# ACM 五道题题解

http://acm.hdu.edu.cn/diy/contest show.php?cid=35598

sybzx

## **Author List:**

- Java via Ge15emium
- Cpp via Ablerich
- C via 张晗

## D1001

- 题目阐述明确 ans即为O-R-Z按照顺序的组合个数 包括但不限于之间有间隔
- 查看Problem Description 代码是符合题目要求的
- 在上方可以看到
- Time Limit: 1000/1000ms (Java/Other) Memory Limit: 65535/32768K (Java/Other)
- 代码案例中使用了3层for循环 时间复杂度 [0(N³)] 尝试提交 超时
- 方向:减少嵌套的循环减少运行的时间
- 思路:根据例子思路只需要判断每个R的前后各有多少个O或者Z再全部加起来即可因此需要将
  - o 找到每个R 确定位置
  - 。 每个R前面有多少个O
  - 每个R后面有多少个Z
- 三个过程分开进行处理 可以采用三个平行关系的循环
  - 。 找O/Z
  - for 从前/后面往前面进行循环 同时先进行值得递归操作 如果符合条件 在赋值过来得值上面+1 目的是得到得当前位置的数字是前/后面数字的总个数 存入数组
  - 再通过 for 循环找到每一个R 通过数组调用2个存储个数的数组 再全部加起来等于答案
- 细节
  - String 输入后总长度不超过100000 可以通过新建一个长度为100010的字符串减少运算和储存量
  - 。 考虑字符的加和问题 [int] 类型不够用 因此存储使用 [long] 类型的数组和变量
  - o input.close()
- Total Submission(s): 650 Accepted Submission(s): 61
- AC率 9.384 %
- 参考解法

## Java

```
package ACM;
```

import java.util.Scanner;

```
public class D1001 {
    public static void main(String[] args) {
        long ans = 0;
        Scanner kb = new Scanner(System.in);
        String str = kb.next();
        int strLength = str.length();
        long[] Onum = new long[100010];
        long[] Znum = new long[100010];
        for (int i = strLength-1; i >= 0; i--) {
            Znum[i] = Znum[i+1];
            if(str.charAt(i) == 'Z'){
                Znum[i]++;
            }
       if (str.charAt(0) == '0'){
            Onum[0] = 1;
        for (int j=1; j<= strLength-1;j++){
            Onum[j] = Onum[j-1];
            if (str.charAt(j) == '0'){
                Onum[j]++;
            }
       }
        for (int k=1;k < strLength-1;k++){
            if (str.charAt(k) == 'R') {
                ans += (Onum[k] * Znum[k]);
            }
       }
        System.out.println(ans);
        kb.close();
    }
}
```

C

```
#include <stdio.h>
   #include <string.h>
  int main()
   {
       char a[100010];
       scanf("%s", a);
       long long b1=0, b2=0, b3=0;
       int len = strlen(a);
       for (int i = 0; i < len; i++)
       {
           if (a[i] == '0')
               b1++;
           else if (a[i] == 'R')
               b2 += b1;
           else if(a[i]=='z')
               b3 += b2;
       printf("%11d\n", b3);
       return 0;
```

#### Cpp

```
#include<iostream>
#include<string>
#include<cstring>
#include<cstdio>
#define _for(i,a,b) for(int i=a;i<b;i++)</pre>
#define LL long long
using namespace std;
int main()
{
    string a;
    cin>>a;
    LL o,r,z;
    LL ans=0;
    o=r=z=0;
    _for(i,0,a.length())
    if(a[i]=='Z'){z++;}
    }
    _for(i,0,a.length())
        if(a[i]=='0'){o++;}
        if(a[i]=='R'){ans+=o*z;}
        if(a[i]=='Z')z--;
    cout<<ans<<end1;</pre>
    return 0;
}
```

