



**DEPARTAMENTO  
DE COMPUTACION**

Facultad de Ciencias Exactas y Naturales - UBA

# Trabajo Práctico Final

Marzo de 2010

Organización del Computador II

Integrante	LU	Correo electrónico
Bianchi, Mariano	92/08	marianobianchi08@gmail.com
Brusco, Pablo	527/08	pablo.brusco@gmail.com
Di Pietro, Carlos Augusto Lyon	126/08	cdipietro@dc.uba.ar



**Facultad de Ciencias Exactas y Naturales**

Universidad de Buenos Aires

Ciudad Universitaria - (Pabellón I/Planta Baja)

Intendente Güiraldes 2160 - C1428EGA

Ciudad Autónoma de Buenos Aires - Rep. Argentina

Tel/Fax: (54 11) 4576-3359

<http://www.fcen.uba.ar>

# Índice

<b>1. Introducción</b>	<b>3</b>
<b>2. Instrucciones de uso</b>	<b>3</b>
<b>3. Implementación</b>	<b>4</b>
3.1. Descripción General . . . . .	4
3.2. Mapa de Memoria . . . . .	4
3.3. Módulos . . . . .	5
3.3.1. Memoria . . . . .	5
3.3.2. Global Descriptor Table (GDT) . . . . .	6
3.3.3. Paginación . . . . .	7
3.3.4. TSS . . . . .	7
3.3.5. Process Control Block (BCP) . . . . .	7
3.3.6. Interrupciones . . . . .	8
3.3.7. Scheduler . . . . .	8
3.3.8. Periféricos . . . . .	8
3.3.9. Shell . . . . .	8
3.3.10. Macros . . . . .	8
3.3.11. Almacenamiento . . . . .	8
3.4. Ensamblando el Kernel . . . . .	8

## 1. Introducción

El presente trabajo final surge como una continuación del tercer trabajo práctico de la materia en el segundo cuatrimestre de 2009. Aquél trabajo consistía en implementar un sistema minimal que permitiese correr concurrentemente dos tareas. Concretamente, dicho sistema consistía en un bootloader que se encargaba de cargar a memoria un kernel simplificado que incluía los binarios de las tareas en cuestión, junto con todas las estructuras necesarias para que dichas tareas pudieran ser ejecutadas (GDT, Directorio de Tablas de Páginas, una Tabla de Páginas para cada tarea, etc.). Luego, el kernel simplemente debía encargarse de activar el *Gate A20*, pasar el procesador a modo protegido, activar el sistema de paginación, y poner a correr las tareas llamadas “Pintor” y “Traductor”, las cuales alternaba mediante una interrupción del timer.

Por el contrario, el trabajo aquí presentado, si bien se basa en el anterior, posee algunas diferencias. El principal aspecto que lo diferencia es el hecho de que las tareas no se encuentran ya cargadas en memoria de manera estática, sino deben ser cargadas de manera dinámica y puestas en ejecución a través de un scheduler que va asignando tiempos de CPU a cada uno de los procesos que se ejecutan de forma concurrente en el sistema. Naturalmente, esta diferencia en cuanto al otro kernel conlleva un cambio en lo que respecta a la administración de memoria, ya que estructuras como entradas de la GDT o TSS's deberán ser creados e inicializados para cada nueva tarea conforme estas van siendo lanzadas.

En consecuencia, el resultado final es un *kernel multitarea* (es decir capaz de ejecutar varias tareas alternadamente dando la ilusión de simultaneidad) que puede lanzar procesos de forma dinámica con tan solo cargar tareas de memoria y creando las estructuras necesarias para que estas puedan ejecutarse en un procesador de arquitectura Intel-x86.

## 2. Instrucciones de uso

Para ejecutar el kernel basta con bla bla bla.... Una vez cargado, el kernel mostrará en pantalla una consola mediante la cual se podrá cargar y poner a ejecutar cada una de las tareas. A continuación se detallan la lista de comandos que pueden ser interpretados por la consola:

- “h”: ayuda (lista los comandos).
- “l”: muestra todas las tareas disponibles.
- “p”: muestra todas las tareas en ejecución.
- “v {x}”: ejecuta y muestra la tarea {x}.
- “d {x}”: muestra la tarea {x}.
- “k {x}”: termina la tarea {x}.

## 3. Implementación

### 3.1. Descripción General

El código fuente que implementa el kernel se entrega junto con este informe en un sorpote digital y se ubica en la carpeta `codigo`. Dentro de la misma los archivos se organizan de la siguiente manera:

- |                                 |                  |
|---------------------------------|------------------|
| ▪ Memoria                       | ▪ Scheduler      |
| ▪ GDT - Global Descriptor Table | ▪ Periféricos    |
| ▪ Paginación                    | ▪ Shell          |
| ▪ TSS - Task State              | ▪ Macros         |
| ▪ BCP - Block Control Process   | ▪ Almacenamiento |
| ▪ Interrupciones                | ▪ Kernel         |

Esta distribución no es arbitraria, sino que responde a la modularización con la cual se encaró el diseño y desarrollo del kernel aquí presentado. Así, cada directorio contiene el código fuente uno o más de los módulos que integran al kernel, cada uno de los cuales fue desarrollado de forma incremental y testeado individualmente.

