

# Gestión de E/S

Sistemas Operativos Módulo 4

# Índice

- . Introducción
- 2. Software de E/S
- 3. E/S en Linux



Sistemas Operativos, J. Carretero [et al.] Modern Operating Systems, Andrew S. Tanenbaum Linux Device Drivers, Cap. 3 "Char Drivers".



# Índice

#### 1. Introducción

- 2. Software de E/S
- 3. E/S en Linux



#### Introducción

- El corazón de una computadora lo constituye la UCP, pero no serviría de nada sin:
  - Dispositivos de almacenamiento no volátil:
    - Secundario: discos
    - Terciario: cintas
  - Dispositivos periféricos que le permitan interactuar con el usuario (los teclados, ratones, micrófonos, cámaras, etc.)
  - Dispositivos de comunicaciones: permiten conectar a la computadora con otras a través de una red

Dispositivos de salida: Impresora, monitor, ...







Unidad principal (UCP, registros, memoria RAM, Entrada/Salida (discos internos, red,...))

Dispositivos de entrada (teclado, ratón)



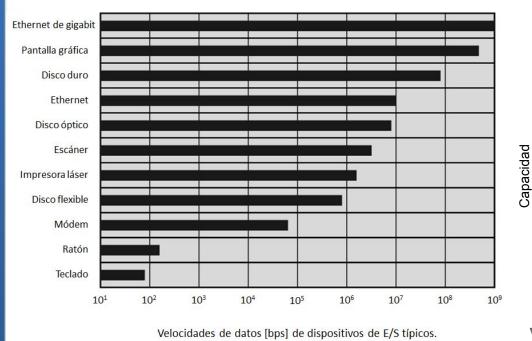


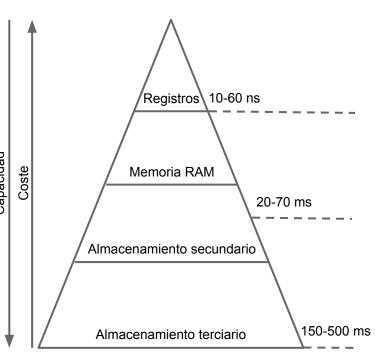
Dispositivos de E/S (discos, cintas, modem, ...)

## Velocidad de los dispositivos

- El gran problema de todos estos dispositivos de E/S es que son muy lentos:
  - La UCP procesa instrucciones a >1 GHz (<1 ns/ciclo) y la memoria RAM tiene un tiempo de acceso de nanosegundos (10<sup>-9</sup>)
  - Los dispositivos de E/S más rápidos tienen una velocidad de acceso del orden de milisegundos (10<sup>-3</sup>)







SO

#### Visión del sistema de E/S

- La visión del sistema de E/S puede ser muy distinta dependiendo del nivel de detalle necesario en su estudio
  - Para los programadores: el sistema de E/S es una caja negra que lee y escribe datos en dispositivos externos a través de una funcionalidad bien definida
  - Para los fabricantes de dispositivos: un dispositivo es un instrumento muy complejo que incluye cientos o miles de componentes electrónicos o electro-mecánicos.
- Los diseñadores de sistemas operativos y drivers se encuentran en un lugar intermedio entre los dos anteriores:
  - Les interesa la funcionalidad del dispositivo, aunque a un nivel de detalle mucho mayor que el requiere el programador de apps.
    - Necesitan información sobre su comportamiento interno para poder optimizar los métodos de acceso a los mismos
  - Requieren conocer la arquitectura del software de E/S del SO para poder exponer cada dispositivo al usuario



#### Funciones del sistema de E/S

- ► Facilitar el manejo de los dispositivos periféricos. Para ello debe ofrecer una interfaz entre los dispositivos y el resto del sistema que sea sencilla y fácil de utilizar
- Optimizar la E/S del sistema, proporcionando mecanismos de incremento de prestaciones donde sea necesario
- ▶ Proporcionar dispositivos virtuales que permitan conectar cualquier tipo de dispositivo físico sin que sea necesario remodelar el sistema de E/S del sistema operativo
- Permitir la conexión de dispositivos nuevos de E/S, solventando de forma automática su instalación usando mecanismos del tipo plug&play



# Índice

- 1. Introducción
- 2. Software de E/S
- 3. E/S en Linux



### Drivers (1/3)

- Driver: componente software del SO destinado a gestionar un tipo específico de dispositivo de E/S
  - También llamado controlador SW o manejador de dispositivo
- Cada driver se divide en dos partes:
  - Código independiente del dispositivo para dotar al nivel superior del SO de una interfaz
    - Interfaz similar para acceso a dispositivos muy diferentes
    - Simplifica la labor de portar SSOOs y aplicaciones a nuevas plataformas hardware
  - Código dependiente del dispositivo necesario para interactuar con dispositivo de E/S a bajo nivel
    - Interacción con controlador HW
    - Manejo de interrupciones
    - **.**..



