

알고리즘

[LeetCode - 123] Best Time to Buy and Sell Stock Ш

회색바지여우 | 2019. 12. 16. 19:03

Stock 시리즈 3탄이다. 이번에는 두번만 사고 팔아서 최대의 Profit 을 만들면 된다.

시작해보자.

X = [3,3,5,0,0,3,1,4] 이 Input 으로 주어졌다고하면, 눈대중으로 0원에 사서 3원에 팔고 1원에사서 4원에 팔아서 Max Profit=6이라는 답을 얻을수 있다.

X = [1,2,3,4,5] 일때 max profit 이 4인걸 보면 주식을 한번사면 다시팔때까지는 주식을 살 수 없다는 걸 확인 할 수 있다. (물론 문제에도 써있다)

일단 두번의 사고팔고가 필요하기 때문에 각시점에서의 best profit을 b1,s1,b2,s2 라고 하자.

좀더 이해하기 쉽게 추가하자면

b1은 첫 사고팔고에서 살때의 bestprofit(당연히 쌀수록 좋다)

s1은 첫번째 사고팔고에서 얻을수 있는 수익

b2는 s1에서 두번째 사고팔고에서 살때의 가격을 뺀 값

s2 는 첫번째 사고팔고+두번째 사고팔고이다

접근방법은 크게 3단계 정도이다.

1. index가 증가할때마다 b1,s1,b2,s2 를 새로 갱신할것이냐 말것이냐이다.

-> 여기서 갱신 한다는 말은 기존의 사고팔고시점을 변경한다는 것이다.

예를 들어 1,2,1,2 이렇게 있을때 최대 수익은 2이다.

이 때 index가 증가하면서 1,2,1,2,5 가 된다면 최대수익은 5가 되고 갱신한것이다.

만약 1,2,1,2,0 이라면 최대수익은 그대로 2이고 갱신 하지 않은 것이 된다.

2. 새로 갱신하는 기준은 무엇인가 이다.

-> 기준은 기존 b는 최대한 작아지게, s는 최대한 커지게 하는 것이다.

쉽게 보기위해 D[i] 를 i번째 에서 얻을 수 있는 가장 큰 profit 이라고 하면

D[0] = 0

b1=-3 (3원짜리 샀으니까 profit 은 -3)

s1=0 (3원에 사고 3원에 팔음 이라고 이해하면쉬움)

b2=-3 (첫번쨰 사고팔고에서 0원 얻은거에서 + 3원에샀으니 -3)

s2= 0 (3원에 산거 다시 3원에 팔음)

D[1]=0

새로 생긴 값이 3이니 위와 동일

D[2]=2

여기서부터 조금 생각을 해야 한다.

일단 새로 생긴 값은 5이다.

b1=-3 (5원주고 사는거보다 당연 3원이 싸니까, 당연히 기존꺼 유지)

s1=2 (기존의 첫 사고팔고에서 이득이 0원이었는데 5원에 판다고 하면 -3+5=2 이므로 갱신)

b2=-3 (기존 사고팔고+사고 가 -3 이었는데 갱신한다 치면 s1-5=-3 이므로 갱신하든말든 상관없다)

s2=2 (i=1일때 두번째 사고팔고 까지의 최대수익이 0원이었는데, 갱신하면 2가 되므로 갱신한다.)

D[3]=2

b1=0 (기존 b1=-3 이었으므로 새로들어온 0으로 갱신해주는 것이 이득이 최대가 될수있다.)

s1=2 (기존 s1=2, 새로들어온 0으로 갱신해봤자 b1=0이므로 profit 이 0원이 된다. 당연히 기존시점 profit 을그대로 둔다) b2=2 (기존 b2=-3, 새로들어온 0을 사용해서 두번째 사는시점을 갱신하면 첫번째 사고팔고까지의 이득 2 - 0 이므로 갱신) s2=2 (기존 s2=2, 새로들어온 0을 사용해 갱신해도 b2까지의 최대 profit +0 =2 이므로 갱신하든말든 상관없다.)

위와같이 나아가면서 index가 늘어나면서 새로운 값이 들어올때마다.

이전 index 까지의 b1,s1,b2,s2 시점에서 profit 과 비교하여 새로운 값을 사용한 사고팔고가 profit 을 더 크게 만들어 준다면 값을 갱신해주면된다.

최종값은 두번쨰 사고 팔고 까지의 profit 이 담겨있는 s2를 리턴해주면 된다.

```
class Solution {
<sup>1</sup> public:
     int maxProfit(vector<int>& prices) {
      int b1=-2710000;
      int s1=0;
      int b2=-2710000;
       int s2=0;
       for(int i=0; i<(int)prices.size(); i++)</pre>
         b1=max(b1,-prices[i]);
        s1=max(s1,prices[i]+b1);
        b2=max(b2,s1-prices[i]);
         s2=max(s2,b2+prices[i]);
       return s2;
     int max(int a, int b)
       if(a>b) return a;
       else return b;
                                                             http://colorscripter.com/info#e" target="_blank" style="text-
                                   ion:none">Colored by Color Scripter decoration:none;color:white">cs
```



'알고리즘' 카테고리의 다른 글	
[LeetCode - 234] Palindrome Linked List (0)	2020.01.03
[LeetCode - 125] Valid Palindrome (0)	2019.12.31
[LeetCode - 124] Binary Tree Maximum Path Sum (0)	2019.12.30
[LeetCode - 123] Best Time to Buy and Sell Stock III (0)	2019.12.16
[LeetCode-122] Best Time to Buy and Sell Stock II (0)	2019.12.10
[LeetCode-123] Best Time to Buy and Sell Stock (1)	2019.11.27

Tag best time to buy and sell stock삭제#Kadane's algorithm삭제#LeetCode삭제#leetcode 123삭제

'알고리즘' Related Articles more [LeetCode - 125] Valid [LeetCode - 124] [LeetCode-122] Best [LeetCode-123] Best Time to Buy and Sell Palindrome Binary Tree Maximum Time to Buy and Sell Path Sum Stock Stock II 2019.12.31 2019.12.30 2019.12.10 2019.11.27

0 Comments

