

Sicurezza dei sistemi

Qualche esempio delle tecniche usate per violare i sistemi, e delle più comuni contromisure

Marco Prandini

Panoramica

Vulnerabilità
e attacchi

contromisure

Installazione e
aggiornamento
del software

Monitoraggio
e rilevazione
degli attacchi

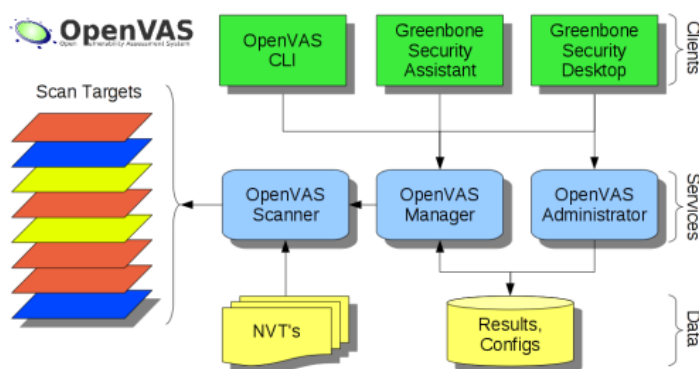
Configurazione
e gestione dei
servizi

Conoscere i propri punti deboli

- Le vulnerabilità vengono pubblicate secondo il principio della *responsible disclosure*
 - su varie mailing list (es. bugtraq, full disclosure, si veda <http://seclists.org/>)
 - su archivi e database organizzati
 - Common Vulnerabilities and Exposures <http://cve.mitre.org/>
 - National Vulnerability Database <http://nvd.nist.gov/>
 - Open Sourced Vulnerability Database <http://osvdb.org/>
 - SecurityFocus <http://www.securityfocus.com/vulnerabilities>
 - US-CERT <http://www.kb.cert.org/vuls/>
- A livello azienda/organizzazione: CSIRT
(Computer Security Incident Response Team)
- A livello nazionale: CERT
(Computer Emergency Readiness Team)
 - coordinano lo scambio di informazioni critiche per la sicurezza
 - stabiliscono programmi e procedure di reazione agli attacchi
 - gestiti a livello nazionale, coordinati da FIRST <http://www.first.org/>

Tenere sotto controllo i sistemi

- Una pratica consigliata è “attaccare” i propri sistemi con gli stessi test di vulnerabilità documentati nei db citati
- Ad esempio: Open Vulnerability Assessment System (OpenVAS) - <http://www.openvas.org/>



OpenVAS – Caratteristiche principali

■ architettura distribuita che separa

- il motore di scansione (applica i test ai target)
- il manager (coordina i task di scansione)
- l'interfaccia (pianifica i task sul manager e mostra i risultati raccolti)
 - diverse interfacce (cli, grafica, web) usano lo stesso protocollo verso il manager
- l'amministrazione (gestisce gli utenti e i database)

■ database di vulnerabilità

- Network Vulnerability Tests
 - descrizione della vulnerabilità
 - piattaforme colpite
 - procedura di verifica
- aggiornato quotidianamente!

I termini del monitoraggio

■ IDS = Intrusion Detection System

- è genericamente un sistema in grado di rilevare tentativi di attacco
 - *signature based* (riconosce attacchi noti)
 - *anomaly detection* (riconosce deviazioni dall'uso standard)

■ IPS = Intrusion Prevention System

- semplificando: un IDS in grado di interagire con sistemi di controllo dell'accesso per bloccare il traffico malevolo

■ SIEM = Security Information and Event Management

- un nome un po' commerciale per racchiudere strumenti, politiche e procedure per la gestione integrata delle fonti di informazione e degli incidenti

■ Parametri di qualità del rilevamento degli eventi

- **Falso positivo (FP)**: segnalazione di attacco errata da evento innocuo
- **Falso negativo (FN)**: attacco reale che non genera una segnalazione

HIDS vs. NIDS

- **Due strategie di rilevazione**
 - HIDS / Host-based IDS
 - NIDS / Network-based IDS
- **NIDS usa i dati intercettati sui canali di comunicazione**
- **HIDS può interagire con sistema operativo**
 - monitorare il filesystem
 - esaminare in tempo reale i log file,
 - verificare periodicamente contenuti e metadati dei file

HIDS

- **Vantaggi:**
 - **Minor tasso di FP**
 - Pacchetti di rete sospetti possono essere correttamente classificati solo esaminando l'interazione con l'obiettivo finale
 - **Economico**
 - Sfrutta per definizione i sistemi già esistenti
 - Non molto impegnativo computazionalmente (distribuito)
- **Svantaggi**
 - **Punti ciechi**
 - Se un evento/pacchetti non lascia tracce sul filesystem è invisibile
 - Non valuta il traffico uscente (**egress**) – solo entrante (**ingress**)
 - Non individua scansioni che non toccano servizi attivi
 - **Richiede l'installazione di un agente sulla macchina**
 - **Se la macchina è compromessa può essere neutralizzato**

NIDS

■ Vantaggi

- Visibilità di tutto il traffico, entrante e uscente
- Richiede un solo punto di installazione
 - vero solo se rete semplice
 - con più sonde: possibilità di ragionare su flussi
- Un malfunzionamento non incide sugli endpoint

