

## Unidad 5

## Monitoreo de redes y Sistemas de Detección de Intrusiones

## **Network Security Monitoring**

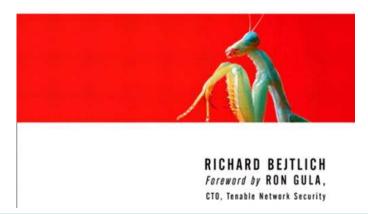


The Tao of Network Security Monitoring: Beyond Intrusion Detection, Richard Bejtlich, Addison-Wesley, 2004.



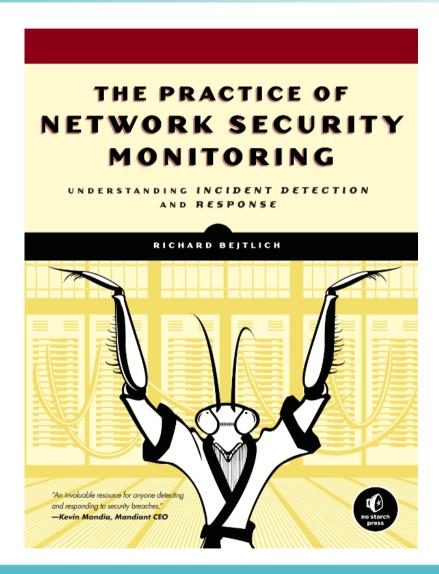
# THE TA® OF NETWORK SECURITY MONITORING

Beyond Intrusion Detection



#### Y su continuación





## Recolección y almacenamiento de tráfico



## Contenido completo de paquetes (Tcpdump)

- Todos los paquetes, incluida la capa de aplicación
- Alto costo de almacenamiento, pero permite mayor granularidad en el análisis.

## Datos de sesiones (Argus, SANCP, NetFlow)

- Resumen de conversaciones entre sistemas,
- Compacto, independiente de los datos; el cifrado no es un problema.

## Datos estadísticos (Capinfos, Tcpdstat)

Visión de alto nivel de eventos sumarizados.

#### Datos de Alerta (Snort, otros IDSs)

- Alertas de IDS tradicionales.
- Ya sea por regla o por anomalía.

## Contenido Completo



#### Proposito

- Almacenar los paquetes completos brinda maxima flexibilidad para el análisis.
- Los paquetes pueden ser posteriormente analizados por múltiples herramientas de análisis.
- -Otras herramientas están limitadas por el tipo de selección que realizan.
- Mayores posibilididades de análisis forense postincidente.
- El cifrado oculta el contenido pero no los encabezados (en túneles, se ven los extremos)

#### Generación de datos de sesiones



#### **Proposito**

Interpretar encabezados IP, TCP, UDP e ICMP y resumir el tráfico en formato de conversaciones o sesiones.

Generar tablas de sesión sin almacenar los encabezados ni datos.

No puede ser engañado por encripción, porque no tiene en cuenta los datos de aplicacion.