En la sección 3.3, se procederá a explicar en detalle cada uno de estos módulos a fin de poder comprender con claridad todas las partes que componen al kernel elaborado. Una vez concluida esa explicación, en la sección siguiente (3.4), se detallará de qué forma el kernel agrupa y hace uso de todos estos módulos a fin de dar como resultado un sistema *multitasking* con un *scheduler* dinámico capaz de levantar tareas de memoria y alternarlas por medio de una política de reemplazo *Round Robin*.

Seguidamente, se expone cómo está constituido el *Mapa de memoria* del sistema, así como también el porqué de su elección.

### 3.2. Mapa de Memoria

Previo a la escritura del código de los módulos mencionados en la sección anterior, a sabiendas de que el sistema utilizaría la paginación como forma de direccionar a memoria, se procedió a establecer un mapa de memoria que permitiese ubicar las estructuras críticas e indispensables del sistema de manera inequívoca. La opción elegida fue realizar un *identity mapping* de las páginas (todas ellas de 4 KB) a los frames de memoria, fijando algunos de ellos para uso exclusivo del kernel o de otras estructuras como la *GDT*, las *TSS* o el *Bitmap*.

La imagen que sigue mostrará como estan mapeadas y ocupadas las páginas de memoria en el sistema:

1	0x00000000	Boot Sector
2	0x00001000 0x000011FF 0x00001200 0x00001FFF	
3	0x00002000	
...	253 páginas	
256	0x000FF000 0x000FFFFF	Kernel
257	0x00100000	
...	8 páginas	
265	0x00109000 0x001093FF 0x00109400 0x00109FFF	
266	0x0010A000	Directorio de Tablas de Páginas, Tablas de Páginas y Bitmap
...	245 páginas	
511	0x001FF000 0x001FFFFF	
512	0x00200000	
...	1048063 páginas	Pila del Kernel
1048575	0xFFFFF000 0xFFFFFFFF	
...	...	
...	...	
...	...	Memoria libre
...	...	
...	...	
...	...	

### 3.3. Módulos

#### 3.3.1. Memoria

El módulo de **Memoria** es el encargado de brindarle al kernel las herramientas para contabilizar y administrar la memoria del sistema.

Básicamente, la idea empleada para administrar consiste en contabilizar la cantidad de bytes con los que cuenta la memoria, luego determinar cuántas páginas de 4 KB hay en la memoria del sistema y luego plasmar esta información en un *Bitmap*. El *Bitmap* no es más que una porción de memoria en donde hay tantos bits como páginas haya en el sistema. Luego, cada página ocupada se representa en el *Bitmap* poniendo un “1” en el bit asociado a dicha página, mientras que las páginas libres se representan con un “0”.

En líneas generales la interfaz de este módulo puede ser caracterizada de la siguiente manera:

■ Variables Globales:

- **memoria\_total**: Variable global en la cual se almacena la cantidad de Megabytes de memoria con la que cuenta el sistema.
- **paginas\_libres**: Variable global que contabiliza el número de páginas libres de memoria en el sistema.
- **dir\_init\_bitmap**: Puntero a la dirección 0x???, que es la posición donde se inicia el *Bitmap* para administrar las páginas de memoria.
- **dir\_end\_bitmap**: Puntero a la dirección 0x??, que es la última dirección válida del *Bitmap*.

■ Funciones:

- **contarMemoria**: Función que se encarga de contar cuántos MB de memoria hay en el sistema guardando dicho valor en la variable **memoria\_total**. Asimismo, determina el número de frames de 4 KB que puede haber en la memoria del sistema y almacena dicho valor en la variable **paginas\_libres**.
- **llenarBitmap**: Función que a partir de la posición apuntada por **dir\_init\_bitmap** marca poniendo en “1” todos los bits correspondientes a las páginas de memoria utilizadas por el kernel y luego pone en “0” a las restantes.
- **pidoPagina**: Función que devuelve un puntero a la primer posición de memoria de una pagina libre, y previo a ello, la marca como ocupada en el Bitmap poniendo en “1” el bit correspondiente a dicha página.
- **liberoPagina**: Función que dado un puntero a una posición de memoria, determina en qué página de memoria se alberga dicha posición y luego pone en “0” el bit correspondiente a esa página para así marcarla como libre.
- **setmem**: Función que dado un puntero a una posición de memoria y dos valores enteros *set* y *cant*, pone el valor de *set* en *cant* bytes desde la posición de memoria apuntada por el puntero en adelante.
- **cpmem**: Función que dados dos punteros a posiciones de memoria y un valor entero *cant*, copia el valor de *cant* bytes desde la posición de memoria apuntada por el primer puntero en adelante, hacia los *cant* bytes de memoria desde la posición de memoria apuntada por el segundo puntero en adelante.