■ Svantaggi

- Maggior tasso di FP
 - processi legittimi possono generare occasionalmente traffico anomalo
- Più soggetto a sovraccarico o evasione
 - es. pacchetti frammentati
- Non può esaminare il traffico cifrato

Host IDS

■ La rilevazione di intrusioni sull'host è tipicamente svolta per mezzo di un *integrity checker*

■ Principio:

- Si memorizza in un database lo stato del filesystem quando è certamente “pulito”
- Si confronta periodicamente il filesystem col database

■ Tra i più diffusi:

- Tripwire (commerciale)
- AIDE (fork FOSS di Tripwire)
- AFICK

<https://www.sans.org/reading-room/whitepapers/detection/ids-file-integrity-checking-35327>

Integrity checkers

■ Caratteristiche da valutare:

- Algoritmi usati per calcolare le impronte dei file
- Performance e dimensioni del DB
- Capacità di proteggere i propri stessi binari
- Capacità di proteggere il database
- Portabilità
- Complessità degli aggiornamenti
 - Del sw
 - Del database

AIDE

■ Un esempio di configurazione

```
MyRule = p+i+n+u+g+s+b+m+c+md5+sha1
```

```
/etc p+i+u+g      # check only permissions, inode, user and group for etc  
/bin MyRule      # apply the custom rule to the files in bin  
/sbin MyRule     # apply the same custom rule to the files in sbin  
!/var/log/.*    # ignore the log dir it changes too often
```

■ Caratteristiche

- Compilato, molto veloce
- Integrabile con permessi estesi (acl, selinux)

<http://aide.sourceforge.net/>

http://doc.opensuse.org/products/draft/SLES/SLES-security_sd_draft/cha.aide.html

AFICK

- Configurazione molto simile ad AIDE ma con un numero minore di check supportati
- Caratteristiche
 - Può essere eseguito da media ottici read only per garantire la sua stessa integrità
 - Report CSV semplici e facili da importare in altri sw
 - Scritto in Perl, molto portabile

<http://afick.sourceforge.net/>

Log di sistema

- I log (diari) tenuti dal sistema sono indispensabili per la diagnostica in generale, e in particolare per rilevare attività malevole o sospette
- La loro stessa sicurezza va garantita!
 - Usare appropriatamente un integrity checker
 - Replicarli su macchine remote
- Logging su server remoto
 - Vantaggio aggiuntivo: centralizzazione
 - Implementazioni avanzate: shadow loggers
 - Problema: diventa un bersaglio appetibile
 - DoS

Linux logging

■ Soluzioni comuni

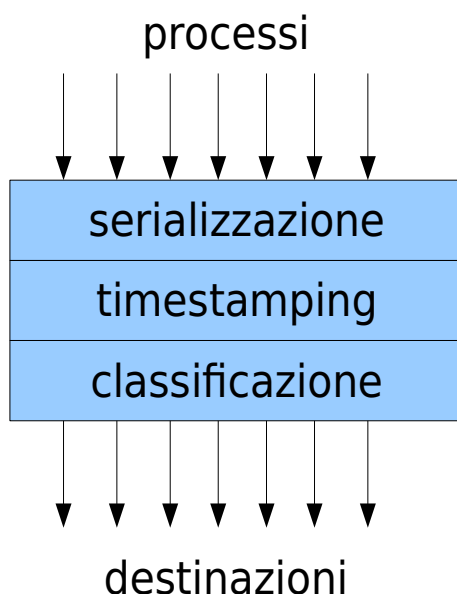
- Tipicamente producono file di testo
- Nessuna garanzia di uniformità di formato a parte la marcatura temporale
- BSD syslog (obsoleto)
 - klogd
- Rsyslog
- Syslog-ng

■ In prospettiva integrato in systemd

- *Journal*
- Attivo dal boot, non dipende dall'avvio di altri servizi
- Formato binario, visualizzabile con **journalctl**

syslog

■ Principi di base mantenuti anche dalle evoluzioni



syslog: selettori e destinazioni

■ Ogni messaggio è etichettato con una coppia

<facility>.<priority>

– Facility = argomento

- auth, authpriv, cron, daemon, ftp, kern, lpr, mail, news, syslog, user, uucp, **local0..local7**

– Priority = importanza in ordine decrescente:

- emerg, alert, crit, err, warning, notice, info, debug

■ Le destinazioni possibili sono

– File: identificato da path assoluto

– STDIN di un processo: identificato da una pipe verso il programma da lanciare

– Utenti collegati: username, o * per tutti

– Server syslog remoto: @indirizzo o @nome

- **La comunicazione avviene di default su UDP, porta 514**

syslog: selettori

■ **/etc/syslog.conf** contiene le regole di smistamento dei messaggi

■ Ogni riga = una regola

– [etichetta di interesse] [destinazione]

