#### Character device drivers

Mg. Ing. Pablo Slavkin

Mg. Ing. Hanes N. Sciarrone

MSE - 2024

Implementación de Manejadores de Dispositivos

### Char device drivers

- Introducción
- Concepto de major & minor
- Operaciones sobre file devices
- Asignar y registrar un Char Device
- Operaciones de escritura

- Un char device transfiere datos desde o hacia una aplicación en forma de caracteres.
- Lo hace como un stream de datos, como un puerto serie.
- Un char device driver expone las funcionalidades y propiedades de un dispositivo mediante un archivo especial en /dev.
- Este archivo especial se utiliza para intercambiar información entre la aplicación y el dispositivo.
- Utiliza el concepto básico de linux en donde todo es un archivo.

 Los char device drivers representan los drivers más básicos que posee las fuentes del kernel.

 Podemos ver la estructura de este tipo de drivers en include/linux/cdev.h

• Se rigen por la estructura **struct cdev**.

```
struct cdev {
    struct kobject kobj;
    struct module *owner;
    const struct file_operations *ops;
    struct list_head list;
    dev_t dev;
    unsigned int count;
```

- Los char devices se manejan como si fueran archivos.
- Por esto utilizan operaciones básicas definidas en la estructura struct file\_operations:
  - Read
  - Write
  - Select
  - Open
  - Close

# Concepto de major & minor

- Como se mencionó antes, los char devices al registrarse van poblando el directorio /dev.
- Puede determinarse un archivo correspondiente a un char device utilizando el comando Is -I en el directorio /dev.
- Los char devices siempre tienen una letra **c** delante.
- Los números major y minor identifican y vinculan los dispositivos con sus respectivos drivers.
- Observar que estos solo aparecen en archivos asociados a un char device o dispositivos block.

- La primer letra de los archivos dentro de /dev puede ser:
  - o **c**: Archivos de Char devices.
  - b: Archivo de block device.
  - I: Link simbólico.
  - d: Directorios.
  - o **s**: Sockets.
  - o **p**: Pipe con nombre.

- Para tipos de archivo b y c, la quinta y sexta columna tienen un formato <X, Y>.
- X representa el número major.
- Y representa el número menor.
- El kernel almacena los números que identifican un dispositivo en variables tipo dev\_t que no son más que u32.
- El número **major** se representa con 12 bits.
- El número minor se representa con los 20 bits restantes.

- En alguna ocasión podría ser necesario extraer los números major y minor de una variable dev\_t.
- El kernel proporciona dos macros para esto:
  - MAJOR(dev\_t dev);
  - MINOR(dev\_t dev);
- Por otro lado, para pasar los números a una variable tipo dev\_t:
  - MKDEV(int major, int minor);

- El número **major** podría verse como un offset en la tabla de device drivers.
- Quiere decir que varios dispositivos utilizando el mismo driver tendrán el mismo número major.
- No es una regla, pero se trata de tener un número major por driver.
- El número **minor** puede ser utilizado como un índice de vector para los dispositivos manejados por un driver.

- Existen dos maneras de asignar estos números:
- <u>Estáticamente</u>: Consiste en adivinar (?) un número major que todavía no fue utilizado. Se utiliza la función register\_chrdev\_region().

 Retorna 0 si es exitosa, o un código de error negativo en caso contrario.

- El argumento first debe construirse con la macro MKDEV(major,minor).
- El argumento count es la cantidad de dispositivos consecutivos necesarios a registrar.
- El argumento name debería ser el nombre del dispositivo asociado o driver.

 <u>Dinámicamente</u>: El número es asignado por el kernel utilizando la función alloc\_chrdev\_region().

- Retorna 0 si es exitosa, o un código de error negativo en caso contrario.
- Es la forma recomendada de obtener un valor dev\_t.

- El argumento \*dev es el valor de retorno del número asignado.
- firstminor es el primer numero minor del rango que se desea registrar.
- count es la cantidad de dispositivos consecutivos necesarios a registrar.
- El argumento name debería ser el nombre del dispositivo asociado o driver.

- En términos de funcionalidad no hay diferencia.
- La forma estática era utilizada tiempo atrás, pero no es lo que se utiliza hoy en día para obtener números **major** y **minor**.
- La utilizaremos de forma didáctica, y luego pasaremos al método dinámico.
- De todas maneras, lo usual es que estas funciones no sean llamadas directamente desde el driver.
- Son enmascaradas por el framework que utiliza el driver.

- Antes de linux 2.6.32 los device files tenían que crearse de modo manual mediante mknod.
- Corresponde a la forma estática (registrar) de obtener los números major y minor.
- La coherencia entre los dispositivos y los device files era librada al desarrollador del sistema.
- Luego del release estable del kernel 2.6 se incorporó un nuevo filesystem virtual **sysfs** que se monta en /**sys**.

 El trabajo de sysfs es exportar una vista de la configuración de hardware del sistema al espacio usuario.

 Los drivers que se compilan con el kernel directamente registran sus objetos con sysfs cuando son detectados.

