

生成函数

这几周比较忙，还有很多写得不详细的地方。

可能对于整个生成函数来说，本文的知识点和例题比较片面。

=== 形式幂级数 === $A(x) = \sum_{i \geq 0} a_i x^i$ 用 $[x^n]A(x)$ 表示 $A(x)$ 的 n 次项系数 a_n 。实际运算时，通常只需要保留次数不超过 $n-1$ 的项进行计算 $(\%x^n)$ 。=== 有标号和无标号 === 3个点的无标号简单无向图有4种 3个点的有标号简单无向图有8种 === 普通生成函数(OGF) === 数列 $A_0, A_1, \dots$ 的普通生成函数定义为形式幂级数 $A(x) = \sum_{i \geq 0} A_i x^i$ 一个例子：

考虑 A_i, B_i 为两个背包，如何合并这两个背包 $C_k = \sum_{i+j=k} A_i B_j$ 对应于生成函数，则有 $C(x) = A(x)B(x)$ 一个容量为 a 的物品的完全背包 $\sum_{i \geq 0} x^{\{a_i\}}$ 写成封闭形式 $\frac{1}{1-x^a}$ === 指数生成函数(EGF) === 数列 $A_0, A_1, \dots$ 的指数生成函数定义为形式幂级数 $A(x) = \sum_{i \geq 0} A_i \frac{x^i}{i!}$ EGF 常用来解决带标号问题。

从 k 个标号里选出 i 个标号给 A_i 中的 i 个元素 $k-i$ 个标号给 B_j 中的 j 个元素。这样相当于对 C_k 中的元素编号。则 C_k 中带标号方案数 $C_k = \sum_{i+j=k} \frac{k!}{i!(k-i)!} A_i B_j$ $\frac{C_k}{k!} = \sum_{i+j=k} \frac{A_i}{i!} \frac{B_j}{j!}$ 对应于生成函数，则有 $C(x) = A(x)B(x)$ === 指数与对数函数 === $\ln(1-A(x)) = -\sum_{i \geq 1} \frac{A(x)^i}{i}$ $\exp(A(x)) = \sum_{i \geq 0} \frac{A(x)^i}{i!}$ === 例题 === 鏖论文中的一道例题：完全背包计数

若干种不同的物品，体积为 i 的物品有 a_i 种，每种物品有无限个。求装满体积为 n 的背包的方案数 $(a_i, n \leq 10^5)$ 体积为 i 的物品的生成函数 $\frac{1}{1-x^i}$ 将所有物品的生成函数相乘

$F(x) = \prod_{i=1}^n \left(\frac{1}{1-x^i} \right)^{a_i}$ $\ln F(x) = \sum_{i=1}^n a_i \ln(1-x^i)$ 对于右边来说，将 x^i 代入 $\ln(1-x)$ 的展开式得

$\ln F(x) = \sum_{i=1}^n a_i \sum_{j \geq 1} \frac{x^{ij}}{j}$ $= \sum_{T \geq 0} \sum_{i|T} \frac{a_i}{T} i x^T$ 因为 T 最多到 n 根据调和级数，我们可以在 $O(n \log n)$ 内求出 $\ln F(x)$ 然后再多项式 $\exp$ 一下，可以得到 $F(x)$ SDOI2017 遗忘的集合

给定一个集合的完全背包 $f(1) \sim f(n)$ 求这个集合。集合中元素最大为 n 用 a_i 表示 i 这个元素是否为集合中的元素。则整个集合种元素的生成函数 $F(x) = \prod_{i=1}^n \left(\frac{1}{1-x^i} \right)^{a_i}$ 与上一题同样可得

$\ln F(x) = \sum_{i=1}^n a_i \sum_{j \geq 1} \frac{x^{ij}}{j}$ $= \sum_{T \geq 0} \sum_{i|T} \frac{a_i}{T} i x^T$ $n[x^n] \ln F(x) = \sum_{i|n} a_i$ 莫比乌斯反演一下就可以得到 a_i 付公主的背包和完全背包计数很像 第一类斯特林数 · 行 S_n^m 表示把 n 个不同的元素构成 m 个圆排列的方案数 (不能有空的环) $S_n(x)$ 表示第 n 列斯特林数的生成函数

$S_n(x) = \sum_{i=0}^{\infty} S_n^i x^i$ $S_n^i = S_{n-1}^{i-1} + (n-1)S_{n-1}^i$ $S_n(x) = xS_{n-1}(x) + (n-1)S_{n-1}(x)$ $= (x+n-1)S_{n-1}(x)$

