

electrica writeup

转载

[weixin_30294021](#) 于 2015-12-31 23:31:00 发布 52 收藏

文章标签: [操作系统](#) [java](#) [c/c++](#)

原文链接: http://www.cnblogs.com/Martinium/p/electrica_writeup.html

版权

关于 caesum.com 网上上的题目, 分类有

Sokoban, Ciphers, Maths, Executables, Programming, Steganography, Misc。题目有点难度, 在努力奋战中.....

problem 21 Factor

数806515533049393最大的质因数是多少?

因数分解题, 32位int范围在四十亿左右。我是这么记这个大概值的, 全球六十多亿人口, 很多人还不能上网, 而且有局域网的存在, IP本来够用的, 因为北美划用了太多, 导致了现在的IP不够用, 出现了IPv6。64位的int放得下, 可以使用 int64_t 存储。算法嘛, 平方筛就可以。

我不再手写了, 直接用linux的命令 factor 得到答案。

```
martin@M2037:~$ factor 120
```

```
120: 2 2 2 3 5
```

problem 4 In days of Olde

提到了Caesar加密, 类似汇编的ROL/ROR指令, 加密的时候, 字符串循环移动。给了一串字符 dvoowlmvgsvdliwblfhvvprhzyzhs, 说用的不是Caesar加密, 而是一种更古老的方法。

这难道是要让我翻阅历史, 追溯比Caesar加密更古老的加密方法么? 字符少, 频率分析不靠谱。大概扫了一眼, 看到了oo与vv, 应该只是简单的字符替换。

推敲了几分钟后, 发现用的也是线性变换。只不过从 $y=a+x$ 变成 $y=a-x$ 了。(mod 26)

problem 5 Pythagoras

毕达哥拉斯定理在中国称之为勾股定理。这让我想起了《三体》第一部里面把欧姆定律改成电阻定律、麦克斯韦方程改名成电磁方程的场景, 说所有的科学成果都是广大劳动人民智慧的结晶, 那些资产阶级学术权威不过是窃取了这些智慧。不过, 话又说回来, 勾股定理确实发现得较早些, 只是没有交流传出到国外。

回到正题, 像 (3, 4, 5) 和 (5, 12, 13) 这样的整数勾股数对还有很多, 题目要求找出面积为 666666 的此类三角形, 有公约数的不算, 例如(6, 8, 10)。

田田

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

// gcc problem5.cpp -o test -Wall -lstdc++ -lm
int main()
{
    const int AREA = 666666 * 2; // a*b
    int max = static_cast<int>(sqrt(AREA));
    for(int a = 2; a < max; ++a)
    {
        if(AREA % a != 0)
            continue;

        int b = AREA / a;
        int cc = a*a + b*b;
        int c = static_cast<int>(sqrt(cc));
        if(cc == c*c)
            printf("(%d, %d, %d)\n", a, b, c);
    }

    return 0;
}
```

problem5.cpp

problem 6 Keyword

简单的EXE加密题，上OllyDbg工具，把 exepuzz0.exe 拖到OllyDbg界面里加载。

目前一切正常，还没有反调试的指令。

汇编代码块上鼠标右键， Search for => All referenced strings

Search - Text strings referenced in exepuzz0, item 2

Address = 00401141

Command = PUSH OFFSET 00402010

Comments = ASCII "The solution you need is "

用linux下的命令strings命令输出可打印的字符串，看有什么可疑的。

发现了 cmbipof 和 1'1B1G1V1g1l1{1

用了标准的显示对话框的函数 MessageBox

