ISCC2016-BASIC、WEB、MISC简单writeup



weixin_30646505 ● 于 2016-05-25 13:36:00 发布 ● 128 ☆ 收藏 文章标签: 网络 php 原文链接: http://www.cnblogs.com/xiao3c/p/5526656.html 版权 RE和PWN题目的wp有大神已经放出来了,我也不擅长,就不搬了。bin求带。

BASIC

BASIC-1 50

仿射函数,百度"仿射加密法",它讲的够清楚了。

BASIC-2 50

Vm0wd2QyVkhVWGhVYmxKV1YwZDRXRmxVUm5kVIJscHpXa2M1 VjFKdGVGWIZNbmhQWVd4YWMxZHViRmROYWxaeVdWZDRZV01 4WkhGU2JIQk9VbTVDZVZkV1pEUIRNazE0Vkc1T2FWSnVRazIWY WtwdIZWWmtWMWt6YUZSTIZUVkpWbTEwYzJGV1NuVIJiR2hYWW xSV1JGcFdXbXRXTVZwMFpFWINUbFp1UWpaV2Fra3hVakZaZVZO cmJGSmIWR3hXVm01d1lyUldjRmhsUjBacVZtczFNVmt3WkRSVk1ER kZWbXBXVjFKc2NGaFdha3BIVTBaYWRWSnNTbGRTTTAwMQ==

结尾的"="这个特征很明显,base64解密,需要解多次,直到出现flag。

BASIC-3 50

题目说在这个页面却看不到,那么应该是藏在页面的某个地方,F12进入调试模式,找到下图的内容:



提示直接提交貌似不对,那么应该是有加密。ROT13加密,解密一下就OK了。

BASIC-1 100 心灵鸡汤

地址 5	又汇编	文本字符串
00CA1003 p	ush Chickens, 00CA2110	ISCC
00CA1017 p	ush Chickens, OOCA2120	Congratulations! You need remember:
00CA101C p	ush Chickens, OOCA2168	DEath IS JUST A PART of LIFE, sOMeTHING wE'RE all dESTIMED TO do.
00CA1034 p	ush Chickens, OOCA21EC	Let's go!
00CA1039 p	ush Chickens, 00CA2200	Welcome to ISCC2016! Now find me!
00CA1072 m	ov ecx, dword ptr ds:[OxCA003C]	è
00CA1311 c	all Chickens, OOCA15F1	(Initial CPU selection)
00CA16E2 m	ov esi, dword ptr ds:[<&KERNEL32.Decodel	液瞎 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
00CA1868 p	ush Chickens, 00CA1051	(\mathbf{r})

丢进OD搜了一下,发现了一个字符串。卡了一会,甚至连它的出处都搜到了。然后看了看这串字符只有大小写 区别,可能是培根加密,然后解密出来得到flag。

BASIC-1 100 小伟密码

一个老旧无用的加密工具加密了文件,百度上有很多针对它的攻击方法。注意版本问题。(值得一提:如果不 是专业的人员,不要自己乱搞什么加密,这就是例证。)

BASIC 200 JJ

文档是JFf*ck编码,不确定代码具体是什么,还是最好解码一下。然后找到网盘地址,下载。然后又是编码(泥煤)。查了一圈,是JJencode,然后在github上找到了脚本,解密出来,是一个JS压缩加密,再解一下吧。最后是一个alert。早知道就放进<script>标签里让它弹出了。

解密脚本获取:github搜索JJencode,第一个就是decoder,复制那个html代码,然后.....

WEB

WEB100

注入,burp拦截一下,转存之后用sqlmap可以跑出来。(自己的电脑一直被banlP,换了别人没问题,郁闷)

WEB300

代码审计。真是ping出问题了……题目修改前交的flag,当时用&&dir就可以了,然后打开代码看一下,然后就是 绕过去打flag。

WEB350-1 double kill

上传问题。测试了一下,上传的代码应该是过滤了后缀并检查了文件头。给php一句话加了图片头传上去之后, 在uploads找到了但是不解析。之后用加了头的JS一句话再传,还是没访问到。注意包含地址,最后加了00截 断,成功。(目的不是连接,只要能被解析就可以了。)

http://101.200.145.44/web5/index.php?page=uploads/图片ID.gif%00

http://101.200.145.44/web5/index.php?page=uploads/图片ID.jpg%00

WEB350-2 simple injection

注入问题。测试了可以注入的地方应该是用户名,用户名应该是admin了,有报错。盲注。在freebuf上有一篇类似的文章,用mid()逐位测试。也没有写脚本,用burpsuite上的暴力破解,爆出password字段的32位MD5值,解密,登陆后台即得到flag。

WEB500

这个有点费劲,先看代码。先用双向代理,曝出文件。第一次看了都没认出来是干嘛的。然后理了理,这几句 是编码的流程,最后爆出来一句话的密码。然后构造payload完成注册,注意这里需要绕一下。最后带上cookie 访问即可。

```
function checkpassword($user,$pwd,$pdo){
    if($user!='admin'){
        exit('you are not admin!');
    }
    $query="SELECT password FROM user WHERE username='admin'";
    $result=$pdo->query($query);
    if ($result!=null&&$result->rowCount()!==0){
        while($row = $result->fetch()){
            if ($row['password']===$pwd){
                return 1;
            }
        }
    }
    return 0;
```