Ejemplos: Netflow, Argus, SANCP

## Ejemplo Argus (http://qosient.com/argus/)

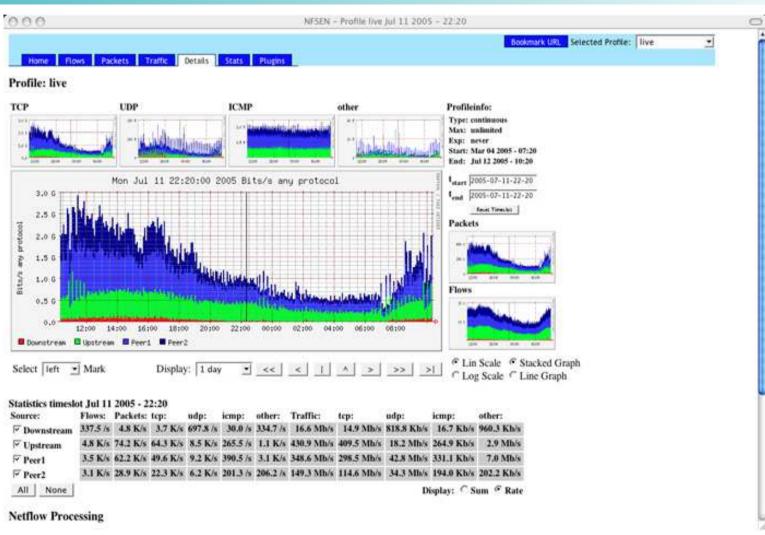


timestamp	protoco	src IP	directio	n dst IP	status
17 Apr 02	09:59:16 icm	192.172.1.26	<->	192.172.1.253	B ECO
17 Apr 02	09:59:16 tcm	192.172.191.4	46.458 ->	207.68.162.24	1.80 FIN
17 Apr 02	09:59:16 icm	192.172.1.25	<->	192.172.1.253	B ECO
17 Apr 02	09:59:16 tcm	192.18.221.25	5.119 ->	192.172.191.6	51.25 FIN
17 Apr 02	09:59:16 tcm	192.172.1.6.3	3562 ->	209.10.33.195	5.80 FIN
17 Apr 02	09:59:16 tcm	192.172.1.23.	5936 ->	61.200.81.153	3.80 EST
17 Apr 02	09:59:16 tcm	192.172.191.4	46.4585 ->	64.4.30.24.80	) FIN
17 Apr 02	09:59:17 tcm	192.172.191.4	46.4990 ->	12.12.162.203	3.80 RST
17 Apr 02	10:00:04 tcm	192.172.191.4	46.240 ->	216.33.240.24	1.80 RST
17 Apr 02	09:59:17 tcm	142.177.221.7	77.177 ->	192.172.18.27	7.634 RST
17 Apr 02	10:00:02 icm	192.172.1.25	->	192.172.1.253	B ECO
17 Apr 02	10:00:02 icm	129.82.45.220	->	192.172.1.3	ECO
17 Apr 02	10:00:02 icm	129.82.45.220	->	192.172.1.3	ECO
17 Apr 02	10:00:02 udg	205.158.62.41	967 ->	192.172.191.6	5.53 TIM
17 Apr 02	10:00:02 icmg	129.82.45.220	->	192.172.1.3	ECO

También puede mostrar cantidad de Paquetes y cantidad de bytes

## NFSen (http://nfsen.sourceforge.net)





#### Generación de datos estadísticos



#### **Proposito**

Primera visión de un archivo con contenido completo.

Estadísticas de uso de protocolos

Equipos que generan mayor cantidad de tráfico

Ejemplos: tcpdstat, trafshow, ntop

## Ejemplo tcpdstat



```
StartTime: Wed Oct 1 18:58:04 2003 EndTime: Wed Oct 1 20:01:08 2003
```

# of packets: 7768 (3.33MB)

```
### IP address Information ###
# of IPv4 addresses: 9
### Protocol Breakdown ###
<<<<</pre>
```

protocol bytes/pkt	packets	bytes	
[0] total	7768 (100.00%)	3496942 (100.00%)	450.17
[1] ip	7752 ( 99.79%)	•	450.98
[2] tcp	7723 ( 99.42%)	3491796 ( 99.85%)	452.13
<pre>[3] http(s)</pre>	913 ( 11.75%)	816137 ( 23.34%)	393.91
<pre>[3] http(c)</pre>	302 ( 3.89%)	28309 ( 0.81%)	93.74
[3] ftp	11 ( 0.14%)	828 ( 0.02%)	75.27
[3] other	6497 ( 83.64%)	2646522 ( 75.68%)	407.35
[2] udp	28 ( 0.36%)	4116 ( 0.12%)	147.00
[3] other	28 ( 0.36%)	4116 ( 0.12%)	147.00
[2] icmp	1 ( 0.01%)	70 ( 0.00%)	70.00

## Estadísticas Wireshark



		100	rchy St			real: Prot	ocol Hierarchy S	1:44
Ethicidan riotocornicatory Statistics						3		
Protocol	% Packets		7.5% (7.11%)	200000000000000000000000000000000000000	End Packets	End Bytes	End Mbit/s	2000
Frame	100.00%	2271	1765851	0.351	۰	0		0.000
▼ Ethernet	100.00%	2271	1765851	0.351	. 0	0		0.00
▼ Internet Protocol	98.90%	2246	1764351	0.351	0	0		0.00
▼ Transmission Control Protocol	94.01%	2135	1754420	0.349	927	61028		0.01
SSH Protocol	0.22%	5	610	0.000	5	610		0.00
<ul> <li>Hypertext Transfer Protocol</li> </ul>	52.97%	1203	1692782	0.337	1132	1593527		0.31
Unreassembled Fragmented Packet	0.88%	20	29964	0.006	20	29964		0.00
▼ Compuserve GIF	0.66%	15	20475	0.004	3	2407		0.00
Unreassembled Fragmented Packet	0.53%	12	18068	0.004	12	18068		0.00
Media Type	0.48%	11	12552	0.002	11	12552		0.00
Line-based text data	0.62%	14	19610	0.004	14	19610		0.00
▼ JPEG File Interchange Format	0.48%	11	16654	0.003	0	0		0.00
Unreassembled Fragmented Packet	0.48%	11	16654	0.003	11	16654		0.00
▼ User Datagram Protocol	1.37%	31	4011	0.001	0	0		0.00
Domain Name Service	1.32%	30	3885	0.001	30	3885		0.00
Routing Information Protocol	0.04%	1	126	0.000	1	126		0.00
Internet Control Message Protocol	3.52%	80	5920	0.001	80	5920		0.00
▽ Logical-Link Control	0.84%	19	1140	0.000	0	0		0.00
Spanning Tree Protocol	0.84%	19	1140	0.000	19	1140		0.00
Address Resolution Protocol	0.26%	6	360	0.000	6	360		0.00

#### IDS – Sistemas de Detección de Intrusiones



Se denomina Detección de Intrusiones al proceso de monitorear los eventos que ocurren en un sistema o red de computadoras, analizándolos en busca de señales que indiquen incidentes de seguridad.

