Paginación - MMU Organización del Computador II

Natalia Pesaresi

¹Departamento de Computación Facultad de Ciencias Exactas y Naturales

29/05/2018



Qué hicimos hasta ahora?

- Armamos un esquema de paginación con identity mapping.
 - ► Rango: 0x00000000 a 0x003FFFFF (Primeros 4Mb)

Qué hicimos hasta ahora?

- Armamos un esquema de paginación con identity mapping.
 - ► Rango: 0x00000000 a 0x003FFFFF (Primeros 4Mb)
- Cómo podemos comprobarlo?
 - ▶ info tab

Qué vamos a hacer?

Implementar una limitada Memory Management Unit

- 1. Funciones para obtener una página de memoria física libre para utilizar.
- 2. Funciones para mappear y desmappear páginas.
- Funciones para construir los equemas de paginación de las tareas.
 - Cada tarea tiene su page directory.

Cómo podemos administrar qué páginas físicas tenemos libres de manera sencilla?

- Cómo podemos administrar qué páginas físicas tenemos libres de manera sencilla?
 - Vamos a tener un entero que guarde la dirección de una página física libre.

- Cómo podemos administrar qué páginas físicas tenemos libres de manera sencilla?
 - Vamos a tener un entero que guarde la dirección de una página física libre.
 - Cada vez que querramos una nueva página física libre, la obtenemos desde nuestro entero y luego incrementamos el mismo.

- Cómo podemos administrar qué páginas físicas tenemos libres de manera sencilla?
 - Vamos a tener un entero que guarde la dirección de una página física libre.
 - Cada vez que querramos una nueva página física libre, la obtenemos desde nuestro entero y luego incrementamos el mismo.
 - Necesitamos las funciones para pedir las páginas y un entero global.

Implementación

```
unsigned int proxima_pagina_libre;
void mmu_inicializar() {
    proxima_pagina_libre = INICIO_PAGINAS_LIBRES;
}
unsigned int mmu_proxima_pagina_fisica_libre() {
    unsigned int pagina_libre = proxima_pagina_libre;
    proxima_pagina_libre += PAGE_SIZE;
    return pagina_libre;
```

Tenemos que hacer una función que mappee páginas de una dirección virtual a otra fisica. Necesitamos:

Tenemos que hacer una función que mappee páginas de una dirección virtual a otra fisica. Necesitamos:

La dirección virtual.

► Tenemos que hacer una función que **mappee** páginas de una dirección **virtual** a otra **fisica**.

- La dirección virtual.
- La dirección en donde se encuentra el page directory donde vamos a hacer el mappeo.

► Tenemos que hacer una función que **mappee** páginas de una dirección **virtual** a otra **fisica**.

- La dirección virtual.
- La dirección en donde se encuentra el page directory donde vamos a hacer el mappeo.
- La dirección física.

► Tenemos que hacer una función que **mappee** páginas de una dirección **virtual** a otra **fisica**.

- La dirección virtual.
- La dirección en donde se encuentra el page directory donde vamos a hacer el mappeo.
- La dirección física.
- Ejemplo:

1. Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.

- 1. Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.
- Utilizar la dirección del page directory y el índice del page directory para encontrar el page directory entry asociado al índice.

- Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.
- Utilizar la dirección del page directory y el índice del page directory para encontrar el page directory entry asociado al índice.
 - Hay que chequar que la pagle table a la que referencia el pde exista.
 - Si no existe, hay que crearla y settear correctamente (bits de propiedades) la **pde** para que pueda ser accedida posteriormente.

- 1. Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.
- Utilizar la dirección del page directory y el índice del page directory para encontrar el page directory entry asociado al índice.
 - Hay que chequar que la pagle table a la que referencia el pde exista.
 - Si no existe, hay que crearla y settear correctamente (bits de propiedades) la **pde** para que pueda ser accedida posteriormente.
- 3. Utilizar el **índice del page table** para obtener la **page table entry** correspondiente.

- 1. Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.
- Utilizar la dirección del page directory y el índice del page directory para encontrar el page directory entry asociado al índice.
 - Hay que chequar que la pagle table a la que referencia el pde exista.
 - Si no existe, hay que crearla y settear correctamente (bits de propiedades) la **pde** para que pueda ser accedida posteriormente.
- Utilizar el índice del page table para obtener la page table entry correspondiente.
- 4. Completar la **pte** para que referencie a la **dirección física**.