– Parsate tutte, quindi un messaggio può finire su più destinazioni

■ Trattamento delle priority

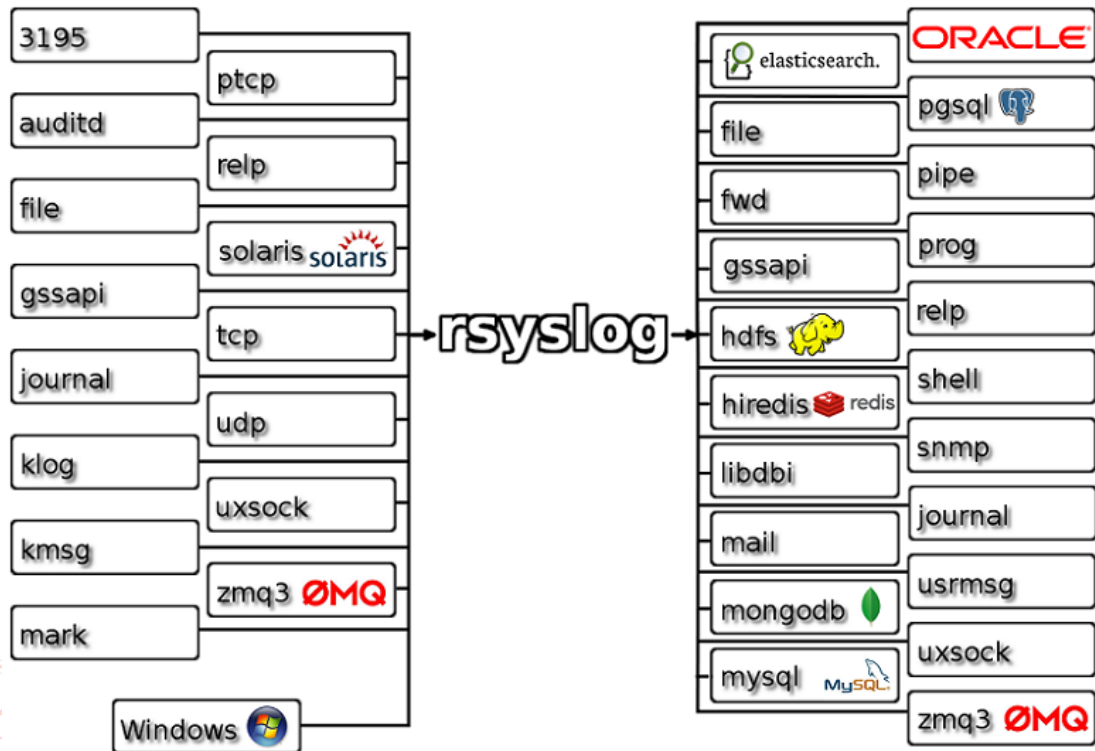
– Soglia: una regola che specifica una priority fa match con tutti i messaggi di tale priority e superiori a meno che non sia preceduta da “=”

– Priority speciale *none*: serve per ignorare i messaggi con la facility specificata prima del punto

■ Es:

kern.*	/dev/console
*.info;mail.none;	/var/log/messages
*.emerg	*
kern.crit	“ /usr/bin/alerter”
*.=warning	@loghost

rsyslog



rsyslog

■ Struttura modulare per caricare solo le funzioni necessarie

- es. attivazione della ricezione di messaggi via rete (v8.4 / v8-16):

```
$ModLoad imudp / module(load="imudp")
```

```
$UDPServerRun 514 / input(type="imudp" port="514")
```

- es. integrazione del kernel logging

```
$ModLoad imklog / module(load="imklog")
```

■ File di configurazione modulare

- Direttive globali in **/etc/rsyslog.conf**
- Direttive specifiche in file separati sotto **/etc/rsyslog.d**

■ Scarto di messaggi (per evitare che vengano catturati da troppi selettori)

- Basta mettere ~ come destinazione

rsyslog – modalità di output evolute

■ Template per definire canali di output

– Possono sostituire le destinazioni in modo più flessibile

– Es:

```
$template apacheAccess, "/var/log/external/%fromhost%/apache/  
%msg:R,ERE,1,ZERO:imp:([a-zA-Z0-9\-\-])\.\.\end%-access.log"  
local6.notice ?apacheAccess
```

Segnaposto che verrà
sostituito per mezzo di
una elaborazione del
messaggio fatta via regex

Segnaposto che verrà
sostituito dal nome
dell'host che origina
il messaggio

■ TCP logging

– Per evitare perdita di messaggi (finché non ci sono crash!)

<http://blog.gerhards.net/2008/04/on-unreliability-of-plain-tcp-syslog.html>

```
• *.* @@indirizzo
```

■ Shell execute

– Passa il messaggio come parametro a un programma

```
• *.* ^programma;template
```

rsyslog – selettori evoluti

■ Rsyslog seleziona i messaggi in tre modi

– i tradizionali facility.priority

– Filtri basati su proprietà

– Filtri basati su espressioni

■ Filtri basati su proprietà

– :property, [!]compare-operation, "value"

– Es: :msg, !contains, "error" /var/log/good.log

■ Filtri basati su espressioni

– Ancora in evoluzione!