#### Drivers (2/3)

¿Qué clases de funciones debe implementar un driver genérico? ¿Qué tipos de operaciones debe ofrecer a los programas de usuario?

- Acciones comunes dispositivos E/S
  - Un dispositivo puede generar y/o recibir datos (lectura/escritura)
    - Operaciones de L/E en el driver
  - Algunos dispositivos pueden necesitar un control específico
    - Ejemplo: *rebobinar una cinta*
    - Operación de control en el driver
  - Muchos dispositivos generan interrupciones
    - Driver debe realizar procesamiento ligado a una interrupción



## Drivers (3/3)

- Sin embargo, no podemos ser muy, muy genéricos
  - Por ejemplo., no podemos acceder a nivel de byte a un disco (acceso a nivel de bloque)
- Al final, los dispositivos se tienen que dividir en un pequeño número de clases:
  - Dispositivos de carácter
    - puerto serie, teclado, ratón, ...
  - Dispositivos de bloque
    - disco, red, pantalla, ...
- Estas clases o categorías se deben incluir para definir diferentes protocolos en la interfaz abstracta o genérica del driver y así ganar en rendimiento de la E/S



# Índice

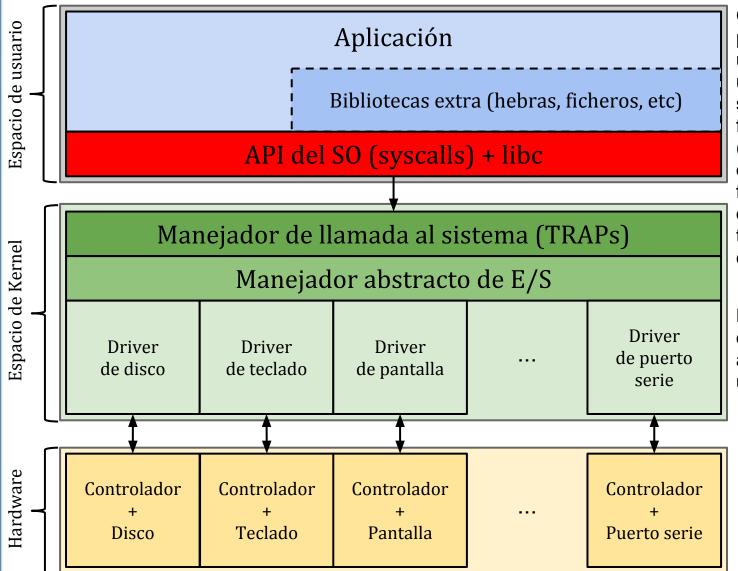
- 1. Introducción
- 2. Software de E/S
- 3. E/S en Linux





- Casi todos los dispositivos de E/S se representan como ficheros especiales (que pueden ser de bloque o carácter)
  - /dev/sda1 para la primera partición del primer disco SATA o USB
  - /dev/tty0 para el primer terminal/consola de texto
  - /dev/lp0 para la impresora
- ► El acceso a estos ficheros especiales se realiza mediante las llamadas al sistema open(), read(), write() y close()
  - Un programa de usuario puede acceder al dispositivo de E/S, siempre y cuando usuario tenga permisos de acceso al fichero especial
  - Excepcionalmente puede requerirse ioctl() para realizar operaciones de control





Cuando un programa de usuario invoca una llamada al sistema sobre un fichero especial (ej. read()), se ejecuta una función del driver que hace el trabajo correspondiente.

Por cada fichero especial hay asociado un driver.

