# Organización del Computador II TP2

## 16 de junio de 2015

Integrante	LU	Correo electrónico
Federico Beuter	827/13	federicobeuter@gmail.com
Juan Rinaudo	864/13	jangamesdev@gmail.com
Mauro Cherubini	835/13	cheru.mf@gmail.com

### Reservado para la cátedra

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

# Índice

1.	Introducción
2.	<b>Ejercicio 1</b> 2.1. a
	2.2. b
	2.3. c
	2.4. d
3.	Ejercicio 2
ı.	Ejercicio 3
	4.1. a
	4.2. b
	4.3. c
	4.4. d
	Ejercicio 4
	5.1. a
	5.2. b
	5.3. c
	5.4. d
i.	Ejercicio 5
•	Ejercicio 6
	7.1. a
	7.2. b
	7.3. c
	7.4. d, e
	7.5. f
	7.6. g
	7.7. h
3.	Ejercicio 7
a	Fiercicio 8

## 1. Introducción

Aca va la introduccion

Para la resolucion de este ejercicio modificamos kernel.asm, gdt.c, gdt.h, defines.h y screen.c.

### 2.1. a

Comenzamos desde C creando las definiciones de las tablas de descriptores en defines.h, como los primeros 8 indices se consideran utilizadas vamos a enumerar nustros descriptores desde 8 (Como indica el subindice a), creando los siguientes defines.

GDT\_NIVELO\_CODIGO 8
GDT\_NIVELO\_DATOS 9
GDT\_NIVEL3\_CODIGO 10
GDT\_NIVEL3\_DATOS 11

Luego en el archivo gdt.c agregamos al array gdt los 4 descriptores, con su respectivo nivel (0 para los descriptores del kernel y 3 para los de usuario) y tipo, con su base en el principio de la memoria y su limite en 500MB, seteando granularity (G) y el valor de limite (0x1F400), marcandolo como presente y de 32 bits (D/B) y no de sistema (S).

### 2.2. b

Para este subindice pasamos a kernel.asm donde habilitamos A20 (utilizando la funcion brindada por la catedra habilitar\_A20) y luego cargamos la GDT usando LGDT y el puntero al descriptor GDT\_DESC (Estructura brindada por la catedra y definida en gdt.h). A continuacion activamos el bit PE (Protected Mode Enable) en CR0 moviendo y hacemos el salto al descriptor de nivel 0 de codigo (0x40) en la GDT usando un JMP FAR. Una vez echo esto nos encontramos en modo protegido.

Ahora seteamos los selectores de segmento de datos y de stack de nivel 0, y finalizamos posicionando la pila (EBP y ESP) en 0x27000.

#### 2.3. c

Para este punto volvemos a defines.h y definimos un quinto indice para el descriptor de la memoria de la pantalla. GDT\_PANTALLA 12

Y luego en gdt.c agregamos al array gdt un descriptor que comienza en 0xB8000 (Memoria de video) con un limite de 32KB, de nivel 0, sin granularidad y el resto de los bits igual que los descriptores anteriores.

### 2.4. d

Para este punto vamos a screen.c y completamos las funciones auxiliares screen\_inicializar (Limpia la pantalla y escribe los puntajes), screen\_pintar\_rect (Pinta un rectangulo de un color en la pantalla), screen\_pintar\_puntajes (Pinta los puntajes igual que la figura 3 del enunciado).

Para resolver este ejercicio se modicara screen.c, screen.h, mmu.c, mmu.h, kernel.asm y defines.h.

### **4.1.** a

Para comenzar vamos a modificar screen.c y screen.h, creamos la funcion en C screen\_refrescar que se encargara de limpiar la pantalla y dibujar el fondo usando screen\_inicializar y luego escribir la informacion del sistema (Los datos de las tareas de ambos jugadores y los puntajes) usando la funcion print (Brindada por la catedra).

### 4.2. b

Definimos DIR\_PAGINAS\_KERNEL como 0x27000 en defines.h, luego vamos a mmu.h y creamos mmu\_inicializar\_dir\_kernel, esta funcion crea en la posicion de memoria de DIR\_PAGINAS\_KERNEL el directorio de tablas de paginas y en la siguiente pagina (0x28000) la primera tabla de paginas que posee las paginas de 0x0 a 0x3FFFFF con identity mapping.