## D1002

- 根据题目阐述 输入N组数据 每组包含a b各一个 输出2者的和
- 整体来看难度不大 没有时间和内存限制
- 细节:
  - $\circ$  (0<=a,b<=2<sup>31</sup>-1)
  - o a b的值有一定的范围 查阅资料得
  - 。 -2的31次方到2的31次方-1占用四个字节
- 而本题ab数值恰好符合容易产生在范围的思考误区
- 没有考虑到2者加和后得值是否还在int区间内
  - 考点 int short long float double 的取值范围
- Total Submission(s): 875 Accepted Submission(s): 114
- AC率 13.029%

#### 参考答案

Java

```
package ACM;
import java.util.Scanner;

public class D1002 {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner sc = new Scanner(System.in);
        while (sc.hasNextLong()){
            long a = sc.nextInt();
            long b = sc.nextInt();
            System.out.println(a+b);
        }
        sc.close();
    }
}
```

C

```
#include<stdio.h>
    int main()
{
        double a, b;
        while((scanf("%lf%lf", &a, &b)) != EOF)
        {
            printf("%.lf\n", a + b);
        }
        return 0;
}
```

### Cpp

```
#include<iostream>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<string>
#include<cstdio>
#include<vector>
#include<map>
#define _for(i,a,b) for(int i=a;i<b;i++)</pre>
#define LL long long
using namespace std;
LL measure(LL x,LL y);
int main()
LL s1,s2,s3,T;
cin>>T;
_for(i,0,T)
{
    cin>>s1>>s2>>s3;
```

```
LL ans1=s1*s2*s3*s3*2+s1*s2*s2*s3+s1*s1*s2*s3;
    LL ans2=s3*s3*s3-s1*s2*s3;
    //cout<<"1:"<<ans1<<" 2:"<<ans2<<end1;
    if(ans1<0 or ans2<=0) {cout<<"-1"<<end1; continue;}</pre>
    LL t=measure(ans1,ans2);
    ans1/=t;ans2/=t;
    ans1+=ans2*(s1+s2+s3);
    cout<<ans1<<" "<<ans2<<end1;</pre>
}
return 0;
}
LL measure(LL x,LL y)
    LL temp=y;
    while(x\%y!=0)
        temp=x%y;
        x=y;
        y=temp;
    return temp;
}
```

## D1003

- 题目描述较为复杂 涉及到多种饮料的名字 容易混淆思路
- 其问题转换后可等价于m k 的最小公倍数能整除多少次n
- 思路:
  - 。 参考文章
  - o <u>2种方法总结 参考文章1 参考文章2</u>

#### 辗转相除法

又称<mark>"欧几里得算法"</mark> 是求最大公约数的算法

#### 求两个数的最大公约数:

如果m > n, 令余数remainder = m%n, 如果余数不为0,则令m = n, n = remainder,再次remainder = m%n,直到remainder = 0,此时n就是最大公约数

### 短除算法

两个数相乘等于这两个数的最大公约数和最小公倍数的积

• 最大公因数参考答案

```
private static long gcd(long x, long y) {
    return y != 0 ? gcd(y, x % y) : x;
}
```

• 采用了递归的方法即可得到最大公因数

- 最小公倍数由以上易得
- 细节:
  - o 每行包含三个数n,m,k (1<=n,m,k<=1e9) 数值范围会超过int的范围 因此采用 long 类型
- Total Submission(s): 717 Accepted Submission(s): 89
- AC率 12.413%
- 参考解法

#### Java

```
package ACM;
import java.util.Scanner;
public class D1003 {
    public static void main(String[] args) {
        long max,min;
        Scanner sc = new Scanner(System.in);
        int rounds = sc.nextInt();
        while (rounds >0){
            long n = sc.nextInt();
            long m = sc.nextInt();
            long k = sc.nextInt();
            long temp = m*k;
            if (m>k){
                max=m;
                min=k;
            }else {
                \max=k;
                min=m;
            }
            temp /= gcd(max ,min);
            System.out.println(n/temp);
            rounds--;
        sc.close();
    }
    private static long gcd(long x, long y) {
       return y != 0 ? gcd(y, x % y) : x;
   }
}
```

