

Rootkit: teoria e pratica

Michele BOLOGNA

Corso di Sicurezza dei Sistemi Informatici
Università degli Studi di Bergamo

Che cos'è un rootkit?



- ▶ Un **rootkit** è un insieme di programmi che permettono di:

Consentire la presenza invisibile e permanente di processi e informazioni all'interno di un sistema

- ▶ Pericoloso? In base all'utilizzo che se ne fa

Etica

- ▶ Prima: dispositivi di emergenza
 - Prendere il controllo di un sistema bloccato
- ▶ Oggi: mantenere l'accesso ad un sistema **compromesso**
 - senza l'autorizzazione del legittimo proprietario
 - occultare la propria presenza
 - modificare (o "evadere") le politiche di sicurezza
- ▶ Considerati dalla comunità tecnica come malware e trojan horses
 - Non sono worm (non si auto-diffondono)



Dove si trovano?

- ▶ Comunità di security
 - <http://packetstormsecurity.org/UNIX/penetration/rootkits/indexdate.html>
 - Necessità
 - Divertimento, “sfida”
- ▶ Nei CD audio (2005)
 - Sony BMG include un rootkit in alcuni CD audio per evitare il ripping
 - Funzionava solo sui sistemi Windows (autoplay)
 - Sony ha ritirato tutti i CD in circolazione

Esempio



- ▶ Parleremo di GNU/Linux e UNIX
- ▶ Ottengo accesso ad una macchina e riesco ad elevare le mie credenziali a root
 - Exploit locale/remoto
 - Terminali lasciati incustoditi
 - Conoscenze tecniche richieste: minime (script-kiddies)
- ▶ Perché non mantenere un accesso segreto a quella macchina?

Esempio

- ▶ Per quanto una dir “...” sia difficile da individuare è comunque visibile:

```
michele@titan ~ $ ls -la
drwx-----  7 michele shelluser  4096 2008-05-15 15:45 .
drwxr-xr-x 238 root      root      4096 2008-05-13 18:40 ..
drwxr-xr-x   2 michele shelluser  4096 2008-05-15 15:45 ...
```

- ▶ Posso nascondervi i miei files, ...
 - Ma un amministratore può comunque rintracciarli
 - find, locate, etc.
 - Può notare i miei processi con ps
 - Vedere che sono loggato con who
- ▶ **Usiamo un rootkit!**

Funzionalità

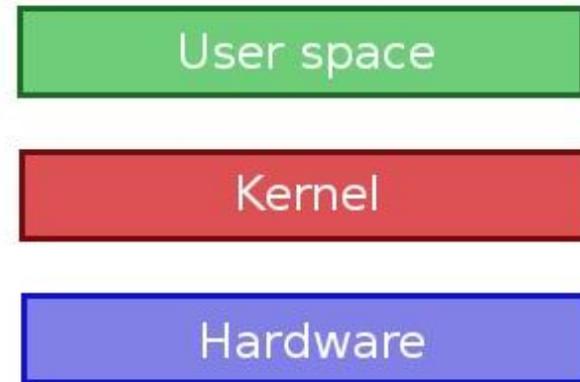
- ▶ La maggior parte dei rootkit contiene dei tool per **“diventare invisibile”**:
 - Nascondere files, processi, blocchi di memoria agli occhi di **tutti** gli utenti del sistema
 - Fornire una backdoor locale/remota per l’accesso come amministratore
 - Coppia di userid/password di backup (es: utenza “toor”, etc.)
 - Esempio: sshd su una porta scelta o via port knocking
- ▶ L’installazione del rootkit cancella ogni traccia
 - Tracce di avvenuta compromissione
 - Tracce delle modifiche apportate

Funzionalità /2

- ▶ La maggior parte dei rootkit contiene dei tool per:
 - Evitare il logging di alcuni servizi
 - Eliminazione di record dai log (es. user accounting, eliminazione IP)
 - Altri tool per compromettere altre macchine:
 - Sniffing, keylogging
 - Creazione di botnet (DDoS, spam, ...)
 - Exploit
- ▶ L'installazione è semi-automizzata
 - Purchè il sistema sia conforme alle specifiche del rootkit

Tipi

- ▶ Distinguiamo due tipi di rootkit:
 - **User space (USR)**
 - Relativamente facili da scrivere e da identificare
 - Tipo “più vecchio”
 - **Kernel space (KSR)**
 - Complessi da progettare
 - Complessi da identificare
 - Evoluzione



USR: come funzionano?



