

Informática Electrónica

***Manejadores de Dispositivos
(Device Drivers)***

DSI-EIE-FCEIA

2015

¿Que es un DD?

- Es una pieza de software que interactúa con (entre) el sistema operativo y con uno o mas dispositivos físicos
- Mientras que las aplicaciones tradicionales ejecutan una o varias tareas desde su arranque hasta el fin de ejecución, un DD se “*inicializa*” y queda en cargado en memoria a la espera de “*peticiones de servicio*”
- En algunos casos un DD puede ser “*cargado*” y “*descargado*” de memoria dinámicamente, es decir, cuando se lo necesita. Ej.: cuando conectamos una cámara de fotos a la PC

Arquitectura

Espacio
De
Usuario

Aplicación

Aplicación

Aplicación

Aplicación

open(),
read(),
write()
ioctl()

API del S.O.

Espacio
Del
Kernel

Device Driver

Device Driver

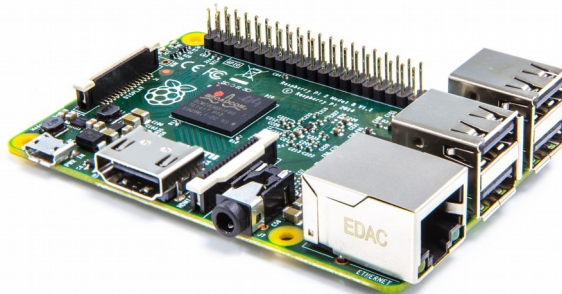
...

Device Driver

Kernel

Capa de abstracción del hardware

Hardware



Niveles de Privilegio (i)

- Todos los procesadores modernos permiten distintos “niveles de privilegio” para la ejecución de software
- Cada nivel permite ejecutar un subconjunto específico del set de instrucciones del micro
- En procesadores Intel x86 el nivel 0 permite todas las instrucciones del set, mientras que los siguientes (1, 2...) restringen operaciones como out
- El núcleo del sistema operativo (kernel) corre al nivel 0, es decir, no tiene restricciones de ejecución. Se dice que corre en “modo privilegiado (kernel)”

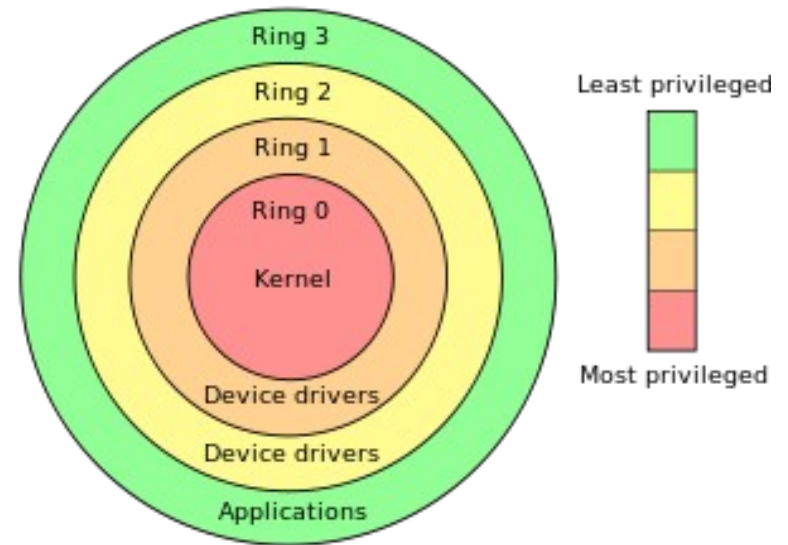
Niveles de Privilegio (ii)

- La mayoría de las aplicaciones que usamos en un sistema operativo, como por ejemplo Linux corre en un modo no privilegiado llamado “***modo usuario (user)***”
- En el “modo usuario” una aplicación no tiene acceso directo a la memoria física, por ejemplo
- Esta política permite arbitrar la **concurrency** de aplicaciones

Fuentes: Intel® 64 and IA-32 Architectures Software Developer's Manual
The ARM Architecture With a focus on v7A and Cortex-A8

Niveles de Privilegio (iii)

- Los niveles de privilegio se representan como anillos concéntricos
- Hacia el centro \Rightarrow mayor privilegio



Espacios del kernel y del usuario

- Un DD se ejecuta en el nivel de privilegio del kernel y una aplicación lo hace en el nivel de privilegio del usuario
- Esta separación es garantizada por el kernel, y permite proteger a cada aplicación de las demás ejecutándose concurrentemente, tanto el área de memoria asignada como el estado del procesador (contexto)
- Todas las operaciones críticas son ejecutadas en el nivel de privilegio del kernel del S.O.

