| 学院 | 网络空间安全与计算机 | 专业 | 信息安全 |
|------|-------------|------|------------------------|
| 学号 | 20161101240 | 姓名 | 张悄 |
| 课程名称 | 信息安全综合实训 | 实习单位 | 网络空间安全与计算机 学院 |
| 实习类别 | 专业实习 | 实习方式 | 集中实习 |
| 实习地点 | C1-408、410 | 实习时间 | 2019. 7. 8–2019. 7. 12 |

协议(使用 WireShark 进行协议分析)

实习目的:

通过 WireShark 分析常见协议

实习内容

使用 WireShark 进行 TCP 协议分析:

TCP 是一种面向连接的、可靠的、基于字节流的传输层通信协议,使用 WireShark 我 抓到了一个从杭州 151.139.128.14 到 10.188.66.37 的数据帧,源端口为 80,目的端口为 2899。

```
268 2.661423
                                              485 80 → 2899 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=237 Win=237 Len=431 [TCP segment of a reassembled PDU]
            151.139.128.14
           Type: IPv4 (0x0800)

■ Internet Protocol Version 4, Src: 151.139.128.14, Dat: 10.188.66.37

           0100 .... = Version: 4
           .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
         Differentiated Services Field: 0x04 (DSCP: Unknown, ECN: Not-ECT)
           Identification: 0x8ee6 (36582)
         ▶ Flags: 0x4000, Don't fragment
           Time to live: 46
           Protocol: TCP (6)
           Header checksum: 0x57bc [validation disabled]
           [Header checksum status: Unverified]
           Source: 151.139.128.14
           Destination: 10.188.66.37
      Transmission Control Protocol, Src Port: 80 Dst Port: 2899, Seq: 1, Ack: 237, Len: 431
           Source Port: 80
           Destination Port: 2899
```

使用 WireShark 进行 HTTP 协议分析:

HTTP 协议(Hyper Text Transfer Protocol,超文本传输协议),是用于从万维网(WWW:World Wide Web)服务器传输超文本到本地浏览器的传送协议。HTTP 基于TCP/IP 通信协议来传递数据。HTTP 基于客户端/服务端(C/S)架构模型,通过一个可靠的链接来交换信息,是一个无状态的请求/响应协议。

```
Ethernet 11, Src: Hangzhou_06:42:01 (/0:30:15:06:42:01), UST: Dell_D5:D7:a0 (48:40:/e:D5:D7:a0)
▲ Internet Protocol Version 4, Src: 202.206.1.160 Dst: 10.188.66.37
    0100 .... = Version: 4
    .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  ▶ Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
   Total Length: 135
    Identification: 0x7935 (31029)
  ▶ Flags: 0x4000, Don't fragment
    Time to live: 61
    Protocol: TCP (6)
    Header checksum: 0xaaec [validation disabled]
    [Header checksum status: Unverified]
    Source: 202.206.1.160
    Destination: 10.188.66.37
Transmission Control Protocol, Src Port: 80, Dst Port: 19919, Seq: 8761, Ack: 570, Len: 95
    Source Port: 80
    Destination Port: 19919
    [Stream index: 0]
    [TCP Segment Len: 95]
    Sequence number: 8761
                            (relative sequence number)
```

HTTP 协议默认服务器端口为 80,到我本地主机的端口为 19919,还可以查看到捕获的数据如下:

```
▶ Hypertext Iransfer Protocol

▲ Line-based text data: text/html (302 lines)
     \r\n
     \r\n
     \r\n
     <html>\r\n
     \t<head>\r\n
     \t \r\n
     \t\t<title>URP\327\333\272\317\275\314\316\361\317\265\315\263 - \265\307\302\274</titl
     \t\r\n
     \t\t<link href="/css/newcss/login.css"\r\n</pre>
     \t\trel="stylesheet" type="text/css">\r\n
     \t\thref="/css/newcss/project.css"\r\n
     \t\trel="stylesheet" type="text/css">\r\n
     \t\t<script type="text/javascript"\r\n</pre>
     \t\tsrc="/dwr/interface/ajaxtool.js"></script>\r\n
     \t\t<script type="text/javascript"\r\n
       0d 0a 0d 0a 0d 0a 0d 0a  3c 68 74 6d 6c 3e 0d 0a
09 3c 68 65 61 64 3e 0d  0a 09 20 0d 0a 09 09 3d
74 69 74 6c 65 3e 55 52  50 d7 db ba cf bd cc ce
0010
0020
       f1 cf b5 cd b3 20 2d 20 b5 c7 c2 bc 3c 2f 74 69
0040
       74 6c 65 3e 0d 0a 09 09  0d 0a 09 09 3c 6c 69 6e
       6b 20 68 72 65 66 3d 22 2f 63 73 73 2f 6e 65 77
63 73 73 2f 6c 6f 67 69 6e 2e 63 73 73 22 0d 0a
09 09 09 72 65 6c 3d 22 73 74 79 6c 65 73 68 65
0050
0070
```

