

Práctica de Organización del Computador II

Paginación

Primer Cuatrimestre 2023

Organización del Computador II
DC - UBA

Introducción

En la clase de hoy vamos a ver:

En la clase de hoy vamos a ver:

- **Repaso de paginación como mecanismo**

En la clase de hoy vamos a ver:

- **Repaso de paginación como mecanismo**
- **Proceso de traducción de direcciones virtuales a direcciones físicas**

En la clase de hoy vamos a ver:

- Repaso de paginación como mecanismo
- Proceso de traducción de direcciones virtuales a direcciones físicas
- Estructuras involucradas en paginación (CR3, `page directory`, `page table`)

En la clase de hoy vamos a ver:

- **Repaso de paginación como mecanismo**
- **Proceso de traducción de direcciones virtuales a direcciones físicas**
- **Estructuras involucradas en paginación (CR3, `page directory`, `page table`)**
- **Atributos relevantes**

En la clase de hoy vamos a ver:

- **Repaso de paginación como mecanismo**
- **Proceso de traducción de direcciones virtuales a direcciones físicas**
- **Estructuras involucradas en paginación (CR3, `page directory`, `page table`)**
- **Atributos relevantes**
- **Casos de uso para el mecanismo de paginación**

La idea es presentar la información necesaria para ayudarles a completar el taller.

Repaso de paginación

¿Qué significa paginar y qué función cumple la unidad de paginación?

¿Qué significa paginar y qué función cumple la unidad de paginación?

- La tarea más relevante desde el punto de vista funcional que cumple la unidad de paginación es la de **traducir una dirección virtual en una dirección física**.

¿Qué significa paginar y qué función cumple la unidad de paginación?

- La tarea más relevante desde el punto de vista funcional que cumple la unidad de paginación es la de **traducir una dirección virtual en una dirección física**.
- Esta traducción permite separar el espacio de direcciones expuestas al proceso (dir. virtuales) de su ubicación en la memoria física (dir. físicas en la memoria principal).

¿Por qué queremos dividir el espacio de direcciones virtuales del espacio físico?

¿Por qué queremos dividir el espacio de direcciones virtuales del espacio físico?

El motivo más relevante tiene que ver con poder separar el espacio de distintos procesos que se ejecutan sobre el mismo procesador y por ende comparten una misma memoria principal.

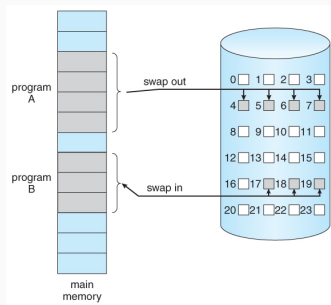
¿Por qué queremos dividir el espacio de direcciones virtuales del espacio físico?

El motivo más relevante tiene que ver con poder separar el espacio de distintos procesos que se ejecutan sobre el mismo procesador y por ende comparten una misma memoria principal.

Cada proceso puede manejarse sobre su espacio virtual como si fuera el físico, luego el sistema operativo puede administrar la memoria física como sea necesario, de forma dinámica y sin afectar la ejecución de cada proceso.

Lo vamos a ver mejor al cierre de la intro, pero este mecanismo permite por ejemplo que dos procesos utilicen el mismo rango de memoria virtual pero se ubiquen en dos rangos distintos de memoria física, incluso moviéndolos desde el disco a la memoria principal y viceversa.

Lo vamos a ver mejor al cierre de la intro, pero este mecanismo permite por ejemplo que dos procesos utilicen el mismo rango de memoria virtual pero se ubiquen en dos rangos distintos de memoria física, incluso moviéndolos desde el disco a la memoria principal y viceversa.



La unidad va utilizar dos elementos para realizar la traducción:

La unidad va utilizar dos elementos para realizar la traducción:

- **La dirección virtual** que es la que conoce el proceso.