 Driver compilados como módulos se registran en sysfs cuando el módulo se carga (insmod).

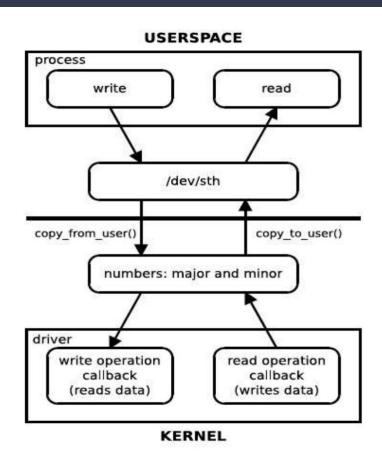
- Una vez montado sysfs en /sys lo registrado por los drivers se hace disponible para los procesos en espacio usuario.
- El kernel utiliza sysfs para exportar nodos de dispositivos para ser utilizados por udev.
- udev es el device manager de linux.
- Administra los dispositivos presentes en el directorio /dev.

- Los device files son creados por el kernel a través del filesystem devtmpfs.
- Cualquier driver que quiera registrar un nodo (device node) debe pasar por devtmpfs.
- Esta es la manera dinámica para crear los device files.
- Para que devtmpfs cree un nodo se necesita una entrada en /sys/class.
- Esta es una forma de agrupar los drivers según clases (network, gpio, i2c-device, etc).

- Las operaciones sobre los file devices dependen de los drivers que manejan esos archivos.
- Estas operaciones (las posibles) están determinadas por la estructura struct file\_operations en el kernel.
- Esta estructura expone en espacio usuario un set de callbacks que terminan invocando system calls sobre un archivo.
- La estructura debe ser poblada con los callbacks.
- Si se desea que esté al alcance del usuario la función write()
  hay que implementarla en el driver.

- Todos los campos de la estructura file\_operations pueden verse en include/linux/fs.h.
- Implementaremos solo las más básicas:
  - Open
  - Read
  - Write
  - Release (se invoca con close()).
  - Llseek (invocada mediante lseek() ).
  - loctrl

- Un programa en espacio usuario puede hacer una system call relacionada a archivos.
- El kernel busca el driver responsable de ello, en especial el que creó el archivo.
- Al localizar la estructura file\_operations correspondiente pueden suceder dos cosas:
  - Que la función requerida esté implementada, entonces solo se corre.
  - Que la función no esté implementada. Se devuelve un código de error acorde a la system call.



- Existe un "inconveniente" al querer intercambiar información entre el espacio usuario y el espacio kernel.
- Recordar que el espacio kernel no es accesible al espacio usuario (se requiere de privilegios).
- Asimismo, el espacio usuario (para el kernel) no es una fuente de confianza.

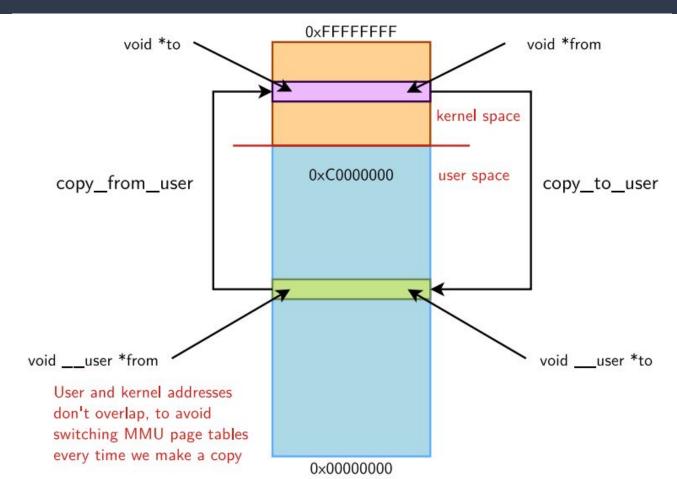
- No está permitido para el kernel copiar directamente datos de espacio usuario mediante memcpy() por algunas razones:
  - No funciona en ciertas arquitecturas.
  - Si la dirección que otorga la aplicación es inválida, produce un segfault.
- El espacio usuario no es de confianza porque una aplicación maliciosa podría pasar una dirección de memoria de kernel.
- Así podría reemplazarse datos desde el dispositivo (read()) o hacer un dump hacia el dispositivo (write()).

- Para mantener el kernel seguro y portable el driver debe utilizar funciones especiales para intercambiar datos.
- En el caso de un solo valor:
  - get\_user(value, address): la variable en espacio kernel value se actualiza con el contenido de la dirección apuntada address.
  - put\_user(value, address): la dirección de espacio usuario apuntada address se carga con el valor value.

En el caso de un buffer:

- Cuando el puntero es a una dirección de espacio usuario se utiliza el macro \_\_user.
- Es utilizado por **sparse** para indicar al desarrollador que está accediendo a memoria no confiable.