– **if expr then destinazione**

– Diventeranno un sistema completo di scripting, che consentirà di eseguire programmi arbitrari per determinare la destinazione

rsyslog – moduli

■ Troppi per citarli esaustivamente

<http://www.rsyslog.com/doc/v8-stable/>

■ Tra i più interessanti:

- RELP logging - per garanzia totale di consegna

`$ModLoad omrelp`

`*.* :omrelp:indirizzo`

- Output su tabelle di database

`$ModLoad ommysql`

- Acquisizione diretta dei messaggi del kernel (sostituisce klogd)

`$ModLoad imklog`

syslog-ng

<https://syslog-ng.org/>

■ Flessibile

- Input compatibile con
 - Formati standard syslog (RFC3164, RFC5424)
 - JSON
 - Journald (systemd)
- Output verso molteplici destinazioni
 - Tutti i DB SQL più diffusi
 - DB NOSQL (es. MongoDB)
 - Cloud databases (es. Redis)
- Varietà di protocolli
 - Client-server
 - Message-based (AMQP, STOMP)
- Capacità di elaborazione del contenuto dei messaggi

■ E se non basta, estendibile con plugin

- In C, Python, Java, Lua, o Perl

syslog-ng

■ Configurazione:

- Definizione di una *source*, che può unificare più ingressi fisici

```
source s_two {  
    network(ip(10.1.2.3) port(1999));  
    network(ip(10.1.2.3) port(1999) transport("udp"));  
};
```

- Definizione di una *destination*, con relative opzioni

```
destination d_file {  
    file("/var/log/${YEAR}.${MONTH}.${DAY}/messages"  
    template("${HOUR}:${MIN}:${SEC} ${TZ} ${HOST} [${LEVEL}] ${MSG}\n")  
    template-escape(no));  
};
```

- Attivazione di un canale di log

```
log { source(s_two); destination(d_file); };
```

Analisi e gestione dei log

■ Non basta scrivere gli eventi da qualche parte

■ Analisi

- estrazione del significato dei messaggi
- serie temporali
- correlazione file multipli
- reazione in tempo reale

■ Gestione

- spazio
- archiviazione

"Vedi la foresta, ma anche gli alberi"
- splunk.com

Software basici di analisi dei log

	Logwatch	Swatch
Regular expression support	yes	yes
Real-time monitoring	no	yes
Support for multiple log files	yes	no
Good preconfiguration	yes	no
Modular configuration	yes	no
Reactive	no	yes
Interactive	no	no

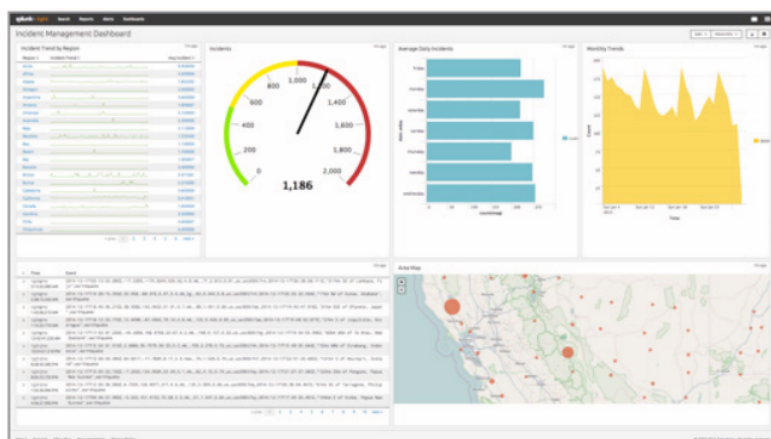
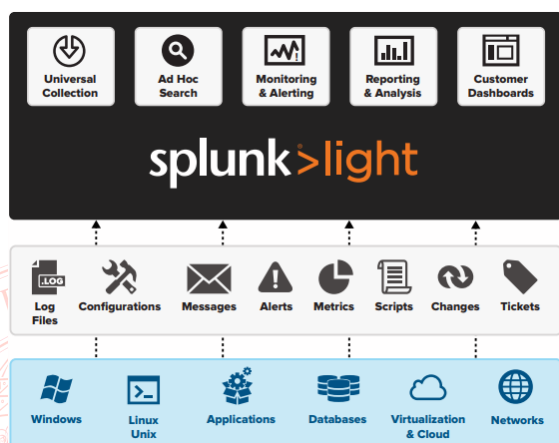
Logwatch (System log analyzer and reporter):
<http://www.logwatch.org/>

Swatch (Simple WATCHer of Logfiles):
<http://swatch.sourceforge.net/>

Sistemi commerciali

■ Stanno evolvendo verso gestione integrata

- qualsiasi tipo di "dato macchina"
- algoritmi di machine learning
- reportistica avanzata
- on premise o SaaS



Analisi dei log di ispirazione cloud

■ Stack Elastic, Open Source

- <https://www.elastic.co/>
- Raccolta e esplorazione dei dati di log

■ Composto dai tre programmi:

- **Logstash**: Pipeline di elaborazione dei log
- **Elasticsearch**: Database Nosql
- **Kibana**: Visualizzatore web-based per documenti in Elasticsearch



Un esempio di SIEM OSS: OSSEC

- Filesystem integrity checking
- Monitoraggio del registry su Windows
- Reazioni attive
 - Tipicamente: RTBL (Real Time Black Listing)
 - Qualsiasi comportamento è implementabile via script
- Rilevazione di rootkit
- HIDS – non necessita di sonde di rete
- Capacità di correlare eventi

