

# 2016 Multi-University Training Contest 3

## 比赛情况

### 比赛时间

2020-05-20 13:00-18:00

### 提交记录

D: Accepted 2020-05-20 17:39:39

D: Runtime Error(Access\_Violation) 2020-05-20 17:19:16

D: Time Limit Exceeded 2020-05-20 17:05:43

J: Accepted 2020-05-20 16:48:33

C: Accepted 2020-05-20 16:41:33

C: Wrong Answer 2020-05-20 16:35:54

C: Wrong Answer 2020-05-20 16:30:29

J: Wrong Answer 2020-05-20 16:26:31

J: Wrong Answer 2020-05-20 16:22:36

K: Accepted 2020-05-20 13:57:23

B: Accepted 2020-05-20 13:36:47

A: Accepted 2020-05-20 13:14:42

## 题解

### D-Gambler Bo

solved by Zars19

给出元素为 $\{0,1,2\}$ 的 $N \times M$ 的矩阵，对某个格子进行操作时对该位置的值加 $2$ ，四周分别加 $1$ ，结果都是模 $3$ 意义下的。给出的矩阵最终必能在 $2NM$ 次操作内化为全 $0$ ，输出一种操作。

题解：模 $3$ 意义下的高斯消元，对于每一个位置 $a_{i,j} + 2 \times \text{opt}_{i,j} + \sum \text{opt}_{i+dx,j+dy} \equiv 0 \pmod 3$ 格子至多 $30 \times 30$ 个，看起来 $O(N^3M^3)$ 好像不太行，但事实上每一个方程所关联到的变量不多，矩阵较为稀疏，注意`if(!a[mxline][i])continue;`即可。

code:

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
#include<cstring>
#include<cassert>
#include<cstdlib>
#include<cmath>
#include<vector>
#include<algorithm>
#define LL long long
using namespace std;
int read()
{
    int x=0,f=1;char c=getchar();
    while(c<'0' || c>'9'){if(c=='-')f=-1;c=getchar();}
    while(c>='0'&&c<='9'){x=x*10+c-'0';c=getchar();}
    return x*f;
}
int n,m,chess[33][33],a[1001][1001],f[1001],res;
int num(int x,int y){return (x-1)*m+y;}
int dx[4]={-1,1,0,0};
int dy[4]={0,0,-1,1};
bool in(int x,int y){return x>=1&&x<=n*m&&y>=1&&y<=m;}
void exgcd(LL a,LL b,LL &d,LL &x,LL &y)
{
    if(!b)d=a,x=1,y=0;
    else exgcd(b,a%b,d,y,x),y-=x*(a/b);
}
LL inv(LL a,LL p)
{
    LL d,x,y;exgcd(a,p,d,x,y);
    return (x+p)%p==0?p:(x+p)%p;
}
void Gauss()
{
    for(int i=1;i<=n*m;i++)
    {
        int mxline=i;
        for(int j=i;j<=n*m;j++)
            if(a[j][i]>a[mxline][i])mxline=j;
        if(!a[mxline][i])continue;
        if(mxline!=i)
            for(int j=i;j<=n*m+1;j++)swap(a[mxline][j],a[i][j]);
        for(int j=i+1;j<=n*m;j++)
        {
            if(!a[j][i])continue;
            int t=a[j][i]*inv(a[i][i],3)%3;
            for(int k=i;k<=n*m+1;k++)
                a[j][k]=(a[j][k]-(t*a[i][k]%3)+3)%3;
        }
    }
}
```

