

1 u

$gcd \neq 1$ 的连边，连通块个数为 cnt ，那么答案为 $2^{cnt} - 2$ 。

2 v

$f[i][j][mask]$ 表示从 i 出发， j 结束，是否存在一条表示为 $mask$ 的路径。

发现 t 掉了，meet in the middle，对于每种可能的路径，枚举中间的那个位置判断。

$O(2^{\frac{d}{2}} * n * (n + m) + 2^d * n)$

bitset 一发可以整体除以 64，可以把 n 开得更夫

3 w

如果存在一个 x_i 使得 $x_{i-1} = x_i$ 或 $x_{i-1} < x_i < x_{i+1}$ 或 $x_{i-1} > x_i > x_{i+1}$ ，那么可以删去它。

需要行走的路径可以表示为一正一负的位移，在 l 不超过最小的位移绝对值时，答案是一个一次函数。

当 l 超过这个值时，意味着当我们到达一个位置时，后继位置直接被接触到，我们需要将 3 个位移合并为 1 个（当然在首尾位置时可能要特判），答案又是一个一次函数。

用 map/链表维护位移序列，priority queue 维护最小位移绝对值，离线询问即可。