

# 组合数学

## 排列组合

### 球盒模型

$n$  个小球放到  $m$  个盒子里:

- 球相同, 盒子不同, 不能有空盒:  $\binom{n-1}{m-1}$
- 球相同, 盒子不同, 可以有空盒:  $\binom{n+m-1}{n}$
- 球不同, 盒子不同, 可以有空盒:  $m^n$
- 球不同, 盒子相同, 不能有空盒:  $S(n, m)$ ,  $S$  为第二类斯特林数 (见后文)
- 球不同, 盒子不同, 不能有空盒:  $m! \times S(n, m)$
- 球不同, 盒子相同, 可以有空盒:  $\sum_{i=1}^m S(n, i)$
- 球相同, 盒子相同, 可以有空盒:

设  $f[n][m]$  为  $n$  个球放到  $m$  个盒子里的方案数

如果只有一个盒子或者没有小球, 方案数自然为 1

如果小球比盒子要少, 小球肯定是放不满盒子的, 由于盒子相同, 可以得到转移  $f[i][j] = f[i][i]$

如果小球比盒子要多, 就分为将盒子放满和没放满两种情况, 即  $f[i][j] = f[i-j][j] + f[i][j-1]$

```
for(int i=0; i<=n; i++)
{
    for(int j=1; j<=m; j++)
    {
        if(i==0 || j==1) f[i][j] = 1;
        else if(i<j) f[i][j] = f[i][i];
        else if(i>=j) f[i][j] = f[i-j][j] + f[i][j-1];
    }
}
```

- 球相同, 盒子相同, 不能有空盒:

假设在每一个盒子里都放上了一个球, 就跟上面的情况一样了。结果:  $f[n-m][m]$

### 组合数性质

- $\sum_{i=0}^n \binom{n}{i}^2 = \binom{2n}{n}$
- $\sum_{i=0}^n i \binom{n}{i} = n2^{n-1}$
- $\sum_{i=0}^n i^2 \binom{n}{i} = n(n+1)2^{n-2}$
- $\sum_{i=0}^n \binom{i}{m} = \binom{n+1}{m+1}$
- $\sum_{i=0}^n \binom{n-i}{i} = F_{n+1}$ ,  $F$  为斐波那契数列

二项式定理

$$(a+b)^n=\sum_{i=0}^n\binom{n}{i}a^{n-i}b^i$$

- $\sum_{i=0}^n\binom{n}{i}=2^n$
- $\sum_{i=0}^n(-1)^i\binom{n}{i}=[n=0]$

错位排列

前几项: 0, 1, 2, 9, 44, 265

对于  $1\sim n$  的排列  $P$ , 如果满足  $P_i\neq i$ , 则称  $P$  是  $n$  的错位排列。

$$D_n=(n-1)(D_{n-1}+D_{n-2})$$

$$D_n=nD_{n-1}+(-1)^n$$

$$D_n=\left\lfloor\frac{n!}{e}\right\rfloor$$

圆排列

$n$  个物品选  $m$  个排成一个环的方案数

$$Q_n^m=\frac{A_n^m}{m}=\frac{n!}{r\times(n-r)!}$$

其他

$n$  个完全相同的元素, 要求将其分为  $m$  组, 要求每组至少有  $a_i$  个元素 ( $\sum a_i\leq n$ ), 一共有  $\binom{n-\sum a_i+k-1}{n-\sum a_i}$  种分法

$1\sim n$  中选  $m$  个, 这  $m$  个数中任何两个数都不相邻的组合有  $\binom{n-m+1}{m}$  种。

斯特林数

第二类斯特林数

$$S(n,m)$$

$$\left\{ \begin{matrix} n \\ m \end{matrix} \right\}$$

表示将  $n$  个两两不同的元素, 划分为  $m$  个互不区分的非空子集的方案数。

递推:

$$\left\{ \begin{matrix} n \\ m \end{matrix} \right\}=\left\{ \begin{matrix} n-1 \\ m-1 \end{matrix} \right\}+m\left\{ \begin{matrix} n-1 \\ m \end{matrix} \right\}$$

$$\left\{ \begin{matrix} n \\ 0 \end{matrix} \right\}=[n=0]$$

通项:

$$\left\{ \begin{matrix} n \\ m \end{matrix} \right\} = \sum_{i=0}^m \frac{(-1)^{m-i} i^n}{i!(m-i)!}$$

第一类斯特林数

$$s(n,m)$$

$$\begin{bmatrix} n \\ m \end{bmatrix}$$

表示将  $n$  个两两不同的元素，划分为  $m$  个互不区分的非空轮换的方案数。

一个轮换就是一个首尾相接的环形排列。我们可以写出一个轮换  $[A, B, C, D]$ ，并且  $[A, B, C, D] = [B, C, D, A] = [C, D, A, B] = [D, A, B, C]$ ，即，两个可以通过旋转而互相得到的轮换是等价的。注意，两个可以通过翻转而相互得到的轮换不等价，即  $[A, B, C, D] \neq [D, C, B, A]$ 。

$$\begin{bmatrix} n \\ m \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} n-1 \\ m-1 \end{bmatrix} + (n-1) \begin{bmatrix} n-1 \\ m \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} n \\ 0 \end{bmatrix} = [n=0]$$