心得体会:

通过这次实验,我使用WireShark软件抓取了一定量的数据包,对常见协议进行了分析,掌握了常见协议的结构和数据格式,同时也巩固了我这学期所学习的知识,使我受益匪浅。

扫描(使用 nmap 进行端口扫描)

实习目的:

掌握 Nmap 常用扫描命令 掌握 Nikto 常用扫描命令

实习内容

nmap 是一个网络连接端扫描软件,用来扫描网上电脑开放的网络连接端。确定哪些服务运行在哪些连接端,并且推断计算机运行哪个操作系统(这是亦称 fingerprinting)。它是网络管理员必用的软件之一,以及用以评估网络系统安全。

默认情况下, Nmap 端口扫描方式是按照从小到大进行的,通过-p 选项可以指定一个想要的扫描端口号,可指定唯一值也可以指定一个范围例如 20~100。

```
root@kaliwifi: ~
                                                                            0 0 0
File Edit View Search Terminal Help
nmbd
 oot@kaliwifi:~# nm
                      nmblookup
                                             nmtui-connect
าต
nmap
                      nmcli
                                             nmtui-edit
mapfe
                      nm-connection-editor nmtui-hostname
nm-applet
                      nm-online
                      nmtui
 oot@kaliwifi:~# nmap -p 20-1023 10.188.66.35
Starting Nmap 7.01 ( https://nmap.org ) at 2019-07-09 12:29 EDT
Nmap scan report for 10.188.66.35
Host is up (1.7s latency).
Not shown: 997 closed ports
       STATE
                 SERVICE
ORT
                 http
30/tcp open
.35/tcp open
                 msrpc
.39/tcp open
                 netbios-ssn
                microsoft-ds
45/tcp open
514/tcp filtered shell
                 iss-realsecure
02/tcp open
912/tcp open
                 apex-mesh
Nmap done: 1 IP address (1 host up) scanned in 8.29 seconds
```

快速扫描端口,-F 并不是所有端口扫描,扫描 Nmap 中 nmap-services 包含的默认端口,也可以使用-datadir 选项知道自己的 nmap-services 文件。

```
oot@kaliwifi: # nmap -F 10.188.66.35
Starting Nmap 7.01 ( https://nmap.org ) at 2019-07-09 12:40 EDT
Nmap scan report for 10.188.66.35
Host is up (1.8s latency).
Not shown: 86 closed ports
      STATE
PORT
                  SERVICE
80/tcp
         open
                  http
135/tcp open
                  msrpc
139/tcp open
                  netbios-ssn
445/tcp open
                  microsoft-ds
514/tcp filtered shell
1025/tcp open
                  NFS-or-IIS
1026/tcp open
                  LSA-or-nterm
                LSA
IIS
1027/tcp open
1028/tcp open
                  unknown
1433/tcp open
                  ms-sql-s
3306/tcp open
                  mysql
5800/tcp open
                  vnc-http
5900/tcp open
                  vnc
8080/tcp open
                  http-proxy
Nmap done: 1 IP address (1 host up) scanned in 8.87 seconds
root@kaliwifi:~#
```

-r 选项进行端口扫描排序,--top-ports 对端口开发概率最高的 1000 个 TCP 端口进行扫描:

```
Kalı 🔻
   File Edit View Search Terminal Help
   root@kaliwifi: # nmap --top-ports 100 10.188.66.35
   Starting Nmap 7.01 ( https://nmap.org ) at 2019-07-09 12:42 EDT
   Nmap scan report for 10.188.66.35
   Host is up (0.90s latency).
   Not shown: 86 closed ports
   PORT
           STATE
                     SERVICE
   80/tcp
            open
                     http
   135/tcp open
139/tcp open
                     msrpc
                     netbios-ssn
   445/tcp open
                     microsoft-ds
   514/tcp filtered shell
   1025/tcp open
                     NFS-or-IIS
                     LSA-or-nterm
   1026/tcp open
   1027/tcp open
                     IIS
   1028/tcp open
                     unknown
   1433/tcp open
                     ms-sql-s
   3306/tcp open
                     mysql
   5800/tcp open
                     vnc-http
   5900/tcp open
                      vnc
   8080/tcp open
                     http-proxy
   Nmap done: 1 IP address (1 host up) scanned in 5.82 seconds
   root@kaliwifi:~#
```

Nikto 是一款开源的(GPL)网页服务器扫描器,它可以对网页服务器进行全面的多种扫描,包含超过3300种有潜在危险的文件 CGIs;超过625种服务器版本;超过230种