- Los ficheros de dispositivo se alojan por convenio en el directorio /dev.
- Para ver los ficheros de dispositivo presentes en el sistema basta con listar el contenido del directorio /dev

```
Major and minor
          Terminal
                      (ver más adelante)
$ 1s -1 /dev
brw-r---- 1 root disk 3, 0 Nov 19 10:20 hda
brw-r---- 1 root disk 3, 1 Nov 19 10:20 hda1
brw-r---- 1 root disk 3, 2 Nov 19 10:20 hda2
crw-rw---- 1 root uucp 4, 64 Nov 19 10:20 ttyS0
crw-rw---- 1 root uucp 4, 65 Nov 19 10:20 ttyS1
crw-rw---- 1 root audio 14, 3 Dec 2 00:31 dsp
crw-rw---- 1 root audio 14, 4 Dec 2 00:31 audio
crw-rw-rw- 1 root root 1, 8 Nov 19 10:20 random
```

Los ficheros de dispositivo son un potente mecanismo de trabajo con varios dispositivos hardware tal y como si fuesen ficheros ordinarios.

```
# dd if=/dev/hda of=mbr.bin bs=512 count=1
```

Descripción: El comando leerá los primeros 512 bytes desde el comienzo del disco duro (el Master Boot Record, MBR) y lo almacenará en el archivo mbr.bin (dd es un comando que copia parte de un fichero en otro).

```
# dd if=/dev/zero of=/dev/hda
```

- Descripción: Escribe ceros en todo el disco duro, eliminando toda la información existente
- ightharpoonup ¿Cómo sabe el sistema operativo a qué dispositivo está asociado un fichero de dispositivo?  $\Rightarrow$  (major, minor)



Se puede crear un nuevo fichero de dispositivo usando el comando mknod

```
# mknod /dev/<nombre> <tipo> <núm_major> <núm_minor>
```

- donde:
  - <nombre>: Nombre de archivo de dispositivo
  - <tipo>: c para dispositivos tipo carácter y b para dispositivos tipo bloque
  - <núm\_major> y <núm\_minor>: major y minor del driver del dispositivo al que este fichero queda asociado (se explican a continuación)
- ➤ Se pueden crear ficheros de dispositivo con cualquier major y minor, sólamente útil si existe un driver asociado con los mismos números.



#### Major and minor number

- Los dispositivos se agrupan en clases. Cada clase tiene un número de dispositivo principal (major) que la identifica
  - https://www.kernel.org/doc/Documentation/devices.txt
- Cada fichero de dispositivo tiene asociado un par (major, minor) que lo identifica de forma biunívoca
  - major: ID de la clase de dispositivos a la que pertenece
  - minor: ID local para que el driver pueda distinguir al dispositivo en caso de gestionar varios
- Ejemplo: Driver que gestiona 2 discos duros
  - Discos representados mediante ficheros de dispositivo
    - /dev/sda, /dev/sdb
  - Ambos ficheros especiales tendrán el mismo major number pero distinto minor number (misma clase, distinta instancia, por analogía con POO)



#### Major and minor number

El comando stat permite consultar el tipo de dispositivo asociado al fichero así como el major y minor number del mismo

```
Terminal
$ stat /dev/tty1
 File: «/dev/tty1»
 Size: 0 Blocks: 0 IO Block: 4096 fichero especial de caracteres
Device: 5h/5d Inode: 1259 Links: 1 Device type: 4,1
Access: (0600/crw-----) Uid: (0/root) Gid: (0/root)
Access: 2014-02-24 08:18:59.663968939 +0100
Modify: 2014-02-24 08:18:59.523954207 +0100
Change: 2014-02-24 08:18:59.523954207 +0100
$ stat /dev/sda1
 File: «/dev/sda1»
 Size: 0 Blocks: 0 IO Block: 4096 fichero especial de bloques
Device: 5h/5d Inode: 1708 Links: 1 Device type: 8,1
Access: (0660/brw-rw----) Uid: (0/root) Gid: (6/disk)
Access: 2014-02-24 08:18:59.663968939 +0100
Modify: 2014-02-24 08:18:59.523954207 +0100
Change: 2014-02-24 08:18:59.523954207 +0100
```

### Representación de (major, minor)

- En el kernel Linux el par (major,minor) está representado mediante el tipo dev\_t
  - dev\_t: número de 32 bits (12 bits major, 20 bits minor)
- Por motivos históricos el empaquetamiento es complejo, se utilizan macros:
  - Acceso a números: MAJOR(dev\_t dev), MINOR(dev\_t dev)
  - Construcción de par: MKDEV(int major, int minor)