Clases de Device Drivers

- Caracter: la transferencia de datos se lleva a cabo byte a byte, como por ejemplo en una UART
- Bloque: la transferencia de datos se lleva a cabo en bloques de bytes de longitud fija, como por ejemplo en un disco
- Red: la transferencia tiene lugar en tramas o paquetes de bytes. Ejemplo: un adaptador Ethernet

Política y Mecanismo

- Un DD provee un conjunto de características que las aplicaciones pueden usar, llamadas *“mecanismo”*
- La forma en la que cada aplicación decide usar estas características es privativa de la aplicación y se denomina *“política”*

Ciclo de Vida de un DD

- Un DD, como toda pieza de software, tiene una fase de diseño, una de construcción y una de utilización
- Las dos primeras son similares a cualquier otra pieza de software
- La fase de utilización es específica:
 - Integrado al núcleo del sistema operativo
 - Cargado y descargado a requerimiento del usuario

Fase de Utilización

- El DD del disco rígido o el de la placa de red están integrados al núcleo: son necesarios para el arranque del S.O.
- Los DD de dispositivos “*plug-an-play*” se cargan cuando el dispositivo se conecta físicamente a la computadora, por ejemplo, una cámara o un celular

Desarrollo de DD

- Por la complejidad inherente al desarrollo de DD, los sistemas operativos modernos brindan entornos de programación que proveen funcionalidades de base y permiten al diseñador de DD centrarse en el manejo del dispositivo
- Consisten en especificaciones, librerías y herramientas a disposición del diseñador

Utilización de un DD

- Según la plataforma, existen servicios del S.O que permiten acceder en forma controlada a los dispositivos.
- El modelo de acceso sigue la lógica de archivos: el dispositivo es mostrado por el S.O. como un archivo especial, sobre el cual pueden ejecutarse lecturas, escrituras y funciones de control.
- El programa que quiere acceder al DD debe obtener un “manejador” (*handler*).

Device Handlers

- Un “*device handler*” es un identificador que se obtiene mediante una llamada a una función (generalmente `open ()`) y sirve para las subsecuentes operaciones sobre el dispositivo, tales como leer y/o escribir datos y controlar su funcionamiento.

API Estándar Posix

```
int open(char *path, int oflag, ...);
```

```
int read(int handler, void *buf, int nbyte);
```

```
int write(int handler, void *buf, int nbyte);
```

```
int ioctl(int handler, long cmd, ...);
```

```
int close(int handler);
```