```
martin@M2037:~$ strings exepuzz0.exe
```

```
This program must be run under Win32
```

```
CODE
```

```
`DATA
```

```
.idata
```

```
.reloc
```

```
cmbipof
```

```
The solution you need is
```

```
Correct key
```

```
Incorrect key
```

```
Incorrect key
```

```
Blah, see if I care
```

```
Blah
```

```
USER32.dll
```

```
KERNEL32.dll
```

```
DialogBoxParamA
```

```
EndDialog
```

```
MessageBoxA
```

```
SendDlgItemMessageA
```

```
GetModuleHandleA
```

```
1'1B1G1V1g1l1{1
```

用了以下几个系统函数

Address Hex dump Command

```
004011C8 $- FF25 58304000 JMP DWORD PTR DS:[<&USER32.DialogBoxParamA>]
```

```
004011CE $- FF25 5C304000 JMP DWORD PTR DS:[<&USER32.EndDialog>]
```

```
004011D4 $- FF25 60304000 JMP DWORD PTR DS:[<&USER32.MessageBoxA>]
```

```
004011DA $- FF25 64304000 JMP DWORD PTR DS:[<&USER32.SendDlgItemMessageA>]
```

```
004011E0 $- FF25 6C304000 JMP DWORD PTR DS:[<&KERNEL32.GetModuleHandleA>]
```

Address Hex dump Command Comments

```
004010FF |. A1 0020400 MOV EAX,DWORD PTR DS:[402000] ; ASCII "cmbipof"
```

```
00401104 |. 50 PUSH EAX ; /Arg1 => ASCII "cmbipof"
```

```
00401105 |. E8 62FFFFFF CALL 0040106C ; \exepuzz0.0040106C
```

```
0040110A |. 59 POP ECX
```

这里PUSH字符串指针EAX，通过POP ECX平衡栈。

CPU Disasm

Address Hex dump Command Comments

```
0040106C /$ 55 PUSH EBP ; exepuzz0.0040106C(guessed Arg1)
0040106D |. 8BEC MOV EBP,ESP
0040106F |. 33D2 XOR EDX,EDX
00401071 |. 8B45 08 MOV EAX,DWORD PTR SS:[ARG.1]
00401074 |. EB 02 JMP SHORT 00401078
00401076 |> 42 /INC EDX
00401077 |. 40 |INC EAX
00401078 |> 8A08 |MOV CL,BYTE PTR DS:[EAX]
0040107A |. 84C9 |TEST CL,CL
0040107C |.^ 75 F8 \JNZ SHORT 00401076
0040107E |. 8BC2 MOV EAX,EDX
00401080 |. 5D POP EBP
00401081 \. C3 RETN
```

0040106C 这个函数计算字符串的长度，相当于C语言的`strlen`，故意避开系统函数不用，稍微增加了难度。

第一列是地址，第二列是二进制代码，第三列是反汇编代码，第四列是可添加的注释。在这一行的最后一列加上注释 `strlen(const char*)` 方便理解。

我们看到 0040113F |. /75 4C JNE SHORT 0040118D 处的跳转越过了下面这一行。

```
0040117A |. 68 2A20400 PUSH OFFSET 0040202A ; |Arg3 = ASCII "Correct key"
```

很显然，我们要阻止这里的跳转发生。先尝试NOP掉这条指令，让其 `fall-through`，运行看发生什么。输入 `test`，显示 `The solution you need is test`

注意到我们的key会通过 `USER32.MessageBoxA` 显示出来，其地址为 `exepuzz0.402094`，即数据段的 `0x00402094` 处。

Address Hex dump Command Comments

```
00401178 |. 6A 00 PUSH 0 ; /Arg4 = 0
0040117A |. 68 2A20400 PUSH OFFSET 0040202A ; |Arg3 = ASCII "Correct key"
0040117F |. 68 9420400 PUSH OFFSET 00402094 ; |Arg2 = exepuzz0.402094
00401184 |. 6A 00 PUSH 0 ; |Arg1 = 0
00401186 |. E8 4900000 CALL <JMP.&USER32.MessageBoxA> ; \apphelp.70048650
```

而输入的字符串存储在数据段的 `0x0040206C` 处。

Address Hex dump Command Comments

```
0040102B |> \68 6C20400 PUSH OFFSET 0040206C ; /iParam = ASCII "test"
00401030 |. 6A 0F PUSH 0F ; |iParam = 15.
00401032 |. 6A 0D PUSH 0D ; |Msg = WM_GETTEXT
00401034 |. 6A 66 PUSH 66 ; |ItemID = 102.
00401036 |. 8B4D 08 MOV ECX,DWORD PTR SS:[ARG.1] ; |
00401039 |. 51 PUSH ECX ; |hDialog => [ARG.1]
0040103A |. E8 9B01000 CALL <JMP.&USER32.SendDlgItemMessageA
```

现在，我们要关注 `0x0040206C` `0x00402094` 两个地方进行读写的操作指令。

Address Hex dump Command Comments

