#### Entrada/Salida - Drivers

Sistemas Operativos DC - FCEN - UBA

08 de mayo de 2025

#### Categorías de dispositivos de E/S

- Dispositivos por bloque (block devices).
- Dispositivos por caracter (character devices).

## Drivers y Controllers

*Drivers* Módulos de software que pueden ser añadidos al SO para manejar los dispositivos de E/S.

Controllers Componente mecánico y/o electrónico que trabaja como una interfaz entre un dispositivo y el driver.

## Drivers y Controllers

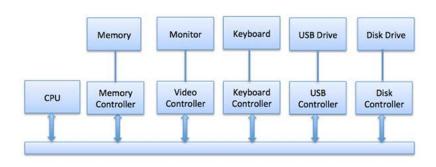


Figure: Controladores de hardware (Controllers)

#### E/S Asíncrona vs síncrona

Síncrona La ejecución de la CPU que solicita la E/S, espera por su culminación.

Asíncrona Cada E/S procede concurrentemente con la ejecución del CPU que la solicita.

## Polling vs Interrupciones

- Vías para detectar la llegada de cualquier tipo de entrada.
- Las dos técnicas le permiten a la CPU atender los eventos que suceden en cualquier momento, y que no están relacionados a los procesos en ejecución.
- Polling:
  - Más simple.
  - Revisión periódica del estatus del dispositivo.
  - Utiliza un registro de estatus.
- Interrupciones:
  - El *controller* coloca una señal en el bus, cuando necesita atención de la CPU.
  - Utiliza los handlers o rutinas de software para manejar cada tipo de interrución.

## Software para E/S

- Bibliotecas a nivel de usuario: Ejemplo, stdio del lenguaje C y C++.
- Módulos de nivel del Kernel: Son los drivers.
- Hardware: Por ejemplo, los firmware.

# Software para E/S

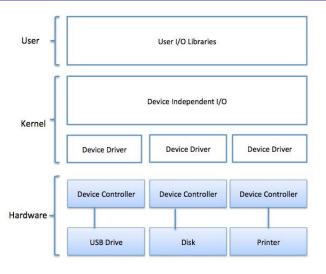


Figure: Software para E/S

#### **Drivers**

- Acepta solicitudes del software independiente del dispositivo, que a su vez, las recibe del nivel de usuario.
- Interactúa con el controller para recibir o enviar una E/S.
- Maneja los errores respectivos.
- Se asegura que la solicitud de ejecute exitosamente.

## Handlers de interrupciones

- Conocidas como rutinas de servicios de interrupciones o ISR (por su siglas en inglés).
- Específicamente se les denomina callback functions.
- Se alojan en el driver.
- Se ordenan numéricamente, a lo que se le denomina direcciones.

## Software de E/S independiente del dispositivo

- Hace que la interacción con los distintos drivers sea uniforme.
- Utiliza un nombramiento de dispositivos: nombres mnemotécnicos mapeados números de dispositivos denominados Major y Minor.
- Protección de dispositivos.
- Permite configurar el tamaño de bloque.
- Servicio de buffering.
- Reserva el almacenamiento en lo block devices.
- Reserva y libera dispositivos dedicados.
- Reporte de errores.

#### Sofware a nivel de usuario

- Interfaz simplificada.
- Consiste en procedimientos/funciones alojados en bibliotecas.
- Están en el espacio de usuario (stdio).

#### Subsistema de E/S del Kernel

- Scheduling.
- Buffering.
- Caching.
- Spooling.
  - Un spool es un buffer que mantiene los datos enviados a un dispositivo.
  - No acepta envíos intercalados, solo solicitudes completas.
  - Típicamente usado para el servicio de impresión.
  - Mantiene una cola de archivos enviados. Se atienden uno a la vez.
- Manejo de errores.

Una pequeña empresa de logística acaba de adquirir un **ROBOT** que permite localizar y obtener cajas en su depósito.





Una pequeña empresa de logística acaba de adquirir un **ROBOT** que permite localizar y obtener cajas en su depósito.

Cuando se le ingresa un código en el registro de 32 bits LOC\_TARGET y la constante START en el registro LOC\_CTRL, el robot comienza la operación de búsqueda, escribiendo el valor BUSY en el registro LOC\_STATUS.