La unidad va utilizar dos elementos para realizar la traducción:

- **La dirección virtual** que es la que conoce el proceso.
- **La estructura de paginación (directorio y tablas de páginas) del proceso** qué indican qué direcciones virtuales se corresponden a qué direcciones físicas.

La ubicación del directorio de páginas se encuentra en el registro de control CR3, con lo cual si la dirección virtual a resolver es `virt` y su dirección física asociada es `phys`, podemos definir el proceso de traducción implementado por la unidad de paginación como:

La ubicación del directorio de páginas se encuentra en el registro de control CR3, con lo cual si la dirección virtual a resolver es `virt` y su dirección física asociada es `phys`, podemos definir el proceso de traducción implementado por la unidad de paginación como:

- $map : uint32 \times CR3 \rightarrow uint32$

La ubicación del directorio de páginas se encuentra en el registro de control CR3, con lo cual si la dirección virtual a resolver es *virt* y su dirección física asociada es *phys*, podemos definir el proceso de traducción implementado por la unidad de paginación como:

- $map : uint32 \times CR3 \rightarrow uint32$
- $map(virt, CR3) = phys.$

Traduciendo direcciones

Veamos ahora cómo se traducen las direcciones virtuales a partir de un valor de dirección virtual y un directorio de páginas.

Veamos ahora cómo se traducen las direcciones virtuales a partir de un valor de dirección virtual y un directorio de páginas. Es importante notar que vamos a observar la dirección virtual y **dividirla en tres partes**.

Veamos ahora cómo se traducen las direcciones virtuales a partir de un valor de dirección virtual y un directorio de páginas.

Es importante notar que vamos a observar la dirección virtual y **dividirla en tres partes**.

- **Los 10 bits más altos** indicarán en qué entrada del directorio vamos a buscar la ubicación de la tabla de páginas necesaria (*pd_index*).

Veamos ahora cómo se traducen las direcciones virtuales a partir de un valor de dirección virtual y un directorio de páginas.

Es importante notar que vamos a observar la dirección virtual y **dividirla en tres partes**.

- **Los 10 bits más altos** indicarán en qué entrada del directorio vamos buscar la ubicación de la tabla de páginas necesaria (*pd_index*).
- **Los 10 bits siguientes** indicarán en qué entrada de la tabla vamos buscar la ubicación de la dirección base de la página necesaria (*pt_index*).

Veamos ahora cómo se traducen las direcciones virtuales a partir de un valor de dirección virtual y un directorio de páginas.

Es importante notar que vamos a observar la dirección virtual y **dividirla en tres partes**.

- **Los 10 bits más altos** indicarán en qué entrada del directorio vamos buscar la ubicación de la tabla de páginas necesaria (*pd_index*).
- **Los 10 bits siguientes** indicarán en qué entrada de la tabla vamos buscar la ubicación de la dirección base de la página necesaria (*pt_index*).
- **Los 12 bits más bajos** indicarán el desplazamiento desde la base de la página donde se encuentra el dato esperado (*page_offset*).

