

# 70-爬楼梯

## 题述

70. 爬楼梯

难度 简单  2343     

假设你正在爬楼梯。需要  $n$  阶你才能到达楼顶。

每次你可以爬 1 或 2 个台阶。你有多少种不同的方法可以爬到楼顶呢？

示例 1:

输入:  $n = 2$

输出: 2

解释: 有两种方法可以爬到楼顶。

- 1 阶 + 1 阶
- 2 阶

示例 2:

输入:  $n = 3$

输出: 3

解释: 有三种方法可以爬到楼顶。

- 1 阶 + 1 阶 + 1 阶
- 1 阶 + 2 阶
- 2 阶 + 1 阶

## 思路

这道题一开始可能会感觉无从下手，比较难，先列几个例子然后推导。

爬到第一层楼梯有一种方法，爬到二层楼梯有两种方法。

那么第一层楼梯再跨两步就到第三层，第二层楼梯再跨一步就到第三层。

所以到第三层楼梯的状态可以由第二层楼梯和到第一层楼梯状态推导出来，那么就可以想到动态规划了。

# 动态规划

## 1、确定确定dp数组以及下标的含义

- $dp[i]$ : 爬到第  $i$  层楼梯, 有  $dp[i]$  种方法

## 2、确定递推公式

从  $dp[i]$  的定义可以看出,  $dp[i]$  可以有两个方向推出来。

首先是  $dp[i - 1]$ , 上  $i - 1$  层楼梯, 有  $dp[i - 1]$  种方法, 那么再一步跳一个台阶不就是  $dp[i]$  了么。

还有就是  $dp[i - 2]$ , 上  $i - 2$  层楼梯, 有  $dp[i - 2]$  种方法, 那么再一步跳两个台阶不就是  $dp[i]$  了么。

那么  $dp[i]$  就是  $dp[i - 1]$  与  $dp[i - 2]$  之和!

所以  $dp[i] = dp[i - 1] + dp[i - 2]$ 。

## 3、dp数组如何初始化

不用考虑下标为0时的情况 楼层是0, 直接站楼顶上了, 就是不用方法,  $dp[0]$  就应该是0

$dp[1] = 1$ ,  $dp[2] = 2$ ,

## 4、确定遍历顺序

从递推公式  $dp[i] = dp[i - 1] + dp[i - 2]$ ; 中可以看出, 遍历顺序一定是从前向后遍历的

## 5、举例推导dp数组

举例当  $n$  为5的时候,  $dp$  table ( $dp$  数组) 应该是这样的

1 2 3 5 8

# 题解

## C++

```
class Solution {
public:
    int climbStairs(int n) {
        if (n <= 1) return n; // 因为下面直接对dp[2]操作了, 防止空指针
        vector<int> dp(n + 1);
        dp[1] = 1;
        dp[2] = 2;
        for (int i = 3; i <= n; i++) { // 注意i是从3开始的
            dp[i] = dp[i - 1] + dp[i - 2];
        }
        return dp[n];
    }
};
```

# Python

```
class Solution:
    def climbStairs(self, n: int) -> int:
        # dp[i] 为第 i 阶楼梯有多少种方法爬到楼顶
        # 动态规划

        # 初始化dp数组
        dp = [0] * (n+1)
        dp[0] = 1
        dp[1] = 1
        for i in range(2, n+1):
            dp[i] = dp[i-1] + dp[i-2]
        return dp[n]
```

## 思考

---

这道题做完之后会觉得和斐波那契数列差不多，可实际做起来却有种无力感，因为这道题需要我们从零开始去逐个分析动态规划的五个步骤，在这个过程中慢慢尝试掌握。