

# 两道花指令题目

原创

[pipixia233333](#) 于 2019-09-29 18:16:07 发布 782 收藏

分类专栏: [逆向之旅](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循 [CC 4.0 BY-SA](#) 版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: [https://blog.csdn.net/qq\\_41071646/article/details/94872655](https://blog.csdn.net/qq_41071646/article/details/94872655)

版权



[逆向之旅](#) 专栏收录该内容

128 篇文章 2 订阅

订阅专栏

XCTF 3rd-ZCTF-2017 QExtend-300

这个题目 还是比较难的 一个就是花指令的恢复 一个就是题目的分析

这个有两个修复的地方 一个就是 pop/call 直接把pop call nop 就行

第二点就是 switch 每个函数的返回地址增加了 第一个增加一 第二个增加二 所以。。 需要把 函数地址下面的东西给nop了

然后nop玩 程序就很明了了

```
19 scanf("%s", Str1);
20 v0 = strlen(Str1);
21 if ( v0 < 0x20
22     && (*(&v2 + v0) = 0, Str1[4] = 0, !strcmp(Str1, "ZCTF"))
23     && sub_4026D0(printf, &Str1[5])
24     && sub_402800(printf, &Str1[5]) )
25 {
26     printf("Congratulations! Key Correct!\n");
27     result = 0;
28 }
29 else
30 {
31     printf("Sorry! Key Err!\n");
```

[https://blog.csdn.net/qq\\_41071646](https://blog.csdn.net/qq_41071646)

```
IDA View-A x Pseudocode-A x Hex View-1 x Structures x Enums x Imports x Exports x
28 sub_4025E0(bytes); // 4-9 0-4
29 goto LABEL_9;
30 case 3u:
31 sub_402590(bytes); // 4-9 10-14
32 goto LABEL_9;
33 case 4u:
34 sub_402540(bytes); // 10-14 4-9
35 goto LABEL_9;
36 case 5u:
37 sub_4024F0(bytes); // 10-14 0-4
38 LABEL_9:
39 if ( sub_402490(bytes) ) // 条件就是a[i]<a[i+1] 不过条件就是 5-9 是这样就行了
40 continue;
41 result = 0;
42 break;
43 default:
44 result = bytes[5] && bytes[6] && bytes[7] && bytes[8] && bytes[9]; // 这里的值必须为真
45 break;
46 }
47 return result;
48 }
```

[https://blog.csdn.net/qq\\_41071646](https://blog.csdn.net/qq_41071646)

```
2{
3 _DWORD *v2; // eax
4 const char *v3; // eax
5 char v5; // [esp+24h] [ebp-34h]
6 bool v6; // [esp+43h] [ebp-15h]
7 char v7; // [esp+44h] [ebp-14h]
8 char *Str1; // [esp+54h] [ebp-4h]
9
L0 Str1 = a1;
L1 sub_401760(&v7);
L2 md5(strlen(input), &v7, input); // md5
L3 v2 = strtocmp(&v7, &v5);
L4 v3 = sub_401030(v2);
L5 v6 = strcmp(Str1, v3) == 0;
L6 sub_401000(&v5);
L7 return v6 != 0;
L8}
```

[https://blog.csdn.net/qq\\_41071646](https://blog.csdn.net/qq_41071646)

```

BOOL result; // eax
int v4; // [esp+1Ch] [ebp-4h]

v4 = 0; // 00 00 00 AA DD
// 00 00 00 00 BB
// 00 00 00 CC EE
// ->
// 00 00 00 00 00
// AA BB CC DD EE
// 00 00 00 00 00
//
//

while ( 2 )
{
    v2 = input[v4++];
    switch ( ((v2 % 16) - 1) )
    {
        case 0u:
            sub_402680(bytes); // 0-4 5-9
            goto LABEL_9;
        case 1u:
            sub_402630(bytes); // 0-4 10-14
    }
}

```

[https://blog.csdn.net/qq\\_41071646](https://blog.csdn.net/qq_41071646)

