

假设将 $n$ 个圆盘从A移到C

假设圆盘编号为 $1 \sim n$ 且编号越大圆盘越大

## 算法步骤

### 1. 问题分析：

如果只有一个圆盘，直接将其从 A 移到 C。

如果有多个圆盘：

- 先将前  $n - 1$  个圆盘从 A 移到 B，借助 C。
- 将第  $n$  个圆盘从 A 移到 C。
- 再将  $n - 1$  个圆盘从 B 移到 C，借助 A。

### 2. 递归公式：

$T(n) = 2T(n - 1) + 1$ ，其中  $T(n)$  是移动  $n$  个圆盘所需的最少步数。

### 3. 根据生成函数求解 $T(n)$

$$G(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^n$$

$$2xG(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^{n+1} = \sum_{n=1}^{\infty} 2T(n-1)x^n$$

所以：

$$(1 - 2x)G(x) = T(0) + \sum_{n=1}^{\infty} (T(n) - 2T(n-1))x^n$$

代入递归公式  $T(n) = 2T(n-1) + 1$ ：

$$(1 - 2x)G(x) = T(0) + \sum_{n=1}^{\infty} x^n$$

解得：

$$G(x) = \frac{T(0) + \frac{x}{1-x}}{1-2x}$$

而：

$$T(0) = 0$$

所以：

$$G(x) = \frac{\frac{x}{1-x}}{1-2x} = \frac{x}{(1-x)(1-2x)}$$

$$G(x) = \frac{x}{(1-x)(1-2x)} = \frac{1}{1-2x} - \frac{1}{1-x}$$

所以：

$$G(x) = \sum_{n=0}^{\infty} (2^n - 1)x^n$$

所以：

$$T(n) = 2^n - 1$$

# Python 实现

```
def hanoi(n, source, target, auxiliary):  
    """  
    解决汉诺塔问题的递归函数。  
    参数:  
    n          : 圆盘数量  
    source     : 起始柱子  
    target     : 目标柱子  
    auxiliary  : 辅助柱子  
    """  
  
    if n == 1:  
        print(f"将圆盘 1 从 {source} 移动到 {target}")  
        return  
  
    # 将前 n-1 个圆盘从 source 移到 auxiliary, 借助 target  
    hanoi(n-1, source, auxiliary, target)  
    # 将第 n 个圆盘从 source 移到 target  
    print(f"将圆盘 {n} 从 {source} 移动到 {target}")  
    # 将前 n-1 个圆盘从 auxiliary 移到 target, 借助 source  
    hanoi(n-1, auxiliary, target, source)  
  
# 测试  
n = 3 # 圆盘数量  
hanoi(n, "A", "C", "B")
```

## 示例输出 ( $n = 3$ ) :

```
将圆盘 1 从 A 移动到 C  
将圆盘 2 从 A 移动到 B  
将圆盘 1 从 C 移动到 B  
将圆盘 3 从 A 移动到 C  
将圆盘 1 从 B 移动到 A  
将圆盘 2 从 B 移动到 C  
将圆盘 1 从 A 移动到 C
```

这个算法的时间复杂度是  $O(2^n)$ , 也是汉诺塔问题的最优解。