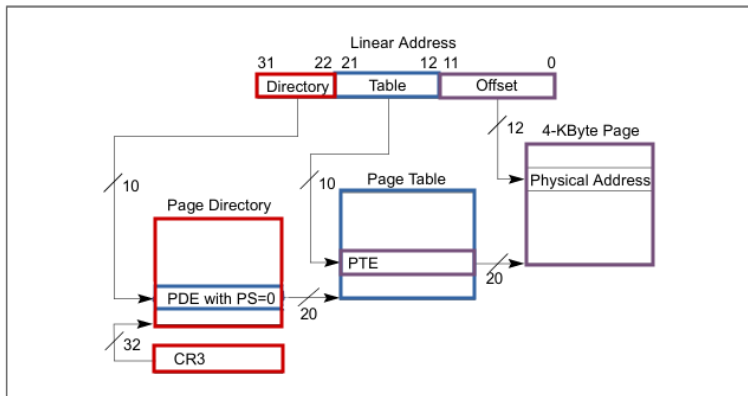


Figure 4-2. Linear-Address Translation to a 4-KByte Page using 32-Bit Paging

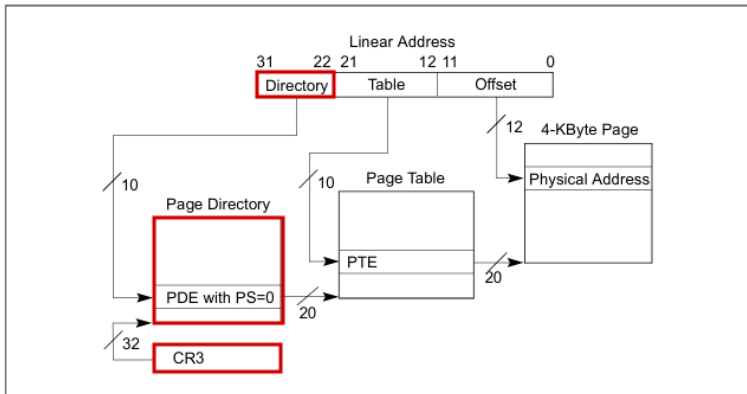


Figure 4-2. Linear-Address Translation to a 4-KByte Page using 32-Bit Paging

Veamos primero el CR3.

| 31 | 30 | 29 | 28 | 27 | 26 | 25 | 24 | 23 | 22 | 21 | 20 | 19 | 18 | 17 | 16 | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 | | |
|--|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|---------|----|---|---|-------------|---------|---------|---|---|---|-----|---|--|--|
| Address of page directory ¹ | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | Ignored | | | | P C D | PW T | Ignored | | | | CR3 | | | |

| 31 | 30 | 29 | 28 | 27 | 26 | 25 | 24 | 23 | 22 | 21 | 20 | 19 | 18 | 17 | 16 | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 | |
|--|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|---------|----|---|---|---|-------------|---------|---------|---|---|-----|---|--|
| Address of page directory ¹ | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | Ignored | | | | | P C D | PW T | Ignored | | | CR3 | | |

La parte más importante del registro de control CR3 son los 20 bits más altos, ya que contienen la dirección de la página donde se encuentra el directorio a utilizar para traducir las direcciones virtuales.

Dirección del directorio: $CR3 \& 0xFFFFF000$

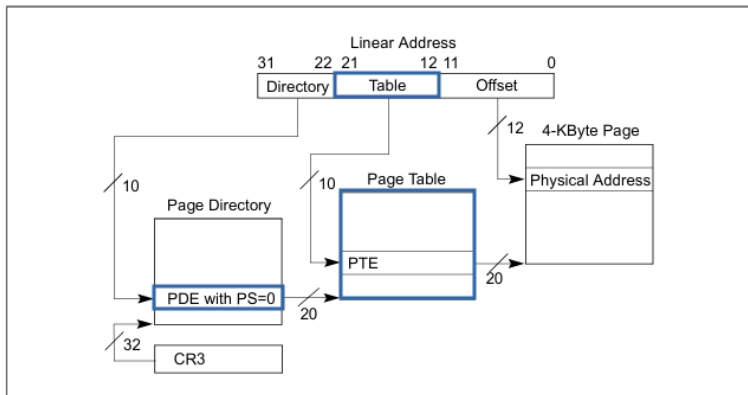


Figure 4-2. Linear-Address Translation to a 4-KByte Page using 32-Bit Paging

Ahora veamos las entradas (**PDE** por page directory entry) del directorio de páginas (**PD** por page directory).

