AGC 005 F. Many Easy Problems*†

张晴川 qzha536@aucklanduni.ac.nz

December 13, 2020

大意

给一棵 N 个点的树。令 S 是一个节点的非空子集,设 f(S) 为最小能包含所有 S 的节点的联通子图的节点数。

对于每个 K, 计算所有 $\binom{N}{K}$ 种方式选取 S 的 f(S) 的和。

答案对 NTT 模数取模。

数据范围

• $2 \le N \le 200000$

題解

首先我们固定 K, 思考如何计算答案。

因为树的任意联通子图都是树,而树满足 边数 = 点数 -1,所以我们把问题转化为每条边在多少种选法中是需要的。

假设 e=(u,v) 联通的两个联通块大小分别为 A_e 和 $N-A_e$,那么补集转化可以得到一共有 $(\binom{N}{K}-\binom{A_e}{K}-\binom{N-A_e}{K})$ 种情况。所以答案等于

$$\sum_{e \in E} (\binom{N}{K} - \binom{A_e}{K} - \binom{N-A_e}{K}) = (N-1)\binom{N}{K} - \sum_{e \in E} (\binom{A_e}{K} + \binom{N-A_e}{K})$$

考虑如何计算最右边这坨东西。

首先预处理出 C[i] 表示有多少等于 i 的 A_e 和 $N-A_e$ 。

那么可以转化为:

$$S[K] = \sum_{i=0}^{N} C[i] \binom{i}{K} = \sum_{i=0}^{N} C[i] \frac{i!}{(i-K)! \times K!} = \sum_{i=0}^{N} (C[i] \cdot i!) \frac{1}{(i-K)!} \times K!$$

^{*}https://atcoder.jp/contests/agc005/tasks/agc005_f

[†]更多内容请访问: https://github.com/SamZhangQingChuan/Editorials

所以:

$$K! \cdot S[K] = \sum_{i=0}^{N} (C[i] \cdot i!) \frac{1}{(i-K)!}$$

任意看出右边是个类似卷积的形式,不过得反转一下,设 $D[N-i] = C[i] \cdot i!$,那么:

$$K! \cdot S[K] = \sum_{i=0}^{N} D[N-i] \frac{1}{(i-K)!}$$

因为 (N-i)+(i-K)=N-K 是个定值,现在做一下卷积就可以了。

复杂度

• 时间: $O(N \log(N))$

• 空间: O(N)

代码

https://atcoder.jp/contests/agc005/submissions/14006608