

Escucho y olvido, veo y recuerdo, hago y entiendo. \*

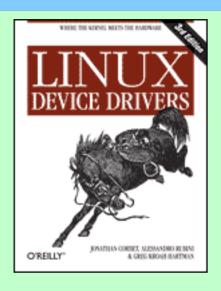
75-08 Sistemas Operativos Lic. Ing. Osvaldo Clúa 2009

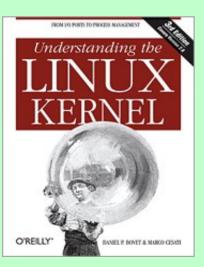
Facultad de Ingeniería Universidad de Buenos Aires

# Laboratorio: Construyendo un Driver para Linux 2.6

## Lectura Obligatoria

(para quien quiera construir drivers)





**Linux Device Drivers, Third Edition** 

Jonathan Corbet, Alessandro Rubini, and Greg Kroah-Hartman

Hay copia gratuita en la Web

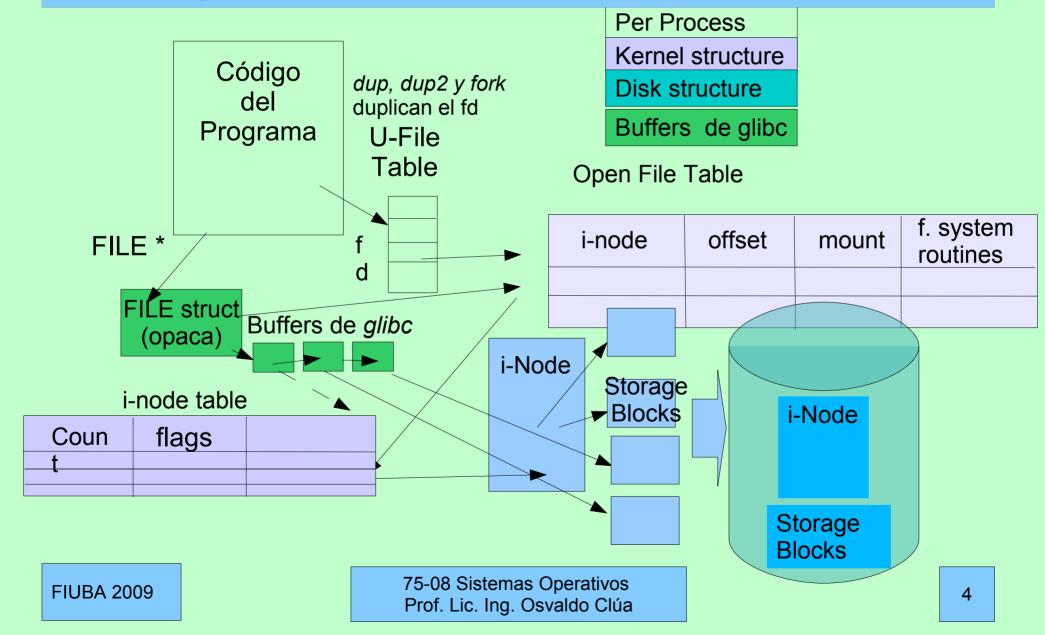
Understanding the Linux Kernel, Third Edition By Daniel P. Bovet, Marco Cesati

El ejemplo desarrollado esta extraído/adaptado de estos libros

## Introducción

- El Virtual File System depende de operaciones de bajo nivel para llevar a cabo sus operaciones (read, write, open, close, etc...).
- Estas operaciones provocan distintos cambios en las estructuras del Sistema Operativo y en las estructuras que implementan al File System.

# Estructuras usadas en el procesamiento de Archivos



### **Device Driver Model**

- Es el framework para el desarrollo de drivers.
  - Estructuras de Datos.
  - Funciones auxiliares.
- Ofrece una visión unificada de dispositivos, buses y drivers.
  - Y de sus interrelaciones.

## sysfs

- Ofrece una visión del árbol del device driver model exportándolo al espacio de usuario.
  - Un directorio por cada objeto del árbol del modelo.
  - Links estableciendo las diversas relaciones (clases, buses, alarmas, subsistemas).
  - Archivos con los atributos de cada driver.

## kobjects

- Encapsulan los datos relevantes a distintas partes del Kernel.
  - Los directorios del sysfs son kobjects.
  - Deben implementar una serie de rutinas y pueden estar compuestos solo por un conjunto determinado de tipos de datos.

## ksets y subsistemas

- Son containers de kbjects y ksets respectivamente.
  - Los ksets agrupan kobjects del mismo tipo.
  - Un subsystem es una división mayor del kernel de Linux.
  - Todas estas estructuras tienen definidas rutinas para su manejo y administración.

