# 1. 潜伏者

# (spy.pas/c/cpp)

### 【问题描述】

R 国和 S 国正陷入战火之中,双方都互派间谍,潜入对方内部,伺机行动。 历经艰险后,潜伏于 S 国的 R 国间谍小 C 终于摸清了 S 国军用密码的编码规则:

- 1、 S国军方内部欲发送的原信息经过加密后在网络上发送,原信息的内容与加密后所的内容均由大写字母'A'一'Z'构成(无空格等其他字母)。
- 2、 S国对于每个字母规定了对应的"密字"。加密的过程就是将原信息中的所有字母替换为其对应的"密字"。
- 3、 每个字母只对应一个唯一的"密字",不同的字母对应不同的"密字"。"密字"可以和原字母相同。

例如,若规定'A'的密字为'A','B'的密字为'C'(其他字母及密字略),则原信息"ABA"被加密为"ACA"。

现在,小 C 通过内线掌握了 S 国网络上发送的一条加密信息及其对应的原信息。小 C 希望能通过这条信息,破译 S 国的军用密码。小 C 的破译过程是这样的:扫描原信息,对于原信息中的字母 x (代表任一大写字母),找到其在加密信息中的对应大写字母 y,并认为在密码里 y 是 x 的密字。如此进行下去直到停止于如下的某个状态:

- 1、 所有信息扫描完毕, 'A' 'Z' 所有 26 个字母在原信息中均出现 过并获得了相应的"密字"。
- 2、 所有信息扫描完毕,但发现存在某个(或某些)字母在原信息中没有出现。
- 3、 扫描中发现掌握的信息里有明显的自相矛盾或错误(违反 S 过密码的编码规则)。例如某条信息"XYZ"被翻译为"ABA"就违反了"不同字母对应不同密字"的规则。

在小 C 忙得头昏脑胀之际, R 国司令部又发来电报, 要求他翻译另外一条从 S 国刚刚截取到的加密信息。现在请你帮助小 C: 通过内线掌握的信息, 尝试破译密码。然后利用破译的密码, 翻译电报中的加密信息。

### 【输入】

输入文件名为 spy.in, 共 3 行, 每行为一个长度在 1 到 100 之间的字符串。

- 第1行为小C掌握的一条加密信息。
- 第2行为第1行的加密信息所对应的原信息。
- 第 3 行为 R 国司令部要求小 C 翻译的加密信息。
- 输入数据保证所有字符串仅由大写字母'A'—'Z'构成,且第1行长度与第2行相等。

# 【输出】

输出文件 spy.out 共 1 行。

若破译密码停止时出现 2,3 两种情况,请你输出"Failed"(不含引号,注意首字母大写,其它小写)。

否则请输出利用密码翻译电报中加密信息后得到的原信息。

# 【输入输出样例1】

spy.in	spy.out	
AA	Failed	

AB	
EOWIE	

# 【输入输出样例1说明】

原信息中的字母'A'和'B'对应相同的密字,输出"Failed"。

# 【输入输出样例 2】

spy.in	spy.out
QWERTYUIOPLKJHGFDSAZXCVBN	Failed
ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXY	
DSLIEWO	

# 【输入输出样例2说明】

字母'Z'在原信息中没有出现,输出"Failed"。

# 【输入输出样例3】

spy.in	spy.out
MSRTZCJKPFLQYVAWBINXUEDGHOOILSMIJFRCOPPQCEUNYDUMPP	NOIP
YIZSDWAHLNOVFUCERKJXQMGTBPPKOIYKANZWPLLVWMQJFGQYLL	
FLSO	