Se puede pensar en sistemas análogos en otras áreas, como por ejemplo las alarmas anti-robo, o sistemas de vigilancia con videocámaras.

#### Problemas comunes de los IDS



Falsos positivos: Ocurre cuando la herramienta clasifica una acción como una posible intrusión cuando se trata de un comportamiento legítimo, que no constituye una violación de seguridad. Muchas veces se pueden disminuir los falsos positivos haciendo más específicas las descripciones de los patrones de detección de una vulnerabilidad.

**Falsos negativos:** se producen ataques y los mismos no son detectados por el IDS.

**Falsas alarmas (o ruido):** aquellas alertas generados en base a datos que forman parte de un ataque, pero donde el ataque no representa un peligro. Este hecho puede deberse a varias razones, entre las que se destacan tres:

- El ataque afecta a una plataforma distinta a la atacada.
- La vulnerabilidad no existe en el objetivo atacado.
- El ataque no logró alcanzar el objetivo.

## **Objetivos**



#### • Detectar una amplia variedad de intrusiones

- Ataques conocidos y desconocidos.
- Esto sugiere la necesidad de aprender/adaptarse a nuevos ataques o cambios en comportamiento.

#### Detectar las intrusiones en un tiempo razonable

- Puede ser necesario que sea en tiempo real, especialmente cuando el sistema responde ante una intrusión.
  - Problema: El análisis puede impactar directamente en los tiempos de respuesta del sistema.
- Puede ser suficiente reportar intrusiones ocurridas hace algunos minutos o hace algunas horas.

## **Objetivos**



#### Presentar la información en una forma fácil de entender

- Idealmente, con un indicador binario.
- Usualmente más complejo, permitiendo al analista examinar la información relacionada con el supuesto ataque.
- La interface de usuario es crítica, especialmente cuando se monitorean muchos sistemas.

#### Ser preciso

- Minimizar falsos positivos y falsos negativos.
- Minimizar el tiempo utilizado para buscar y verificar ataques.

## Clasificación de IDS



Ségun el ámbito de ejecución	Según el método de detección
IDS de Host (HIDS)	Basado en patrones conocidos
IDS de Red (NIDS)	Basado en heurísticas o estadística

## Basados en patrones



#### NIDS

 Reconocimiento de patrones en el tráfico de red para identificar intentos de ataques conocidos

#### HIDS

- Monitoreo automático de Logs
- Chequeo de integridad de archivos

#### Basados en anomalías



#### NIDS

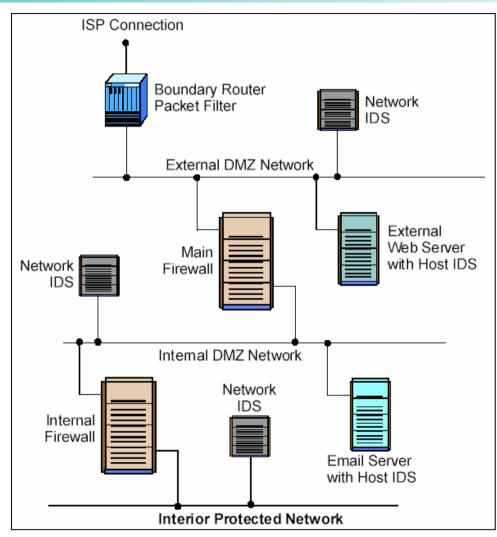
 Monitoreo estadístico de tráfico para determinar actividad de DoS, escaneo de puertos, brute-force login

#### HIDS

- Comportamiento extraño de usuarios
- Parametros del sistema excedidos: Logins fallidos,
   Carga de CPU, etc.