```
00401104 |. 50 PUSH EAX ; /Arg1 => ASCII "cmbipof"
00401105 |. E8 62FFFFFF CALL 0040106C ; \exepuzz0.0040106C
0040110A |. 59 POP ECX
0040110B |. 8BD8 MOV EBX,EAX
0040110D |. 68 6C20400 PUSH OFFSET 0040206C ; /Arg1 = ASCII "test"
00401112 |. E8 55FFFFFF CALL 0040106C ; \exepuzz0.0040106C
00401117 |. 59 POP ECX
00401118 |. 3BD8 CMP EBX,EAX
0040111A |. 75 21 JNE SHORT 0040113D
```

这个地方判断输入的key的长度与"cmbipof"这个目前不知道什么鬼的字符串比较长度，不相等就玩完。那我们就干脆输入cmbipof，运行后说The solution you need is blahone。
原来对cmbipof作了rotate操作，即循环减一。

problem 7 Dry Run

第一个编程题，用来热身的。

Given two variables x and y:

```
set x=0
for y=1 to 100
add y*y+y+1 to x
end for
print x
```

编程就不用说了，其实这里可以直接用公式计算的。

$$1 + 2 + 3 + \dots + n = n*(n+1)/2$$

$$1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = n*(n+1)*(2n+1)/6$$

结合上面的两个式子在 n=100 的结果，再加上 100。

problem 10 Fibber

斐波拉契数列

题目要求找最小的正整数，满足 $F[x]=0 \pmod{2^{32}}$

也就是这个斐波拉契数的最低32位数全为0。

我们不需要用64位int来搜索，直接用32位int x; 就行。不用管溢出问题，一直加，如果发现 $x == 0$ 了，那就是解了。

problem 15 Transposition

在计算机没出现之前，大家玩的加密手段主要是替换和移位。做这道题需要了解一下columnar transposition cipher，去[这里](#)。

题目给出了一长串字符串：atloflgjnheinisoitlhtnalosnetwatlinlwrheohawdsestnlkiixeomn，用wc命令计算长度为60， $60 = 5 \times 12 = 6 \times 10$ 。排成矩形，

5x12

atloflgjnhei
nisoitlhtnal
osnetwatlinl
wlrheohawdse
stnlkiixeomn

6x10

atloflgjnh
einisoitlh
tnalosnetw
atlinlwlrh
eohawdsest
nlkiixeomn

10x6

atlofl
gjnhei
nisoit
lhtnal
osnetw
atlinl
wlrheo
hawdse
stnlki
ixeomn

12x5

atlof
lgjnh
einis
oitlh
tnalo
snetw
atlin
lwlrh
eohaw
dsest
nlkii
xeomn

atloflgjnheinisoitlhtnalosnetwatlinlwlrheohawdsestnlkiixeomn

atloflgjnh of all th // 似乎发现了端倪

einisoitlh
tnalosnetw
atlinlwlrh
eohawdsest
nlkiixeomn

```
atlofl
gjnhei
nisoit
lhtnal
osnetw
atlinl
wlrheo
hawdse
stnlki
ixeomn
```

田田

```
// swap columns
```

```
ofallt
hegnij
oinsti
nalth
etonws
inalt
hewrol
dshwea
lksnit
omienx
```

```
ofallthegnijoinstinaltlhetonwsinallthewroldshwealksnitomienx
```

```
of all the gni joins tinaltl het onws in all the wrold shw ealks nitomienx
```

```
of all the joining he owns in all the world she walks
```

```
Of all the gin joints, in all the towns, in all the world, she walks into mine..
```

spoiler alert

不认识的单词 gin [dʒɪn]

n.杜松子酒，； 轧棉机； 陷阱

vt.轧棉，用轧棉机去籽； 用陷阱（网）捕捉

Google 了一下这句话，找到电影 [Casablanca](#)，中文《北非谍影》，发现电影还挺不错的，于是一边做题一边下载。

[problem 13](#) Imagine