C

```
#include <stdio.h>
   int main()
{
     int n, m, k, T, temp, flag = 0;
     scanf("%d", &T);
     while (T--)
     {
        flag = 0;
     }
}
```

```
scanf("%d%d%d", &n, &m, &k);
        temp = n \% m;
        n = n - temp;
        for (int i = 1; i \le n / m; ++i)
            if (i * m % k == 0)
            {
                flag++;
            }
            else
            {
            }
        }
        printf("%d\n", flag);
    }
    return 0;
}
```

#### Срр

```
#include<iostream>
#define _for(i,a,b) for(int i=a;i<b;i++)</pre>
using namespace std;
void pro( long long j,long long k,long long l);
//long long measure(long long a,long long b);
int main()
{
int T;
long long a,b,c;
cin>>T;
_{for(i,0,T)}
{
cin>>a>>b>>c;
pro(a,b,c);
cout<<endl;</pre>
}
return 0;
}
long long measure(long long x,long long y)
{ long long z = y;
    while(x%y!=0)
        z = x\%y;
        x = y;
        y = z;
    }
    return z;
}
void pro( long long j, long long k, long long l)
{ if(1>j or k>j){cout<<"0";return;}
    long long gdc=measure(k,1);
    long long gcd=k/gdc*l;
    if(gcd>j){cout<<"0";return;}</pre>
    j=j/gcd;
```

```
cout<<j;
return;
}</pre>
```

#### D1004

- 本题结合当下军训现实 贴近真实生活
- T组数据
- 每行包含三个整数n m q 每行一个整数ki
- 思路:
  - 本题原题目为 约瑟夫环问题
  - o 参考百度百科 <u>百度百科 约瑟夫问题</u>
  - o 知乎上有此问题Java的详细解法 知乎文章
  - 。 我最近也在微信公众号上找到了该问题的不错解答 五分钟学算法
  - 。 其甚至给出了一行解决的代码

```
int f(int n, int m){
    return n == 1 ? n : (f(n - 1, m) + m - 1) % n + 1;
}
```

- 确实很巧妙的解法 但并不适用于本题 因为其题目都是求最后一个活下来的是谁 而本题要求 出第几个出去的问题
- 可以尝试使用数组或者是环形链表每次出局的人进行移除处理通过变量自增若满足情况即输出即可
- 细节:
  - o 输入的值很少 int 够用
  - 。 输出有规定的格式
    - Case #Ti:
      - 冒号是全角冒号
    - 每个Case之间有空行 但是最后一个没有
- Total Submission(s): 362 Accepted Submission(s): 45
- AC率 12.431%
- 参考解法

#### Java

```
package ACM;
import java.util.ArrayList;
import java.util.Scanner;
public class D1004 {
    public static void main(String[] args) {
```

```
Scanner sc = new Scanner(System.in);
        int rounds = sc.nextInt(); // 几组数据
        for (int temp = 1;temp<=rounds;temp++){</pre>
            System.out.println("Case #"+ temp+":");
            int total = sc.nextInt(); // 总人数
            int count = sc.nextInt(); // 数到几
            int times = sc.nextInt(); // 询问几次
             // Case #
                for (int temp1 = 0;temp1<times;temp1++){</pre>
                    int num = sc.nextInt(); // 第几个出来
                    joseph(total,count,num);
                }
            if (temp <rounds){</pre>
                System.out.println();
            }
        }
        sc.close();
   }
    /**
    * @param total 总人数
     * @param count 数到几出列
     * @param num 想要得到第几个
     */
    // joseph 方法
    private static void joseph(int total, int count, int num) {
        ArrayList<String> list = new ArrayList<String>(); // 人 数组
       int startIndex = 0; // 从第一个 也就是数组的第0个
        int countActual = count - 1; // 每隔几个到加几个
        for (int i = 1; i \leftarrow total; i++)
            list.add("" + i);
        }
        int numTemp = 0;
        while (list.size() > 0) {
            startIndex = (startIndex + countActual) % list.size();
            if ((numTemp + 1) == num){
                System.out.println(list.get(startIndex));
            }
            list.remove(startIndex);
            numTemp++;
        }
   }
}
```

