UBER OA (2020.12 - 2021.2)

Q1

- canMakeTriangle, 给一个包含正数的无序数组,问从0 到n-2 有多少个边的组合能形成三角形,比如i = 0,取的是 arr[0], arr[1] 和 arr[2]三个边,能组成三角形的条件是任意两个边的加和比如大于第三条边。简单one pass就过
- 给定一个数组A 按条件输出另一个数组B(长度len(A) 2) 如果A中连续的三个数单调则在B中输出1否则输出0
- 给一个字符串,数连续三个字符都不相同的个数,如aaaaaa:0个,abcdef:4个
 {abc}{bcd}{cde}{def}:这道题写一个子函数判断一个长度为3的字符串,是否里面的字符两两不相同,然后对原字符串采用类似moving window暴力求解即可

Q2

- 给一个像 rotated sorted 的数组, 比如 [4,5,1,2,3],问能不能左右shift number 转换成 1 to n 的 升序consecutive array 或者是 n to 1的降序consecutive array, test case 里有些是false的, 比如[4,2,3,1]就不能
- 分割字符串为3部分 a b c s.t. s = a + b + c并且a + b, b + c和c + a互不相同 求满足条件的分割 的数量
- 对于一个string, 找prefix里最长的palidrome (并且长度大于1), 删掉。并且重复上述过程, 把最后得到的string输出
- 给两个纯数字的字符串,如"987"和"654",然后从最低位开始两两求和,输出最终的字符串,两个输入字符串都没有leading zeros。如"987"和"654"输出"151311",我是先把字符串转成int数组,然后安位求和,最后再转换回string。

Q3

● 是新闻排版, input an array of lines, each line is an array of words. (array of array of string) 然后给你一个屏幕宽度,每一行贪心地放 word,直到排满然后换行继续排,剩余的地方用空格去 padding,保证每一格都要凑够到屏幕宽度。没啥难的,就是细节比较多(每一行前后都要加一个星号,最前面和最后面要加一排星号),写起来倒很快。

比如给你 [["hello", "world"], ["I", "love", "cats", "and", "dogs"]], 宽度 12, 第一行左对齐第二行右对齐,要求输出

- *hello world *
- * I love cats*
- * and dogs*

- 给定n x n的方阵,要求剥洋葱似的一层层分别排序重新填回这个方阵。比如说
 - 324 123
 - 196 ==> 894
 - 578 765
- 给定一个字符方阵 从左下角到右上角的对角线依次编号 为这几个对角线字符串排序
- 地里原题,方形的matrix旋转K次90度,求最后的矩阵什么样,对角线的元素跳过,比如 [0][0], [1][1]这些点是不参与旋转的
- Memory allocate, 一个数组a代表内存,值为0表示空闲,1表示已分配
 如果是allocate,找到第一个连续的长度为X的空闲内存,将其设置为1,并且记录这段内存的id(id是auto increment的)

如果是erase,会给出id,找到id对应的内存段,将其全部设置为0。并且记录这段内存的长度

会给一列列allocate和erase操作,输出每一次操作的记录值

- 给一个二维矩阵,每一行的第一列的数字,称之为pivot,要求对这些pivot进行排序。 排序的comparator不是基于这些pivot的值,而是他们的"右上-右下-对角线sum",这个对角 线sum的定义是,从这个pivot 开始向右上方挪动,到顶之后再像右下方挪动直到到达右边界 或者下边界,这样遍历下来的sum称之为对角线sum。这道题,我是写一个子程序计算给定 位置的pivot值,然后返回一个tuple(pivot,val)这里val是原始位置的值(因为这个是最后要输 出的),然后对第一列的每一行元素计算pivot,进行排序即可。
- 二维数组m*m,一系列繁琐诡异的操作:取里面所有n*n的小数组,循环所有小数组,求小数组元素和。找到最大元素和。输出构成最大元素和的所有distinct小数组的元素。
 这题input是个二维数组,这个二维数组在图上面展示出来类似于黑白棋,最左上角的点是黑色的,与其相邻的点是白色,以此类推黑色和白色相互交错然后又给了数组类似于[[0,1,2],[0,2,3]],意思是其中[0,1,2]表示最左上角以(0,1)为起点

然后又结了数组失似于[[0,1,2],[0,2,3]], 息总定其中[0,1,2] 表示最左工用以(0, 1) 为起原的2*2的矩阵,矩阵中的黑白棋子按照各自的颜色分组进行排序,