```
// TODO
```

[problem 1](#) Sokoban1

[problem 2](#) Sokoban2

经典的推箱子游戏，这个游戏只需要一个玩家，现在知道了推箱子游戏单词sokoban源自日本。

题目的编号靠前，现在的浏览器都不怎么支持applet了，不能在浏览器里玩了。我们要从浏览器里取出来，拿到本地运行。

chrome浏览器鼠标右键，inspect element

```
<applet code="Sok2" width="370" height="320" title="undefined"></applet>
```

对应链接为 <http://www.caesum.com/game/problems/Sok2.class> 下载下来。

然后编辑一个简单的网页 page.html

```
martin@M2037:~$ cat page.html
```

```
<html>
<head>
<meta http-equiv="Content-Type" content="text/html; charset=utf-8">
<title>html page for appletviewer</title>
</head>
<body class="class">

<applet code="Sok2.class" width="500" height="200"></applet>

</body>
</html>
```

再使用JDK里面的 `appletviewer` 工具打开，JRE是没有这个工具的。

答案肯定需要完成推箱子游戏，但是完成后会显示出答案，还是提交答案到服务器呢？

为了一探究竟，我用 `jd-gui` 工具反编译了代码。

完成任务后，这边会发送POST请求 `?action=answer&moves=33331113124222...` 到服务端。

1234代表上下左右方向，我就不公开答案了，希望你从做题中找回儿时的乐趣。

problem 11 Projectile

过六边形的抛物线。

以地为x轴，垂直向上为y轴，

抛物线过 $(1/2, \sqrt{3})$, $(1, \sqrt{3}/2)$ 且关于y轴对称，开口朝下

$$y = -2/\sqrt{3} * (x^2 - 7/4);$$

$$x=0, \text{ 则 } y = 7/(2*\sqrt{3});$$

$$y=0, \text{ 则 } x = \sqrt{7}/2;$$

$$y' = -4/\sqrt{3} * x;$$

求曲线积分

$$2*\int(\sqrt{1+(y')^2}, 0, \sqrt{7}/2)$$

$$\int(\sqrt{1+x^2}) = (\operatorname{asinh}(x) + x*\sqrt{x^2+1})/2 + C$$

$$\sqrt{3}/2 * \int(\sqrt{1+x^2}, 0, 2*\sqrt{7}/3);$$

; $\operatorname{asinh}(2)$

1.44363547517881034249

; $f(x) = x$;

"x" is undefined

; $a=2*\sqrt{7}/3$

; $\operatorname{asinh}(a)/2+a*\sqrt{a*a+1}/2-\operatorname{asinh}(0)/2$

~5.82816295644181367911

; $\sqrt{3}/2*(\operatorname{asinh}(a)/2+a*\sqrt{a*a+1}/2-\operatorname{asinh}(0)/2)$

~5.04733717767402940018

;


