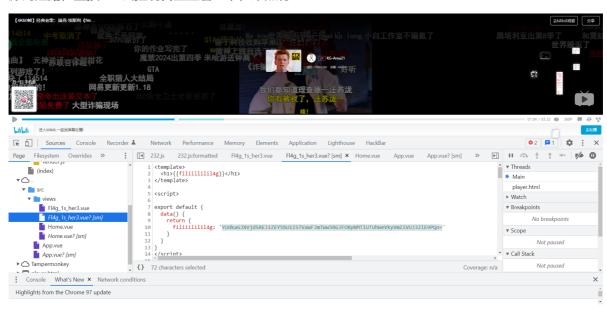
Web

1. Webpack

这一题没啥可说的,主要就是对b站某个页面进行了打包,网上查了一下,说打包的网页很可能会有Vue源码泄露,直接F12去控制台里查看一下,果然有

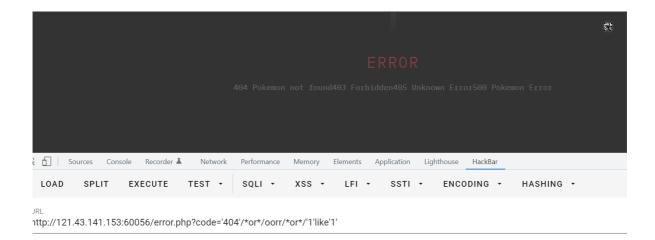


2.Pokeman

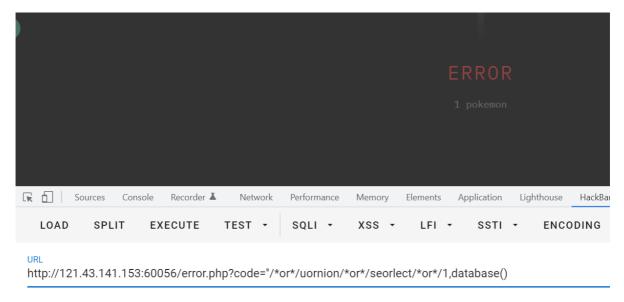
这道题主要考的是SQL注入,一开始打开网页源码说有一个注入点

那就注入呗,结果发现这个注入点只能注入数字,1、2、3等,其他都会进行一个302,这还注个锤子啊。。。

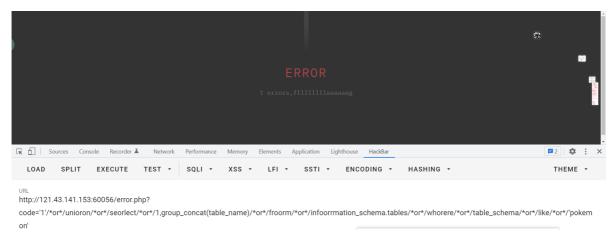
想了半天,看到302过去的地址里面有一个?code=404,唔,,会不会是在这个点进行注入呢?尝试一下爆出所有库



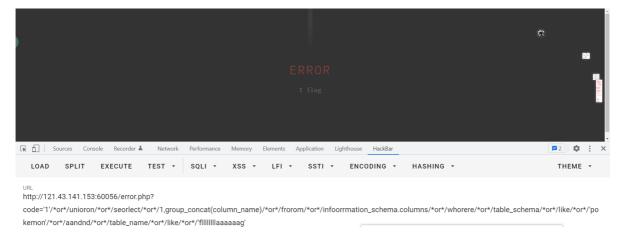
成功啦!接下去爆出现在的数据库:



ok! 接下来要在pokemon库 中找所有数据表:



那么很明显flag在fillllllllaaaaaag表中,进行一个查询字段



只有一个flag字段, ok! 读取数据



 $http://121.43.141.153:60056/error.php?code='1'/*or*/unioron/*or*/seorlect/*or*/1,group_concat(flag)/*or*/froorm/*or*/pokemon.fllllllllaaaaaaag$

