仔细分析数字的对应关系，可以发现这 **N** 个数会组成很多个环。设有 **K** 个环，每个环的长度为 $l[i]$，明显的，他们最终还原为原序列的排数为 $LCM(l[1],l[2],l[3],...,l[k])$。设这个排数为 **A**，不妨把 **A** 分解质因数，令 $A=p1^{c1}*p1^{c2}*...*pm^{cm}$.

我们就会得出一个结论：$p1^{c1}+p2^{c2}+..+pm^{pm}<=n$，证明：我们只需令 $l[i]=p[i]^{c[i]}$,多余的用 **1** 补即可，但如果 $p1^{c1}+p2^{c2}+..+pm^{pm}>n$,怎么都不会达成。所以，我们就用一个简单的 **dp**，$f[i][j]$表示前 i 个质数，总和为 j 的方案数，

那么 $f[i][j]=\sum f[i-1][j-pri[i]^k]$，先把 **n** 以内的质数筛出来，再求一遍 **dp**，答案就是 $\sum f[质数总数][i]$。