本来求这个东西的时候想用搜索解决 然后一直 没有解决 只能手看 然后下面是搜索代码 我大概知道了哪里错了 就是 状态没有判断是不是已经走过了 但是确实 这个状态不是很好判断 每次开一个数组 去维护这个 状态表 感觉会有瑕疵

然后求解的时候想用z3 发现md5这里 怎么也过不去 z3 好像不能md5 求值把

```

#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<algorithm>
#include<vector>
#include<iostream>
#include<map>
#include<time.h>
#include<queue>
#include "windows.h"
using namespace std;
struct node
{
    int s[15]= {0,0,0,1,4,0,0,0,0,2,0,0,0,3,5}; //状态
    int value[100]= {0}; //然后是向那个方向移动 保持记录
    int sum=0;
};
int k[15];
bool judge()//判断搜索是否违反了边界
{
    for(int i=0; i<4; i++)
    {
        if(k[i]>k[i+1])
        {
            return 0;
        }
    }
    for(int i=5; i<9; i++)
    {
        if(k[i]>k[i+1])
        {

```

```

        return 0;
    }
}
for(int i=10; i<14; i++)
{
    if(k[i]>k[i+1])
    {
        return 0;
    }
}
return 1;
}
bool issuccess(int *xss)//判断是否成功
{
    for(int i=0; i<15; i++)
    {
        if(i>=5&&i<=9)
        {
            if(xss[i]!=i-4)
                return 0;
        }
        if(xss[i]!=0)
            return 0;
    }
    return 1;
}
bool mymove(int l1,int r1,int l2,int r2)//移动东西
{
    int v2; // esi
    int v3; // eax
    /*for(int i=0;i<15;i++)
    {
        printf("%d",k[i]);
    }*/
    // printf("\n");
    if (k[r1])
    {
        v2 = r1;
        v3 = r2;
        do
        {
            if ( !k[v2] )
                break;
            --v2;
        }
        while ( v2 >= l1 );
        do
        {
            if ( !k[v3] )
                break;
            --v3;
        }
        while ( v3 >= l2 );
        k[v3] = k[v2 + 1];
        k[v2 + 1] = 0;
        if(!judge())
        {
            /* for(int ii=0;ii<15;ii++)
            {
                if(ii%5==0)

```

```

        printf("\n");
        printf("%d",k[ii]);

    }
    printf("\n*****\n");
*/
    return 0;
}
//printf("1\n");
return 1;
}
return 0;
}
void slove()
{
    queue<node>Mynode;
    int i;
    int j;
    node ss;
    Mynode.push(ss);
    while(!Mynode.empty())
    {
        /*
        0 1->2
        1 1->3
        2 2->1
        3 2->3
        4 3->2
        5 3->1
        */
        ss=Mynode.front();
        Mynode.pop();
        if(issuccess(ss.s))
        {
            for(i=0; i<ss.sum; i++)
            {
                printf("%d",ss.value[i]);
            }
            return;
        }
        for(i=0; i<6; i++)
        {
            for(j=0; j<15; j++)
            {
                k[j]=ss.s[j];
            }
            switch(i)
            {
                case 0:
                    if(mymove(0,4,5,9))
                    {
                        for(j=0; j<15; j++)
                        {
                            ss.s[j]=k[j];
                        }
                        ss.value[ss.sum]=i;
                        ss.sum++;
                        Mynode.push(ss);
                        ss.sum--;
                    }
                }
            }
        }
    }
}

```

```

    }
    break;
case 1:
    if(mymove(0,4,10,14))
    {
        for(j=0; j<15; j++)
        {
            ss.s[j]=k[j];
        }
        ss.value[ss.sum]=i;
        ss.sum++;
        Mynode.push(ss);
        ss.sum--;
    }
    break;
case 2:

    if( mymove(4,9,0,4))
    {
        for(j=0; j<15; j++)
        {
            ss.s[j]=k[j];
        }
        ss.value[ss.sum]=i;
        ss.sum++;
        Mynode.push(ss);
        ss.sum--;
    }
    break;
case 3:

    if(mymove(4,9,10,14))
    {
        for(j=0; j<15; j++)
        {
            ss.s[j]=k[j];
        }
        ss.value[ss.sum]=i;
        ss.sum++;
        Mynode.push(ss);
        ss.sum--;
    }
    break;
case 4:

    if(mymove(10,14,4,9))
    {
        for(j=0; j<15; j++)
        {
            ss.s[j]=k[j];
        }
        ss.value[ss.sum]=i;
        ss.sum++;
        Mynode.push(ss);
        ss.sum--;
    }
    break;
case 5:

```



另一道题目不知道出处是哪里的 是一个朋友发的==

如果有老哥知道出处 还请说一下 我加上出处

ok 先看看题目的样子



大概就是这个样子

然后ida 找到按钮事件准备f5的时候 出了错===

这个花指令 比上面的多了几个地方

```
02BF A      jb      short near ptr loc_402C00+3
02BF C      jb      short loc_402C38
02BF E      jnb     short loc_402C38
02C0 0
02C0 0 loc_402C00:
02C0 0      call   near ptr 3B52C78h ; CODE XREF: .text:loc_402BFA↑j
02C0 5      jz     short near ptr loc_402C07+1
02C0 7
02C0 7 loc_402C07:
02C0 7      call   near ptr 0E8F97D61h ; CODE XREF: .text:00402C05↑j
02C0 C      add    eax, [eax]
02C0 E      add    [esi-42h], dl
02C1 1      pusha
02C1 2      push  eax
02C1 3      inc    eax
02C1 4      add    [esi+59h], bl
02C1 7      jb     short loc_402BD1
02C1 9      jb     short near ptr loc_402C3C+4
02C1 B      jnb    short near ptr loc_402C3C+4
02C1 D
02C1 D loc_402C1D:
02C1 D      jmp    near ptr 4607DD95h ; CODE XREF: .text:00402C46↓j
02C2 2 ; -----
02C2 2
02C2 2 loc_402C22:
02C2 2 ; CODE XREF: .text:00402BD5↑j ; csdn.net/qq_41071646
```