Una pequeña empresa de logística acaba de adquirir un **ROBOT** que permite localizar y obtener cajas en su depósito.

Cuando se le ingresa un código en el registro de 32 bits LOC\_TARGET y la constante START en el registro LOC\_CTRL, el robot comienza la operación de búsqueda, escribiendo el valor BUSY en el registro LOC\_STATUS.

Al encontrar la caja, la deposita en la bandeja de salida, escribe el valor JOYA en el registro LOC\_CTRL y el valor READY en el registro LOC\_STATUS.



Una pequeña empresa de logística acaba de adquirir un **ROBOT** que permite localizar y obtener cajas en su depósito.

Cuando se le ingresa un código en el registro de 32 bits LOC\_TARGET V la constante START en el registro LOC\_CTRL, el robot comienza la operación de búsqueda, escribiendo el valor BUSY en el registro LOC\_STATUS.

Al encontrar la caja, la deposita en la bandeja de salida, escribe el valor JOYA en el registro LOC\_CTRL y el valor READY en el registro LOC\_STATUS.



Si no puede encontrar la caja, escribe el valor BAJON en el registro LOC\_CTRL y el valor READY en el registro LOC\_STATUS.

Una pequeña empresa de logística acaba de adquirir un **ROBOT** que permite localizar y obtener cajas en su depósito.

Cuando se le ingresa un código en el registro de 32 bits LOC\_TARGET y la constante START en el registro LOC\_CTRL, el robot comienza la operación de búsqueda, escribiendo el valor BUSY en el registro LOC\_STATUS.

Al encontrar la caja, la deposita en la bandeja de salida, escribe el valor JOYA en el registro LOC\_CTRL y el valor READY en el registro LOC\_STATUS.



Si no puede encontrar la caja, escribe el valor BAJON en el registro LOC\_CTRL y el valor READY en el registro LOC\_STATUS.

En todos los casos el contenido de LOC\_TARGET se mantiene hasta tanto se vuelva a escribir otro valor.

#### El robot vino con el siguiente **SOFTWARE**:

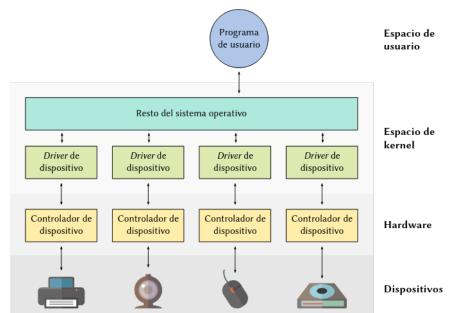
```
int main (int argc, char *argv[]) {
    int robot = open("/dev/chinbot", "w");
    int codigo;
   int resultado;
   while (1) {
        printf("Ingrese el código de la caja\n");
        scanf ("%d", &codigo);
        resultado = write(robot, codigo);
        if (resultado == 1) {
            printf("Su orden ha llegado\n");
        } else {
            printf("No podemos encontrar su caja %d\n", codigo);
```

Desafortunadamente, el **DRIVER** que vino con el robot parece no ser compatible con el **SISTEMA OPERATIVO** que utiliza la empresa. Al intentar comunicarse con los fabricantes para obtener soporte, la respuesta que obtuvieron fue "谢谢。很快回来。". Por lo tanto, han decidido recurrir a nuestra ayuda.

Desafortunadamente, el **DRIVER** que vino con el robot parece no ser compatible con el **SISTEMA OPERATIVO** que utiliza la empresa. Al intentar comunicarse con los fabricantes para obtener soporte, la respuesta que obtuvieron fue "谢谢。很快回来。". Por lo tanto, han decidido recurrir a nuestra ayuda.

 Identificar en el siguiente diagrama los elementos resaltados del enunciado.