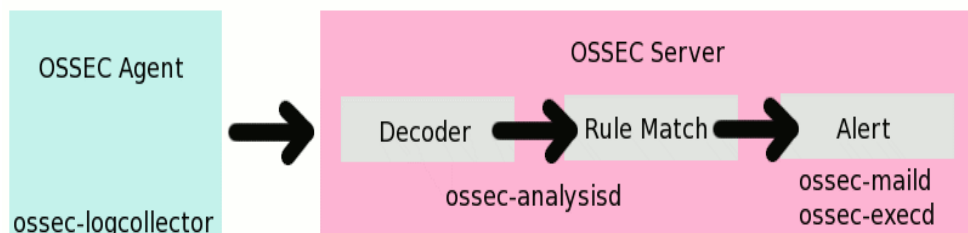
OSSEC

■ Due modalità di funzionamento

- locale, client-server

■ Modalità client-server

- i client ricevono la configurazione da un server
- i client inviano i log al server su canale cifrato



■ Comunicazione

- standard syslog (UDP:514)
- compressione
- cifratura simmetrica (blowfish con chiavi scambiate manualmente)

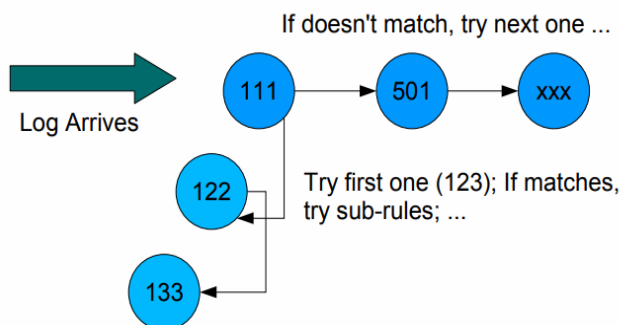
OSSEC config / decoders e rules

■ Parsing dei log file configurabile per mezzo di *decoders*

- monitoraggio di file multipli
- regole di parsing ed estrazione scritte in XML
- forniscono i campi utili per l'attivazione delle *rules*

■ Analisi dei dati per mezzo di *rules*

- scritte in XML
- componibili in gerarchia
 - livelli di priorità 1-15
- ruleset pre-configurati per i servizi più diffusi



■ Esempi

<http://ossec-docs.readthedocs.io/en/latest/manual/rules-decoders/create-custom.html>

<https://sevenminuteserver.com/post/2010-09-25-writing-custom-ossec-rules/>

OSSEC config / alerts

- Azioni predefinite – molte tra cui
 - Vari tipi di attacco ad applicazioni web
 - Attacco di forza bruta agli account via SSH
 - Buffer overflow e terminazioni anomale di processi
 - Eccezioni alle regole di controllo dell'accesso del traffico
 - Utilizzo di sudo
- Creazione di alert personalizzati
 - scattano in funzione delle *rules*
 - possono eseguire
 - logging dell'evento
 - invio di e-mail, sms, ...
 - esecuzione di uno script
 - possibilità di **esecuzione su host multipli**

OSSEC funzioni avanzate

- Monitoraggio dell'output di script, ad esempio scan NMAP
 - alert quando un host sotto controllo cambia

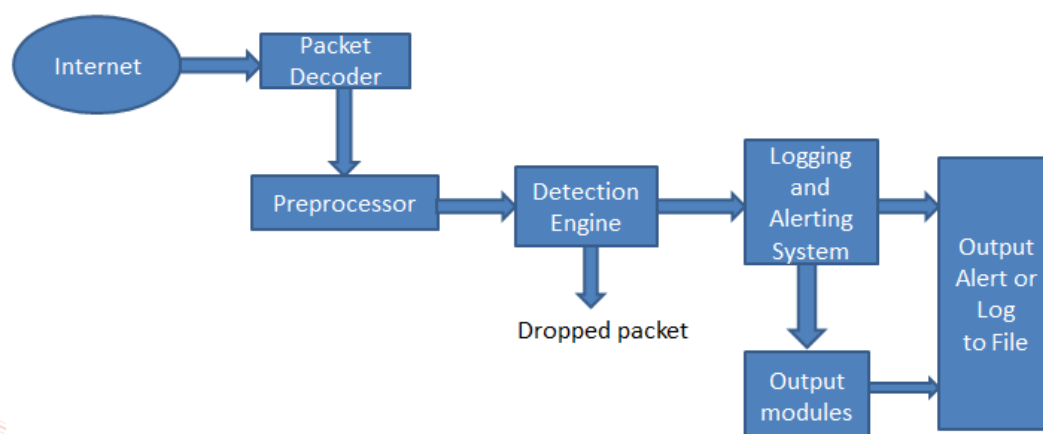
https://ossec.github.io/docs/manual/notes/nmap_correlation.html
- Reportistica
 - summary
 - database per successive elaborazioni
 - web UI (deprecata)
- <https://ossec.github.io/>