发现了很多的红色点 ===

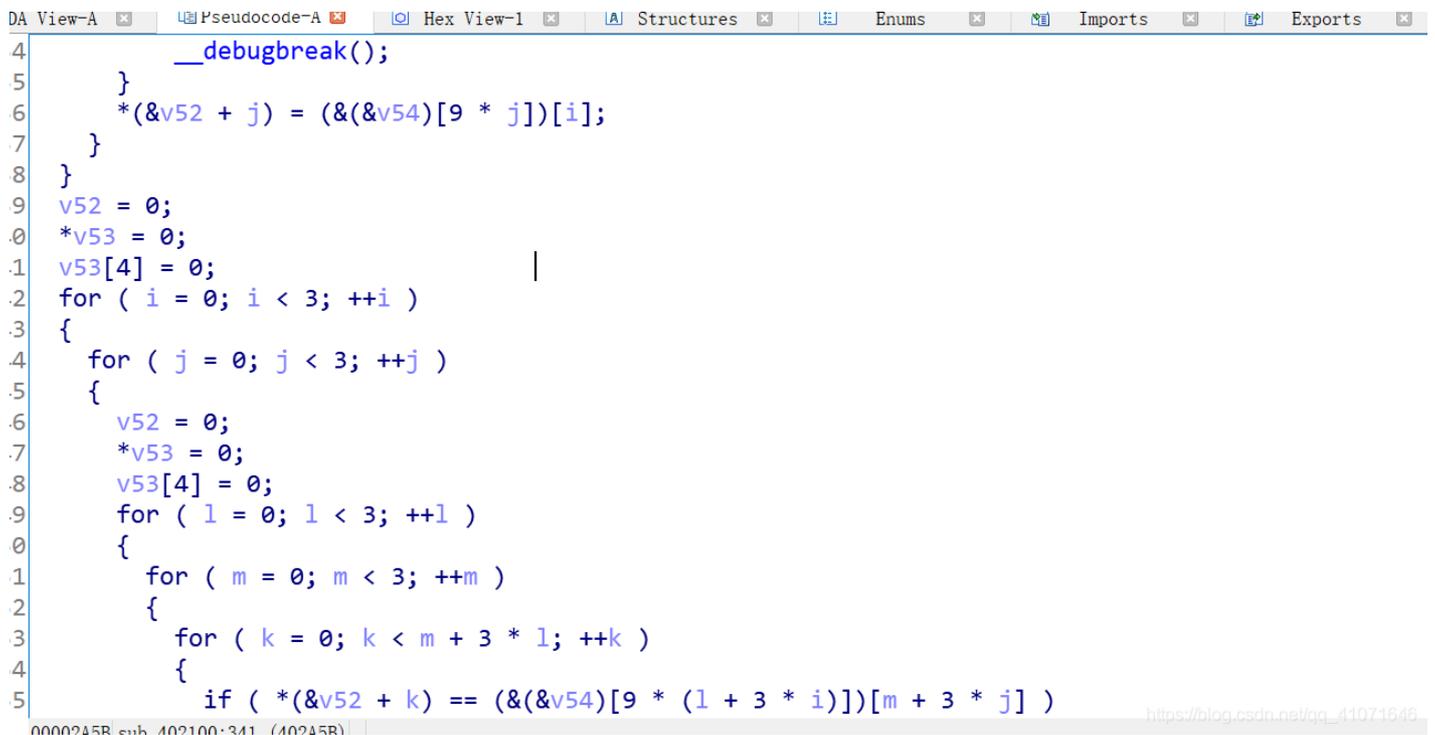
可以变成data

```
!xt:00402C01          db  /3n ; s
!xt:00402C02          db  0
!xt:00402C03 ; -----
!xt:00402C03 loc_402C03: ; CODE XREF: .text:loc_402BF
!xt:00402C03 | jnz  short loc_402C08
!xt:00402C03 | jz   short loc_402C08
!xt:00402C05 ; -----
!xt:00402C07          db  0E8h
!xt:00402C08 ; -----
!xt:00402C08 loc_402C08: ; CODE XREF: .text:loc_402C0
!xt:00402C08 ; .text:00402C05↑j
!xt:00402C08          push  ebp
!xt:00402C09          push  ecx
```

[https://blog.csdn.net/qq\\_41071646](https://blog.csdn.net/qq_41071646)

然后在把圈到的地方变成代码就好了 然后再把他们nop了 就ok了

还算是有不少地方的==



```
4  __debugbreak();
5  }
6  *(&v52 + j) = (&v54)[9 * j][i];
7  }
8  }
9  v52 = 0;
10 *v53 = 0;
11 v53[4] = 0;
12 for ( i = 0; i < 3; ++i )
13 {
14     for ( j = 0; j < 3; ++j )
15     {
16         v52 = 0;
17         *v53 = 0;
18         v53[4] = 0;
19         for ( l = 0; l < 3; ++l )
20         {
21             for ( m = 0; m < 3; ++m )
22             {
23                 for ( k = 0; k < m + 3 * l; ++k )
24                 {
25                     if ( *(&v52 + k) == (&v54)[9 * (l + 3 * i)][m + 3 * j] )
```

[https://blog.csdn.net/qq\\_41071646](https://blog.csdn.net/qq_41071646)