## ¿Dónde ubicar el IDS?





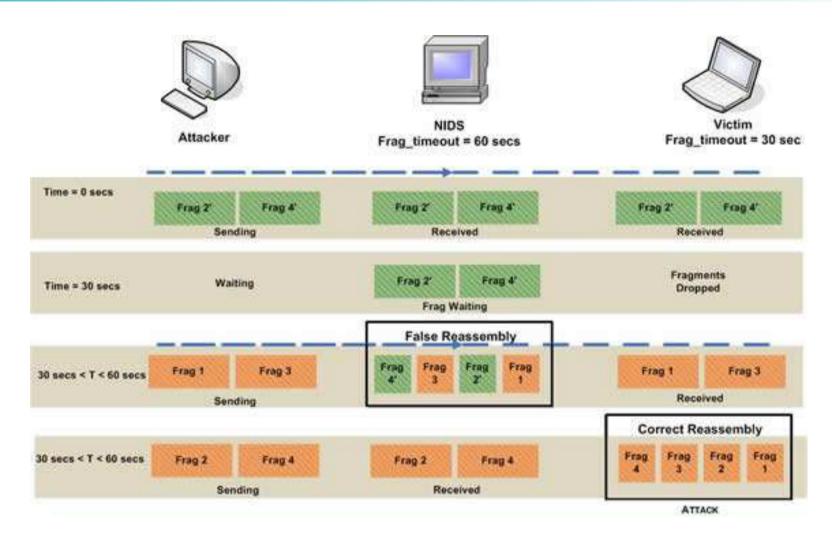
## Ataques a NIDS



- Inserción: Un NIDS puede aceptar un paquete que el sistema final rechaza. Un atacante puede aprovechar esto para "insertar" alertas que no son tenidas en cuenta por el sistema final.
- Evasión: Un sistema final puede aceptar un paquete que un IDS rechaza. Un IDS que por error descarta el paquete pierde completa su contenido. Estos paquetes pueden contener ataques que el IDS no detecta.

## Ejemplo: Fragmentación IP





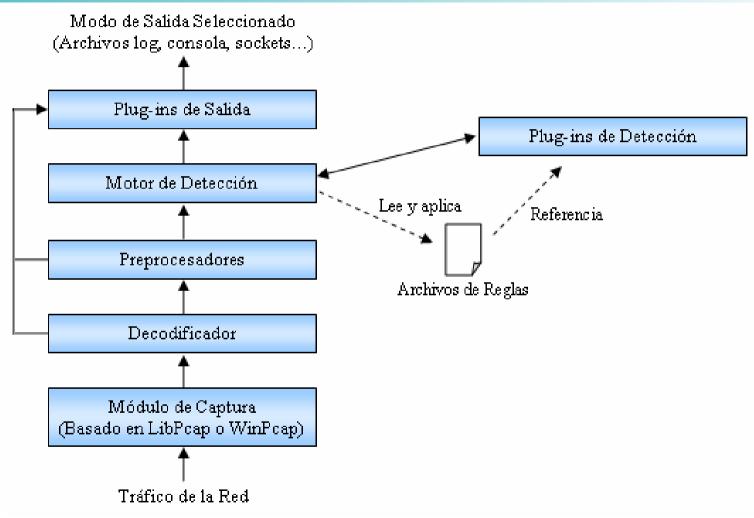
## Ejemplo NIDS: SNORT



- Snort es un NIDS basado en patrones, y usa reglas para chequear paquetes que pasan por la red.
- Una regla es un conjunto de requerimientos que debe tener un evento (paquete, conjunto de paquetes reensamblados o flujo de datos), para disparar un alerta.
- Disponible en: http://www.snort.org

## Arquitectura





## Snort: Componentes básicos



**Sniffer:** es el encargado de capturar todos los paquetes de la red. Utiliza la librería libpcap para realizar esta tarea.

**Decodificador:** Arma estructuras de datos con los paquetes capturados e identifica los protocolos de enlace, red, etc. Puede detectar problemas en encabezados.

**Preprocesadores:** permiten extender las funcionalidades preparando los datos para la detección. Se realizan tareas como la detección de escaneos, Ensamblado de datos contenidos en paquetes de una misma sesión o reensamblado de paquetes IP fragmentados.

Motor de detección: analiza los paquetes en base a las reglas definidas para detectar ataques.

Salida o Postprocesadores: permiten definir qué, cómo y dónde se guardan las alertas y los correspondientes paquetes de red que las generaron. Pueden utilizar archivos de texto, traps SNMP, bases de datos, syslog, etc.

## Ejemplos preprocesadores



#### HTTP\_inspect

Este preprocesador es utilizado para procesar las URIs contenidas en las solicitudes HTTP. Su principal función consiste en normalizar las URIs para que aparezcan en su forma más simple y unívoca. Algunas técnicas de evasión de IDS se basan en escribir los URIs de un request HTTP de manera distinta para que el IDS no detecte el ataque, y en este hecho reside la gran utilidad del preprocesador http\_inspect.

## Ejemplos Reglas Snort



```
alert tcp $EXTERNAL_NET any -> $HTTP_SERVERS $HTTP_PORTS
(msg:"WEB-CGI HyperSeehsx.cgi directory traversal attempt";
uricontent:"/hsx.cgi";content:"../../";content:"%00";
flow:to_server,established; reference:bugtraq,2314;
reference:cv,CAN-2001-0253; classtype:web-application-attack;
sid:803; rev:6;)
alert tcp $HOME_NET any -> $EXTERNAL_NET any
(msg:"P2P BitTorrent announce request";
flow:to_server,established; content:"GET"; depth:4;
content:"/announce"; distance:1; content:"info_hash="; offset:4;
content:"event=started"; offset:4;
classtype:policy-violation; sid:2180; rev:2;)
```

