

# E2-C题题解

作者：周其顺

## 题目描述：

C 相对位置

时间限制：1000ms 内存限制：65536kb

通过率：88/125 (70.40%) 正确率：88/824 (10.68%)

### 题目描述

在二维平面直角坐标系中，共有  $n$  个点，其中第一个点的位置在原点。给出  $m$  组两个点之间的相对位置。请你求出全部点的具体坐标。

### 输入

第一行有两个整数  $n(1 \leq n \leq 10^4)$  和  $m(1 \leq m \leq 2 \times 10^5)$ ，表示点的个数和关系的个数。

接下来有  $m$  行，每一行有四个整数  $p1, p2, dx, dy$ ，代表  $p1$  和  $p2$  两个点的位置关系。满足关系式：

$$dx = x_{p2} - x_{p1}, dy = y_{p2} - y_{p1}$$

保证  $1 \leq p1, p2 \leq n, 0 \leq |dx|, |dy| \leq 10^9$ ，且每个点坐标如果可以确定，只有唯一解。

## 解题思路：

题意即给出m组信息，求出尽可能多的点。一个最直接的思路：我们可以定义一个Info结构体，保存 $\Delta x$ 、 $\Delta y$ 、 $p1, p2$ 四个信息。

```
typedef struct
{
    int link;
    int p1,p2;
    int dx;    //int 的数据范围是1e9
    int dy;
}Info;
```

在输入的过程中我们将获取的信息保存到一个Info类型的矩阵Map 中，方便起见，存两份，即在Map[p1][p2]与Map[p2][p1]中均存一份，但是 $\Delta x$ 、 $\Delta y$ ， $p1, p2$ 进行对应调整，比如我们在Map[1][1]里存一份 $p1=1, p2=2, dx=1, dy=2$ ;那么就在Map[b][a]中存一份 $p1=2, p2=1, dx=-1, dy=-2$ ，并把link置1;等全部的信息输入完毕并且存到了这个Map矩阵里，我们就可以进行遍历计算了，

具体的计算过程如下所述

```
void dfs(int x,int n)
{
    for(int i=1;i<=n;i++)
    {
        if(Map[x][i].link==1&&!isKnown(i))//有连接并且下一个点未知
        {
            List[i].x=List[x].x+Map[x][i].dx;
            List[i].y=List[x].y+Map[x][i].dy;
            dfs(i,n);
        }
    }
}

bool isKnown(int sequence)//判断点是否已知
{
    if(sequence==1)//第一个点就是已知的
    {
        return true;
    }
    else
    {
        if(List[sequence].x==0&&List[sequence].y==0)//不是第一个点还全是0
        {
            return false;
        }
        else
        {
            return true;
        }
    }
}
```

进行按深度遍历，从第一个点（已知）开始，把与之连接的所有点给一道求出来。

但是这样的做法6个点4个AC，一个MLE一个TLE，不难分析出，MLE是显然的，对此的解决方法稍后再说；而TLE的解决方案是容易的，每次进行isKnown的判断花费了大量时间，我们可以用一个isKnown数组去标记这个点是否已知，这就节省了很多时间。

```

void dfs(int x,int n)
{
    for(int i=0;i<Map[x].size();i++)//都是得和第一个相连才能继续开求的
    {
        if(!KnownList[Map[x][i].p2])//有连接并且下一个点未知
        {
            List[Map[x][i].p2].x=List[Map[x][i].p1].x+Map[x][i].dx;
            List[Map[x][i].p2].y=List[Map[x][i].p1].y+Map[x][i].dy;
            KnownList[Map[x][i].p2]= true;//标记已知
            dfs(Map[x][i].p2,n);
        }
    }
}

```

其实在上述的代码中也对空间的问题进行了解答了，作者对Map矩阵进行了改造成了Vector数组，

于是整个的矩阵变成了变长的结构，就不会再MLE

**完整代码：**

```

#include <stdio.h>
#include <vector>
using namespace std;
typedef struct
{
    long long x;
    long long y;
}Point;

typedef struct
{
    int link;
    int p1,p2;
    int dx;    //int 的数据范围是1e9
    int dy;
}Info;

void dfs(int x,int n);
vector<Info> Map[12000];
Point List[12000];
bool KnownList[12000];
int main()
{
    int n,m; scanf("%d%d",&n,&m);
    for(int i=1;i<=n;i++)

```

```

{
KnownList[i]= false;
}
KnownList[1]= true;

for(int i=0;i<m;i++)
{
int p1,p2;int dx,dy;
scanf("%d%d",&p1,&p2);
scanf("%d%d",&dx,&dy);
Info newInfo1,newInfo2;
newInfo1.dx=dx;newInfo1.dy=dy;
newInfo1.p1=p1;newInfo1.p2=p2;
newInfo2.dx=-dx;newInfo2.dy=-dy;
newInfo2.p1=p2; newInfo2.p2=p1;
Map[p1].push_back(newInfo1);
Map[p2].push_back(newInfo2);}

dfs(1,n);

for(int i=1;i<=n;i++)
{
    if(KnownList[i])
    {
        printf("%lld %lld\\n",List[i].x,List[i].y);
    }
    else
    {
        printf("undecidable\\n");
    }
}
return 0;
}

void dfs(int x,int n)
{
for(int i=0;i<Map[x].size();i++)
{
if(!KnownList[Map[x][i].p2])
{
List[Map[x][i].p2].x=List[Map[x][i].p1].x+Map[x][i].dx;
List[Map[x][i].p2].y=List[Map[x][i].p1].y+Map[x][i].dy;
KnownList[Map[x][i].p2]= true;//标记已知
dfs(Map[x][i].p2,n);
}
}
}

```