

Estructura de Computadores

Grado de Ingeniería Informática
ETSINF

Tema 9: Técnicas de transferencia de Entrada/Salida



Curso 2017-2018



Objetivos

- Comprender los requerimientos para las transferencias de datos en las operaciones de E/S.
- Estudiar los distintos mecanismos de transferencias existentes: PIO (Programmed Input/Output) y DMA (Direct Memory Acces).
- Entender cómo se gestionan las transferencias de datos mediante mecanismos de acceso directo a memoria.

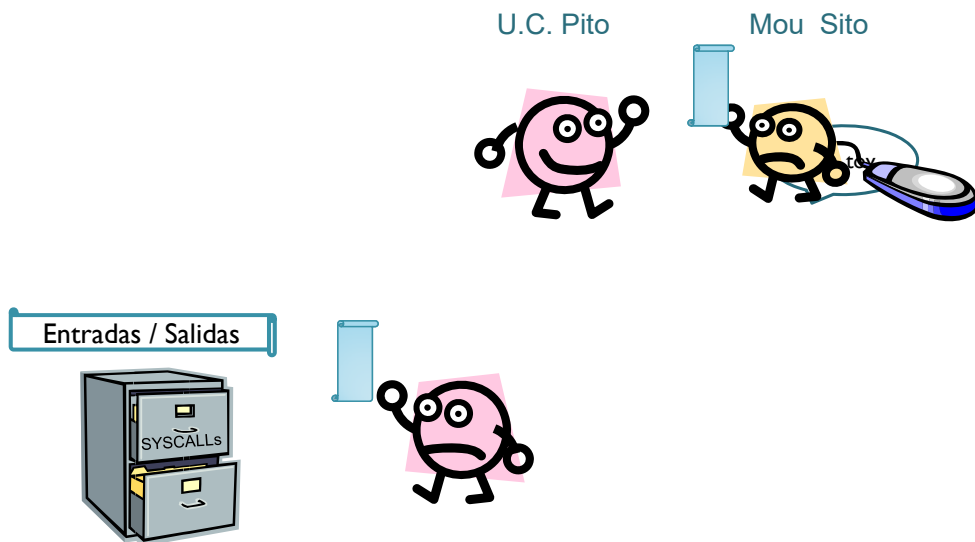
Contenido

- 1 – Técnicas de transferencia de datos
- 2 – Transferencias por programa: PIO
- 3 – Transferencias por acceso directo a memoria: ADM

Bibliografía

- Patterson, D.A., Hennessy, J.L.
 - ✓ Estructura y diseño de computadores. La interfaz hardware-Software (4ª ed.). Ed. Reverté, 2011
 - Cap 6
- Stallings, W.
 - ✓ Organización y arquitectura de computadores (7ª ed.). Ed. Prentice Hall, 2006
 - Cap. 7
- Hamacher, V.C., Vranesic, Z.G., Zaky, S.G.
 - ✓ Organización de computadores (5ª ed.). Ed. McGraw Hill, 2003

I – Técnicas de transferencia de datos



Curso 2017-2018

5

La transferencia de datos

- Es la operación por la que se mueven los datos desde el periférico a la memoria principal (entrada) o de la memoria principal al periférico (salida).
 - ✓ La naturaleza del periférico impone la cantidad de datos a transferir y la velocidad (ancho de banda mínimo) a la que hay que realizar las transferencias.
 - ✓ Según el volumen de información a transferir, tenemos:
 - Periféricos de caracteres
 - Periféricos de bloques
 - ✓ Según la velocidad:
 - Periféricos de velocidad baja – media
 - Periféricos de velocidad alta – muy alta

Curso 2017-2018

6

La transferencias de caracteres

- Hay que transferir unos pocos bytes.
 - ✓ Las transferencias se realizan mediante lecturas/escrituras en los registros de la interfaz.
 - ✓ Es típico en periféricos sencillos, con requerimientos de velocidad bajos o medios.
 - ✓ Ejemplos:
 - Teclado: 3 bytes a 10 Kbps
 - Ratón, joystick: 4-8 bytes a 10 Kbps
 - Periféricos E/S en entornos industriales: sensores, fotocélulas, actuadores, motores etc.. 1 – 100 bytes a velocidades de KBps

La transferencia de bloques

- Hay que transferir bloques de datos de tamaños muy superiores a la palabra del procesador.
 - ✓ Los bloques tienen un significado concreto en el contexto del periféricos. P.E un sector de un disco, o una pista de un CD-A.
 - ✓ Para transferir un bloque, hay que hacer muchas transferencias elementales (de un byte o de una palabra) seguidas.
 - ✓ La naturaleza del periférico impone un mínimo ancho de banda para este tipo de transferencias.
 - ✓ Ejemplos
 - Disco: sectores de 512 bytes, a 100 MBps
 - Tarjeta de red: bloques de 1500 bytes a 10/100/1000 Mbps
 - Tarjeta de sonido: bloques de 1024 bytes, a 200 KBps