发现都是不让相等的 而且都是 9\*9的数据 不让一列的数据相等 不让一行的数据相等 不让3\*3里面相等 那不就是 数独么

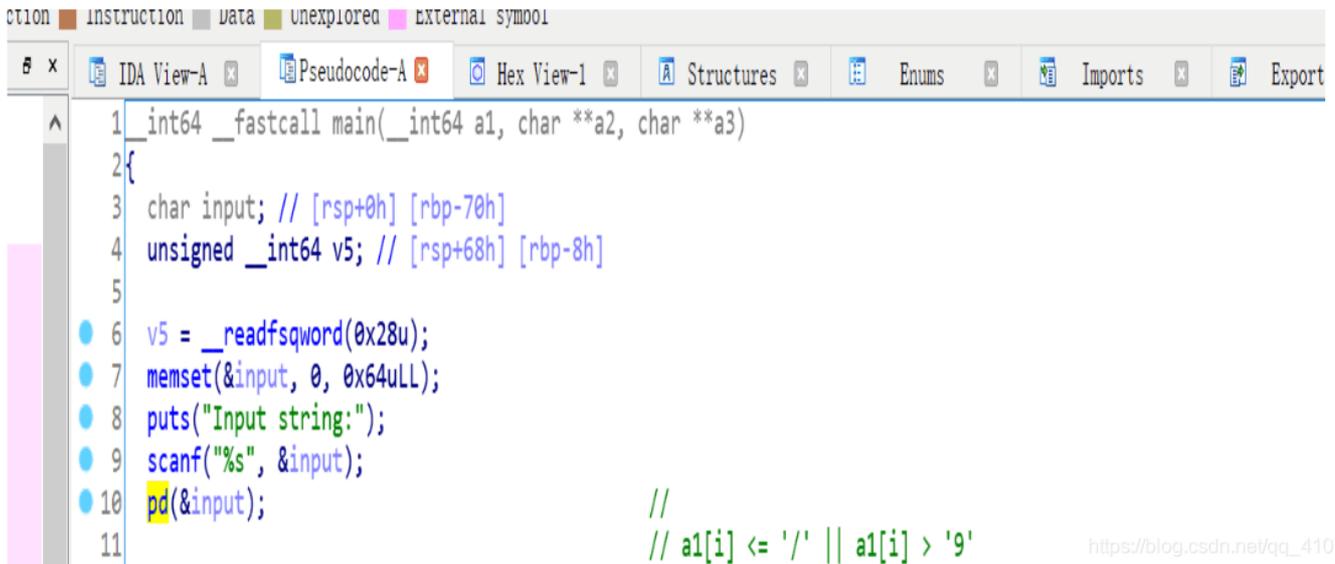
关于数独 南邮有一个题目 可以去看看

[https://blog.csdn.net/qq\\_41071646/article/details/88554159](https://blog.csdn.net/qq_41071646/article/details/88554159)

Single 这道题 有点搞 实话实说 真的有点搞 一开始 都被这个题 搞懵了

这 判断条件都是什么啊

看懂之后 其实就会感觉很简单



```
1 __int64 __fastcall main(__int64 a1, char **a2, char **a3)
2 {
3     char input; // [rsp+0h] [rbp-70h]
4     unsigned __int64 v5; // [rsp+68h] [rbp-8h]
5
6     v5 = __readfsqword(0x28u);
7     memset(&input, 0, 0x64uLL);
8     puts("Input string:");
9     scanf("%s", &input);
10    pd(&input);
11
12     //
13     // a1[i] <= '/' || a1[i] > '9'
```

然后根据脚本改一下 直接跑就行 =

```
// re_exp.cpp : 定义控制台应用程序的入口点。
//

#include "stdafx.h"
#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<algorithm>
#include<vector>
#include<iostream>
#include<map>
#include<time.h>
#include<queue>
#include "windows.h"
using namespace std;
int s[9][9] = { 0, 6, 8, 0, 0, 0, 0, 5, 0, 0, 3,
0, 2, 0, 0, 0, 7, 6, 0, 0, 0, 0, 0, 7, 9, 0, 0,
9, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 5, 0, 0, 4, 0, 0,
8, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 3, 0, 0, 7, 1, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 4, 0, 8, 0, 5, 1, 0, 0, 0, 0, 6, 5, 0, 0, 4, 0
};
int po[9][9] = { 0, 6, 8, 0, 0, 0, 0, 5, 0, 0, 3,
0, 2, 0, 0, 0, 7, 6, 0, 0, 0, 0, 0, 7, 9, 0, 0,
9, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 5, 0, 0, 4, 0, 0,
8, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 3, 0, 0, 7, 1, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 4, 0, 8, 0, 5, 1, 0, 0, 0, 0, 6, 5, 0, 0, 4, 0
};
struct ppx
{
    int x;
    int y;
};
```

```

} ss[100],
int sum = 0;
bool pd(int len, int t)
{
    for (int i = 0; i < 9; i++)
    {
        if (s[i][ss[len].y] == t || s[ss[len].x][i] == t)
        {
            return 0;
        }
    }
    int x = (ss[len].x / 3) * 3;
    int y = (ss[len].y / 3) * 3;
    for (int i = x; i < x + 3; i++)
    {
        for (int j = y; j < y + 3; j++)
        {
            if (s[i][j] == t)
            {
                return 0;
            }
        }
    }
    return 1;
}
void dfs(int len)
{
    if (len == sum)
    {
        for (int i = 0; i < 9; i++)
        {
            for (int j = 0; j < 9; j++)
            {
                printf("%d ", s[i][j]);
            }
            printf("\n");
        }
        printf("flag{");
        for (int i = 0; i < 9; i++)
        {
            for (int j = 0; j < 9; j++)
            {
                if (po[i][j] != 0)
                {
                    //printf("0");
                    continue;
                }
                printf("%d%d%d", i, j, s[i][j]);
            }
        }
        printf("}\n");
        return;
    }
    for (int i = 1; i < 10; i++)
    {
        if (pd(len, i))
        {
            s[ss[len].x][ss[len].y] = i;
            dfs(len + 1);
        }
    }
}

