# 0188. 买卖股票的最佳时机 IV

■ ITCharge
■ 大约4分钟

• 标签:数组、动态规划

• 难度: 困难

# 题目链接

• 0188. 买卖股票的最佳时机 IV - 力扣

# 题目大意

给定一个数组 prices 代表一只股票,其中 prices[i] 代表这只股票第 i 天的价格。再给定一个整数 k , 表示最多可完成 k 笔交易,且不能同时参与多笔交易 (必须在再次购买前出售掉之前的股票)。

现在要求: 计算所能获取的最大利润。

### 解题思路

动态规划求解。这道题是「<u>0123. 买卖股票的最佳时机 III</u>」」的升级版,不过思路一样最多可完成两笔交易意味着总共有三种情况:买卖一次,买卖两次,不买卖。

具体到每一天结束总共有 2 \* k + 1 种状态:

- 0. 未进行买卖状态;
- 1. 第 1 次买入状态;
- 2. 第 1 次卖出状态;
- 3. 第 2 次买入状态;
- 4. 第 2 次卖出状态。
- 5. ...
- 6. 第 m 次买入状态。
- 7. 第 m 次卖出状态。

因为买入、卖出为两种状态,干脆我们直接让偶数序号表示买入状态,奇数序号表示卖出状态。

所以我们可以定义状态 dp[i][j] , 表示为: 第 i 天第 j 种情况 ( 0 <= j <= 2 \* k ) 下, 所获取的最大利润。

注意:这里第 j 种情况,并不一定是这一天一定要买入或卖出,而是这一天所处于的买入卖出状态。比如说前一天是第一次买入,第二天没有操作,则第二天就沿用前一天的第一次买入状态。

### 接下来确定状态转移公式:

- 第 0 种状态下显然利润为 0 , 可以直接赋值为昨天获取的最大利润, 即 dp[i][0] = dp[i 1][0] 。
- 第 1 次买入状态下可以有两种状态推出, 取最大的那一种赋值:
  - 不做任何操作,直接沿用前一天买入状态所得的最大利润: dp[i][1] = dp[i 1] [1]。
  - 第 1 次买入: dp[i][1] = dp[i 1][0] prices[i]。
- 第 1 次卖出状态下可以有两种状态推出, 取最大的那一种赋值:
  - 不做任何操作,直接沿用前一天卖出状态所得的最大利润: dp[i][2] = dp[i 1] [2]。
  - 第 1 次卖出: dp[i][2] = dp[i 1][1] + prices[i]。
- 第 2 次买入状态下可以有两种状态推出,取最大的那一种赋值:
  - 不做任何操作,直接沿用前一天买入状态所得的最大利润: dp[i][3] = dp[i 1][3]。
  - 第 2 次买入: dp[i][3] = dp[ 1][2] prices[i]。
- 第 2 次卖出状态下可以有两种状态推出,取最大的那一种赋值:
  - 不做任何操作,直接沿用前一天卖出状态所得的最大利润: dp[i][4] = dp[i 1] [4]。
  - 第 2 次卖出: dp[i][4] = dp[i 1][3] + prices[i]。
- •
- 第 m 次 ( j = 2 \* m ) 买入状态下可以有两种状态推出, 取最大的那一种赋值:
  - 不做任何操作,直接沿用前一天卖出状态所得的最大利润: dp[i][j] = dp[i 1] [j]。
  - 第 m 次买入: dp[i][j] = dp[i 1][j 1] prices[i]。
- 第 m 次 ( j = 2 \* m + 1 ) 卖出状态下可以有两种状态推出, 取最大的那一种赋值:
  - 不做任何操作,直接沿用前一天卖出状态所得的最大利润: dp[i][j] = dp[i 1] [j]。
  - 第 m 次卖出: dp[i][j] = dp[i 1][j 1] + prices[i]。

#### 下面确定初始化的边界值:

可以很明显看出第一天不做任何操作就是 dp[0][0] = 0 , 第 m 次买入 ( j = 2 \* m ) 就 是 dp[0][j] = -prices[i] 。

第 m 次 (j = 2 \* m + 1) 卖出的话,可以视作为没有盈利 (当天买卖,价格没有变化),即 dp[0][j] = 0。

在递推结束后,最大利润肯定是无操作、第 m 次卖出这几种种情况里边,且为最大值。我们在维护的时候维护的是最大值,则第 m 次卖出所获得的利润肯定大于等于 0。而且,如果最优情况为 m - 1 笔交易,那么在转移状态时,我们允许在一天内进行多次交易,则 m - 1 笔交易的状态可以转移至 m 笔交易,最终都可以转移至 k 比交易。

所以最终答案为 dp[size - 1][2 \* k] 。 size 为股票天数。

# 代码

```
ру
class Solution:
    def maxProfit(self, k: int, prices: List[int]) -> int:
        size = len(prices)
        if size == 0:
             return 0
        dp = [[0 \text{ for } \_ \text{ in } range(2 * k + 1)] \text{ for } \_ \text{ in } range(size)]
        for j in range(1, 2 * k, - `
             dp[0][j] = -prices[0]
        for i in range(1, size):
             for j in range(1, 2 * k + 1):
                 if j % 2 == 1:
                      dp[i][j] = max(dp[i - 1][j], dp[i - 1][j - 1] - prices[i])
                 else:
                      dp[i][j] = max(dp[i - 1][j], dp[i - 1][j - 1] + prices[i])
        return dp[size - 1][2 * k]
```