# **Hgame writeup**

### **WEB**

### 第一题

这道第一题折腾了好久,第一步比较套路,发现标题是where is my robots,需要查看爬虫协议,输入查看,给了一个地址。

img/index.php

打开发现一张草&&区的图和一堆代码,让我想起了18年应该也有同样一道题有这个图(记不太清orz)。看代码,发现用str\_replace过滤了一次../这个和以前做过的一道题类似,只要构造出一个字符串在过滤之后拼接成../就可以实现目录跳转。所以构造..././会跳回到上一层目录,然后我就在这里卡了。输入进去index也不行,看起来没有反应,可能是没有index.php这个文件。然后想着img目录下的index文件,..././img/index取了一次还是没有反应。开始困惑。然后在\*\*下,获得了重要hint,flag.php



(这猜的成分也有点高了吧。)不过我也曾经想过burp suite爆破一下目录2333..././flag果然出来了显示,不过提示maybe\_you\_should\_think\_think这儿我也想了一会儿,不直接给flag就意思是在文件里,但是我应该用另一种方法来获取到文件,不能靠它本来的输出,联系之前做出来的PHP Is The Best Language 就可以想到伪协议这个办法(土爷天下第一,博客啥都有),正好网上也说include\_once也能用,所以试一下。但是这里也有个坑。也算是我之前不知道,

正确的payload应该是:

php?img=php://filter/read=convert.base64-encode/resource=..././flag

但是当时我以为应该是:

?img=..././php://filter/read=convert.base64-encode/resource=flag

伪协议中应该包含了这个路径的跳转。所以我认为的不正确,也是在偶然之间把目录放在后面,发现可以的,这一点 应该记下来。 最后就得到了base64的文件内容,解密以后发现flag是作为注释存在的。 Payload: http://118.24.25.25:9999/easyphp/img/index.php?img=php://filter/read=convert.base64-encode/resource=..././flag

# 请将要加密或解密的内容复制到以下区域

```
<?php
//$flag = 'hgame{You_4re_So_g0od}';
echo "maybe_you_should_think_think";</pre>
```

### 第二题

php trick

在出来结果的一瞬间 胸中万千只草泥马在奔腾 总结一下知识: 最开始的

step 1, step 2.

Md5开头为0的绕过

step3, step4

变量为数组的直接为0 (弱类型比较)

step5, step6, step7, step8

url编码绕过字符串存在的检查(strpos) %48%5f%67%61%6d%65 就是H\_game

不过看同学的解决方式中存在,H+game 来达到效果的方法,原因如下。

在遇到需要在url中请求如: A\_A这样的值的时候,可以通过A.A或者A+A来达到相同的效果。

PHP变量名不能带有点[.] 和空格, 否则在会被转化为下划线[1]

第七,第八不清楚咋绕过去的 但是把hgame设置成数组之后就绕过去了,网上查了个资料。不清楚详细的操作。

第十一题:弱类型整数大小比较绕过

1 | \$temp = \$\_GET['password']; is\_numeric(\$temp)?die("no numeric"):NULL; if(\$temp>1336){ echo \$flag;

分析:传入password赋值给temp, is\_numeric判断temp是不是数字,是则die, 不是数字就继续向下运行,再就是传入的值必须大于1336,上边提到过,数组在比较中恒大于具体的值,并且数组不是数字或者文本型数字,可以绕过数字检测。

参考:?password[]=

第九第十特别坑,把要求输进去,然后发现给打开了百度,但是明显要的不是百度,而是本地的上面已经提示的 admin.php文件,接下来就是一直憋一直查,然后发现了一个curl与parse\_url对于地址分割的不同。(不过听群上老 大哥的意思是这个漏洞在后来的版本中修复了?)

