

指数生成函数(EGF)

算法简介

形如 $F(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n \frac{x^n}{n!}$ 的函数 a_n 可以提供关于这个序列的信息，一般用于解决有标号组合计数问题。

基本运算

$$\begin{aligned} F(x) &= \sum_{n=0}^{\infty} a_n \frac{x^n}{n!}, G(x) = \sum_{n=0}^{\infty} b_n \frac{x^n}{n!} \\ F(x)G(x) &= \sum_{n=0}^{\infty} \sum_{i=0}^n a_i b_{n-i} \frac{x^n}{i!(n-i)!} = \sum_{n=0}^{\infty} \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a_i b_{n-i} \frac{x^n}{i!(n-i)!} \\ \sum_{n=0}^{\infty} k^n \frac{x^n}{n!} &= e^{kx} \\ \sum_{n=0}^{\infty} n^{\underline{k}} \frac{x^n}{n!} &= x^k e^x \end{aligned}$$

算法例题

例题一

[洛谷p5748](#)

题意

定义贝尔数 w_n 表示将集合 $\{1, 2, \dots, n\}$ 划分为若干个不相交非空集合的方案数，求 w_n

题解

假设将 n 化分到一个大小为 i 的集合，不难得出递推式

$$w_n = [n == 0] + \sum_{i=1}^n \binom{n-1}{i-1} w_{n-i}$$

构造 $F(x) = \sum_{n=0}^{\infty} w_n \frac{x^n}{n!}, G(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} = e^x$ 于是有

$$F(x) = 1 + \int F(x)G(x) dx = 1 + \int F(x)e^x dx$$

接下来考虑求解 $F(x)$

$$\mathrm{d}F(x) = F(x)e^x \mathrm{d}x$$

$\frac{d}{dx} F(x) = e^x \frac{d}{dx} x$

$\ln F(x) = e^x + C$

将 $F(0)=1$ 代入，得 $F(x)=\exp(e^x-1)$ 于是 $w_n=[\frac{x^n}{n!}]F(x)$

拓展

考虑对结果的解释 $e^x-1=\sum_{n=1}^{\infty} a_n \frac{x^n}{n!}$ ($a_n=1$) 可以理解为将所有 n 个元素化为一个集合的方案数 a_n 的 EGF

$\exp(e^x-1)=\sum_{i=0}^{\infty} \frac{A^i(x)}{i!}$ 式子中 $\sum_{i=0}^{\infty}$ 可以理解为枚举最终划分的集合数 i

$A^i(x)$ 可以理解为将所有元素划分为 i 个非空集合 $i!$ 可以理解为划分的集合之间无序所以除以全排列数。

类似的，设 n 个点带标号生成树的 EGF 为 $F(x)$ 则 n 个点带标号生成森林的 EGF 为 $\exp F(x)$

其中 n 个点带标号生成树的 EGF 容易求得为 $\sum_{n=0}^{\infty} n^{n-2} \frac{x^n}{n!}$ 所以取 \exp 即可快速求得 n 个点带标号生成森林的 EGF

设 n 个点带标号无向连通图的 EGF 为 $F(x)$ 则 n 个点带标号无向图的 EGF 为 $\exp F(x)$

其中 n 个点带标号无向图的 EGF 容易求得为 $\sum_{n=0}^{\infty} 2^{n(n-1)/2} \frac{x^n}{n!}$ 所以取 \ln 即可快速求得 n 个点带标号无向连通图的 EGF

例题二

题意

定义错排数 a_i 等于长度为 n 且 $p_i \neq i$ 的置换个数，求错排数 a_n

题解

$p_i \neq i$ 等价于不含长度为 1 的置换环，考虑所有元素处于同一个置换环时的 EGF

$\sum_{n=2}^{\infty} (n-1)! \frac{x^n}{n!} = \sum_{n=2}^{\infty} \frac{x^n}{n} n = -\ln(1-x) - x$

错排等价于将置换划分为若干个长度不为 1 的置换环，于是错排数的 EGF 即为 $\exp(-\ln(1-x) - x)$

例题三

题意

求满足 $\underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_k = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{k-1}$ 的长度为 n 的置换个数。

题解

建图，连有向边 $i \rightarrow f(i)$ 由于 $\underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_k = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{k-1}$ 该图显然存在自环，且所有点 $k-1$ 步内一定到达自环点。

而该图只有 n 条边，于是该图显然只存在一个环，于是只存在一个自环点，设其为根节点，于是忽略自环则该图恰好为一个内向树。

于是问题转化为求 n 个点带标号的深度不超过 k (假设根节点深度为 1) 的生成树的 EGF 设其为 $F_k(x)$

显然这等价于选择一个点作为根节点然后取 $n-1$ 个点带标号的深度不超过 $k-1$ 的生成森林向其连边。

于是有 $\frac{x^n}{n!} F_k(x) = n \left[\frac{x^{n-1}}{(n-1)!} \right] \exp F_{k-1}(x) = \left[\frac{x^n}{n!} \right] \exp x F_{k-1}(x)$

即 $F_k(x) = \exp x F_{k-1}(x)$ 边界条件 $F_1(x) = x$

From:
<https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string:jxm2001:%E7%94%9F%E6%88%90%E5%87%BD%E6%95%80_2&rev=1597307976

Last update: 2020/08/13 16:39