#### Asociación entre driver y major

```
Terminal
$ cat /proc/devices
Character devices:
  1 mem
  4 /dev/vc/0
  4 tty
  4 ttvS
  5 /dev/tty
  5 /dev/console
  5 /dev/ptmx
  6 lp
136 pts
180 usb
189 usb device
Block devices:
  2 fd
259 blkext
  7 loop
  8 sd
 11 sr
65 sd
 66 sd
 67 sd
```

- La asociación entre el driver del dispositivo y el número de versión mayor asignado puede consultarse en /proc/devices
- La mayor parte de los drivers de dispositivo se implementan como módulos cargables del kernel

#### Módulos

- Un driver puede ser estáticamente enlazado "dentro" del kernel o compilado como módulos del kernel.
  - Entonces, un módulo es una parte del kernel que puede cargarse y descargarse del kernel bajo demanda.
  - Esto es más conveniente que el enlazado estático, porque de esta manera se puede añadir nueva funcionalidad al kernel cuando se necesite
- Gestión de módulos en Linux
  - lsmod: lista los módulos cargados actualmente.
  - modinfo: nos da información sobre un módulo.
  - insmod: carga un módulo. Interfaz de bajo nivel.
  - rmmod: descarga un módulo.
  - modprobe: interfaz de alto nivel para cargar módulos.
    - Busca en /etc/modprobe información y ruta de los módulos



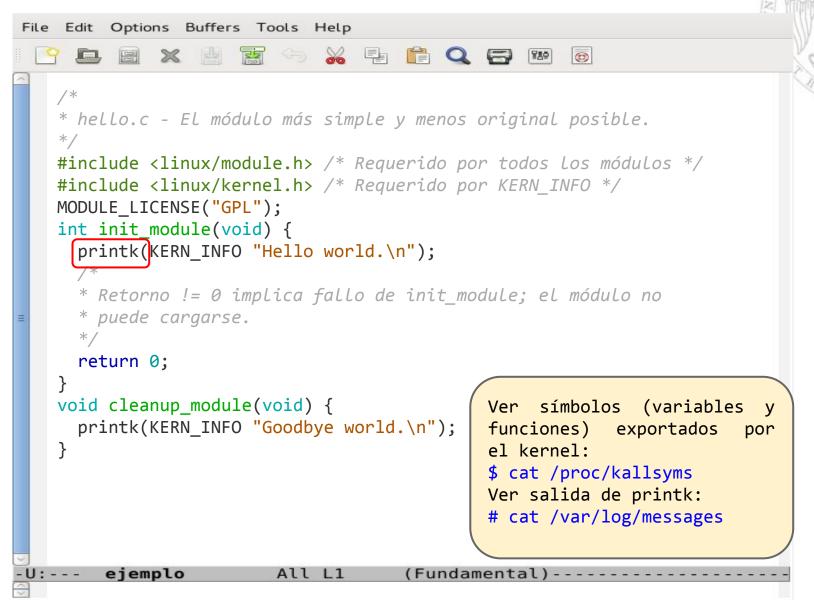
### Módulos vs. Aplicaciones



Aplicaciones	Módulos
Modo usuario	Modo kernel
Cualquier función de biblioteca disponible	Sólo símbolos exportados por el kernel
Realizan su función de principio a fin (main)	Ejecutan su función de inicio "init_module" al registrarse y quedan residentes para dar servicio

En los módulos no podemos usar printf (libc). El kernel proporciona una función similar, printk, que permite escribir mensajes en los ficheros de log y por consola virtual (no terminal).

# Ejemplo - Implementación (hello.c)





### Ejemplo - Compilación (Makefile)

Los módulos del kernel deben compilarse de forma diferente a los ficheros C habituales.

```
Edit Options Buffers Tools Help
                    MODULE NAME=hello
obj-m := ${MODULE NAME}.o
all:
    make -C /lib/modules/$(shell uname -r)/build M=$(PWD) modules
clean:
    make -C /lib/modules/$(shell uname -r)/build M=$(PWD) clean
```

#### Ejemplo - Test

```
Terminal
$ make
make -C /lib/modules/2.6.32-5-686/build M=/home/usuarioso modules
make[1]: se ingresa al directorio `/usr/src/linux-headers-2.6.32-5-686'
  CC [M] /home/usuarioso/hello.o
  Building modules, stage 2.
 MODPOST 1 modules
 CC /home/usuarioso/hello.mod.o
 LD [M] /home/usuarioso/hello.ko
make[1]: se sale del directorio `/usr/src/linux-headers-2.6.32-5-686'
# insmod hello.ko
# 1smod
Module
                       Size Used by
hello
                         528
ppdev
                       4058
                        5570
# tail /var/log/messages
Oct 30 22:38:25 VMWare-debian6 vmusr[2524]: [ warning] [Gtk]
gtk_disable_setlocale() must be called before gtk_init()
Oct 30 22:40:32 VMWare-debian6 kernel: [ 176.371767] Hello world.
# rmmod hello
```

