

Programación Segura y CHROOT



Jesús Cea Aviión

Ingeniero de Telecomunicación

Ingeniero de Sistemas

jcea@argo.es

<http://www.argo.es/~jcea/>

Argo RST, S.A.

Madrid, 6 de Abril de 2.000



Programación Segura y CHROOT

Recursos en Internet

- Copia de estas transparencias:
 - <http://www.argo.es/~artic/seguridad-dsk00.pdf>
- CHROOT
 - <http://www.argo.es/~jcea/artic/chroot.htm>
 - <http://www.argo.es/~jcea/artic/chroot2.htm>
- Programación segura
 - http://www.argo.es/~jcea/artic/prg_seg.htm
- Seguridad en general
 - <http://www.argo.es/~jcea/artic/>
 - <http://www.argo.es/~jcea/artic/hack-faq.htm>
 - <http://www.hispasec.com/>

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

- Virtualiza exclusivamente el sistema de ficheros
 - No impone otras restricciones al acceso a recursos que el hecho de que estos suelen implementarse como ficheros.
 - “casi todo” en Unix es un fichero.
 - No está diseñado como un sistema de seguridad.
 - No hay seguridad absoluta; la cuestión es desplegar niveles complementarios.
 - Se requieren medidas adicionales para hacer seguro el sistema.
 - Supone un nivel muy primitivo de máquina virtual.

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

■ Ventajas del CHROOT:

- Aislamiento de procesos en entornos del sistema de ficheros independientes.
- Permite limitar las posibilidades de manipulación y ocultación tras un ataque.
- Cada entorno CHROOT puede trabajar con versiones de librerías, dispositivos, etc., diferentes
- “bunker” para la prueba de programas experimentales o de dudoso comportamiento.

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

■ Desventajas del CHROOT:

- No es una verdadera máquina virtual.
 - Consumo de recursos globales, como tiempo de CPU, memoria, cuota de disco, etc.
 - Pueden implementarse con mecanismos adicionales, como cuotas y límites.
- No todos los servicios pueden lanzarse dentro de un CHROOT sin problemas.
- Dificultad para mantener actualizado el entorno CHROOT.
 - Librerías, módulos kernel dinámicos.

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

- Es necesario ser “root” para hacer un CHROOT.
 - No hay problema de seguridad en que haga CHROOT cualquier usuario, salvo que se le permita ejecutar procesos SETUID/SETGID.
- El cambio afecta al proceso invocador y a todos sus hijos.
- Es posible realizar nuevos CHROOT dentro de un CHROOT.
 - Posible problema de seguridad, con la semántica actual de la llamada.

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

■ Pasos a dar:

- Identificación de los ficheros y librerías invocados por el programa en cuestión.
 - Solaris: “ldd”, “pldd”, “pmap”, “pmem”, “pfiles”, “truss”
 - Linux: “ldd”, interfaz “/proc” y comando “find” por “inode”
- Replicación de la estructura de directorios demandada por el programa
 - Si reside en la misma partición, se pueden usar “hard-links”
 - Cuidado con comprometer la seguridad al replicar dispositivos o interfaces especiales (como “/proc”)

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

- Reglas de seguridad dentro del entorno

CHROOT:

- No debe haber procesos SETUID/SETGID a “root” dentro del CHROOT, a menos que estén extraordinariamente auditados.
- Si se montan particiones remotas, deben hacerse NOSUID y, a poder ser, como “sólo lectura”.
- Utilizar un Kernel actualizado, sin fallos conocidos.
- No debe ser posible cargar módulos en el Kernel.

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

- Reglas de seguridad dentro del entorno CHROOT (cont):
 - Ojo con interfaces peligrosas: “/dev”, “/proc”.
 - Ojo con “hardlinks” a directorios externos al CHROOT.
 - Revisar los permisos de escritura de los ficheros “hardlinked” a ficheros externos al CHROOT.

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

- Reglas de seguridad en el proceso que realiza el CHROOT:
 - Debe abandonar sus privilegios “root”.
 - Idealmente, no debe ser posible alcanzar privilegios “root” desde dentro del CHROOT.
 - No debe importar ficheros abiertos provenientes del “exterior”.
 - El directorio actual de trabajo debe estar dentro del CHROOT.

