

1315: 集合的划分

题目描述

设 S 是一个具有 n 个元素的集合, $S = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ 现将 S 划分成 k 个满足下列条件的子集合 S_1, S_2, \dots, S_k , 且满足:

1. $S_i \neq \emptyset$
2. $S_i \cap S_j = \emptyset \quad (1 \leq i, j \leq k, i \neq j)$
3. $S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup \dots \cup S_k = S$

则称 S_1, S_2, \dots, S_k 是集合 S 的一个划分。它相当于把 S 集中的 n 个元素 a_1, a_2, \dots, a_n 放入 k 个 ($0 < k \leq n < 30$) 无标号的盒子中, 使得没有一个盒子为空。请你确定 n 个元素 a_1, a_2, \dots, a_n 放入 k 个无标号盒子中去的划分数 $S(n, k)$ 。

输入

给出 n 和 k 。

输出

n 个元素 a_1, a_2, \dots, a_n 放入 k 个无标号盒子中去的划分数 $S(n, k)$ 。

输入样例

10 6

输出样例

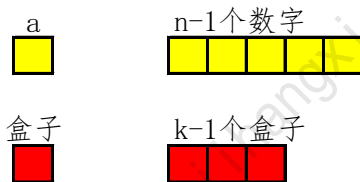
22827

解析

我们设计划分函数的函数为 $\text{Count}(n, k)$

考虑一般情况，对于任意的含有 n 个元素的集合 S ，放入 k 个无标号的盒子中去，对于任意一个元素 a ，只可能有以下两种情况：

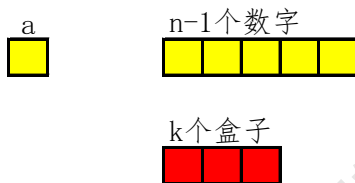
1、 a 单独在一个盒子里，其他 $n-1$ 个元素放 $k-1$ 个盒子，那么问题就转化成为了其他 $n-1$ 个元素放入 $k-1$ 个盒子共有多少种方法，即 $\text{Count}(n-1, k-1)$ ，如下图所示：



2、 a 与其他的元素一起构成一个子集，分两步：

第一步：先把剩下的 $n-1$ 个元素(除去 a)放进 k 个盒子，即 $\text{Count}(n-1, k)$ ；

第二步：再把 a 放进 k 个盒子，每放入一个盒子，就产生了一种全新的方法，那么总的方法数就等于 $k * \text{Count}(n-1, k)$ ，如下图所示：



最终的方案数就是这两个方案的总数，即：

$$\text{Count}(n, k) = \text{Count}(n-1, k-1) + k * \text{Count}(n-1, k)$$

这时，我们还需要考虑两个极端情况：

1、由于不允许存在空集，因此，当数字的个数与盒子的数量相同时，分配的方案只有1种，即每个数字独立一个盒子。

2、当只有一个盒子的时候，方案也只有一种，就是大家装在一起嘛。

3、当盒子数量小于待分配的数字数量时，或者不存在可使用的盒子时，不存在合理的分配方案。

编码

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

//存在乘法, 使用longlong 类型
long long count(int n, int k) {
    //当可分配的盒子与目标数字的数量相同或者只有一个盒子时, 方案只有一种
    if (n == k || k == 1)
        return 1;
    //当待分配的数字小于盒子数量或者不存在盒子时, 不存在方案
    if (n < k || k == 0)
        return 0;
    //a独立时的数量 a与其他数字在一起时的数量
    return count(n - 1, k - 1) + k * count(n - 1, k);
}

int n, k;

int main() {
    cin >> n >> k;
    cout << count(n, k);
    return 0;
}
```

逻辑航线培优教育, 信息学奥赛培训专家。

扫码添加作者获取更多内容。