### Implementar un driver como módulo

- Crear un módulo del kernel con funciones init\_module() y cleanup\_module()
- Implementar las operaciones de la interfaz del dispositivo de caracteres: struct file\_operations
- 3. En la función de inicialización:
  - Reservar major number y rango de minor numbers para el driver
    - alloc\_chrdev\_region()
  - Crear una estructura cdev\_t y asociarle las operaciones y el rango de major/minor
    - Usar cdev\_alloc(), cdev\_init() y cdev\_add()
- 4. En la función de descarga:
  - Destruir estructura cdev\_t: cdev\_del()
  - Liberar el rango (major, minor): unregister\_chrdev\_region()

### La estructura file\_operations

```
File Edit Options Buffers Tools Help
    struct file operations {
      struct module *owner;
     loff t(*llseek) (struct file *, loff_t, int);
      ssize_t(*read) (struct file *, char __user *, size_t, loff_t *);
      ssize t(*write) (struct file *, const char user *, size t, loff t *);
      int (*readdir) (struct file *, void *, filldir t);
      int (*ioctl) (struct inode *, struct file *, unsigned int,
                    unsigned long);
      int (*mmap) (struct file *, struct vm area struct *);
      int (*open) (struct inode *, struct file *);
      int (*flush) (struct file *);
      int (*release) (struct inode *, struct file *);
      int (*fsync) (struct file *, struct dentry *, int datasync);
      int (*lock) (struct file *, int, struct file lock *);
      ssize t(*readv) (struct file *, const struct iovec *, unsigned long,
                       loff t *);
      ssize t(*writev) (struct file *, const struct iovec *, unsigned long,
                        loff t *);
      ssize t(*sendfile) (struct file *, loff t *, size_t, read_actor_t,
                          void user *);
      ssize t(*sendpage) (struct file *, struct page *, int, size t, loff t *,
                          int);
      // ...
         ejemplo
                                            (Fundamental) - - - -
```

#### La estructura file\_operations

No todos los campos de esta estructura deben inicializarse, sólamente aquellas que se corresponden con operaciones soportadas por el driver del dispositivo, por ejemplo:

```
File Edit Options Buffers Tools Help
   struct file operations fops = {
      .read = device read,
      .write = device write.
      .open = device open,
      .release = device release
   };
```

### alloc\_chrdev\_region

#### Parámetros

- first: Parámetro de retorno. Primer par (major,minor) que el kernel reserva para el driver.
- Firstminor: Menor minor number a reservar dentro del rango consecutivo que otorga el kernel
- count: Número de minor numbers a reservar para el driver
- name: Nombre del driver (cadena de caracteres arbitraria.) Es el valor que aparecerá en /proc/devices al cargar el driver

#### Valor de retorno

- 0 en caso de éxito.
- En caso de fallo, devuelve valor negativo que codifica el error.



#### register\_chrdev\_region

#### Parámetros

- first: Primer par (major,minor) que el driver desea reservar.
- count: Número de minor numbers a reservar para el driver.
- name: Nombre del driver (cadena de caracteres arbitraria.) Es el valor que aparecerá en /proc/devices al cargar el driver

#### Valor de retorno

- 0 en caso de éxito.
- En caso de fallo, devuelve valor negativo que codifica el error.



#### unregister\_chrdev\_region

#include <linux/fs.h>
int unregister\_chrdev\_region (dev\_t first, unsigned int count)