#### 0×01 SSRF

通过代码逻辑我们可知

```
url->php parse_url(过滤ip)->过滤url各部分(空白字符和数字)->curl发送请求
```

这里可利用 parse\_url 和 libcurl 对url解析的差异来绕过。经过测试,得出以下结论(我本地环境 php 7.0.20-2 libcurl/7.52.1)

```
完整url: scheme:[//[user[:password]@]host[:port]][/path][?query][#fragment]
这里仅讨论url中不含'?'的情况
php parse url:
host: 匹配最后一个@后面符合格式的host
host: 匹配第一个@后面符合格式的host
http://u:p@a.com:80@b.com/
php解析结果:
   schema: http
   host: b.com
   user: u
   pass: p@a.com:80
libcurl解析结果:
   schema: http
   host: a.com
   user: u
   pass: p
   port: 80
   后面的ab.com/会被忽略掉
```

# parse\_url与libcurl对与url的解析差异可能导致ssrf

- 当url中有多个@符号时,parse\_url中获取的host是最后一个@符号后面的host,而libcurl则是获取的第一个@符号之后的。因此当代码对http://user@eval.com:80@baidu.com 进行解析时,PHP获取的host是baidu.com是允许访问的域名,而最后调用libcurl进行请求时则是请求的eval.com域名,可以造成ssrf绕过
- 此外对于 https://evil@baidu.com 这样的域名进行解析时,php获取的host是 evil@baidu.com,但是libcurl获取的host却是evil.com

## url标准的灵活性导致绕过filter\_var与parse\_url进行ssrf

filter\_var()函数对于http://evil.com;google.com 会返回false也就是认为url格式错误,但是对于0://evil.com:80;google.com:80/、0://evil.com:80,google.com:80/、0://evil.com:80/google.com:80/却返回true。

解决以后就可以以本地用户(127.0.0.1)的身份访问之前无法访问的admin.php 这里就是一个目录,访问以后就出现了进一步的代码。提示还有一个flag.php 但是继续观察发现给了一个变量,这里的??运算符我还不清楚还查了一下,这里就是检测是否变量赋值 如果没有赋值的话就赋值为空,当然我们想要获取flag文件啦,但是这里有一个if,如果文件存在,就报错,不存在才给输出。。这不是自相矛盾。。。。纠结了好长时间,查了一下,然后想了想咋就能输出文件内容,以前也接触过伪协议,这次尝试着用base64输出文件内容,没想到就过了检测,直接输出了字符串,然后就直接拿着字符串去解码就可以了



我们举一个例子,这是平时我们用来任意文件读取的payload

#### php://filter/read=convert.base64-encode/resource=upload.php

这里读的过滤器为convert.base64-encode,就和字面上的意思一样,把输入流base64-encode。resource=upload.php,代表读取upload.php的内容

下面仔细研究下关于过滤器的问题

### 过滤器

先贴<mark>译</mark>档,不因为自己的翻译小问题接锅 (・ω・) / http://php.net/manual/zh/filters.php

#### 转换过滤器

http://php.net/manual/zh/filters.convert.php

convert.\* 过滤器是php5.0.0以后添加的。

#### base64

http://118.24.3.214:3001/index.php?

<u>str1=s155964671a&str2=s214587387a&str3[]=1&str4[]=2&%48%5f%67%61%6d%65[]=%3&url=http://@127.0.</u> 0.1:80@www.baidu.com/../admin.php?filename=php://filter/read=convert.base64-encode/resource=flag.php

### 第三题

这道题是 BrownFly 学长手把手教的,感谢学长的不嫌弃。

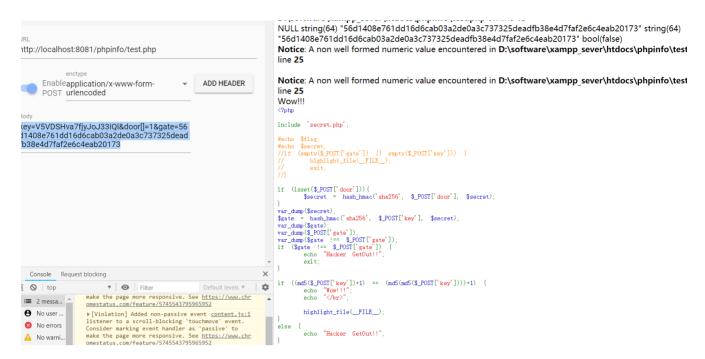
题目描述: var\_dump了解一下

真正问了学长以后才重视这个函数,期间自己搭了一个服务器用来测试php,用var\_dump能够输出当前变量的数据类型与当前的值,对于===这种强类型比较来说很有用,就可以判断数据两边的数据类型。