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

■ Notas varias:

- Es preferible que el CHROOT lo realice un proceso externo, a que lo hagan los propios “demonios”.
 - Auditoría más sencilla.
 - No se requieren modificaciones en los demonios.
- Cuando sea posible, utilizar el “loopback” para montar “de nuevo” particiones locales en el CHROOT.
 - Facilidad de actualización y menor espacio en disco.
 - Montarlas NOSUID y “sólo lectura”.
- Ser cuidadoso con “/dev”, “/prov” y los “hardlinks”.

Programación Segura y CHROOT

CHROOT

- ¿Es el CHROOT la panacea?:
 - No, pero ayuda.
 - Portable a cualquier entorno UNIX.
 - Sencillo de implementar y razonablemente seguro si se realiza correctamente.
 - Se necesitan otras opciones (máquinas virtuales, “capabilities”):
 - Pesadilla para el administrador de sistemas, si cada proceso tiene una visión diferente de la estructura del disco.
 - Fallos “misteriosos” por ficheros no presentes.
 - No permite ejecutar procesos “root” de forma segura.

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

- Necesidad de la programación segura:
 - Procesos invocados por usuarios maliciosos
 - En local, típicamente procesos SETUID/SETGID.
 - Procesos cuyas entradas están bajo control de usuarios maliciosos
 - En remoto, cualquier demonio que pueda ofrecer acceso a la máquina, o denegación de servicio.
- Resultado final:
 - Acceso a recursos y privilegios no disponibles de forma “normal”.

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

- Algunos lenguajes de programación son más susceptibles a problemas de seguridad que otros:
 - C/C++
 - Punteros
 - Gestión dinámica de memoria
 - Gestión de cadenas
 - Perl
 - Ejecución de comandos Unix de forma inadvertida en cualquier
 - Compilación dinámica de código
 - Código con “efectos colaterales”

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

- Problemas de la programación segura:
 - Teóricamente menos eficiente
 - Más comprobaciones aparentemente redundantes
 - Tediosa
 - Hay que verificar condiciones “obvias”
 - Hay que escribir más código (y ¡¡depurarlo!!)
 - Ciclos de desarrollo largos
 - Diferencia entre “prototipaje” y aplicación completa
 - No basta con saber programar. Hay que saber programar BIEN

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

- Las Reglas de Oro de la programación segura:
 - Paranoia
 - El usuario fiable no lo será
 - No dar nada por supuesto
 - Si algo no puede ir mal, fallará
 - Si algo puede ir mal, no sólo irá mal, sino que lo hará en el momento más inoportuno, y fallará de la manera más espectacular posible.

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

- Nos vamos a centrar en el lenguaje C/C++:
 - Uno de los lenguajes más universales que existe
 - Hay implementaciones de C para cualquier arquitectura imaginable
 - Lenguaje típico de programación de sistemas
 - Diseñado originariamente para implementar Unix
 - Lenguaje empleado en el kernel Linux
 - La mayoría de los programas que nos vamos a encontrar están en C
 - Perl tiene también gran presencia, y Python es un valor en alza

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

- ¿Por qué fallan los programas?
 - Errores de programación
 - Entradas con valores inesperados
 - Hay que contar con lo “imposible”
 - Condiciones poco conocidas o poco documentadas en las librerías o en el sistema operativo
 - Idiosincrasias del entorno/lenguaje seleccionado

```
char *p=xxx;  
int contador[256];  
while(*p) contador[*p++]++;
```

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Tipos de fallos:

– Condiciones Internas

- Bugs o presunciones en el propio código
- Desbordamientos
- strcpy()

– Condiciones Externas

- Circunstancias no sujetas a nuestro control
- “race conditions”
- Enlaces simbólicos

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Tipos de fallos (cont.):

– Ataques Remotos

- A través de una red (por ejemplo, Internet)
- Sólo relevantes en programas accesibles desde el exterior
- Por regla general, el atacante no precisa acceso a nuestro sistema

