

# 组合数学

---

主讲人：万涛

E-mail: [wtommy84@gmail.com](mailto:wtommy84@gmail.com)

# 组合数学简介

---

组合数学是一个古老而又年轻的数学分支。

组合学问题到处可见，通常分为两类大问题：

(1)排列的存在性

(2)排列的计数和分类

---

# 引题

---

- 棋盘的完美覆盖
  - 切割立方体
  - 幻方
  - 四色问题
  - 36军官问题
  - 最短路径问题
  - Nim取子游戏
-

# Nim取子游戏

---

Nim取子游戏是由两个人面对若干堆石子进行的游戏。设有 $k \leq 1$ 堆石子，各堆分别含有 $n_1, n_2, \dots, n_k$ 个石子。游戏的目的是选择最后剩下的硬币。游戏法则如下：

- (1) 游戏人交替进行游戏
  - (2) 当轮到每个游戏人取子时，选择这些石子堆中的一堆，并从所选的堆中取走至少一个石子
-

# Nim取子游戏

---

想法： 2进制

定义： 平衡态

游戏结论： 任何人可以在非平衡态做一次取子，使其变成平衡态。任何人在平衡态下取子一定会打破平衡态。

---

# Nim取子游戏变化题目（1）

---

一局游戏在两个游戏人之间如下交替进行：游戏从一空堆开始。当轮到一个人时，他可以往该堆中加进1, 2, 3或4枚硬币。往堆中加进第100枚硬币的游戏人为得胜者。确定在这局游戏中是游戏人I还是游戏人II能够确保取胜。取胜的策略是什么？

---

# Nim取子游戏变化题目（1）

---

此问题是一个更简单的问题，答案很明显，我们发现游戏人II一定是赢家，因为他只需要保持他和游戏人I放硬币的数和为5即可。又由于100可以被5整除，所以游戏人II一定是赢家。

---

## Nim取子游戏变化题目（2）

---

有一棵树，高度为 $h(\leq 10^8)$ ，现在有 $n(\leq 10^5)$ 只猴子分别在树上 $n$ 个不同的位置，两个游戏人来玩这个游戏，在这种状态下，两个玩家可以命令任何一只猴子往上爬至少一个格子，当没有任何猴子有爬的空间时，这个玩家算为输掉了游戏？请问如果事先告诉你这些状态，你能判断出两个玩家的输赢吗？

---



# Nim取子游戏变化题目（2）

---

仔细考虑这个Nim建模的问题，通过把Nim取子的问题转化成，又可取子，又可放子问题。

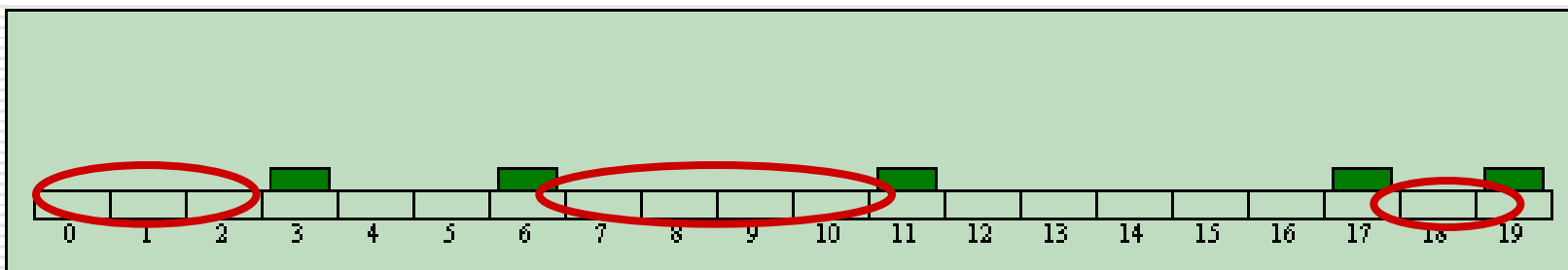
这样完全可以把 $n$ 分为奇数、偶数两个情况，把每两个相邻猴子的距离差作为Nim取子每堆石子的数量。

---

## Nim取子游戏变化题目（2）

---

- 如果有偶数只猴子，则把两两相邻的猴子之间的距离看作一堆石子
- 如果有奇数只猴子，把最上面一只猴子到树顶的距离看作一堆石子，剩下的猴子同上。



变成了一个“可以加石子”的Nim!