特定服务器问题。

扫描学校官网

```
Note: This is the short help output. Use -H for full help text.
     kaliwifi:~# nikto -host http://www.hbu.edu.cn
 Nikto v2.1.6
  Target IP:
                     202.206.1.115
  Target Hostname:
                    www.hbu.edu.cn
  Target Port:
                     80
                     2019-07-09 12:48:28 (GMT-4)
 Start Time:
 Server: Tengine/2.2.1
 Cookie site id cookie created without the httponly flag
 Cookie clientlanguage created without the httponly flag
 The anti-clickjacking X-Frame-Options header is not present.
 The X-XSS-Protection header is not defined. This header can hint to the user a
gent to protect against some forms of XSS
 The X-Content-Type-Options header is not set. This could allow the user agent
to render the content of the site in a different fashion to the MIME type
 No CGI Directories found (use '-C all' to force check all possible dirs)
 OSVDB-2695: /photo/: My Photo Gallery pre 3.6 contains multiple vulnerabilitie
s including directory traversal, unspecified vulnerabilities and remote manageme
nt interface access.
C+ /kw/ sent cookie: _site_id_cookie=9; Path=/
+ /kw/ sent cookie: JSESSIONID=2664D23DC9DD3DBF0C28957CC18D37B8; Path=/; HttpOnl
```

指定扫描端口

```
^Croot@kaliwifi:~# nikto -host http://202.206.1.231 -port 80
- Nikto v2.1.6
  Target IP:
                         202.206.1.231
  Target Hostname:
                          202.206.1.231
 Target Port: 80
+ Start Time:
                          2019-07-09 12:50:41 (GMT-4)
+ Server: nginx
  The anti-clickjacking X-Frame-Options header is not present.
+ The X-XSS-Protection header is not defined. This header can hint to the user a
gent to protect against some forms of XSS
.
+ Uncommon header 'srunflag' found, with contents: SRun portal server golang ver
sion
+ The X-Content-Type-Options header is not set. This could allow the user agent
to render the content of the site in a different fashion to the MIME type + Root page / redirects to: http://202.206.1.231/index_1.html + Uncommon header 'srun-server' found, with contents: SRunCGIAuthIntfSvr V1.18 B
20181203
+ No CGI Directories found (use '-C all' to force check all possible dirs)
```

心得体会:

通过这次实验,我学会了端口扫描常见的工具: Nmap、Nikto 的使用,并且亲自扫描了我们学院的官网,虽然没有扫到漏洞但也巩固了我这学期所学习的知识,使我受益匪浅。

DOS (利用 UDP FLOOD 软件实现 UDP FLOOD 攻击)

实习目的:

使用 UDP FLOOD 软件体验 UDP FLOOD 攻击

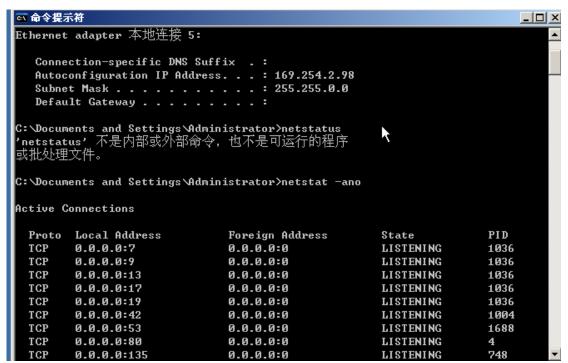
实习内容

묵

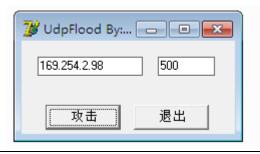
在实验机上打开 UDP FLOOD 软件, 界面如下



在目标机上通过 ipconfig 命令查看本地 ip 地址, netstat ?Cano 命令查看开启的端口



我们选择 500 端口进行攻击,在工具中输入目标 ip 地址 169.254.2.98 和对应端口号 500,并点击攻击按钮开始攻击



开始攻击后点击退出按钮,并在目标机 的 wireshark 的过滤条件中输 入 udp&&ip.addr==169.254.69.57, 查看所抓取的包

| Filter: | udp&&ip. addr==169.254.69.57 | | Expression | Clear Apply Save | | |
|---|------------------------------|----------------------|-----------------|-----------------------------------|--|--|
| ło. | Time Source | Destination | Protocol Length | | | |
| | 15.3434980169.254.69.57 | 169.254.2.98 | | [Malformed Packet] | | |
| | 5 15.3435020 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| | 5 15.3435060 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| | 15.3435100169.254.69.57 | 169.254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107038 | 3 15.3435140 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | ISAKMP 1066 | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107039 | 3 15.3435180 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107040 |) 15.3435210 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107041 | 15.3435250169.254.69.57 | 169.254.2.98 | ISAKMP 1066 | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107042 | 2 15.3435290 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107043 | 3 15.3435330 169.254.69.57 | 169,254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107044 | 15.3435370169.254.69.57 | 169 254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107045 | 5 15.3435430 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | ISAKMP 1066 | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107046 | 5 15.3435470 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | ISAKMP 1066 | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107047 | 7 15.3435510 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107048 | 3 15.3435540 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | ISAKMP 1066 | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107049 | 15.3435580169.254.69.57 | 169.254.2.98 | ISAKMP 1066 | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107050 | 15.3435620169.254.69.57 | 169.254.2.98 | ISAKMP 1066 | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107051 | . 15.3435660169.254.69.57 | 169.254.2.98 | | 5 [Malformed Packet] | | |
| 107052 | 2 15.3435700 169.254.69.57 | 169.254.2.98 | ISAKMP 1066 | 5 [Malformed Packet] | | |
| ⊞ Eram | e 107105: 1066 bytes on wire | (8528 hits) 1066 | hytes cantured | (8528 hits) on interface O | | |
| | | | | c:fe:c1:5c:29 (fe:fc:fe:c1:5c:29) | | |
| | | | | | | |
| Internet Protocol Version 4, Src: 169.254.69.57 (169.254.69.57), Dst: 169.254.2.98 (169.254.2.98) User Datagram Protocol, Src Port: 52227 (52227), Dst Port: 500 (500) | | | | | | |
| Internet Security Association and Key Management Protocol The Protocol The Protocol The Protocol | | | | | | |
| | formed Packet: ISAKMP] | is itey management r | | | | |

通过查看并分析包我们发现目标机受到了恶意发送的大量 UDP 包,说明受到了 UDP FLOOD 攻击。

心得体会:

通过这次实验,我使用了 UDP FLOOD 软件发送大量的垃圾报文攻击目标主机的特定端口进而使其失去响应。对于如何防范这种攻击,我猜测可以利用入侵检测系统,在发现来自同一主机大量访问同一端口的请求时,就把该拒绝该主机的报文,该想法的正确与否还等待着我去验证。

防火墙 (Windows 防火墙的设置与管理)

实习目的:

通过操作 Windows 防火墙了解防火墙相关知识

实习内容:

防火墙是运行在不同安全域之间的一种高级的网络访问控制设备,它是不同安全域之间的唯一出口,可以根据不同的安全策略控制数据包的通过与否。它既可以是不同安全域之间的物理设备,也可以是一款软件,Windows 防火墙正是运行在 Windows 系统的防火墙软件。



Windows 防火墙有家庭或工作网络和公用网络两种模式,可以根据所连接的网络切换到不同的配置,避免了重复设置的麻烦。点击左上角:允许程序或功能通过 Windows 防火墙即可为各个软件设置防火墙。这是 Windows 防火墙最基础的设置,即应用代理防火墙,可以针对各个软件或者程序配置。



另外,在左侧的高级设置中还可以针对端口、协议、IP 地址等配置防火墙的过滤规则。

| 此规则应用于哪些端口利 | 和协议? | |
|-----------------------|--|--|
| 协议类型 (P): 协议号 (U): | TCP • | |
| | 特定端口 ▼ 234 | |
| 远程端口 (R): | 示例: 80、443、5000-5010 特定端口 ▼ 145 示例: 80、443、5000-5010 | |
| Internet 控制消息协议 置: | | |
| 7 解析 初新港口的洋鄉 | 治自 | |

使用这些方法,就能很轻松地配置 Windows 防火墙的各种功能了。

心得体会:

通过这次实验,我了解防火墙的定义,查阅资料后我得知防火墙的分类主要有:包过滤、状态检测、应用代理、核监测等。今天实验上操作的 Windows 防护墙属于软件定义的包过滤和应用代理防火墙,主要是限制访问目的应用、端口、协议等通过防火墙来实现。

应用安全(NTFS 文件系统实验)

实习目的:

通过具体操作掌握 NTFS 文件系统知识点

实习内容:

查看 NTFS 的版本号

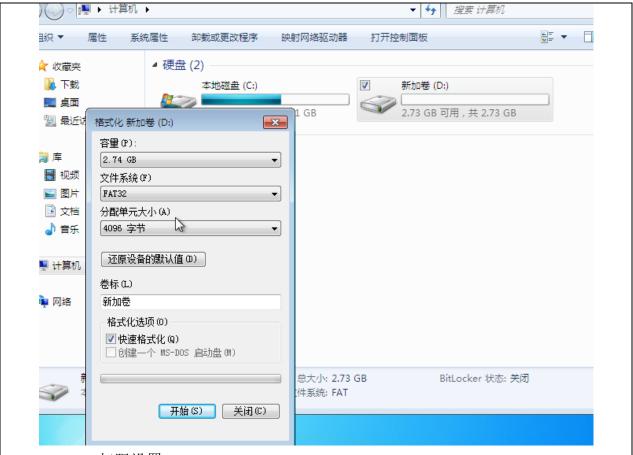
在弹出的 cmd.exe 窗口中输入: "fsutil fsinfo ntfsinfo C:", 然后按下回车键,显示如图所示画面。

```
■ 管理员: 命令提示符
                                                                  - - X
Microsoft Windows [版本 6.1.7601]
版权所有 <c> 2009 Microsoft Corporation。保留所有权利。
C:\Users\Administrator>fsutil fsinfo ntfsinfo C:
NTFS 卷序列号:
                                0x92240bc3240ba8f5
                                3.1
                                0x00000000018517ff
                                0x000000000030a2ff
                                0×00000000000001450
                                512
                                4096
    FileRecord 段的字节数:
FileRecord 段的簇数:
                                1024
                                0x000000000030c0000
    起始 Lcn :
起始 Lcn :
                                0x000000000000c0000
                                0x0000000000308f00
                                0 \times 0000000000030 a 2 f f
Mft
RM 标识符:
                 F75C3354-6E3E-11E4-BE6E-D8F4CBF2671E
C:\Users\Administrator>^A_
```

FAT 文件系统和 NTFS 文件系统的转化

在图形界面下的转换时采用格式化的方法将 FAT 文件系统的分区格式化为 NTFS 文件系 统的分区。

(1) 在"计算机"中,优点单击需要转换的盘符,在弹出的快捷菜单中选择"格式化" 命令。(2) 在弹出"格式化"对话框后,将其中的选项"文件系统"设置为 FAT, 然后单击 "开始"按钮,则系统开始进行格式化。

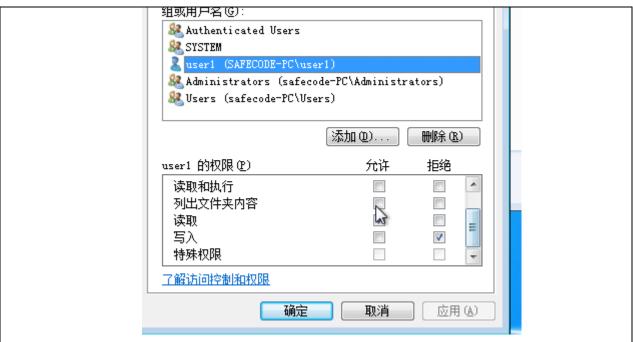


3.NTFS 权限设置

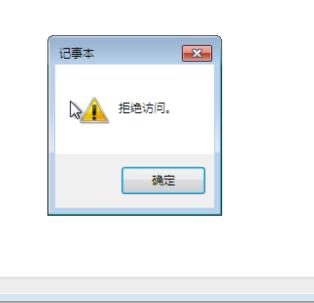
(1) 首先在 C: 内创建一个名为"test"的测试文件夹,并在文件夹中创建一个文本文件。然后使用 net user 命令新建一个用户: user1,密码为: 123456。命令格式: net user 用户名 密码 /add。)右击测试文件夹,在弹出的快捷菜单中选择"属性",然后选择"安全"选项卡。点击"编辑"然后在弹出的窗口中单击"添加"按钮,在弹出的"选择用户或组"对话框中输入 user1,然后"检查名称",当显示出完整名称的时候单击"确定"按钮。



(2) 这样 user1 就出现在测试文件夹的用户列表中。选中 user1, 在权限列表中为它设置权限。我们只赋予 user1 读取的权限。



(3) 完成权限设置后注销 administrator 用户,再以 user1 登录。尝试在测试文件夹里 新建文件夹,会弹出如图所示对话框,这证明 user1 只有读取的权限,而没有写入的权 限。



心得体会:

通过这次实验,我了解了NTFS 文件系统的创建和它与FAT 格式之间的互相转换,而且还动手操作了NTFS 文件系统下的用户权限分配,使我对于 Windows 系统下面的操作的掌握更熟练,令我受益匪浅。

SQL 注入

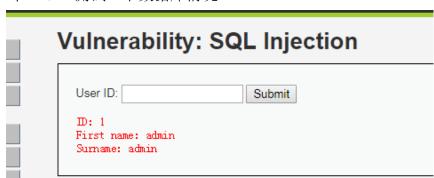
实习目的:

通过 DVWA 平台了解 SQL 注入方法 通过 DVWA 平台掌握 SQL 注入常见操作

实习内容:

首先使用安全级别为 Low 的 DVWA 可以帮助我更快地上手操作 SQL 注入,给自己加点信心。

首先输入一个 ID: 1 测试一下数据库情况。



输入'测试输入是否存在 SQL 注入点,结果爆出了 SQL 语法错误,说明存在 SQL 注入点。

```
You have an error in your SQL syntax; check the manual that corresponds to your MariaDB server version for the right syntax to use near '''' at
```

