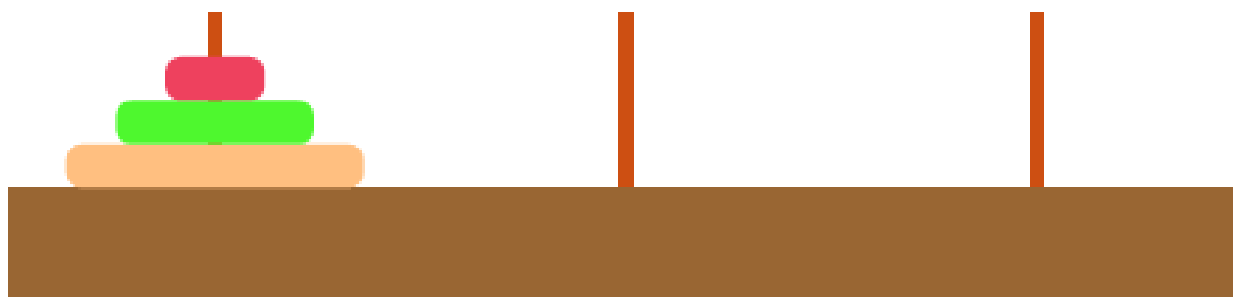


# 汉诺塔

□例:19世纪后期法国数学家埃德沃德.卢卡斯发明了一个叫**汉诺塔**的游戏. 安装在板子上的3根柱子, 如果大小不同的 $n$ 个盘子构成. 最开始的时候如柱子1上所示, 盘子根据从大到小的次序排列. 要求每次把1个盘子从一个柱子移动到另外一根柱子, 但是不允许这个盘子放在比它更小的盘子上面. 那么需要多少次移动以后才能将柱子1上的所有盘子移动到柱子2上.



# 汉诺塔

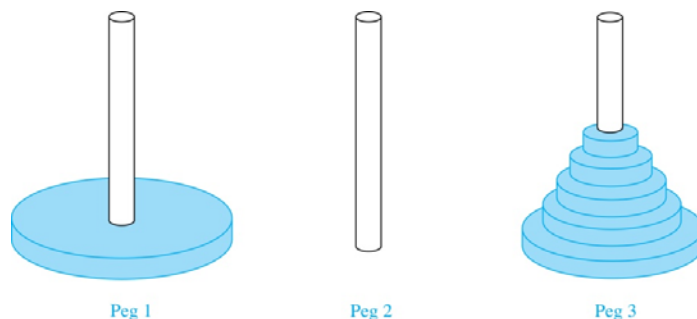
---



# 汉诺塔

□解:

- ▶ 令  $H_n$  表示解  $n$  个盘子的汉诺塔所需移动的次数. 建立一个关于序列  $\{H_n\}$  的递推关系. 最初,  $n$  个盘子在柱子1. 按照游戏规则, 我们可以用  $H_{n-1}$  次移动将上边的  $n-1$  个盘子移动到柱子3(在这些移动中保证最大的盘子不动). 如下图所示:



- ▶ 然后我们就可以用一次移动将最大的盘子从柱子1移动到柱子2, 再使用  $H_{n-1}$  次移动将柱子3上的那  $n-1$  个盘子移到柱子2, 把他们放大最大的盘子上面.
- ▶ 这样就能满足游戏的要求, 因此  $H_n = 2H_{n-1} + 1$ . 其中初始条件  $H_1 = 1$  (因为依照游戏规则一个盘子可以用1次移动从柱子1到柱子2).

# 汉诺塔

---

□扩展: 我们可以迭代方法求解这个递推关系:

$$\begin{aligned}H_n &= 2H_{n-1} + 1 \\&= 2(2H_{n-2} + 1) + 1 = 2^2H_{n-2} + 2 + 1 \\&= 2^2(2H_{n-3} + 1) + 2 + 1 = 2^3H_{n-3} + 2^2 + 2 + 1 \\&\dots\dots \\&= 2^{n-1} + 2^{n-2} + 2^{n-3} + \dots + 2 + 1 \text{ (因为 } H_1 = 1 \text{ )} \\&= 2^n - 1\end{aligned}$$

【基础知识: 等比序列的求和公式  $\sum_{j=0}^n ar^j = \frac{ar^{n+1}-a}{r-1}, r \neq 1$ 】

# 位串计数

□例:对于不含2个连续0的 $n$ 位二进制位串的个数, 找出递推关系和初始条件, 有多少个这样的5位二进制位串?