```

    }
    for(int i=n*m;i;i--)
    {
        for(int j=n*m;j>i;j--)
            a[i][n*m+1]=((a[i][n*m+1]-f[j]*a[i][j]%3)+3)%3;
        f[i]=a[i][n*m+1]*inv(a[i][i],3)%3;
        if(f[i])res+=f[i];
    }
}
int main()
{
    int T=read();
    while(T--)
    {
        memset(a,0,sizeof(a));
        n=read(),m=read(),res=0;
        for(int i=1;i<=n;i++)
            for(int j=1;j<=m;j++)
                chess[i][j]=read();
        for(int i=1;i<=n;i++)
            for(int j=1;j<=m;j++)
            {
                a[num(i,j)][n*m+1]=(3-chess[i][j])%3;
                a[num(i,j)][num(i,j)]=2;
                for(int k=0;k<4;k++)
                {
                    int tx=i+dx[k],ty=j+dy[k];
                    if(!in(tx,ty))continue;
                    a[num(tx,ty)][num(i,j)]=1;
                }
            }
        Gauss();
        printf("%d\n",res);
        for(int i=1;i<=n;i++)
            for(int j=1;j<=m;j++)
                for(int k=1;k<=f[num(i,j)];k++)
                    printf("%d %d\n",i,j);
    }
    return 0;
}

```

## J-Rower Bo

### 题目大意

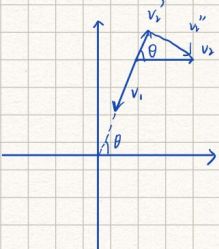
有一条在坐标轴上的河，一条船目前在 $(0,a)$ ，水流速度 $v_2$ 延x轴，船的速度 $v_1$ 始终指向原点，问船需要多久到达原点。

## 数据范围

$$0 \leq a, v_1, v_2 \leq 100$$

## 解题思路

如图



设  $r$  为距原点距离,  $x$  为  $x$  轴上距原点距离.

$$\frac{dr}{dt} = v_1 - v_2 \cos \theta$$
$$\frac{dx}{dt} = v_1 \cos \theta - v_2$$

设  $T$  为到达原点所用时间

$$dr = \int_0^T (v_1 - v_2 \cos \theta) dt \Rightarrow v_1 T - v_2 \int_0^T \cos \theta dt = a$$
$$dx = \int_0^T (v_1 \cos \theta - v_2) dt \Rightarrow v_1 \int_0^T \cos \theta dt - v_2 T = 0$$
$$\Rightarrow v_2 T = v_1 \int_0^T \cos \theta dt, v_1 T - a = v_2 \int_0^T \cos \theta dt$$
$$\Rightarrow \frac{v_2 T}{v_1 T - a} = \frac{v_1}{v_2}$$
$$\Rightarrow T = \frac{a v_1}{v_1^2 - v_2^2}$$

代码

## replay

### 13:00-13:30

\_wzx27 开到 A 发现可打表找范围做, 提交, 正确。

Zars19 发现是可做物理题, 和 \_wzx27 讨论, 好像要积分, 然后不会。

发现很多人过 B 读题 infinity37 提出概率大概是固定的。

### 13:30-14:00

infinity37 找到 1/3 和 1/2 概率规律, 提交 B 正确。

三人讨论 K 题, 过得人太多了, 感到迷惑。

infinity37 提出曼哈顿距离种数依赖于坐标范围, 种数不多, 鸽巢原理暴力即可 Zars19 附和。

infinity37 提交 K 题, 正确。

**14:00-14:30**

\_wzx27开到D题发现可做，提出爆搜DP说。

Zars19加入D题资源开发，提出贪心说（后证实为假）。

**14:30-15:00**

infinity37阐述了C题概况，手玩得到king解和castle猜想

\_wzx27和Zars19加入进行一些讨论

**15:00-15:30**

讨论了knight平局问题□king解打表得到证实□castle猜想可以直接归纳证明。

进行了很多对queue的讨论□Zars19打了一些表（虽然最后不太有用）

**15:30-16:00**

\_wzx27提出C题皇后的 $O(NM)$ 做法。去写C

**16:00-16:30**

\_wzx27提交C题，wa两次后正确。

infinity37去积分了，得到J题柿子□Zars19和\_wzx27以为然。

infinity37提交J题，wa了2次，其间更正了下无解条件。

**16:30-17:00**

infinity37使用G++提交J题，正确，之前疑似是选用C++编译器导致的精度问题。

Zars19提出D题高斯消元说，开始写。

**17:00-17:30**

Zars19提交D题，由于没有continue掉多解消元时主对角线上元素为0的情况TLE一次。然后出现了令人疑惑的RE

## 17:30-18:00

种种推理下没有道理RE[]扩大数组范围再交，数据范围可能假了[]D正确。

## 总结

### Zars19

大家这次状态比上次好，不过可能是因为题比上次的可做，区分度没有把我们区分出去，不过我不太行好几个题反应很迟钝orz[]rank1是8题，比我们题多的一般会做出相对更可做的G[]我错了这好像是我的树DP[]和不太可做我们没开到的E[]好像是主席树)或者I[]字符串DP[][]罚时有点多，6题里面我们很靠后了，对一些套路更熟悉的话有些题应该可以更快想到，另外交题的时候可以冷静一点。

### infinity37

这次比赛签到题过的比较快，但是中部用了很多时间解题，说明我们的解题速度还有待加强，同时认识到了我们在博弈论上有一些缺陷，那么就这么愉快的决定了，这周就学博弈论( )

### \_wzx27

这次做得比上次好一点，可能是因为简单一点(不过为什么会有物理题啊)。不过感觉自己手速和思维都好慢啊，有待提高。以及知识点不够全，有些题不怎么有思路，还是得拓宽知识面才行。

From: <https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link: [https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:wangzai\\_milk:20200520%E6%AF%94%E8%B5%9B%E8%AE%B0%E5%BD%95&rev=1590041427](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:wangzai_milk:20200520%E6%AF%94%E8%B5%9B%E8%AE%B0%E5%BD%95&rev=1590041427)

Last update: 2020/05/21 14:10