## Ejemplos Reglas Snort – MS015-034



```
alert tcp $EXTERNAL_NET any -> $HOME_NET 80 (msg: MS15-034 Range Header HTTP.sys Exploit"; content: "|0d 0a|Range: bytes="; nocase; content: "-"; within: 20; byte_test: 10,>,1000000000,0,relative,string,dec; sid: 1001239;)
```

(byte\_test is limited to 10 bytes, so I just check if the first 10 bytes are larger then 1000000000)

Ojo con las formas de saltear reglas: http://blog.didierstevens.com/2015/04/17/ms15-034-detection-some-observations/

## Alertas generadas por Snort



#### [\*\*] [1:1444:3] TFTP Get [\*\*]

[Classification: Potentially Bad Traffic] [Priority: 2]

10/30-12:11:07.031155 200.59.73.153:33206 -> 200.59.103.1:69

UDP TTL:64 TOS:0x0 ID:0 IpLen:20 DgmLen:50 DF

Len: 22

## [\*\*] [1:2404:6] NETBIOS SMB-DS Session Setup AndX request unicode username overflow attempt [\*\*]

[Classification: Attempted Administrator Privilege Gain] [Priority: 1]

10/30-12:15:18.219433 200.59.105.60:1431 -> 200.59.73.153:445

TCP TTL:46 TOS:0x0 ID:42991 IpLen:20 DgmLen:1484 DF

\*\*\*AP\*\*\* Seq: 0xE03BC43C Ack: 0xBFA96C1B Win: 0xFFBF TcpLen: 20

[Xref => http://www.eeye.com/html/Research/Advisories/AD20040226.html]

[Xref => http://www.securityfocus.com/bid/9752]

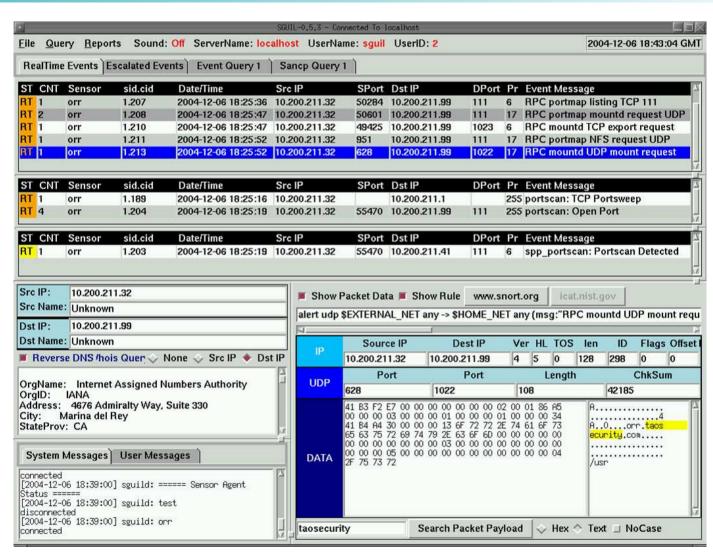
#### **Snorby** (https://snorby.org/)





## Sguil (http://sguil.sourceforge.net/)







Sniffea tráfico en busca de actividades sospechosas. Utiliza reglas que pueden ser patrones similares a las de Snort, pero también pueden describir restricciones de actividad, analizar el contexto, relacionar eventos, etc.

Genera logs de "transacciones" de ciertos protocolos como http, ssh, smtp, certificados SSL, DNS

## Ejemplo log bro-ids



- 2013-01-16T19:09:47+0000 90E6goBBSw3
  192.168.238.152 41482 217.160.51.31 80 1 GET
  www.testmyids.com / Mozilla/5.0 (X11; Ubuntu; Linux x86\_64; rv:18.0) Gecko/20100101 Firefox/18.0 0 39
   200 □ OK - (empty) - text/plain -
- 2013-01-16T19:09:47+0000 90E6goBBSw3
  192.168.238.152 41482 217.160.51.31 80 2 GET□
  www.testmyids.com /favicon.ico Mozilla/5.0 (X11;
  Ubuntu; Linux x86\_64; rv:18.0) Gecko/20100101
  Firefox/18.0 0 640 404□ Not Found -- (empty) - text/html -

#### HIDS - Swatch



Swatch comenzó siendo el "simple watchdog" para monitorear actividad de log producida por el syslog de UNIX. Fue evolucionando para permitir monitorear otro tipo de logs.

Permite definir entradas a resaltar o a ignorar.

## Logcheck (http://www.logcheck.org)



Similar a swatch, con reglas muy actualizadas para Debian. Normalmente se ejecuta cada una hora, revisa los logs del sistema en busca de ciertas entradas anormales, y genera un reporte que puede ser enviado por correo electrónico.