- El valor del argumento n indica la cantidad de bytes a copiar.
- El resultado de estas funciones debe ser chequeado.
- Retorno de la función:
  - Cero en caso de éxito.
  - La cantidad de bytes que no pudieron ser copiados, en caso de fallar.
- NOTA: si copy\_to\_user() no puede copiar algunos datos, efectúa un padding con ceros para lograr los n bytes en destino.



- Método open()
- Invocado cada vez que una aplicación quiere abrir un file device.
- Usualmente utilizado para hacer inicializaciones varias.

```
int (*open)(struct inode *inode, struct file *filp);
```

- Por cada open() se le dará a la función callback un inode como parámetro.
- inode es la representación a bajo nivel del kernel para un archivo.

- Método release()
- Invocado al cerrar el archivo mediante función close().
- Se debe deshacer todo lo que se hizo al ejecutar open().

```
int (*release)(struct inode *inode, struct file *filp);
```

- Normalmente se libera la memoria asignada en open().
- Se apaga el dispositivo (si está soportado) y se descartan buffers.

- Método write()
- Utilizado para enviar datos al dispositivo.
- Cuando una aplicación llama al método write() sobre el file device, se invoca la implementación de kernel.

- El valor de retorno es la cantidad de bytes escritos.
- El argumento \*buf representa el buffer de datos proveniente del espacio usuario.
- count es el tamaño solicitado de la transferencia.
- \*pos indica la posición inicial a partir de la que deben ser escritos los datos en el archivo (dispositivo).

- Pasos para efectuar una operación write (Linux device driver development, página 101):
  - Chequear las solicitudes de espacio usuario (bad or invalid solo para dispositivos que exponen su memoria).
  - Ajustar count en el caso que se extienda más allá del tamaño del archivo (memoria disponible en el dispositivo).
  - Adecuar la posición en memoria a partir de la cual se escribe (no necesariamente comienza en 0x00 en el dispositivo)
  - Copiar los datos desde el espacio usuario a espacio kernel de forma adecuada.

- Pasos para efectuar una operación write (continuación):
  - Incrementar la posición del cursor en el archivo según la cantidad de bytes escritos.
  - Retornar la cantidad de bytes escritos.
- Estos pasos no son universales, sólo dan una guia.
- Consultar el citado libro para un ejemplo completo con código (muy útil para la propia implementación).

- Método read()
- Utilizado para recibir datos desde el dispositivo.
- Cuando una aplicación llama al método read() sobre el file device, se invoca la implementación de kernel.

- El valor de retorno es la cantidad de bytes leídos.
- El argumento \*buf representa el buffer de datos del espacio usuario, recipiente de los datos leídos.
- count es el tamaño solicitado de la transferencia (tamaño del buffer en espacio usuario).
- \*pos indica la posición inicial a partir de la que deben ser leídos los datos en el archivo (dispositivo).

- Pasos para efectuar una operación read (Linux device driver development, página 104):
  - Prevenir la lectura más allá del tamaño del file device, retornando EOF en ese caso.
  - Ajustar count en el caso que se extienda más allá del tamaño del archivo (memoria disponible en el dispositivo).
  - Adecuar la posición en memoria a partir de la cual se lee (no necesariamente comienza en 0x00 en el dispositivo)
  - Copiar los datos en el espacio usuario de forma adecuada (copy\_to\_user()).

- Pasos para efectuar una operación read (continuación):
  - Incrementar la posición del cursor en el archivo según la cantidad de bytes leídos.
  - Retornar la cantidad de bytes leídos.
- Al igual que en el caso de write, estos pasos no son universales, sólo dan una guia.
- Consultar el citado libro para un ejemplo completo con código (muy útil para la propia implementación).

- Método llseek()
- Utilizado para mover el cursor de posición sobre un archivo.
- Cuando una aplicación llama al método lseek() sobre el file device, se invoca la implementación de kernel.

- El valor de retorno es la nueva posición del cursor en el archivo.
- offset es un offset relativo a la posición actual en el archivo.
- whence define desde donde iniciar el desplazamiento. Los valores posibles son:
  - SEEK\_SET: Posición relativa al inicio del archivo.
  - SEEK\_CUR: Posición relativa al valor actual del cursor.
  - SEEK\_END: Posición relativa al final del archivo.

- Pasos para efectuar una operación llseek (Linux device driver development, página 106):
  - Chequear todos los casos definidos por whence y ajustar la nueva posición acorde a estos estados.
  - Chequear si el valor de la nueva posición es válido.
  - Actualizar el valor del cursor del archivo con la nueva posición.
  - Retornar la nueva posición del cursor.

- Como en los casos anteriores, estos pasos no son universales, sólo dan una guía.
- Consultar el citado libro para un ejemplo completo con código (muy útil para la propia implementación).

#### **HANDS ON**

- 1. Descargar fuentes de práctica del campus virtual.
- 2. Seguir la guía de práctica II Character device drivers



#### **HANDS ON**

1. Seguir el laboratorio 4.2 de la bibliografía "Linux driver development for embedded processors".

Páginas 105-109



#### **HANDS ON**

 Seguir el laboratorio 4.3 de la bibliografía "Linux driver development for embedded processors".
 Páginas 111-113



# Gracias.