# El resto del driver-model

- El modelo se completa con
  - Devices representan las capacidades de cada dispositivo
  - Bus de acuerdo a la arquitectura (ATA, PCI)
  - Class de acuerdo a la funcion (audio, red ...)
  - Intrerfaces para comunicación con el ser humano (mouse, touch screen)
  - Driver con los métodos para hot-plugging.

### **Device Driver**

- Conjunto de rutinas que implementan los métodos de Virtual File System para controlar un dispositivo.
  - open(), close(), read(), ioctl(), lseek(), etc ...
  - Dependen de la class del dispsitivo y de su estrategia de uso (file system).
  - El device driver provee solo el mecanismo, las estrategias son provistas por otras partes del kernel

## Loadable Kernel Modules

- Son object files que contienen código para extender al kernel (base-kernel) del Sistema Operativo.
  - Se carga en direcciones de memoria no contiguas (el kernel está cargado en direcciones contiguas)
  - Después de cargarse corren con el SisOp en modo Kernel y forman parte del kernel.

## **Linux Kernel API**

- Son las funciones auxiliares que pueden usarse al programar Loadable Kernel Modules.
  - Mucho de la programación se basa en el uso de estas funciones.
  - Resuelven en forma unificada y segura el manejo de estructuras de datos.

# Programación de un Loadable Kernel Module

- Se debe tener acceso a los fuentes del Kernel.
  - Ver la versión con uname -r
  - Se debe responder a dos eventos:
    - load del módulo insmod
    - unload del módulo rmmod

### Módulo hola

#### hola.c

#### Makefile

```
KDIR:=/lib/modules/$(shell uname -r)/build
#include ux/init h>
#include linux/module.h>
                                                     # hacer mknod /dev/memory c 60 0
#include linux/kernel.h>
                                                     # obj-m implica loadable modules
// para que no proteste por "Kernel contaminado"
MODULE LICENSE("Dual BSD/GPL");
                                                     obj-m:= hola.o
                                                     # -C indica que cambie a ese subdirectorio para
static int hola comienzo(void) {
                                                     # encontrar los Makefiles a resolver antes de
// No hay coma entre la prioridad del mensaje (<1>)
                                                     # ejecutar el comando
// y el msje
                                                     # M= o SUBDIRS= le indica a kbuild que vaya al
 printk("<1> Hola Che!\n");
                                                     # directorio antes de construir
 return 0;}
                                                     # modules es el target por default
static void hola final(void) {
                                                     default:
 printk("<1> Adios, me las tomo\n");}
                                                          $(MAKE) -C $(KDIR) M=$(PWD) modules
                                                     clean:
module init (hola comienzo);
                                                          $(RM) .*.cmd *.mod.c *.o *.ko -r .tmp*
module exit (hola final);
```

### Prueba de hola

#### La instalación debe hacerse como root

```
oclua@XPS-Desk:~/$ lsmod|grep hola
oclua@XPS-Desk:~/$ sudo insmod hola.ko
oclua@XPS-Desk:~/$ Ismod|grep hola
hola
              2944 0
oclua@XPS-Desk:~/$ sudo rmmod hola
```

#### En /var/log/kern.log

Jun 21 16:14:40 XPS-Desk kernel: [24704.418493] Hola Che!

Jun 21 16:18:45 XPS-Desk kernel: [24949.197067] Adios, me las tomo

## Algunas notas sobre hola

- El makefile hace uso de las facilidades de kbuild.
  - Que cambia con la versión del Kernel.
- module\_init() y module\_exit() se llaman automáticamente al cargar y descargar el módulo.
  - Además de usar 1smod, se puede ver a hola en /sys/modules

## Device Type

- Block Device
  - Pueden contener un file system.
- Character Device
  - Se ven como *streams*, de a un caracter por vez.

```
Is -I /dev/sc*
brw-rw----+ 1 root cdrom 11, 0 2009-06-21 06:22 /dev/scd0
brw-rw----+ 1 root cdrom 11, 1 2009-06-21 06:22 /dev/scd1
Is -I /dev/ttyS*
crw-rw---- 1 root dialout 4, 64 2009-06-21 06:22 /dev/ttyS0
crw-rw---- 1 root dialout 4, 65 2009-06-21 06:22 /dev/ttyS1
```

### mknod

- · Cada device tiene un par de números:
  - Major, que le indica al kernel a que drive pasar el comando
  - Minor que es tratado como parámetro para el driver.
- Estos archivos se hacen con mknod major minor

## El Kernel llama al driver

Ante distintos eventos

```
- open (fopen()), close (fclose()) ,
read (fread()), write (fwrite()) ...
```

- Y le pasa una struct file\_operations
  - Que está en include/linux/fs.h
  - Hay una extension gnu y una C99 para poder inicializar este tipo de estructuras sin referirse a todos sus miembros.

