递归

递归 (recursion) 是一种算法策略,通过函数调用自身来解决问题。它主要包含两个阶段。

- 递:程序不断深入地调用自身,通常传入更小或更简化的参数,直到达到"终止条件"。
- 归: 触发"终止条件"后,程序从最深层的递归函数开始逐层返回,汇聚每一层的结果。

而从实现的角度看,递归代码主要包含三个要素。

- 终止条件:用于决定什么时候由"递"转"归"。
- 递归调用:对应"递",函数调用自身,通常输入更小或更简化的参数。
- 返回结果:对应"归",将当前递归层级的结果返回至上一层。

观察以下代码, 我们只需调用函数 recur(n) , 就可以完成 1+2+3 +...+ n 的计算

```
/* 递归 */
int recur(int n) {
    // 终止条件
    if (n == 1)
        return 1;
    // 递: 递归调用
    int res = recur(n - 1);
    // 归: 返回结果
    return n + res;
}
```

从计算角度看,迭代与递归可以得到相同的结果,**但它们代表了两种完全不同的思考和解决问题的范** 式。

- **迭代**: "自下而上"地解决问题。从最基础的步骤开始,然后不断重复或累加这些步骤,直到任务完成。
- **递归**: "自上而下"地解决问题。将原问题分解为更小的子问题,这些子问题和原问题具有相同的形式。

接下来将子问题继续分解为更小的子问题,直到基本情况时停止(基本情况的解是已知的)。

以上述求和函数为例,设问题 $f(n) = 1 + 2 + \cdots + n$

- **迭代**: 在循环中模拟求和过程,从 1 遍历到 n , 每轮执行求和操作,即可求得 f(n) 。
- **递归**: 将问题分解为子问题 f(n) = n + f(n-1), 不断 (递归地) 分解下去,直至基本情况 f(1) = 1 时终止。

动态规划

动态规划(dynamic programming)是运筹学的一个分支,是求解决策过程(decision process)最优化的数学方法。

动态规划算法通常基于一个**递推公式**及一个或多个**初始状态**。 当前**子问题的解将由上一次子问题的解推** 出。

基本思想:

- 要解决一个给定的问题,我们需要解决其不同部分(即**解决子问题**),再合并子问题的解以得出原问题的解。
- 通常许多子问题非常相似,为此动态规划法试图只解决每个子问题一次,从而减少计算量。

动态规划的意义是什么?

https://www.zhihu.com/question/23995189

动态经典题目之爬楼梯

题目描述:有 10 阶楼梯,每次可以上一阶或者两阶,求有多少种上楼梯的方法?请用 golang 来实现一波

首先根据直觉来想一下:

- 每次走1级台阶,一共走10步,这是其中一种走法。
- 每次走2级台阶,一共走5步,这是另一种走法。

这样只能一个一个穷举,实在是太麻烦了,如果是100节楼梯呢?是 n 节楼梯呢?

算法思想

我们可以分解成局部问题逐步求解:

- 前面8节楼梯的走法有 f(8) 种 , 最后走二节楼梯 。这一共是种 f(8) 种走法
- 前面9节楼梯的走法有f(9)种, 最后走一节楼梯, 这一共是种 f(9) 种走法
- 所有走完10节楼梯的走法—共是 f(10) = f(8) + f(9) 种走法
- 依次递推 f9 = f(8) + f(7) f8= f(7) + f(6) f(7)=f(6)+f(5) f(6)=f(5)+f(4)
- 得出递归方程, f(n) = f(n-1) + f(n-2); 其实就是斐波那契数列
- 初始值 f(1) = 1; f2) = 2;
- 一节楼梯时, 当然只有一种走法:
 - 走一节

两节楼梯时,两种走法:

- 走一节, 走一节
- 走两节

三节楼梯时,三种走法:

- 走一节,走一节,走一节
- 走一节, 走两节
- 走两节,走一节

```
package main

import (
    "fmt"
    "os"
)

/*

算法一: 斐波那契数列 - 递归求解
Refer https://segmentfault.com/a/1190000015944750
```

```
Refer https://zhuanlan.zhihu.com/p/72734380
每次计算n的时候, 其实n-1 和 n-2都被计算出来了。递归过程中, 很多值都要被重新计算一次。
这种方法的时间复杂度为0(2^n)
*/
func climbStairs1(n int) int {
   if n<3{
       return n
   return climbStairs1(n-1) + climbStairs1(n-2)
}
/*
算法二: 自底向上
这种算法,其实就是通过循环,以及多重赋值的方式,在一个函数调用里面,循环进行重新赋值。内存开销较
小
*/
func climbStairs2(n int) int {
  if n < 3 {
      return n
   }
   a, b := 1, 2
   // 在循环中,多重赋值,向上叠加
   for i := 3; i < n; i++ \{
      a, b = b, a + b
   return a + b
}
func main() {
  var n int = 20
   // 10946
   fmt.Println(climbStairs1(n))
   // 10946
   fmt.Println(climbStairs2(n))
}
```