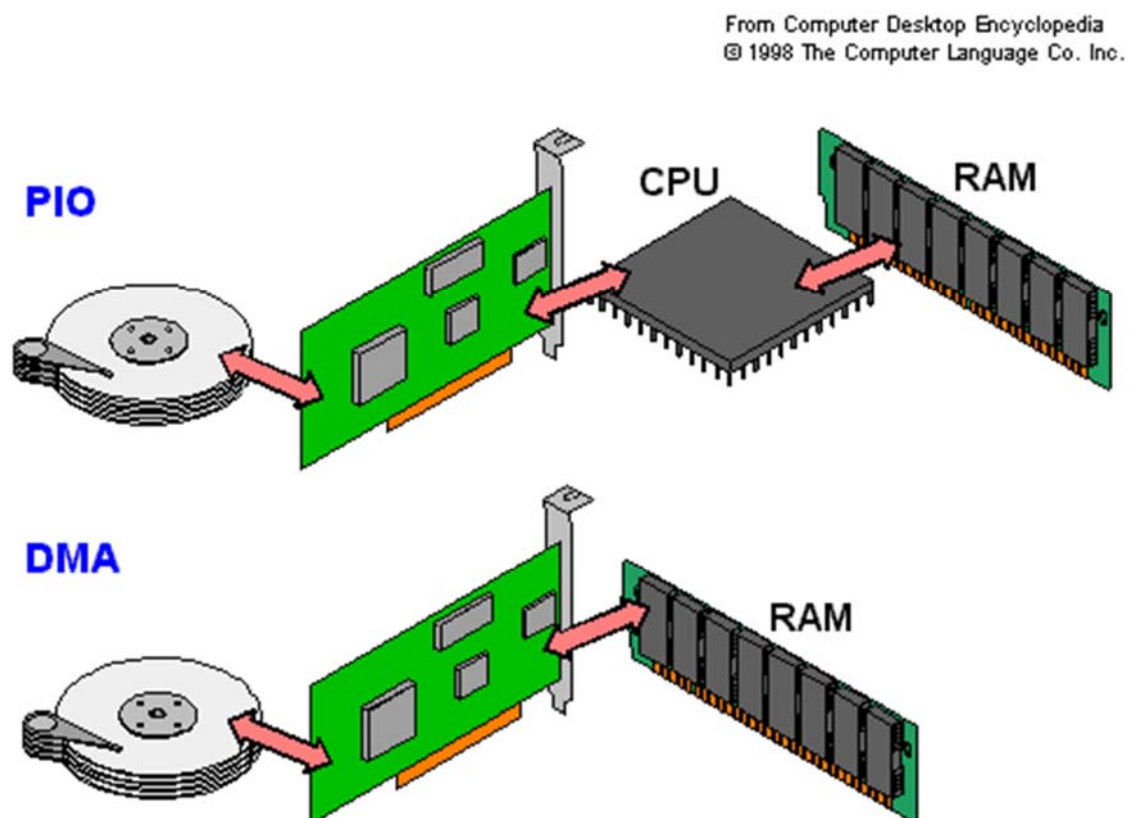
Técnicas de transferencia

- Transferencia por programa: (**PIO: Programmed Input/Output.**)
 - ✓ La UCP lleva a cabo la transferencia mediante la ejecución de instrucciones IN/OUT o Load/Store, osea, por programa:
 - IN dato, puerto OUT dato, puerto
 - lw \$8, puerto(\$t0) sh \$8, puerto(\$t0)
 - ✓ Se accede a los registros o memoria de la interfaz del periférico.
- Transferencia por acceso directo a memoria (**DMA: Direct Memory Access**)
 - ✓ La transferencia se hace sin la intervención de la UCP.
 - ✓ Es la propia interfaz del periférico la que gestiona las transferencias a la memoria.
 - ✓ Se dice que la interfaz tiene capacidad de maestro (BUS Mastering)

Curso 2017-2018

9

PIO versus DMA

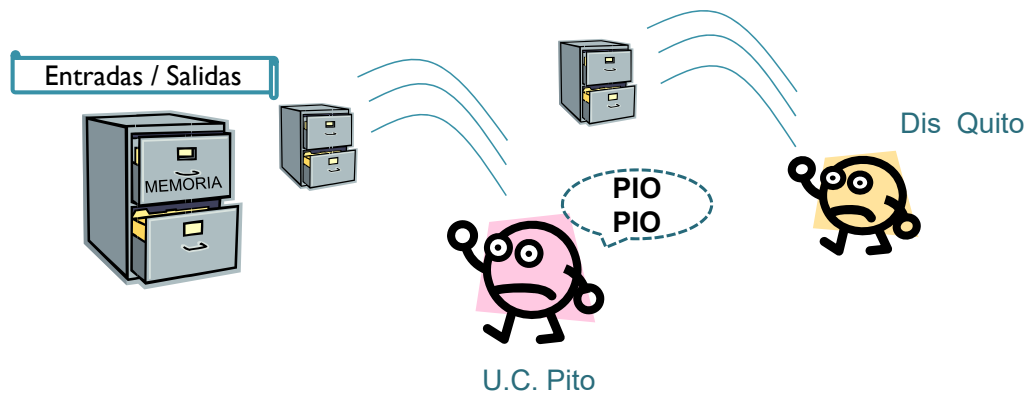


Curso 2017-2018

10

2 – Transferencias por programa

PIO: Programmed Input / Output



Curso 2017-2018

11

Tipos de transferencias PIO

Tipo	Nº datos	Sincronización	Modo	Velocidad de Transferencia	Factor limitante
Simple	I	Prueba de estado		SDTR	Latencia del periférico
		Interrupciones		SDTR	Latencia del periférico
Bloque	N	Prueba de estado		SDTR	Latencia del periférico
		Interrupciones	Palabra-a-palabra	SDTR	Latencia del periférico
		Interrupción	Bloque	IODTR	CPU + BUS

SDTR: Sustained Data Transfer Rate

Latencia del periférico: Lo que tarda en periférico estar preparado para cada transferencia

IODTR: Input/Output Data Transfer Rate

CPU +BUS: Lo que cuesta a la CPU en leer el dato de la interfaz y escribirlo en memoria más la actualización de punteros y contadores.

Curso 2017-2018

12

Transferencias simples

- ✓ Se transfieren uno (o unos pocos bytes/palabras) por programa
 - Se lee / escribe algún registro de Datos.
- ✓ La sincronización puede ser por prueba de estado o por interrupciones
- ✓ La velocidad la marca el periférico
- ✓ Se emplea con periféricos de velocidad baja o media.

```

LeeRaton: la $t0,DB_raton

CdE:      { lb $t1,estado($t0)
Sincronización { andi $t1,$t1,bit_R
              { beqz $t1,CdE

              { lb $t1,datos($t0)
Transferencia simple { sb $t1,0($a0)

Cancelación { li $t1,bit_cancel
            { sb $t1,ordenes($t0)
            { jr $ra
  
```

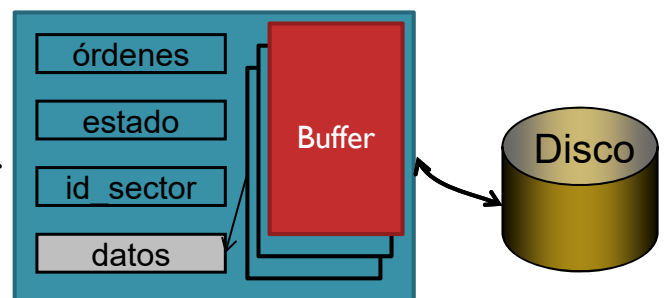


Curso 2017-2018

13

Transferencia de bloques: El uso de *buffers*

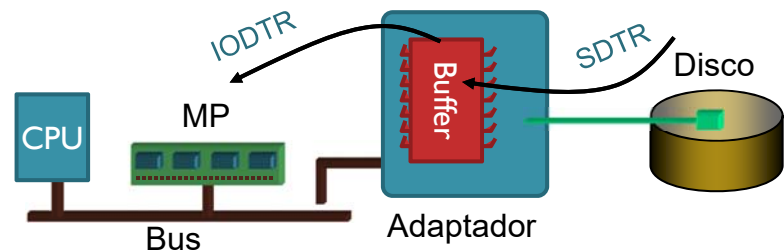
- Los periféricos de bloques suelen hacer uso de '*buffers*' internos
 - ✓ Un *buffer* es una memoria de estado sólido (a veces llamada *cache*) situada en la interfaz y que hace de elemento de almacenamiento temporal de los datos.
 - ✓ El acceso al *buffer* se realiza:
 - A través de registro/os de datos.
 - Como memoria de la interfaz.



