

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

$$F(x)=\sum_{n=0}^{\infty}a_n\frac{x^n}{n!},G(x)=\sum_{n=0}^{\infty}b_n\frac{x^n}{n!}$$

$$F(x)G(x)=\sum_{n=0}^{\infty}\sum_{i=0}^n a_ib_{n-i}\frac{x^n}{i!(n-i)!}=\sum_{n=0}^{\infty}\sum_{i=0}^n \binom{n}{i}a_ib_{n-i}\frac{x^n}{n!}$$

$$\sum_{n=0}^{\infty}k^n\frac{x^n}{n!}=e^{kx}$$

$$\sum_{n=0}^{\infty}n^{\underline{k}}\frac{x^n}{n!}=x^ke^x$$

算法例题

例题一

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

$$F(x)=1+\int F(x)G(x)\mathrm{d}x=1+\int F(x)e^x\mathrm{d}x$$

接下来考虑求解 $F(x)$

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

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

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

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 $\sum_{n=0}^{\infty} 2^{\binom{n-1}{2}} \frac{x^n}{n!}$ 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_n 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

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

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 $\underbrace{\circ \circ \dots \circ}_k = \underbrace{\circ \circ \dots \circ}_{k-1}$ 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树。

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%B0_2&rev=1597302947

Last update: 2020/08/13 15:15