– Ataques Locales

- Casi todo ataque remoto puede convertirse en un ataque local
- Acceso a un gran número de programas y servicios no accesibles de forma remota (procesos SETUID/SETGID)
- Acceso a ficheros locales

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Sólo los privilegios imprescindibles
 - CHROOT, “capabilities”, máquinas virtuales
 - Por defecto, sin acceso a nada, y es el administrador quien le va asignando recurso a recurso
 - Entre los privilegios se incluyen también memoria, disco y CPU
- Usar procesos SUID/SGID de forma inteligente
 - Pueden usarse también para restringir privilegios
 - SUID a otro usuario con privilegios distintos
 - SUID a “root”, seguido de “chroot” y “setgid()”, “setuid()”
 - Librarse de cualquier privilegio lo antes posible

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Usar procesos SUID/SGID de forma inteligente (Cont.)
 - Uso como “wrappers”
 - Pequeño proceso “externo” que nos proporciona un servicio claro con un API bien definida
 - Para encontrar los ejecutables SUID en el sistema, ejecutamos “find . -perm -4000 -print”
 - Nunca usar un script SHELL como SUID, debido a “race conditions”
 - Algunos Unix lo tienen solucionado, y otros no pero, en todo caso, es algo no portable

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Afinar el control de accesos
 - “Access Control Lists”
 - Tecnología originaria de “mainframes”
 - Mucho más flexible que los flags “rwx” tradicionales
 - En Solaris, comandos “setfac1”, “getfac1”, “acl()”, “fac1()”
 - No es portable y muchas herramientas no saben tratarlas
 - “capabilities” (credenciales)
 - Originarios de entornos distribuidos
 - No sólo restringen acceso a ficheros, sino también a llamadas del sistema, etc.
 - No portable

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Cuidado con los “buffer overflow”
 - Pueden permitir la ejecución de código arbitrario
 - Error de programación muy habitual
 - Problema inexistente en lenguajes con gestión automática de punteros y memoria: perl, java, python, basic
 - En otros lenguajes se detecta el problema en tiempo de ejecución: ADA
 - Programación defensiva
 - Evaluar cuidadosamente el tamaño de las entradas del usuario
 - el cambio de “strcpy()” por “strncpy()” no es la solución

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Cuidado con los “buffer overflow” (cont.)
 - Entradas típicas:
 - Línea de comando
 - Variables de entorno
 - Ficheros de datos
 - Comandos remotos enviados por una red
 - El frecuente que el código de chequeo contenga errores, ya que no suele ejecutarse en condiciones normales
 - “Buffer overflow” en el sistema y en librerías fuera de nuestro control
 - syslog

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Manejo de ficheros

- Tarea compleja y delicada. Muy poco intuitiva
- “access()” sufre de “race conditions”
 - `if(access("/path/del/fichero",W_OK)==0) open(...);`
 - Los sustitutos de “access()” evalúan el acceso en función del usuario efectivo, no del usuario real
 - Hay que jugar con “stat()”, “lstat()”, “fstat()”
 - Pérdida de portabilidad
 - código complicado
- Todas las verificaciones deben realizarse siempre sobre el usuario real, no el efectivo

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Manejo de ficheros (cont)

- Apertura de un fichero ya existente, como lectura o como "append"
 - lstat()
 - » Verificación de las características del fichero (enlace simbólico, fichero regular, dispositivo)
 - open()
 - fstat()
 - » Comparar el resultado de "lstat()" y "fstat()"
 - "race condition" entre el "lstat()" y el "open()"
 - » Importante si el fichero es un dispositivo físico

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Manejo de ficheros (cont)
 - Creación de un fichero nuevo
 - `open(O_CREAT|O_EXCL)`
 - » Si el fichero ya existe, la orden se aborta

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Manejo de ficheros (cont)

- Truncado de un fichero

- lstat()

- » Vemos si el fichero es válido: enlace simbólico, dispositivo, fichero regular...