拿到flag

这里还要提一点的是,hint中说select、or、and、where、/**/等都被过滤了,那么如何进行绕过呢?这里我们观察源码发现,其实这个过滤只过滤了一次,**比如我们想输入and,那么只需要输入anord,代码会把or过滤掉,剩下就可以注入进去啦!**

一本单词书

这道题属于是这周看的最久的题之一,不愧的Summ3r出的题,,

这道题主要考的是PHP的反序列化,经过漫长的搜索和理解之后(大概4天),终于大概理解了PHP序列化和反序列化的一些基本的绕过操作,这里我用正常人类能听懂的话来讲讲我是怎么理解序列化和反序列化的。

首先,我们要知道几乎所有语言中都有一种方法叫魔法方法,它会在你调用某个特定的函数时自动执行,当然这个魔法方法大多数是被允许让程序员自定义的,于是这里遍可以产生CTF题目了。

回到我们的题目中,题目一开始是要求我们登录,那么我们进行查看源码:

```
| Fig. 1 | Sec. Designer Code Deficient Reg. Tools NCS. States (page 100) | Sec. Designer Code Deficient Reg. Tools NCS. States (page 100) | Sec. Designer Code Deficient Reg. Tools NCS. States (page 100) | Sec. Designer Code Deficient Reg. Tools NCS. States (page 100) | Sec. Designer Code Design
```

就是一个小小的绕过is_numeric函数和弱类型==,很简单,用户名为adm1n,密码1080加个字母就好了,这个坑不多讲



重头戏是后面的反序列化,通过观察代码可以发现,我们输入一个key,一个value,value会先被序列化并和key一起存储到每个用户特定的一个session文件中,等到用户重新加载页面时会读取用户的这个session文件中的数据并将value反序列化后返回给前端,那么这边有一个很重要的点,就是Evil这个类中有一个_wakeup这个方法

通过查阅可得,当PHP在反序列化时,会自动执行这个方法,那么为什么之前我传入正常的字符串它没有给我返回呢?那是因为那就是正常的字符串,PHP在反序列化时检测不到这个方法,才没有调用.如果你让PHP反序列化时是这个Evil类,那么因为在get.php前include了evil.php,PHP检测的到这个方法,所以才会去调用。(这个地方建议搭建一个本地服务器测试一下,第一次接触这个玩意的小白(比如我)真的搞不明白)下面是我测试用的代码:

```
class Evil
   public $file;
   public $flag;
   function __wakeup()
       echo ' __wake is working';
       $content = "hgame{...}";
       echo '</br>';
       if (preg_match("/hgame/", $content)) {//当context中有hgame, 就报hacker
           $this->flag = 'hacker!';
       }
       $this->flag = $content;
   }
}
$zhangsan = new Evil;
$zhangsan->file = '\\flag';
$saveData = serialize($zhangsan); //序列化后的字符串,可以保存在数据库或者文本文件中。
echo '这是序列化后的对象</br>';
var_dump($saveData);
echo '</br>';
echo '</br>';
echo '</br>';
$UnData = unserialize($saveData);
echo '这是反序列化后的序列化后的对象</br>';
print_r($UnData);
echo '</br>';
echo '</br>';
echo '</br>';
$saveData = serialize($Zhangsan); //序列化后的字符串,可以保存在数据库或者文本文件中。
echo '这是序列化后的反序列化后的序列化后的对象</br>';
var_dump($saveData);
```

这边再简单理解一下题目中的_wakeup方法,应该是你传入一个Evil类,里面带有file=/flag,然后PHP在反序列化这个类的时候会自动调用wakeup这个方法,读取这个file=/flag的文件到 \$this->flag里面,然后就就可以传回来了 \$this->flag了,(但是我不理解为什么在这里要加一个/hgame/是否在 \$this->flag里的判断然后又到后面去把 \$this->flag再赋值一遍,,这不相当于没有判断吗??难道是出题人故意留的,让我们知道这道题还可以更难?/doge)

通过直接改本地session文件, 我可以得到我预期得到的flag:



OK! 那么现在我们还有最后一个问题,就是如何让PHP反序列化我们输入进去的Evil类呢?如果你直接传入value的话,PHP会把它当作字符串去序列化的呀!