Network IDS

- La rilevazione di attacchi che giungono via rete viene svolta analizzando il traffico in entrata/uscita
- Problema essenziale:
 - esaminare tutto il traffico senza rallentarlo
 - generando pochissimi falsi allarmi
 - senza lasciar sfuggire attacchi reali
- Due approcci:
 - Signature based: rileva flussi con caratteristiche notoriamente malevole
 - Anomaly based: rileva flussi che si discostano dalla “normalità”
- Tra i più diffusi
 - Snort
 - Suricata
 - Bro

SNORT

- <http://www.snort.org/>



SNORT

■ Architettura di base:

- Libpcap-based sniffing interface
 - cattura i pacchetti e li salva in un formato standard per l'analisi successiva
- Rules-based detection engine
 - possibilità di utilizzare un vasto set di regole già pronte e di personalizzarle
- Plug-in system
 - funzionamento estendibile aggiungendo moduli

■ CAVEAT: Snort è uno strumento potente, ma per massimizzare la sua efficacia serve una competenza specifica ed un lungo affinamento della configurazione

- stima dell'autore originale: 12 mesi di formazione per acquisire i fondamenti di intrusion detection, 24-36 mesi per diventare esperti

SNORT – Detection Engine

- Le regole definiscono le “signature” di un attacco, cioè l'insieme di caratteristiche per riconoscerlo
- Possono essere formate combinando più elementi semplici
- Possono riconoscere una molteplicità di scenari
 - Stealth scans, OS fingerprinting, buffer overflows, back doors, CGI exploits, ecc.
- Il sistema è molto flessibile e la creazione di nuove regole è relativamente semplice

```
alert tcp $EXTERNAL_NET 27374 -> $HOME_NET any (msg:"BACKDOOR
subseven 22"; flags: A+; content: "|0d0a5b52504c5d3030320d0a|";
reference:arachnids,485; reference:url,www.hackfix.org/subseven/;
sid:103; classtype:misc-activity; rev:4;)
```

SNORT – Plug-Ins

La struttura di base permette di attivare diversi moduli per le tre fasi principali

■ Preprocessor

- esamina e manipola i pacchetti prima di passarli al detection engine (evitando ad esempio la scansione di cose ovviamente innocue)

■ Detection

- ogni modulo implementa un singolo test semplice su di un singolo aspetto o parte di un pacchetto
- può anche essere saltata se si vuole usare Snort solo per salvare traffico interessante da processare successivamente, fuori linea

■ Output

- Riporta i risultati degli altri plug-in (quindi consente la personalizzazione delle destinazioni e dei formati dei messaggi diagnostici)

Suricata

<https://suricata-ids.org/>

■ Configurazione:

- Implementa un linguaggio per la rilevazione di signature
 - Compatibile con SNORT
- Può essere configurato per rilevare anomalie
- Può essere esteso con LUA per processing oltre la capacità del linguaggio a regole

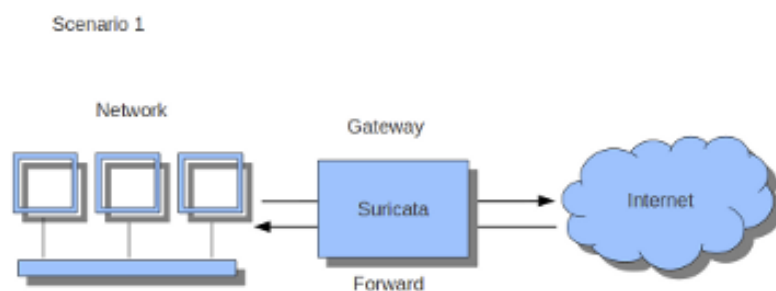
■ Caratteristiche di funzionamento particolari:

- Riconosce automaticamente il tipo di traffico e adatta il dettaglio dei log
 - es. salva i certificati X.509 usati nelle connessioni TLS
 - salva l'header a livello applicazione per i protocolli più comuni
- Deep Packet Inspection

■ Output facilmente integrabile con molti strumenti di analisi e visualizzazione

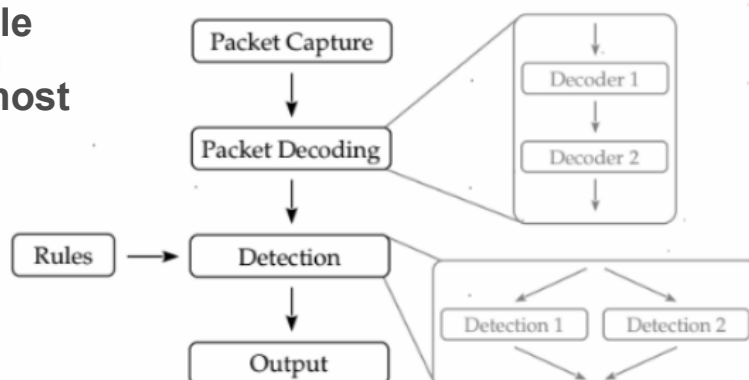
Suricata

- Suricata può agire da IPS (Intrusion Prevention System)
 - Se interposto tra due reti, può non inoltrare il traffico malevolo



Suricata

- Regole di pattern matching sul traffico
- Possibilità di operare "sul filo"
 - interfaccia in promiscuous mode
- Possibilità di operare "offline"
 - alimentato da file *pcap*
 - i file possono essere generati in tempo reale da probe integrate su apparati di rete o su host



