《最优化技术》实验报告

一、实验目的

理解动态规划算法的基本思想,并应用于求解实际问题。

二、实验项目内容

请利用动态规划解决以下两个问题:

- 1) 爬楼梯问题。自行输入 n 阶楼梯,每次可以爬 1 或 2 个台阶,请编程判断有多少种不同方法可以爬完楼梯。
- 2) 判定买卖股票的最佳时机。自行给定一个数组,它的第i个元素是一支给定股票第i天价格。设计一个算法来计算你所能获取的最大利润。注意你不能在买入股票前卖出股票,不能同一天讲行多次交易。

例如:

输入: [7,1,3,5,4,6]

输出:最大获利:6

对以上结果的解释:第二天买入股票,第四天卖出股票,则获利为 5-1=4 元,第五天买入股票,第六天卖出股票,获得 2 元,总共获得 6 元。

注意: 所有程序请用 python 语言实现。只提交本电子文档,注意本文件末尾的文件命名要求;源程序一节请用代码备注的方式说明你的算法和思路;实验结果一节需要提供测试结果截图并给出结果分析。

三、实验过程或算法(源程序)

1) 爬楼梯问题

(分别使用递归和动态规划两种方法对比时间复杂度以比较优劣)

```
c2=climbStairs(n-2) #爬2层
return c1+c2

n=int(input())

time_start = time.time() #开始时间
solution=climbStairs(n)
time_end = time.time() #结束时间
time_c= time_end - time_start

print("Solution:",solution)
print("Time of Recursion:",time_c)
```

```
''爬楼梯问题:
题目:输入n阶楼梯,每次可以爬1或2个台阶,用动态规划判断有多少种不同方法可以
爬完楼梯
法二:动态规划,dp[i]=dp[i-1]+dp[i-2]
import time
def climbStairs(n):
   Method=[0 for i in range(n+1)]
   Method[1]=1
   Method[2]=2
   if(n==1):
             return 1
   elif(n==2): return 2
       for i in range(3,n+1):
          Method[i]=Method[i-1]+Method[i-2]
       return Method[n]
n=int(input())
time_start = time.time()
solution=climbStairs(n)
time end = time.time()
time_c= time_end - time_start
print("Solution:",solution)
print("Time of DP:",time c)
```

2) 买卖股票

'''买卖股票:

题目:判定买卖股票的最佳时机。自行给定一个数组,它的第i个元素是一支给定股票 第i天价格。设计一个算法来计算你所能获取的最大利润。注意你不能在买入股票前卖出股票,不能同一天进行多次交易。

输入样例:

[7,1,3,5,4,6]

```
输出样例:
思路:股票买卖显然需要先买再卖,每天的状态只有手里有股票和无股票两种,设
  dp[i][0]表示第i天手里没有股票可得的最大收益,dp[i][1]表示第i天手里有
  股票可得的最大收益(手中股票不能折现,第一次买入后手中收益为负)。每天的收
   益均由前一天决定,若当天手中有股票,则可能今天买入或前一天手中有股票;若
   当天手中没有股票,则可能前一天卖出或者前一天手中没股票。显然有递推关系
   式:
      dp[i][0]=max{dp[i-1][0],dp[i-1][1]+price[i]} #前一天手里没
股票或今天卖了股票
      dp[i][1]=max{dp[i-1][1],dp[i-1][0]-price[i]} #前一天手中有
股票或今天买入
price=[]
def Stock(n):
   dp=[[0 for col in range(2)] for row in range(n)]
   0=[0][0]qb
   dp[0][1]=-1*price[0]
   for i in range(1,n):
      dp[i][0]=max(dp[i-1][0],dp[i-1][1]+price[i]) #前一天手里没
股票或今天卖了股票
      dp[i][1]=max(dp[i-1][1],dp[i-1][0]-price[i]) # 前一天手中有
股票或今天买入
                                           #最后一天必须卖
   return dp[n-1][0]
n=int(input())
for i in range(n):
  p=int(input())
   price.append(p)
profit=Stock(n)
print("profit:",profit)
```

四、实验结果及分析和(或)源程序调试过程

1. 结果分析:

1) 爬楼梯问题

使用递归和动态规划分别求解,下给定几组不同规模的输入数据 n 对比两种方法的复杂度。(每组样例的第一个结果为递归实现,第二个为动态规划)

```
样例 1 (n<10):
```

```
Solution: 8
Time of Recursion: 0.0
5
Solution: 8
Time of DP: 0.0
```

样例 2(n<20):

Solution: 233

Time of Recursion: 0.0

Solution: 233 Time of DP: 0.0 样例 3 (n<30):

24

Solution: 75025

Time of Recursion: 0.00801396369934082

Solution: 75025 Time of DP: 0.0 样例 4 (n<50):

(接近递归法极限)

Solution: 7778742049

Time of Recursion: 781.016063451767

48

Solution: 7778742049 Time of DP: 0.0 样例 5 (n<100):

(递归法崩溃, 动态规划仍然良好)

Solution: 225591516161936330872512695036072072046011324913758190588638866418474627738686883405015987052796968 498626

Time of DP: 0.0 样例 6 (n~10⁵):

(远远超出递归法能力范围,动态规划依旧快速有效)