这个题.....就不说了吧,需要注意的是不仅要判断一个密字对应多个原信息的情况,还要 判断一个原信息对应多个密字的情况。如:原信息 AA,密字 AB;和 原信息 AB,密字 AA,

```
这两种情况是不同的, 要分别判断。
附程序:
program spy(input,output);
var
a,b:array['A'..'Z'] of char;
st1,st2,st3:string;
i,j,n:integer;
ch:char;
procedure work;
begin
writeln('Failed');
close(input); close(output);
halt;
end;
begin
assign(input,'spy.in');assign(output,'spy.out');
reset(input);rewrite(output);
readln(st1);readln(st2);readln(st3);
n:=length(st1);
for ch:='A' to 'Z' do
   begin
    a[ch]:='#';
    b[ch]:='#';
   end;
for i:=1 to n do
   if ((a[st1[i]]='#') and (b[st2[i]]='#')) or (a[st1[i]]=st2[i]) then
```

```
begin

a[st1[i]]:=st2[i];

b[st2[i]]:='@';

end

else work;

for ch:='A' to 'Z' do

if b[ch]='#' then work;

for i:=1 to length(st3) do

write(a[st3[i]]);

writeln;

close(input);close(output);

end.
```

NOIP2009 提高组复赛题解(2) 2010-02-21 19:57

# 2. Hankson 的趣味题 (son.pas/c/cpp)

# 【问题描述】

Hanks 博士是 BT (Bio-Tech, 生物技术) 领域的知名专家,他的儿子名叫 Hankson。现在,刚刚放学回家的 Hankson 正在思考一个有趣的问题。

今天在课堂上,老师讲解了如何求两个正整数 c1 和 c2 的最大公约数和最小公倍数。现在 Hankson 认为自己已经熟练地掌握了这些知识,他开始思考一个"求公约数"和"求公倍数"之类问题的"逆问题",这个问题是这样的:已知正整数 a0,a1,b0,b1,设某未知正整数 x 满足:

- 1、 x 和 a0 的最大公约数是 a1;
- 2、 x 和 b0 的最小公倍数是 b1。

Hankson 的"逆问题"就是求出满足条件的正整数 x。但稍加思索之后,他发现这样的 x 并不唯一,甚至可能不存在。因此他转而开始考虑如何求解满足条件的 x 的个数。请你帮助他编程求解这个问题。

### 【输入】

输入文件名为 son.in。第一行为一个正整数 n,表示有 n 组输入数据。接下来的 n 行每行一组输入数据,为四个正整数 a0, a1, b0, b1,每两个整数之间用一个空格隔开。输入数据保证 a0 能被 a1 整除,b1 能被 b0 整除。

### 【输出】

输出文件 son.out 共 n 行。每组输入数据的输出结果占一行,为一个整数。对于每组数据: 若不存在这样的 x,请输出 0;若存在这样的 x,请输出满足条件的 x 的个数;

### 【输出输出样例】

son.in	son.out
2	6
41 1 96 288	2
95 1 37 1776	

### 【说明】

第一组输入数据, x 可以是 9、18、36、72、144、288, 共有 6 个。

第二组输入数据, x 可以是 48、1776, 共有 2 个。

# 【数据范围】

end;

对于 50%的数据,保证有 1≤a0, b1, b0, b1≤10000 且 n≤100。 对于 100%的数据,保证有 1≤a0, b1, b0, b1≤2,000,000,000 且 n≤2000。

这是一道数论题,本人数论很弱,这道题虽然 A 了但也不是很清楚,就不说了吧,直接贴程序。

```
program son(input,output);
Const p:array[1..5133] of longint=(.....);
{p是素数表,从2开始一共5133个素数,百度空间发表不了那么长的文章,在这就不打了}
var
n,i,a1,a0,b1,b0:longint;
procedure work;
var
i,x1,x2,tt,aa,bb,ans,c:longint;
begin
tt:=b1 div a1;
aa:=a0 div a1;
bb:=b1 div b0;
if b1 mod a1<>0 then begin writeln(0);exit; end;
ans:=1;
i:=1;
while (i<=5133) and (p[i]*p[i]<=tt) do
   if tt mod p[i]=0 then
    begin
     x1:=aa \mod p[i];x2:=bb \mod p[i];
     if (x1=0) and (x2=0) then begin writeln(0);exit; end;
     c := 0;
     while tt mod p[i]=0 do
      begin
        inc(c);
        tt:=tt div p[i];
      end;
     if (x1 <> 0) and (x2 <> 0) then ans:=ans*(c+1);
     end
     else
      inc(i);
if tt<>1 then
   begin
    x1:=aa \mod tt; x2:=bb \mod tt;
    if (x1=0) and (x2=0) then begin writeln(0);exit; end;
    if (x1 <> 0) and (x2 <> 0) then ans:=ans*2;
   end;
writeln(ans);
```

```
begin
assign(input,'son.in');assign(output,'son.out');
reset(input);rewrite(output);
readln(n);
for i:=1 to n do
    begin
    readln(a0,a1,b0,b1);
    work;
    end;
close(input);close(output);
end.
```

