

UNIVERSIDAD DE BUENOS AIRES

Facultad de Ciencias Exactas y Naturales

Departamento de Computación

Organización del Computador



RECUPERATORIO AL TRABAJO PRÁCTICO NÚMERO 3

Nombre de Grupo: Napolitana con Jamón y Morrone

Alumnos:

Izcovich, Sabrina | sizcovich@gmail.com | LU 550/11

López Veluscek, Matías | milopezv@gmail.com | 926/10

Índice

1. Introducción	4
2. Ejercicio 1	4
2.1. Pregunta 1:	4
2.2. Pregunta 2:	5
2.3. Ejercicio 2	5
2.4. Pregunta 4:	8
2.5. Ejercicio 3	9
2.6. Pregunta 5:	9
2.7. Pregunta 6:	9
2.8. Pregunta 7:	9
3. Ejercicio 4	10
3.1. Pregunta 8:	10
3.2. Pregunta 9:	10
3.3. Pregunta 10:	10
4. Ejercicio 5	10
4.1. Pregunta 11:	10
4.2. Pregunta 12:	10
5. Ejercicio 6	10
5.1. Pregunta 13:	10
5.2. Pregunta 14:	10
5.3. Pregunta 15:	10
6. Ejercicio 7	11
7. Ejercicio 1: Modo Protegido y GDT	11
7.1. GDT	11
7.2. Pasaje a Modo Protegido	12
7.3. Imprimir en pantalla	13
7.4. Preguntas	14
7.4.1. Pregunta 1	14
8. Ejercicio 2: IDT	14
8.1. Implementación	14
8.2. Preguntas	15

9. Ejercicio 3: Paginación	16
9.1. Implementación	16
9.2. Preguntas	17
10.Ejercicio 4: MMU	17
10.1. mapear_pagina y unmapear_pagina	18
10.2. Inicialización de directorios y tablas de página	18
10.3. Preguntas	19
11.Ejercicio 5: Interrupciones (primera parte)	20
11.1. Reloj	20
11.2. Teclado	20
11.3. interrupción 0x45 (a.k.a 69)	20
11.4. Preguntas	20
12.Ejercicio 6: Tareas	22
12.1. Descriptores de TSS en la GDT	22
12.2. Inicialización de tareas	23
12.3. Conmutación de tareas	24
12.4. Preguntas	25
13.Ejercicio 7: Scheduler, interrupciones (segunda parte) y backtrace	25
13.1. Scheduler	25
13.2. Interrupciones (segunda parte)	27
13.3. Backtrace	29
14.Conclusión	29

1. Introducción

El siguiente trabajo práctico consiste en un conjunto de ejercicios en los que se aplican de forma gradual los conceptos de System Programming vistos a lo largo de la materia. El objetivo de éste consiste en construir un sistema capaz de correr el juego *Infección*. Para la realización del mismo, debimos crear el soporte para que los jugadores (o sea las tareas) puedan ejecutar las reglas del juego. Dado que las tareas eran capaces de hacer cualquier cosa, debimos considerar que el sistema debía tener la capacidad de capturar cualquier problema y poder quitar a la tarea del juego.

A lo largo del trabajo práctico, se utilizaron los mecanismos que posee el procesador para la programación desde el punto de vista del sistema operativo enfocados sobre el sistema de protección. En lo que sigue, se detallan explícitamente los pasos realizados para lograr el objetivo mencionado.

2. Ejercicio 1

En el primer ejercicio, nos limitamos a completar la GDT conformada por un arreglo de `gdt_entry`'s tomando como ejemplo la `GDT_NULL` provista por la cátedra. Para ello, debimos definir tres segmentos de códigos y de datos, manteniendo el segmento `NULL` para el buen funcionamiento de la estructura. El primero de ellos (el 0) correspondiente al kernel, el segundo (el 2) al árbitro y el tercero (el 3) a los jugadores. Dado que la GDT tiene un formato de segmentación flat, la base de cada segmento comienza en 0 y el límite consiste en el tamaño de lo que deseamos mapear. Cada segmento fue completado del siguiente modo:

0xFFFF	limit[0:15]
0x0000	base[0:15]
0x00	base[23:16]
0x02	type
0x01	s
0x00	dpl
0x01	p
0x07	limit[16:19]
0x00	avl
0x00	l
0x01	db
0x01	g
0x00	base[31:24]

Cuadro 1: GDT

Las diferencias entre DATA y CODE

2.1. Pregunta 1:

¿Qué ocurre si se intenta escribir en la fila 26, columna 1 de la matriz

de video, utilizando el segmento de la GDT que direcciona a la memoria de video? ¿Por qué?