我们通过之前的分析可以得到,代码是不会序列化key值的,那我们能不能在key中构造一个嵌套,输入一个k:v,但其实PHP读取的是两个k:v呢?

就比如说我输入key=bbb|O:4:"Evil":2:{s:4:"file";s:5:"/flag";s:4:"flag";N;};aaa, value=hahaha, 那么服务端存储的文件内容大致应该是这样的:







下面是我查找PHP函数功能时记录的,也放在这里吧!

PS: 这应该是本题最长WP了吧,能不能赏点积分/doge

```
strstr:
查找 "Shanghai" 在 "I love Shanghai!" 中的第一次出现,并返回字符串的剩余部分:
echo strstr("I love Shanghai!","Shanghai");
strpos:
查找 "php" 在字符串中第一次出现的位置:
echo strpos("You love php, I love php too!","php");
substr:
从字符串中返回 "world":
echo substr("Hello world",6);
file_get_contents:
把整个文件读入一个字符串中
echo file_get_contents("test.txt");
file_put_contents()
函数把一个字符串写入文件中
echo file_put_contents("test.txt","Hello World. Testing!");
file_put_contents($filename, $str, FILE_APPEND);
使用 FILE_APPEND 可避免删除文件中已有的内容。
```

Apache!

这个题也是出自Summ3r大佬,着实让我从第一天看到了最后一天,,,,,,,

首先用dirresearch扫,发现有一个www.zip,里面是apache的配置文件

```
Target: http://httpd.summ3r.top:60010/
Output File: E:\documents\program\CTF\相关软件\dirsearch-master\reports\httpd.summ3r.top\_22-01-27_21-40-09.txt

[21:40:09] Starting:
[21:40:13] 403 - 1998 - /.ht_wsr.txt
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.bakl
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.orig
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.save
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.sample
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.sample
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.sample
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.extra
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.extra
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess_cxtra
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htm
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htpasswd_test
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htpasswd_test
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htpasswd_test
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htpasswds
[21:40:13] 500 - 5548 - /index.html
[21:40:45] 500 - 5338 - /proxy/
[21:40:52] 200 - 8KB

Task Completed
```

首先说是要访问内网嘛,但是这个内网怎么个访问法,当时我也是查了很多资料,都是什么内网渗透、 扫描端口、上传一句话,跟我们这个好像都没啥关系

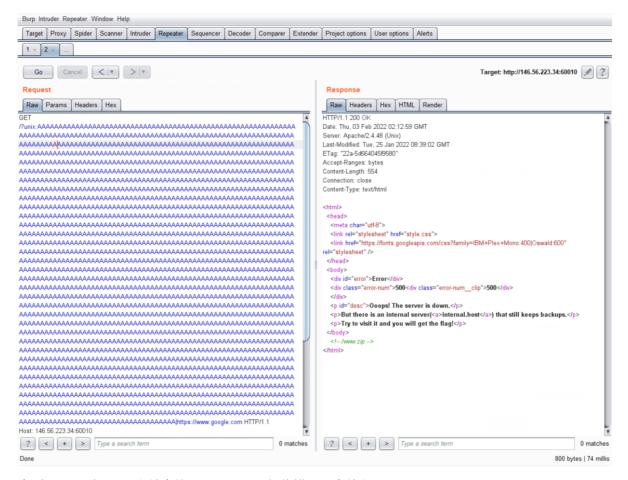
直到一天,有hint放出来说是利用Apche的CVE-2021-40438漏洞嘛。。

那就去查资料呗,查了半天资料,总结了以下几点:

主要就是利用了apache反向代理的漏洞,通过发送超长的请求信息比如

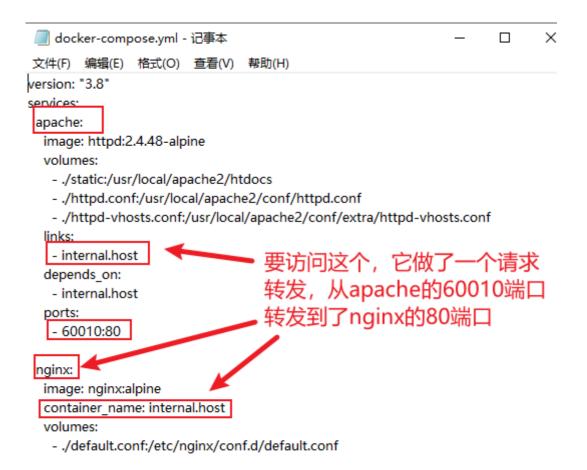
http://www.https.summer.top/?uni:A*5000|http://example.com 这种请求。因为太长,代理服务器会忽略掉丨前面的请求而直接把http://example.com请求发给内网主机。

但是我对着文章试了很多次,那个配置文件的压缩包我也看过了,但是就是做不到让代理服务器转发请求到内网,不知道是我漏掉了什么细节,,



直到后面看到了配置文件中的docker配置,好像懂了一点什么

题目一直说让我们访问一个叫inernal,host的地方



而nginx的配置文件中有flag:



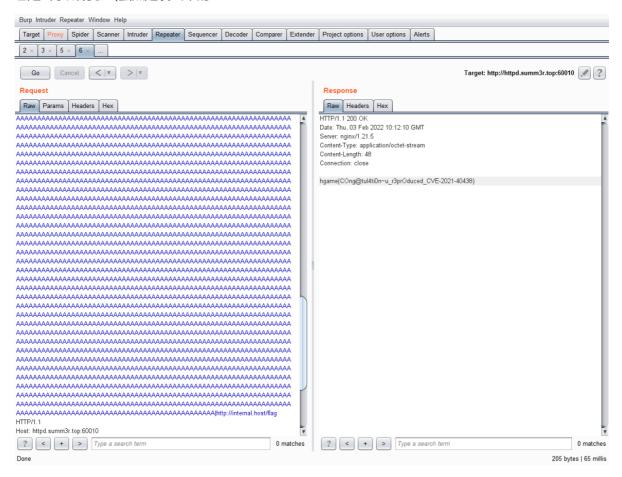
好,那么现在问题就是如何让apache服务器将请求转发到内网的nginx服务器上,,

利用之前的那个漏洞,我用了干方百计,终于凑到了,需要向一个叫/proxy的路由发送请求带有<u>http://localhost/flag</u>的请求才能得到flag(说实话我现在还不知道为什么,连这个/proxy也是我用dirresearch 扫出来的。。。)

```
Target: http://httpd.summ3r.top:60010/
Output File: E:\documents\program\CTF\相关软件\dirsearch-master\reports\httpd.summ3r.top\_22-01-27_21-40-09.txt

[21:40:09] Starting:
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.bak1
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.orig
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.save
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.sample
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.catra
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess.catra
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htaccess_catra
[21:40:13] 403 - 1998 - /.htac
```

也是终于成功了(虽然是凑出来的



真的,7天了,几次三番想要放弃这个题,唉,,菜是原罪

CRYPTO

RSA Attack

```
from Crypto.Util.number import *
from libnum import *
import gmpy2

p = 715800347513314032483037
q = 978782023871716954857211
e = 65537
n = 700612512827159827368074182577656505408114629807
c = 122622425510870177715177368049049966519567512708
s = (p - 1) * (q - 1)
d = gmpy2.invert(e, s)
print("dec: " + str(d))
# print("hex: " + hex(d))

m = pow(c, d, n)
print(m)
print(m)
print(n2s(int(m)))
```