卡特兰数

前几项: 1, 1, 2, 5, 14, 42, 132

- 有  $2n$  个人排成一行进入剧场。入场费 5 元。其中只有  $n$  个人有一张 5 元钞票，另外  $n$  人只有 10 元钞票，剧院无其它钞票，问有多少种方法使得只要有 10 元的人买票，售票处就有 5 元的钞票找零？
- 一位大城市的律师在她住所以北  $n$  个街区和以东  $n$  个街区处工作。每天她走  $2n$  个街区去上班。如果他从不穿越（但可以碰到）从家到办公室的对角线，那么有多少条可能的道路？
- 在圆上选择  $2n$  个点，将这些点成对连接起来使得所得到的  $n$  条线段不相交的方法数？
- 对角线不相交的情况下，将一个凸多边形区域分成三角形区域的方法数？
- 一个栈（无穷大）的进栈序列为  $1, 2, 3, \cdots, n$  有多少个不同的出栈序列？
- $n$  个结点可构造多少个不同的二叉树？

$$H_n=\frac{\binom{2n}{n}}{n+1}(n\geq 2,n\in\mathbf{N}_+)$$

$$H_n=\begin{cases}\sum_{i=1}^nH_{i-1}H_{n-i}&n\geq 2,n\in\mathbf{N}_+\\1&n=0,1\end{cases}$$

$$H_n=\frac{H_{n-1}(4n-2)}{n+1}$$

$$H_n=\binom{2n}{n}-\binom{2n}{n-1}$$

## 贝尔数

前几项: 1, 1, 2, 5, 15, 52, 203

$$B_n$$

基数为  $n$  的集合的划分方法的数目。例如 3 个元素的集合  $\{a, b, c\}$  有 5 种不同的划分方法:  $\{\{a\}, \{b\}, \{c\}\}, \{\{a\}, \{b, c\}\}, \{\{b\}, \{a, c\}\}, \{\{c\}, \{a, b\}\}, \{\{a, b, c\}\}$

$$B_{n+1} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} B_k$$

$$B_n = \sum_{k=0}^n S(n, k)$$

## 贝尔三角形

用以下方法构造一个三角矩阵 (形式类似杨辉三角形):

- 第一行第一项为 1 ( $a_{1,1} = 1$ );
- 对于  $n > 1$ , 第  $n$  行第一项等于第  $n - 1$  行的第  $n - 1$  项 ( $a_{n,1} = a_{n-1,n-1}$ );
- 对于  $m, n > 1$ , 第  $n$  行的第  $m$  项等于它左边和左上角两个数之和 ( $a_{n,m} = a_{n,m-1} + a_{n-1,m-1}$ )

每行的首项是贝尔数。可以利用这个三角形来递推求出 Bell 数。

## 卢卡斯定理

$$\binom{n}{m} \bmod p = \binom{\lfloor n/p \rfloor}{\lfloor m/p \rfloor} \cdot \binom{n \bmod p}{m \bmod p} \bmod p$$

```
ll fac[maxn];    /* 预处理阶乘到 p-1
ll C(ll n,ll m,ll p)
{
    return n>=m?fac[n]*qpow(fac[m],p-2,p)%p*qpow(fac[n-m],p-2,p)%p:0;
}
ll lucas(ll n,ll m,ll p)    // C(n,m) mod p
{
    return m?lucas(n/p, m/p, p)*C(n%p, m%p, p)%p:1;
}
```

## 康托展开

求一个排列的排名, 可用于哈希

```
/* include 树状数组
ll fac[maxn];    /* 预处理阶乘到 n
ll cantor(const vector<int>& v)
{
    for(int i=1;i<=n;i++) modify(i, 1);
    ll sum = 1;
    for(int i=1;i<=n;i++)
    {
        modify(v[i-1], -1);
        sum = (sum+fac[n-i]*query(v[i-1]))%mod;
    }
    return sum;
}
```

逆康托展开

以第 38 名长度为 5 的排列为例：

- 1.  $37 \div 4! = 1 \cdots 13$ , 故首位为 2;
- 2.  $13 \div 3! = 2 \cdots 1$ , 故第二位为 4 (前面已有一个 2);
- 3.  $1 \div 2! = 0 \cdots 1$ , 故第三位为 1;
- 4.  $1 \div 1! = 1$ , 故第四位为 5 (前面已有 1, 2, 4);
- 5. 故第五位为 3, 原排列为 2, 4, 1, 5, 3。

可以使用线段树维护, 方法与康托展开相似。

$n \times m$  网格中矩形数量

$$\frac{nm(n+1)(m+1)}{4}$$