Assignment #A: 矩阵和动态规划

Updated 1800 GMT+8 Nov 14, 2023

2023 fall, Complied by 钟明衡 物理学院

说明:

- 1)请把每个题目解题思路(可选),源码Python,或者C++(已经在Codeforces/Openjudge上AC),截图(包含Accepted, 学号),填写到下面作业模版中(推荐使用 typora https://typoraio.cn,或者用word)。AC或者没有AC,都请标上每个题目大致花费时间。
- 2) 提交时候先提交pdf文件,再把md或者doc文件上传到右侧"作业评论"。Canvas需要有同学清晰头像、提交文件有pdf、作业评论有md或者doc。
- 3) 如果不能在截止前提交作业,请写明原因。

编程环境

操作系统: Windows_NT x64 10.0.19045

Python编程环境: Visual Studio Code 1.76.1

C/C++编程环境: Visual Studio Code 1.76.1

1. 必做题目

OJ12558: 岛屿周长

matices, http://cs101.openjudge.cn/practice/12558/

思路:

如果一个位置是陆地,那么它贡献的周长就是(4 - 周围陆地数量),直接遍历计算就可以了给外面套一层保护圈会更方便

代码

```
1
   n, m = map(int, input().split())
 2
   M = [[0]*(m+2)]
 3
   for i in range(n):
 4
        M += [[0]+list(map(int, input().split()))+[0]]
 5
   M += [[0]*(m+2)]
 6
    ans = 0
 7
    for i in range(1, n+1):
 8
        for j in range(1, m+1):
 9
            if M[i][j] != 0:
                ans += 4-(M[i+1][j]+M[i-1][j]+M[i][j+1]+M[i][j-1])
10
11
    print(ans)
12
```

print(ans)

源代码

#42477129提交状态

查看 提交 统计 提问

提交人: 23n2300011505(12号娱乐选

状态: Accepted

```
n, m = map(int, input().split())
M = [[0]*(m+2)]
for i in range(n):
    M += [[0]+list(map(int, input().split()))+[0]]
M += [[0]*(m+2)]
ans = 0
for i in range(1, n+1):
    for j in range(1, m+1):
```

ans += 4-(M[i+1][j]+M[i-1][j]+M[i][j+1]+M[i][j-1])

手) 内存: 3640kB 时间: 27ms 语言: Python3

#: 42477129 题目: 12558

基本信息

提交时间: 2023-11-14 14:53:18

OJ02760: 数字三角形

if M[i][j] != 0:

dp, http://cs101.openjudge.cn/practice/02760/

思路:

暴力枚举应该会超时的,因此采用贪心+dp的思路

每个位置上保存到达这个位置时的最大值,下一层在计算的时候就加上上面两个位置上较大的那个

每行首位都加个0保护

递推式l[i][j] + = max(l[i-1][j], l[i-1][j-1])

最后的答案是最后一行里最大的那个

```
N = int(input())
1
   1 = []
2
3
  for i in range(N):
       1 += [[0]+list(map(int, input().split()))+[0]]
4
5
   for i in range(1, N):
       for j in range(1, i+2):
6
           l[i][j] += max(l[i-1][j], l[i-1][j-1])
7
8
   print(max(1[-1]))
9
```

#42477302提交状态

状态: Accepted

```
源代码
```

提问

杳看

基本信息

提交

统计

OJ02773: 采药

dp, http://cs101.openjudge.cn/practice/02773

思路:

一开始先试了下暴力枚举,不出意料超时了

然后改用dp思路,把每个时间能取到的最大总价值求出来,最后一个就是答案

要先循环草药后循环时间,否则会WA,因为反过来就不能保证取到的是最优解

对于每个草药的循环,时间要从后往前,不然可能会重复取当前的草药

递推式dp[j] = max(dp[j], dp[j-time[i]] + value[i]),同时考虑到时间应该有j > time[i]

代码

```
1
   T, M = map(int, input().split())
   time = [0]*M
 3
   value = [0]*M
   dp = [0]*(T+1)
 4
 5
   for i in range(M):
        time[i], value[i] = map(int, input().split())
 6
 7
    for i in range(M):
        for j in range(T, 0, -1):
 8
 9
            if j >= time[i]:
                dp[j] = max(dp[j], dp[j-time[i]]+value[i])
10
11
    print(dp[-1])
12
```

#42479110提交状态

查看 提交 统计 提问

```
状态: Accepted
```

基本信息 #: 42479110 题目: 02773 提交人: 23n2300011505(12号娱乐选 手) 内存: 3644kB 时间: 68ms

语言: Python3 提交时间: 2023-11-14 16:14:04

OJ18106: 螺旋矩阵

matrices, http://cs101.openjudge.cn/practice/18106/

这个题目技巧性较强, 可以看题解记住。

思路:

控制指标(x,y)的变化即可

具体方法是,用数组存储每次 x 和 y 的变化

如果遇到要转向,则指标j=(j+1)%4来实现循环

代码

```
5 M += [[0]*(n+2)]
  6
     1x = [1, 0, -1, 0]
  7
     \exists y = [0, 1, 0, -1]
    j = 0
  8
  9
     x = 0
 10 | y = 1
     for i in range(1, n**2+1):
 11
 12
         if M[y+]y[j]][x+]x[j]] != -1:
 13
              j = (j+1) \% 4
 14
         x += 1x[j]
 15
         y += 1y[j]
         M[y][x] = i
 16
 17
     for i in range(1, n+1):
         print(' '.join(map(str, M[i][1:-1])))
 18
 19
```

#42479819提交状态

状态: Accepted

```
源代码
                                                                               #: 42479819
                                                                              题目: 18106
 n = int(input())
                                                                            提交人: 23n2300011505(12号娱乐选
 M = [[0] * (n+2)]
 for i in range(n):
    M += [[0]+[-1]*n+[0]]
                                                                              内存: 3660kB
 M += [[0] * (n+2)]
                                                                             时间: 31ms
 1x = [1, 0, -1, 0]
                                                                             语言: Python3
 ly = [0, 1, 0, -1]
                                                                          提交时间: 2023-11-14 16:30:50
 j = 0
 x = 0
 y = 1
 for i in range(1, n**2+1):
    if M[y+ly[j]][x+lx[j]] != -1:
       j = (j+1) % 4
    x += lx[j]
    y += ly[j]
    M[y][x] = i
 for i in range(1, n+1):
     print(' '.join(map(str, M[i][1:-1])))
```

统计

基本信息

提问

2. 选做题目

如果耗时太长,直接看解题思路,或者源码

CF189A: Cut Ribbon

brute force/dp, 1300, https://codeforces.com/problemset/problem/189/A

思路:

首先把 $a \times b \times c$ 中小于等于n的不重复地存入l中,对于l中的所有j,dp[j] = 1

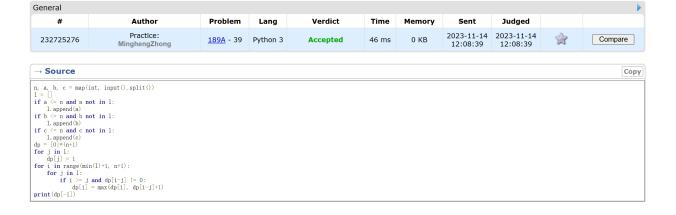
然后从l中最小的+1位置开始dp,递推式dp[i]=max(dp[i],dp[i-j]+1),要求i>=j且 dp[i-j]!=0

最后一位就是答案

代码

```
n, a, b, c = map(int, input().split())
 1
 2
    ] = []
 3
    if a <= n and a not in 1:
 4
        1.append(a)
    if b <= n and b not in 1:
 5
        1.append(b)
 6
 7
    if c <= n and c not in 1:
 8
        1.append(c)
9
    dp = [0]*(n+1)
10
    for j in 1:
        dp[j] = 1
11
12
    for i in range(min(1)+1, n+1):
        for j in 1:
13
14
            if i \ge j and dp[i-j] != 0:
                 dp[i] = max(dp[i], dp[i-j]+1)
15
16
    print(dp[-1])
17
```

代码运行截图



CF455A: Boredom

dp, 1500, https://codeforces.com/contest/455/problem/A

思路:

将每个数字出现了的次数存到列表1里面

然后从头开始dp,递推式dp[i] = max(dp[i-1], dp[i-2] + l[i] * l)

两种情况分别对应不消除 i 和消除 i

最后一位就是答案

代码

```
1
    n = int(input())
    nums = list(map(int, input().split()))
 2
 3
    N = max(nums)
    1 = [0]*(N+1)
 4
 5
    for i in nums:
        1[i] += 1
 6
 7
    dp = [0, 1[1]]
    for i in range(2, N+1):
 8
        dp.append(max(dp[i-1], dp[i-2]+1[i]*i))
 9
10
    print(dp[-1])
11
```

代码运行截图



3. 学习总结和收获

练习了很多道dp,现在对这个算法有了更深的理解。我的理解中,dp可以写递推式主要是因为"不关心历史",之前怎么样不会一直影响后面的。如果会影响,应该调整循环顺序来避免。另外,递推式其实比较难想,需要进行很多训练,但是最后的代码会特别简洁。