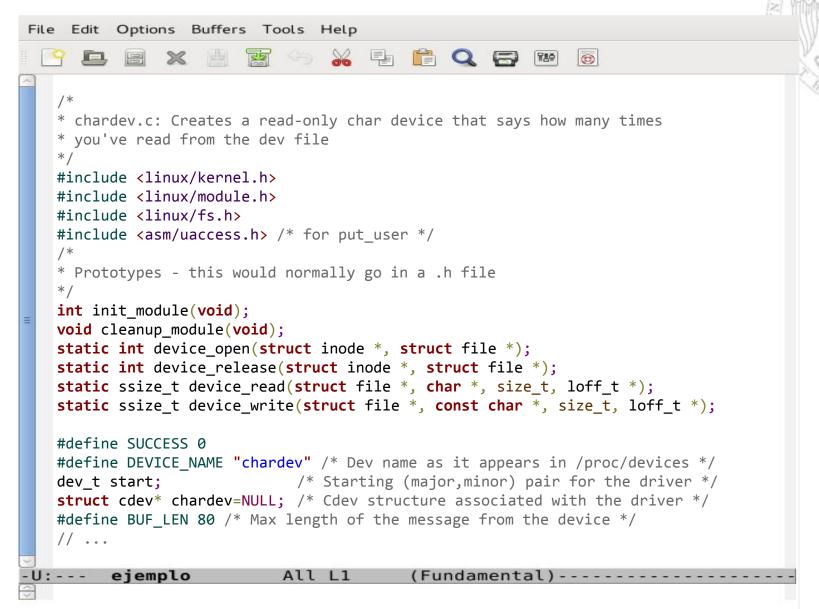
- Parámetros
  - first: Primer par (major,minor) que el driver había reservado previamente
  - count: Número de minor numbers consecutivos que el driver había reservado
- Valor de retorno
  - 0 en caso de éxito.
  - ▶ En caso de fallo, devuelve valor negativo que codifica el error.