| 31 | 30 | 29 | 28 | 27 | 26 | 25 | 24 | 23 | 22 | 21 | 20 | 19 | 18 | 17 | 16 | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 | |
|-----------------------|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|---------|----|---|----------|-------------|---|-------------|-------------|-------------|-------------|----------|-----------------------|--|
| Address of page table | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | Ignored | | | <u>0</u> | I g n | A | P C D | P W T | U / S | R / W | <u>1</u> | PDE: page table | |

| 31 | 30 | 29 | 28 | 27 | 26 | 25 | 24 | 23 | 22 | 21 | 20 | 19 | 18 | 17 | 16 | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 | |
|-----------------------|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|---------|----|----------|-------------|---|-------------|---------|-------------|-------------|----------|-----------------------|---|--|
| Address of page table | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | Ignored | | <u>0</u> | I g n | A | P C D | PW T | U / S | R / W | <u>1</u> | PDE: page table | | |

Tanto el directorio como la tabla de páginas tendrán 1024 entradas, como cada entrada es de 32 bits (4 bytes) el directorio y las tablas ocupan 1 página (4KByte). Arriba vemos la estructura de una entrada del directorio. Los 20 bits más altos de la i -ésima entrada corresponden a la dirección de la i -ésima tabla de páginas.

Dirección de la i -ésima tabla: $pd[i] \& 0xFFFF000$

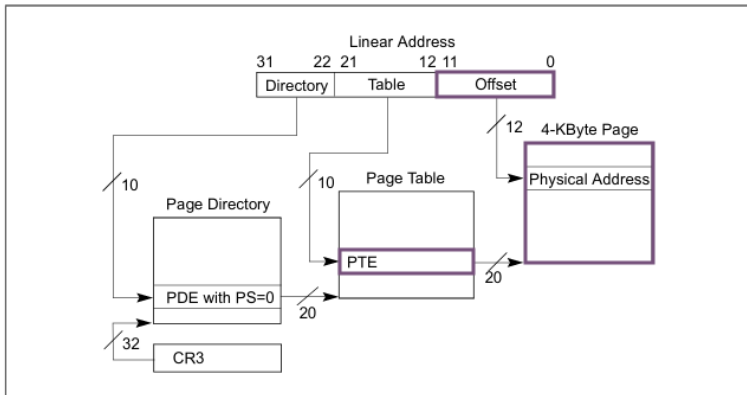


Figure 4-2. Linear-Address Translation to a 4-KByte Page using 32-Bit Paging

Ahora veamos la tabla de páginas (**PT** por page table) y sus entradas (**PTE** por page table entry).

Tabla de páginas

| 31 | 30 | 29 | 28 | 27 | 26 | 25 | 24 | 23 | 22 | 21 | 20 | 19 | 18 | 17 | 16 | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 | |
|---------------------------|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|---------|---|-------------|---|---|-------------|---------------------|-------------|-------------|---|---------------------|--|
| Address of 4KB page frame | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | Ignored | G | P A T | D | A | P C D | P ^W T | U / S | R / W | 1 | PTE: 4KB page | |

| 31 | 30 | 29 | 28 | 27 | 26 | 25 | 24 | 23 | 22 | 21 | 20 | 19 | 18 | 17 | 16 | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 | |
|---------------------------|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|---------|----|-------------|---|---|-------------|---------------------|-------------|-------------|---|---|---------------------|--|
| Address of 4KB page frame | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | Ignored | G | P A T | D | A | P C D | P ^W T | U / S | R / W | 1 | | PTE: 4KB page | |

Arriba vemos la estructura de una entrada de la tabla. Los 20 bits más altos de la i -ésima entrada corresponden a la dirección de la i -ésima página.

Dirección de la i -ésima página: $pt[i] \& 0xFFFF000$

Queremos traducir la dirección

$$virt = dir(10bits) | table(10bits) | offset(12bits) .$$

Queremos traducir la dirección

$$virt = dir(10bits) | table(10bits) | offset(12bits) .$$

- $pd := CR3 \& 0xFFFF000$ Dirección de PD (limpiamos CR3).

Queremos traducir la dirección

$$virt = dir(10bits) | table(10bits) | offset(12bits) .$$

- $pd := CR3 \& 0xFFFF000$ Dirección de PD (limpiamos CR3).
- $pd_index := (virt \gg 22) \& 0x3FF$ Índice de PD (los 10 bits más altos de $virt$).