```

; x0 = 0
; x1 = 2+2/sqrt(3)
; x
~3.15470053837925152902
; sqrt(3)/2 * ((asinh(x1) + x1*sqrt(x1^2+1))/2 - (asinh(x0) + x0*sqrt(x0^2+1))/2)

```

5.047 = 5.828 * sqrt(3)/2 wrong!

信心满满地提交答案，发错是错的。还以为自己的计算哪一步出错了，
The final numerical values, as displayed, were rounded off to three decimal places.
最终数值舍入到小数三位，我没弄错啊，保留三位小数。
后来才知道，是计算砸在地面上两点的直线距离，而不是运动轨迹的长度。

problem 22 Coloured Cubes

B 4/6 绿色相对 1/2蓝色相邻

D 1/2/6 红色相邻

四个立方体的颜色布局如下：r/g/b/w分别为红、绿、蓝、白色。

A 2r, 1g, 1b, 2w

B 1r, 2g, 2b, 1w

C 1r, 2g, 1b, 2w

D 3r, 1g, 1b, 1w

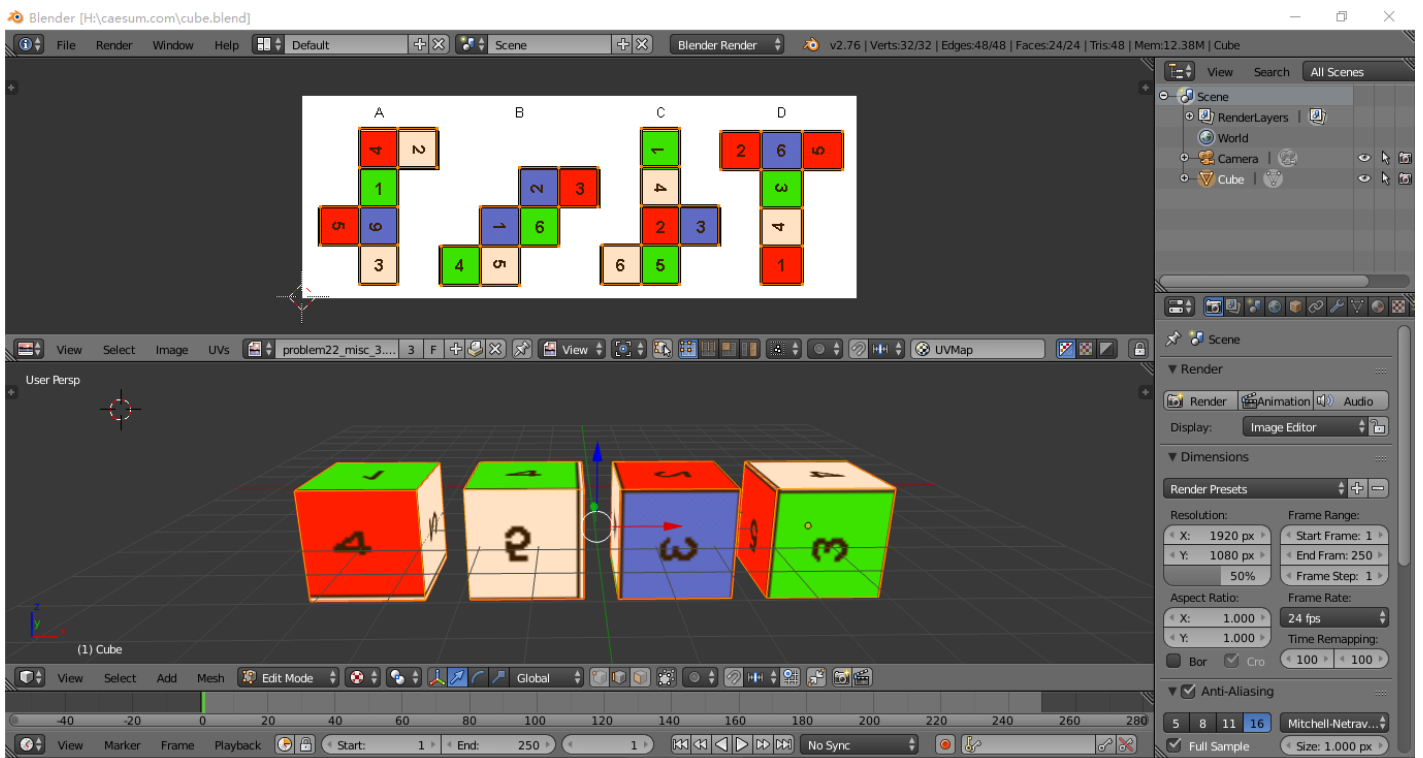
=====

7r, 6g, 5b, 6w

viewed from front, back, top and bottom, there are always four different colours on display.

假设每个立方体提供一个 R/G/B/W 颜色，那么D的三种红色放置固定了。

不想用纸剪，图颜色粘贴成立方体，好在我刚刚学了简单的Blender建模，决定在Blender展UV得到下面的效果。



平面图上不好辨认上下左右颜色块的方向，立体模型就很容易辨认了。
以为很容易得到答案，在3D世界里对各个方块沿着XYZ轴旋转尝试。
最后还是写了程序，搜索空间不算大，蛮力搜索得到答案。

田田

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

enum Color
{
    EMPTY = 0,
    RED = 1,
    GREEN = 2,
    BLUE = 4,
    WHITE = 8,
    FULL = (RED|GREEN|BLUE|WHITE)
};

void color2String(Color color)
{
    switch(color)
    {
        case RED: printf("r"); break;
        case GREEN: printf("g"); break;
        case BLUE: printf("b"); break;
        case WHITE: printf("w"); break;
        default: assert(false); break;
    }
}

enum View
{
    LEFT,
    RIGHT,
    BACK,
    FRONT,
    BOTTOM,
    TOP,

    COUNT
};

enum Degree
{
    _0,
    _90,
    _180,
    _270,
    _360 = _0,
};

struct Face
{
    int number;
    Color color;

    Face(){}
    Face(int number, Color color)
    :number(number), color(color)
    {}
}
```

```

};

class Cube
{
public:
    Face face[COUNT];

public:
    inline const Face& at(int i) const { return face[i]; }
    void rotateX(Degree d)
    {
        switch(d)
        {
            case _0:
            case _90:
            case _180:
            case _270:
                break;
        }
    }

    void rotateY(Degree d){}
    void rotateZ(Degree d){}
};

Cube cube[4];

bool meet()
{
    for(View v = BACK; v < COUNT; v=static_cast<View>(v+1))
    {
        #if 0
            Color all;
            for(int j = 0; j < 4; ++j)
                all |= cube[j].at(v).color;
        #else
            // for loop unroll
            Color all = (Color)((int)cube[0].at(v).color | (int)cube[1].at(v).color | (int)cube[2].at(v).color |
(int)cube[3].at(v).color);
        #endif

            if(all != FULL)
                return false;
        }

        return true;
    }

void init()
{
    cube[0].face[LEFT] = Face(5, RED);
    cube[0].face[RIGHT] = Face(2, WHITE);
    cube[0].face[BACK] = Face(4, RED);
    cube[0].face[FRONT] = Face(6, BLUE);
    cube[0].face[BOTTOM] = Face(3, WHITE);
    cube[0].face[TOP] = Face(1, GREEN);

    cube[1].face[LEFT] = Face(1, BLUE);