## logcheck



```
Security Events
=-=-=-=-=
Aug 1 09:09:34 matute sshd[1401]: (pam unix)
  authentication failure; logname= uid=0 euid=0 tty=ssh
  ruser= rhost=10.xx.yy.26
Aug 1 09:09:36 matute sshd[1401]: error: PAM: User not
  known to the underlying authentication module for
  illegal user n3ssus from 10.xx.yy.26
System Events
=-=-=-=-=
Aug 1 09:21:31 matute sshd[2473]: Did not receive
  identification string from 10.xx.yy.26
Aug 1 09:21:37 matute sshd[2474]: Bad protocol version
  identification 'GET / HTTP/1.0' from 10.xx.yy.26
Jul 30 11:55:43 matute Inscripcion[25721]: desde
  200.xx.yy.132 - invalid: cdi:20-12430832
```

## HIDS: Tripwire, Aide



- Permite al administrador monitorear la actividad relacionada con agregado, borrado y modificación de archivos. Genera una base de datos con la información de cada archivo en el sistema.
   Periodicamente, vuelve a generar la información y la compara.
- Chequea Archivos nuevos, eliminados, y cambios en atributos de archivos:
  - Tamaño,
  - Fecha y hora de acceso y modificación,
  - Permisos,
  - Firmas o hashes

#### Ejemplo Reporte Aide



```
Envelope-to: root@localhost.localdomain
```

Delivery-date: Fri, 14 Apr 2006 06:25:16 -0300

To: root@localhost.localdomain

Subject: Daily AIDE report for localhost.localdomain

From: root <root@localhost.localdomain>

This is an automated report generated by the Advanced Intrusion Detection Environment on localhost.localdomain at 2006-04-14 06:25.

added:/usr/bin/tftp

File: /bin/tar

Size : 163820 , 163852

Bcount: 328 , 336

Mtime: 2004-08-03 11:31:59 , 2006-02-24 18:21:24 Ctime: 2006-01-27 09:24:39 , 2006-03-27 19:56:39

Inode: 2326559 , 2326584

MD5 : lqHdZO5kJKbPp4OQFdmNZw== , 000qYuZFk3VRPSEaK8Xp+w==

SHA1 : sB7B1di8CecXlpNZ16kw/kSLVVs= , Xu6u1r5mPWNOT4iB3w4Dp9KRp58=

#### Otro HIDS: ossec (http://www.ossec.net/)



- •OSSEC es un HIDS Open source. Realiza análisis de logs, chequeos de integridad de archivos, monitoreo de registry de windows, detección de rootkits, etc
- •Corre en la mayoría de los sistemas operativos, incluyendo Linux, OpenBSD, FreeBSD, MacOS, Solaris y Windows.

## Ejemplos OSSEC



OSSEC HIDS Notification. 2007 Aug 14 13:20:23

Received From: monitor->/var/log/apache2/error.log

Rule: 30109 fired (level 9) -> "Attempt to login using a non-existent user."

Portion of the log(s):

[Tue Aug 14 13:20:23 2007] [error] [client 10.xx.yy.51] user test not found: /nagios2/, referer: http://monitor.arcert.gov.ar/

OSSEC HIDS Notification.2007 Aug 14 13:08:05

Received From: monitor->/var/log/auth.log

Rule: 5701 fired (level 12) -> "Possible attack on the ssh server (or

version gathering)."

Portion of the log(s):

Aug 14 13:08:04 monitor sshd[21642]: Bad protocol version identification 'quit' from UNKNOWN

## Ejemplos OSSEC



OSSEC HIDS Notification. 2006 Sep 06 23:15:21

Received From: (xx) 1.2.3.4->/usr/pages/xx/logs/web.access\_log

Rule: 31151 fired (level 10) -> "Mutiple web server 400 error codes from same source ip."

Portion of the log(s):

- 64.46.38.151 - [06/Sep/2006:23:14:41 -0300] "POST /xmlsrv/xmlrpc.php HTTP/1.1" 404 223 "-" "Internet Explorer 6.0"
- 64.46.38.151 - [06/Sep/2006:23:14:41 -0300] "POST /xmlrpc/xmlrpc.php HTTP/1.1" 404 223 "-" "Internet Explorer 6.0"
- 64.46.38.151 - [06/Sep/2006:23:14:40 -0300] "POST /xmlrpc.php HTTP/1.1" 404 216 "-" "Internet Explorer 6.0"
- 64.46.38.151 - [06/Sep/2006:23:14:39 -0300] "POST /xmlrpc.php HTTP/1.1" 404 216 "-" "Internet Explorer 6.0"
- 64.46.38.151 - [06/Sep/2006:23:13:52 -0300] "POST /xmlsrv/xmlrpc.php HTTP/1.1" 404 223 "-" "Internet Explorer 6.0"
- 64.46.38.151 - [06/Sep/2006:23:13:52 -0300] "POST /xmlrpc/xmlrpc.php HTTP/1.1" 404 223 "-" "Internet Explorer 6.0"
- 64.46.38.151 - [06/Sep/2006:23:13:50 -0300] "POST /xmlrpc.php HTTP/1.1" 404 216 "-" "Internet Explorer 6.0"

## Ejemplos OSSEC



OSSEC HIDS Notification, 2006 Oct 24 18:46:29

Received From: (xx) 200.1.2.a->/var/log/maillog

Rule: 3354 fired (level 12) -> "Multiple misuse of SMTP service (bad

sequence of commands)."

