

C程序设计

期末复习专题

(往年考题分析)

余力

buaayuli@ruc.edu.cn

2021-1 四平方和

四平方和定理:每个正整数均可表示为四个非负整数(可以是0)的平方和,

即对于任意一个正整数n,总有四个非负整数a、b、c、d,使得

 $n=a^2+b^2+c^2+d^2$ 。现给定n,求字典序最小的一组解。

提示:从小到大枚举问题的可能a、b、c、d,按照数量关系要求进行判断,较小的一组解即为本题要求的解。

输入:一个整数n,0<n<5000000。

输出:4个非负整数a b c d,中间以空格分隔,末尾没有空格直接换行。

输入样例 1:5 ₽

输出样例 1: 0-0-1-2 ₽

2021-2 疫情期间排座位

疫情期间,学校的考场需要防止同学因位置太密集而发生交叉感染,设计了一种座位排列规则。每一个教室都是规则的N*N的方形,每个教室有N名同学参加考试,必须使任意两名同学,不在同一行,不在同一列,也不在同一条正对角线或反对角线上,你需要判断给出的座位分布顺序是否符合该要求。

输入:第一个数字,为教室座位的行数或列数N,即教室有N*N座位。 其余N个数字,代表着N个同学座位的分布,即第i个元素代表列数为i的 同学所在座位的行数(缺省安排各个同学在不同的列上,比如第1个同学 在第1列,第2个同学在第2列,...)。

注意:这里的行、列从1开始编号。

输出:判断座位安排是否符合防疫规定。

输入样例 1: 8-4-6-8-2-7-1-3-5

输出样例 1: YES ₽

2021-3 四分位点与编码

寻找整数数列的上下四分位点,并且对数列进行编码。

四分位点的定义为,对数列进行从小到大的排序,落在总个数N的1/4的位置(N*1/4取整数)的元素为下四分位点Q1,落在总个数N的3/4的位置(N*3/4取整数)的元素为上四分位点Q3。

对原始输入数列进行编码,把小于Q1的数编码为C,把大于等于Q1且小于Q3的数编码为B,把大于等于Q3的数编码为A,进行输出。

输入:为一行,第一个数为个数N,后续是N个整数。

输出:为一行,对原数列的编码。

输入样例 1: 9-9-8-7-6-5-4-3-2-1

输出样例 1: AAABBBBCC ↓

2021-4 隐藏的字符串

给定一个混乱无序的字符串S,字符串中不含空格,同时给定一个有N个字符串(即单词)的词典D,你需要在S中找出词典D中最长的字符串L,这个字符串L可以通过删除S中的一些字符得到。若可以找到多个符合要求的字符串L,则输出字典序最小的字符串。若找不到,则输出"No exist!"。

现在结合如下样例,进行输入输出说明。

输入:第一行为一个长的字符串bapcplea。

第二行的4,表示字典里有4个单词。后续每行输入一个单词。

输出:为apple,因为根据题目规则,长串bapcplea里面包含

apple、ale、plea等, apple是最长的串,且字典序最小。

输入样例 1: bapcplea ↔ 4 ↔ ale ↔ apple ↔ monkey ↔ plea ↔

输出样例 1: apple 4

2021-5 彩票统计

在山的那边、海的那边,有一群蓝精灵有一个不务正业、游手好闲、有点 小钱还又梦想不依赖父母就能一夜暴富的纨绔子弟。他懒散惯了,于是想 到能够实现暴富目标的唯一方法就是买彩票(危险动作,请勿模仿)。他买彩 票没有什么特别的方法,每次都是随机买,而且买的数量特别多,后来他 发现这样做有一个问题,就是开奖后很难找到自己中奖的那些彩票,兑奖 很难。所以希望你帮忙做个程序,要求能按顺序统计他都买了哪些数字组 合、每种组合买了多少张。这种彩票规则如下:每买一张需要从0~9中选择 6个数字作为一个组合,其中数字可以重复,兑奖时不论数字顺序。因此, 你的程序里每张彩票的6个数字需要按从小到大的顺序排好。另外,由于他 思路比较清奇,最想知道的是那些买的多的数字组合有没有中大奖,所以 他希望排序优先按照每种数字组合购买的数量,买的多的放在前面,买的 少的放在后面,若数量一致,再按彩票从左到右的字典序排,即先比较第 一个数字,如果相同再比较第二个,依此类推,直至遇到不同的数字,先 给小的所在组合,再给出大的。