La consecuencia de intentar escribir en la fila 26, columna 1 de la matriz de video accediendola desde el segmento declarado, es que se produce una interrupción 13(General Protection) porque se accede a memoria fuera del segmento.

2.2. Pregunta 2:

¿Qué ocurre si no se setean todos los registros de segmento al entrar en modo protegido? ¿Es necesario setearlos todos? ¿Por qué?

En el caso en el que los registros no se seteen se genera un General Protection; al menos se necesitan CS, DS y SS configurados correctamente para el funcionamiento en modo protegido, estos son el selector de código, el selector de datos y el selector de stack respectivamente. Para respetar la convención C se deben inicializar también los selectores de propósito general, ES, FS y GS, al mismo valor que DS.

2.3. Ejercicio 2

El ejercicio 2 nos plantea la creación de la Interrupt Descriptor Table(IDT) para responder ante las interrupciones de sistema(Interrupción 0 a 19).

Las interrupciones se producen cuando se realiza alguna acción no permitida por el sistema y por lo tanto deben proveer una respuesta, ya sea desalojando a la tarea que cometió el error o proveyendo del recurso necesario para que al retornar no se produzca el error. Puntualmente en esta instancia solo es necesario indicar de que interrupción se trata, por lo que implementamos un macro genérico que mostraba en pantalla el error y atrapaba la ejecución en un loop infinito.

Para empezar creamos las entradas en la IDT, la cual se definió en C como un arreglo de `idt_entry`, un struct con la siguiente forma:

```
typedef struct str_idt_entry_fld {  
    unsigned short offset_0_15;  
    unsigned short segsel;  
    unsigned short attr;  
    unsigned short offset_16_31;  
} __attribute__((__packed__, aligned (8))) idt_entry;
```

Estas entradas estan compuestas por un selector de segmento(`segsel`) que indica el segmento de la GDT donde se almacena el handler de la tarea, un offset(partido en los primeros y los últimos 16 bits) que indica la posición dentro del segmento y un

campo `attr` que contiene los atributos de la entrada. Estos atributos indican de que tipo de interrupción se trata, que permisos de usuario son necesarios para llamarla y si el segmento esta presente.

Para este kernel los atributos se configuraron para todas las entradas de interrupción de sistema(0 a 19) el flag de segmento presente en 1(Presente), DPL 0 y tipo 1110(Interrupt Gate de 32 bits). El segmento es el de código de nivel 0 y el offset es la dirección física de la interrupción ya que tenemos una segmentación flat.

Para las rutinas de atención de las interrupciones se definieron los siguientes macros en assembly:

```
%macro error 2
error%1: db "Interrupcion ",%2
error%1_len equ $ - error%1
%endmacro

%macro ISR 1
global _isr%1

_isr%1:
mov eax, %1
push ebx
mov bx, es

mov ecx, 4000
mov ax, 0x38
mov es, ax
mov ax, 0x0F00
.escribeTodo:
mov [es:ecx], ax
dec ecx
loop .escribeTodo
mov [es:ecx], ax
mov es, bx
pop ebx
imprimir_texto_mp error%1, error%1_len, 0xF, 0, 0
jmp $
%endmacro

%macro ISR_CODED 1
```

```

global _isr%1

_isr%1:
add esp, 4
mov eax, %1
push ebx
mov bx, es

mov ecx, 4000
mov ax, 0x38
mov es, ax
mov ax, 0x0F00
.escribeTodo:
mov [es:ecx], ax
dec ecx
loop .escribeTodo
mov [es:ecx], ax
mov es, bx
pop ebx
imprimir_texto_mp error%1, error%1_len, 0xF, 0, 0
jmp $
%endmacro

```

El macro **error** declara una etiqueta con una cadena de caracteres para imprimir en el mensaje de error, así como una etiqueta con el largo de la cadena, estas etiquetas son luego utilizadas por los macros **ISR** e **ISR_CODED**. Se tienen dos macros porque algunas interrupciones apilan también un Error Code que a los efectos del TP es irrelevante, luego la única diferencia entre ambos macros es que **ISR_CODED** descarta el Error Code de la tarea.

