

# Programación Segura y CHROOT

---



Jesús Cea Aviión

Ingeniero de Telecomunicación

Ingeniero de Sistemas

[jcea@argo.es](mailto: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](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