Portion of the log(s):

postfix/smtpd[6741]: NOQUEUE: reject: RCPT from unknown[201.82.55.24]: 503 <nplxfbtk@fbi.com>: Sender address rejected: Improper use of SMTP command pipelining; from=<nplxfbtk@fbi.com> to=<x@x.br> proto=SMTP helo=<ran-2h991bqbujq>

postfix/smtpd[6741]: NOQUEUE: reject: RCPT from unknown[201.82.55.24]: 503 <nplxfbtk@fbi.com>: Sender address rejected: Improper use of SMTP command pipelining; from=<nplxfbtk@fbi.com> to=<x@xl.org.br> proto=SMTPhelo=<ran-2h991bqbujq>

postfix/smtpd[6741]: NOQUEUE: reject: RCPT from unknown[201.82.55.24]: 503 <nplxfbtk@fbi.com>: Sender address rejected: Improper use of SMTP command pipelining; from=<nplxfbtk@fbi.com> to=<y@y.org.br> proto=SMTPhelo=<ran-2h991bqbujq>

#### IPS – Sistemas de Prevención de Intrusiones



- Además de detectar un ataque, los IPS pueden detener al mismo.
- Pueden trabajar a nivel de red o a nivel de host.

#### IPS de red



Normalmente funciona como dispositivo in\_line, en modo bridge. Además de detectar alertas en base a patrones, puede decidir filtrar el tráfico para que no llegue a destino.

Ej: Snort\_Inline

Utiliza las mismas reglas, pero define nuevas acciones: block, reject, sdrop.

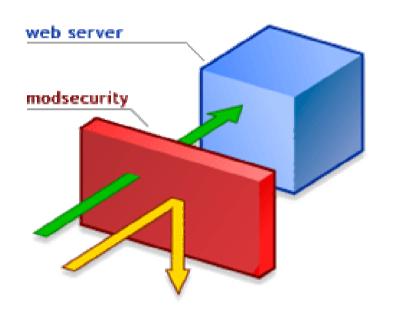
También puede cambiar el contenido del tráfico (replace)

#### Ejemplo de Regla:

drop tcp \$EXTERNAL\_NET any -> \$SMTP\_SERVERS 25 (msg:"SMTP AUTH user overflow attempt"; flow:to\_server,established; content:"AUTH"; nocase; pcre:"/^AUTH\s+\S+\s+[^\n]{128}/mi"; reference:bugtraq,13772; classtype:attempted-admin; sid:3824; rev:1;)

#### ModSecurity (https://www.modsecurity.org/)





ModSecurity es un motor de detección y prevención de intrusiones para aplicaciones web. Operando como un módulo del servidor web apache, el propósito de ModSecurity es aumentar la seguridad de aplicaciones web, protegiendolas de ataques conocidos y desconocidos.

Es un Web application Firewall.

#### Características



Intercepta pedidos HTTP antes de que sean procesados en forma completa por el webserver.

Intercepta el cuerpo de los pedidos (ej: en los pedidos de tipo POST)

Intercepta, almacena y opcionalmente valida los archivos subidos.

Realiza acciones anti-evasión en forma automática.

Realiza analisis de los pedidos procesando un conjunto de reglas configurables.

Intercepta la respuestas antes de que sean enviadas al cliente y las analiza en base a reglas.

## Configuración



# Allow supported request methods only.

SecFilterSelective REQUEST\_METHOD !^(GET|HEAD|POST)\$

# Require the Host header field to be present.

SecFilterSelective HTTP\_Host \\$

# sql injection

SecFilterSelective ARGS "delete[[:space:]]+from"

# Command "id"

SecFilterSelective OUTPUT "uid=[[:digit:]]+\([[:alnum:]]+\) gid=[[:digit:]]\([[:alnum:]]+\)"

#collectors

SecFilterSelective HTTP\_USER\_AGENT "autoemailspider"



## Honeypots

## Tipos de honeypots



#### Baja Interacción

- Emula Servicios, aplicaciones, SO
- Bajo riesgo y facil de instalar y mantener, pero captura información limitada.

#### Alta Interacción

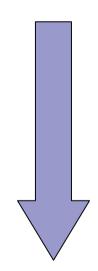
- Servicios, aplicaciones y SO reales
- Captura mucha información, pero riesgo alto y consumen mucho tiempo para mantener.