#### El SO y los dispositivos de E/S



(Sistemas Operativos) Drivers 1C 2025

• ¿Cuándo el código de usuario que vino con el robot necesita hacer uso del *driver* del dispositivo?

```
int main (int argc, char *argv[]) {
    int robot = open("/dev/chinbot", "w");
   int codigo;
   int resultado:
   while (1) {
        printf("Ingrese el código de la caja\n");
        scanf ("%d", &codigo);
        resultado = write(robot, codigo);
        if (resultado == 1) {
            printf("Su orden ha llegado\n");
        } else {
            printf("No podemos encontrar su caja %d\n", codigo);
```

```
int main (int argc, char *argv[]) {
    int robot = open("/dev/chinbot", "w"); // open device
   int codigo;
   int resultado:
   while (1) {
        printf("Ingrese el código de la caja\n");
        scanf ("%d", &codigo);
        resultado = write(robot, codigo); // write on device
        if (resultado == 1) {
           printf("Su orden ha llegado\n");
        } else {
           printf("No podemos encontrar su caja %d\n", codigo);
```

• ¿Cuándo el código de usuario que vino con el robot necesita hacer uso del *driver* del dispositivo?

- ¿Cuándo el código de usuario que vino con el robot necesita hacer uso del *driver* del dispositivo?
- ¿Qué funciones debería proveer el driver que programemos?

#### La API de un Driver

Un *driver* debe implementar los siguientes procedimientos para ser cargado por el sistema operativo.

- int driver\_init()
  Invocada durante la carga del SO.
- int driver\_open()Invocada al solicitarse un open.
- int driver\_close()Invocada al solicitarse un close.
- int driver\_read(int \*data)
   Invocada al solicitarse un read.
- int driver\_write(int \*data)
   Invocada al solicitarse un write.
- int driver\_remove()Invocada durante la descarga del SO.

#### Funciones del kernel para drivers

Además para la programación de un *driver*, se dispone de las siguientes *syscalls* (listado NO exhaustivo...):

- void OUT(int IO\_address, int data) Escribe data en el registro de E/S.
- int IN(int IO\_address)
   Devuelve el valor almacenado en el registro de E/S.
- int request\_irq(int irq, void \*handler)
   Permite asociar el procedimiento handler a la interrupción IRQ. Devuelve IRQ\_ERROR si ya está asociada a otro handler.
- int free\_irq(int irq)
   Libera la interrupción IRQ del procedimiento asociado.

- ¿Cuándo el código de usuario que vino con el robot necesita hacer uso del *driver* del dispositivo?
- ¿Qué funciones debería proveer el driver que programemos?
- Pensar, a grandes rasgos, cómo podríamos implementar la función int driver\_write(void\* data) del driver.

```
int driver_write(void* data) {
   OUT(LOC_TARGET, *data);
    OUT(LOC_CTRL, START);
   while (IN(LOC_STATUS) != BUSY) {}
    while (IN(LOC_STATUS) != READY) {}
   resultado = IN(LOC_CTRL);
    if (resultado == JOYA)
        return 1;
    else if (resultado == BAJON)
        return 0;
   return -1;
```

```
int driver_write(void* data) {
   OUT(LOC_TARGET, *data);
    OUT(LOC_CTRL, START);
    while (IN(LOC_STATUS) != BUSY) {}
    while (IN(LOC_STATUS) != READY) {}
   resultado = IN(LOC_CTRL);
    if (resultado == JOYA)
        return 1;
    else if (resultado == BAJON)
        return 0;
   return -1:
```

• ¿Este código funciona bien?

## Ojo con los punteros que nos pasa el usuario

```
int driver_write(void* data) {
    // Copio los datos que me pasa usuario
    int codigo;
    copy_from_user(&codigo, data, sizeof(int));
    OUT(LOC_TARGET, codigo);
    OUT(LOC CTRL, START);
    while (IN(LOC STATUS) != BUSY) {}
    while (IN(LOC_STATUS) != READY) {}
    resultado = IN(LOC CTRL);
    if (resultado == JOYA)
        return 1:
    else if (resultado == BAJON)
        return 0:
    return -1;
```

## Ojo con los punteros que nos pasa el usuario

```
int driver_write(void* data) {
    // Copio los datos que me pasa usuario
    int codigo;
    copy_from_user(&codigo, data, sizeof(int));
   OUT(LOC_TARGET, codigo);
    OUT(LOC CTRL, START);
    while (IN(LOC STATUS) != BUSY) {}
    while (IN(LOC_STATUS) != READY) {}
   resultado = IN(LOC CTRL);
    if (resultado == JOYA)
        return 1:
    else if (resultado == BAJON)
        return 0:
   return -1;
```

