n-1$ 的路径条数

考虑dp

设 $f[i,j,k]$ 表示走到 (i,j) 数字乘积为 k 的路径数

暴力的复杂度为 $O(n*rs)$

考虑优化状态数

设 $f[i,j,k]$ 表示走到 (i,j) ，数字乘积 $=x$ 且满足 $(n-1)/x=k$ 的方案数

则 k 的种类数只有 $O(\sqrt{n})$ ，总复杂度 $O(\sqrt{n} * rs)$