NOIP2009 提高组复赛题解(3) 2010-02-21 20:22

# 3. 最优贸易

# (trade.pas/c/cpp)

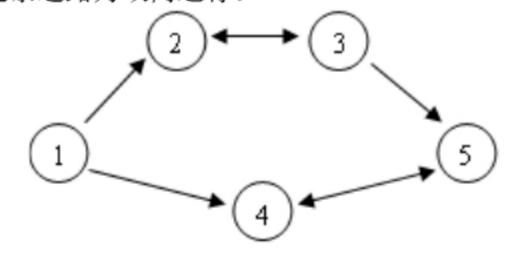
### 【问题描述】

C 国有 n 个大城市和 m 条道路,每条道路连接这 n 个城市中的某两个城市。任意两个城市之间最多只有一条道路直接相连。这 m 条道路中有一部分为单向通行的道路,一部分为双向通行的道路,双向通行的道路在统计条数时也计为 1 条。

C 国幅员辽阔,各地的资源分布情况各不相同,这就导致了同一种商品在不同城市的价格不一定相同。但是,同一种商品在同一个城市的买入价和卖出价始终是相同的。

商人阿龙来到 C 国旅游。当他得知同一种商品在不同城市的价格可能会不同这一信息之后,便决定在旅游的同时,利用商品在不同城市中的差价赚回一点旅费。设 C 国 n 个城市的标号从 1-n,阿龙决定从 1 号城市出发,并最终在 n 号城市结束自己的旅行。在旅游的过程中,任何城市可以重复经过多次,但不要求经过所有 n 个城市。阿龙通过这样的贸易方式赚取旅费:他会选择一个经过的城市迈入他最喜欢的商品——水晶球,并在之后经过的另一个城市卖出这个水晶球。用赚取的差价当作旅费。由于阿龙主要是来 C 国旅游,他决定这个贸易只进行最多一次。当然,在赚不到差价的情况下它就无需进行贸易。

假设 C 国有 5 个大城市,城市的编号和道路连接情况如下图,单向箭头表示这条道路为单向通行。双向箭头表示这条道路为双向通行。



假设 1~n 号城市的水晶球价格分别为 4, 3, 5, 6, 1。

阿龙可以选择如下一条线路: 1->2->3->5, 并在 2 号城市以 3 的价格买入水晶球, 在 3 号城市以 5 的价格卖出水晶球, 赚取的旅费数为 2。

阿龙也可以选择如下一条线路: 1->4->5->4->5, 并在第 1 次到达 5 号城市时以 1 的价格买入水晶球, 在第 2 次到达 4 号城市时以 6 的价格卖出水晶球,赚取的旅费数为 5。

现在给出 n 个城市的水晶球价格, m 条道路的信息(每条道路所连接的两个城市的编号以及该条道路的通行情况)。请你告诉阿龙, 他最多能赚钱多少旅费。

# 【输入】

输入文件名为 trade.in。

第一行包含 2 个正整数 n 和 m, 中间用一个空格隔开, 分别表示城市的数目和道路的数目。

第二行 n 个正整数,每两个正整数之间用一个空格隔开,按标号顺序分别表示这 n 个 城市的商品价格。

接下来 m 行,每行有 3 个正整数, x, y, z, 每两个整数之间用一个空格隔开。如果 z=1, 表示这条道路是城市 x 到城市 y 之间的单向道路; 如果 z=2,表示这条道路为城市 x 和城市 y 之间的双向道路。