- ▶ Idea di base: modifico il comportamento di ls
 - evitare che mostri le mie directory “nascoste”
- ▶ Modifico gli eseguibili di sistema in modo che la presenza della backdoor non sia scoperta
- ▶ Bersagli tipici:
 - `ifconfig`, `netstat`
 - `ls`
 - `ps`
 - `who`, `w`, `finger`
 - `login`, `tcpd`, `inetd`
 - Ogni demone di rete

KSR: come funzionano?



- ▶ Non sostituiscono gli eseguibili di sistema
- ▶ Sono dei moduli del kernel
 - Loadable Kernel Module (LKM)
 - Possono essere caricati a runtime (es: device driver)
- ▶ Complessi: operano allo stesso livello del kernel, quindi possono modificare o dirottare qualsiasi richiesta software

KSR: come funzionano? /2

- ▶ Aggiungono e/o modificano parti del SO
- ▶ Alterano il funzionamento dei comandi attraverso il kernel stesso
 - Accedono al kernel tramite la memoria (`/dev/kmem`)
 - Reindirizzano le chiamate di sistema a funzioni trojan (prima il mio codice, poi la chiamata)

Come ci si difende? (USR)



- ▶ **Fingerprinting:**
 - Salvare i fingerprint dei binari di sistema su un supporto read-only
 - Confronto con hash attuali
 - Differenze?
- ▶ **Processo automatizzato con alcuni tool (es. tripwire, integrit, etc.)**

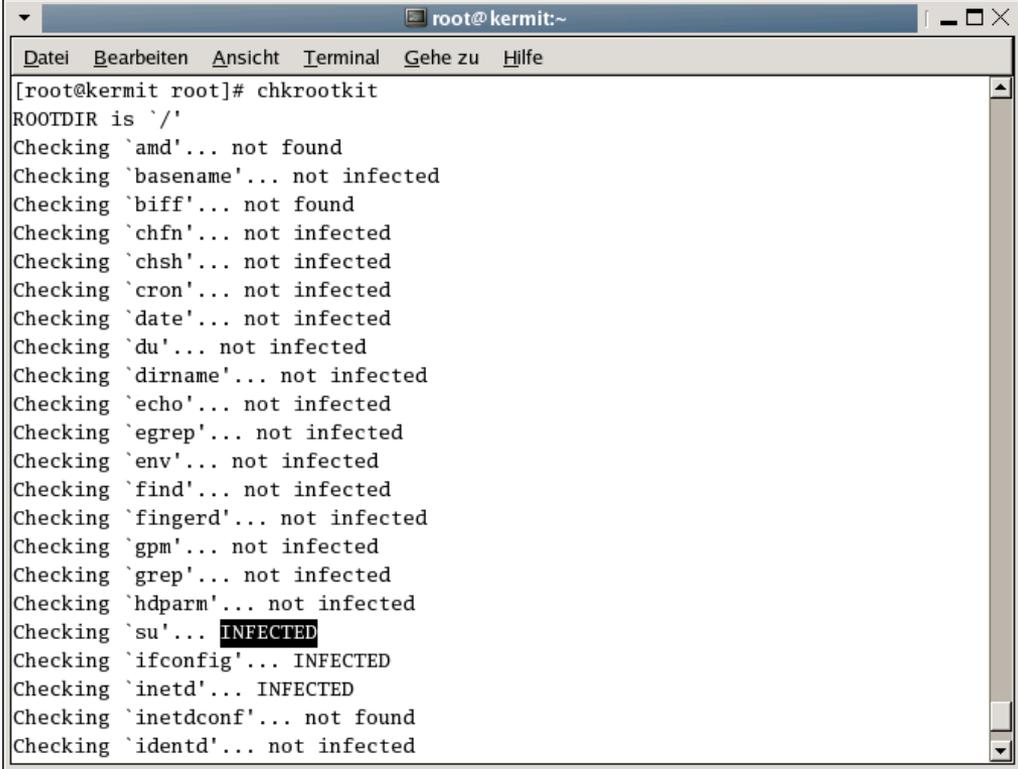
```
root@polaris:/etc/tripwire - Shell No. 2 - Konsole
Session Edit View Bookmarks Settings Help

Rule Name                Severity Level  Added  Removed  Modified
-----
User binaries            66             0      0         0
Tripwire Binaries        100            0      0         0
Critical configuration files 100            0      0         0
Libraries                 66             0      0         0
Operating System Utilities 100            0      0         0
Critical system boot files 100            0      0         0
File System and Disk Administraton Programs
100                    0      0         0
Kernel Administration Programs 100            0      0         0
Networking Programs      100            0      0         0
System Administration Programs 100            0      0         0
Hardware and Device Control Programs
100                    0      0         0
System Information Programs 100            0      0         0
Application Information Programs
100                    0      0         0
Shell Related Programs   100            0      0         0
Critical Utility Sym-Links 100            0      0         0
Shell Binaries           100            0      0         0
* Tripwire Data Files    100            1      0         0
System boot changes      100            0      0         0
OS executables and libraries 100            0      0         0
Security Control         100            0      0         0
Login Scripts            100            0      0         0
* Root config files      100            1      0         2
Invariant Directories    66             0      0         0
Temporary directories    33             0      0         0
Critical devices         100            0      0         0

Total objects scanned: 26611
--More--
```