输入:共N+1行。

第1行为一个整数N,代表彩票的数量,N最大有25万;

第2至N+1行,每行包含6个整数,范围为0~9,以空格分隔,代表每张彩票里包含的数字组合。

输出:按照题目要求顺序输出多行,每行包含7个整数——前6个为排好的彩票的数字,第7个数表示这张彩票购买的数量。整数间以空格分隔,最后一个整数后换行。

输入样例 1:

4 ₊

5-2-3-3-1-3 -

4-2-5-2-3-5

0-9-8-0-7-7

1-2-5-3-3-3

输出样例 1:

1-2-3-3-3-5-**2**

0-0-7-7-8-9-**1**

2-2-3-4-5-5-1

```
typedef-struct-{ ₽
int·n; → scanf("%d", &n); ←
                                                           → int·numbers[6]; ~
for (int i = 0: i < n: i++) { ←
                                                                 int-count; ₽
   → for (int-j = 0; j < 6; j + +) +</p>
                                                        }-LOTTERY; ₽
           → scanf("%d", ·&nums[i][j]); +/
                                                        LOTTERY-lottery[250000]; ~
        sort(nums[i], nums[i] + 6); \rightarrow \} \leftarrow
for (int·i·= ·0;·i· < ·6;·i++) · ↓
                                                   Int-same(int-a[], int-b[])-{ \leftarrow
   → lottery[0].numbers[i]·=·nums[0][i]; √
                                                          → for ·(;·i· < ·6;·i++)· +/</p>
                                                              → if (a[i] != b[i]) → break; «
                                                          if (i = = 6) → return 1; ←
return∙0; ↔
       LOTTERY-*p2-=-(LOTTERY-*)a2; ₽
                                                  } +/
  -
       if-(p1->count->-p2->count) → return--1; √
       else-if-(p1->count-<-p2->count) → return-1; ₽
  \rightarrow
       else- ↔
             for-(int-i-=-0;-i-<-6;-i++)- ↓
                \rightarrow if·(p1->numbers[i]·<·p2->numbers[i])\rightarrow return·-1; \leftarrow
  \rightarrow
                     else-if-(p1->numbers[i]->-p2->numbers[i]) → return-1; ←
  \rightarrow
```

```
qsort(lottery, group, sizeof(LOTTERY), comp); ←
for (int \cdot i = 0; i < group; i + +) \cdot \{ \leftarrow \}
   → for (int j = 0; j < 6; j + +) < 4</p>
           → printf("%d-", lottery[i].numbers[j]);
   → printf("%d\n",·lottery[i].count); 
} +⁴
int-group = ·1; ←
for (int i = 1; i < n; i++) { √
   → int·j·=·0; «
   → for·(·;·j·<·group;·j++)· +/</p>
           → if (same(lottery[j].numbers, nums[i])) +
           → {·lottery[j].count++; → break;→} 
   → if·(j·== ·group)·{ ←
           → for (int·k·=·0;·k·<·6;·k++)· </p>
                   → lottery[group].numbers[k] = nums[i][k];
   -
          → lottery[group].count·=·1; +/
   -
   → → group++; → → } ←
} +4
```