#### 【输出】

输出文件 trade.out 共 1 行,包含 1 个整数,表示最多能赚取的旅费。如果没有进行贸易,则输出 0。

### 【输出输出样例】

trade.in	trade.out
5 5	5
4 3 6 5 1	
1 2 1	
1 4 1	
2 3 2	
3 5 1	
4 5 2	

# 【数据范围】

输入数据保证 1 号城市可以到达 n 号城市。

对于 10%的数据, 1≤n≤6。

对于 30%的数据, 1≤n≤100。

对于50%的数据,不存在一条旅游路线,可以从一个城市出发,再回到这个城市。

对于 100%的数据,1≤n≤100000,1≤m≤500000,1≤x,y≤n,1≤z≤2,1≤各城市水晶球价格≤100。

呵呵,这道题我最拿手了(虽然考试的时候粗心没有做对)。

这道题一看就是图论,但像我这样的沙茶却怎么也看不出这道题与图论的经典算法有什么联系,于是我就开始搜索,于是就想到了记忆化搜索,于是就 AC 了。

题意简述:在图中找 A、B 两个点,使这两点的差价最大,且由 B 点能到达 n 点。

用 max[i]记录由第 i 个城市向下走所能到达的城市中的最大价格,那么,每一个点的孩子中的最大值,就是该点的最大值,即: max[i]=MAX{max[j],由 i 能到达 j},按照这个方法递归搜索两遍,就能得到答案,注意是两遍,因为该图中有环,第一遍无法处理有环的情况,因此需要第二遍搜索。

附程序:

program trade(input,output);

type

point=^node;

node=record

```
data:longint;
      next:point;
     end;
var
pri,max,f,a:array[1..100000] of integer;
i,j,m,n,ans,x,y,z:longint;
son:array[1..100000] of point;
p,q:point;
     procedure check(k:longint);
var
i:integer;
p:point;
begin
if a[k]=1 then exit;
a[k]:=1;
p:=son[k];
while p<>nil do
   begin
    check(p^.data);
    if f[p^*.data]=1 then f[k]:=1;
    p:=p^.next;
   end;
end;
     procedure find(k:longint);
var
i:integer;
p:point;
begin
if a[k]=1 then exit;
if f[k]=0 then exit;
a[k]:=1;
p:=son[k];
while p<>nil do
   begin
    find(p^.data);
    if max[p^*.data] > max[k] then max[k] := max[p^*.data];
    p:=p^.next;
   end;
end;
begin
assign(input,'trade.in');assign(output,'trade.out');
reset(input);rewrite(output);
readln(n,m);
```

```
for i:=1 to n do read(pri[i]);
for i:=1 to n do son[i]:=nil;
for i:=1 to m do
   begin
    readln(x,y,z);
    new(p);
    p^.data:=y;p^.next:=son[x];son[x]:=p;
    if z=2 then
     begin
      new(p);
      p^.data:=x;p^.next:=son[y];son[y]:=p;
     end;
   end;
fillchar(f,sizeof(f),0);
fillchar(a,sizeof(a),0);
f[n]:=1;a[n]:=1;
for i:=1 to n do
   if a[i]=0 then check(i);
fillchar(a,sizeof(a),0);
for i:=1 to n do
   if f[i]=1 then
    max[i]:=pri[i]
    else max[i]:=-100;
find(1); find(1);
ans:=0;
for i:=1 to n do
   if max[i]-pri[i]>ans then ans:=max[i]-pri[i];
writeln(ans);
close(input); close(output);
end.
NOIP2009 提高组复赛题解(4)
2010-02-21 20:28
```