¿Ahora sí?

```
int driver write(void* data) {
    int codigo;
    copy_from_user(&codigo, data, sizeof(int));
    mutex.lock(); // Inicia sección crítica
    OUT(LOC_TARGET, codigo);
    OUT(LOC_CTRL, START);
    while (IN(LOC STATUS) != BUSY) {}
    while (IN(LOC_STATUS) != READY) {}
    resultado = IN(LOC_CTRL);
    mutex.unlock(); // Fin sección crítica
    if (resultado == JOYA)
        return 1:
    else if (resultado == BAJON)
        return 0:
    return -1;
```

#### Cosas para tener en cuenta

• Un *driver* corre dentro del contexto de un proceso.

- Un *driver* corre dentro del contexto de un proceso.
- Esto significa que puede acceder a sus datos.

- Un *driver* corre dentro del contexto de un proceso.
- Esto significa que puede acceder a sus datos.
- ¡Cuidado con los punteros que nos pasa el usuario! (copy\_from\_user(), copy\_to\_user()).

- Un *driver* corre dentro del contexto de un proceso.
- Esto significa que puede acceder a sus datos.
- ¡Cuidado con los punteros que nos pasa el usuario! (copy\_from\_user(), copy\_to\_user()).
- Muchos procesos pueden querer ejecutar el driver a la vez. El resultado: horribles race conditions.

- Un *driver* corre dentro del contexto de un proceso.
- Esto significa que puede acceder a sus datos.
- ¡Cuidado con los punteros que nos pasa el usuario! (copy\_from\_user(), copy\_to\_user()).
- Muchos procesos pueden querer ejecutar el driver a la vez. El resultado: horribles race conditions.
- ¿Cuándo inicializamos las primitivas de sincronización? ¿Y las estructuras de datos que pueda necesitar el *driver*?

- Un *driver* corre dentro del contexto de un proceso.
- Esto significa que puede acceder a sus datos.
- ¡Cuidado con los punteros que nos pasa el usuario! (copy\_from\_user(), copy\_to\_user()).
- Muchos procesos pueden querer ejecutar el *driver* a la vez. El resultado: horribles *race conditions*.
- ¿Cuándo inicializamos las primitivas de sincronización? ¿Y las estructuras de datos que pueda necesitar el *driver*? Respuesta: al cargar el *driver* en el *kernel* (driver\_init()).

- Un *driver* corre dentro del contexto de un proceso.
- Esto significa que puede acceder a sus datos.
- ¡Cuidado con los punteros que nos pasa el usuario! (copy\_from\_user(), copy\_to\_user()).
- Muchos procesos pueden querer ejecutar el driver a la vez. El resultado: horribles race conditions.
- ¿Cuándo inicializamos las primitivas de sincronización? ¿Y las estructuras de datos que pueda necesitar el *driver*? Respuesta: al cargar el *driver* en el *kernel* (driver\_init()).
- Un *driver* no se *linkea* contra bibliotecas, así que solo se pueden usar funciones que sean parte del *kernel*.

• ¿Que método de acceso emplea nuestro driver?

```
int driver_write(void* data) {
    int codigo;
    copy_from_user(&codigo, data, sizeof(int));
    mutex.lock();
    OUT(LOC_TARGET, codigo);
    OUT(LOC_CTRL, START);
    while (IN(LOC_STATUS) != BUSY) {}
    while (IN(LOC_STATUS) != READY) {}
    resultado = IN(LOC_CTRL);
    mutex.unlock();
    if (resultado == JOYA)
        return 1:
    else if (resultado == BAJON)
        return 0:
    return -1;
```

```
int driver_write(void* data) {
    int codigo;
    copy_from_user(&codigo, data, sizeof(int));
    mutex.lock();
    OUT(LOC_TARGET, codigo);
    OUT(LOC_CTRL, START);
    while (IN(LOC_STATUS) != BUSY) {} // Polling
    while (IN(LOC_STATUS) != READY) {} // Polling
    resultado = IN(LOC_CTRL);
    mutex.unlock():
    if (resultado == JOYA)
        return 1:
    else if (resultado == BAJON)
        return 0:
    return -1;
```

• ¿Que método de acceso emplea nuestro driver?

