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

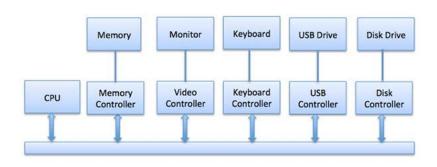


Figure: Controladores de hardware (Controllers)

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

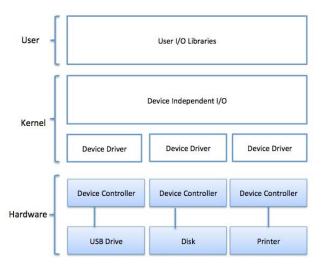


Figure: Software para E/S

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 VIA 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 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.



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.

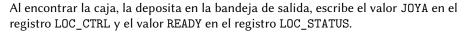
Al encontrar la caja, la deposita en la bandeja de salida, escribe el valor JOYA en el registro LOC_CTRL y el valor READY en el registro LOC_STATUS.



Si no puede encontrar la caja, escribe el valor BAJON en el registro LOC_CTRL y el valor READY en el registro LOC_STATUS.

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.





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);
```

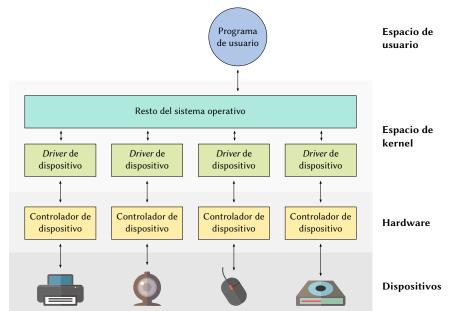
Desafortunadamente, el **DRIVER** que vino con el robot parece no ser compatible con el **SISTEMA OPERATIVO** que utiliza la empresa. Al intentar comunicarse con los fabricantes para obtener soporte, la respuesta que obtuvieron fue "谢谢。很快回来。". Por lo tanto, han decidido recurrir a nuestra ayuda.

16/36

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

17/36

• ¿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?

Ay, la concurrencia...

```
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?

1C 2025

29/36

```
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*?

32/36

- ¿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.

Interrupciones

```
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();
    }
```

Interrupciones

```
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;
```

Momento para preguntas

Hoy vimos...

• Repaso de E/S, Drivers

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

- 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, ...)

- 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)

- 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.