Assignment #D: May月考

Updated 1654 GMT+8 May 8, 2024

2024 spring, Complied by ==同学的姓名、院系==

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。

编程环境

== (请改为同学的操作系统、编程环境等) ==

操作系统: macOS Ventura 13.4.1 (c)

Python编程环境: Spyder IDE 5.2.2, PyCharm 2023.1.4 (Professional Edition)

C/C++编程环境: Mac terminal vi (version 9.0.1424), g++/gcc (Apple clang version 14.0.3, clang-1403.0.22.14.1)

1. 题目

02808: 校门外的树

http://cs101.openjudge.cn/practice/02808/

思路:

```
l, m = map(int, input().split())
tree = [1]*(l+1)
for i in range(m):
    s, e = map(int, input().split())
    tree[s:(e+1)] = [0]*(e-s+1)
print(sum(tree))
```

代码运行截图 == (至少包含有"Accepted") ==

#44965804提交状态

查看 提交 统计 提问

基本信息

基本信息

状态: Accepted

```
源代码
                                                                                #: 44965804
                                                                              题目: 02808
 1, m = map(int, input().split())
                                                                             提交人: 韩萱+2100011007
 tree = [1]*(1+1)
                                                                              内存: 3776kB
 for i in range(m):
     s, e = map(int, input().split())
                                                                              时间: 22ms
     tree[s:(e+1)] = [0]*(e-s+1)
                                                                              语言: Python3
 print(sum(tree))
                                                                           提交时间: 2024-05-14 23:34:31
©2002-2022 POJ 京ICP备20010980号-1
                                                                                             English 帮助 关于
```

20449: 是否被5整除

http://cs101.openjudge.cn/practice/20449/

思路: 我记得应该有一个二进制转十进制的函数来着,但是我忘了,只能自己写了一个,挺麻烦的

代码

```
def f(s):
    ans = 0
    for i in range(len(s)):
        ans += int(s[len(s)-i-1])*(2**i)
    return ans

s = input()
    ans = ''
for i in range(len(s)):
    if f(s[:i+1]) % 5 == 0:
        ans += '1'
    else:
        ans += '0'
print(ans)
```

代码运行截图 == (至少包含有"Accepted") ==

状态: Accepted

```
#: 44965828

def f(s):
    ans = 0
    for i in range(len(s)):
        ans += int(s[len(s)-i-1])*(2**i)
    return ans

#: 44965828

题目: 20449

提交人: 韩萱+2100011007

内存: 3616kB

时间: 22ms

语言: Python3

提交时间: 2024-05-14 23:37:05
```

01258: Agri-Net

http://cs101.openjudge.cn/practice/01258/

思路:

```
#王昊 光华管理学院
from heapq import heappop, heappush
# 无限循环,直到输入无效才退出
while True:
   try:
      # 读取顶点的数量
      n = int(input())
   except:
      # 如果输入无效,退出循环
      break
   # 初始化邻接矩阵和当前节点
   mat, cur = [], 0
   # 读取邻接矩阵
   for i in range(n):
      mat.append(list(map(int, input().split())))
   # 初始化距离数组、已访问节点集合、优先队列和最小生成树的权重和
   d, v, q, cnt = [100000 for i in range(n)], set(), [], 0
   # 将起点的距离设为0
   d[0] = 0
   # 将起点添加到优先队列中
   heappush(q, (d[0], 0))
   # 当优先队列不为空时,进行循环
   while q:
      # 从优先队列中取出一个节点,包括其距离和编号
      x, y = heappop(q)
      # 如果这个节点已经被访问过, 就跳过这次循环
      if y in v:
         continue
      # 将这个节点添加到已访问节点集合中
      # 将这个节点的距离加到最小生成树的权重和中
      cnt += d[y]
      # 遍历所有的节点
      for i in range(n):
         # 如果这个节点的距离大于当前节点到这个节点的距离
         if d[i] > mat[y][i]:
            # 更新这个节点的距离
            d[i] = mat[y][i]
            # 将这个节点添加到优先队列中
            heappush(q, (d[i], i))
   # 打印最小生成树的权重和
   print(cnt)
```

代码运行截图 == (AC代码截图,至少包含有"Accepted") ==

基本信息

状态: Accepted

27635: 判断无向图是否连通有无回路(同23163)

http://cs101.openjudge.cn/practice/27635/

思路: dfs能直接判断是否连通,过程中记录父亲节点,只要当前节点能够去到一个已经遍历过的节点,并且这个节点不是父亲节点,那么必然成环,以及连通和成环是可以同时判断的

```
#王昊 光华管理学院
n, m = list(map(int, input().split()))
edge = [[]for _ in range(n)]
for _ in range(m):
    a, b = list(map(int, input().split()))
    edge[a].append(b)
    edge[b].append(a)
cnt, flag = set(), False
def dfs(x, y):
    global cnt, flag
    cnt.add(x)
    for i in edge[x]:
        if i not in cnt:
            dfs(i, x)
        elif y != i:
            flag = True
for i in range(n):
    cnt.clear()
    dfs(i, -1)
    if len(cnt) == n:
        break
    if flag:
        break
print("connected:"+("yes" if len(cnt) == n else "no"))
print("loop:"+("yes" if flag else 'no'))
```

代码运行截图 == (AC代码截图,至少包含有"Accepted") ==

基本信息

状态: Accepted

```
      源代码
      #: 45222159

      數目: 27635
      题目: 27635

      北交人: 韩萱+2100011007
      提交人: 韩萱+2100011007

      内存: 3716kB
      时间: 30ms

      for _ in range(m):
      时间: 30ms

      a, b = list(map(int, input().split()))
      语言: Python3

      edge[a].append(b)
      提交时间: 2024-06-06 21:28:38
```