□解:

➤设 $a_n$ 表示不含2个连续0的 $n$ 位二进制位串数. 为得到一个关于 $\{a_n\}$ 的递推关系, 由求和法则, 不含2个连续0的 $n$ 位二进制位串数=以0结尾的这种二进制位串数+以1结尾的这种二进制位串数. 我们假定 $n \geq 3$ , 二进制位串数至少为3位.

- 1)不含2个连续0并以1结尾的 $n$ 位二进制位串, 就是在不含2个连续0的 $n-1$ 位二进制位串的尾部加上一个1. 因此存在 $a_{n-1}$ 个这样的位串.
- 2)不含2个连续0并以0结尾的 $n$ 位二进制位串在它的 $n-1$ 位必须是1, 否则就不满足要求(不含2个连续0). 精确地说, 它就是在不含2个连续0的 $n-2$ 为二进制位串的尾部加上10. 因此存在 $a_{n-2}$ 个这样的位串. 如下所示:

# 位串计数

□解(续):

End with a 1:	Any bit string of length $n-1$ with no two consecutive 0s	1	$a_{n-1}$
End with a 0:	Any bit string of length $n-2$ with no two consecutive 0s	1 0	$a_{n-2}$
Total:			$a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$

- 可以断言对于  $n \geq 3$ ,  $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$ .
- 其中初始条件  $a_1 = 2$ , 因为1位的二进制位串是0或者1.  $a_2 = 3$ , 因为2位的二进制位串中满足条件的有01,10,11.
- 使用递推关系可以得到  $a_5 = a_4 + a_3 = (a_3 + a_2) + a_3 = 2 \times (a_2 + a_1) + a_2 = 13$

# 编码字的枚举

- 例:一个十进制串作为一个编码字. 如果它包含偶数个0, 则它有效. 比如1200是有效的, 120则不是有效的. 设 $a_n$ 是有效的 $n$ 位编码字的个数. 找出一个关于 $a_n$ 的递推关系.
- 解:从少一位构成 $n$ 位有效编码字有两种方式,
  - 一个 $n-1$ 位的有效编码字后面加一个非0的数字. 后面的非0数字共有9种(1-9), 所以 $a_{n-1} * 9$ ;
  - 一个 $n-1$ 位的无效编码字后面加上一个0. 有 $10^{n-1}$ 个 $n-1$ 位编码字, 这其中 $a_{n-1}$ 个有效编码字, 所以 $10^{n-1} - a_{n-1}$ 种.
  - 综上,  $a_n = a_{n-1} * 9 + 10^{n-1} - a_{n-1} = 8a_{n-1} + 10^{n-1}$ ,  $a_1=9$ , 因为串0是无效的, 数字1-9都是有效的.

# 卡特兰数

□例:求关于 $C_n$ 的递推关系,它是通过对 $n+1$ 个数 $x_0 \cdot x_1 \cdot x_2 \dots x_n$ 的乘积中加括号来规定乘法的次序的方式数. 例如 $C_3 = 5$ , 因为有以下五种方式

$$\begin{aligned} &((x_0 \cdot x_1) \cdot x_2) \cdot x_3 & (x_0 \cdot (x_1 \cdot x_2)) \cdot x_3 & (x_0 \cdot x_1) \cdot (x_2 \cdot x_3) \\ &x_0 \cdot ((x_1 \cdot x_2) \cdot x_3) & x_0 \cdot (x_1 \cdot (x_2 \cdot x_3)) \end{aligned}$$

□解:

➤无论从哪个位置加入括号, 总有一个 “.” 运算符在括号的外面. 该运算符出现在 $n+1$ 个数的两个数之间, 例如 $x_k$ 和 $x_{k+1}$ 之间. 那么在 $x_0 \cdot x_1 \cdot x_2 \dots x_k$ 的乘积中有 $C_k$ 种方式确定它们乘积中的括号不同而出现的不同乘法次序. 另外在 $x_{k+1} \cdot x_{k+2} \cdot x_{k+3} \dots x_n$ 的乘积中有 $C_{n-k-1}$ 种方式确定它们乘积中的括号不同而出现的不同乘法次序.



# 卡特兰数

---

□解(续):

➤ 由于 $k$ 值可能是0到 $n-1$ 的任何一个值, 所以

$$\begin{aligned}C_n &= C_0 C_{n-1} + C_1 C_{n-2} + \dots + C_{n-2} C_1 + C_{n-1} C_0 \\&= \sum_{k=0}^{n-1} C_k C_{n-k-1}\end{aligned}$$

➤ 其中初始条件 $C_0=1, C_1=1$ .

➤ 备注: 序列 $\{C_n\}$ 是**卡特兰数**的序列. 这个序列还是除了该例之外的许多不同计数问题的解.