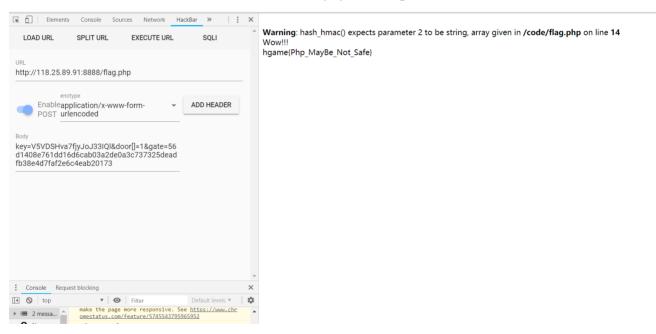
#### 整理一下题的思路:



分析第一次的比较过程,其中存在一个随机的加密密匙, \$secret 对于这个因素我们是不可控的,所以要在第二步的重设密匙中寻求方法来重置密匙。这里存在一个方法,把door设成数组,这样在hash\_hmac()函数中第二个参数就成了数组,应该是默认会处理为空?用var\_dump输出一下,发现返回值为NULL所以说第二次的加密过程中的密匙就可以预测了,不过也不需要知道具体的密匙是多少,直接在php文件中echo出来结果即可。这样处理之后,就可以根据key的明文值,知道gate对应的密文值了。



绕过两次比较的关键点是,key的取值,我一开始的想法是找到一个两次md5加密均为0e开头的key值,然后想想有些疑惑,这里有一个弱类型比较,看起来也可以通过key取数组来达成,但是这里如果key取数组就会产生一个问题,第三步gate的值就会为NULL,而我们输入的gate值在第一步判断中不能为空(我也不清楚如果放开了第一步的判断能不能输入一个空值,忘记试了。)所以这条路就断了,只能寻求下一个可能(学长手把手提醒),这种两次加密均为0e开头的字符串还真存在,网页上扣下来,并且扔进php中计算出gate应取的值,填进去即可。



Payload:

 $\label{lem:key=v5vdshva7fjyjoj33iQl&door[]=1&gate=56d1408e761dd16d6cab03a2de0a3c737325deadfb38e4d7faf2e6c4eab20173$ 

V5VDSHva7fjyJoJ33IQ1 双md5结果均为 0e

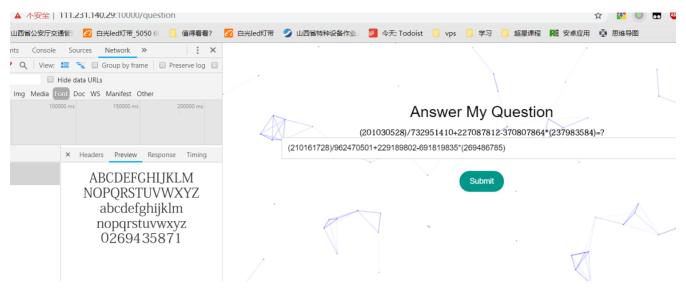
# 第四题

Baby\_Spider

li4no学长nb!!!

共有3个关口,第一次是缺user-agent,会让你关机,亏得我机没关完,还有几个程序垂死挣扎,所以就没完全关掉。亏得我保存了。所以海星。。再也不敢了。加入user-agent即可避免,但是接下来是下一个关口,还是错误答案。

第二个关口是加入了一个字体,需要更改对应的数字来完成计算



这个是我手动做完10道题获取到的,当时复制下来的公式与网页上显示的公式不同,这就让我很困惑,最后在浏览器的网络界面,发现加载了一个新的字体文件,所以打开这个文件,按照数字——对应关系来更改从代码中直接获取的数字,就可以继续完成计算。

第三个关口到达条件就比较艰难,因为一开始写的爬虫是基于原始的session库的,并不能达到获取全部文件的功能 (即使有我也没学过),手动根本做不到第20题,也就没办法得到进一步的网页界面更改的信息,就改变了做法,通过 selenium这个库来进行操作,它可以直接控制浏览器的操作,不仅仅能通过爬虫的基础检测,还能实时查看加载的 各种文件,直接在网页上发现更改。21-30题用了css的伪类,这个知识点我也不太清楚,但是需要根据css文件来获得式子的具体值。我用js来获取相关的伪类中的数据,之后返回给python,利用python来计算值之后按照之前的方法输出,最后得到flag。