- open()

- fstat()

- » Comparamos el resultado de “fstat()” con “lstat()”

- ftruncate()

- “race condition” entre el “lstat()” y el “open()”

- » Importante si el fichero es un dispositivo físico

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Manejo de ficheros (cont)
 - Borrado de un fichero
 - setegid(GID real)
 - seteuid(UID real)
 - unlink()
 - seteuid(UID privilegiado)
 - setegid(GID privilegiado)

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Manejo de ficheros (cont)

- Todas las verificaciones de acceso deben realizarse sobre el usuario real, no el efectivo
 - Uso de “setgid()”, “setuid()”
 - Especialmente importante cuando en el path existen directorios, ya que habría que verificar componente a componente
 - » Posible uso de “fork()” y “pipe()”, junto a “setgid()” y “setuid()”
 - En sistemas no POSIX que no tengan “saved UID/GID”, se puede intercambiar el usuario real y efectivo con
 - » `setreuid(geteuid(),getuid());`
 - La verificación es en el “open()”, no en “read()” o “write()”

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Gestión de bloqueos

- uso de “link()” y “unlink()”
 - Funciona aunque los invoque “root”
 - » “creat()” tiene siempre éxito si somos “root”, aunque el fichero tenga permisos “000”
- open(O_CREAT|O_EXCL)
 - Ocupa disco y debe crearse con permisos que no permitan a otro proceso escribir sobre él
- “flock()”
 - Permite bloqueos compartidos y exclusivos (RW y W)
 - » Antiguamente no funcionaba bien sobre NFS

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Gestión de bloqueos (Cont.)

- En general estos bloqueos son sólo recomendaciones
 - Los procesos se los pueden saltar
 - En algunos Unix se pueden fijar modos para que “flock()” sea de cumplimiento obligatorio
 - » Esto sí que no es portable sobre NFS
- Requisitos especiales en procesos “multithread”
 - Protección de recursos compartidos
 - » Monitores
 - » Mútex
 - » Semáforos

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Ficheros Temporales

- Ficheros de trabajo
 - Intercambio de datos entre procesos, tipo “pipelining”
 - Tipicamente “/tmp”
 - » “Sticky bit”
- “mktemp()”
 - Race conditions
- “tmpfile()”
 - No disponible en todos los Unix
 - Debe abrir el fichero como “O_EXCL”
 - Borra el fichero al terminar con él

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Ficheros Temporales (Cont.)

- “tmpfile()”
 - “tmpnam()”
 - » Elige un nombre único
 - Crea el fichero con “O_EXCL” y devuelve su descriptor
 - “unlink()”
 - » El fichero ya no “existe”, pero sigue siendo accesible a través de su descriptor
 - El programa accede al fichero usando el descriptor
 - » Puede moverse con “rewind()” y “fseek()”
 - Al cerrar el descriptor, el fichero desaparece del todo

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Ficheros Temporales (Cont.)

- “tmpfile()” (Cont.)
 - El fichero ocupa espacio en disco, aunque no sea visible en el directorio
 - El fichero no puede usarse para intercambiar datos con un proceso independiente, porque no tiene un Path
- FIFO
 - Muy útiles cuando existen
 - » No portable
 - No ocupan espacio en disco

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Ficheros “core”

- En algunos Kernel los “core” siguen enlaces simbólicos
 - No se requiere ningún privilegio especial para crear un enlace simbólico a cualquier fichero, aunque no nos pertenezca ni tengamos acceso a él
- Un core de un proceso SUID puede filtrar información confidencial
 - Los procesos SUID no deberían generar “core”
 - Los kernel modernos no generan “core” si el usuario real de un proceso no coincide con su usuario efectivo
 - » Un proceso puede limpiar sus privilegios sin borrar memoria

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Ficheros “core” (Cont.)