## Inicializacion de Tagged Structures en C

```
#include <stdio.h>
typedef struct {
   int clase; int roll; char name[25];
}student;
void imp (student st){
    printf("( %d, %d, %s)",st.clase,st.roll,st.name);
int main(){
    student st1={11,1,"Alan"}; // tradicional, vale en C y C++
    imp (st1); printf("\n");
    student st2={
                     // roll no esta inicializado
         .name="Juan", .clase=4 }; // C99, no vale en C++
    imp (st2); printf("\n");
    student st3={
         name: "Pedro", clase: 8); // gnu C extension, no vale en C++
    imp (st3); printf("\n");
```

# Character device que guarda un (1) byte en memoria

```
oclua@XPS-Desk:~/$ sudo mknod /dev/memoria c 60 0 oclua@XPS-Desk:~/$ ls -l /dev/memo* crw-r--r-- 1 root root 60, 0 2009-06-21 18:36 /dev/memoria oclua@XPS-Desk:~/$ sudo insmod memoria.ko oclua@XPS-Desk:~/$ echo -n "Chau" >/dev/memoria # solo guarda la "u" oclua@XPS-Desk:~/$ cat /dev/memoria # solo sale la u uoclua@XPS-Desk:~/$ oclua@XPS-Desk:~/$ oclua@XPS-Desk:~/$ od < /dev/memoria u0+1 records in 0+1 records out 1 byte (1 B) copied, 1.5855e-05 s, 63.1 kB/s oclua@XPS-Desk:~/$ sudo rmmod memoria
```

#### En /var/log/kern.log

Jun 21 19:17:12 XPS-Desk kernel: [35628.065001] Cargando memoria module Jun 21 19:17:47 XPS-Desk kernel: [35662.945419] Descargando memoria module

# memoria.c init

```
/* Estructura de las
operaciones*/
struct file operations
memoria_fops = {
 read: memoria read,
 write: memoria write,
 open: memoria_open,
 release: memoria_release
};
module init(memoria init);
module_exit(memoria_exit);
/* Major number */
int memoria_major = 60;
/* Buffer */
char *memoria buffer;
```

```
int memoria_init(void) {
 int result; /* Registrando device */
 result = register chrdev(memoria major, "memoria",
&memoria fops);
 if (result < 0) { printk(</pre>
    "<1>memoria: no se obtiene el major number %d\n",
memoria_major);
  return result;
 /* Reservar memoria para el buffer */
 memoria_buffer = kmalloc(1, GFP_KERNEL);
 if (!memoria_buffer) {
  result = -ENOMEM;
  memoria exit();
  return result;
 memset(memoria_buffer, 0, 1);
 printk("<1>Cargando memoria module\n");
 return 0;
```

# memoria.c exit, open y release

```
void memoria_exit(void) {
/* Liberar el major number */
 unregister_chrdev(memoria_major, "memoria");
 /* Liberar el buffer */
 if (memoria_buffer) {
  kfree(memoria buffer);
 printk("<1>Descargando memoria module\n");
int memoria release(struct inode *inode, struct file *filp) {
 return 0;
int memoria_open(struct inode *inode, struct file *filp) {
 return 0;
```

# memoria.c read y write

```
ssize_t memoria_read(struct file *filp, char *buf, size_t count, loff_t *f_pos)
                            /* Pasar datos al user space */
 copy_to_user(buf,memoria_buffer,1);
                           /* Cambiar posicion de lectura */
 if (*f pos == 0) {
    *f pos+=1;
  return 1; // un caracter leido
} else {
  return 0; // eof (vacio)
ssize_t memoria_write( struct file *filp, char *buf, size_t count, loff_t *f_pos) {
 char *tmp;
tmp=buf;
                                                   // el primer caracter
 copy_from_user(memoria_buffer,tmp,1);
 return 1;
```

## Algo de debug

- El write escribe en memoria el primer caracter.
  - Pero el read recupera el último.

```
oclua@XPS-Desk:~$strace echo -n "Chau" >/dev/memoria
------
write(1, "Chau", 4) = 1
write(1, "hau", 3) = 1
write(1, "au", 2) = 1
write(1, "u", 1) = 1
close(1) = 0
```

# Uso de /dev/memoria por programas

escritura.cc

lectura.cc

75-08 Sistemas Operativos Prof. Lic. Ing. Osvaldo Clúa

Escrito k en /dev/memoria

Leido k de /dev/memoria

oclua@XPS-Desk:~\$ ./lectura /dev/memoria