猜测后台使用的源码为: select FirstName, Surname from table where ID = ?, 经过检查源码之后发现的确如此,没有添加任何过滤。

```
if( isset( $_REQUEST[ 'Submit' ] ) ) {
    // Get input
    $id = $_REQUEST[ 'id' ];

    // Check database
    $query = "SELECT first_name, last_name FROM users WHERE user_id = '$id';";
    $result = mysql_query( $query ) or le( '' (pre>' . mysql_error() . '' );

// Get results
$rum = mysql_rumrows( $result );
$i = 0;
while( $i < $sum ) {</pre>
```

接下来尝试爆出数据库的相关信息,经过查阅资料后得知 database()变量为数据库名,构造输入'union select database(),2#,提交之后得到数据库名为dvwa。

```
User ID: 'union select database Submit

ID: 'union select database(), 2#
First name: dvwa
Surname: 2
```

接下来尝试爆出数据库的相关信息,经过查阅资料后得知 database()变量为数据库

名,构造输入'union select database(),2#,提交之后得到数据库名为dvwa。

```
User ID: 'union select database Submit

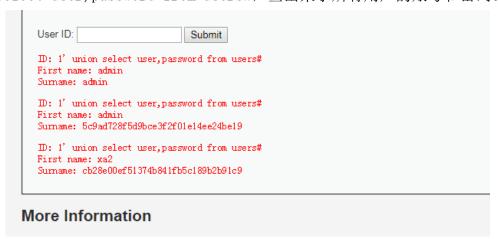
ID: 'union select database(), 2#
First name: dvwa
Surname: 2
```

接下来常试爆出数据库中的表信息,查阅资料后得知 information_schema. tables 中存放着数据库中所有表的信息,尝试构造输入: 1' union select 1, table_name from information_schema. tables where table_schema = 'dvwa' #。执行完毕之后发现有三张表,分别为 admin、guestbook、和 users,接下来尝试爆破 users 表的内容。

```
ID: 1' union select 1, table_name from information_schema.tables where table_schema = 'dvwa'#
First name: admin
Surname: admin
ID: 1' union select 1, table_name from information_schema.tables where table_schema = 'dvwa'#
First name: 1
Surname: guestbook
ID: 1' union select 1, table_name from information_schema.tables where table_schema = 'dvwa'#
First name: 1
Surname: users
```

首先尝试爆破 users 表的列名,列名都存储在 information_schema.columns 中,尝试构造输入,1'union select 1, column_name from information_schema.columns where table_name = 'users'#。

爆破出来 users 有很多列,但是由于 union 语句的限制只能一次查出两列,尝试构造 1'union select user,password from users#,查出来了所有用户的账号和密码。



心得体会:

通过这次实验,我用 DVWA 平台体检了基于字符的 SQL 注入,并且亲手动手操作爆破了安全级别为 LOW 的数据库。查阅资料后我得知 SQL 注入由于后台的过滤不严格导致入侵者可以通过构造各种输入提交给系统,而防范 SQL 注入的方法主要就有过滤常见关键字和使用第三方插件等。

密码学(DES、RSA密码)

实习目的:

通过编程实现了解 DES 的加密流程 通过编程实现掌握 RSA 的加密流程和原理

实习内容:

DES 加密算法的流程如下:

- 1. 输入 64 位明文数据,并进行初始置换 IP。
- 2. 在初始置换 IP 后,明文数据再被分为左右两部分,每部分 32 位,以 LO, RO 表示。
- 3. 在秘钥的控制下,经过16轮运算(f)。
- 4.16轮后,左、右两部分交换,并连接再一起,再进行逆置换。
- 5. 输出 64 位密文。

使用 JAVA 语言编写 DES 加密算法代码,设置 64 位秘钥位:

明文:

0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1

经过加密算法加密后的密文为:

```
public class ChildPWD {
   //密钥
   public static int MIYAO [] = {0,0,1,1,0,0,0,1,0,0,1,1,0,0,1,1,0,0,1,1,0,0,
   public static int IteratorNum [] ={1,1,2,2,2,2,2,2,1,2,2,2,2,2,1};
   public static int C [] = {57,49,41,33,25,17,9,1,58,50,42,34,26,18,10,2,59,51,43,35
   public static int D [] = {63,55,47,39,31,23,15,7,62,54,46,38,30,22,14,6,61,53,45,3
   //置换2
   public static int ZhiHuan2 [] ={14,17,11,24,1,5,3,28,15,6,21,10,23,19,12,4,26,8,16
  //生成第order为子秘钥
   public static int [] GetChildPWD(int order)
       int demoArray[] = new int[48];
       int C[] = new int [28];
       int D[] = new int [28];
       int i=0;
       for(int j=0;j<28;j++)
           C[j]=ChildPWD.MIYAO[ChildPWD.C[j]-1];
       for(int j=0;j<28;j++)
           D[j]=ChildPWD.MIYAO[ChildPWD.D[j]-1];
       for(i=0;i<order;i++)
           C = LeftMove(C, IteratorNum[i]);
           D = LeftMove(D, IteratorNum[i]);
```

```
L6:00001100 01101111 11110000 10111011
R6:01111110 01010011 01010110 00100001
L7:01111110 01010011 01010110 00100001
R7:01000010 01100000 10011000 11010101
L8:01000010 01100000 10011000 11010101
R8:<u>11001001 00111100 00101011 00111000</u> 16轮迭代压缩产生的中间结果
L9:11001001 00111100 00101011 00111000
R9:11111101 01011011 10010011 11100010
L10:11111101 01011011 10010011 11100010
R10:10101011 00110110 10000001 00100000
L11:10101011 00110110 10000001 00100000
R11:00011010 10010101 00111011 01010010
L12:00011010 10010101 00111011 01010010
R12:11011011 10000001 01110000 00000011
L13:11011011 10000001 01110000 00000011
R13:11110111 11000100 11101011 10101101
L14:11110111 11000100 11101011 10101101
R14:10010001 11001110 00100110 11001001
L15:10010001 11001110 00100110 11001001
R15:00110101 01111101 10001011 00001111
L16:00100100 00110001 11101011 10100100
R16:00110101 01111101 10001011 00001111
```

RSA 加密算法的流程如下:

- (1) 选择一对不同的、足够大的素数 p, q。
- (2) 计算 n=pq。
- (3) 计算 f(n)=(p-1)(q-1), 同时对 p, q 严加保密, 不让任何人知道。
- (4) 找一个与 f(n) 互质的数 e, 且 1<e<f(n)。
- (5) 计算 d, 使得 de≡1 mod f(n)。(6) 公钥 KU=(e, n), 私钥 KR=(d, n)。
- (7) 加密时,先将明文变换成 0 至 n-1 的一个整数 M。若明文较长,可先分割成适当的组,然后再进行交换。设密文为 C,则加密过程为: $C=M^{\circ}E$ Mod n。
 - (8) 解密过程为: M=C^d Mod n。

实验过程中采用的各项参数和结果如下如所示:

```
🖳 Console 🔀 🗎
<terminated> Encrypt (1) [Java Application] C:\Program Files\Java\jdk1.8.0_20\bin\javaw.exe (2019-7-11 下午04:36:01)
p:5,q:7,e:7,d:7,n:35,fn:24
明文:3,密文:17,解密后:3
   部分代码截图如下:
      public static void main(string[] args) {
          //选择两个素数p、q
          int p=5, q=7;
          int n=p*q;
          int fn=(p-1)*(q-1);
          //找出与fn互素的e
          long e=getRandomlongeger(fn/2);
          while(!isHuSu(e, fn))
             e=getRandomlongeger(fn/2);
          3
          long d=getPrivateKey(e, fn);
          long m=3;
          long c=new Double(Math.pow(m, e)).longValue()%n;
          long m2=new Double (Math.pow(c, d)).longValue()%n;
          System.out.println("明文: "+m+", 密文:"+c+",解密后: "+m2);
      //生成指定范围的随机数
      public static long getRandomlongeger(long max)
          int min = 1;
         return new Random().nextInt((int)max-min)+min;
      3
      //判断两个数是否互素
```

心得体会:

通过这次实验,我了解了 DES 的加密原理,并通过代码实现了 DES 的加密过程;此外我还掌握了 RSA 的加密原理,也通过代码体验了 RSA 的加密过程,增强了我对于分组密码、公钥体系密码的认知,同时也巩固了我这学期所学习的知识,受益匪浅。

public static boolean isHuSu(long a,long b)

IDS(Modsecurity 实现云 WAF)

实习目的:

通过操作了解 Modsecurity 操作过程

实习内容:

- 1.安装 libapache2-modsecurity 模块及其依赖包 apt-get install libxml2 libxml2-dev libxml2-utils libaprutil1 libaprutil1- dev libapache2-modsecurity 我们可以使用以下命令查看一下 modsecurity 的当前版本 dpkg -s libapache2-modsecurity | grep Version
- 2.配置 modsecurity, 启用拦截模式 service apache2 reload cd /etc/modsecurity/ mv modsecurity.conf-recommended modsecurity.conf vim /etc/modsecurity/modsecurity.conf 修改 SecRuleEngine On

```
# -- Request body handling -----
```