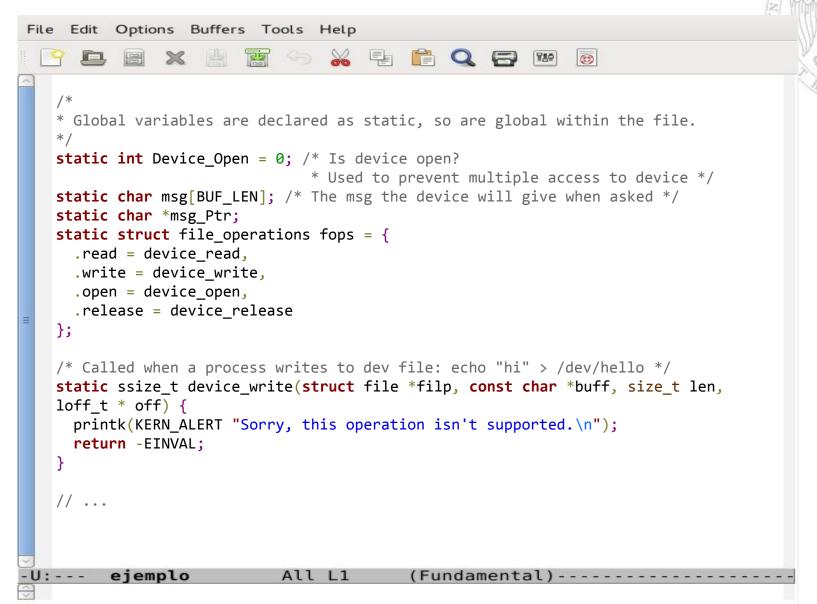


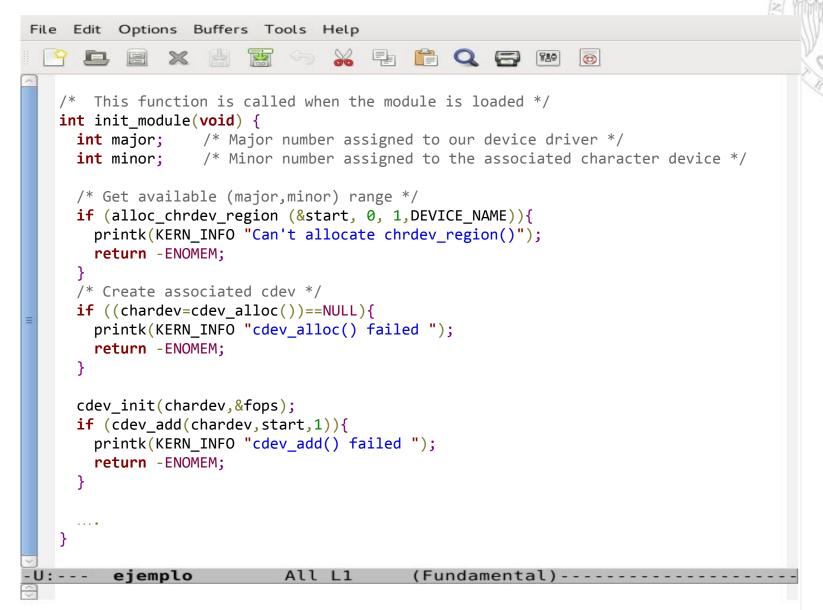
#### Estructura cdev

- Para que el driver pueda recibir peticiones de los programas de usuario, debe crear una estructura cdev
  - struct cdev \*cdev\_alloc (void);
    - Crea estructura cdev y retorna un puntero no nulo a la misma en caso de éxito
  - void cdev\_init (struct cdev \*p, struct file\_operations \*fops);
    - Asocia interfaz de operaciones del driver a estructura cdev
  - int cdev\_add (struct cdev \*p, dev\_t first, unsigned count);
    - Permite que peticiones de programas de usuario sobre el rango de (major,minor) especificado mediante parámetros first y count sean redirigidas al driver que gestiona estructura cdev
  - void cdev\_del (struct cdev \*p);
    - Elimina asociaciones de estructura cdev (rangos de major/minor) y libera memoria asociada a la estructura

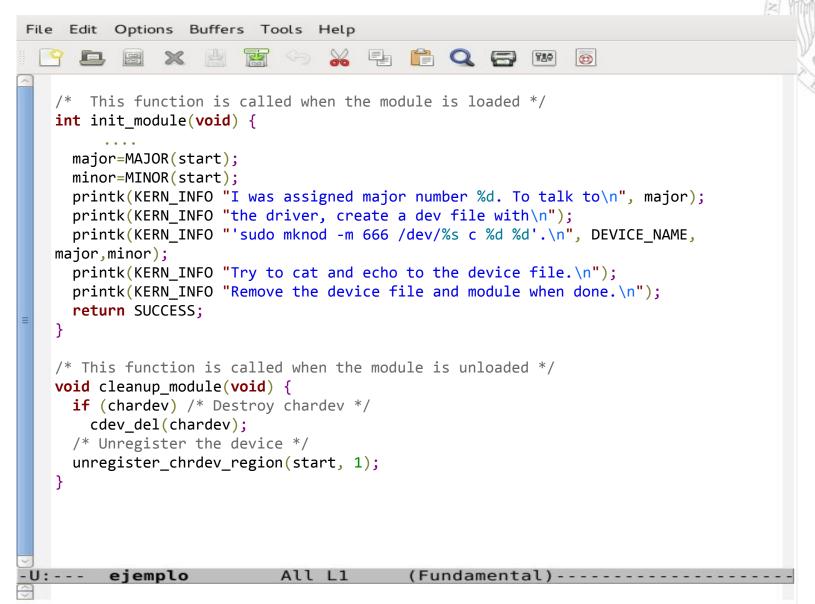










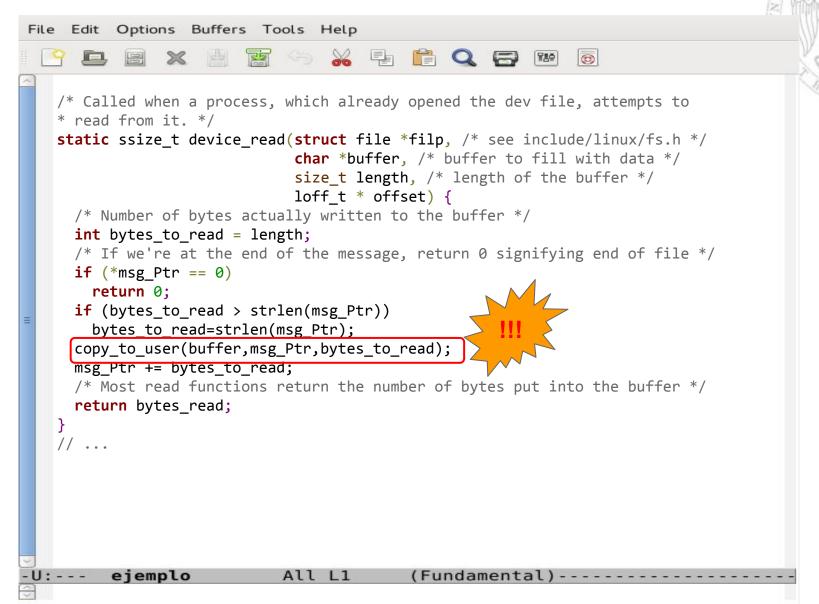


```
File Edit Options Buffers Tools Help
   /* Called when a process tries to open the device file, like
   * "cat /dev/mycharfile" */
   static int device open(struct inode *inode, struct file *file) {
     static int counter = 0;
     if (Device Open)
       return -EBUSY;
     Device Open++;
     sprintf(msg, "I already told you %d times Hello world!\n", counter++);
     msg Ptr = msg:
    try module get(THIS_MODULE);
     return SUCCESS;
   /* Called when a process closes the device file. */
   static int device release(struct inode *inode, struct file *file) {
     Device Open--:
     /* We're now ready for our next caller */
     /* Decrement the usage count, or else once you opened the file, you'll
     * never get get rid of the module. */
    module put(THIS MODULE);
     return 0;
                                Previenen el borrado de un módulo cuando está en uso.
                                 Incrementa/Decrementa un contador interno del kernel para cada
   // ...
                                módulo. Si el contador es distinto de cero, el módulo no puede
```

