Assignment #D: 十全十美

Updated 1254 GMT+8 Dec 17, 2024

2024 fall, Complied by <mark>汤伟杰,信息管理系</mark>

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),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"区有上传的 md 或者 doc 附件。
- 3) 如果不能在截止前提交作业,请写明原因。

1. 题目

02692: 假币问题

brute force, http://cs101.openjudge.cn/practice/02692

思路:

以前做过,现在再做只记得当时用到了 all()函数,然后思路就出来了。我记得第一次做的时候没想出来怎么暴力枚举,然后去看了题解。这道题能勾起来那段时间做 oj 上题目的痛苦回忆......(虽然现在也很痛苦但并快乐着

代码:

```
letter='ABCDEFGHIJKL'
for _ in range(int(input())):
    s=[]
    for _ in range(3):
        l,r,state=input().split()
        s.append((1,r,state))
    for i in letter:
        if all((i in s[j][0] and s[j][2]=='up' or i in s[j][1] and
    s[j][2]=='down' or i not in s[j][0]+s[j][1] and s[j][2]=='even') for j in
    range(3)):
        print(f'{i} is the counterfeit coin and it is heavy.')

        elif all((i in s[j][0] and s[j][2]=='down' or i in s[j][1] and
    s[j][2]=='up' or i not in s[j][0]+s[j][1] and s[j][2]=='even') for j in
    range(3)):
        print(f'{i} is the counterfeit coin and it is light.')
```

代码运行截图 <mark> (至少包含有"Accepted") </mark>

状态: Accepted 基本信息 源代码 #: 47792459 题目: 02692 letter='ABCDEFGHIJKL' 提交人: 24n2400016635 for _ in range(int(input())): 内存: 3592kB s=[] 时间: 24ms for _ in range(3): 1,r,state=input().split() 语言: Python3 s.append((l,r,state)) 提交时间: 2024-12-17 17:39:25 for i in letter:

©2002-2022 POJ 京ICP备20010980号-1

English 帮助 关于

01088: 滑雪

dp, dfs similar, http://cs101.openjudge.cn/practice/01088

if all((i in s[j][0] and s[j][2]=='up' or i in s[j][1] and s[j][
 print(f' (i) is the counterfeit coin and it is heavy.')

elif all((i in s[j][0] and s[j][2]=='down' or i in s[j][1] and s
print(f' {i} is the counterfeit coin and it is light.')

思路:

dp[i] [j]表示以位置(i, j)为起点的最长路径。然后想到这肯定是与四周的 dp 有关,要是比四周的高度大,可以直接拿来加 1;但是问题是四周的 dp 值没法在初始化中设置,怎么办呢?就想到了如果 dp 值暂时没有,我就继续递归这个位置,直到这个位置的 dp 值被填充了;那退出条件是啥呢?是最低位置的一个,也就是四周都是墙的那个,所以要把高度加一个保护圈,并用 all()函数来快速判断,若真的到最低点了,该处的长度就是 1。然后每次更新 dp 就用全局遍历更新最大值。自己写出来了一道 dp 题目好高兴(虽然用时很长吧

```
import sys
sys.setrecursionlimit(1 << 30)</pre>
dx,dy=[0,-1,1,0],[-1,0,0,1]
max v=1
def dfs(x,y,dp):
    global max_v
    if all(s[x+dx[i]][y+dy[i]]>=s[x][y] for i in range(4)):
        dp[x][y]=1
        return
    for i in range(4):
        nx,ny=x+dx[i],y+dy[i]
        if dp[nx][ny]==-1 and s[nx][ny] < s[x][y]:
            dfs(nx,ny,dp)
        if dp[nx][ny]!=-1 and s[nx][ny] < s[x][y]:
            dp[x][y]=max(dp[x][y],1+dp[nx][ny])
            max_v=max(max_v,dp[x][y])
n,m=map(int,input().split())
s=[];protect=[99999]*(m+2)
```

```
s.append(protect)
for _ in range(n):
        s.append([99999]+list(map(int,input().split()))+[99999])
s.append(protect)
# for i in s: print(*i)
# s=[[int(i) for i in input().split()] for _ in range(n)]
dp=[[-1]*(m+2) for _ in range(n+2)]
for i in range(1,n+1):
        for j in range(1,m+1):
            dfs(i,j,dp)
print(max_v)
# for i in dp: print(*i)
```

代码运行截图 == (至少包含有"Accepted") ==



25572: 螃蟹采蘑菇

bfs, dfs, http://cs101.openjudge.cn/practice/25572/

思路:

