

排列组合

排列的定义：

从 n 个不同的元素中，任取 $m(m \leq n)$ 个不同的元素按照一定的顺序排成一列。用 $A(n, m)$ 或 A_n^m 表示。

$$\text{计算公式: } A_n^m = n(n-1)(n-2)\dots(n-m+1) = \frac{n!}{(n-m)!}$$

规定 $0! = 1$

第二类斯特林数

第二类斯特林数表示将 n 个不同的元素拆分成 m 个集合的方案数，记为 $S(n, m)$ 或 $\left\{ \begin{matrix} n \\ m \end{matrix} \right\}$

问题描述：

将 n 个不同的球放入 m 个无差别的盒子中，要求盒子非空，有几种方案？

其方案数公式：

$$S(n, m) = \frac{1}{m!} \sum_{k=0}^m (-1)^k C(m, k) (m-k)^n$$

递推式：

假设要把 $n+1$ 个元素分为 m 个集合，则分析如下：

(1) 如果 n 个元素构成了 $m-1$ 个集合，那么第 $n+1$ 个元素单独构成一个集合。方案数 $S(n, m-1)$

(2) 如果 n 个元素构成了 m 个集合，那么将第 $n+1$ 个元素插入到任何一个集合，方案数为 $m * S(n, m)$

综合以上情况可以得到递推式：

$$S(n+1, m) = S(n, m-1) + m * S(n, m)$$

$$S(n, m) = S(n-1, m-1) + m * S(n-1, m)$$

性质：

$$(1) S(n, 0) = 0^n \quad (2) S(n, 1) = 1 \quad (3) S(n, n) = 1 \quad (4) S(n, 2) = 2^{n-1} - 1$$

$$(5) S(n, n-1) = C(n, 2) \quad (6) S(n, n-2) = C(n, 3) + 3 \cdot C(n, 4)$$

$$(7) S(n, 3) = \frac{1}{2}(3^{n-1} + 1) - 2^{n-1} \quad (8) S(n, n-3) = C(n, 4) + 10 \cdot C(n, 5) + 15 \cdot C(n, 6)$$

$$(9) \sum_{k=0}^n S(n, k) = B_n \quad B_n \text{ 是贝尔数}$$

C++: 高精度第二类斯特林数

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int L = 1001; //调整字符串长度, 本题1000足矣
string add(string a, string b) //只限两个非负整数相加
{
    string ans;
    int na[L]={0}, nb[L]={0};
    int la=a.size(), lb=b.size();
    for(int i=0; i<la; i++) na[la-1-i]=a[i]-'0';
    for(int i=0; i<lb; i++) nb[lb-1-i]=b[i]-'0';
    int lmax=la>lb?la:lb;
    for(int i=0; i<lmax; i++) na[i]+=nb[i], na[i+1]+=na[i]/10, na[i]%=10;
    if(na[lmax]) lmax++;
    for(int i=lmax-1; i>=0; i--) ans+=na[i]+'0';
    return ans;
}
int na[L];
string mul(string a, int b) //高精度a乘单精度b模板
{
    string ans;
    int La=a.size();
    fill(na, na+L, 0);
    for(int i=La-1; i>=0; i--) na[La-i-1]=a[i]-'0';
    int w=0;
    for(int i=0; i<La; i++) na[i]=na[i]*b+w, w=na[i]/10, na[i]=na[i]%10;
    while(w) na[La++]=w%10, w/=10;
    La--;
    while(La>=0) ans+=na[La--]+'0';
    return ans;
}
int n, m;
string f[101][101];
int main(){
    for ( int i = 1; i <= 100; i++ )
        f[i][1] = "1"; //初始化, 一个盒子 (m=1) 的时候只有一种放法
    for ( int i = 2; i <= 100; i++ )
        for ( int j = 1; j <= i; j++ )
            f[i][j] = add ( f[i-1][j-1], mul ( f[i-1][j], j ) ); //带上高精度运算的状态转移
    while ( cin >> n >> m ){
        if ( n < m ) printf ( "0\n" ); //特判输出0
        else cout << f[n][m] << endl; //输出每个n, m对应的答案f[n][m]
    }
    return 0; //华丽落幕
}
```

Python: 第二类斯特林数

```
S = [[0 for i in range(105)] for j in range(105)]
n = m = 100
for i in range(1, n):
    S[i][i] = 1
    for j in range(1, i):
        S[i][j] = S[i-1][j]*j + S[i-1][j-1]
while True:
    n, m = map(int, input().split())
    print(S[n][m], end = "\n")
```