27947: 动态中位数

http://cs101.openjudge.cn/practice/27947/

思路:左堆扔右堆,保持左堆的元素个数大于等于右堆,如果左堆的元素个数比右堆多2个,那么就把左堆的堆顶元素扔到右堆,这样中位数就是左堆的堆顶元素

```
import heapq
def dynamic_median(nums):
   # 维护小根和大根堆 (对顶), 保持中位数在大根堆的顶部
   min_heap = [] # 存储较大的一半元素,使用最小堆
   max_heap = [] # 存储较小的一半元素,使用最大堆
   median = []
   for i, num in enumerate(nums):
       # 根据当前元素的大小将其插入到对应的堆中
       if not max_heap or num <= -max_heap[∅]:
           heapq.heappush(max_heap, -num)
       else:
           heapq.heappush(min_heap, num)
       # 调整两个堆的大小差, 使其不超过 1
       if len(max_heap) - len(min_heap) > 1:
           heapq.heappush(min_heap, -heapq.heappop(max_heap))
       elif len(min_heap) > len(max_heap):
           heapq.heappush(max_heap, -heapq.heappop(min_heap))
       if i % 2 == 0:
           median.append(-max_heap[0])
   return median
T = int(input())
for _ in range(T):
   #M = int(input())
   nums = list(map(int, input().split()))
   median = dynamic_median(nums)
```

```
print(len(median))
print(*median)
```

代码运行截图 == (AC代码截图,至少包含有"Accepted") ==

#45222209提交状态

查看 提交 统计 提问

```
状态: Accepted
```

```
import heapq

def dynamic_median (nums):
    # 维护小根和大根堆 (对顶) , 保持中位数在大根堆的顶部
    min_heap = [] # 存储较大的一半元素,使用最小堆
    max_heap = [] # 存储较小的一半元素,使用最大堆
```

基本信息 #: 45222209

题目: 27947 提交人: 韩萱+2100011007 内存: 10036kB 时间: 297ms

语言: Python3 提交时间: 2024-06-06 21:30:34

28190: 奶牛排队

http://cs101.openjudge.cn/practice/28190/

思路:利用单调栈, left_bound用于记录以当前点为最右端,满足条件的最左端的索引减1; right_bound用于记录以当前节点为最左端,满足条件的最右端的索引加1,最终答案就是两段拼起来之后的最长长度。

```
https://www.luogu.com.cn/problem/solution/P6510
简化题意: 求一个区间,使得区间左端点最矮,区间右端点最高,且区间内不存在与两端相等高度的奶
牛,输出这个区间的长度。
我们设左端点为 A ,右端点为 B
因为 A 是区间内最矮的, 所以 [A.B]中, 都比 A 高。所以只要 A 右侧第一个 ≤A的奶牛位于 B 的
右侧,则 A 合法
同理,因为B是区间内最高的,所以 [A.B]中,都比 B 矮。所以只要 B 左侧第一个 ≥B 的奶牛位于
A的左侧,则 B合法
对于 " 左/右侧第一个 ≥/≤ " 我们可以使用单调栈维护。用单调栈预处理出 zz数组表示左, r 数组
表示右。
然后枚举右端点 B寻找 A, 更新 ans 即可。
这个算法的时间复杂度为 O(n), 其中 n 是奶牛的数量。
N = int(input())
heights = [int(input()) for _ in range(N)]
left\_bound = [-1] * N
right\_bound = [N] * N
stack = [] # 单调栈, 存储索引
# 求左侧第一个≥h[i]的奶牛位置
for i in range(N):
   while stack and heights[stack[-1]] < heights[i]:</pre>
```

```
stack.pop()
   if stack:
       left_bound[i] = stack[-1]
    stack.append(i)
stack = [] # 清空栈以供寻找右边界使用
# 求右侧第一个≤h[i]的奶牛位
for i in range(N-1, -1, -1):
   while stack and heights[stack[-1]] > heights[i]:
       stack.pop()
   if stack:
       right_bound[i] = stack[-1]
    stack.append(i)
ans = 0
# for i in range(N-1, -1, -1): # 从大到小枚举是个技巧
     for j in range(left_bound[i] + 1, i):
         if right_bound[j] > i:
#
             ans = max(ans, i - j + 1)
#
             break
#
#
    if i <= ans:
#
         break
for i in range(N): # 枚举右端点 B寻找 A, 更新 ans
    for j in range(left_bound[i] + 1, i):
       if right_bound[j] > i:
           ans = max(ans, i - j + 1)
           break
print(ans)
```

代码运行截图 == (AC代码截图,至少包含有"Accepted") == #4522243提交状态

查看 提交 统计 提问

状态: Accepted

```
源代码
"""

https://www.luogu.com.cn/problem/solution/P6510

简化题意:求一个区间,使得区间左端点最矮,区间右端点最高,且区间内不存在与两端相等高度
我们设左端点为 A ,右端点为 B

因为 A 是区间内最矮的,所以 [A.B]中,都比 A 高。所以只要 A 右侧第一个 ≤A的奶牛位于
同理,因为B是区间内最高的,所以 [A.B]中,都比 B 矮。所以只要 B 左侧第一个 ≥B 的奶牛
```

#: 45222243 题目: 28190 提交人: 韩萱+2100011007 内存: 92228kB 时间: 2828ms 语言: Python3

基本信息

提交时间: 2024-06-06 21:33:37

2. 学习总结和收获

==如果作业题目简单,有否额外练习题目,比如:OJ"2024spring每日选做"、CF、LeetCode、洛谷等网站题目。==目前还正在看dijsktra算法和prim算法,所以两个模板题还没做,不过应该不难 hard的两个算法题应该

是最难的,我会继续努力,争取在期末考试前把这两个题目做出来