

题目选讲

2018 年 1 月 12 日

51nod1252 桥与海港

求带标号的 N 点组成 M 棵有根树且每棵树的根节点直接后继个数不超过 K 个的方案数模 X 的值。

$N \leq 10^9, 1 \leq M, K \leq 100, X \leq 10^9$

分析

考虑分开计算答案

分析

考虑分开计算答案

首先选出 M 个根，方案为 $\binom{n}{m}$ ，设剩下 $N - M$ 个点组成 P 棵有根树，用 DP 求出将 P 个点分到 M 个根上，每个根分到不超过 K 个点的方案数。

分析

考虑分开计算答案

首先选出 M 个根，方案为 $\binom{n}{m}$ ，设剩下 $N - M$ 个点组成 P 棵有根树，用 DP 求出将 P 个点分到 M 个根上，每个根分到不超过 K 个点的方案数。

$F[i][j]$ 表示将 i 个点分到 j 个有标号集合，集合大小不超过 K 的方案数

分析

考虑分开计算答案

首先选出 M 个根，方案为 $\binom{n}{m}$ ，设剩下 $N - M$ 个点组成 P 棵有根树，用 DP 求出将 P 个点分到 M 个根上，每个根分到不超过 K 个点的方案数。

$F[i][j]$ 表示将 i 个点分到 j 个有标号集合，集合大小不超过 K 的方案数

$$F[i][j] = j(F[i-1][j] - F[i-K-1][j-1])\binom{i-1}{K}$$

分析

考虑分开计算答案

首先选出 M 个根，方案为 $\binom{n}{m}$ ，设剩下 $N - M$ 个点组成 P 棵有根树，用 DP 求出将 P 个点分到 M 个根上，每个根分到不超过 K 个点的方案数。

$F[i][j]$ 表示将 i 个点分到 j 个有标号集合，集合大小不超过 K 的方案数
 $F[i][j] = j(F[i-1][j] - F[i-K-1][j-1])\binom{i-1}{K}$

然后考虑 $N - M$ 个点构成 P 棵有根树方案，由矩阵树定理可知方案数为
 $P(N - M)^{N - M - 1 - P}$

分析

考虑分开计算答案

首先选出 M 个根，方案为 $\binom{n}{m}$ ，设剩下 $N - M$ 个点组成 P 棵有根树，用 DP 求出将 P 个点分到 M 个根上，每个根分到不超过 K 个点的方案数。

$F[i][j]$ 表示将 i 个点分到 j 个有标号集合，集合大小不超过 K 的方案数
 $F[i][j] = j(F[i-1][j] - F[i-K-1][j-1])\binom{i-1}{K}$

然后考虑 $N - M$ 个点构成 P 棵有根树方案，由矩阵树定理可知方案数为

$$P(N - M)^{N - M - 1 - P}$$

$$\therefore ans = \sum_{p=1}^{\min(MK, N-M)} \binom{N}{M} F[p][M] \binom{N-M}{p} p(N - M)^{N - M - p - 1}$$

分析

考虑分开计算答案

首先选出 M 个根，方案为 $\binom{n}{m}$ ，设剩下 $N - M$ 个点组成 P 棵有根树，用 DP 求出将 P 个点分到 M 个根上，每个根分到不超过 K 个点的方案数。

$F[i][j]$ 表示将 i 个点分到 j 个有标号集合，集合大小不超过 K 的方案数

$$F[i][j] = j(F[i-1][j] - F[i-K-1][j-1])\binom{i-1}{K}$$

然后考虑 $N - M$ 个点构成 P 棵有根树方案，由矩阵树定理可知方案数为

$$P(N - M)^{N - M - 1 - P}$$

$$\therefore ans = \sum_{p=1}^{\min(MK, N-M)} \binom{N}{M} F[p][M] \binom{N-M}{p} p(N - M)^{N - M - p - 1}$$

因为 m 不是很大，所以求组合数时考虑上下消因子法，即和模数互质的用 `exgcd` 求逆元，否则消因子。

分析

考虑分开计算答案

首先选出 M 个根，方案为 $\binom{n}{m}$ ，设剩下 $N - M$ 个点组成 P 棵有根树，用 DP 求出将 P 个点分到 M 个根上，每个根分到不超过 K 个点的方案数。

$F[i][j]$ 表示将 i 个点分到 j 个有标号集合，集合大小不超过 K 的方案数

$$F[i][j] = j(F[i-1][j] - F[i-K-1][j-1]) \binom{i-1}{K}$$

然后考虑 $N - M$ 个点构成 P 棵有根树方案，由矩阵树定理可知方案数为

$$P(N - M)^{N - M - 1 - P}$$

$$\therefore ans = \sum_{p=1}^{\min(MK, N-M)} \binom{N}{M} F[p][M] \binom{N-M}{p} p(N - M)^{N - M - p - 1}$$

因为 m 不是很大，所以求组合数时考虑上下消因子法，即和模数互质的用 $exgcd$ 求逆元，否则消因子。

复杂度 $O(M^2 K)$

分析

考虑分开计算答案

首先选出 M 个根，方案为 $\binom{n}{m}$ ，设剩下 $N - M$ 个点组成 P 棵有根树，用 DP 求出将 P 个点分到 M 个根上，每个根分到不超过 K 个点的方案数。

$F[i][j]$ 表示将 i 个点分到 j 个有标号集合，集合大小不超过 K 的方案数

$$F[i][j] = j(F[i-1][j] - F[i-K-1][j-1]) \binom{i-1}{K}$$

然后考虑 $N - M$ 个点构成 P 棵有根树方案，由矩阵树定理可知方案数为

$$P(N - M)^{N - M - 1 - P}$$

$$\therefore ans = \sum_{p=1}^{\min(MK, N-M)} \binom{N}{M} F[p][M] \binom{N-M}{p} p(N - M)^{N - M - p - 1}$$

因为 m 不是很大，所以求组合数时考虑上下消因子法，即和模数互质的用 $exgcd$ 求逆元，否则消因子。

复杂度 $O(M^2 K)$