```

```

cube[1].face[LEFT] = Face(1, BLUE);
cube[1].face[RIGHT] = Face(3, RED);
cube[1].face[BACK] = Face(2, BLUE);
cube[1].face[FRONT] = Face(5, WHITE);
cube[1].face[BOTTOM] = Face(4, GREEN);
cube[1].face[TOP] = Face(6, GREEN);

cube[2].face[LEFT] = Face(4, WHITE);
cube[2].face[RIGHT] = Face(5, GREEN);
cube[2].face[BACK] = Face(6, WHITE);
cube[2].face[FRONT] = Face(3, BLUE);
cube[2].face[BOTTOM] = Face(2, RED);
cube[2].face[TOP] = Face(1, GREEN);

cube[3].face[LEFT] = Face(5, RED);
cube[3].face[RIGHT] = Face(2, RED);
cube[3].face[BACK] = Face(1, RED);
cube[3].face[FRONT] = Face(3, GREEN);
cube[3].face[BOTTOM] = Face(4, WHITE);
cube[3].face[TOP] = Face(6, BLUE);
}
/*
4
1 2
3
*/
int map[][6] =
{ // 3, 6, 4, 5
  {0, 1, 2, 3, 4, 5},

  // rotate X
  {0, 1, 4, 5, 3, 2},
  {0, 1, 3, 2, 5, 4},
  {0, 1, 5, 4, 2, 3},

  // rotate Y
  {4, 5, 2, 3, 1, 0},
  {1, 0, 2, 3, 5, 4},
  {5, 4, 2, 3, 0, 1},

  // rotate Z
  {2, 3, 1, 0, 4, 5},
  {1, 0, 3, 2, 4, 5},
  {3, 2, 0, 1, 4, 5},

  {2, 3, 0, 1, 5, 4},
  {4, 5, 3, 2, 0, 1},
  {1, 0, 4, 5, 2, 3},

  {2, 3, 4, 5, 0, 1},
  {4, 5, 0, 1, 2, 3},

};

void rotate()
{
  int a[COUNT]= {2, 3, 1, 0, 4, 5};
  for(int i = 0; i < COUNT; ++i)
    printf("%d, ", a[i]);
}