Solution: 466085762975720971736295578209892787616315683143167243188001140495629531234138466562042862045544676 5007758808723440384954894849812751526818535144186924306842416756750214740007101328776064003552556036940731838 8684370218413712408042720876731992499025057171927458890604130457001367743243283147416202680771610013840119836 6451791006104939003101797658576524189013357459039470380064249733362913859807835414884633102581760473999246119 9053770032315804140270521726537786178072625600369433416973582139599095525888183746834266891683996270979748181 6275580856964011762175276198626978361690159370521452521203263888762430036335905825362966504662474918687172317 350025083994891652275264729626398706564507895840510042247532857692255553029554301290202978731297110745707373 654009175290675629789046427386925497343044346107730423509469634349106378876116396031834286311706811697481445. 83165968867008399508578636269873272364424426021231729041596669359930782887219028263181579436582525000880120719 958007257950396494409365234896030483969022244466843195457689946646577168632446376966125654188070793342538569 5375830514699020194722111935539301339923937470430651846845984427456410412245603791491507501122581955953663318 3177334688536438885974029899889338882229012440190878723399780029128353076680033973288542943535129415059371739 410890034163183901210251128582850487373461659791444035911412227071356035787063664847953610888570172415897670 6944853775153569925852591927018398648168055050147463861322121935028181814599504238815133273720959862693864634 0791000203310391626415499497390244991804181354557517686088964382045078191539294532939352026702943552309617019 0487879761105356492873523010642046527719518457176254160585394808391646853891504315762624867397875202130741844 825903725372005354399003755652707263309650484372682390532039146318315925339727437263336807070370687662620328 558443707728149871467363499073337533806173202012456359225266450267973867218946132304569432501454378989561751 411775705586509777367531455450221187042683641268961264550832984442782396927329232050070925802237916849477861

分析: 根据对比, 当 n<30 时, 两种方法耗时大致相同, 几乎都为 0; 当 n>40 后, 两种方法优劣开始显现: 递归方法耗时明显大大增加, 而动态规划耗时情况比较乐观; 当 n>100 后, 递归方法直接崩溃, 而动态规划仍然相当高效。

因为**递归方法**在计算结果时存在大量**重复子问题**,即计算 f(n)时会计算 f(n-1)和 f(n-2),计算 f(n-1)时会计算 f(n-2)和 f(n-3),计算 f(n-2)时会再次计算一遍 f(n-2)。而**动态规划**方法将所有**子问题的结果记录在列表中**,不会出现重复计算问题。由此可见, 递归重复计算了大量重复问题, 因此当 n 较大时耗时较长: 而动态规划记录重复子问题,

甚至 n~105 也可以快速计算出答案。

2) 买卖股票

profit: 9

股票买卖显然需要先买再卖,每天的状态只有手里有股票和无股票两种,设dp[i][0]表示第i天手里没有股票可得的最大收益,dp[i][1]表示第i天手里有股票可得的最大收益(手中股票不能折现,第一次买入后手中收益为负)。每天的收益均由前一天决定,若**当天手中有股票**,则可能**今天买入或前一天手中有股票**;若**当天手中没有股票**,则可能**今天卖出或者前一天手中没股票**。显然有递推关系式:

```
dp[i][0]=max{dp[i-1][0], dp[i-1][1]+price[i]}
dp[i][1]=max{dp[i-1][1], dp[i-1][0]-price[i]}
```

下给出几组不同样例,测试结果如下:

样例1(可以交易两次):

```
5
4
profit: 6
样例 2 (只能交易一次, 手里不能同时握有 2 支股票):
2
profit: 5
样例 3 (不交易,因为股价一直跌):
4
2
profit: 0
样例 4 (多次交易):
2
4
1
6
```

对于样例 1, 第 2 天买第 4 天卖, 第 5 天买第 6 天卖, 可以赚 5-1+6-4=6; 对于样例 2, 手中不能同时握有两只股票(即第 2 天买第 4 天卖, 第 3 天买第 5 天卖), 只能

第 3 天买第 5 天卖赚 7-2=5; 对于样例 3,因为股价一直跌,所以不买卖,收益为 0; 对于样例 4,第 1 天买第 2 天卖,第 3 天买第 4 天卖,第 5 天买第 6 天卖,可以赚 4-2+6-1+7-5=9。

2. 程序调试:

- 1)对于爬楼梯问题,分别用递归和动态规划求解,对比不同数据量下的执行时间。N<30情况下执行时间近似相同;N接近50时递归法执行相当缓慢,动态规划仍然很快;N接近100时递归算法崩溃,动态规划仍然不受影响,甚至N达到10⁵规模动态规划仍然可以在相当短的时间内计算出结果
- 2)对于买卖股票问题,一开始没有理清买卖之间的关系,误将当天价格与前一天弄错 3)其实**买卖股票问题不仅可以用动态规划,还可以用贪心算法**,每次只要赚钱就交易, 具体代码见附录,也可以得到正确答案。相当于取局部最优,并且小的局部最优可以合 并成大的大问题的最优,因此算法有效。

五、附录

贪心算法解决买卖股票问题:

```
'''买卖股票的最佳时机(允许无限次操作)
题目:给定一个数组,它的第i个元素是一支给定股票第i天的价格
   允许完成无数笔交易,设计一个算法来计算你所能获取的最大利润。
注意: 你不能在买入股票前卖出股票。
输入样例:[1,2,3,5,2]
输出:4
思路:比较相邻的值,只要赚就买(同刘大师买股票)
price=[]
n=int(input())
for i in range(n):
   p=int(input())
   price.append(p)
profit=0
for i in range(n-1):
   if(price[i+1]>price[i]):
      profit+=price[i+1]-price[i]
print("Max profit:",profit)
```

运行结果:

```
6
7
1
3
5
4
6
Max profit: 6
```

```
5
7
4
2
5
7
Max profit: 5

3
4
2
1
Max profit: 0
```