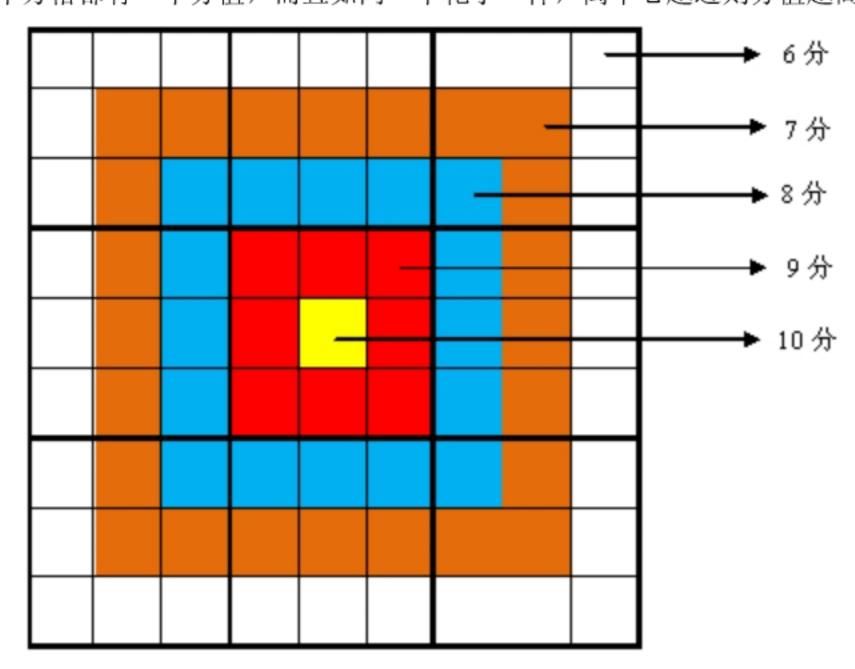
# 4. 靶形数独

(sudoku.pas/c/cpp)

### 【问题描述】

小城和小华都是热爱数学的好学生, 最近, 他们不约而同地迷上了数独游戏, 好胜的他 们想用数独来一比高低。但普通的数独对他们来说都过于简单了,于是他们向 Z 博士请教, Z博士拿出了他最近发明的"靶形数独",作为这两个孩子比试的题目。

靶形数独的方格同普通数独一样,在9格宽×9格高的大九宫格中有9个3格宽×3格高 的小九宫格(用粗黑色线隔开的)。在这个大九宫格中,有一些数字是已知的,根据这些数 字,利用逻辑推理,在其他的空格上填入1到9的数字。每个数字在每个小九宫格内不能重 复出现,每个数字在每行、每列也不能重复出现。但靶形数独有一点和普通数独不同,即每 一个方格都有一个分值,而且如同一个靶子一样,离中心越近则分值越高。(如图)



上图具体的分值分布是:最里面一格(黄色区域)为 10 分,黄色区域外面的一圈(红色区域)每个格子为 9 分,再外面一圈(蓝色区域)每个格子为 8 分,蓝色区域外面一圈(棕色区域)每个格子为 7 分,最外面一圈(白色区域)每个格子为 6 分,如上图所示。比赛的要求是:每个人必须完成一个给定的数独(每个给定数独有可能有不同的填法),而且要争取更高的总分数。而这个总分数即每个方格上的分值和完成这个数独时填在相应格上的数字的乘积的总和。如图,在以下这个已经填完数字的靶形数独游戏中,总分为 2829。游戏规定,将以总分数的高低决出胜负。

7	5	4	9	3	8	2	6	1
1	2	8	6	4	5	9	3	7
6	3	9	2	1	7	4	8	5
8	6	5	4	2	9	1	7	3
9	7	2	3	5	1	6	4	8
4	1	3	8	7	6	5	2	9
5	4	7	1	8	2	3	9	6
2	9	1	7	6	3	8	5	4
3	8	6	5	9	4	7	ı	2

由于求胜心切,小城找到了善于编程的你,让你帮他求出,对于给定的靶形数独,能够得到的最高分数。

# 【输入】

输入文件名为 sudoku.in。

一共 9 行,每行 9 个整数 (每个数都在 0—9 的范围内),表示一个尚未填满的数独方格,未填满的空格用"0"表示。每两个数字之间用一个空格隔开。

# 【输出】

输出文件 sudoku.out 共 1 行。

输出可以得到的靶形数独的最高分数。如果这个数独无解,则输出整数-1。

# 【输入输出样例1】

sudoku.in	sudoku.out
700900001	2829
100005900	
000200080	
005020003	
000000648	
41300000	
007002090	
201060804	
080504012	