- Limitar el tamaño de los “core” o prohibirlos
 - “ulimit”, “setrlimit()”
- Solaris
 - función “gcore”
- “core” se graba con los permisos “umask()”
 - Delicado si permite escribir a cualquier usuario
 - » Rebosamiento de cuotas
 - » Ataque DoS por saturación de una partición de disco
 - » Permiso para leer

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- “umask()” heredados
 - Permisos por defecto
 - Heredado del proceso padre
 - Debería prohibir el acceso de escritura para el grupo y para el resto de usuarios
 - Los procesos SUID deben ser cuidadosos con “umask()”
 - Generación de ficheros sobre los que pueden escribir otros usuarios
 - “core”

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- El Shell es demasiado listo
 - Gestión complicada de los metacaracteres

```
sprintf(buf, "/usr/bin/ls -la /var/mail/%s", usuario);  
system(buf);
```

- Variables de entorno, especialmente “IFS”
 - Borrar el entorno actual y fijarlas de forma explícita
- Funciones “system()”, “popen()”, “exec*()”
 - Limpiar metcaracteres y usar PATH completo

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Entradas de usuario
 - El usuario es el enemigo
 - Paranoia
 - Validación
 - Resolución inversa
 - Obtenemos la lista de inversas para esa IP
 - Obtenemos la lista de IPs para esas inversas
 - Debe existir alguna coincidencia

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Entradas de usuario (Cont.)

- “argc”=0
- Manipulación de descriptores estándar (0-2)
- Directorio actual ilegible o inexistente
- Señales
- “alarm()” en curso al lanzar el proceso
- Ejecución paso a paso o “tracing”
 - Los kernel modernos no permiten “tracing” de un SUID
- El proceso puede tener hijos que no ha creado
 - Pipes

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Propagación entre procesos

- Un proceso cuidadoso puede invocar procesos que no lo sean, o que sean maliciosos
 - Filtrado de descriptores de fichero
 - » Configuración “ioctl()” y “fcntl()” para que se cierren al hacer un “exec*()”
- Cifrado y autenticación en los intercambios entre máquinas diferentes

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

– Librerías dinámicas

- Variables de entorno “LD_LIBRARY_PATH” y “LD_PRELOAD”
 - Posibilidad de ejecutar código arbitrario en procesos SUID
 - La mayoría de los “dynamic linker” ignoran estas variables si el proceso es SUID. Al menos si no contienen ningún “/”
 - Pero existe el riesgo de que ese proceso invoque otros procesos no SUID
 - » El proceso debe “limpiar” sus variables de entorno
 - » Idealmente esta limpieza debería hacerla el “dynamic linker”
 - Los procesos SUID deberían estar enlazados estáticamente
 - » gcc -static

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Librerías dinámicas (Cont.)
 - Algunos sistemas tienen variables de precarga de librerías dinámicas adicionales
 - “NLSPATH” en Solaris
- Verificación exhaustiva y programación conservativa
 - Comprobar el resultado de todas las funciones
 - “Malloc()”
 - Descriptores de ficheros
 - Disco lleno o cuota superada
 - Incapacidad para hacer “fork()”

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Verificación exhaustiva y programación conservativa (Cont.)
 - Actuar como un atacante intentando localizar un error
 - El código privilegiado debe ser lo más corto y simple posible
 - Librarse de los privilegios cuanto antes
 - Los paths a comandos externos deben ser absolutos
 - Fijación coherente del directorio de trabajo
 - Evitar “deadlocks”
 - Un proceso externo puede “morir” o funcionar mal

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Verificación exhaustiva y programación conservativa (Cont.)
 - Evitar “race conditions”
 - Múltiples instancias del proceso en paralelo
 - Caso típico de “CGIs”
 - » Limitación de carga
 - » Limitación de concurrencia
 - Compilar con “warnings” al máximo
 - Usar herramientas con “lint”, “purify”, etc.
 - Documentación detallada y precisa

Programación Segura y CHROOT

Programación Segura

■ Reglas Básicas:

- Verificación exhaustiva y programación conservativa (Cont.)
 - Regla de Oro: “Si todo va mal, no lo arregles”
 - Si un proceso no puede recuperarse de forma segura de un error, debe dejar constancia y morir de la forma menos traumática posible
 - » Eliminación de ficheros temporales
 - » Eliminación de bloqueos
 - Ante situaciones límite, la única actuación razonable es delegar la responsabilidad en el administrador de sistemas

Programación Segura y CHROOT

Muchas gracias
por su atención

Madrid, 6 de Abril de 2.000