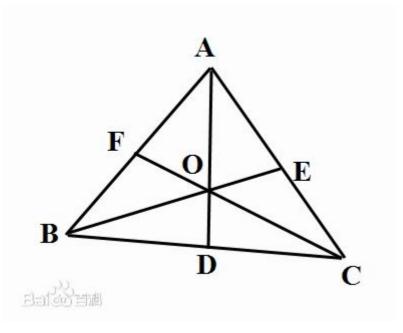
```
#define N 50
#define MAX 50
    int main()
    {
        int a[N], m, n, x, i, count = 0, T, b[N], no = 0, who, num = 0, which,
myprint;
        scanf("%d", &T);
        while (T--)
        {
            no = 0;
            myprint = 1;
            scanf("%d%d", &n, &m);
            x = n;
            for (i = 1; i \le n; i++)
                a[i] = i;
            }
            do
            {
                for (i = 1; i \le n; i++)
                    if (a[i] != 0)
                        count++;
                    if (count == m)
                        a[i] = 0;
                        count = 0;
                        x--;
                        b[++no] = i;
                    }
                }
            } while (x > 0);
            scanf("%d", &who);
            while (who--)
                scanf("%d", &which);
                if (myprint == 1)
                    printf("Case #");
                    printf("%d:\n", ++num);
                    myprint--;
                printf("%d\n", b[which]);
            }
            if(T!=0){
                printf("\n");
            }
        }
        return 0;
```

```
#include<iostream>
#include<algorithm>
#include<cstring>
#include<cstdio>
#define _for(i,a,b) for(int i=a;i<b;i++)</pre>
using namespace std;
int main()
{
int T,cnt;
int a[100],b[100],c[100],d[100],e[100];
int m,n,q;//n:total student m:rbq q:q questions
cin>>T;
_{for(i,0,T)}
{
int cnt=1;//calc
int an=0;
cin>>n>>m>>q;
_{for(j,0,q)cin>>e[j]};
_{for(j,0,n)}
a[j]=j; b[j]=j+1;d[j]=j-1;
b[n-1]=0;d[0]=n-1;int temp=0;
while(n>0)
    if(cnt==m){b[a[d[temp]]]=a[b[temp]];
    d[a[b[temp]]]=a[d[temp]];c[an]=temp+1;an++;cnt=0;n--;}
    temp=b[temp];cnt++;
}
cout<<"Case #"<<i+1<<":"<<endl;</pre>
for(j,0,q)cout << c[e[j]-1] << end];
if(i!=T-1)cout<<endl;</pre>
memset(a,0,sizeof(a));
memset(b,0,sizeof(b));
memset(c,0,sizeof(c));
memset(d,0,sizeof(d));
}
return 0;
```