2021-6 结对编程

有两个学习小组,分别是小组A和小组B,人数一样。请给小组A和小组B结对子,让他们一起讨论,互换角色进行编码、调试和Review,共同进步。

输入:为3行,第一行为小组A或者小组B的人数N,两个小组的人数一样,人员编号为0到N-1。

第2行为"<mark>必须在一起</mark>"的约束,第一个整数表示<mark>有几个约束条件</mark>,后续是各个约束,每个约束为"M空格N"的形式,表示小组A的下标M者和小组B的下标N者必须在一起。

第3行为"<mark>不能在一起</mark>"的约束,第一个整数表示有几个约束条件,后续是各个约束,每个约束为"M空格N"的形式,表示小组A的下标M者和小组B的下标N者不能在一起。

输出:为<mark>若干配对方案</mark>,每个换行。有多个配对方案,则按照字典序输出。 每个配对方案的形式为一系列配对,每个配对的形式为"(M,N)"。配对方案 内部按照从小编号到大编号的顺序排列。

没有任何配对方案,输出NONE。

输入样例 2:

5→ 輸出样例 2: → 2·0·0·1·1→ (0,0)(1,1)(2,2)(3,3)(4,4)→ 2·2·3·2·4→ (0,0)(1,1)(2,2)(3,4)(4,3)→

```
int-num, should, shouldn; 4
void-Try(int-i)-{ ←
                                                                                                                                                                                               int-peidui[100], used[100]={0}; √
       → if·(i·==·num)·{ 
                                                                                                                                                                                              int-sda[100], sdb[100], sdna[100], sdnb[100]; <
                             → if·(IsOK(peidui)) «
                                                     → for-(int-j-=-0;-j-<-num;-j++)-</p>
                                         → printf("(%d,%d)",-j,-peidui[j]);
                                                                                                                                                                                                                                     int·main()-{ ←
                             → printf("\n"); «
                                                                                                                                                                                                                                                          scanf("%d", &num); ₽
                     }-else ⊬
                                                                                                                                                                                                                                                           scanf("%d",-&should); ₽
                              → for·(int·j·=·0;·j·<·num;·j++) «</p>
                                                                                                                                                                                                                                                           for (int \cdot i \cdot = \cdot 0; i \cdot < \cdot should; i + +) \cdot \{ \forall i \in A \}
                                                    → / if-(used[i]-==-0)-{++/
                                                                                                                                                                                                                                                                  → scanf("%d", -&sda[i]); -/-
                              → → peidui[i]·=·j; ~
                                                                                                                                                                                                                                                                  → scanf("%d", &sdb[i]); → } ~!
                             → used[j]=1;
                                                                                                                                                                                                                                                           scanf("%d", &shouldn); 4
                             → Try(i+1·); √
                                                                                                                                                                                                                                                           → → \ → used[j] = 0; + → } +/
                                                                                                                                                                                                                                                                   → scanf("%d", ·&sdna[i]); «
} ← {
                                                                                                                                                                                                                                                                   → scanf("%d", -&sdnb[i]);→}
                  int-IsOK(int-peidui[·]) ₽
                                                                                                                                                                                                                                                           { → for·(int·k·=·0;·k·<·num;·k++)·{</p>
                                                                                                                                                                                                                                                      return⋅0; ↵
                                            → for·(int·j·=·0;·j·<·shouldn;·j++) </p>
                                            → \rightarrow if·(k==sdna[j]·&&·peidui[k]==sdnb[j]) → r^{}
                                            → for·(int·j·=·0;·j·<·should;·j++) </p>
                                             \rightarrow \quad \text{if} \cdot ((k = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]} \cdot || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]})) \quad \rightarrow \quad return \cdot 0; \\ \rightarrow \quad \} \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]} \cdot || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]})) \quad \rightarrow \quad return \cdot 0; \\ \rightarrow \quad \} \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]} \cdot || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]})) \quad \rightarrow \quad return \cdot 0; \\ \rightarrow \quad \{ \cdot (k = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]} \cdot || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]})) \quad \rightarrow \quad return \cdot 0; \\ \rightarrow \quad \{ \cdot (k = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]} \cdot || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \& \cdot \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \otimes \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \otimes \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \otimes \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \otimes \frac{peidui[k]}{esdb[j]}) \mid || \cdot (k! = sda[j] \cdot \& \otimes \frac{
                                     return-1:₽
                  }₩
```