---

# Nim取子游戏变化题目（2）

---

- 实际上，“加石子”的性质并不影响结果。如果一方面对平衡态时选择加石子，那么另一方可以选择把加上的石子原样拿走，仍把平衡态留给对方。
  - 而本题由于猴子的爬行方向有限制，这个过程不可能无限进行下去。游戏总会有一个结束。
-

# Nim取子游戏变化题目（3）

---

假设有 $n$ 个Nim堆，每堆的石子数量为 $a_i$ ，现在把经典的Nim取子的方法改变，设一个集合 $s$ ，这个集合里有 $k$ 个数，每个数为 $s_i$ ，我们说如果在任何一个堆里取石子的话，你只能拿个数在集合 $s$ 中的一种情况。再规定，如果说哪个游戏人无法取子，则说明他输。请问如果给你一个这样的状态，你能否确定谁是赢家吗？

---

# Nim取子游戏变化题目（3）

---

此问题为有限制的Nim取子问题，希望参考Game Theory论文中的Sprague-Grundy Function。

这种问题可以解决一类Nim取子问题。

---

# S-G函数（博弈论）

---

1. 如果说在普通的Nim取子的问题上，加一个特殊的限制，就是每个人在选择某一堆后，只能拿 $2^m$ 个石子，请问谁是最后的赢家？
  2. 如果说在普通的Nim取子的问题上，加一个特殊的限制，就是每个人在选择某一堆后，不能拿超过这堆数量一半的石子，请问谁是最后的赢家？
-

# 一些简单的知识

---

□ 鸽笼原理

□ 生成排列数

□ 容斥原理

---

# 错位排列

---

经典问题：

在一个聚会上， $n$ 位绅士查看他们的帽子。  
有多少种方式使得这些绅士中没有人能够拿到他们来时所戴的帽子？

---



# 错位排列

---

定理：对于  $n \geq 1$ ,

$$D_n = n! \left( 1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!} \right)$$

递推表达式：

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

---

# Catalan数

---

第n个Catalan数为:

$$C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$

Catalan序列递推关系式:

$$C_n = \frac{4n-2}{n+1} C_{n-1} \quad (n \geq 1)$$

$$C_1 = 1$$

---

# Catalan数的经典问题

---

1.  $P=a_1a_2a_3\dots a_n$  为  $n$  个数  $a_1a_2a_3\dots a_n$  的乘积, 依据乘法的结合率, 不改变其顺序, 只用括号表示成对的乘积. 试问有几种不同的乘法方案?
  2.  $n$  个 1 和  $n$  个 0 组成一  $2n$  位的 2 进制数, 要求从左到右扫描, 1 的累计数不小于 0 的累计数, 试求满足这条条件的数有多少?
  3. 设在圆上选择  $2n$  个 (等间隔的) 点。请问将这些点成对的连接起来使得所得到的  $n$  条线段不相交的方法数是多少?
-

# 经典的买票问题

---

本次足球比赛的门票为**50**元，而站排买票的球迷有 **$m$** 个人手里拿着一张面值**50**元的钞票，有 **$n$** 个人手里拿着一张面值**100**元的钞票。工作人员事先忘了为售票处准备任何零钱，请问您是否能算出这 **$(m+n)$** 个人共有多少种排队方式买票，使售票处不至于出现找不开钱的尴尬局面？

---

# 经典的买票问题

---

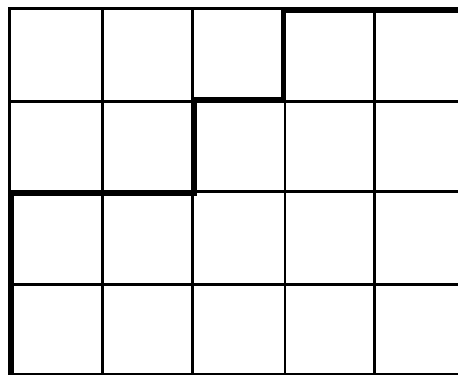
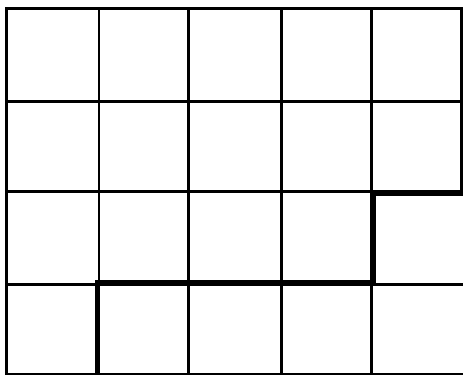
此问题堪称经典，是因为如果说当 $m=n$ 时，恰好是个Catalan数问题。并且可以轻松转化成2进制串01限制问题，和方格对角限制走法问题。但是由于题目中并没有说明 $m$ 一定等于 $n$ ，所以本问题要再复杂一点？