Queremos traducir la dirección

$$virt = dir(10bits) | table(10bits) | offset(12bits) .$$

- $pd := CR3 \& 0xFFFF000$ Dirección de PD (limpiamos CR3).
- $pd_index := (virt \gg 22) \& 0x3FF$ Índice de PD (los 10 bits más altos de $virt$).
- $pt := pd[pd_index] \& 0xFFFF000$ Dirección de PT (limpiamos la PDE).

Queremos traducir la dirección

$$virt = dir(10bits) | table(10bits) | offset(12bits) .$$

- $pd := CR3 \& 0xFFFF000$ Dirección de PD (limpiamos CR3).
- $pd_index := (virt \gg 22) \& 0x3FF$ Índice de PD (los 10 bits más altos de $virt$).
- $pt := pd[pd_index] \& 0xFFFF000$ Dirección de PT (limpiamos la PDE).
- $pt_index := (virt \gg 12) \& 0x3FF$ Índice de PT (los 10 bits del medio de $virt$).

Queremos traducir la dirección

$$virt = dir(10bits) | table(10bits) | offset(12bits) .$$

- $pd := CR3 \& 0xFFFF000$ Dirección de PD (limpiamos CR3).
- $pd_index := (virt \gg 22) \& 0x3FF$ Índice de PD (los 10 bits más altos de $virt$).
- $pt := pd[pd_index] \& 0xFFFF000$ Dirección de PT (limpiamos la PDE).
- $pt_index := (virt \gg 12) \& 0x3FF$ Índice de PT (los 10 bits del medio de $virt$).
- $page_addr := pt[pt_index] \& 0xFFFF000$ Dirección de la página (limpiamos la PTE).

Queremos traducir la dirección

$$virt = dir(10bits) | table(10bits) | offset(12bits) .$$

- $pd := CR3 \& 0xFFFF000$ Dirección de PD (limpiamos CR3).
- $pd_index := (virt \gg 22) \& 0x3FF$ Índice de PD (los 10 bits más altos de $virt$).
- $pt := pd[pd_index] \& 0xFFFF000$ Dirección de PT (limpiamos la PDE).
- $pt_index := (virt \gg 12) \& 0x3FF$ Índice de PT (los 10 bits del medio de $virt$).
- $page_addr := pt[pt_index] \& 0xFFFF000$ Dirección de la página (limpiamos la PTE).
- $offset := virt \& 0xFFF$ Offset desde el inicio de la página (los 12 bits más bajos de $virt$).

Queremos traducir la dirección

$$virt = dir(10bits) | table(10bits) | offset(12bits) .$$

- $pd := CR3 \& 0xFFFF000$ Dirección de PD (limpiamos CR3).
- $pd_index := (virt \gg 22) \& 0x3FF$ Índice de PD (los 10 bits más altos de $virt$).
- $pt := pd[pd_index] \& 0xFFFF000$ Dirección de PT (limpiamos la PDE).
- $pt_index := (virt \gg 12) \& 0x3FF$ Índice de PT (los 10 bits del medio de $virt$).
- $page_addr := pt[pt_index] \& 0xFFFF000$ Dirección de la página (limpiamos la PTE).
- $offset := virt \& 0xFFF$ Offset desde el inicio de la página (los 12 bits más bajos de $virt$).
- $phys := page_addr | offset$ Dirección física (sumamos la base de la página y el offset de $virt$).

Recuerden que el procesador cuenta con una tabla de traducciones pre-computadas a la que llamaremos buffer auxiliar de traducción o **translation lookaside buffer**, que básicamente almacena las últimas traducciones realizadas para no tener que volver a computarlas.

Recuerden que el procesador cuenta con una tabla de traducciones pre-computadas a la que llamaremos buffer auxiliar de traducción o **translation lookaside buffer**, que básicamente almacena las últimas traducciones realizadas para no tener que volver a computarlas.