- Las transferencias se realizan entre el *buffer interno* y unos *buffers de memoria* declarados en el programa.

El *buffer* en el periférico

- ✓ Las transferencia de un bloque datos requiere una orden inicial al periférico.
 - Por ejemplo; Leer sector 23
- ✓ Al ejecutar la orden el periférico transfiere los datos al **buffer interno**.
 - La velocidad de transferencia depende del periférico concreto: (DTR : Data Transfer Rate). El fabricante suele dar un valor sostenido (SDTR: Sustained Data Transfer Rate).
- ✓ Las transferencias entre el buffer interno y la MP se hacen por ADM o por PIO a la velocidad que permita el bus.
 - IODTR: Input/Output Data Transfer Rate

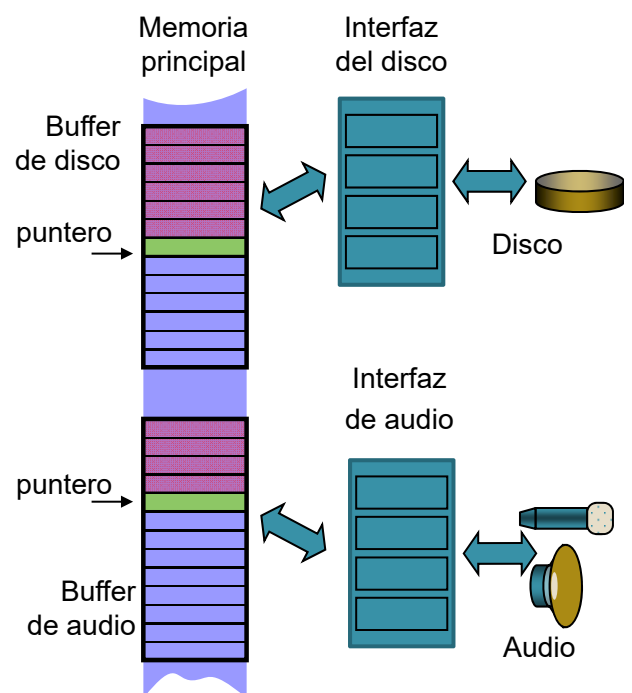


Curso 2017-2018

15

El *buffer* en la Memoria Principal

- ✓ La transferencia se hace entre el dispositivo (buffer interno) y un **buffer de memoria** con capacidad para uno o más bloques.
- ✓ Generalmente, cada dispositivo de bloques tiene reservado un buffer exclusivo en la MP.
- ✓ Cada buffer tiene una **dirección inicial** y un **puntero** que indica el punto actual de la transferencia.
- ✓ Hasta que no se transfiere todo un bloque, no se da por terminada la operación de entrada/salida.

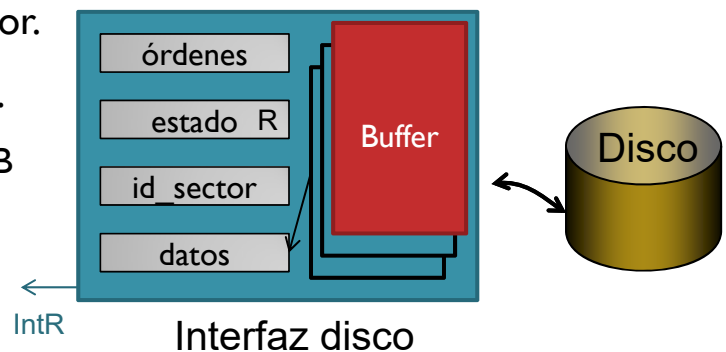


Curso 2017-2018

16

Interfaz ejemplo

- Controlador básico de disco
 - ✓ Permite la lectura y escritura de sectores de hasta 512 bytes.
- Interfaz
 - ✓ *estado*: registro que informa de la disponibilidad del periférico.
 - ✓ *órdenes*: registro de órdenes con bits que determinan el sentido de la transferencia (lectura: del controlador a la memoria o escritura: de la memoria al controlador) y otros detalles.
 - ✓ *id_sector*: coordenadas del sector.
 - ✓ *datos*: registro de datos (8 bits).
 - Acceso al *Buffer* interno de 512 B

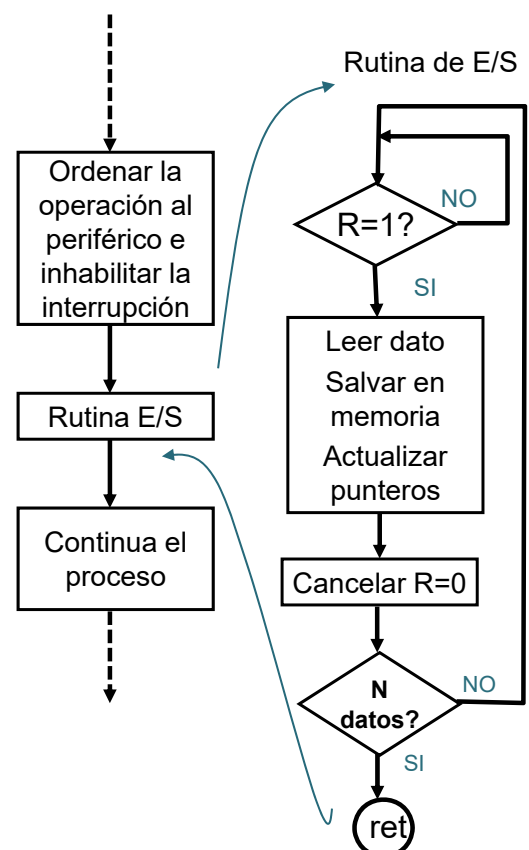


Curso 2017-2018

17

Transferencia de bloque por programa

- Sincronización por consulta de estado: lectura de bloque
 - ✓ Primero hay que ordenar la operación al periférico e inhabilitar la interrupción.
 - ✓ La CPU queda a la espera de que el periférico esté preparado.
 - ✓ El periférico ejecuta la orden y transfiere los datos a su buffer interno.
 - ✓ Se lee el bloque sincronizando cada palabra mediante consulta de estado.
 - Entre cada dos lecturas la interfaz coloca un nuevo dato en el registro de datos y vuelve a activar el bit R.
 - La rutina de servicio debe leer todo el bloque de N datos.