2020-1 encrypt

给定一个仅包含小写字母的字符串str,对其进行加密操作。加密方法是对于str的每个字符,在字母表上向后按照一个固定数目n进行偏移(偏移超过字母z则从a开始继续计算),将偏移后得到的字符串输出即为加密后的字符串。

【输入格式】

输入两行。

第¹行,字符串str,str中只包含小写字母。

第²行,正整数ⁿ,代表偏移量。

【输出格式】

输出一行,为加密后的字符串。

【输入样例1】

happynewyear

4

【输出样例1】

lettcriaciev

2020-2 Find

在一个 n * n 的二维数组中,每一行都按照从左到右递增的顺序排序,每一列都按照从上到下递增的顺序排序,请查找某个数字是否在这个二维数组中。例如,下面的数组:

【输入格式】

第1行包含1个整数n,表示二维矩阵行数和列数;

第2到n+1行,每行n个整数,每2个整数之间用一个空格隔开;

第n+2行是一个整数,表示待查找的数字的个数k;

第n+3行包含k个整数a1,a2,a3,...,ak,每2个整数之间用一个空格隔开,为【输入样例1】

k个需要查找的整数。

1₽	2₽	4₽	6₽
3₽	13∓	17∻	23∉
8₽	21∉	26∓	36÷
10∉	31∻	39÷	43∉

4.	
1·2··4··6↔ 3·13·17·23↔ 8·21·26·36↔ 10·31·39·43↔	【输出样例 1】 2·0↔ -1↔ 2·1↔
3₊	
8-65-21₽	

2020-3 Address

IPv4是 Internet Protocol version 4 的缩写,表示IP协议的第四个版本。互联网上绝大多数的通信流量都是以IPv4数据包的格式封装的。IPv4使用32位2进制位的地址,因此大约只有43亿个地址。IPv4通常用点分十进制记法书写,例如192.168.0.1,其中的数字都是十进制的数字,中间用实心圆点分隔。有效的IPv4地址正好含四个整数(每个整数位于0到255之间组成,且不能含有前导0),整数之间用'.'分隔。给定一个只包含数字的字符串,请给出由这串数字可以得到的所有可能的 IP 地址,注意字符串中数字前后顺序不能变。如:"0.1.2.201"和 "192.168.1.1" 是有效IP 地址,但是"0.011.255.245"、"192.168.1.312"和"192.168@1.1"是无效的IP地址。

【输入格式】

1行,包含1个字符串,字符串中只包含数字,字符串的长度不超过12。

【输出格式】

若干行,每行一个输入数字串能得到有效IP地址。按照字符串的字典序输出 (注意:规定字符. 排在任意数字字符之前)。

【输入样例1】25525511135

【输出样例1】

255.255.11.135

255.255.111.35

2020-4 String

给定两个字符串 s1 和 s2,写一个函数来判断 s2 是否包含 s1 的排列。若存在则输出s2中第一次包含s1的某种排列的字符串;若不存在输出false。即 s1的排列之一是s2 的子串,并且在s2中最先出现,则输出s1的这个排列。

【输入格式】2行。

第1行,字符串s1。

第2行,字符串s2。

【输出格式】

1行,若存在则输出符合条件的s1的某个排列,若不存则输出false

【输入样例1】

abc

ecdbacbooo

【输出样例1】bac

2020-5 Matrix

给定一个n*n的矩阵A,如图所示,当处于方格(i,j)上时,可以尝试往上、下、左、右四个方向移动,移动的最大步长为该方格上的数字A[i][j](0 \leq A[i][j] \leq n)),即可以移动1步,2步,…,A[i][j]步。若A[i][j]的值为0,则表示在方格(i,j)上不能进行任何移动。一个合法的移动需要确保移动后所处的位置依然在n*n的矩阵内。