Cuando realicemos un cambio en nuestras estructuras de paginación es necesario forzar una limpieza del mismo para evitar que las direcciones pre-computadas que ya no son válidas se sigan empleando, para esto realizamos un intercambio del registro CR3 con un valor temporal y luego lo restauramos.

Veamos qué atributos se encuentran disponibles en las entradas de la tabla de páginas para comprender cómo se implementan algunos mecanismos que presentaremos en breve.

Veamos qué atributos se encuentran disponibles en las entradas de la tabla de páginas para comprender cómo se implementan algunos mecanismos que presentaremos en breve.

Recuerden que a diferencia de lo que sucede con segmentación en paginación sólo tenemos **dos niveles de privilegio, supervisor o kernel (0) y usuario (1)**.

- El bit **D**(dirty) es seteado por unidad de memoria del procesador cuando se escribe en la página, se limpia por soft.

- El bit **D**(dirty) es seteado por unidad de memoria del procesador cuando se escribe en la página, se limpia por soft.
- El bit **A**(accessed) es seteado por unidad de memoria del procesador cuando se escribe o lee en la página, se limpia por soft.

- El bit **D**(dirty) es seteado por unidad de memoria del procesador cuando se escribe en la página, se limpia por soft.
- El bit **A**(accessed) es seteado por unidad de memoria del procesador cuando se escribe o lee en la página, se limpia por soft.
- El **PCD** (cache disabled) hace que la página no se almacene en memoria rápida.

- El bit **D**(dirty) es seteado por unidad de memoria del procesador cuando se escribe en la página, se limpia por soft.
- El bit **A**(accessed) es seteado por unidad de memoria del procesador cuando se escribe o lee en la página, se limpia por soft.
- El **PCD** (cache disabled) hace que la página no se almacene en memoria rápida.
- **PWT** (write through) hace que al escribir la escritura se refleje en cache y memoria a la vez, sino sólo se actualiza la memoria cuando se desaloja la línea de caché.

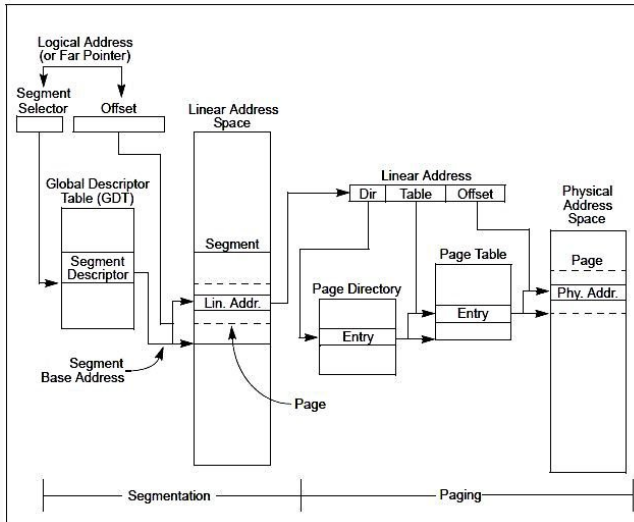
- **U/S** indica si la página puede ser accedida por el espacio de usuario (bit en 1) o sólo supervisor/kernel (bit en 0).

- **U/S** indica si la página puede ser accedida por el espacio de usuario (bit en 1) o sólo supervisor/kernel (bit en 0).
- **R/W** indica si la página puede leerse y escribirse (bit en 1) o sólo leerse (bit en 0).

- **U/S** indica si la página puede ser accedida por el espacio de usuario (bit en 1) o sólo supervisor/kernel (bit en 0).
- **R/W** indica si la página puede leerse y escribirse (bit en 1) o sólo leerse (bit en 0).
- **P** indica si la página se encuentra cargada en memoria o no.

Sólo para entender la interacción de las dos unidades, veamos como funciona la traducción al involucrar la unidad de segmentación.

Sólo para entender la interacción de las dos unidades, veamos como funciona la traducción al involucrar la unidad de segmentación. Recuerden que al usar segmentación flat podemos olvidarnos de la unidad de segmentación al pensar la traducción de las direcciones.