$= \prod_{i=0}^{n-1} (x+i)$ 可以分治FFT 在 $O(n \log^2 n)$ 的复杂度内求出，大概也有 $O(n \log n)$ 的求法。第二类斯特林数 · 列 大概是采用了Zory的做法 考虑 n 个有标号元素组成的环的方案数 $(n-1)!$ 考虑取一个带标号环的方案数，可以表示为EGF $\sum_{i \geq 1} (i-1)! \frac{x^i}{i!}$

依次取 m 个环，方案数 $m!$ $F(x) = \frac{1}{m!} \left(\sum_{i \geq 1} (i-1)! \frac{x^i}{i!} \right)^m$ $S_n^m = n! [x^n] F(x)$ 第二类斯特林数 · 行 S_n^m 表示把 n 个不同的元素分到 m 个相同的集合中 (不能有空集) 的方案数 把 m 个集合看成不同的，枚举几个集合没放，得到容斥的式子后 $m!$

$S_n^m = \frac{1}{m!} \sum_{i=0}^m C_m^i (-1)^{i(m-i)} n^i$ $= \sum_{i=0}^m \frac{(-1)^{i(m-i)}}{i!(m-i)!} n^i = \sum_{i=0}^m \frac{(-1)^i}{i!} \frac{(m-i)^n}{(m-i)!}$ 可以让 $\sum_{i=0}^m$ $\frac{(-1)^i}{i!}$ 和 $\sum_{i=0}^m \frac{i^n}{i!}$ 做卷积 第二类斯特林数 · 列 大概是采用了Great_Influence的做法 $S_m(x)$ 表示第 m 列斯特林数的生成函数

$S_m(x) = \sum_{i=0}^{\infty} S_m^i x^i$ $S_m^i = S_{m-1}^{i-1} + m S_{m-1}^i$ 可以得到 $S_m(x) = xS_{m-1}(x) + m S_{m-1}(x)$ $S_m(x) = \frac{x}{1-mx} S_{m-1}(x)$ $= \frac{x^m}{\prod_{i=1}^m (1-ix)}$ 可以分治FFT 在 $O(n \log^2 n)$ 的复杂度内求出，大概也有 $O(n \log n)$ 的求法。2020牛客寒假算法基础集训营4 二维跑步

向左有2种跑法，向右有3种跑法，也可以原地不动。如果用 $F[i][j]$ 表示跑了 i 步，当前在位置 j 的方案

数 $F[i][j]=3F[i-1][j-1]+F[i-1][j]+2F[i-1][j+1]$ 令生成函数 $F_i(x)=\sum F[i][j]x^j$ 那么有 $F_n(x)=3xF_{n-1}(x)+F_{n-1}(x)+\frac{2}{x}F_{n-1}(x)$
 $= (3x+1+\frac{2}{x})^n$ 为了更方便计算 $x^n F_n(x) = (3x^2+x+2)^n$ 对于右边, 可以先求所有单位根 w 的 $(3w^2+w+2)^n$ 然后插值得到 $x^n F_n(x)$ 复杂度 $O(n \log n)$ 标算用了更快的做法。指数生成函数 **POJ Blocks** 用RGBY四种颜色涂满长度为 n 的序列 RG这两种颜色需要出现偶数次。这是一个带标号组合问题, 标号可以理解为这个某个颜色的位置。考虑R涂满长度为 $0 \sim n$ 的序列的方案数为 $1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1 \dots$ 那么R的指数生成函数 $\sum_{i \geq 0} \frac{x^{2i}}{(2i)!} = \frac{e^x + e^{-x}}{2}$ 考虑B涂满长度为 $0 \sim n$ 的序列的方案数为 $1, 1, 1, 1, 1 \dots$ 那么B的指数生成函数 $\sum_{i \geq 0} \frac{x^i}{i!} = e^x$ 将四种颜色的生成函数乘起来 $F(x) = \left(\frac{e^x + e^{-x}}{2} \right)^2 e^{2x} = \frac{1}{4} (e^{2x} + 1)^2 = \frac{1}{4} (e^{4x} + 2e^{2x} + 1)$
 $= \frac{1}{4} + \frac{1}{4} \sum_{i \geq 0} \frac{4^{i+2} \cdot i!}{(i+1)!} x^{i+1}$ $n \geq 1$ 时,
 $x^n F(x) = 4^{n-1} + 2^{n-1}$ 可以用快速幂求出。或者 $f[i][j] (0 \leq j \leq 3)$ 表示dp到第 i 个位置 RG分别放了奇数次/偶数次得方案数, 可以矩阵快速幂优化。 **HUD 排列组合** 有 n 种物品, 并且知道每种物品的数量 a_i 要求从中选出 m 件物品的排列数。例如有两种物品A,B并且数量都是1, 从中选2件物品, 则排列有“AB”, “BA”两种 $n, m (1 \leq m, n \leq 10)$ 这是一个带标号组合问题, 标号可以理解为某个物品的位置。第 i 个物品的EGF $\sum_{i=0}^{a_i} \frac{1}{i!} x^i$ 将 n 个物品的EGF乘起来得 $F(x)$ 则答案为 $m! [x^m] F(x)$ **luoguP4841 [集训队作业2013]城市规划**
 === 题意 === 求 n 个点的简单有标号无向连通图数目模 1004535809 。
 === 题解 === 设 $f(n)$ 为点数为 n 的无向连通图的数量 $g(n)$ 为点数为 n 的无向图**的数量。
 那么有