- 1. Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.
- Utilizar la dirección del page directory y el índice del page directory para encontrar el page directory entry asociado al índice.
 - Hay que chequar que la pagle table a la que referencia el pde exista.
 - Si no existe, hay que crearla y settear correctamente (bits de propiedades) la **pde** para que pueda ser accedida posteriormente.
- Utilizar el índice del page table para obtener la page table entry correspondiente.
- 4. Completar la pte para que referencie a la dirección física.
- 5. Ejecutar **tlbflush()** para invalidar la cache de traducciones.

Tenemos que hacer una función que desmappee una dirección virtual. Necesitamos:

Tenemos que hacer una función que desmappee una dirección virtual.

Necesitamos:

La dirección virtual.

Tenemos que hacer una función que desmappee una dirección virtual.

- La dirección virtual.
- La dirección en donde se encuentra el page directory donde vamos a hacer el desmappeo.

Tenemos que hacer una función que desmappee una dirección virtual.

- La dirección virtual.
- La dirección en donde se encuentra el page directory donde vamos a hacer el desmappeo.

Tenemos que hacer una función que desmappee una dirección virtual.

- La dirección virtual.
- La dirección en donde se encuentra el page directory donde vamos a hacer el desmappeo.
- Ejemplo:

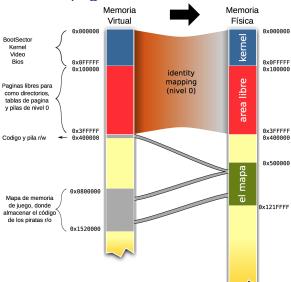
1. Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.

- 1. Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.
- Utilizar la dirección del page directory y el índice del page directory para encontrar el page directory entry asociado al índice.

- 1. Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.
- Utilizar la dirección del page directory y el índice del page directory para encontrar el page directory entry asociado al índice.
- 3. Utilizar el **índice del page table** para obtener la **page table entry** correspondiente.

- 1. Descomponemos la dirección virtual en índice del page directory y en índice del page table.
- Utilizar la dirección del page directory y el índice del page directory para encontrar el page directory entry asociado al índice.
- Utilizar el índice del page table para obtener la page table entry correspondiente.
- 4. Establecer el bit de presente en 0.

Esquema de paginación de las tareas



 Necesitamos pedir una página física libre para el directorio de páginas.

- Necesitamos pedir una página física libre para el directorio de páginas.
- Tenemos que armar un esquema de indentity mapping de los primeros 4Mb.
 - ▶ Los **pde** y **pte** deben estar setteados como supervisor.

- Necesitamos pedir una página física libre para el directorio de páginas.
- Tenemos que armar un esquema de indentity mapping de los primeros 4Mb.
 - ▶ Los **pde** y **pte** deben estar setteados como supervisor.
- 3. Copiar el código de la tarea a su posición en el mapa.

- Necesitamos pedir una página física libre para el directorio de páginas.
- Tenemos que armar un esquema de indentity mapping de los primeros 4Mb.
 - ▶ Los **pde** y **pte** deben estar setteados como supervisor.
- 3. Copiar el código de la tarea a su posición en el mapa.
- 4. Mappear la dirección virtual del código de la tarea a su posición física en el mapa donde fue copiada.

- Necesitamos pedir una página física libre para el directorio de páginas.
- Tenemos que armar un esquema de indentity mapping de los primeros 4Mb.
 - ▶ Los **pde** y **pte** deben estar setteados como supervisor.
- 3. Copiar el código de la tarea a su posición en el mapa.
- 4. Mappear la dirección virtual del código de la tarea a su posición física en el mapa donde fue copiada.
- 5. Mappear las demás páginas que pertenezcan a la tarea según el enunciado.
 - Los pde y pte (código y páginas de la tarea) deben estar setteados como user.



Alguna recomendaciones útiles

- Pueden modificar las funciones anteriores parametrizando distintos atributos a settear.
- Pueden comprobar que el mappeo es correcto setteando el CR3 actual con el page directory que crearon.
- Utilicen info tab para ver si el mappeo es correcto.
- Macros útiles:

```
#define PDE_INDEX(virtual) virtual >> 22
#define PTE_INDEX(virtual) ???
#define PG READ WRITE ???
#define PG USER ???
#define PG PRESENT 0x00000001
```