Ambos formatos de handler para las interrupciones borran la pantalla y luego imprimen el mensaje correspondiente.

Pregunta 3: ¿Cómo se puede hacer para generar una excepción sin utilizar la instrucción **int**? Mencionar al menos 3 formas posibles.

*Para generar una excepción sin utilizar la instrucción **int** se puede hacer uso de los siguientes métodos:*

- *Dividiendo por 0.*
- *Escribiendo a un sector de memoria que no esta mapeado en la unidad de segmentación y/o paginación.*
- *Escribiendo a un sector de la memoria₇ para el cual no se tiene suficiente nivel de*

permiso.

2.4. Pregunta 4:

¿Cuáles son los valores del stack cuando se genera una interrupción? ¿Qué significan? (Indicar para el caso de operar en nivel 3 y nivel 0).

Cuando se genera una interrupción, se debe preservar el estado actual de los flags y todos los registros que son necesarios para retornar a la normal ejecución una vez resuelta la interrupción. Cuando se produce la interrupción puede que sucedan 2 cosas, la interrupción tiene el mismo nivel de privilegio que el proceso en el que se generó o bien tiene un privilegio diferente. Exceptuando la tarea Idle que se ejecuta en nivel 0, todas las tareas, tanto árbitro como jugadores, se ejecutan en un nivel de privilegio menor que 0, por lo que siempre que suceda una interrupción de nivel 0 se producirá un cambio de privilegio con lo que el stack de la interrupción para una interrupción de nivel 0 es del formato de cambio de privilegio. Además, las interrupciones de servicio requieren un privilegio 2 o 3 para ser utilizadas, en cuyo caso las tareas no cambiarían de nivel al pedir llamar al servicio provisto para su nivel.

Error Code
EIP
CS
EFLAGS

Cuadro 2: Stack de interrupción sin cambio de privilegio

Error Code
EIP
CS
EFLAGS
ESP
SS

Cuadro 3: Stack de interrupción con cambio de privilegio

Los datos que se almacenan por automático son entonces:

- SS: El selector de segmento donde se encuentra el stack del nivel anterior, el cual se preserva por el cambio de stack al cambiar el privilegio.
- ESP: El puntero a la posición de memoria donde estaba el ESP antes del cambio de privilegio, el cual se preserva por el cambio de stack al cambiar el privilegio.
- EFLAGS: El registro que contiene el estado de los flags del sistema. Como muchas operaciones afectan el estado de este registro, se debe conservar para asegurarse

de que el estado del proceso que se interrumpió sea el mismo que al salir de la interrupción.

- CS: El selector de segmento del proceso interrumpido.
- EIP: El puntero que indica que dirección se debe ejecutar al retornar de la interrupción.
- Error Code: El código de error, en caso de existir para la interrupción, codifica información extra sobre el error para facilitar el diagnóstico del motivo de la interrupción ya que pueden haber múltiples causas.

El Error Code tiene 32 bits, de los cuales los bits 16 a 31 están reservados para mantener el stack alineado. El bit 0(EXT) indica si la interrupción es por un evento externo al procesador, el bit 1(IDT) indica si el índice, que va de los bits 3 a 15, hace referencia a un elemento de la IDT o a un descriptor en la GDT/LDT y el bit 2(TI) indica, solo en caso de que el bit 1 indique que se trata de un descriptor de GDT/LDT, en que tabla se encuentra el descriptor.

2.5. Ejercicio 3

2.6. Pregunta 5:

¿Puede el directorio de páginas estar en cualquier posición arbitraria de memoria?

El directorio de páginas debe estar en una página de 4kb ya que ocupa ese espacio en memoria; dicha página debe encontrarse en el espacio de memoria accesible antes de activar la paginación pues debe ser creada antes de activarla, de no tener un directorio de páginas al activar la paginación se produce un Page Fault ya que no tiene páginas mapeadas ni un page directory en el que buscarlas.

2.7. Pregunta 6:

¿Es posible acceder a una página de nivel de kernel desde usuario?