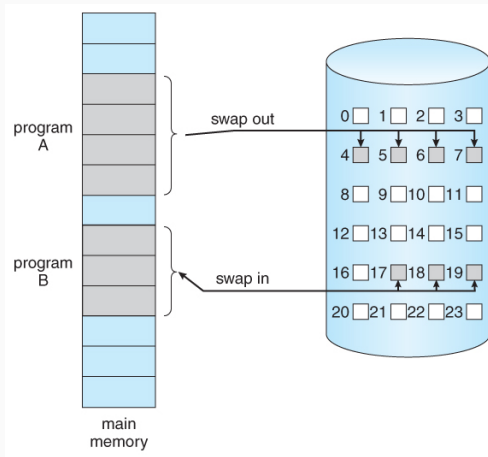
Casos de uso

Veamos ahora algunos ejemplos de cómo el mecanismo de paginación nos permite implementar soluciones flexibles para diversos problemas.

Veamos ahora algunos ejemplos de cómo el mecanismo de paginación nos permite implementar soluciones flexibles para diversos problemas.

Estos son también buenos ejemplos de cómo las excepciones pueden utilizarse no sólo para detectar comportamiento patológico sino para disparar respuestas del sistema operativo frente a ciertas situaciones esperadas en el curso de su funcionamiento.

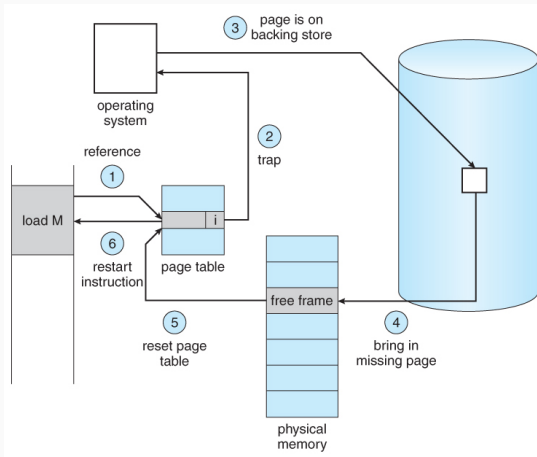
Cuando varios procesos comparten el uso de la memoria principal y la misma se encuentra al límite de la sobre-utilización o si un proceso se encuentra suspendido mientras otro precisa ejecutarse, **el sistema operativo puede decidir mover las páginas de estos procesos desde y hacia el disco sin afectar la visión del proceso de su espacio de memoria**, incluso si al volver a volcarlo en memoria principal cambian sus direcciones físicas.



Intercambio de procesos en memoria principal.

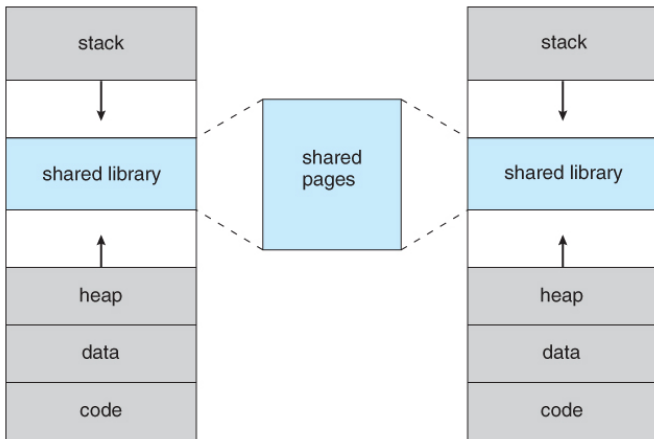
Para implementar efectivamente este mecanismo el sistema operativo puede registrar internamente la frecuencia y prioridad de los procesos para decidir cuáles van o vuelven del disco.

