本日学习内容:

- 1. 开始研究买卖股票问题,完成3,4并总结为博客
- 2. 系统总结dp的学过的各种问题写入博客

本日分享内容:

题目一:

给定一个数组,它的第三个元素是一支给定的股票在第三天的价格。

设计一个算法来计算你所能获取的最大利润。你最多可以完成 两笔 交易。

注意: 你不能同时参与多笔交易(你必须在再次购买前出售掉之前的股票)。

示例 1:

输入: prices = [3,3,5,0,0,3,1,4]

输出: 6

解释: 在第 4 天(股票价格 = 0)的时候买入,在第 6 天(股票价格 = 3)的时候卖出,这笔交易所能获得利润 = 3-0=3 。

示例 2:

输入: prices = [1,2,3,4,5]

输出: 4

解释: 在第 1 天 (股票价格 = 1) 的时候买入,在第 5 天 (股票价格 = 5) 的时候卖出,这笔交易所能获得利润 = 5-1 = 4 .

注意你不能在第 1 天和第 2 天接连购买股票,之后再将它们卖出。 因为这样属于同时参与了多笔交易,你必须在再次购买前出售掉之前的股票。

示例 3:

输入: prices = [7,6,4,3,1]

输出: 0

解释:在这个情况下,没有交易完成,所以最大利润为 0。

示例 4:

输入: prices = [1]

输出: 0

提示:

- 1 <= prices.length <= 105
- 0 <= prices[i] <= 104

思路:

达到dp[i][1]状态,有两个具体操作:

- 操作一: 第i天买入股票了, 那么dp[i][1] = dp[i-1][0] prices[i]
- 操作二: 第i天没有操作, 而是沿用前一天买入的状态, 即: dp[i][1] = dp[i 1][1]

那么dp[i][1]究竟选 dp[i-1][0] - prices[i],还是dp[i - 1][1]呢?

一定是选最大的,所以 dp[i][1] = max(dp[i-1][0] - prices[i], dp[i - 1][1]);

同理dp[i][2]也有两个操作:

- 操作一: 第i天卖出股票了, 那么dp[i][2] = dp[i 1][1] + prices[i]
- 操作二: 第i天没有操作,沿用前一天卖出股票的状态,即: dp[i][2] = dp[i 1][2]

所以dp[i][2] = max(dp[i - 1][1] + prices[i], dp[i - 1][2])

同理可推出剩下状态部分:

dp[i][3] = max(dp[i - 1][3], dp[i - 1][2] - prices[i]);

dp[i][4] = max(dp[i - 1][4], dp[i - 1][3] + prices[i]);

代码:

```
class Solution {
public:
    int maxProfit(vector<int>& prices) {
       int n = prices.size();
       vector<vector<int>> dp(n, vector<int>(5, 0));
       dp[0][0] = 0;
       dp[0][1] = -prices[0];
       dp[0][2] = 0;
       dp[0][3] = -prices[0];
       dp[0][4] = 0;
       for (int i = 1; i < n; i++) {
           dp[i][0] = dp[i - 1][0];
           dp[i][1] = max(dp[i-1][1], dp[i-1][0] - prices[i]);
           dp[i][2] = max(dp[i-1][2], dp[i-1][1] + prices[i]);
           dp[i][3] = max(dp[i-1][3], dp[i-1][2] - prices[i]);
           dp[i][4] = max(dp[i-1][4], dp[i-1][3] + prices[i]);
       return max({dp[n-1][0], dp[n-1][2], dp[n-1][4]});
};
```

题目二:

给你一个整数数组 prices 和一个整数 k , 其中 prices[i] 是某支给定的股票在第 i 天的价格。

设计一个算法来计算你所能获取的最大利润。你最多可以完成 k 笔交易。也就是说,你最多可以买 k 次,卖 k 次。

注意: 你不能同时参与多笔交易(你必须在再次购买前出售掉之前的股票)。

示例 1:

```
输入: k=2, prices = [2,4,1] 输出: 2 解释: 在第 1 天 (股票价格 = 2) 的时候买入,在第 2 天 (股票价格 = 4) 的时候卖出,这笔交易所能获得利润 = 4-2 = 2 。
```

示例 2:

```
输入: k = 2, prices = [3,2,6,5,0,3]
输出: 7
解释: 在第 2 天 (股票价格 = 2) 的时候买入, 在第 3 天 (股票价格 = 6) 的时候卖出, 这笔交易所能获得利润 = 6-2 = 4。
随后, 在第 5 天 (股票价格 = 0) 的时候买入, 在第 6 天 (股票价格 = 3) 的时候卖出, 这笔交易所能获得利润 = 3-0 = 3。
```

思路:

我们使用一个三维数组来表示状态转移,

```
dp[i][j][0] 表示第 i 天,完成了 j 次交易后,**手里没有股票** 的最大收益
dp[i][j][1] 表示第 i 天,完成了 j 次交易后,**手里持有股票** 的最大收益
```

i表示第i天,j表示交易次数,第三维0/1表示是否持股

那么好,接下来,状态转移方程:

```
      dp[i][j][0] = max(dp[i-1][j][0], dp[i-1][j][1] + prices[i])
      // 卖出 or 不动 dp[i][j][1] = max(dp[i-1][j][1], dp[i-1][j-1][0] - prices[i])
      // 买入 or 不动 // 注意, 买入后交易数j要+1, 所以买的时候从j - 1转移过来
```

```
dp[0][0][0] = 0; // 第 0 天不买不卖
dp[0][0][1] = -prices[0]; // 第 0 天买了,交易数 0, 持股
其余 dp[0][j][1] = -∞ (不合法)
```

代码:

```
int maxProfit(int k, vector<int>& prices) {
    int n = prices.size();
    if (n == 0) {
        return 0;
    }
    // 如果交易次数远大于天数,退化为无限交易(贪心)
    if (k >= n / 2) {
        int profit = 0;
        for (int i = 1; i < n; ++i) {
            if (prices[i] > prices[i - 1]) {
                 profit += prices[i] - prices[i - 1];
        return profit;
    vector<vector<int>>> dp(n, vector<vector<int>>(k + 1, vector<int>(2, 0)));
                                                                                                                           Г
    for (int j = 0; j \le k; ++j) {
        dp[0][j][0] = 0;
        dp[0][j][1] = -prices[0]; // 如果允许 j 次交易, 那么一开始就买了
    for (int i = 1; i < n; ++i) {
        for (int j = 1; j <= k; ++j) {
             \begin{split} dp[i][j][0] &= \max(dp[i-1][j][0], \ dp[i-1][j][1] \ + \ prices[i]); \\ dp[i][j][1] &= \max(dp[i-1][j][1], \ dp[i-1][j-1][0] \ - \ prices[i]); \end{split} 
    int maxProfit = 0;
    for (int j = 0; j \le k; ++j) {
        maxProfit = max(maxProfit, dp[n - 1][j][0]);
    return maxProfit;
```

本日遇到的问题

1. 对状态机dp的压缩还是不太熟练

明日学习内容

- 1. 测试管理系统的bug并修复,优化一些功能的逻辑
- 2. 完成股票问题博客