Una página con privilegio de superusuario no puede ser accedida por un proceso con nivel de usuario, sin embargo un proceso con nivel de super usuario si puede acceder a una página con privilegio de usuario.

2.8. Pregunta 7:

¿Se puede mapear una página física desde dos direcciones virtuales distintas, de manera tal que una esté mapeada con nivel de usuario y la

otra a nivel de kernel? De ser posible, ¿Qué problemas puede traer?

Es posible, sin embargo el permitir el acceso a una misma página desde distintas direcciones virtuales con distinto privilegio podría permitir a un usuario modificar o acceder a datos que solo un superusuario debería poder acceder.

3. Ejercicio 4

3.1. Pregunta 8:

¿Qué permisos pueden tener las tablas y directorios de páginas? ¿Cuáles son los permisos efectivos de una dirección de memoria según los permisos del directorio y tabla de páginas?

Las tablas y directorios de páginas pueden tener permisos de usuario o supervisor, lectura o lectura/escritura. El permiso efectivo de una dirección de memoria es, principalmente, el permiso de la tabla de páginas. Esto se debe a que los permisos del page directory indican el permiso que se tiene sobre el page table mapeado en la pde con lo cual, si se tiene permiso de lectura, se aplican los permisos de la pte. En el caso en el que el page directory indicara que el page table tiene permiso de usuario entonces el usuario no tendría acceso a las páginas mapeadas en ese table.

3.2. Pregunta 9:

¿Es posible desde dos directorios de página, referenciar a una misma tabla de páginas?

Es posible desde dos directorios de página referenciar a una misma tabla de páginas. Para que esto ocurra, debe escribirse la dirección de la tabla que se quiere referenciar en la entrada de cada directorio de tablas de páginas. Por ejemplo, esto puede ocurrir cuando dos tareas con directorios propios quieran referenciar las mismas páginas con distintos privilegios en las mismas direcciones físicas.

3.3. Pregunta 10:

¿Qué es TLB (Translation Lookaside Buffer) y para qué sirve?

Consiste en una tabla en el proceso de memoria que contiene información sobre las páginas en memoria que el procesador accedió recientemente. La tabla hace remisión a direcciones virtuales del programa con las direcciones correspondientes en la memoria física que el programa usó más recientemente. El TLB permite mayor

velocidad computacional debido a que facilita el proceso de direcciones que toman lugar independientemente del canal normal de traducción de direcciones.

4. Ejercicio 5

4.1. Pregunta 11:

¿Qué pasa si en la interrupción de teclado no se lee la tecla presionada?

En el caso en el que la interrupción del teclado no lea la tecla presionada, dicha interrupción tendría un único comportamiento dado que no existe manera de saber qué tecla fue pulsada.

4.2. Pregunta 12:

¿Qué pasa si no se resetea el PIC?

En el caso en el que el PIC no sea reseteado, más de una interrupción puede ser atendida por el mismo handler. Esto se debe a que el PIC se encuentra mapeado por defecto sobre interrupciones del sistema, por lo tanto, hay que configurarlo para que quede fuera del rango de las interrupciones de Intel.

5. Ejercicio 6

5.1. Pregunta 13:

Colocando un breakpoint luego de cargar una tarea, ¿Cómo se puede verificar, utilizando el debugger de Bochs, que la tarea se cargó correctamente? ¿Cómo se llega a esta conclusión?

Para verificar que una tarea fue cargada correctamente, se puede pedir el info tss en BOCHS y verificar que en el TR se encuentra el selector de segmento que apunta al descriptor de tss de la tarea en la GDT. Por otro lado, el bit de Busy debe hallarse encendido.

5.2. Pregunta 14:

¿Cómo se puede verificar que la conmutación de tarea fue exitosa?

Dicha verificación puede realizarse a partir de los registros TR y CR3. Si se deseara comprobar que la tarea desde la que se saltó guardó correctamente los valores

en la tss, se debe volver a saltar a ella misma y comprobar que dichos valores sean los mismos.

5.3. Pregunta 15:

Se sabe que las tareas llaman a la interrupción 0x80 y por 0x90, ¿qué ocurre si esta no está implementada? ¿Por qué?

En el caso en el que se llame a la interrupción 0x80 y 0x90 y éstas no se encuentren definidas, se genera un General Protection.

6. Ejercicio 7