El sistema operativo puede decidir no cargar una parte de las páginas asociadas a un proceso y marcar sus entradas como no presentes (bit **P** en 0), y luego en la rutina de atención de la excepción del **page fault** buscar la página en disco, mapearla en la tabla correspondiente, marcar el bit de presente en 1 y volver a ejecutar.



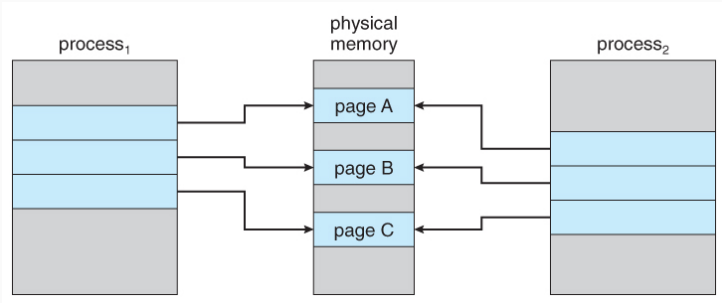
Un **page fault** no siempre es malo.

Hablamos anteriormente de las **bibliotecas compartidas**, que son utilidades que el sistema operativo expone a uno o varios procesos como forma de código binario que puede accederse dinámicamente. Si varios procesos acceden al mismo código no hace falta copiarlo una vez por cada instancia, podemos mapear las mismas páginas físicas (de la biblioteca compartida) en distintas estructuras por proceso.

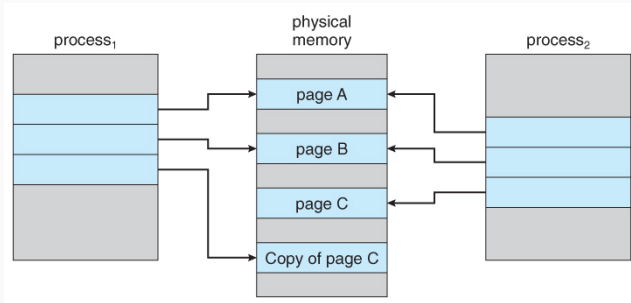


Un mismo rango físico mapeado en distintos rangos virtuales.

En los sistemas operativos modernos es habitual que se implemente la creación de nuevos procesos a partir de la copia del proceso en ejecución (**fork**), frente a esta situación se pueden mapear varios procesos contra el mismo conjunto de páginas físicas que contienen su código y sólo duplicarlas si se escribe en ellas y más de un proceso las está accediendo. Para esto se pueden marcar las páginas como de sólo escritura, y al detectar la excepción copia la página, la mapea como de escritura para el proceso que generó la interrupción y vuelve a ejecutar.



Varios procesos resultantes de un **fork** pueden compartir páginas físicas siempre y cuando no escriban en ellas.



Cuando un proceso escribe en una página compartida es necesario copiarla y modificar las estructuras de paginación acorde a esto.

Estos son algunos casos de uso interesantes que involucran el mecanismo de **interrupciones** y el de **paginación**.

Cierre

En la introducción de hoy vimos:

En la introducción de hoy vimos:

- **Repaso de paginación como mecanismo**

En la introducción de hoy vimos:

- **Repaso de paginación como mecanismo**
- **Proceso de traducción de direcciones virtuales a direcciones físicas**

En la introducción de hoy vimos:

- Repaso de paginación como mecanismo
- Proceso de traducción de direcciones virtuales a direcciones físicas
- Estructuras involucradas en paginación (CR3, page directory, page table)

En la introducción de hoy vimos:

- Repaso de paginación como mecanismo
- Proceso de traducción de direcciones virtuales a direcciones físicas
- Estructuras involucradas en paginación (CR3, page directory, page table)
- Atributos relevantes

En la introducción de hoy vimos:

- Repaso de paginación como mecanismo
- Proceso de traducción de direcciones virtuales a direcciones físicas
- Estructuras involucradas en paginación (CR3, `page directory`, `page table`)
- Atributos relevantes
- Casos de uso para el mecanismo de paginación

Consultas y ejercitación