## Ejemplos de honeypots



## Baja Interacción

- Honeyd
- Nepenthes/Dionaea
- Honeynets



Alta interacción

#### Honeypots



Honeyd (<a href="http://www.honeyd.org">http://www.honeyd.org</a>)

Crea equipos virtuales en una red
Los equipos pueden ser configurados
Para ejecutar servicios abitrarios
Y adaptados para simular distintos
Sistemas operativos.
Puede reportar a Prelude



#### Dionaea (http://dionaea.carnivore.it/)



Como el honeyd, es un honeypot de baja interacción que emula vulnerabilidades conocidas, para recolectar información de ataques potenciales. Esta diseñado para simular vulnerabilidades usadas por worms para diseminarse, y capturarlos. Utilizado en el proyecto RECAMAR, del cuál hablaremos en la clase de malware.

#### Honeynets



- Honeypots de alta interacción designados para capturar información detallada.
- La información tiene diferentes valores para diferentes organizaciones.
- Es una arquitectura en la cual se agregan equipos enteros, no un producto o un software.
- Todo tráfico entrante y saliente es sospechoso.



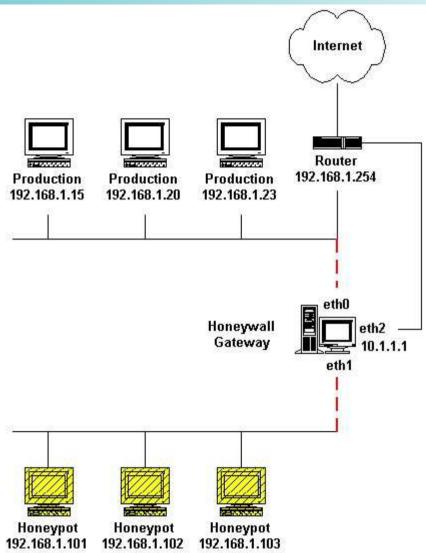
# Una red altamente controlada en la que todo paquete entrante o saliente es monitoreado, capturado y analizado.

- Control de Flujo de Datos
- Captura de Datos
- Análisis de Datos

http://www.honeynet.org/papers/honeynet/

## Arquitectura de honeynets





## Control de flujo de datos

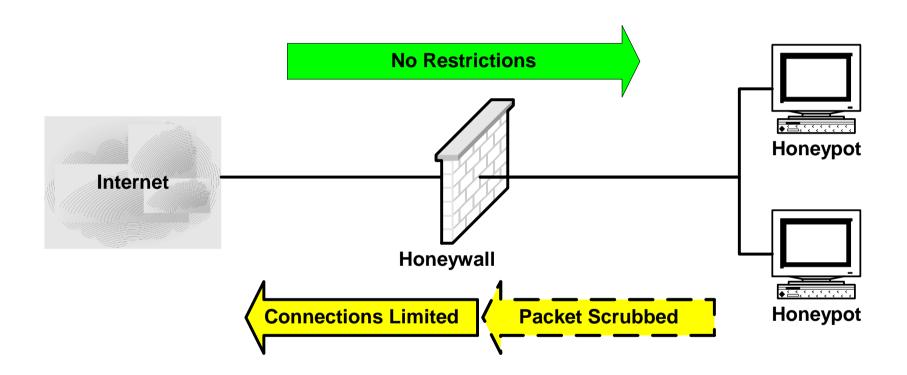


Mitigar el riesgo de que la Honeynet sea utilizada para atacar sistemas que no son parte de la honeynet.

- Contar conexiones salientes.
- IPS (Snort-Inline)
- Control de ancho de banda

## Control de flujo de datos





#### Captura de datos



- Capturar toda la actividad a distintos niveles
- Actividad de red
- Actividad de aplicaciones
- Actividad del sistema

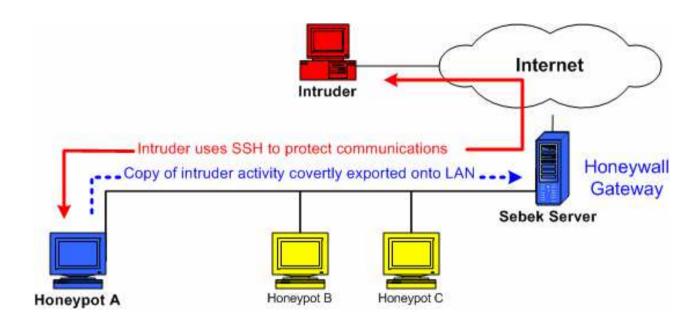
#### Sebek



- Módulo de Kernel oculto que captura la actividad del host
- Envia la información a la red
- El atacante no puede husmear el tráfico basado en el puerto destino
- Posteriormente, se desarrollo qebek. En vez de ser un modulo de kernel, monitorea en la capa de virtualización (en Quemu)

## Arquitectura Sebek





#### Capture-HPC Client honeypot



 Honeypot de alta interacción. Corre en una VM con distintos navegadores, media players y aplicaciones office. Accede a servidores potencialmente maliciosos, y detecta si la interacción con los mismos genera cambios en el cliente.