1759: 最长上升子序列

```
dp, http://cs101.openjudge.cn/practice/1759
解题思路:参考最大上升子序列和的思路,简单改写,将最大子序列和的列表改为最长子
序列长度的列表即可。
n=int(input())
l=[int(x) for x in input().split()]
s=[1]*n
for i in range(1,n):
   for j in range(i):
      if l[i]>l[j]:
         s[i]=max(s[j]+1,s[i])
print(max(s))
1700:八皇后问题解输出
dfs, http://cs101.openjudge.cn/practice/1700/
解题思路: 注意到是按照列的顺序输出, 所以批量更改输出的矩阵; 且前面需要加上格式
def queen(A,cur=0):
   if cur==len(A):
      1.append(A[:])
      return 0
   for i in range(len(A)):
      A[cur], flag=i, True
      for j in range(cur):
         if A[j]==A[cur] or abs(A[j]-A[cur])==cur-j:
            flag=False
            break
      if flag:
         queen(A,cur+1)
1=[]
queen([None]*8)
for i in range(92):
   print('No.',i+1)
   m=[[0]*8 for i in range(8)]
   for j in range(8):
      m[l[i][j]][j]=1
   for j in range(8):
      print(' '.join([str(x) for x in m[j]]))
368B. Sereja and Suffixes
data structures/dp, 1100,
```

https://codeforces.com/problemset/problem/368/B

解题思路:仍然是考虑构造一个答案列表,所以先将原列表倒置,运用集合统计不相同元素的个数,最后反向提取列表答案即可。

```
n,m=map(int,input().split())
l=[int(x) for x in input().split()]
l.reverse()
s={l[0]}
l2=[1]*n
for i in range(n-1):
    if l[i+1] not in s:
        s.add(l[i+1])
        l2[i+1]=l2[i]+1
    else:
        l2[i+1]=l2[i]
for i in range(m):
    print(l2[n-int(input())])
```

313B. Ilya and Queries

dp, 1300, https://codeforces.com/contest/313/problem/B

解题思路: dp 的思路仍然是构造答案列表, 1[i]是截止到第i个元素的相同相邻元素个数, 最后答案输出只需要将对应区间首尾的答案列表相减即可。但是写的过程当中需要额外注意列表的下标。

```
s=input()
n=len(s)
l1=[0]*n
for i in range(n-1):
    if s[i]==s[i+1]:
        l1[i+1]+=1
for i in range(n-2):
    l1[i+2]+=l1[i+1]
m=int(input())
for i in range(m):
    l,r=map(int,input().split())
    print(l1[r-1]-l1[l-1])
```

//选做:

18108:池塘数目(cs101-2016 期末机考备选)

matrix, dfs, http://cs101.openjudge.cn/practice/18108/

解题思路:本题是这次作业最难的一道题,主要还是对 dfs 的思路和构建相应的函数形式不熟悉。思路是先找到一个w,然后以这个点为出发点将所有关联的w找到并做标记;然后再遍历列表寻找其他的w并继续回溯。难点主要在于定义回溯的函数:需要先确立终止

条件,即如果检索的元素不是W就可以终止,return 终止;如果是W,要先将这个点做好标记,然后再对周围的元素进行上述回溯。

```
dx=[0,0,1,1,1,-1,-1,-1]
dy=[1,-1,1,0,-1,1,0,-1]
def dfs(i,j):
   if l[i][j]!='W':
       return
   l[i][j]='M'
   for s in range(8):
       dfs(i+dx[s],j+dy[s])
T=int(input())
for i in range(T):
   N,M=map(int,input().split())
   l=[[0]*(M+2)]+[[0]+list(input())+[0] for i in
range(N)]+[[0]*(M+2)]
   p=[[0]*(M+2) \text{ for i in range}(N+2)]
   ans=0
   for i in range(1,N+1):
       for j in range(1,M+1):
          if l[i][j]=='W':
              ans+=1
             dfs(i,j)
   print(ans)
```

1762:数字三角形

dp, http://cs101.openjudge.cn/practice/1762/

解题思路:最开始学习 dp 思路的时候在网上看了一个案例分析就是数字三角形,所以按照 dp 的思路很快写出来了代码。对于这种有明确回溯对象的题目来说还是比较容易的:在三角形中,构建最大序列和的列表,选取元素上方两侧最大的序列和加上元素的值即可得到新的列表。

解题代码:

90:滑雪

dp/dfs, http://cs101.openjudge.cn/practice/90/

解题思路:

滑雪这道 dp 题目的思路其实还算比较容易,但是处理上面细节比较多,而且也反映出我对 dp 的函数写法上还是不熟练。滑雪不同于数字三角形这种有明确的回溯方向的 dp,滑雪需要充分遍历每一个路径,所以需要在回溯的函数中再嵌套回溯的函数,保证遍历的充分性。但是,如果不加回溯函数的停止条件,本题会对每一条路径都进行回溯,就会非常超时;所以对于已经回溯完成的元素,就可以直接返回。

我对老师的代码进行了一个改进,因为本题说高度最大值不超过 10000, 所以保护圈 元素取 10001 即可满足不超过边界,这样函数更加简洁。解题代码:

```
r,c=map(int,input().split())
l=[[10001]*(c+2)]+[[10001]+[int(x) for x in
input().split()]+[10001] for i in range(r)]+[[10001]*(c+2)]
output=[[0]*(c+2) for i in range(r+2)]
dx=[0,0,-1,1]
dy=[1,-1,0,0]
def dp(i,j):
   if output[i][j]>0:
      return output[i][j]
   for s in range(4):
      if l[i][j]>l[i+dx[s]][j+dy[s]]:
          output[i][j]=max(output[i][j],dp(i+dx[s],j+dy[s])+1)
   return output[i][j]
ans=0
for i in range(1,r+1):
   for j in range(1,c+1):
      ans=max(ans,dp(i,j))
print(ans+1)
```