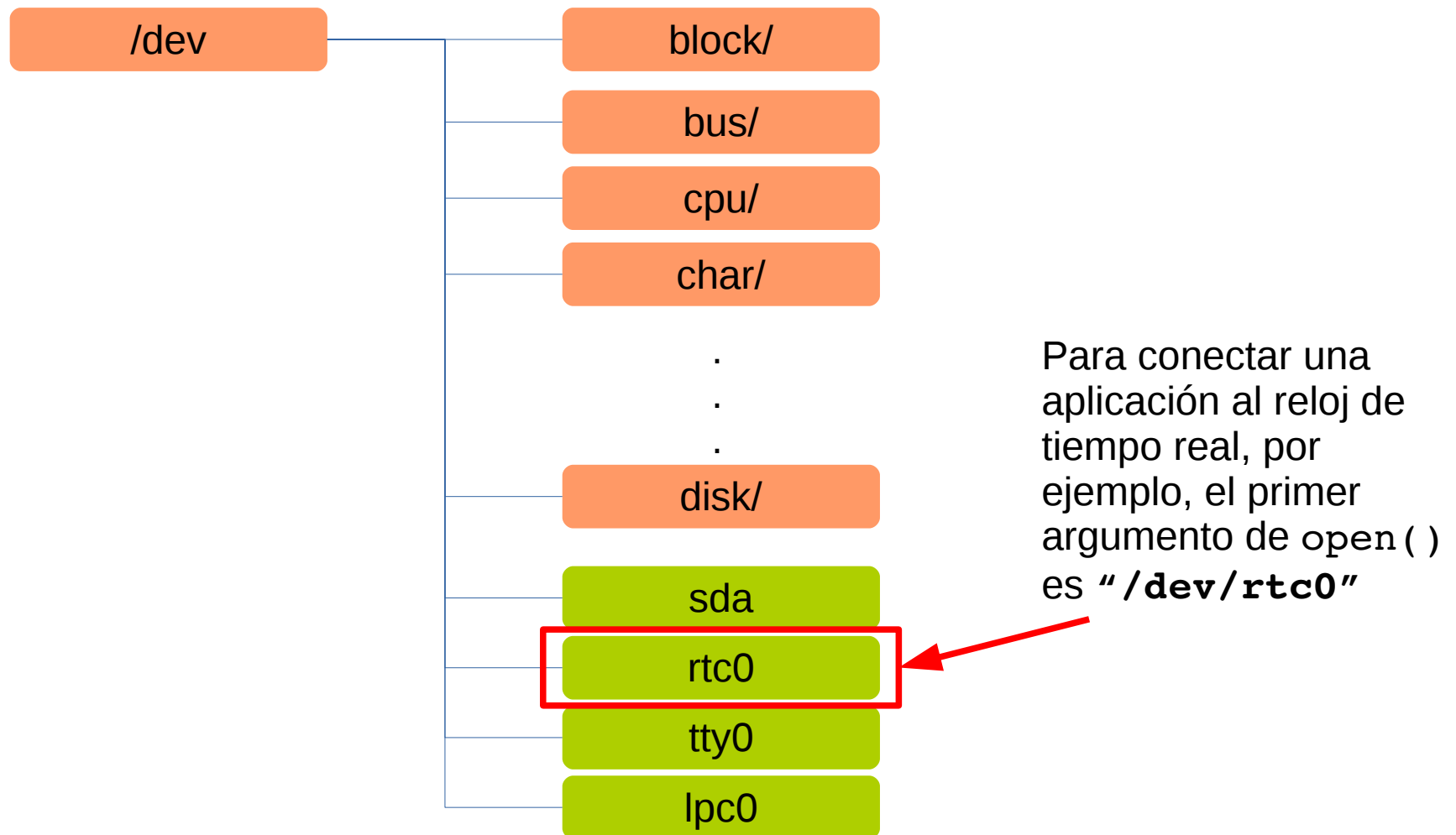
Árbol de Dispositivos

- Es una descripción del hardware del sistema, que contiene:
 - El nombre de la(s) CPU(s)
 - La configuración de memoria
 - La enumeración de todos los dispositivos de entrada/salida
- Se representa como una jerarquía en forma de árbol, de allí su nombre (*Device Tree*)

Árbol de Dispositivos

- Es una estructura de datos independiente del sistema operativo
- En el caso de estudio utilizaremos Linux: el DT está representado por una jerarquía de carpetas basada en **/dev**
- El DT es análogo a la organización de un disco con carpetas, subcarpetas y archivos

Árbol de Dispositivos Linux



Caso de Estudio: RTC Linux

- Todas las computadoras tienen un “Reloj de Tiempo Real”, encargado de mantener la referencia temporal externa en forma permanente, aún cuando esté apagada
- Es frecuentemente utilizado el chip Motorola MC146818 (o derivados)
- En Linux este dispositivo es representado mediante el archivo especial “**/dev/rtc**”

Lectura del RTC en Linux*

```
/* Leer los segundos de RTC */  
unsigned char segundos;  
int fd;  
fd = open("/dev/rtc0", O_RDONLY);  
ioctl(fd, 0, &segundos);  
close(fd);
```

```
/* Leer fecha y hora del RTC */  
char fecha_hora[256];  
int fd;  
fd = open("/dev/rtc0", O_RDONLY);  
read(fd, fecha_hora, 255);  
close(fd);
```

* Ubuntu

Práctica 5: Uso de un DD

Bibliografía

- Linux device drivers third edition, Jonathan Corbet, Alessandro Rubini, and Greg Kroah-Hartman, O'reilly, 2005
- Device Tree Org,
http://devicetree.org/Main_Page
- Sistemas Operativos, 7ª edición, Galvin, Silverschatz y Gagne