

ctf.360.cn第二届，逆向部分writeup——第四题

转载

[weixin_33726313](#) 于 2014-11-26 15:20:47 发布 76 收藏
原文链接: <http://blog.51cto.com/cugou/1582824>
版权
题目: 见附件

这题开始有些小复杂了。

提示: 压缩包中给定的这张图中含有答案KEY, 而加密该图片的程序也在该压缩包中. 请逆向该EXE, 提取其中的KEY

运行程序, 可

以看见界面如下



注意看“隐藏信息完毕!”字符串的位置

00404050	28 2A 2E 2A	29 7C 2A 2E	2A 7C 00 00	D2 FE B2 D8	(*.*!*.*!..隐藏
00404060	D0 C5 CF A2	CD EA B1 CF	21 00 00 00	D0 E8 D2 AA	信息完毕!..需要
00404070	D2 FE B2 D8	B5 C4 CA FD	BE DD B9 FD	B3 A4 A3 AC	隐藏的数据过长.
00404080	C7 EB D1 A1	D4 F1 B4 F3	D2 BB D0 A9	B5 C4 CE C4	请选择大一些的
00404090	BC FE 00 00	43 61 70 74	69 6F 6E 00	B4 B4 BD A8	件..Caption.创建
004040A0	BA AC D3 D0	D2 FE B2 D8	CA FD BE DD	B5 C4 62 6D	含有隐藏数据的b

直接搜索push 40405c, 找到代码位置401a48。

网上翻找到代码块的入口地址4017a0。很显然这是一个非常长的函数, 使用IDA进行静态分析。

```
v2 = CreateFileA*((LPCSTR *)v1 + 24), 0x8000000u, 1u, 0, 3u, 0x80u, 0);
if ( v2 == (HANDLE)-1 )
{
    result = CWnd::MessageBoxA(v1, &unk_4040D4, 0, 0);
}
else
{
    v4 = CreateFileA*((LPCSTR *)v1 + 26), 0x8000000u, 1u, 0, 3u, 0x80u, 0);
    hObject = v4;
    if ( v4 == (HANDLE)-1 )
    {
        result = CWnd::MessageBoxA(v1, &unk_4040BC, 0, 0);
    }
    else
    {
        v33 = CreateFileA*((LPCSTR *)v1 + 25), 0x4000000u, 1u, 0, 2u, 0x80u, 0);
        if ( v33 == (HANDLE)-1 )
        {
            result = CWnd::MessageBoxA(v1, &unk_4040C0, 0, 0);
        }
    }
}
```

```

    result = CWnd::MessageBox(v1, &unk_40409C, 0, 0);
}
else
{
    SetFilePointer(v2, 2, 0, 0);
    ReadFile(v2, &Buffer, 4u, &NumberOfBytesWritten, 0);
    SetFilePointer(v2, 4, 0, 1u);
    ReadFile(v2, &v35, 4u, &NumberOfBytesWritten, 0);
    SetFilePointer(v2, 0, 0, 0);
    v5 = operator new(Buffer);
    lpBuffer = v5;
    ReadFile(v2, (LPVOID)v5, Buffer, &NumberOfBytesWritten, 0);
    v6 = (int)((char *)v5 + v35);
    v7 = GetFileSize(v4, 0);
    v31 = v7;
    v28 = operator new(v7);
    ReadFile(hObject, v28, v7, &NumberOfBytesWritten, 0);
    v8 = Buffer - v35 - 32;
    if ( 8 * v7 <= v8 )
    {
        v24 = v7;
        v9 = 16;
        do
        {
            LOWORD(v8) = *(_BYTE *)v6 & 1;
            v10 = v24 & 1;
            v8 ^= v10;
            if ( (_WORD)v8 )
            {
                v11 = (rand() & 1) == 0;
                v12 = *(_BYTE *)v6;
                if ( v11 )
                    v13 = v12 - 1;
                else
                    v13 = v12 + 1;
                *(_BYTE *)v6 = v13;
            }
            v24 >>= 1;
            ++v6;
            --v9;
        }
        while ( v9 );
        v14 = 16;
        v25 = v7 >> 16;
        do
        {
            LOWORD(v10) = *(_BYTE *)v6 & 1;
            v10 ^= v25 & 1;
            if ( (_WORD)v10 )
            {
                v11 = (rand() & 1) == 0;
                v15 = *(_BYTE *)v6;
                if ( v11 )
                    v16 = v15 - 1;
                else
                    v16 = v15 + 1;
                *(_BYTE *)v6 = v16;
            }
            LOWORD(v25) = (unsigned __int16)v25 >> 1;
            ++v6;

```

```

--v14;
}
while ( v14 );
v17 = 0;
v26 = 0;
if ( v7 )
{
do
{
v18 = 8;
v19 = *((_BYTE *)v28 + v17);
do
{
if ( (v19 ^ *((_BYTE *)v6) & 1 )
{
v11 = (rand() & 1) == 0;
v20 = *((_BYTE *)v6);
if ( v11 )
v21 = v20 - 1;
else
v21 = v20 + 1;
*((_BYTE *)v6) = v21;
}
v19 >>= 1;
++v6;
--v18;
}
while ( v18 );
v17 = v26++ + 1;
}
while ( v26 < v31 );
}
v22 = lpBuffer;
v23 = v33;
WriteFile(v33, lpBuffer, Buffer, &NumberOfBytesWritten, 0);
operator delete((void *)v22);
operator delete(v28);
CloseHandle(v2);
CloseHandle(hObject);
CloseHandle(v23);
result = CWnd::MessageBoxA(v30, &unk_40405C, 0, 0);
}
else
{
result = CWnd::MessageBoxA(v30, &unk_40406C, "Caption", 0);
}
}
}
return result;

```

要理解代码，首先要了解bmp文件的格式，可以参

考<http://www.cnblogs.com/kingmoon/archive/2011/04/18/2020097.html>。

实际上，题目的算法是跳过bmp文件头和最前面的32字节的像素，然后每8个字节编码一个所要加密的明文字节。其中用每一个像素字节的最后一位来表示要加密的明文字节的响应位。

代码中+1、-1实际上就是当像素字节的最后一位与明文字节对应位不一致时，修正到相同。

所以知道了算法就知道如何解密：取出藏有密文的字节的最后一位，拼出相应的明文。

提取源代码就不贴了。

转载于:<https://blog.51cto.com/cugou/1582824>



[创作打卡挑战赛](#) >

[赢取流量/现金/CSDN周边激励大奖](#)