MISC

MISC 100

Wireshark打开,查看TCP包,追踪TCP流。看起来应该是一个图片。猜测出题者应该是让提取出文件然后操作的,不过在TCP追踪流中已经可以看到FLAG。

M:InstanceID="xmp.ild:b8/042de-8/08-be43-83at-8851384adt34"
M:DocumentID="xmp.did:fafea4d3-3c83-2d43-9da5-c8f6f0b834ad"
M:OriginalDocumentID="xmp.did:fafea4d3-3c83-2d43-9da5-c8f6f0b834ad" photoshop:ColorMode="3"
oshop:ICCProfile="sRGB IEC61966-2.1" dc:format="image/jpeg"> <xmpmm:history> <rdf:seq> <rdf:li< td=""></rdf:li<></rdf:seq></xmpmm:history>
t:action="created" stEvt:instanceID="xmp.iid:fafea4d3-3c83-2d43-9da5-c8f6f0b834ad"
t:when="2015-08-14T07:08:07+08:00" stEvt:softwareAgent="Adobe Photoshop CC (Windows)"/> <rdf:li< td=""></rdf:li<>
t:action="saved" stEvt:instanceID="xmp.iid:b87042de-8708-be43-83af-8851384adf34"
t:when="2015-08-14T07:08:07+08:00" stEvt:softwareAgent="Adobe Photoshop CC (Windows)"
t:changed="/"/> <photoshop:textlayers> <rdf:bag> <rdf:li< td=""></rdf:li<></rdf:bag></photoshop:textlayers>
oshop:LayerName="flage{w23e3 6ktr04}" photoshop:LayerText="flage{w23e3 6ktr04}"/> </td
oshop:TextLavers>
acket end="w"?>XICC PROFILEHLinomntrRGB XYZ1acspMSFTIEC
lwtptbkptrXYZeXYZbXYZ@dmndfpdmddvued.
flumi mag flagh (mTPC (mTPC (hTPC (hour start)

去掉空格提交。flag: w23e36ktr04

MISC 200

应该是MP3stego了,下载相应的工具,解密出隐藏的txt。

Flag is SkYzWEkOM1JOW1NHWTJTRktKUkdJTVpXRzVSVOU2REdHTVp HT1pZPQ== ??? 等号结尾一般是base64补位用的,base64解一次,还有等号。再用base64解,出错……实在想不到还有别的加密带=号了,就想着有没有base32。结果真有。在国外网站找到base32解密。最后,是这样解出来的:base64 一次,之后用base32再解一次。

base64: SkYzWEk0M1JOWINHWTJTRktKUkdJTVpXRzVSV0U2REdHTVpHT1pZPQ==

base32: JF3XI43RNZSGY2SFKJRGIMZWG5RWE6DGGMZGOZY=

flag: lwtsqndljERbd367cbxf32gg

MISC 300毕业论文

下载得到doc文件,用相应程序打开另保存为docx。改后缀为ZIP,解压,直接找document.xml。用 notepad++打开,观察结构:1.spacing有-2和2之分;2.每个spacing之后仅有一个汉字(也就是对应只算一次)

```
-<**:rPr>
-<**:spacing w:val="-2"/>
-<**:spacing w:val="10"/>
-</*:rPr>
-<**:>
-<**:>
-<**:>
-<**:>
-<**:spacing w:val="10"/>
-</*:spacing w:val="2"/>
-<**:spacing w:val="10"/>
-</*:rPr>
-<**:spacing w:val="10"/>
-</*:rPr>
-<**:spacing w:val="10"/>
-</*:rPr>
-<**:spacing w:val="10"/>
-</**:rPr>
-<**:spacing w:val="10"/>
-<**:s
```

利用正则将<w:spacing w:val="-2"/>变成0,将<w:spacing w:val="2"/>变成1,利用<.*>清除所有括号。统计出 来少了一位。然后8位一行排列一下,每行是一个字符。考虑到最后答案是ASCII字符串,必定不会出现大于 0x80的字符。但是字符串中出现了大于0x80的字符,于是人工在第一次出现大于0x80字符的那行的最前面增添 了一位0,一次延后一位,所有结果合乎逻辑。转换成字符串得到flag。

转换后的文本:	0110011001101100011 1010000110010100111	0001011001110111101100110000 000011010010	0110100000101101010011010110101001011111	10101010001
转换后的文本:				
	专换后的文本:			

MISC300-2加密协议

给了几个txt文档,看样子应该是数据包的转储。用wireshark导入16进制转储,看出来是ISAKMP协议包(主要是 IKE协商)。按照次序整理好文件,截获数据对应main模式前4个包,密文对应第五个包。格式wireshark已经整理 好了。看出来主要的算法是DES,采用的预共享密钥模式,nonce、双方的公钥还有其他系列的参数都可以提取 出来。然后参考RFC2409,http://www.ietf.org/rfc/rfc2409.txt,算出DH的共享密钥、解密。

转载于:https://www.cnblogs.com/xiao3c/p/5526656.html