Assignment #B: Dec Mock Exam大雪前一天

Updated 1649 GMT+8 Dec 5, 2024

2024 fall, Complied by <mark>颜鼎堃 工学院</mark>

说明:

- 1) 月考: AC2 (请改为同学的通过数) 。考试题目都在"题库(包括计概、数算题目)"里面,按照数字题号能找到,可以重新提交。作业中提交自己最满意版本的代码和截图。
- 2)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。
- 3)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。
- 4) 如果不能在截止前提交作业,请写明原因。

1. 题目

E22548: 机智的股民老张

http://cs101.openjudge.cn/practice/22548/

思路:

- 没啥好说的,只要找每一个当前最小值之后的最大值就好
- 可以用 min() 再优化一下,不过无所谓了

```
a = list(map(int, input().split()))
                                                                               Python
2
   max prof = 0
   min_price = 1e9
3
4
   for i in a:
        if i < min_price:</pre>
5
6
            min_price = i
        if i - min_price > max_prof:
7
8
            max_prof = i - min_price
    print(max_prof)
```



M28701: 炸鸡排

greedy, http://cs101.openjudge.cn/practice/28701/

思路:

• 第一个要点是给出以下断言: 所有鸡排能够全部煎熟,一点都不浪费的条件是

$$rac{1}{k} \sum_{i=1}^n t_i \geqslant \max\{t_i\}$$

易知,如果不满足上式,至少所需时间最长的鸡排一定煎不熟,于是我们有以下第二个断言:假如不满足第一个条件,那么不断去除时间最长的鸡排,直至满足

$$rac{1}{k-r} {\sum_{i=1}^{n-r} t_i} \geqslant \max\{t_i\}$$

为止,此时最长时间即为

$$\frac{1}{k-r}\sum_{i=1}^{n-r}t_i$$

其中r为去除掉的鸡排数量,r < k

显然总是可以达到这一状态,因为当r = k - 1条件必然成立

```
1  n, k = map(int, input().split())
2  chicken = sorted(map(int, input().split()))
3  for i in range(k):
Python
```



M20744: 土豪购物

dp, http://cs101.openjudge.cn/practice/20744/

思路:

• 考场上没想到用动规,考场上的想法是对于数列中每一个负数,将其改为0,然后求前缀和,再化归为第一题,这样的算法复杂度为 $O(n^2)$,判我超时

```
Python
    val = list(map(int, input().split(",")))
1
2
    n = len(val)
    dp = [[0 \text{ for i in } range(n + 1)] \text{ for j in } range(2)]
3
    dp[0][1] = val[0]
4
    dp[0][2] = max(val[0] + val[1], val[1])
5
    dp[1][2] = val[1]
6
7
    for i in range(2, 1 + n):
        dp[0][i] = max(dp[0][i-1] + val[i-1], val[i-1])
8
        dp[1][i] = max(dp[1][i-1] + val[i-1], dp[0][i-2] + val[i-1])
9
    print(max(map(max, dp)))
10
11
```



T25561: 2022决战双十一

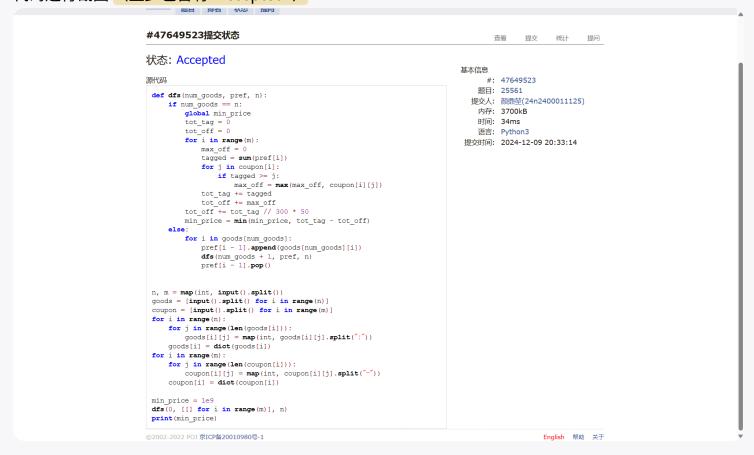
brute force, dfs, http://cs101.openjudge.cn/practice/25561/

思路:

- 遍历一遍,但是这题遍历都不好遍历
- 准确来说不是深搜,只是个递归罢了,但确实挺麻烦

```
Python
    def dfs(num_goods, pref, n):
1
2
         if num_goods = n:
3
             global min_price
4
             tot_tag = 0
             tot_off = 0
             for i in range(m):
6
                 max_off = 0
                 tagged = sum(pref[i])
8
                 for j in coupon[i]:
10
                     if tagged ≥ j:
11
                          max_off = max(max_off, coupon[i][j])
12
                 tot_tag += tagged
13
                 tot_off += max_off
             tot_off += tot_tag // 300 * 50
14
             min_price = min(min_price, tot_tag - tot_off)
15
         else:
16
             for i in goods[num_goods]:
17
18
                 pref[i - 1].append(goods[num_goods][i])
```

```
19
                 dfs(num_goods + 1, pref, n)
                 pref[i - 1].pop()
20
21
22
    n, m = map(int, input().split())
23
    goods = [input().split() for i in range(n)]
24
    coupon = [input().split() for i in range(m)]
25
    for i in range(n):
26
         for j in range(len(goods[i])):
27
28
             goods[i][j] = map(int, goods[i][j].split(":"))
         goods[i] = dict(goods[i])
    for i in range(m):
30
         for j in range(len(coupon[i])):
             coupon[i][j] = map(int, coupon[i][j].split("-"))
32
         coupon[i] = dict(coupon[i])
33
34
    min_price = 1e9
    dfs(0, [[] for i in range(m)], n)
36
    print(min_price)
37
```