Bro

<https://www.bro.org/>

- Un framework per definire piattaforme di analisi del traffico
- Scalabile
 - Sistema distribuito
 - Nodi replicati con load balancing
- Particolarmente usato in ambito accademico



Monitoraggio – in laboratorio

- Comandi essenziali per il monitoraggio

Utenti	File	Processi	Spazio
w last	fuser	ps top uptime	df du free
		lsuf	vmstat iostat

- Strumenti essenziali per l'automazione dei task di monitoraggio (ma non solo)
 - esecuzione posticipata: **at**
 - esecuzione periodica: **cron**



ps – uptime – free → top

- Comandi che scattano un'istantanea del sistema
 - **ps**: stato dei processi
 - **uptime**: carico del sistema
 - unità di misura = lunghezza media coda runnable
 - **free**: occupazione memoria
- Questi comandi sono interfacce verso **proc** filesystem
- Comandi di monitoraggio interattivi
 - **top** riassume ps, uptime, free, uso dettagliato cpu
 - aggiornato regolarmente
 - permette di interagire coi processi
 - utile per stima intuitiva dello stato di salute

top

```
9:31am up 50 min, 2 users, load average: 0.02, 0.02, 0.04
71 processes: 70 sleeping, 1 running, 0 zombie, 0 stopped
CPU states: 4.3% user, 5.2% system, 0.1% nice, 90.2% idle
Mem: 384480K av, 380688K used, 3792K free, 1312K shrd, 51312K buff
Swap: 128516K av, 0K used, 128516K free 139136K cached
```

PID	USER	PRI	NI	SIZE	RSS	SHARE	STAT	%CPU	%MEM	TIME	COMMAND
1179	root	13	0	3092	3092	2592	S	2.8	0.8	0:50	magicdev
9299	root	16	0	1044	1040	832	R	2.8	0.2	0:00	top
1	root	8	0	520	520	452	S	0.0	0.1	0:03	init
2	root	9	0	0	0	0	SW	0.0	0.0	0:00	keventd
3	root	9	0	0	0	0	SW	0.0	0.0	0:00	kapm-idled
4	root	19	19	0	0	0	SWN	0.0	0.0	0:00	ksoftirqd_CPU0
5	root	9	0	0	0	0	SW	0.0	0.0	0:00	kswapd
6	root	9	0	0	0	0	SW	0.0	0.0	0:00	kreclaimd
7	root	9	0	0	0	0	SW	0.0	0.0	0:00	bdflood
8	root	9	0	0	0	0	SW	0.0	0.0	0:00	kupdated
9	root	-1	-20	0	0	0	SW<	0.0	0.0	0:00	mdrecoveryd
71	root	9	0	0	0	0	SW	0.0	0.0	0:00	khubd
465	root	9	0	0	0	0	SW	0.0	0.0	0:00	eth0
546	root	9	0	592	592	496	S	0.0	0.1	0:00	syslogd
551	root	9	0	1124	1124	448	S	0.0	0.2	0:00	klogd
569	rpc	9	0	592	592	504	S	0.0	0.1	0:00	portmap
597	rpcuser	9	0	788	788	688	S	0.0	0.2	0:00	rpc.statd

Evoluzione delle risorse

■ vmstat – uso di memoria, paging, I/O, trap

- utile invocarlo col periodo (in secondi) per monitorare

```
root@Client:~# vmstat 1
procs -----memory----- --swap-- ----io---- -system-- -----cpu-----
r b  swpd  free  buff  cache  si  so  bi  bo  in  cs  us  sy  id  wa  st
0 0    0 53404 39008 89588  0  0  12  1  12  31  0  0 100  0  0
0 0    0 53344 39008 89588  0  0   0  0  19  27  0  1  99  0  0
0 0    0 53344 39008 89588  0  0   0  0  14  19  0  0 100  0  0
```

■ iostat - statistiche su uso CPU e I/O

- soprattutto per valutare l'uso dei dispositivi di I/O

```
root@Client:~# iostat /dev/sda1
Linux 3.16.0-4-amd64 (Client) 03/21/18 _x86_64_ (1 CPU)
...
Device:            tps    kB_read/s    kB_wrtn/s    kB_read    kB_wrtn
sda1                0.65         11.62         0.81       123899       8668
```

Spazio disco

■ **df** mostra l'utilizzo dello spazio disco:

Filesystem	1k-blocks	Used	Available	Use%	Mounted on
/dev/hdb1	202220	126789	64991	67%	/
/dev/hdb4	5558076	3916612	1359124	75%	/usr
/dev/hdb3	303336	49822	237851	18%	/var
none	192240	0	192240	0%	/dev/shm
/dev/hda1	10231392	9473248	758144	93%	/win/c
/dev/hda5	9790032	4247000	5543032	44%	/win/d

■ **du** permette di calcolare lo spazio occupato dai file (in una directory). Senza opzioni particolari **du** riporta l'occupazione totale delle dir passate come argomento ed anche di tutte le subdir in esse presenti. Es:

```
# du /tmp
1 /tmp/.font-unix
1 /tmp/.X11-unix
1 /tmp/.ICE-unix
5 /tmp/orbit-root
72 /tmp
```

■ **du -s** riporta invece il *summary*, senza dettagli sulle subdir.