3.使用 modsecurity 核心规则集 cd /usr/share/modsecurity-crs/activated_rules/ 选择启用 base 规则集 for f in \$(ls ../base_rules/); do ln -s ../base_rules/\$f; done

4.修改 apache 模块配置, 启用规则集 vim /etc/apache2/mods-available/security2.conf

```
cot@ubuntu: /usr/share/modsecurity-crs/activated_rules

clfModule security2_module>

# Default Debian dir for modsecurity's persistent data
SecDataDir /var/cache/modsecurity

# Include all the *.conf files in /etc/modsecurity.

# Keeping your local configuration in that directory

# will allow for an easy upgrade of THIS file and

# make your life dasier

IncludeOptional /etc/modsecurity/*.conf

IncludeOptional /usr/share//modsecurity-crs/*.conf

IncludeOptional /usr/share//modsecurity-crs/activated_rules/*.conf
```

5.将/etc/hosts 文件中加入新的解析



此时访问带有恶意目的的域名时, apache 正常显示:



at this site is working properly. You should replace this file (located at /var/www/html/inde) before continuing to operate your HTTP server.

If you are a normal user of this web site and don't know what this page is about, this probably

6.启用 modsecurity 模块 a2enmod headers a2enmod security2 观察/var/log/apache2 目录下的 modsec_audit.log 文件, 当重新访问域名时发现被禁止 访问, 同时日志文件中 出现了新的记录。

心得体会:

通过这次实验,我亲自操作了 Modsecurity 的配置,查阅资料后我得知它可以用在 web 安全策略上,而我在实验中的操作也亲自验证了这一点,使我受益匪浅。

VPN(基于 IPSEC 的安全通信)

实习目的:

通过在服务器上操作了解 IPSEC 安全策略设置

实步骤:

在 windows server2012 的计算机中,点击 Windows PowerShell,输入 "MMC",确定;出现 Windows 的管理控制台界面,如图:



按 CTRL+M→添加/删除管理单元,之后选择 ip 安全策略管理,点"添加",如下图, 并选择"本地计算机",表示管理现在正在使用 的计算机。

选择计算机或域

选择这个管理单元要管理的计算机或域

当保存这个控制台时, 也会保存位置。

本地计算机(T)
 运行此控制台的计算机
 此计算机是其成员的 Active Directory 域(H)
 另一个 Active Directory 域(用完整 DNS 名称或 IP 地址)(D):

右击控制台界面左侧 IP 安全策略管理,选择"创建 IP 安全策略",点击"下一步"建立一个名为 IPsec 的安全策略,如图:

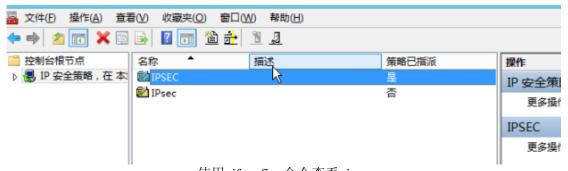
点击"添加"按钮,注意将旁边的"使用添加向导"选项去掉

源地址设为任何 IP 地址,目标地址也设为任何 IP 地址,协议类型选择任 意。 选中"筛选器操作"选项卡,添加。在"安全措施"中,选择"阻止"一 项。在"常规"中,将名称起为 defaultACT。点击确定。

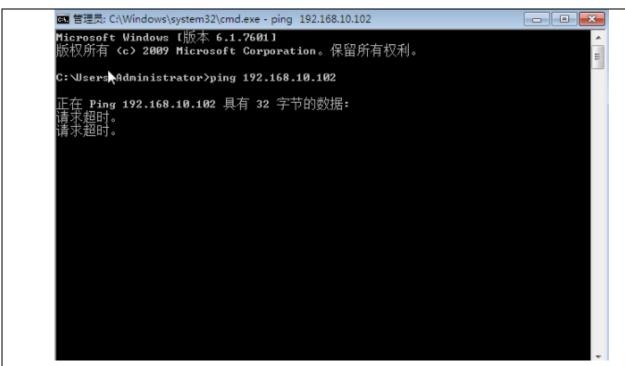




完成所有设置后,点击"确定"关闭属性页面。对新的安全策略进行指派。



在开始测试之前。在主机上 ping 虚拟机 IP 地址,出现失败。



设置 IPsec 属性,通信源地址选择"一个特定的 IP 地址",设定除 VPC2 主机的任一 IP 地址,如图所示,使得 VPC2 主机没有被筛选掉。点击下一步,目标地址选择"我的 IP 地址"。



当再去 ping 虚拟机 IP 地址,则会发现成功。

心得体会:

通过这次实验,我了解了 IPSEC 的原理,并且在 Windows 服务器上亲自操作了 IPSEC 安全策略的配置,这些配置可以用它来防范某些恶意地址的入侵。

学生签字:

年 月 日