$$g(n) = \sum_{i=1}^n \binom{n-1}{i-1} f(i) g(n-i)$$

, 可以看成枚举一号节点所在连通块大小。

$$\text{代入 } g(n) = 2^{\binom{n}{2}}$$

$$2^{\binom{n}{2}} = \sum_{i=1}^n \binom{n-1}{i-1} f(i) 2^{\binom{n-i}{2}}$$

$$\frac{2^{\binom{n}{2}}}{(n-1)!} = \sum_{i=1}^n \frac{f(i)}{(i-1)!} \frac{2^{\binom{n-i}{2}}}{(n-i)!}$$

这是一个卷积, 于是定义

$$F(x) = \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{f(n)}{(n-1)!} x^n$$

$$G(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{2^{\binom{n}{2}}}{n!} x^n$$

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

则

$$F = H * G^{-1} \pmod{x^{n+1}}$$

CF438E The Child and Binary Tree

题意

一棵树的权值为其点权和。点权在正整数集合 $\{c_1, \dots, c_n\}$ 中, 求不同的有根二叉树的权值和模 998244353 。

题解

设 f_i 表示点权和为 i 的二叉树个数 g_i 表示权值 i 是否包含在 $\{c_1, \dots, c_n\}$ 中。
 f_i 可由枚举根的点权和左右子树得到

$$f_0 = 1$$

$$f_n = \sum_{i=1}^n g_i \sum_{j=1}^{n-i} f_j f_{n-i-j} \quad (n > 0)$$

令 F 表示 f 的生成函数 G 表示 g 的生成函数，那么

$$F = G * F^2 + 1$$

解得

$$F = \frac{1 \pm \sqrt{1-4G}}{2G}$$

讨论

$$\text{取正号} \quad \lim_{x \rightarrow 0} F(x) = \infty \quad (\text{舍去})$$

$$\text{取负号} \quad \lim_{x \rightarrow 0} F(x) = 1 \quad (\text{满足})$$

于是得

$$F = \frac{1 - \sqrt{1-4G}}{2G}$$

$$F = \frac{2}{1 + \sqrt{1-4G}}$$

luoguP4451 [国家集训队]整数的lqp拆分

题意

F_n 表示斐波那契数列第 n 项。对给定 n 拆分指 $m > 0, a_1, a_2, \dots, a_m > 0$,
 且 $a_1 + a_2 + \dots + a_m = n$ 的有序集合，拆分的权值为 $F_{a_1} F_{a_2} \dots F_{a_m}$ 求所有拆分
 权值之和模 1000000007 。

题解

斐波那契数列的生成函数为

$$F(x) = \frac{x}{1-x-x^2}$$

拆分为 k 个数，生成函数为 $F(x)^k$ 于是答案的生成函数为

$$G(x) = \sum_{i=0}^{\infty} F(x)^i$$

$$G = \frac{1}{1-F(x)} = \frac{1-x-x^2}{1-2x-x^2}$$

分母 $\frac{1}{1-2x-x^2}$ 写成递推式

$$a_n = 2a_{n-1} + a_{n-2}$$

乘上分子

$$a_n - a_{n-1} - a_{n-2} = 0$$

解递推特征方程，得

$$x_1 = -\sqrt{2} + 1, x_2 = \sqrt{2} + 1$$

设通项公式为

$$a_n = c_1(-\sqrt{2} + 1)^n + c_2(\sqrt{2} + 1)^n$$

代入 $n=0, n=1$ 解得

$$c_1 = \frac{\sqrt{2}-1}{2\sqrt{2}}, c_2 = \frac{\sqrt{2}+1}{2\sqrt{2}}$$

$\sqrt{2}$ 在模 10^9+7 下有二次剩余 (59713600) ，所以最终答案

$$a_n \equiv 485071604 \times 940286408^n + 514928404 \times 59713601^n \pmod{10^9+7}$$

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

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:looking_up_at_the_starry_sky:%E7%94%9F%E6%88%90%E5%87%BD%E6%95%B0&rev=1590927669

Last update: 2020/05/31 20:21