Curso 2017-2018

18

Lectura de bloque por programa

- Sincronización por consulta de estado:

\$a0 : Puntero al buffer de memoria

\$a1: Contador de palabras a transferir (N)

```
.data
buffer:.space 512
...
.text
# preparación del bucle
la $a0,buffer
li $a1,512 # long. bloc
# programación del periférico
la $t0,DirBase_disco
li $t1,coorden_sector
sw $t1,id_sector($t0)
li $t1,bits_de_control
sw $t1,ordenes($t0)
jal Leer_Bloque
.....
.....
```

Leer_Bloque: la \$t0, DirBase_disco

```
bucle:  lb $t1, estado($t0)
        andi $t1, $t1, 0x01 # bit R
        beqz $t1, bucle

        lb $a2,datos($t0)
        sb $a2,0($a0)

        addi $a0,$a0,1
        addi $a1,$a1,-1
        bnez $a1,bucle
        jr $ra
```

Sincronización

Transferencia

Actualización punteros

N

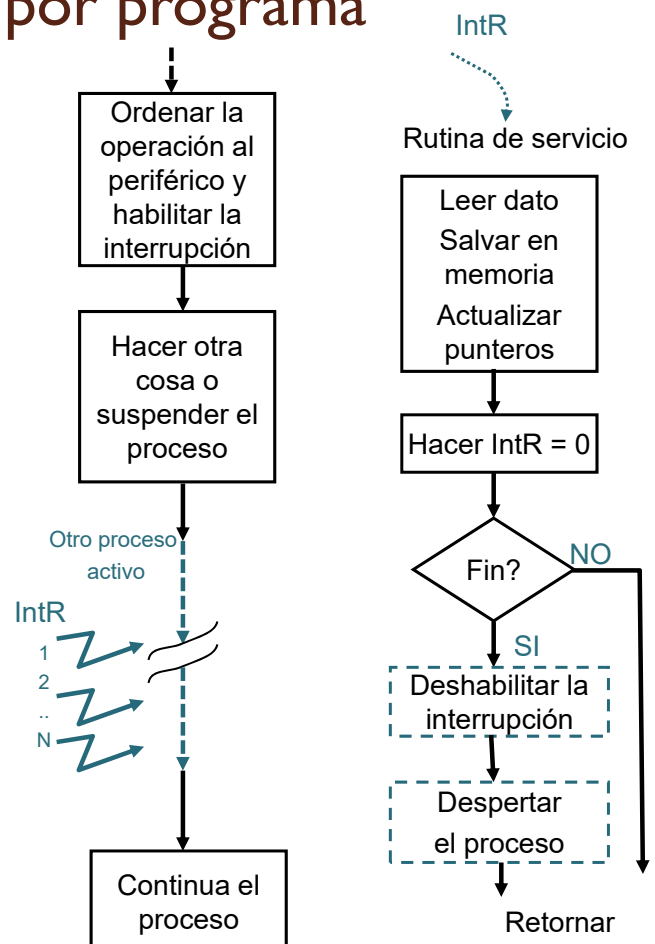
Curso 2017-2018

19

Transferencias de bloque por programa

- Sicroniz. por interrupciones:
Modo palabra-a-palabra

- ✓ Primero hay que ordenar la operación al periférico y habilitar la interrupción.
- ✓ El periférico ejecuta la orden y activa la interrupción (IntR) con cada palabra a transferir: **Sincronización por palabra**
- ✓ Transferencia:
 - La rutina de servicio lee cada dato y los transfiere al buffer de memoria, actualizando los punteros. Se DEBE cancelar la interrupción (IntR=0) tras la transferencia de cada palabra.
 - La interrupción se repite N veces, hasta completar el bloque deseado.
 - La velocidad la marca el periférico
- ✓ Al finalizar hay que deshabilitar la interrupción y despertar al proceso.



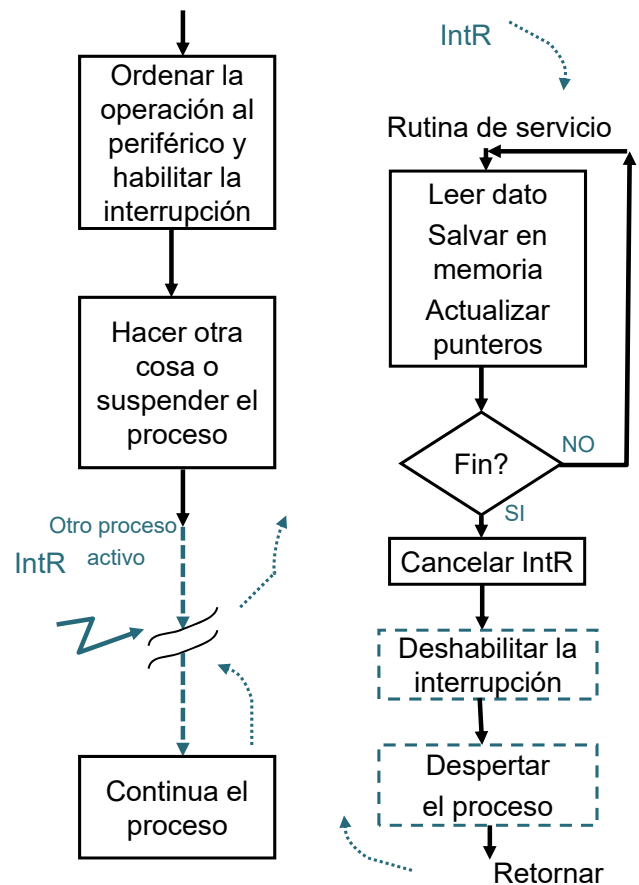
Curso 2017-2018

20

Transferencias de bloque por programa

• Sincroniz. por interrupciones: Modo bloque

- ✓ Primero hay que ordenar la operación al periférico y habilitar la interrupción.
- ✓ El periférico ejecuta la orden y transfiere los datos a su buffer interno. En ese momento activa la interrupción.: **Sincronización de bloque**
- ✓ Transferencia:
 - La rutina de servicio debe leer TODO el bloque de datos y cancelar la interrupción (IntR=0).
 - Tras leer cada dato, la interfaz coloca automáticamente el siguiente dato en el registro de datos.
 - La velocidad de lectura es la máxima posible (depende de la velocidad de ejecución de la CPU y del bus: IODTR)
- ✓ Al finalizar hay que deshabilitar la interrupción y despertar al proceso.



Curso 2017-2018

21

Ejemplo:

• Lectura bloque: Interrupciones y modo bloque

```

.kdata
buffer: .space 512
...
.ktext
.....
# programación del periférico
la $t0, DirBase_disco
li $t1, coorden_sector
sw $t1, id_sector($t0)
li $t1, bits_de_control
sw $t1, ordenes($t0)
jal suspende_esto_proceso
.....
.....

