2018级 航空航天类第三次练习赛题解

By: Ausar

A 小哥哥的区间

分析

题目大致意思就是,给出一堆区间,求交集和并集。

关键点在于两点:

- 多组(不定长)输入数据如何处理
- 如何获得交集和并集

首先,在我们OI上出现的所谓**多组数据**指的都是输入**长度不定**的数据。一般来说用以下的形式来读入:

顺便说一下,有的题目需要一边读入一边输出,然后本地测试的时候会出现输入输出交织的情况,这种情况是**正常**的。

我们可以发现,所谓求交集,也就是缩小集合,求并集就是增大集合。

所以我们可以维护两个区间,分别代表交集和并集,每读入一个新的区间,就看一下要不要缩小交集,或者要不要扩大并集。

输出的时候判断一下,如果并集的左区间大于右区间,则说明是个空集,输出错误信息就好了。

```
#include <stdio.h>
//By:Ausar
int max(int a,int b){
    return a>b?a:b;
}
int min(int a,int b){
    return a<b?a:b;
}</pre>
```

```
int main(){
   int Al,Ar,Bl,Br,l,r;
   scanf("%d %d",&Al,&Ar);
   Bl=Al;Br=Ar;
   while(scanf("%d %d",&1,&r)!=EOF){
       Al=max(Al,1);//我这里用了自己写的求最大值最小值函数
       Ar=min(Ar,r);//如果你们还没学到函数,可以用if.....else来写这一部分
       B1=min(B1,1);
       Br=max(Br,r);
   if(Al<Ar){
       printf("%d %d\n",Al,Ar);
   }else{
       printf("Empty%%0.9f\\?\n");//注意转义字符
   printf("%d %d",Bl,Br);
   return 0;
}
```

B CWD的掌上明珠

分析

这个题目的意思是,输入一个字符串。不改变其中的非元音字符的位置,把元音字符位置反转。

(顺便提一下,元音指的是a,e,i,o,u这五个)

这道题目,我们可以用一个变量i,从0读到n-1,也就是从前到后遍历字符串。每遇到一个字符,进行一下判断:

- 如果这个不是元音,那么直接原样输出
- 如果这个是元音,那么从字符串后面找到下一个元音进行输出

为了实现第二点,我们还需要一个变量j,初始值为n-1,每次需要输出一个元音时,就倒着查找。

C 轰炸四角大楼

分析

这题就是求三角形的外心。百度找公式, 然后写下来就好了。

注意要用double,不然可能精度不够。

```
#include<stdio.h>
#include <math.h>
//By:dkq
int main() {
    double x1, y1, x2, y2, x3, y3;
    scanf("%1f%1f", &x1, &y1);
    scanf("%1f%1f", &x2, &y2);
    scanf("%1f%1f", &x3, &y3);
    double a = x1 - x2;
    double b = y1 - y2;
    double c = x1 - x3;
    double d = y1 - y3;
    double e = ((x1 * x1 - x2 * x2) - (y2 * y2 - y1 * y1)) / 2;
    double f = ((x1 * x1 - x3 * x3) - (y3 * y3 - y1 * y1)) / 2;
    double det = b * c - a * d;
    if(fabs(det) < 1e-6){
        printf("(0.00,0.00)\n");
    } else {
        double x0 = -(d * e - b * f) / det;
        double y0 = -(a * f - c * e) / det;
        if(fabs(x0 - 0.0) < 1e-6) x0 = +0.0f;
        if(fabs(y0 - 0.0) < 1e-6) y0 = +0.0f;
        printf("(\%.2f,\%.2f)\n", x0, y0);
    }
   return 0;
}
```

D 疯

分析

这一题是让我们画出一个图形。难点在于如何计算每行的空格数。

比较坑的一个点是,最后一行的符号个数是根据行的单双数进行区分的。所以得特殊处理一下。

如果总行数是偶数,那么每行长度为x^2^+1,如果为奇数,那么为x^2^。

简便点可以写成: x*x+(x+1)%2;

那么就能很方便地写出下面的代码了

代码

```
#include <stdio.h>
//By:Ausar
int main(){
   int x,i,j;
   scanf("%d",&x);
   for(i=1;i<=x;i++){}
       for(j=1;j<=(x*x+(x+1)%2-i*i)/2;j++)//判断一下当前应该输出多少个空格
           putchar(' ');
       for(j=1;j<=i*i/2;j++)//先把左边的$给输出了
           putchar('$');
       putchar(i%2?'$':'@');//这里用到了三元运算符,当i%2为1的时候,输出$,否则输出@
       for(j=1;j<=i*i/2;j++)
           putchar('$');
       putchar('\n');
   }
   return 0;
}
```

