Assignment #9: 密集期中考试周

Updated 2130 GMT+8 Nov 6, 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

OJ19943: 图的拉普拉斯矩阵

matrix, http://cs101.openjudge.cn/practice/19943/

思路:

先创建一个 $n \times n$ 的全为0的矩阵M

输入一组(x,y),则将M[x][y]、M[y][x]改为-1,同时将M[x][x]和M[y][y]加1

最后把 M输出即可

```
6
        M[x][y] = -1
 7
        M[x][x] += 1
 8
        M[y][y] += 1
9
    for i in range(n):
        for j in range(n):
10
11
            print(M[i][j], end='')
            if j != n-1:
12
                 print(' ', end='')
13
        print('')
14
15
```

#42300045提交状态 查看 提交 统计 提问

```
状态: Accepted
```

```
基本信息
                                                                              #: 42300045
源代码
                                                                            题目: 19943
 n, m = map(int, input().split())
                                                                           提交人: 23n2300011505(12号娱乐选
 M = [[0]*n for i in range(n)]
                                                                        手)
 for i in range(m):
    x, y = map(int, input().split())
                                                                            内存: 3624kB
    M[y][x] = -1
                                                                            时间: 26ms
    M[x][y] = -1
                                                                            语言: Python3
    M[x][x] += 1
                                                                         提交时间: 2023-11-06 21:45:24
    M[y][y] += 1
 for i in range(n):
    for j in range(n):
        print(M[i][j], end='')
        if j != n-1:
            print(' ', end='')
    print('')
```

OJ19942: 二维矩阵上的卷积运算v0.2

matrix, http://cs101.openjudge.cn/practice/19942/

思路:

```
m, n, p, q = map(int, input().split())
 1
 2
   M = []
 3
    K = []
 4
    for i in range(m):
 5
        M.append(list(map(int, input().split())))
    for i in range(p):
 6
 7
        K.append(list(map(int, input().split())))
 8
    for i in range(m-p+1):
 9
        for j in range(n-q+1):
10
            ans = 0
```

#42300266提交状态

查看 提交 统计 提问

基本信息

状态: Accepted

```
源代码
                                                                            #: 42300266
                                                                          题目: 19942
 m, n, p, q = map(int, input().split())
                                                                        提交人: 23n2300011505(12号娱乐选
 M = []
 K = []
                                                                          内存: 3668kB
 M.append(list(map(int, input().split())))
                                                                          时间: 31ms
 for i in range(p):
                                                                          语言: Python3
    K.append(list(map(int, input().split())))
                                                                       提交时间: 2023-11-06 21:56:34
 for i in range(m-p+1):
    for j in range(n-q+1):
       ans = 0
        for y in range(p):
           for x in range(q):
              ans += M[i+y][j+x]*K[y][x]
        print(ans, end='')
        if j != n-q+1:
           print(' ', end='')
    print('')
```

CF313B: Ilya and Queries

dp/implementation, 1100, https://codeforces.com/contest/313/problem/B

思路:

如果直接存每个位置是不是满足要求,最后去数,会超时

因此,把从最前面到每个位置为止的数量记录在列表中,之后直接调用第l、r个之差,就是结果

```
s = input()+'a'
 1
 2
    L = [0]*(len(s))
 3
    for i in range(len(s)-1):
 4
        L[i+1] += L[i]
 5
        if s[i] == s[i+1]:
 6
            L[i+1] += 1
 7
    n = int(input())
    for i in range(n):
 8
 9
        1, r = map(int, input().split())
10
        print(L[r-1]-L[1-1])
11
```



CF706B: Interesting drink

binary search/dp/implementation, 1100, https://codeforces.com/problemset/problem/706/B

思路:

将价格从小到大排序, 然后使用二分查找

```
1
    def search(n, i, j):
 2
        global 1
 3
        if j-i <= 1:
 4
             return i
 5
        else:
 6
             k = (i+j)//2
 7
             if l[k] \leftarrow n:
 8
                 return search(n, k, j)
 9
             else:
10
                 return search(n, i, k)
11
12
13
    n = int(input())
14
    1 = sorted([0]+list(map(int, input().split())))
```

```
15
    q = int(input())
16
    for i in range(q):
17
        m = int(input())
        if m >= 1[-1]:
18
19
             print(n)
20
        elif m < 1[1]:
21
             print(0)
22
        else:
23
             print(search(m, 0, n))
24
```



2. 选做题目

如果耗时太长,直接看解题思路,或者源码

CF466C: Number of Ways

binary search/brute force/data structures/dp/two pointers, 1700

https://codeforces.com/problemset/problem/466/C

思路:

首先,如果总和不是三的倍数,直接输出0

否则,从左右两边分别寻找可以让和为总和 $\frac{1}{3}$ 的位置,输出所有左位置对应的可取右位置个数之和,可取的条件是右比左至少大2

查找右位置时采用二分法, 防止超时

```
def search(n, i, j):
 1
 2
        global right
 3
        if j-i == 1:
 4
            return j
 5
        k = (i+j)//2
 6
        if right[k] <= n+1:</pre>
 7
            return search(n, k, j)
 8
        else:
9
            return search(n, i, k)
10
11
    n = int(input())
12
    1 = list(map(int, input().split()))
13
14
    sum1 = sum(1)
15
    if sum1 % 3 != 0:
        print(0)
16
17
    else:
18
        sum1 = sum1//3
19
        count = 0
        left = []
20
        right = []
21
22
        for i in range(n):
             count += 1[i]
23
24
            if count == suml:
25
                 left.append(i)
26
            if count == 2*sum1 and i != n-1:
                 right.append(i+1)
27
28
        ans = 0
29
        last = 0
30
        for a in left:
            if a >= right[-1]-1:
31
32
                 break
            elif a <= right[last]-2:</pre>
33
34
                 ans += len(right)-last
35
             else:
                 last = search(a, last, len(right)-1)
36
37
                 ans += len(right)-last
38
        print(ans)
39
```



CF1443C: The Delivery Dilemma

binary search/greedy/sortings, 1400,

https://codeforces.com/problemset/problem/1443/C

提示: 1) 结果要一起输出,不要分次print,会超时。2) 用zip函数。

思路:

对于每组数据,结果为max(送餐时间最大值,取餐时间总和),只要求出这个的最小值即可

用zip可以把list绑定后排序,放在前面的优先排序

本题中,先比较送餐时间最短值和取餐时间总和,如果后者更小则直接为答案

否则,从最大的送餐时间开始,将其替换成自己取餐,这样总时间是只会减小的,一旦出现取餐总时间超过 送餐最大时间且导致总时间增大,则上一个时间就是最小值

注意不能分次输出, 要存到一个表里最后输出, 要不然会超时

```
1
  t = int(input())
2
   output = []
3
   for _ in range(t):
4
       n = int(input())
       a = list(map(int, input().split()))
5
6
       b = list(map(int, input().split()))
7
       if sum(b) <= min(a):
8
           output.append(sum(b))
9
       else:
```

```
a, b = zip(*sorted(zip(a, b), reverse=True))
10
11
             ans = a[0]
12
             count = 0
             for i in range(n-1):
13
                 count += b[i]
14
15
                 new_ans = max(count, a[i+1])
                 if new_ans < ans:</pre>
16
17
                      ans = new_ans
18
                 elif new_ans > ans:
19
                      break
20
             output.append(ans)
21
    for i in range(t):
22
        print(output[i])
23
```



3. 学习总结和收获

第一次学会了用zip(之前一直是用字典来实现相同的操作的)。用zip排序会考虑每个组的排序,优先考虑放在前面的组,如果相同则按照后面的组排序。另外,注意到列表、元组都可以用zip,但zip*后的结果是元组。

另外,分次print会比存储以后单次print要慢,无特殊情况应该采用后者。