

切换主题：

默认主题

▼

746.使用最小花费爬楼梯

题目地址（746.使用最小花费爬楼梯）

https://leetcode-cn.com/problems/min-cost-climbing-stairs/

标签

- 动态规划

难度

- 简单

入选理由

1. 我们讲几道爬楼梯以及爬楼梯的换皮题。让大家感受一下套路是什么

题目描述

数组的每个下标作为一个阶梯，第  $i$  个阶梯对应着一个非负数的体力花费值  $cost[i]$ （下标从  $0$  开始）。

每当你爬上一个阶梯你都要花费对应的体力值，一旦支付了相应的体力值，你就可以选择向上爬一个阶梯或者爬两个阶梯。

请你找出达到楼层顶部的最低花费。在开始时，你可以选择从下标为  $0$  或  $1$  的元素作为初始阶梯。

示例 1:

输入:  $cost = [10, 15, 20]$

输出: 15

解释: 最低花费是从  $cost[1]$  开始，然后走两步即可到阶梯顶，一共花费 15 。

示例 2:

输入:  $cost = [1, 100, 1, 1, 1, 100, 1, 1, 100, 1]$

输出: 6

解释: 最低花费方式是从  $cost[0]$  开始，逐个经过那些 1，跳过  $cost[3]$ ，一共花费 6 。

提示:

`cost` 的长度范围是 `[2, 1000]`。  
`cost[i]` 将会是一个整型数据，范围为 `[0, 999]`。

## 前置知识

- 动态规划

## 分析

该题其实就是讲义中爬楼梯的变形题目，核心思路是不变的，只不过所求目标变成了**登完所有台阶所需要的最小花费**

- 定义 `dp` 数组，`dp[i]` 定义为登完 `i` 阶台阶所需最小花费（子问题）
- 思考：登完当前第 `i` 阶台阶所需花费是第 `i` 阶台阶消耗体力 + (`dp[i-1]` or `dp[i-2]`)，由于所求为最小，故可得状态转移方程为：

$$dp[i] = \min(dp[i-1], dp[i-2]) + cost[i]$$

- 由于我们需要前两个 `dp` 数组位置的值，因此我们需要先初始化 `dp[0]` 和 `dp[1]` 然后再使用转移方程算出其他 `dp`。`dp[0]` 和 `dp[1]` 对应第 1 阶和第 2 阶的最小体力。

## 代码：

代码支持：Java, CPP, Python

Java Code:

```
class Solution {
    public int minCostClimbingStairs(int[] cost) {

        if (cost == null || cost.length == 0)
            return 0;

        int[] dp = new int[cost.length + 1];
        dp[0] = cost[0];
        dp[1] = cost[1];

        for(int i = 2; i <= cost.length; i++)
            dp[i] = Math.min(dp[i-1], dp[i-2]) + (i == cost.length ? 0 : cost[i]);

        return dp[cost.length];
    }
}
```

CPP Code:

```
class Solution {
public:
    int minCostClimbingStairs(vector<int>& cost) {
        int n = cost.size();
        vector<int> dp(n + 1);
        dp[0] = dp[1] = 0;
        for(int i = 2; i <= n; i++){
            dp[i] = min(dp[i - 1] + cost[i - 1], dp[i - 2] + cost[i - 2]);
        }

        return dp[n];
    }
};
```

Python Code:

```
class Solution:
    def minCostClimbingStairs(self, cost: List[int]) -> int:
        dp = [0] * (len(cost)+1)
        dp[0], dp[1] = cost[0], cost[1]
        for i in range(2, len(cost)+1):
            dp[i] = min(dp[i-1], dp[i-2]) + (cost[i] if i != len(cost) else 0)
        return dp[-1]
```

## 复杂度分析

设：N 阶台阶

- 时间复杂度：O(N)
- 空间复杂度：O(N)

**进阶：**尝试将空间复杂度优化到O(1)

提示：使用滚动数组优化，即用两个变量记录前一个状态和前前一个状态。

[上一页](#)[下一页](#)