例如,在方格(3,2)时,可以尝试往上、下、左、右四个方向移动1个步长或者2个步长(A[3][2]的值为2)。往左移动1步到达方格(3,1),是合法的移动;往左移动2步则超过n*n的矩阵范围,是不合法的移动。往右移动2步到达方格(3,4),是合法的移动,A[3][4]的值为0,表明到达单元格(3,4)后就不能进行任何的移动。

一条从方格(1, 1)到方格(n, n)的可行路径是指从方格(1, 1)出发,经过若干次合法的移动之后可以到达方格(n, n),并且相同的方格只访问一次。在所有的可行路径中,移动次数最小的路径为最优路径。请你编写一个程序,从(1, 1)到(n, n)的所有可行路径中,选择一条最优路径,输出相应的移动次数

。输入数据保证有解。

	1€	2₽	5 ₽	44
Þ	2↩	3₽	3₽	1₽
٥	1.₽	1₽	1₽	1₽
٥	1.₽	2₽	2↩	043
4	1₽	2₽	0∻	1₽

题型分析

■ 基础知识

- > 输入输出
- > 数组:数组访问、数组排序
- > 字符串:复制、比较

■ 主要题型

- > 枚举
- > 统计排序
- > 递归

枚举

- 自己要归纳几个枚举的典型题目
- 简单枚举(教室排课、火柴棒等式、address)
- 有顺序枚举(加法表达式、四平方和、选择奖品)
- 枚举与搜索区别
 - 枚举是最终方案有两、三部分组成,可有两、三重循环来表达
 - > 搜索是N种情况,无法用重循环表达

统计排序

- 定义好数组
- 正确输入存储
- 统计
- 学会结构体
- 正常要争取做对

```
→ scanf·("%d",·&n);

→ //· 输入 n 位学生信息
→ for·(i·=·0;·i·<·n;·i++)·{

→ scanf·("%d-%d",·&StuNo,·&KemuNum);
→ for·(sum·=·0, j·=·0;·j·<·KemuNum;·j++)·{
→ scanf·("%d",·&tmp);
→ sum·=·sum·+·tmp;···}
→ if·(KemuNum·>=·2)·{
→ id[count·]·=·StuNo;
→ aver[count·]·=·sum·*·1.0·/·KemuNum;
→ + count·++;···}

→ }

☆ $\frac{\partial \text{$\frac{\partial \text{$\frac{\text{$\frac{\text{$\frac{\text{$\frac{\text{$\frac{\text{$\frac{\text{$\frac{\text{$\frac{\text{$\frac{\text{$\frac{\tantoled \te
```

递归

- 理解典型套路
- 搜索、全排列
- 反复理解讲过的题型

void Try(int x, int y, int len) {

```
len ++;
if (len > max_value) max_value = len;
```

Try(i, j, 0)

```
void perm (int k) {
if (k == n) {
       for (int i = 0; i < n; i + +)
         printf("%d ", ary[selected[i]]);
       printf("\n"); }
else
     for (int i = 0; i < n; i + +) {
        if (used[i] == 1) continue;
        used[i] = 1;
        selected[k] = i;
        perm(k+1);
        used[i] = 0;
```

备考注意事项

考前

- > 考前积累准备好一些基础模块或函数,自己抄写在纸上
- > 记住一些典型类型题目套路,很多题目实际相似的

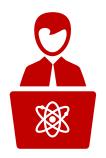
考时

- > 仔细分析题意,确保看懂了题目
- ▶ 再定好大思路(先输入、再排序、再....),不要搞错方向
- > 编程时尽量函数模块化,分解难度,有的题目本来可能是综合
- 实不会做 , ...?

■ 考后

> 不管好坏,就不用想了





谢谢大家!

感谢大家一学期来的支持!