```

\$a0 : Puntero al buffer de memoria

\$a1: Contador de palabras a transferir (N)

```

Int_R:  la $a0, buffer
        li $a1, 512 #long bloque
        la $t0, DirBase_disco

Bucle:  lb $a2, datos($t0) } Transferencia
        sb $a2, 0($a0)     } lectura

        addi $a0, $a0, 1
        addi $a1, $a1, -1
        bnez $a1, bucle    } Actualización
                           } punteros

        li $t1, cancel_noint
        sw $t1, ordenes($t0) } Cancela e
                           } Inhabilita
                           } intR

        jal desierto_proceso_en_espera

        b retexc

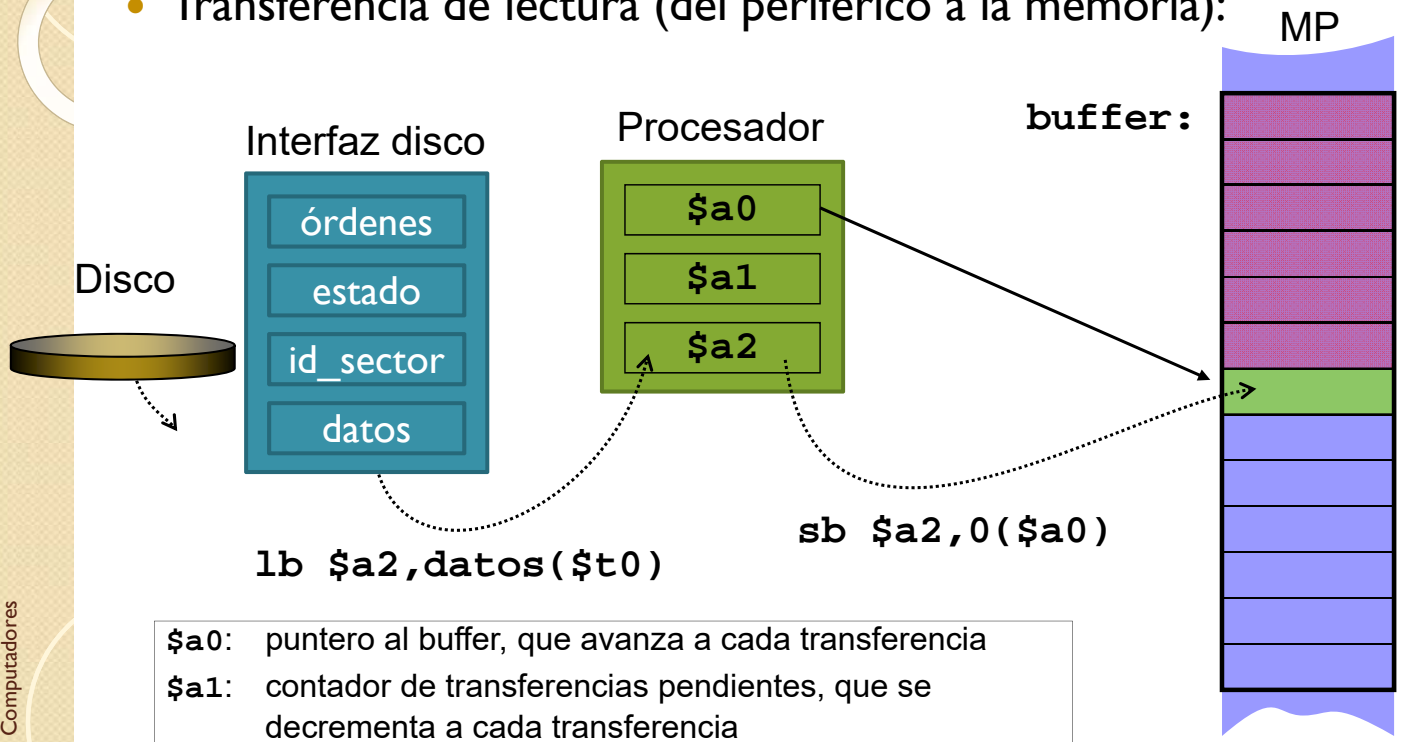
```

Curso 2017-2018

22

Uso de punteros y contadores

- Transferencia de lectura (del periférico a la memoria):