### 3.3.2. Global Descriptor Table (GDT)

El módulo de **GDT** es aquel mediante el cual se introduce la estructura de datos *GDT* que modela la estructura *Global Descriptor Table* de la arquitectura IA-32 de Intel<sup>1</sup>. Asimismo, implementa también las funcionalidades necesarias para que el kernel pueda operar y hacer uso de esta estructura.

---

<sup>1</sup>Intel 64 and IA-32 Architectures Software Developer’s Manual, Volume 3A: System Programming Guide, Part 1 - Sección 2.1.1, página 61

Concretamente, la implementación de la estructura *GDT* no es más que un arreglo de otra estructura más pequeña definida en este mismo módulo: la *GDT\_entry*. Dicha estructura constituye un bloque de memoria de 4 bytes que modela las entradas en la *GDT*, las cuales reciben el nombre de descriptores. Los descriptores pueden ser de varios tipos (descriptor de segmento, descriptor de TSS, etc) y se separan en diversos campos <sup>2</sup>. Por tal motivo, la estructura *GDT\_entry* también está subdividida en idénticos campos los cuales, según los valores que se le fijen, indican entre otras cosas a qué tipo de descriptor corresponde cada entrada.

### 3.3.3. Paginación

### 3.3.4. TSS

### 3.3.5. Process Control Block (BCP)

El Process Control Block, es una estructura de datos en el Kernel que contiene la información necesaria para manejar cada uno de los procesos. En nuestro caso, esta estructura contiene la siguiente información:

- **pid**: índice de la tarea en el `gdt_vector`
- **estado**: indica el estado de la tarea
- **entrada\_directorio**: dirección del directorio de la tarea
- **sig**: siguiente tarea para el round robin scheduler
- **ant**: anterior tarea para el round robin scheduler
- **pantalla**: puntero a la página destinada al video de la tarea
- **nombre**

Ya que el BCP contiene información crítica de los procesos, esta almacenada en un área protegida de los usuarios. En nuestro caso esta situada en !!!!!!!!

Las principales funciones del módulo BCP son las siguientes:

- **iniciar\_BCP**: llena el `BPC[0]` con los datos del kernel, y inicializa variables globales
- **buscar\_entradaBCP\_vacia** : busca entrada libre en el BCP (libre significa estado muerto)
- **crear\_entradaBCP** : llena la entrada con los datos de la tarea y la agrega al final de la cola de tareas activas
- **cambiar\_estado** : cambia el estado de una tarea, y si el estado es MUERTO la quita de la cola de tareas activas

---

<sup>2</sup>Más información sobre descriptores de

- **buscar\_entradaBCP**: devuelve la posicion en la BCP de la tarea 'id'. Recordar que 'id' es la posicion de la entrada tss de la tarea en la gdt
- **buscar\_entradaBCP\_matar**: devuelve la posicion en la BCP de alguna tarea con estado "MUERTA". Si no hay ninguna, devuelve CANT\_TAREAS
- **cargarTarea**: carga una tarea y todo sus datos y contexto en memoria y la agrega en la BCP para incluirla en el scheduling
- **matarTarea**: Marcar tarea como "MATAR" para que luego el KERNEL se encargue de eliminarla. El param 'id' es la posicion en la GDT del segmento TSS de la tarea que se quiere eliminar.
- **kill\_app**
- **exit**: esta tarea se la llama cuando la tarea actual quiere terminar y llama a la interrupcion 80
- **desaparecerTarea**: Esta funcion se va a llamar cada vez que se ejecute el kernel. La idea es que si hay alguna tarea en la BCP marcada como "MATAR" (ya va a estar fuera del scheduler), esta funcion se encargue de eliminar y liberar todas las estructuras utilizadas por la tarea (BCP, TSS, directorio y tablas de páginas, paginas de video y de pila y gdt).
- **mapeo\_paginas\_default**: mapea las paginas por default para una tarea (paginas de la gdt, idt, tss, y demas estructuras)

### 3.3.6. Interrupciones

### 3.3.7. Scheduller

### 3.3.8. Periféricos

### 3.3.9. Shell

### 3.3.10. Macros

### 3.3.11. Almacenamiento

## 3.4. Ensamblando el Kernel

- Habilitar Gate A20
- Inicializar la GDT y el GDT\_desc
- Copiar GDT\_desc a lgdt
- Habilitar bit PE de CR0
- Jmp 0x08:modo\_protegido
- Pasaje a modo protegido
- Actualizar selectores



- Inicializar la pila
- Contar memoria disponible
- Crear estructuras de paginación
- Cargar en CR3 la direccion del Directorio de Tablas de Páginas
- Habilitar bit PG de CR0
- Inicializar Bitmap
- Pasaje a paginación