

卡特兰数

数学 组合数学

公式

卡特兰数是一种经典的组合数，经常出现在各种计算中，其前几项为：
1, 2, 5, 14, 42, 132, 429, 1430, 4862, 16796,
58786, 208012, 742900, 2674440, 9694845,
35357670, 129644790, 477638700, 1767263190, 6564120420,
24466267020, 91482563640, 343059613650, 1289904147324, 4861946401452, ...

令 $h(0)=1, h(1)=1$ ：
$$h(n) = h(0) * h(n-1) + h(1) * h(n-2) + \dots + h(n-1) * h(0) (n \geq 2)$$

例如： $h(2) = h(0) * h(1) + h(1) * h(0) = 1 * 1 + 1 * 1 = 2$
 $h(3) = h(0) * h(2) + h(1) * h(1) + h(2) * h(0) = 1 * 2 + 1 * 1 + 2 * 1 = 5$
另类递推式：
$$h(n) = h(n-1) * (4 * n - 2) / (n + 1)$$

递推关系的解为：
$$h(n) = C(2n, n) / (n + 1) (n = 0, 1, 2, \dots)$$

递推关系的另类解为：
$$h(n) = C(2n, n) - C(2n, n-1) (n = 0, 1, 2, \dots)$$

应用

- 出栈次序：一个栈（无穷大）的进栈次序为1、2、3.....n。不同的出栈次序有几种。
我们可以这样想，假设k是最后一个出栈的数。比k早进栈且早出栈的有k-1个数，一共有 $h(k-1)$ 种方案。比k晚进栈且早出栈的有n-k个数，一共有 $h(n-k)$ 种方案。所以一共有 $h(k-1)*h(n-k)$ 种方案。显而易见，k取不同值时，产生的出栈序列是相互独立的，所以结果可以累加。k的取值范围为1至n，所以结果就为 $h(n) = h(0)*h(n-1) + h(1)*h(n-2) + \dots + h(n-1)h(0)$ 。
出栈入栈问题有许多的变种，比如n个人拿5元、n个人拿10元买物品，物品5元，老板没零钱。问有几种排队方式。熟悉栈的同学很容易就能把这个问题转换为栈。值得注意的是，由于每个拿5元的人排队的次序不是固定的，所以最后求得的答案要 $*n!$ 。拿10元的人同理，所以还要 $*n!$ 。所以这种变种的最后答案为 $h(n)*n!*n!$ 。
- 二叉树构成问题。有n个结点，问总共能构成几种不同的二叉树。
我们可以假设，如果采用中序遍历的话，根结点第k个被访问到，则根结点的左子树有k-1个点、根结点的右指数有n-k个点。k的取值范围为1到n。讲到这里就很明显看得出是卡特兰数了。这道题出现在2015年腾讯实习生的在线笔试题中。有参加过的同学想必都有印象。
- 凸多边形的三角形划分。一个凸的n边形，用直线连接他的两个顶点使之分成多个三角形，每条直线不能相交，问一共有多少种划分方案。
这也是非常经典的一道题。我们可以这样来看，选择一个基边，显然这是多边形划分完之后某个三角形的一条边。图中我们假设基边是 p_1p_n ，我们就可以用 p_1 、 p_n 和另外一个点假设为 p_i 做一个三角形，并将多边形分成三部分，除了中间的三角形之外，一边是i边形，另一边是n-i+1边形。i的取值范围是2到n-1。所以本题的解 $c(n) = c(2)*c(n-1) + c(3)*c(n-2) + \dots + c(n-1)*c(2)$ 。令 $t(i) = c(i+2)$ 。则 $t(i) = t(0)*t(i-1) + t(1)*t(i-2) + \dots + t(i-1)*t(0)$ 。很明显，这就是一个卡特兰数了。
- 其他。诸如括号匹配问题、01序列问题、n边形格子从左下角走到右上角不跨过对角线问题。这些都是卡特兰数，其他问题也基本上是上面问题的变种

问题描述：
12个高矮不同的人，排成两排，每排必须是从矮到高排列，而且第二排比对应的第一排的人高，问排列方式有多少

种？
这个笔试题，很YD，因为把某个递推关系隐藏得很深。

问题分析：
我们先把这12个人从低到高排列,然后,选择6个人排在第一排,那么剩下的6个肯定是在第二排。
用0表示对应的人在第一排,用1表示对应的人在第二排,那么含有6个0,6个1的序列,就对应一种方案。
比如000000111111就对应着
第一排：0 1 2 3 4 5
第二排：6 7 8 9 10 11
010101010101就对应着
第一排：0 2 4 6 8 10
第二排：1 3 5 7 9 11
问题转换为，这样的满足条件的01序列有多少个。
观察1的出现，我们考虑这一个出现能不能放在第二排，显然，在这个1之前出现的那些0,1对应的人
要么是在这个1左边，要么是在这个1前面。而肯定要有有一个0的，在这个1前面，统计在这个1之前的0和1的个数。
也就是要求，0的个数大于1的个数。