T20741: 两座孤岛最短距离

dfs, bfs, http://cs101.openjudge.cn/practice/20741/

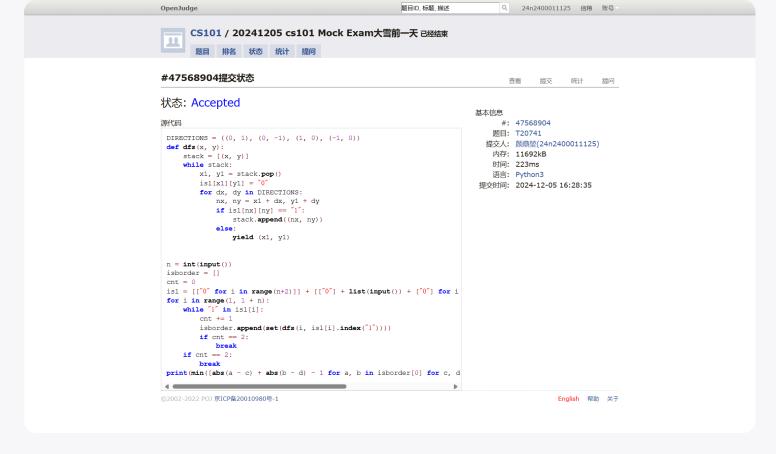
思路:

- 学语法千日用语法一时, yield 表达式真好使
- 把两个岛的边界找出来,存起来,找曼哈顿距离最小值,可过

• 可以转成集合避免重复计算耽误时间 代码:

```
Python
     DIRECTIONS = ((0, 1), (0, -1), (1, 0), (-1, 0))
     def dfs(x, y):
 2
         stack = [(x, y)]
 3
 4
         while stack:
              x1, y1 = stack.pop()
             isl[x1][y1] = "0"
6
             for dx, dy in DIRECTIONS:
 7
                  nx, ny = x1 + dx, y1 + dy
8
                  if isl[nx][ny] = "1":
9
                      stack.append((nx, ny))
10
11
                  else:
12
                      yield (x1, y1)
13
14
15
     n = int(input())
     isborder = []
16
17
     cnt = 0
     isl = [["0" for i in range(n+2)]] + [["0"] + list(input()) + ["0"] for i in
18
     range(n)] + [["0" for i in range(n+2)]]
     for i in range(1, 1 + n):
19
         while "1" in isl[i]:
20
             cnt += 1
21
22
             isborder.append(set(dfs(i, isl[i].index("1"))))
23
             if cnt = 2:
24
                  break
         if cnt = 2:
25
26
             break
     print(min([abs(a - c) + abs(b - d) - 1 \text{ for } a, b \text{ in isborder}[0] \text{ for } c, d \text{ in})
27
     isborder[1]]))
```

代码运行截图 (至少包含有"Accepted")



T28776: 国王游戏

greedy, http://cs101.openjudge.cn/practice/28776

思路:

• 最开始看错题了,以为是一直乘到当前大臣的左手再除以当前大臣的右手,但是因祸得福,这种情况比题目中情况还简单些。先考虑这种情况,以两个大臣左右手分别写上(a,b),(c,d)为例,注意到

$$\frac{a}{b} \leqslant \frac{ac}{b}, \frac{c}{d} \leqslant \frac{ac}{d}$$

故只要按照右手上数字大小排序,就可以得到含有最大值的最小值的序列了,求出这个序列的最大 值即可

对于题目中的情况,还是相同的道理,但是由于最后每一个排列的最后一个数分子不相同,故分子 分母同时乘上当前大臣的左手上的数,得

$$rac{1}{l_n r_n} \prod_{i=1}^n$$

故按照 $l_i r_i$ 排序即可

```
1  n = int(input())
2  a, b = map(int, input().split())
3  hands = sorted([list(map(int, input().split())) for i in range(n)], key=lambda
    t: t[1] * t[0])
4  min_max_awa = 0
5  for i in range(1, n):
    a *= hands[i - 1][0]
```

```
7 min_max_awa = max(min_max_awa, a // hands[i][1])
8 print(min_max_awa)
```



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"计概2024fall每日选做"、CF、LeetCode、洛谷等网站题目。

考完考试的那一天彻底破防了,但是也尽量靠自己完成了所有的作业题目

如果作业题目简单 — 每次我看到这几个字我都很无语

等下,怎么我刚写完作业新作业就发了