```

```

    s[ss[len].x][ss[len].y] = 0;
}
}
return;
}
int main()
{
for (int i = 0; i<9; i++)
{
for (int j = 0; j<9; j++)
{
if (s[i][j] == 0)
{
ss[sum].x = i;
ss[sum].y = j;
sum++;
}
}
}
dfs(0);

getchar();
system("pause");
return 0;
}

```

```

7 6 8 4 3 9 2 5 1
4 3 9 2 1 5 8 7 6
5 2 1 8 6 7 9 3 4
9 4 3 7 2 8 1 6 5
2 5 7 1 4 6 3 8 9
8 1 6 5 9 3 4 2 7
1 8 5 3 7 4 6 9 2
6 7 4 9 8 2 5 1 3
3 9 2 6 5 1 7 4 8
flag{0070340430590620811041291411551682052122212382462732843143233373423583763854024274314564634895085115265355495645726
18625633647654666679682706717739752783803819822851867888}
7 6 8 9 3 4 2 5 1
4 3 9 2 1 5 8 7 6
5 2 1 8 6 7 9 3 4
9 4 3 7 2 8 1 6 5
2 5 7 1 4 6 3 8 9
8 1 6 5 9 3 4 2 7
1 8 5 4 7 2 6 9 3
6 7 4 3 8 9 5 1 2
3 9 2 6 5 1 7 4 8
flag{0070390430540620811041291411551682052122212382462732843143233373423583763854024274314564634895085115265355495645726
18625634647652666679683706717733759782803819822851867888}
return 0;

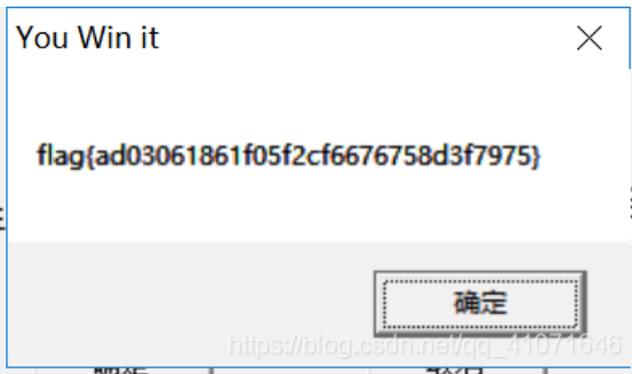
```

[https://blog.csdn.net/qq\\_41071](https://blog.csdn.net/qq_41071)

发现两个答案都对===

flag{0070340430590620811041291411551682052122212382462732843143233373423583763854024274314

flag{0070390430540620811041291411551682052122212382462732843143233373423583763854024274314



链接: [https://pan.baidu.com/s/1eFddEUqW9zp0\\_JIJWBwQ](https://pan.baidu.com/s/1eFddEUqW9zp0_JIJWBwQ)

提取码: k2rm

复制这段内容后打开百度网盘手机App, 操作更方便哦