嗷对了,这里的数不算很大,我还用到了一个分解质因数的工具叫yafu:我的p和q就是这样的得来的

虽然后来得知网上也有在线工具/hhh

运行代码后得到flag:

```
| The process of this late of the process of the pr
```

RSA Attack 2

这题有点鬼,一个flag分了三种算法,不过还好都不算难,

第一种:知道两个n,而且两个n都有一个公因数,那就好办了,直接网上在线求公因数,再大的数都能求,直接可以把p、r、q求出来

求出来后就是老套路:

```
def pojie_tast1():
    e = 65537
```

n1 =

 $14611545605107950827581005165327694782823188603151768169731431418361306231114985\\03777591746143392530805439697080969080407398583537646462986060971029218136860061\\86265904984918504045034434142414554873044483448923378774224657157091542386535051\\41605904184985311873763495761345722155289457889686019746663293720106874227323699\\28827779429220895717244652342059639111489155953781102947315012364162410810367651\\67544494928051266425527512783096348467776360421141359905162459075173773201900914\\00729277307636724890592155256437996566160995456743018225013851937593886086129131\\351582958811003596445806061492952513851932238563627194553$

c1 =

 $96507580355493298866427181643918380232881201369420374132076310537603691258499503\\ 16476723484681113104236808581019906700670653062375961216648843536799876895323054\\ 37801346923070145524106271337770666947677115752724993307387122132705797012726237\\ 07355066941911004630825740848453506351567806677768101721151098142927334692802297\\ 11494110645562250012873991413061360817224710750324230796929083802671602141437205\\ 16748000734987068685104675254411687005690312116824966036851568223828884335112144\\ 63726809039715853293714112265407595273005233157398070113637821200295671929519273\\ 3955673315234274064519957670199895100508623561838510479$

n2 =

 $20937478725109983803079185450449616567464596961348727453817249035110047585580142\\82355128957714595812712158679287850938608517845217111245589042947445779721920282\\70308842622730613347524934967979353466315098066855891796183674539927497533182738\\34113016237120686880514110415113673431170488958730203963489455418967544128619234\\39491582039290842297407593275183801218554296884269182420320651779569389386394510\\06619409884556959235117773065664193733940919073494316866464855163255754949026823\\37518438042711296437513221448397034813099279203955535025939120139680604495486980\\765910892438284945450733375156933863150808369796830892363$

c2 =

 $11536506945313747180442473461658912307154460869003392732178457643224057969838224\\ 60105983686088371845998600310697037577844372574860708562093878771408132131581714\\ 44141155899522374924484834389103788653592395751693261166680304632758176098276260\\ 48962304593324479546453471881099976644410889657248346038986836461779780183411686\\ 26075677671172057705331950469137355010752529656093646743528381249339648667817802\\ 02924333658980325970273388760451827434928318141756738341983453375140655963964777\\ 09839868387265840430322983945906464646824470437783271607499089791869398590557314\\ 713094674208261761299894705772513440948139429011425948090$

a =

 $12371534352197068400012879987607104283057072321811693115146722024476505588941762\\68065548681145255669784363239750834987038327945614932913120796913966712748373220\\36085911028636844643698862533724625315331567014898932701977758733187411738771617\\885153639118174062773966499612201555575923412045644028857989016603411$

p =

 $11810617170951861319033738012072163909610943387175855148175055962860784152519993\\ 33964010458573138419626670876810000779085753498562031979892801375181196104472650\\ 22793158335778819939567162786340083036604758380394175830091289942677310940962706\\ 354018362632488404102976344446903748276214668285468119214940392725123$

r =

16923914309296392221334368692467736308896348563302709164550115138848256549023332 37968896916242726649851735258120023555304847414328471705113481770657043389787544 57533424010842217007432554862861949141613925946472939183705336155629494107050470 952474816647080432002189309272835581148740211208678012416960136441833

```
s1 = (p - 1) * (q - 1)
d1 = gmpy2.invert(e, s1)
# print("dec: " + str(d1))
m1 = pow(c1, d1, n1)
# print(m1)
# print(n2s(int(m1)))

s2 = (r - 1) * (q - 1)
d2 = gmpy2.invert(e, s2)
# print("dec: " + str(d2))
m2 = pow(c2, d2, n2)
# print(m2)
return n2s(int(m2))
```