- ¿Que método de acceso emplea nuestro driver?
- Así que *polling*... ¿Y eso *es bueno o malo*?

- ¿Que **método de acceso** emplea nuestro *driver*?
- Así que *polling*...; Y eso es bueno o malo?
- ¿Qué alternativa tenemos? ¿Qué ventajas y desventajas tiene?

- ¿Que método de acceso emplea nuestro driver?
- Así que *polling*... ¿Y eso es bueno o malo?
- ¿Qué alternativa tenemos? ¿Qué ventajas y desventajas tiene?
- Para poder implementar el *driver* usando **interrupciones**, ¿debería cambiar algo en el *hardware* de nuestro robot?

- ¿Que método de acceso emplea nuestro driver?
- Así que **polling**... ¿Y eso es bueno o malo?
- ¿Qué alternativa tenemos? ¿Qué ventajas y desventajas tiene?
- Para poder implementar el *driver* usando **interrupciones**, ¿debería cambiar algo en el *hardware* de nuestro robot?
- Parece que el manual del robot, escrito en un dudoso castellano, contiene la siguiente información:

"Robot es compatible con el acceso de interrupción. Se selecciona este modo, una operación terminada CHINBOT\_INT interrupción lanzará."

Aprovechando esta información, modificar el código anterior para que utilice interrupciones.

32/36

```
mutex acceso;
semaforo listo;
bool esperando;
int driver_init() {
    acceso = mutex_create();
    listo = semaforo_create(0);
    esperando = false;
    irq_register(CHINBOT_INT, handler);
void handler() {
    if (esperando && IN(LOC_STATUS) == READY) {
        esperando = false;
        listo.signal();
    }
```

```
int driver_write(void* data) {
    int codigo;
    copy_from_user(&codigo, data, sizeof(int));
    acceso.lock();
    OUT(LOC_TARGET, codigo);
    OUT(LOC_CTRL, START);
    esperando = true;
    listo.wait():
    resultado = IN(LOC_CTRL);
    acceso.unlock();
    if (resultado == JOYA)
        return 1:
    else if (resultado == BAJON)
        return 0:
    return -1;
```

34/36

# Momento para preguntas

# Hoy vimos...

• Repaso de E/S, Drivers

## Hoy vimos...

- Repaso de E/S, Drivers
- Métodos de acceso:

36/36

- Repaso de E/S, Drivers
- Métodos de acceso:
  - Polling

- Repaso de E/S, Drivers
- Métodos de acceso:
  - Polling
  - Interrupciones

- Repaso de E/S, Drivers
- Métodos de acceso:
  - Polling
  - Interrupciones
- API de un *Driver* (driver\_init, driver\_read, driver\_write, ...)

#### Hoy vimos...

- Repaso de E/S, Drivers
- Métodos de acceso:
  - Polling
  - Interrupciones
- API de un Driver (driver\_init, driver\_read, driver\_write, ...)
- Manejo de memoria entre el Driver y usuario (copy\_from\_user, copy\_to\_user)

(Sistemas Operativos) Drivers 1C 2025 36/36

- Repaso de E/S, Drivers
- Métodos de acceso:
  - Polling
  - Interrupciones
- API de un Driver (driver\_init, driver\_read, driver\_write, ...)
- Manejo de memoria entre el Driver y usuario (copy\_from\_user, copy\_to\_user)
- Cuidado con la concurrencia en el Driver (mutex, semaforo)

- Repaso de E/S, Drivers
- Métodos de acceso:
  - Polling
  - Interrupciones
- API de un Driver (driver\_init, driver\_read, driver\_write, ...)
- Manejo de memoria entre el Driver y usuario (copy\_from\_user, copy\_to\_user)
- Cuidado con la concurrencia en el Driver (mutex, semaforo)

#### Hoy vimos...

- Repaso de E/S, Drivers
- Métodos de acceso:
  - Polling
  - Interrupciones
- API de un Driver (driver\_init, driver\_read, driver\_write, ...)
- Manejo de memoria entre el Driver y usuario (copy\_from\_user, copy\_to\_user)
- Cuidado con la concurrencia en el *Driver* (mutex, semaforo)

#### Cómo seguimos...

Con esto se puede resolver toda la guía práctica 5.

(Sistemas Operativos) Drivers 1C 2025

36/36