Chrome 正受到自动测试软件的控制。

hgame{77925a1ea1723049429fd0983b902aaee865c6f047431172f57b46f96e7d3a22}

payload:

```
import time
from selenium import webdriver
chrome = browser = webdriver.Chrome()
url = 'http://111.231.140.29:10000/'
post = {'token':'e5F8rkjyqj3ohhpVtP2HGPgR8bf8ZjMV'}
chrome.get(url)
token = chrome.find_element_by_name('token')
token.send_keys('e5F8rkjyqj3ohhpVtP2HGPgR8bf8ZjMV')
submit = chrome.find_element_by_css_selector('button')
submit.click()
for i in range(10):
    expression = chrome.find_element_by_css_selector('span').text
    print(expression[:-2])
    expression = expression[:-2]
    answer = chrome.find_element_by_name('answer')
    answer.send_keys(str(eval(expression)))
    submit = chrome.find_element_by_css_selector('button')
    submit.click()
for i in range(10):
    expression = chrome.find_element_by_css_selector('span').text
    print(expression[:-2])
    expression = expression[:-2]
    for i in range(len(expression)):
            if (expression[i] == '1'):
                b = expression[:i]+'0'+expression[i+1:]
                expression = b
                continue
            if (expression[i] == '0'):
                b = expression[:i]+'1'+expression[i+1:]
                expression = b
                continue
            if (expression[i] == '3'):
```

```
b = expression[:i]+'6'+expression[i+1:]
                expression = b
                continue
            if (expression[i] == '4'):
                b = expression[:i]+'9'+expression[i+1:]
                expression = b
                continue
            if (expression[i] == '5'):
                b = expression[:i]+'4'+expression[i+1:]
                expression = b
                continue
            if (expression[i] == '6'):
                b = expression[:i]+'3'+expression[i+1:]
                expression = b
                continue
            if (expression[i] == '7'):
                b = expression[:i]+'5'+expression[i+1:]
                expression = b
                continue
            if (expression[i] == '9'):
                b = expression[:i]+'7'+expression[i+1:]
                expression = b
                continue
    answer = chrome.find_element_by_name('answer')
    answer.send_keys(str(eval(expression)))
    submit = chrome.find_element_by_css_selector('button')
    submit.click()
#expression = chrome.execute_script("windows.getComputedStyle(span,'::after').content")
#expression = chrome.execute_script('return
window.getComputedStyle(document.querySelector(".question-
container"),"::after").content;')
for i in range(10):
    expression = chrome.execute_script('return
window.getComputedStyle(document.querySelector(".question-
container"),"::after").content;')
    expression = expression[1:-3]
    answer = chrome.find_element_by_name('answer')
    answer.send_keys(str(eval(expression)))
    submit = chrome.find_element_by_css_selector('button')
    submit.click()
```

re只会第五题 555~

Pro的Python教室

网页有相关的pyc在线逆向工具, 扔进去得到逆向的结果。

```
#!/usr/bin/env python
# encoding: utf-8
len = len(enc)
enc1 = []
enc2 = ''
aaa = 'ioOavquaDb}x2ha4[~ifqZaujQ#'
for i in range(len):
   if i % 2 == 0:
       enc1.append(chr(ord(enc[i]) + 1)) #偶数+1
       continue
                                      #奇数+2 对ascii
   enc1.append(chr(ord(enc[i]) + 2))
s1 = []
for x in range(3): \#X=0, 1, 2
   for i in range(len):
       if (i + x) \% 3 == 0:
           s1.append(enc1[i])
           continue
   # x = 0时
   # 位数为3倍数的字符 0 3 6 9 12 15 18 21 24
   # 加入s1
   # x = 1时
   # 位数为1 4 7 10的字符
   # 加入s1
   # x = 2时
   # 位数为2 5 8 11的字符
   # 加入s1
enc2 = enc2.join(s1)
if enc2 in aaa:
   print "You 're Right!"
else:
   print "You're Wrong!"
   exit(0)
```

有代码的话就好解决了,对应它的操作来进行真正的·逆向·

```
aaa = 'ioOavquaDb}x2ha4[~ifqZaujQ#'
#print(len(aaa)) #字符串长度为27 x in range3 所以一次处理9个字符 推测1
x1 = aaa[:9]
```

```
x2 = aaa[9:18]
x3 = aaa[18:]
b = [0]*27
for i in range(9):
    b[i*3]=x1[i]
for i in range(9):
    b[i*3+1]=x3[i]
for i in range(9):
    b[i*3+2]=x2[i]
print(b)
enc1 = []
enc2=''
for i in range(27):
    if i\%2 == 0:
        enc1.append(chr(ord(b[i])-1))
        continue
    enc1.append(chr(ord(b[i])-2))
enc2 = enc2.join(enc1)
print(enc2)
```