```

```

printf("\n");

for(int i = 0; i < COUNT; ++i)
    printf("%d, ", a[a[i]]);
printf("\n");

for(int i = 0; i < COUNT; ++i)
    printf("%d, ", a[a[a[i]]]);
printf("\n");

for(int i = 0; i < COUNT; ++i)
    assert(a[a[a[a[i]]]] == i);
}

int main()
{
    init();

    const size_t LENGTH = sizeof(map)/sizeof(map[0]);
    for(size_t i = 0; i < LENGTH; ++i)
        for(size_t j = 0; j < LENGTH; ++j)
            for(size_t k = 0; k < LENGTH; ++k)
                for(size_t l = 0; l < LENGTH; ++l)
                {
                    bool flag = true;
                    for(View v = BACK; v < COUNT; v=static_cast<View>(v+1))
                    {
                        Color all = Color((int)cube[0].at(map[i][v]).color | (int)cube[1].at(map[j][v]).color |
(int)cube[2].at(map[k][v]).color | (int)cube[3].at(map[l][v]).color);
                        if(all != FULL)
                        {
                            flag = false;
                            break;
                        }
                    }

                }
    if(flag)
    {
        //View v = BOTTOM;
        //printf("sum: %d, %d, %d, %d, %d\n", (int)FULL, (int)cube[0].at(map[i][v]).color,
(int)cube[1].at(map[j][v]).color, (int)cube[2].at(map[k][v]).color, (int)cube[3].at(map[l][v]).color);
        printf("solution: (%zu, %zu, %zu, %zu)\n", i, j, k, l);
        printf("LRFBFT\n");

        for(int n = 0; n < 6; ++n) color2String(cube[0].at(map[i][n]).color); putchar('\n');
        for(int n = 0; n < 6; ++n) color2String(cube[1].at(map[j][n]).color); putchar('\n');
        for(int n = 0; n < 6; ++n) color2String(cube[2].at(map[k][n]).color); putchar('\n');
        for(int n = 0; n < 6; ++n) color2String(cube[3].at(map[l][n]).color); putchar('\n');

        putchar('\n');
        for(int n = 0; n < 6; ++n) printf("%d", cube[0].at(map[i][n]).number); putchar('\n');
        for(int n = 0; n < 6; ++n) printf("%d", cube[1].at(map[j][n]).number); putchar('\n');
        for(int n = 0; n < 6; ++n) printf("%d", cube[2].at(map[k][n]).number); putchar('\n');
        for(int n = 0; n < 6; ++n) printf("%d", cube[3].at(map[l][n]).number); putchar('\n');

    }
}

/*
// Choosing a corner of A and reading faces which share the corner gives 653
cube[0].face[FRONT] = Face(6, BLUE);

```

```

    cube[0].face[LEFT] = Face(5, RED);
    cube[0].face[BOTTOM] = Face(3, WHITE);
*/
    putchar('\n');
    printf("%d%d%d", cube[0].at(map[i][FRONT]).number, cube[0].at(map[i][LEFT]).number,
cube[0].at(map[i][BOTTOM]).number);
    printf("%d%d%d", cube[1].at(map[j][FRONT]).number, cube[1].at(map[j][LEFT]).number,
cube[1].at(map[j][BOTTOM]).number);
    printf("%d%d%d", cube[2].at(map[k][FRONT]).number, cube[2].at(map[k][LEFT]).number,
cube[2].at(map[k][BOTTOM]).number);
    printf("%d%d%d", cube[3].at(map[l][FRONT]).number, cube[3].at(map[l][LEFT]).number,
cube[3].at(map[l][BOTTOM]).number);
    putchar('\n');
}
}
// 653 543 561 126 543561126

return 0;
}

```

cube.cpp

转载于:https://www.cnblogs.com/Martinium/p/electrica_writeup.html