进行了两次排序后输出得到的数组

eg: intput:

[[1,4,3,2],[8,4,7,1],[1,5,2,1]]

[[0,1,3]]

output: [[1,1,1,2],[8,2,4,3],[1,5,4,7]]

Q4

● 给一个包含正负数的数组,求所有pair的sum是一个perfect square的数量。

比如 [-1, 0, 1, 18, 3]

pair里的i, j 的条件是i <= j, 就是说同一个数字能够重复使用,在这个例子里 最大的pair sum就是36 (18 +18),那么有可能出现的perfect square就有0, 1, 4, 9, 16, 25, 36

那么[-1, 1], [0,1],[1,3,], [18,18]就是所有的pair

输出为4.(应该是5 还有[0,0])

● 我用了一个hashmap的解法,不知道为什么最后一个test case超时

第四是原本有一个 N 个数组成的数组,但这个数组不会给你,只会给你这个数组里两两组成的 pair,一共有 N-1 个。这些 pair 的顺序是 shuffled,并且每个 pair 里的两个数也可能会互换顺序。要求还原数组。

比如给你的是 [[5, 4], [2, 4], [1, 3], [1, 5]], 要求输出 [3, 1, 5, 4, 2] (或者 [2, 4, 5, 1, 3] 也是正确答案)

这个题恶心的地方在于,如果用 recursive 的 dfs,它就会有几个 case 过不了,你还不知道为啥过不了。我 debug 了半个小时,各种地方都试了,还是过不了。

最后灵机一动怀疑可能是 recursion 次数超了(毕竟题里说 N 最大有 10^6), 改成了个 iteration 的才过。

◆ 给定整数数组A和整数x, 找出所有(i, j)的个数, 要求满足 i!= j, A.concat(A[j]) == x 或者 A[j].concat(A) == x, 如果这俩都满足就算两次。举个栗子:

A = [12, 121, 2, 12], x = 1212

那么12, 12 => 1212, 这个算两次,因为index (0, 3) 和(3, 0)都满足

121, 2 => 1212

所以最终输出3。

- 给定一个整形数组 求出所有满足条件的子数组的数量 条件为子数组中的数字至少有k个不同的数字只出现一次
- 地里的原题, 给你一个list, 给你另外一个list of list, 问你从后面这个list of list里能否拼出 前面这个list, 比如 [3,2,5,1,4] [[5,1][3,2], [4]]就可以拼出来

这我觉得corner case主要是要么拼的时候字母对不上,要么都拼进去了长度不对,两种都考虑下应该就没问题了

- arr数组, 找到满足如下条件的pair数目
 i <= j arr[i] + rev(arr[j]) == arr[j] + rev(arr[i])
 rev(arr[i])表示将一个数反过来, 比如123 -> 321, 20 -> 2
- 提供一个数组,数一下两两互为数字变形体的个数,数字变形体的定义是,如果一个数把把它每一个数字位置改变就能和另一个数相同,它们就是数字变形体比如"123"和"321"和"312"都是数字变形体。这道题我一开始写了个子函数,判断两个数字是否是变形体。然后暴力两层循环数一共有几对,通过了基本的测试,但是隐藏测试超时。后来,对每一个数进行编码,比如123 = 1*100+1*10+1,1123=2*100+1*10+1,类似counting sort的思想,这样直接比较两个数encoding后是否一样如果一样就是变形体,结果时间复杂度O(n^2)还是过不了所有的隐藏测试,最后采用类似hash map的思路,建一个count字典,记录每个编码到目前为止出现的次数,遍历整个数组,sum+=count[val],最后返回sum。达到O(n)时间复杂度,通过了所有的测试。这道题类似力扣死侍酒。
- subarray滑动窗口问题,求最长的subarray,里面相邻的元素差小于k
- 第四题,给一个数组,和一个k,找有多少个连续且长度>= k 的subarray里面没有重复的数字

比如 {1,2,1,1} k = 2那么返回就是2,因为subarray是1,2和2,1

如果是这个{1,2,3,4,1} k = 3, 返回值就是4

subarray: {1,2,3} {1,2,3,4} {2,3,4} {2,3,4,1}

两个unsorted array, a 和 b 找 lower bound <= a[i] * a[i] + b[j] * b[j] <= upper bound。返回符合这个条件的一个有多少个