## D1005

- 本题结合目前信工施工实况 贴近生活 真实
- 其本质为一道数学题目 并无编程题目的难度
- 参考 燕尾定理

•



● 燕尾定理:在<u>三角形</u>ABC中,AD,BE,CF相交于同一点O,有

SAAOB : SAAOC=BD : CD SAAOB : SACOB=AE : CE SABOC : SAAOC=BF : AF

因此图类似燕尾而得名。是五大模型之一,是一个关于平面三角形的定理,俗称燕尾定理。

燕尾定理由英国数学家亚马力斯·凯诺(1753-1821)(Yanmalice·Kanon)于1785年发现

#### • 以下数学计算式子较多 头疼预警

- 思路:
  - o 通过 x y z 得到总面积的表达式
  - o S△FOB = x S△BOC=z S△EOC=y
  - 。 写出三个燕尾定理表达式 以下三角形表示面积
  - o z:(y+AOE) = x:(AOF) = BF:AF
  - (AOF + x): AOC = BOD: ODC =BD: DC
  - $\circ$  (x + AOF) : z = AOE : y = AE : EC
    - 联立各个表达式可得到最后的总面积表达式
    - $S \rightleftharpoons [(x+z)*(zy+z^2)] / z^2 xy$
- 得到了分子和分母 但是得到的并不是最终的结果 还需要化简
  - 化简很简单 利用上面题目所写的求最大公因数 两个数除以即可得到最终答案
- 细节
  - o int 不够用
  - 。 判断是否合法
    - 分子是加乘的形式 只需要判断分母是否小于等于0即可
- Total Submission(s): 412 Accepted Submission(s): 67
- AC率 16.262%
- 参考解法

#### Java

```
package ACM;
import java.util.Scanner;
public class D1005 {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner sc = new Scanner(System.in);
        int rounds = sc.nextInt(); // 几组数据
        for (int i = 1; i \leftarrow rounds; i++) {
            long x = sc.nextLong();
            long y = sc.nextLong();
            long z = sc.nextLong();
            long molecule = (x + z) * (z * y + z * z);
            long denominator = z * z - x * y;
            if (denominator <= 0) {</pre>
                System.out.println("-1");
            } else {
                long gCD = gcd(molecule,denominator);
                molecule /= gCD;
                denominator /= gCD;
                System.out.println(molecule + " " + denominator);
            }
        }
        sc.close();
    }
   private static long gcd(long x, long y) {
        return y != 0 ? gcd(y, x % y) : x;
   }
}
```

C

```
#include <stdio.h>
  int main()
   {
       long T, X, Y, Z, LFZ = 0, RFZ = 0, FM = 0, OTHER = 0, YF, FZ;
       scanf("%d", &T);
       while (T--)
       {
           scanf("%d%d%d", &X, &Y, &Z);
           LFZ = X * X * Y + X * Y * Z;
           RFZ = X * Y * Y + X * Y * Z;
           FM = Z * Z - X * Y;
           OTHER = FM * X + FM * Y + FM * Z;
           if (FM \ll 0)
               printf("-1\n");
           else
           {
               YF = FM;
               FZ = LFZ + RFZ + OTHER;
                   for (int i = YF; i > 1; i--)
```

```
{
    if (FM % i == 0 && FZ % i == 0)
    {
        FM = FM / i;
        FZ = FZ / i;
    }
}
printf("%ld ", FZ);
printf("%ld\n", FM);
}
}
```

#### Срр

```
#include<iostream>
#include<cstring>
#include<algorithm>
#include<string>
#include<cstdio>
#include<vector>
#include<map>
#define _for(i,a,b) for(int i=a;i<b;i++)</pre>
#define LL long long
using namespace std;
LL measure(LL x,LL y);
int main()
{
LL s1,s2,s3,T;
cin>>T;
for(i,0,T)
    cin>>s1>>s2>>s3;
    LL ans1=s1*s2*s3*s3*2+s1*s2*s2*s3+s1*s1*s2*s3;
    LL ans2=s3*s3*s3-s1*s2*s3;
    //cout<<"1:"<<ans1<<" 2:"<<ans2<<end1;
    if(ans1<0 or ans2<=0){cout<<"-1"<<end1;continue;}</pre>
    LL t=measure(ans1,ans2);
    ans1/=t;ans2/=t;
    ans1+=ans2*(s1+s2+s3);
    cout<<ans1<<" "<<ans2<<end1;</pre>
}
return 0;
}
LL measure(LL x,LL y)
{
    LL temp=y;
    while(x%y!=0)
        temp=x%y;
        x=y;
        y=temp;
    return temp;
}
```

## 感谢

再次感谢以上三位提供的题解和思路

欢迎大家指正和讨论