E 有钱的qsy

分析

这是一道很裸的高精度加法。

题目已经明着告诉我们了,这题的数据会把long long给炸了。

那么怎么做呢? 我们可以开int数组,每一位只存一个10以内的数。

就是把数字的每一位分别存到数组中一个元素里。接着做竖式加法,或者说是手算加法,把对应的位相加,然后处理 进位。

输入的时候,需要用字符串的形式来输入。因为只有这样才能把这一串数字读进来。

读好之后,面临两个问题:

- 1. 如何把char类型的数据转换成int。其实,char也是一个数字,他的值代表了这个字符的ascii码。而在ascii码中,'0'~'9'是连续的,所以我们把一个char减去'0'就能得到对应的int了。
- 2. 读入字符串的时候,左边的数字是存在数组低位的,而在数字中,这是高位。所以我们需要反转字符串。

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
```

```
//By:Ausar
int main(){
   char stra[233],strb[233],lena,lenb,maxlen,i,j;
   int sum[233]={};//把数组元素全部初始化为0
   scanf("%s %s",stra,strb);//读入两个字符串
   lena=strlen(stra);//获取两个数字的长度
   lenb=strlen(strb);
   maxlen=lena>lenb?lena:lenb;//获取最长的那个数字的长度
   for(i=0;i<lena;i++){</pre>
       sum[i]=stra[lena-i-1]-'0';//反转数字a, 并且从char转换成int
   }
   for(i=0;i<lenb;i++){</pre>
       sum[i]+=strb[lenb-i-1]-'0';//反转数字b,并且直接加到结果中
   }
   for(i=0;i<maxlen;i++){//处理进位问题
       sum[i+1]+=sum[i]/10;
       sum[i]%=10;
   if(sum[maxlen]>0){//如果最高位出现了进位,那么更新一下结果的长度
       printf("%d",sum[maxlen]);
   }
   while(maxlen--){
       printf("%d",sum[maxlen]);//输出结果
   }
   return 0;
}
```

F 多项式求值

分析

题目的意思是,给一个多项式,然后计算他的值。

这一题有两种计算方式。

第一种是读入一个项,然后就进行运算并加到答案之中。这种方法的好处是比较简单,但是可能造成累计误差。

第二种方法是先化简,在题目中说了多项式的次数只能是0~10的整数,也就是说,式子一定可以化简成这样的形式:

k₀*x*^0^+*k*₁*x*^1^+*k*₂*x*^2^+.....*k*₁₀*x*^10^

所以我们只需要开一个大小为11的数组k, k[0]~k[10]分别代表k0~k10就好了。

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>
int main(){
   int n,k[11]={},tmpk,tmpp,i;
   double ans=0,x;//推荐使用精度更高的double而不是float
   scanf("%d",&n);
   while(n--){
```

G 最大公约数 PLUS

分析

这一题要我们求多个数字的最大公约数。

其实我们只需要求前两个数在公约数,然后每读入一个数字,就把之前算出来的公约数和新的这个数字再求一次公约数,最后得到的结果就是我们想要的。

如何快速求两个数的最小公约数?可以百度一下"辗转相除法"

百度上的方法是基于递归的实现, 我在这里给出一个基于循环的实现。

代码

H 酸奶想成为魔法少女3

分析

这一道题目也就是一道排序题,但是并不是要我们输出排序之后的结果,而是要输出元素原来的位置。

为了实现这个目的,我们可以开两个数组,分别用来存储最开始的序列,还有他们对应的下标。

当排序的时候需要交换两个数字的时候,把两个数组的内容都给交换就好。

对于排序的算法,由于这个数据比较弱。所以我就选择了一个大家比较好理解的**冒泡排序** 冒泡排序的思想大致是这样的:

进行从0~n-2的循环,如果a[i]>a[i+1],那么就交换这两个元素的位置。

进行一次这样的操作之后,会发现最大的元素像是"浮"到了数组最右边一样,所以称为冒泡排序。

一共有n个元素,所以要进行n次这样的操作。

由于在进行第i次操作的时候,最后面的i-1个元素其实已经是有序了的,所以循环的时候可以只循环从0~n-i-1

```
#include <stdio.h>
void swap(int *a,int *b){//这个函数涉及了指针,有兴趣的同学可以提前预习
       (*a)^=(*b);//这里用到了位运算的异或进行元素交换,是一个骚操作,大家可以自己去搜索一下其原理
       (*b) \land = (*a);
       (*a)^{=}(*b);
int main(){
       int a[100],b[100],n,i,j;
       scanf("%d",&n);
       for(i=0;i<n;i++){
              scanf("%d",&a[i]);
              b[i]=i+1;
       }
       for(i=0;i<n;i++){
              for(j=0; j< n-i-1; j++){
                     if(a[j]>a[j+1]){
                             swap(&a[j],&a[j+1]);//在这里,为了更加直观,我用的是一个函数对两个元
素进行交换
                             swap(\&b[j],\&b[j+1]);//大家在自己写的时候,可以用传统的三变量交换法来
进行交换
                     }
              }
       for(i=0;i<n;i++){
              printf("%d ",b[i]);
   return 0;
}
```