

剑指63 股票的最大利润

一开始觉得思考方式很像 offer 42 连续子数组最大和（需要选择起点和终点的）

我的思路：求出在第1，2，3...n天卖出时，各自的最佳方案，然后在n种情况中其中选择利润最大的。要求出如第x天卖出的最佳方案，则只要知道前面x天价格最小值就行。

但是状态转移还是很奇怪，没写出来，而题目却做对了。（24分钟耗时）

我后来写的状态转移方程（可能不算状态转移）：

f(n)代表当在第n日卖出时，最佳方案的起点index。

$f(n) = f(n-1)$ 当 $value[n] \geq minvalue$

$f(n) = n$ 当 $value[n] < minvalue$

应该把f(n)改为第n日卖出时的最大利润。

k神的思路！！！！：

定义dp[i]为前i日的最大利益（这才是正常的动态规划状态定义）

转移方程：前i日的最大利益= 前i-1日的最大利益 和 第i日卖出的最大利益 中的最大值

转移方程： $dp[i] = \max(dp[i-1], prices[i] - \min(prices[0:i]))$

```
1 // 我解法：好像有点偏离了动态规划思路。
2
3 class Solution {
4 public:
5     int maxProfit(vector<int>& prices) {
6         if (prices.empty()) return 0;
7         int maxprofit = 0;
8         int minvalue = prices[0];
9         for(int i = 1; i < prices.size(); i++) {
10             if(prices[i] < minvalue) {
11                 minvalue = prices[i];
12             }
13             else {
14                 int curprofit = prices[i] - minvalue;
15                 maxprofit = curprofit > maxprofit ? curprofit : maxprofit;
16             }
17         }
18         return maxprofit;
19     }
20 };
```

```
1 // k神解法翻译为c++
2 class Solution {
3 public:
4     int maxProfit(vector<int>& prices) {
5         int profit = 0;
6         int cost = INT_MAX; // 负责保存前面的最小买入值,用INT_MAX避免了需要提前赋初始值为prices[0],所以避免了判断prices的是否为空的操作。
7     }
8 };
```

```

7      for (int price:prices) {
8          cost = min(cost, price);
9          profit = max(profit, price - cost);
10     }
11     return profit;
12 }
13 };

```

后话(比喻也不太贴近，忽略):

假如你有且仅有发送dmail改变过去让自己在过去某一天买入/卖出股票的能力。那么你现在应该如何操作才能让自己现在最富有?

股价: 7,1,5,3,6,4

比如在第三天，股价历史7, 1, 5，你发dmai告诉第二天的自己买股票，而你今天全部卖出，有利润4。

而到了第四天，股价为3，你会算一下今天卖股票的最大利润，没有之前的高，所以就什么也不做，能获得的利润依然是之前的4。

到了第五天，股价为6，你算了一下，今天卖股票的最大利润是最高的，所以发送dmai告诉第四的天的自己不要卖股票，而你今天卖掉，能获得利润5

第四天，股价为3，你知道最大利润依然不变

第五天，股价为