Ismod (Columna "Used by").

eliminarse. Se pueden ver los valores de estos contadores con

ejemplo

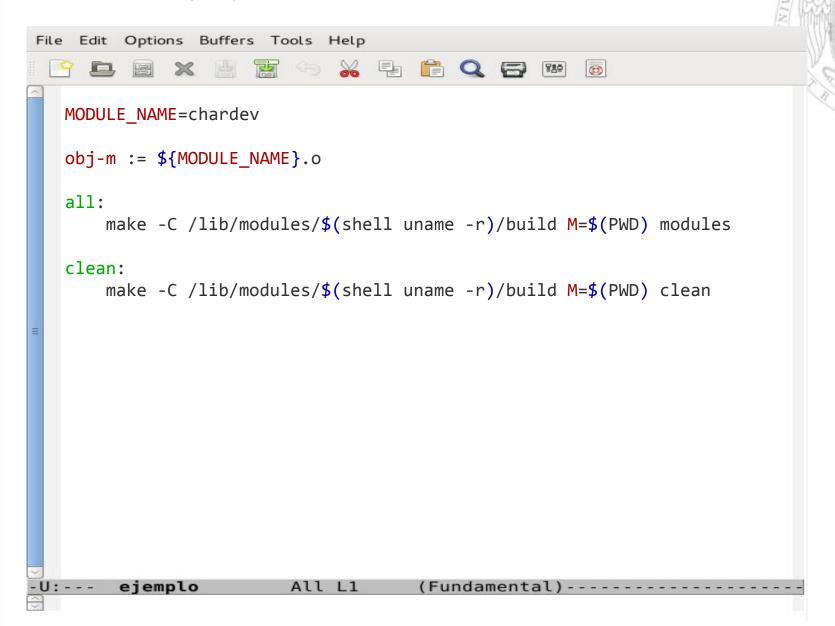


#### copy\_from\_user, copy\_to\_user

- Las operaciones read y write de un fichero de dispositivo tienen como parámetro un puntero buffer del espacio de usuario
- No debemos confiar en los punteros del espacio de usuario (puede pertenecer a una región de memoria a la que el proceso asociado al driver no tenga acceso)
- Siempre se ha de trabajar con una copia privada de los datos en el espacio del kernel, usando:
  - unsigned long copy\_from\_user (void\* to, const void \_\_use unsigned long n);
  - unsigned long copy\_to\_user (void \_\_user\* to, const void\* unsigned long n);
    - Ambas funciones devuelven el número de bytes que NO pudieron copiarse



#### chardev.c: Makefile





#### chardev.c: Test

```
Terminal
$ make
# insmod chardev.ko
# tail /var/log/messages
Buscar en el archivo de log el major asignado a este módulo (251)
# mknod -m 666 /dev/chardev c 251 0
# cat /dev/chardev
I already told you 0 times Hello world!
# cat /dev/chardev
I already told you 1 times Hello world!
# cat /dev/chardev
I already told you 2 times Hello world!
Si intentamos escribir en el dispositivo obtendremos un mensaje de error, en
el terminal o en el archivo "log":
# echo "Hello" > /dev/chardev
bash: echo: write error: Invalid argument
# rmmod /dev/chardev
¿Por qué aparece este error?
No obstante, enhorabuena, ¡acabamos de crear nuestro primer driver!
```