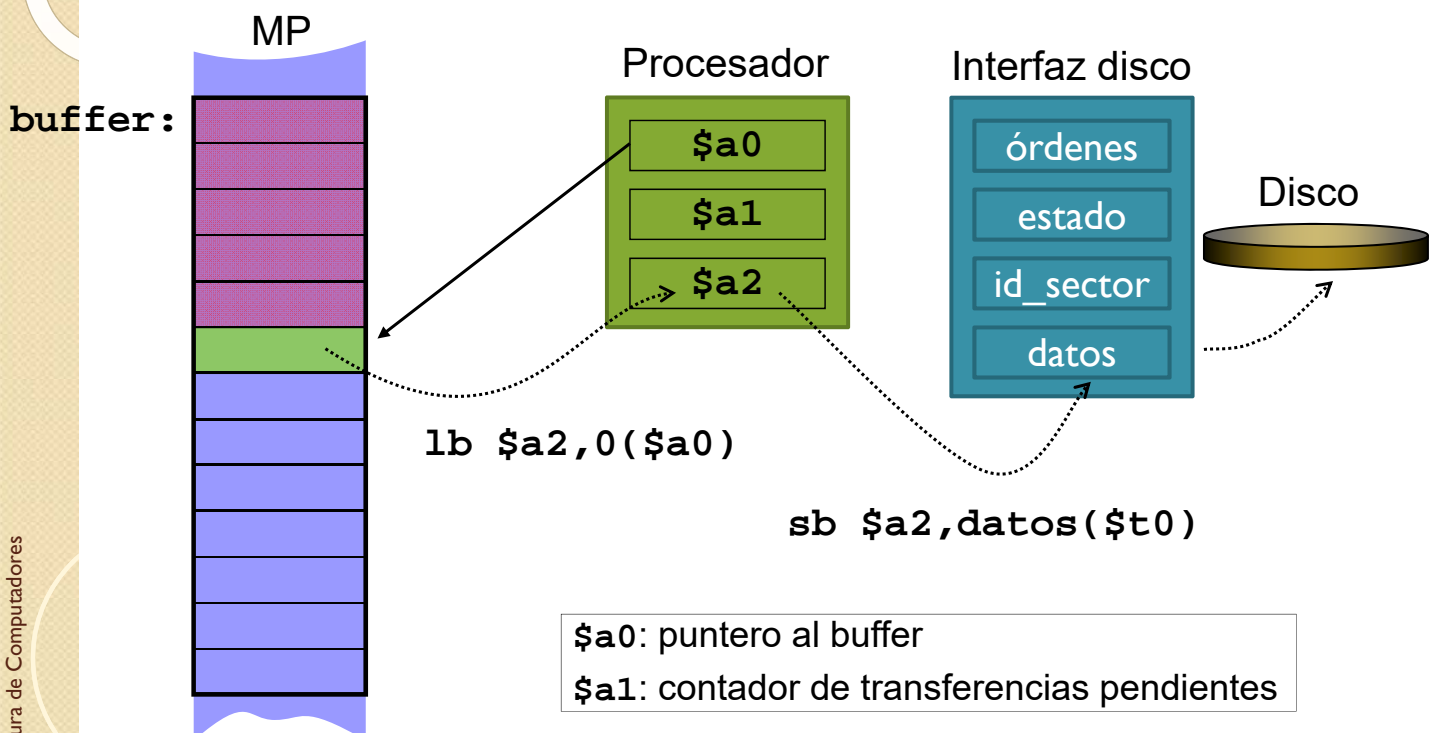


Curso 2017-2018

23

Uso de punteros y contadores

- Transferencia de escritura (de la memoria al periférico)

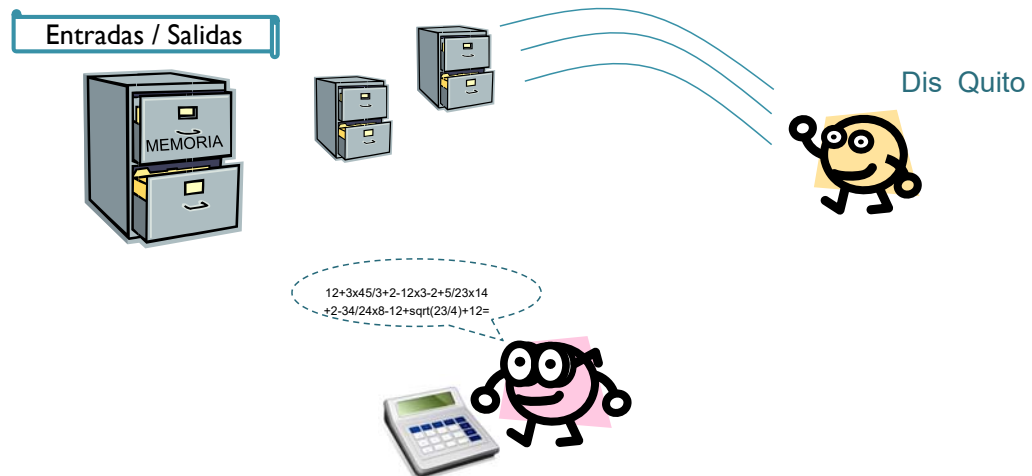


Curso 2017-2018

24

3 – Transferencias por acceso directo a memoria

DMA: Direct Memory Access

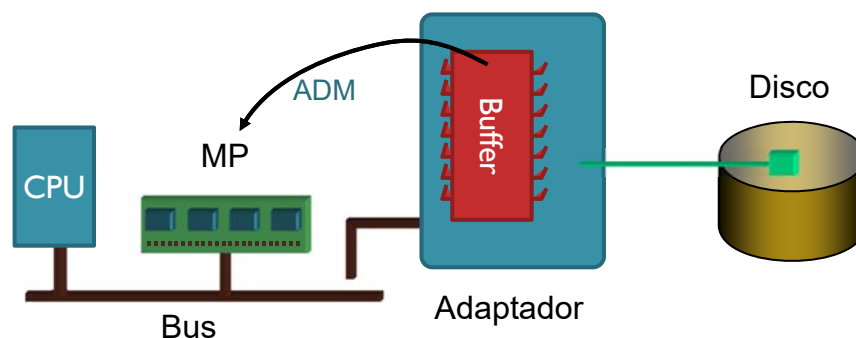


Curso 2017-2018

25

Transferencias por ADM

- ADM: Acceso Directo a Memoria
 - ✓ Se trata de que la interfaz del periférico sea la que se encargue de las transferencias directas de los datos a la memoria principal.
 - ✓ La operación se realiza por hardware
 - ✓ La CPU no interviene (tampoco la M. cache)
 - ✓ Sólo tiene sentido para transferencia de bloques a alta velocidad.



Curso 2017-2018

26

Soporte para transferencias por ADM

• Nuevas funciones de la interfaz del periférico

- ✓ El controlador del periférico puede acceder a la memoria para leer y escribir manejando las líneas del bus, como si fuera el procesador (Bus Mastering).
- ✓ La interfaz incorpora dos nuevos registros:
 - Puntero de memoria (para hacer el papel de \$a0)
 - Contador de bytes o palabras (para hacer de \$a1).
- ✓ Sincronización de fin de transferencia
 - El controlador del periférico indica que la transferencia ha terminado mediante una interrupción.

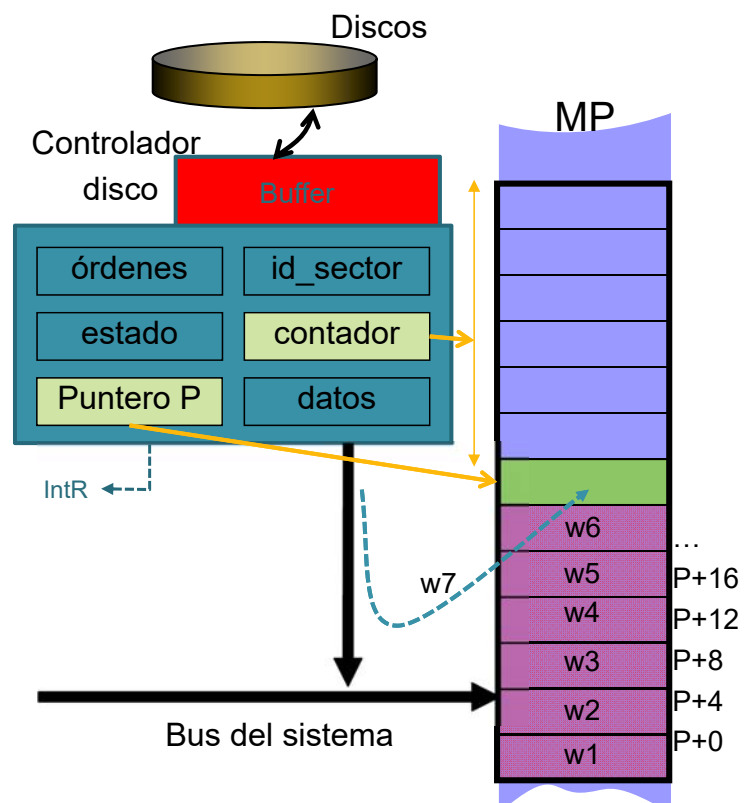
¿Cómo funciona el ADM?