### 【输入输出样例 2】

sudoku.in	sudoku.out
0 0 0 7 0 2 4 5 3	2852
900008000	
740005010	
195080000	
070000025	
030579108	
000601000	
060900001	
00000006	

## 【数据范围】

40%的数据,数独中非0数的个数不少于30。

80%的数据,数独中非0数的个数不少于26。

100%的数据,数独中非0数的个数不少于24。

沙茶我没什么好办法, 硬搜吧。

经过我无数次的试验,发现横着搜,从1到9枚举,从左上角到右下角搜,40分;横着搜,从9到1枚举,从左上角到右下角搜,75分;横着搜,从9到1枚举,从右下角到左上角搜,90分;竖着搜,从9到1枚举,从右下角到左上角搜,100分!看来 noip 的人品化趋势越来越严重了。

这道题还有更好的搜索顺序,给每一个九宫格定一个权值,这个权值由九宫格中可填的 数的范围决定,也就是由行、列和这个九宫格内的数决定,根据这个权值将九宫格排序,按 照顺序搜索,这样更好一些。

附程序:

program sudoku(input,output);

const

```
(6,7,7,7,7,7,7,6),
                       (6,7,8,8,8,8,8,7,6),
                       (6,7,8,9,9,9,8,7,6),
                       (6,7,8,9,10,9,8,7,6),
                       (6,7,8,9,9,9,8,7,6),
                       (6,7,8,8,8,8,8,7,6),
                       (6,7,7,7,7,7,7,6),
                       (6,6,6,6,6,6,6,6);
var
a,b,c:array[1..9,1..9] of integer;
g,f:array[1..9,1..9] of integer;
i,j,k,ans,max:integer;
s:int64;
     procedure calc;
var
i,j,ans:integer;
begin
ans:=0;
for i:=1 to 9 do
   for j:=1 to 9 do
    ans{:=}ans{+}g[i{,}j]{*}w[i{,}j];
if ans>max then max:=ans;
end;
     procedure work;
begin
writeln(max);
close(input);close(output);
halt;
end;
     procedure search(i,j:integer);
var
k:integer;
begin
inc(s);
if s>8000000 then work;
if i=0 then begin i:=9;dec(j); end;
if j=0 then
   begin calc;exit; end;
if f[i,j]=1 then begin search(i-1,j);exit; end;
for k:=9 downto 1 do
   if (a[i,k]=0) and (b[j,k]=0) and (c[((i-1) \text{ div } 3)*3+((j-1) \text{ div } 3)+1,k]=0) then
    begin
      g[i,j]:=k;
      a[i,k]:=1;b[j,k]:=1;c[((i-1) \text{ div } 3)*3+((j-1) \text{ div } 3)+1,k]:=1;
```

```
search(i-1,j);
      g[i,j]:=0;
      a[i,k]:=0;b[j,k]:=0;c[((i-1)\ div\ 3)*3+((j-1)\ div\ 3)+1,k]:=0;
    end;
end;
     begin
assign(input,'sudoku.in');assign(output,'sudoku.out');
reset(input);rewrite(output);
fillchar(f,sizeof(f),0);
for i:=1 to 9 do
   for j:=1 to 9 do
    begin
     read(g[i,j]);
     if g[i,j] <> 0 then f[i,j] := 1;
    end;
fillchar(a,sizeof(a),0);
fillchar(b,sizeof(b),0);
fillchar(c,sizeof(c),0);
for i:=1 to 9 do
   for j:=1 to 9 do
    if f[i,j]=1 then
     begin
       a[i,g[i,j]]{:=}1;
       b[j,g[i,j]]:=1;
       c[((i-1) div 3)*3+((j-1) div 3)+1,g[i,j]]:=1;
      end;
max:=-1;
s:=1;
search(9,9);
writeln(max);
close(input);close(output);
end.
```