

# 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

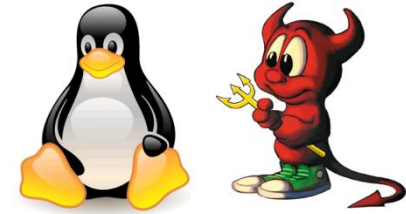
# Etica

- ▶ 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

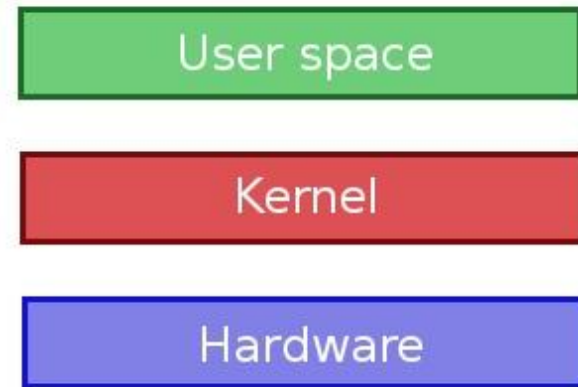
# Funzionalità /2

- ▶ 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.)**

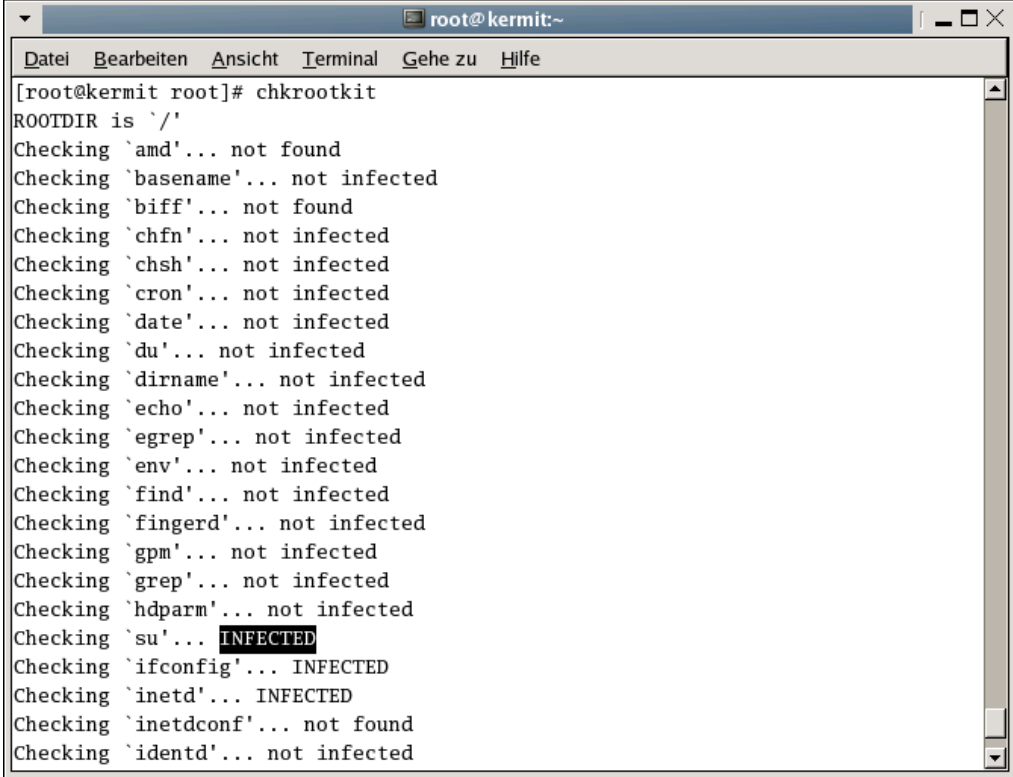
```
root@polaris:/etc/tripwire - Shell No. 2 - Konsole
Session Edit View Bookmarks Settings Help

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