运行就能得到对应的结果。(发现自己python水平是真的低,大佬们轻喷orz)

# pwn

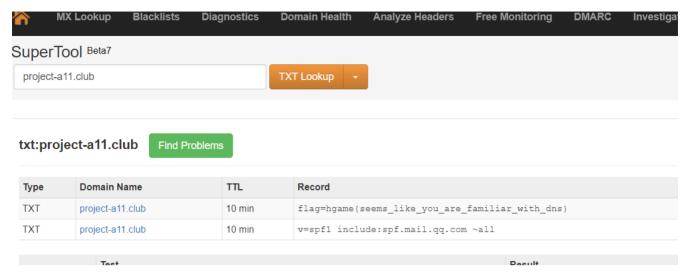
啥都没做出来。

### misc

## 第一题

发现了google的用处,百度出来的dns查询网站没有一个给力的。

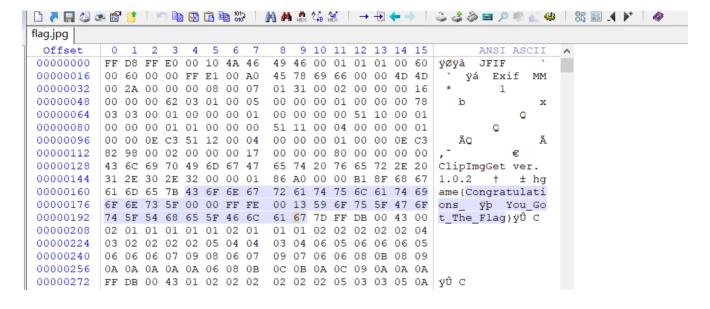
点开这个链接发现啥都没有,而且提示找不到ip,通过放出来的hint了解了dns有很多的种类,



去google了一个靠谱的网站,一个一个一个选项的尝试,最后终于找到了。。

### 第三题

看了提示是https,给的是pcapng,wireshark的包,打开看一下,没有啥特别的东西,下载能够解析出来的http报文里包含的文件,发现只有一个index网页,而且网页上明确指出flag不在这里。结合hint,查了资料了解了这是一个https的加密方式,需要找到一个log文件用作wireshark解密,就可以分析出https报文内容,那么问题就在于这个文件。报文里还有ftp的一些操作,从中提取报文数据可以还原出一个secret.zip的文件,解压发现正好有一个log文件,于是导入wireshark的设置,就可以解密ssl加密的https报文,发现是一个.tar文件,解压发现一张美美的小姐姐,扔进winhax发现flag。





## 第四题

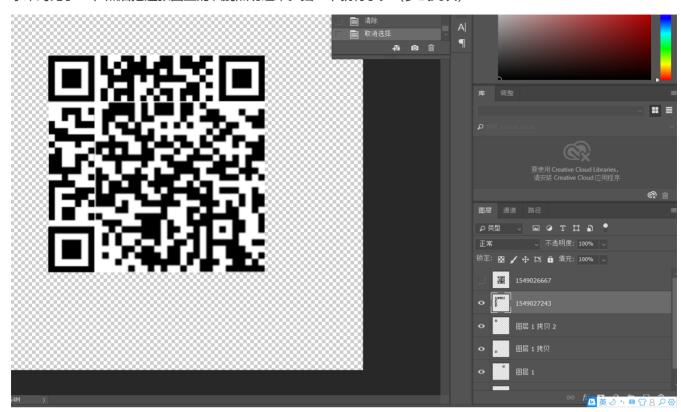
这道题挺简单,不过费工夫,给的压缩包里有flag.txt,看一下就知道是html中的图片信息,拖进自己的网页,打开发现是一张二维码。挪下来扔进ps。



根据自己已知的二维码知识,这是因为没了关键的识别点而导致不能识别,缺了三个定位点。那就加上,但是问题在于这个二维码的大小,二维码有不同的规格,随着规格的不同,定位点的位置也就不同。就开始找。。。我用的方法就是比较,一个一个数右下角定位点与上边界与左边界的距离,然后找对应的二维码定位点贴上,为此还去网站上做了一个二维码。