只记录螃蟹的头并对其 bfs,用 pos 记录是横着走还是竖着走,从而利用两种类型确定 ddx 和 ddy(尾巴),在判断是否到终点的时候要同时看头和尾巴的位置是不是 9,或者 0,或者刚开始的 5,所以用集合把所有可能移动的坐标存起来作为条件判断。有一个坑的存头的坐标时横坐标可能会重新更新。

看了题解发现别人代码好简洁。。

```
from collections import deque
dx,dy=[0,-1,1,0],[-1,0,0,1]
def bfs(x1,y1,pos,final):
    if pos==1:
```

```
a,b,ddx,ddy=n,n-1,0,1
    else:
        a,b,ddx,ddy=n-1,n,1,0
    q=deque()
    q.append((x1,y1))
    inq=set()
    inq.add((x1,y1))
   while q:
        for _ in range(len(q)):
            x1,y1=q.popleft()
            for i in range(4):
                nx,ny=x1+dx[i],y1+dy[i]
                if 0 <= nx < a and 0 <= ny < b and (nx, ny) not in inq and \
                         (s[nx][ny],s[nx+ddx][ny+ddy]) in
((0,0),(5,0),(0,5),(0,9),(9,0),(5,9),(9,5)):
                    if (nx,ny)==final or (nx+ddx,ny+ddy)==final:
                         return 'yes'
                    q.append((nx,ny))
                    inq.add((nx,ny))
    return 'no'
n=int(input())
s=[];x1=-1
for i in range(n):
    l=list(map(int,input().split()))
    if 9 in 1:
        j=1.index(9)
        final=(i,j)
    if 5 in 1 and x1==-1:
        y1=1.index(5)
        x1=i
        pos=1 if y1+1<n and l[y1+1]==5 else 2
    s.append(1)
if n==1 or n==0:
    print('no')
else:
    print(bfs(x1,y1,type,final))
```

代码运行截图 <mark> (至少包含有"Accepted") </mark>



27373: 最大整数

dp, http://cs101.openjudge.cn/practice/27373/

思路:

这题放置了好几天没想出来排序之后怎么 dp,结果再做的时候突然发现每个数字是价格,长度是占用的空间大小,这不就是 01 背包吗!然后一顿操作,写了排序和二维 dp,超时;再写成一维 dp,还是超时;优化预处理,把数组长度大于 m 的全部去掉,还是超时。。。没办法了,我问了 gpt,用了第四行来替换冒泡排序,就 ac 了。考场上感觉我很难想到是 01 背包,而且如果超时了估计心态也崩了吧。。。

第四行就是把数字延长 10 倍再按字典序排序,使用了 lambda 函数,很巧妙。

```
m=int(input())
n=int(input())
s=list(map(int,input().split()))
s = sorted(s, key=lambda x: str(x)*10, reverse=True) #GPT
# f=True
# for i in range(n-1):
#
      f=False
#
      for j in range(n-i-1):
#
           if str(s[j])+str(s[j+1])<str(s[j+1])+str(s[j]):</pre>
#
               s[j],s[j+1]=s[j+1],s[j]
#
               f=True
      if f==False:
          break
for i in range(n-1,-1,-1):
    if len(str(s[i]))<=m:</pre>
        s=s[:i+1]
        break
```

```
# dp=[['']*(m+1) for _ in range(n)]
# for j in range(1,m+1):
#
      if j>=len(str(s[0])):
#
          dp[0][j]=str(s[0])
# for i in range(1,n):
#
      for j in range(1,m+1):
#
          if j-len(str(s[i]))>=0 and dp[i-1][j]:
              dp[i][j]=str(max(int(dp[i-1][j]),int(dp[i-1][j-
len(str(s[i]))]+str(s[i]))))
          else:
#
              dp[i][j]=dp[i-1][j]
# # for i in dp: print(*i)
# if dp[-1][-1]:
      print(int(dp[-1][-1]))
# else:
      print('')
dp=['']*(m+1)
for j in range(m+1):
    if j>=len(str(s[0])):
        dp[j]=str(s[0])
for i in range(1,n):
    for j in range(m,0,-1):
        if j-len(str(s[i]))>=0 and dp[j]:
            dp[j]=str(max(int(dp[j]),int(dp[j-int(len(str(s[i])))]+str(s[i]))))
if dp[-1]:
    print(int(dp[-1]))
else:
    print("")
```