第二种:可以发现e很小,这样的e可以直接凑出来,直接上代码:

```
def pojie_tast2():
    e = 7
    n =

14157878492255346300993349653813018105991884577529909522555551468374307942096214
96460417273438191305127374522829393083231448346692252924095899489769747593986702
55613480427259196635469490150246939526419364818415527514846041230971480718004166
08762258562797116583678332832015617217745966495992049762530373531163821979627361
20092154422357817071874134824201216411559377770090395440910311009292157882104893
33468932128050716822355758137241139783415928859577673775874922027401859708286297
```

67501662195356276862585025913615910839679860669917255271734413865211340126544199

760628445054131661484184876679626946360753009512634349537

 $10262871020519116406312674685238364023536657841034751572844570983750295909492149\\ 10150086980641860373218135008257644759476658757235024667544550893157767015829555\\ 86412195827293455816974482311163180804561125167007179847316559007263881858669059\\ 89088504004805024490513718243036445638662260558477697146032055765285263446084259\\ 81456019754901804409993515835193188515761652723528322906614539096409492900705694\\ 6332051364474528453970904251050605631514869007890625$

```
for i in range(100):
    me = c - i * n
    result = gmpy2.iroot(me, e)
    if result[1]:
        return n2s(int(result[0]))
```

第三种: 这里的特性是共模攻击 (m, n相同; e, c不同, 且e1 和 e2互质)

那么也是直接上代码:

```
def pojie_tast3():
    n =
18819509188106230363444813350468162056164434642729404632983082518225388069544777
37454414231761285844834534413737222298803336652808623663521375622781661086504592
43572321887689136421584486033463304625356961217396227022005403441054641266954320
11739181531217582949804939555720700457350512898322376591813135311921904580338340
20356958268188924345249536384955895594712497529373650942640046008398107884613874
00506349068244386897127483243368787916226769743418146910412622806042773578898922
11717124319329666052810029131172229930723477981468761369516771720250571713027972
064974999802168017946274736383148001865929719248159075729
    e1 = 2519901323
    c1 =
32307797262255448725314411690093070720737545787618883879834032063645484514967365
13905460381907928107310030086346589351105809028599650303539607581407627819797944
33739860140051056099246245504845132659399359508980015034299902187473474806669296
23626505400360020737487665093476498181393043639140838799189298735777063235996280
31618641793074018304521243460487551364823299685052518852685706687800209505277426
86914005105699624288213261625669518887078263431036297315376669828625894689686639
66708724518031142808467095727797805584822233937594759991036077045106183322537105
03857561025613632592682931552228150171423846203875344870
   e2 = 3676335737
    c2 =
```

 $94081859562227916143983671964170784679029465088879982233500738585416673645928312\\ 94347690629951223710736367853718008576338413791397610918904261379811130875199348\\ 54663776695944489430385663011713917022574342380155718317794204988626116362865144\\ 12513662472278230945545225775880817241588440390984065155448536430923785388525187\\ 69414770980086903896005443989986696359624959897360210207153964153758907203356975\\ 04837045188626103142204474942751410819466379437091569610294575687793060945525108\\ 98666085127747507999446647485911409264379741892764572643017592824747688487981703\\ 4346652560116597965191204061051401916282814886688467861$

```
_, r, s = gmpy2.gcdext(e1, e2)
# 根据数学关系(共模攻击)得
m = pow(c1, r, n) * pow(c2, s, n) % n
return n2s(int(m))
```

最后将三者合起来,就可以得到flag

```
task(1) ×

"D:\Program Files\Python39\python.exe" "E:/documents/program/CTF/write up/HGame2022/Week2/CRYPTO/RSA Attack 2/task.py"
b'hgame{RsA@hAS!a&VArIETY?of.AttacK^mEThodS^whAT:other!AttACK|METHOdS~do@you_KNOW}'

Process finished with exit code 0
```