

第十一章 递推算法

1. 基本思想

递推算法是一种通过将问题分解为较小的子问题来解决问题的方法。递推算法的基本思路是，从初始状态开始，通过一系列推导和迭代，逐步得到问题的解。在每一步推导中，利用已知的解或经得到的中间结果，来计算出下一步的解。

2. 递推步骤

1. 确定初始状态：递推算法是从已知条件推导出未知结果的过程，因此需要确定问题的初始条件 这个初始条件可以是问题中给出的初始值，也可以是手动求解的一些值
2. 明确问题的递推关系：递推算法的核心就是通过已知条件推导出未知结果，因此需要通过观察问题的特点，找到问题的递推关系，也就是递推式
3. 迭代计算：根据问题的递推关系和初始条件，可以开始逐步计算得到未知结果。递推计算的过程就是反复应用递推关系，将已知的结果代入递推关系中得到新的结果，然后再将新的结果代入递推关系中得到更新的结果，以此类推，直到问题解决
4. 终止条件：确定算法的终止条件，即满足终止条件时算法结束。

3. 递推方法的分类

1. 顺推法：从已知条件出发，逐步推算出要解决的问题的方法
2. 逆推法：从已知问题的结果出发，逐步推算出问题的开始条件。

4. 顺推法示例

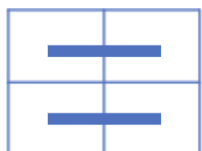
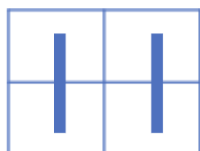
有一块 $2 \times n$ 的空地，现要使用 n 块 1×2 的地砖铺满这块空地，请问有多少种不同的铺法？

分析：

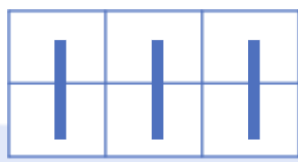
假设 $n = 1$ ，铺满 $2 * 1$ 的空地只有 1 种铺法；



假设 $n = 2$ ，铺满 $2 * 2$ 的空地有 2 种不同铺法；



假设 $n = 3$ ，铺满 $2 * 3$ 的空地有 3 种不同铺法；



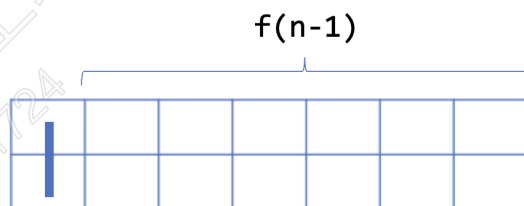
假设 $2 * n$ 的空地有 $f(n)$ 种铺法；

若第一个块地砖竖排放置，剩下有 $n - 1$ 列空地需要排列，这时铺法数为 $f(n - 1)$ ；

若第一个块地砖横排放置，剩下有 $n - 2$ 列空地需要排列，这时铺法数为 $f(n - 2)$ ；

所以有：

$$\begin{cases} f(1) = 1 \\ f(2) = 2 \\ f(3) = 3 \\ f(n) = f(n-1) + f(n-2), \quad n > 3 \end{cases}$$



$f(n-2)$

1. 初始条件为 $f(1) = 1, f(2) = 2$;
2. 递推关系式为 $f(n) = f(n-1) + f(n-2)$

代码示例：

```
#include<iostream>
using namespace std;
int f[100];
int func(int n)
{
    if(n<=2) return n;//当n小于等于2都返回
    f[1] = 1;
    f[2] = 2;
    //从3开始 递归过程
    for(int i = 3 ;i <= n;++i)
        f[i] = f[i-1]+f[i-2];
    return f[n];
}
int main()
{
    int n;
    cin >> n;
    int ways = func(n);
    cout << ways;
    return 0;
}
```

5.逆推法示例

树上有若干个桃子，第一天猴子吃掉树上桃子的一半多1个，第二天吃掉剩余桃子的一半多一个，以此类推，每一天都吃掉剩余桃子的一半多1个，第七天吃完后，树上还剩下1个桃子 问树上原来有多少个桃子？

- 分析 这是一个逆序递推的问题，我们可以从第七天逆推到第一天， 根据题目描述的递推关系式计算出树上原来的桃子数量
根据题目描述， 每天都会吃掉剩余桃子的一半多一个， 设peach (n) 表示第n天吃完后树 上剩余的桃子数量，
peaches (n+1) 表示第 n+1 天吃完后树上的桃子数量 有 $peaches (n+1) = peaches (n) / 2 - 1$
可以得出递推关系式： $peaches (n) = (peaches (n+1) + 1) * 2$ ，
初始状态： $peaches (7) = 1$
- 分析
可以使用一个变量来保存当前的桃子数量，并在每次迭代中进行更新。首先， 我们知道第七天吃 完后树上剩下1个桃子，所以我们可以将初始桃子数量设为 1。然后，我们从第七天开始逆序迭代到第0天（第一天未吃之前的状态）。在每次迭代中，根据递推关系式计算出前一天吃完 后剩余的桃子数量，并将其保存到变量中。最后，我们输出第0天的桃子数量即可

代码示例：

```
#include <iostream>
using namespace std;
int f()
{
    int peaches = 1;
    for(int day = 6; day > 0; day --)
        peaches = (peaches+1) /2 ;

    return peaches;
}
int main()
{
    int total_peaches = f();
    cout << total_peaches;
    return 0;
}
```

6.递推算法总结

递推算法的优点是简单易懂、计算效率高，适用于具有重复性和可分解性的问题。递推算法适用于那些可以通过迭代求解的问题，如斐波那契数列、汉诺塔移动次数、猴子吃桃、数字三角形（顺推法）、骨牌铺满方格、蜜蜂路线、吃糖果、昆虫繁殖、位数问题、分苹果、踩方格等。在编写递推算法时，需要注意选择合适的迭代方式和终止条件，以确保算法的正确性和效率。