代码运行截图 <mark> (至少包含有"Accepted") </mark>



02811: 熄灯问题

brute force, http://cs101.openjudge.cn/practice/02811

思路:

(问的 GPT,这个游戏从小就没想出来)题目有提示是上一行的灯可以通过操作下一行对应位置来关闭,gpt 说可以对第一行开关灯共 64 种情况枚举,每一种情况会造成一种第一行的灯的初始开关状态,接着按题目提示的方式对后续关灯的操作方式是唯一的。自己想不到。

其中在第一行的 64 种 gpt 使用的位运算来转换成 0 和 1 数值串来填充,很巧。

代码:

```
#GPT
dx, dy = [0, 0, -1, 1, 0], [0, -1, 0, 0, 1]
def press(light,x,y):
   for i in range(5):
       nx,ny=x+dx[i],y+dy[i]
       if 0<=nx<5 and 0<=ny<6:
           light[nx][ny]^=1 #异或, 0^1=1,1^1=0
def doit():
   for first row in range(64):
       s=[row[:] for row in light] #不能用.copy()->仅用于一维列表
       solution=[[0]*6 for _ in range(5)]
       for j in range(6): #第一行有 64 种开关方式,逐一遍历
           if (first_row >> j)&1:
               solution[0][j]=1
               press(s,0,j)
       for i in range(1,5):
           for j in range(6):
               if s[i-1][j]==1: #根据上一行开着的灯按下一行的按钮
                   solution[i][j]=1
                   press(s,i,j)
       if all(s[4][j]==0 for j in range(6)): #检查最后一行是不是已经熄灭
           for i in solution:
               print(*i)
light=[[int(i) for i in input().split()] for _ in range(5)]
doit()
```

代码运行截图 <mark> (至少包含有"Accepted") </mark>



08210: 河中跳房子

binary search, greedy, http://cs101.openjudge.cn/practice/08210/

思路:

aggressive cow 的题解思路,一个函数用来二分最长的最短距离,一个函数用来判断这样的距离符不符合步数,是模板。

```
def binary():
    1,r=0,L//(n-m+1)
    while l<=r:
        mid=(1+r)//2
        if can_reach(mid):
            l=mid+1
        else:
            r=mid-1
    return r
def can_reach(mid):
    cnt=0
    curr=s[0]
    for i in range(1,n+2):
        if s[i]-curr>=mid:
            cnt+=1
            curr=s[i]
    return n+1>=cnt>=n-m+1
L,n,m=map(int,input().split())
s=[]
for _ in range(n):
    s.append(int(input()))
s=[0]+s+[L]
```

print(binary())

代码运行截图 <mark> (至少包含有"Accepted") </mark>

#47801656提交状态

查看 提交 统计 提问

```
状态: Accepted
```

```
源代码
 def binary():
     1, r=0, L//(n-m+1)
     while l<=r:</pre>
         mid=(1+r)//2
          if can_reach(mid):
              l=mid+1
             r=mid-1
     return r
 def can_reach(mid):
     cnt=0
     curr=s[0]
     for i in range(1,n+2):
          if s[i]-curr>=mid:
             cnt+=1
              curr=s[i]
     return n+1>=cnt>=n-m+1
 L, n, m=map(int, input().split())
 s=[]
 for _ in range(n):
     s.append(int(input()))
 s = [0] + s + [L]
 print(binary())
```

提交人: 24n2400016635 内存: 6380kB

#: 47801656 题目: 08210

基本信息

时间: 169ms 语言: Python3 提交时间: 2024-12-17 23:35:01

2. 学习总结和收获

<mark>如果作业题目简单,有否额外练习题目,比如: OJ"计概 2024fall 每日选做"、CF、LeetCode、洛谷等网站题目。

说实话,现在做 dp 的题目有点害怕,怕自己定义不好数组意义也怕找不到怎么转移,但是一旦想出来了心情就会超级舒畅,比如我做出来了滑雪。在草稿纸上写 dfs 的伪代码有助于分析递归的过程,屡试不爽。只是时间会花费很多,比如滑雪和决战双十一,如果给足够多时间我应该可以做出来,但是考场上估计太紧张了写不出。

假币问题虽然是枚举但是也好难阿,熄灯问题更抽象,从小时候开始就没搞懂过这个东西。期末不知道会考的怎么样,以前最好成绩是 ac4 但那次都是模板题;期末感觉 ac5 非常非常非常有难度(对我而言),对新题自己心里没有多少底,希望自己能超长发挥,尽力吧