拿来对比了一下 然后把这张图上的识别点切过来。扫一下就有了。(多试几次)



### crypto

# 第一题

#### 浪漫的足球圣地

做了很长时间,看到题目直接查,发现是曼彻斯特,就看一下有没有相关的解码网站,发现一个解码的网站,但是只能解析二进制的数据,于是就写了一个16进制转二进制的脚本,但是脚本写的有问题,曼彻斯特编码一定要4位4位的来,但是转进制以后就出了问题,居然出现了7位,后来研究了一下一个解码工具,发现那个7位的是python自动省略了前缀0,导致缺了位数,缺了位数就不能正确的解析,最后直接在解码工具上把16进制解码了出来,网上找了一个网站转换成字符串就得到flag



#### 16进制2进制转换with曼彻斯特编码 v1.3

Developed by Jie Zhang. 16进制 6867616D657B336632346535363735393165396 2讲制 001101010100101100110101001010101010101 曼彻斯特質法 011010000110011101100001011011010110010 -287126950396519322432738405830938379857 10讲制 802.3曼彻斯特 标准曼彻斯特 差分 曼彻斯特编码是否进行每8位反序(特殊情况) 1 清空 16 -> 22 -> 16

曼彻斯特转16进制

### 第三题

普通的Vigener

这道题,本来很难,纠结了很长时间看不懂维吉尼亚密码要如何来设计脚本来解决。直到发现了一个网站: 扔进去即可,得到flag

# 维吉尼亚密码在线解密

加密

无密钥解密

#### 请输入要加密的明文

The Vigenere ciphe is a method of encrypting alphabetic text by using a series of interwoven Caesar ciphers, based on the letters of a keyword. It is a form of polyalphabetic substitution. The cipher is easy to understand and implement, but it resisted all attempts to break it for three centuries, which earned it the description le chiffre indechiffrable. Many people have tried to implement encryption schemes that are essentially Vigenere ciphers. In eighteen sixty three, Friedrich Kasiski was the first to publish a general method of deciphering Vigenere ciphers. The Vigenere cipher was originally described by Giovan Battista Bellaso in his one thousand five hundred and fifty-one book La cifra del. Sig. Giovan Battista Bellaso, but the scheme was later misattributed to Blaise de Vigenere in the nineth century and so acquired its present name. flag is gfyuytukkariyydfjlplwsxdbzwvqt

曼彻斯特解码

#### 请输入要解密的密文

Zbi Namyrwjk wmhzk cw s eknlgv uz ifuxstlata edhnufwlow xwpz vc mkohk s kklmwk uz mflklagnkh Gswyuv uavbijk, huwwv uh xzw ryxlwxm sx s qycogxx. MI ay u jgjs ij hgrsedhnufwlow wmtynmlmzcsf. Lny gahnyv ak kuwq lu orvwxmxsfj urv asjpwekhx, tmz cx jwycwlwj upd szniehzm xg txyec az zsj Inliw ukhxmjoyw, ozowl wsxhiv az nlw vkmgjavnmgf ry gzalzyw atxiuzozjjshfi. Ests twgyfi zsby xjakx xg asjpwekhx wfilchloir kunygwk zbel sxy ikkkhxasrfc Namyrwjk wmhzklw. Af kckzlkyr kadnc Izxyi, Xjoyhjaib Oskomoa ogm xzw lcvkl zi tmtrcwz s myrwjgf qwlnih gx jygahnyvafm Pmywtyvw uojlwjy. Nlw Noaifwxy gahnyv osy ivayohedde xikuxcfwv hs Kagbur Tsznmklg Viddgms af ncw gfk nlgmyurv xopi zmtxvwv ghh xalncgfk vsgc Ru gaxxu hwd. Yck. Yaupef Tgnxakzu Fwdruwg, tan xzw ywlwek qek dgnij eomellxcfmlkx xg Trumkw jy Zaykhijw oh xzw tcrwln wiflalc sfj ms suwomjwj cxk hxywwfz heew. Ifey ay ajqmenycpglmqqjzndhrqwpvhtaniz

曼彻斯特解码操作按照

1-2-3的顺序