### 4.3. c

Vamos a kernel.asm y llamamos el extern mmu\_inicializar\_dir\_kernel para crear el directorio de tablas y las tablas. Luego muevo a CR3 la posicion del directorio de tablas de paginas (DIR\_PAGINAS\_KERNEL). Luego para activar paginacion seteamos el bit PG (Paging) de CR0.

### 4.4. d

Para terminar en screen.c/h creamos la funcion print\_group que usa print para escribir el nombre del grupo (Alineado a la derecha) y la llamamos desde kernel.asm, con esto podemos confirmar que la pagina esta funcionando.

Para resolver este ejercicio se modicara mmu.c, mmu.h y kernel.asm.

#### 5.1. a

Comenzamos editando mmu.c y creando la funcion mmu\_inicializar que se asigna la primera pagina de la memoria libre para guardar valores del sistema. Y en 0x100000 guarda un puntero a la siguiente pagina util.

### 5.2. b

Ahora escribimos mmu\_inicializar\_dir\_pirata que se encargara de crear el directorio de pagina de las tareas, que pide dos paginas libres y crea el directorio de tablas en la primera y una tabla de paginas en la segunda, haciendo identity mapping de los primeros 500MB. Y luego mapeamos un sector de la memoria que no esta asignado a nada (0x401000) a la posicion del mapa correspondiente (X:1,Y:1 si es el primer jugado y X:78,Y:48 para el segundo jugador), copia el codigo de la tarea (Que se pasa como parametro a la funcion) para terminar desmapeamos la posicion mapeada anteriormente.

### 5.3. c

Para la tarea anterior es neceario crear las dos funcciones mmu\_mapear\_pagina y mmu\_unmapear\_pagina que con un CR3, una direccion virtual y una fisica en el caso de mapeo o una direccion virtual en el caso de desmapeo modifica el directorio de tablas y la tabla de paginas de la CR3 pasada como parametro y mapea o desmapea la pagina.

### 5.4. d

Para este punto vamos a kernel.asm y creamos un segmento de codigo para testear las cosas echas. Llamamos a mmu\_inicializar\_dir\_pirata y cambiamos el CR3 del sistema con el que devuelve la funcion. Modificamos la memoria de video para cambiar el color de fondo del primer caracter de la pantalla. Esto luego fue eliminado del kernel.asm como pide el subindice.

Para resolver este ejercicio se modicara tss.h, tss.c, kernel.asm y defines.h.

### 7.1. a

Primero vamos a defines.h y definimos los indices de los descriptores de TSS en la GDT. TSS\_INICIAL 13 TSS\_IDLE 14

### 7.2. b

Para este punto definimos tss\_inicializar en tss.h/c para crear la tabla de tss\_idle, con EIP en 0x16000, con el mismo CR3 que el kernel, la misma pila, y los descriptores de segmento de datos y codigo de nivel 0.

### 7.3. c

Definimos completar\_tabla\_tss en tss.h/c que toma una tabla **TSS**, un puntero a codigo de la tarea y un puntero a un lugar donde guardar la **CR3**.

### 7.4. d, e

Luego definimos la funcion agregar\_descriptor\_tss en tss.h/c que toma como parametro un indice de la GDT y un puntero a una tabla tss y agrega en la GDT un descriptor de TSS en el indice. Luego modificamos tss\_inicializar y usamos agregar\_descriptor\_tss para agregar el descriptor de tss\_inicial y tss\_idle.

### 7.5. f

Para saltar a la tarea idle vamos a modificar kernel.asm, primero limpiamos EAX ya que vamos a pasar el descriptor de TSS de tss\_inicial a ese registro, movemos el indice del descriptor a AX (0x68) y usando LTR lo cargamos en el registro especial de tareas. Luego hacemos un JMP FAR a el indice del descriptor de tareas en la GDT de tss\_idle (0x70).

### 7.6. g

### 7.7. h