OK，问题已经解决。
如果把0看成入栈操作，1看成出栈操作，就是说给定6个元素，合法的入栈出栈序列有多少个。
这就是catalan数,这里只是用于栈，等价地描述还有，二叉树的枚举、多边形分成三角形的个数、圆括弧插入公式中的方法数，其通项是 $c(2n, n)/(n+1)$ 。

在<<计算机程序设计艺术>>，第三版，Donald E.Knuth著，苏运霖译，第一卷，508页，给出了证明：
问题大意是用S表示入栈，X表示出栈，那么合法的序列有多少个(S的个数为n)
显然有 $c(2n, n)$ 个含S，X各n个的序列，剩下的是计算不允许的序列数(它包含正确个数的S和X，但是违背其它条件)。
在任何不允许的序列中，定出使得X的个数超过S的个数的第一个X的位置。然后在导致并包括这个X的部分序列中，以S代替所有的X并以X代表所有的S。结果是一个有(n+1)个S和(n-1)个X的序列。反过来，对一坨一种类型的每个序列，我们都能逆转这个过程，而且找出导致它的前一种类型的不允许序列。例如XXSXSSSXSSS必然来自SSXSXXXXSSS。
这个对应说明，不允许的序列的个数是 $c(2n, n-1)$ ，因此 $a_n = c(2n, n) - c(2n, n-1)$ 。

Catalan数的典型应用：

- 1、括号化问题。矩阵链乘： $P=A_1 \times A_2 \times A_3 \times \dots \times A_n$ ，依据乘法结合律，不改变其顺序，只用括号表示成对的乘积，试问有几种括号化的方案？
一个有n个X和n个Y组成的字串，且所有的部分字串皆满足X的个数大于等于Y的个数。以下为长度为6的dyck words:
XXXYYY XYXXYY XYXYXY XYYXYY XYYXYY
将上例的X换成左括号，Y换成右括号，Cn表示所有包含n组括号的合法运算式的个数：
((())) ()() ()() ()() ()()
2、将多边形划分为三角形问题。将一个凸多边形区域分成三角形区域(划分线不交叉)的方法数？
类似：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？
3、出栈次序问题。一个栈(无穷大)的进栈序列为1、2、3、...、n，有多少个不同的出栈序列？
类似：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，问有多少中方法使得只要有10元的人买票，售票处就有5元的钞票找零？(将持5元者到达视作将5元入栈，持10元者到达视作使栈中某5元出栈)
类似：一位大城市的律师在他住所以北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？

分析：对于每一个数来说，必须进栈一次、出栈一次。我们把进栈设为状态‘1’，出栈设为状态‘0’。n个数的所有状态对应n个1和n个0组成的2n位二进制数。由于等待入栈的操作数按照1..n的顺序排列、入栈的操作数b大于等于出栈的操作数a(a≤b)，因此输出序列的总数目=由左而右扫描由n个1和n个0组成的2n位二进制数，1的累计数不小于0的累计数的方案种数。
4、给顶节点组成二叉树的问题。
给定N个节点，能构成多少种形状不同的二叉树？
(一定是二叉树！先取一个点作为顶点，然后左边依次可以取0至N-1个相对应的，右边是N-1到0个，两两配对相乘，就是 $h(0)*h(n-1) + h(1)*h(n-2) + \dots + h(n-1)h(0)=h(n)$ （能构成h（N）个）
在2n位二进制数中填入n个1的方案数为 $c(2n,n)$ ，不填1的其余n位自动填0。从中减去不符合要求（由左而右扫描，0的

累计数大于1的累计数)的方案数即为所求。

不符合要求的数的特征是由左而右扫描时，必然在某一奇数位 $2m+1$ 位上首先出现 $m+1$ 个0的累计数和 m 个1的累计数，此后的 $2(n-m)-1$ 位上有 $n-m$ 个1和 $n-m-1$ 个0。如若把后面这 $2(n-m)-1$ 位上的0和1互换，使之成为 $n-m$ 个0和 $n-m-1$ 个1，结果得1个由 $n+1$ 个0和 $n-1$ 个1组成的 $2n$ 位数，即一个不合要求的数对应于一个由 $n+1$ 个0和 $n-1$ 个1组成的排列。

反过来，任何一个由 $n+1$ 个0和 $n-1$ 个1组成的 $2n$ 位二进制数，由于0的个数多2个， $2n$ 为偶数，故必在某一个奇数位上出现0的累计数超过1的累计数。同样在后面部分0和1互换，使之成为由 n 个0和 n 个1组成的 $2n$ 位数，即 $n+1$ 个0和 $n-1$ 个1组成的 $2n$ 位数必对应一个不符合要求的数。

因而不合要求的 $2n$ 位数与 $n+1$ 个0， $n-1$ 个1组成的排列一一对应。

显然，不符合要求的方案数为 $c(2n,n+1)$ 。由此得出输出序列的总数目 $=c(2n,n)-c(2n,n+1)=1/(n+1)*c(2n,n)$ 。
(这个公式的下标是从 $h(0)=1$ 开始的)