---

# 经典的买票问题

---

让我们先来看一个简单的引题

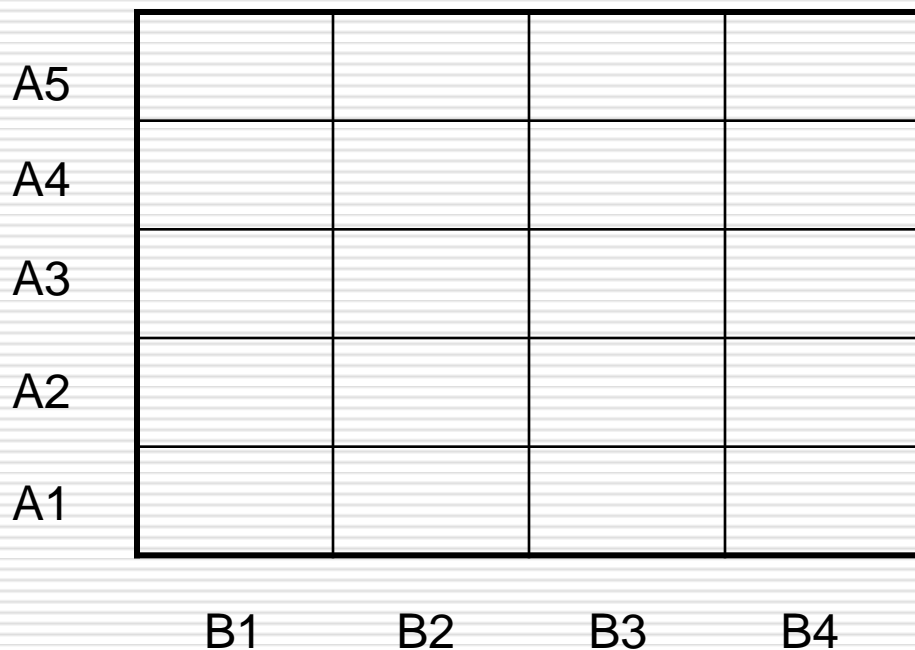


请问从图中的左下角到右上角有多少条路径呢？（你只能向上走或者向右走）

---

# 经典的买票问题

---



如果将这个图的每一小段边进行编号又会怎样呢？？

---

# 经典的买票问题

---

答案很显然：

对于**A**和**B**两组边，他们的排列顺序都应该符合**1,2,3.....**,那么最后得出的答案（所谓的路径）也一定一个**A<sub>i</sub>B<sub>j</sub>**的序列，我们很容易的就得出路径的总数应该是：

$$C_{m+n}^m \quad \text{或者} \quad C_{m+n}^n$$

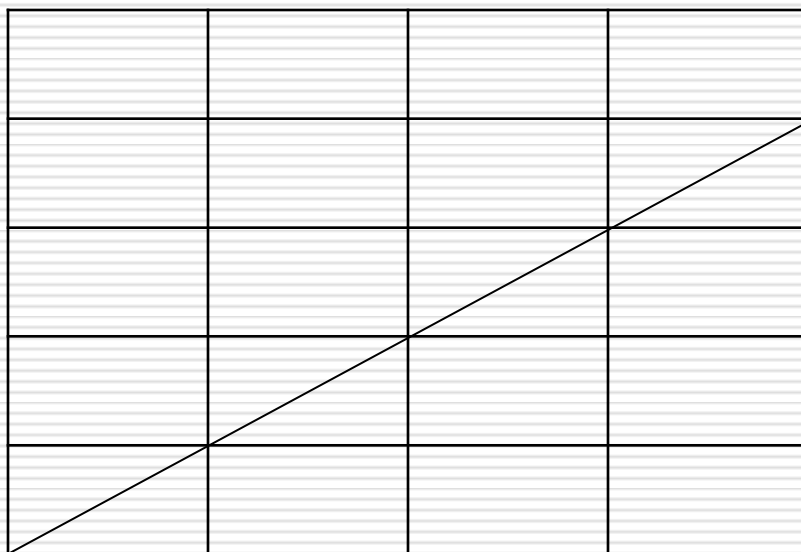
---



# 经典的买票问题

---

假设我们巧妙的在格子上加一条对角线，又会出现什么情况呢？



# 经典的买票问题

---

其实此问题可以用递推的方法来解决：

用 $f(m, n)$ 表示 $m$ 个50元和 $n$ 个100元的人站排的方案数，有：

$$f(m, n) = \begin{cases} 0 & m < n \\ 1 & n = 0 \\ f(m, n-1) + f(m-1, n) & \text{others} \end{cases}$$

---

# 二分图

---

二分图的构图应该说是一个难点。

二分图的最大匹配： 匈牙利算法（最大流）

二分图的最优匹配： **KM**算法（最小费用流）

---

# 二分图

---

经典问题：

稳定婚姻

延迟认可算法

---