Come ci si difende? (USR/KSR)

- ▶ Ispezione: strumenti automatici che cercano **pattern** sospetti nei binari di sistema (es. chkrootkit)
 - Falsi positivi
 - Rootkit già noti
 - E se io scrivessi il mio rootkit?



```
[root@kermit root]# chkrootkit
ROOTDIR is '/'
Checking `amd'... not found
Checking `basename'... not infected
Checking `biff'... not found
Checking `chfn'... not infected
Checking `chsh'... not infected
Checking `cron'... not infected
Checking `date'... not infected
Checking `du'... not infected
Checking `dirname'... not infected
Checking `echo'... not infected
Checking `egrep'... not infected
Checking `env'... not infected
Checking `find'... not infected
Checking `fingerd'... not infected
Checking `gpm'... not infected
Checking `grep'... not infected
Checking `hdparm'... not infected
Checking `su'... INFECTED
Checking `ifconfig'... INFECTED
Checking `inetd'... INFECTED
Checking `inetdconf'... not found
Checking `identd'... not infected
```

Come ci si difende? (KSR)

- ▶ Controllare quali moduli (LKM) vengono caricati
 - LKM è il punto d'ingresso per iniettare codice nel kernel
 - Esistono moduli che non vengono visualizzati con `lsmod`
- ▶ Ispezionare il device `/dev/kmem` (usando `kstat`)
 - Attraverso `/dev/kmem` è possibile iniettare codice nel kernel a runtime
 - Controllare l'accesso in scrittura a `/dev/kmem` (via kernel)
 - Ad esempio utilizzando una whitelist per i programmi

Come ci si difende?

- ▶ **Processo** di sicurezza
 - Prevenzione
 - Security patch
 - ...
 - Attività sospetta
 - Porte in LISTENING (netstat/lsof/nmap)
 - Segfault dei binari
 - Payload dei pacchetti in entrata/uscita
 - telnet ICMP (!)
 - Reverse shell (callback)
 - Modalità promisc della scheda di rete
 - Controllo dei log
 - Carico elevato
 - Osservare il sistema!
 - ...

Cosa fare se si è infetti?

- ▶ Assunzione di base: se il SO è compromesso non ci si può fidare
 - meglio un OS live da CD, ad es. Knoppix forensics, Helix, etc.
- ▶ Forensics
- ▶ Ripristino
- ▶ Reinstallazione totale

Forensics

- ▶ Può essere interessante (ma varia da contesto a contesto) un'analisi forense per stabilire:
 - Come ha preso il controllo del sistema?
 - Attribuire responsabilità
 - Verificare se l'attaccante ha lasciato qualche traccia (log) utile
 - Identificare l'attaccante (provvedimenti?)
 - Evitare di commettere lo stesso errore in futuro
 - Rivedere la propria politica di sicurezza

Ripristino e reinstallazione

▶ Ripristino

- Ripristinare le componenti compromesse
 - Sono state fatte copie di backup?
- Sconsigliabile
 - Il sistema potrebbe contenere componenti compromesse non visibile: analisi?
 - Analisi che può richiedere molto tempo

▶ Reinstallazione

- Nel caso sia possibile è fortemente consigliata una reinstallazione totale del sistema