- ✓ Primero se programa la transferencia por ADM en la interfaz del periférico.
- ✓ El periférico ejecuta la operación y transfiere los datos al buffer interno.

✓ Transferencia de Entrada:

- La interfaz transfiere cada palabra de buffer a la dirección de memoria apuntada por el Registro Puntero.
- Con cada transferencia la dirección se autoincrementa (+4) y el registro Contador se autodecrementa (-1).
- La operación se repite palabra por palabra.
- Cuando el Contador llega a cero se ha terminado la operación y se emite la interrupción de fin de transferencia.

- ✓ Para Salidas, primero se transfiere por ADM de memoria al buffer interno y luego se transmite al periférico.



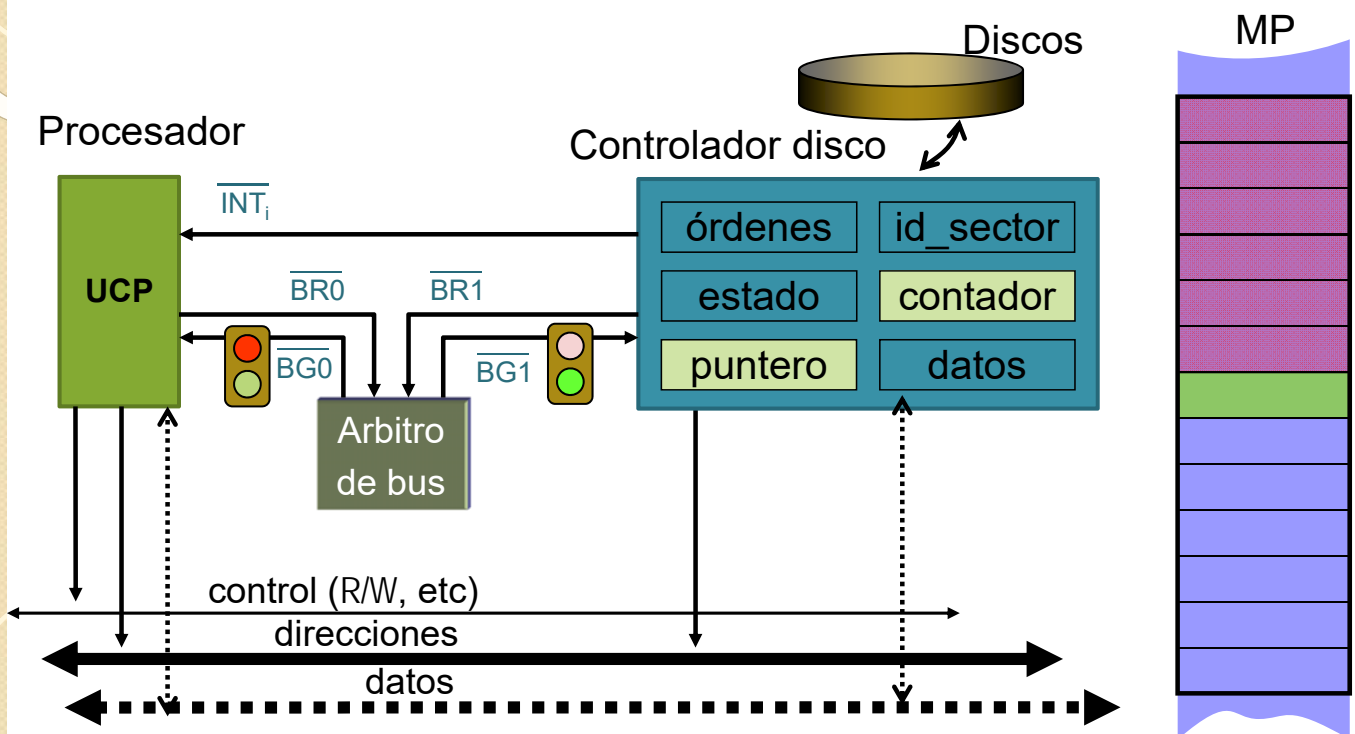
¡Ojo! El Contador cuenta palabras transferidas (no bytes)

Compartición del bus

- ✓ Hasta ahora el único dispositivo que accedía a la memoria era la CPU (o el controlador de cache de la CPU)
- ✓ Ahora aparecen otros dispositivos capaces de conducir el bus (Bus Masters): Los periféricos con capacidad ADM
- ✓ El sistema necesita un recurso para distribuir el uso del bus entre los distintos maestros de bus → **Arbitro de bus**
- ✓ ¿Dónde está el árbitro del bus?
 - En el chipset de la CPU → Arbitraje centralizado
 - En cada interfaz de periférico → Arbitraje distribuido
- ✓ ¿Qué hace un árbitro de bus?
 - Recibe peticiones para usar el bus (BusRequest)
 - Concede el bus a cada contendiente según un esquema de prioridades (BusGrant)

Conexionado

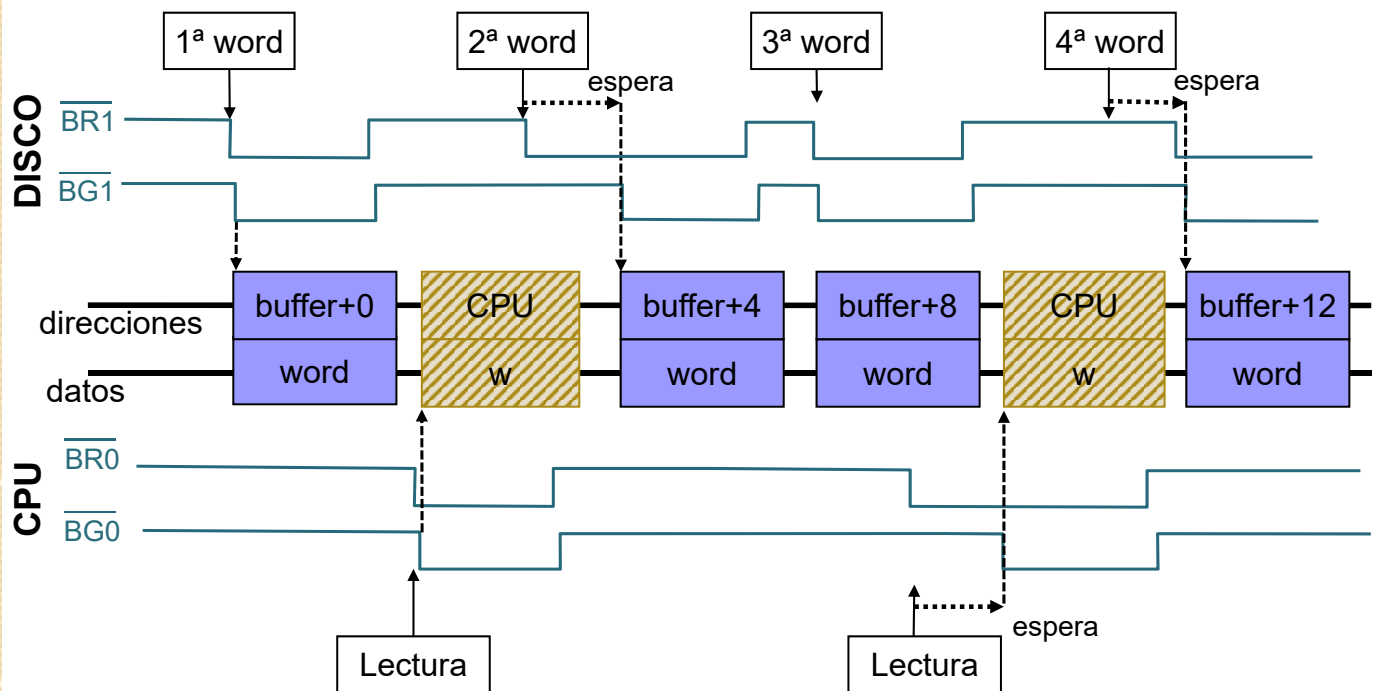
- Conexión de un controlador de disco con ADM:



Arbitraje del bus

• Cronograma ejemplo

- ✓ Acceso del controlador de disco al bus mientras el procesador hace accesos de lectura



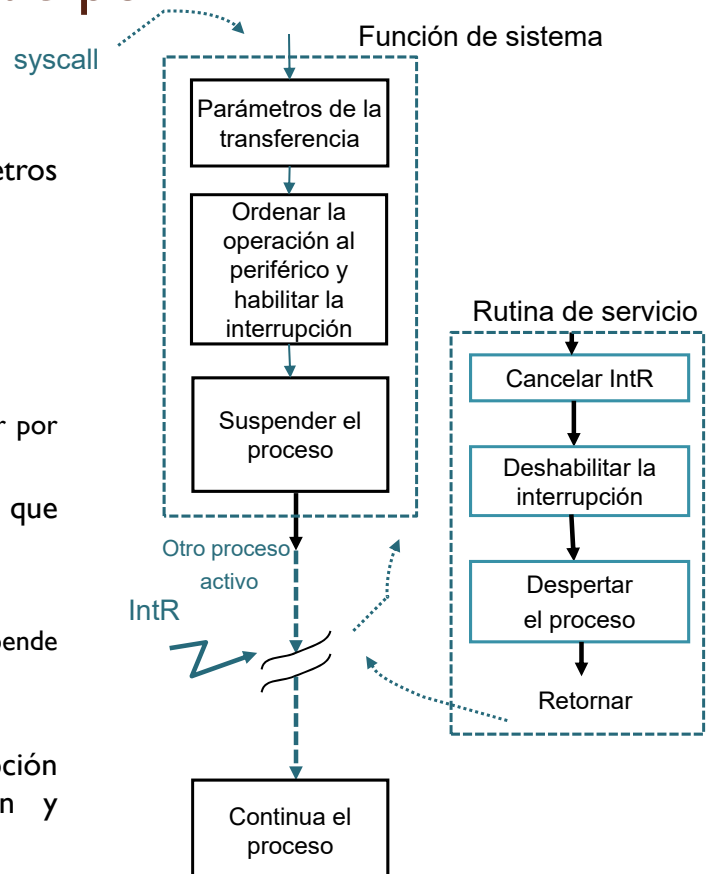
Curso 2017-2018

31

Transferencias de bloque por ADM

• Esquema general:

- ✓ Primero hay que programar los parámetros de la transferencia en la interfaz:
 - Tamaño del bloque (Contador)
 - Dirección de memoria (Puntero)
 - Otros parámetros
- ✓ Por último dar la orden y habilitar INT:
 - En el registro de órdenes (ej. Leer sector por ADM)
- ✓ El proceso se suspende a la espera de que termine la transferencia.
- ✓ Transferencia:
 - Se gestiona por ADM. La velocidad depende del ancho de banda del bus.
 - Cuando termina se activa la interrupción.
- ✓ En la rutina de servicio de la interrupción hay que deshabilitar la interrupción y despertar al proceso.



Curso 2017-2018

32

Programación del ADM

- ✓ Ejemplo: Lectura / Escritura de un sector de disco (*ld_sector*) de 512 bytes y transferencia a memoria por ADM (puntero a *buffer*)

Función	Código	Argumentos	Resultado
Read_Disk	<code>\$v0 = 666</code>	<code>\$a0 = puntero al <i>buffer</i></code> <code>\$a1 = <i>ld_sector</i></code>	
Write_Disk	<code>\$v0 = 667</code>	<code>\$a0 = puntero al <i>buffer</i></code> <code>\$a1 = <i>ld_sector</i></code>	

Programa
de usuario

```
buffer:      .data
             .space 512
             ...
             .text
             ...
# petición de lectura del disco
             li $v0,666
             la $a0,buffer
             li $a1,ld_sector
             syscall
```

Buffer de memoria
del usuario

Curso 2017-2018

33

Funciones del sistema

- Tratamiento de las funciones en el manejador

```
fun666:      .ktext
             la $t0, dir_base_disc
             # preparación de punteros
             sw $a0,puntero($t0)
             li $t1,128      #512B = 128W
             sw $t1,contador($t0)

             # parámetros de la operación
             sw $a1,id_sector($t0)

             # Orden
             li $t1,bits_de_control
             sw $t1,ordenes($t0)

             jal suspende_esto_proceso
             b retexc

Fun667:      ..... #idem
             .....
             b retexc
```

Para fun666:
Orden LEER_SECTOR
+ habilita interrupción

Para fun667:
Orden ESCRIBIR_SECTOR
+ habilita interrupción

Curso 2017-2018

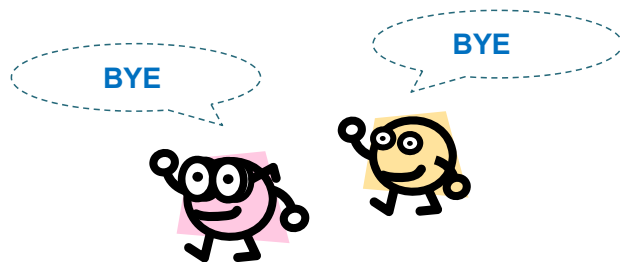
34

Rutina de interrupción

- Rutina de servicio de la interrupción IntR* de finalización de la transferencia

```
intR:      .ktext  
          jal activar_proc_en_espera  
          j retexc
```

Tema 9



FIN