Uso dei file

■ Quali file sta usando un processo:

- filesystem speciale **/proc**

<https://www.tldp.org/LDP/Linux-Filesystem-Hierarchy/html/proc.html>

```
# ls -l /proc/2208/fd/
total 0
lrwx----- 1 root    root    64 Apr 26 10:11 0 -> /dev/pts/0
lrwx----- 1 root    root    64 Apr 26 10:11 1 -> /dev/pts/0
lrwx----- 1 root    root    64 Apr 26 10:11 2 -> /dev/pts/0
lr-x----- 1 root    root    64 Apr 26 10:11 3 -> /etc/man.config
```

■ Quali processi stanno usando un file:

```
# fuser /etc/man.config
/etc/man.config: 2208 2212 2213 2219
```

- o un intero filesystem:

```
# fuser -m /var
/var:          546 597c 714 714c 879c 898 916 916c
964 1013 1020 1021 1318 6493 9244 9244m 9249 9249m 9275

c current directory.
e executable being run.
f open file. f is omitted in default display mode.
r root directory.
m mmap'ed file or shared library.
```

Uso globale dei file

■ lsof – list open files

- elenca tutti i file impegnati da tutti i processi

■ opera su tutti i namespace riconducibili al concetto astratto di file

- regular file
- directory
- block special file,
- character special file
- executing text reference
- library
- stream o network file (socket internet o UNIX domain, NFS file)

■ Osservazione: un file cancellato (unlink) dopo l'apertura sarà irreperibile sul filesystem, ma referenziato dal processo e quindi visibile a lsof

Isof

COMMAND	PID	TID	USER	FD	TYPE	DEVICE	SIZE/OFF	NODE	NAME
automount	862	870	root	2u	CHR	1,3	0t0	5580	/dev/null
automount	862	870	root	3u	CHR	10,59	0t0	9423	/dev/vboxguest
automount	862	870	root	4uW	REG	0,15	4	12174	/run/vboxadd-service.pid
automount	862	870	root	6u	unix	0xffff88000a746bc0	0t0	12175	socket
rpc.mount	623		root	16u	IPv4	11645	0t0	UDP	*:34398
rpc.mount	623		root	17u	IPv4	11794	0t0	TCP	*:44328 (LISTEN)
rpc.mount	623		root	18u	IPv6	11798	0t0	UDP	*:52821
rpc.mount	623		root	19u	IPv6	11802	0t0	TCP	*:36162 (LISTEN)
rpc.mount	623		root	20u	unix	0xffff88000a75ab80	0t0	11809	socket

Esecuzione posticipata - at

- **atd** è un demone che gestisce code di compiti da svolgere in momenti prefissati. L'interfaccia ad **atd** consiste di 4 comandi:
- **at** [-V] [-q queue] [-f file] [-mldbv] TIME
pianifica un comando al tempo TIME
- **atq** [-V] [-q queue] [-v]
elenca i comandi in coda
- **atrm** [-V] job [job...]
rimuove comandi dalla coda
- **batch** [-V] [-q queue] [-f file] [-mv] [TIME]
esecuzione condizionata al carico

Esecuzione posticipata - at

- Se non viene specificato un file comandi per at o batch, verrà usato lo standard input.
- La specifica dell'ora è flessibile e complessa. Per una definizione completa si veda la documentazione in `/usr/doc/at-<versione>/timespec`. Alcuni esempi:

```
echo 'wall "sveglia"' | at 08:00
```

```
echo "$HOME/bin/pulisci" | at now + 2 weeks
```

```
echo "$HOME/bin/auguri" | at midnight 25.12.2018
```

Esecuzione periodica - cron

- **crond** è un demone che esamina una serie di file di configurazione ogni minuto, e determina quali compiti specificati nei file debbano essere eseguiti.
- I file di configurazione (**crontab**) sono distinti in due insiemi:

- Uno per utente (`/var/spool/cron/<utente>`)

- si visualizza / edita / sostituisce con

```
crontab -l / crontab -e / crontab <nuova_tab>
```

- System-wide (`/etc/crontab`)

- Solitamente quest'ultimo non fa altro che richiamare l'esecuzione di tutto ciò che trova in alcune directory:

```
/etc/cron.hourly/  
/etc/cron.daily/  
/etc/cron.weekly/  
/etc/cron.monthly/
```

ha un campo in più rispetto ai file personali per indicare a nome di che utente eseguire ogni task configurato

Esecuzione periodica - cron

- Ogni crontab contiene un elenco di direttive nella forma

MINUTO ORA G.MESE MESE G.SETTIMANA <comando>

Es.

*	*	27	*	*	\$HOME/bin/paga
30	8-18/2	*	*	1-5	\$HOME/bin/lavora
00	00	1	1	*	/usr/sbin/auguri
30	4	1,15	*	6	/bin/backup

- L'azione è eseguita quando l'ora corrente corrisponde a tutti i selettori di una riga (campi in AND logico)
- ECCEZIONE: se sono specificati (diversi da *) entrambi i giorni (settimana e mese), i due campi sono considerati in OR logico