# Conmutación básica de tareas

Programación de Sistemas Operativos

David Alejandro González Márquez

Departamento de Computación Facultad de Ciencias Exactas y Naturales Universidad de Buenos Aires

Tareas

#### **Tareas**

- Una tarea es una unidad de trabajo que el procesador puede **ejecutar**, **desalojar** e **intercambiar** por otra.

#### **Tareas**

- Una tarea es una unidad de trabajo que el procesador puede **ejecutar**, **desalojar** e **intercambiar** por otra.
- La tarea ejecuta una instancia de un programa y se puede ver como un **contexto de ejecución**.

### **Tareas**

- Una tarea es una unidad de trabajo que el procesador puede **ejecutar**, **desalojar** e **intercambiar** por otra.
- La tarea ejecuta una instancia de un programa y se puede ver como un **contexto de ejecución**.
- La arquitectura provee un mecanismo nativo para:
  - salvar el contexto de una tarea,
  - comenzarla a ejecutar o
  - conmutarla con otra.

- Espacio de ejecución:
  - Segmento de código.
  - Segmento de datos/pila (uno o varios).
  - Mapa de páginas (CR3, con paginación esta activa).

- Espacio de ejecución:
  - Segmento de código.
  - Segmento de datos/pila (uno o varios).
  - Mapa de páginas (CR3, con paginación esta activa).
- Segmento de estado (TSS):
  - Almacena el estado de la tarea (su contexto) para poder reanudarla.
    - Registros de propósito general y selectores de segmento.
    - Flags, CR3, LDTR y Pilas de niveles de privilegio superior.

- ① Espacio de ejecución:→Memoria
  - Segmento de código.
  - Segmento de datos/pila (uno o varios).
  - Mapa de páginas (CR3, con paginación esta activa).
- Segmento de estado (TSS):
  - Almacena el estado de la tarea (su contexto) para poder reanudarla.
    - Registros de propósito general y selectores de segmento.
    - Flags, CR3, LDTR y Pilas de niveles de privilegio superior.

- ① Espacio de ejecución:→Memoria
  - Segmento de código.
  - Segmento de datos/pila (uno o varios).
  - Mapa de páginas (CR3, con paginación esta activa).
- ② Segmento de estado (TSS):→Contexto
  - Almacena el estado de la tarea (su contexto) para poder reanudarla.
    - Registros de propósito general y selectores de segmento.
    - Flags, CR3, LDTR y Pilas de niveles de privilegio superior.

# Introducción: Estructura

#### Estructura de una tarea

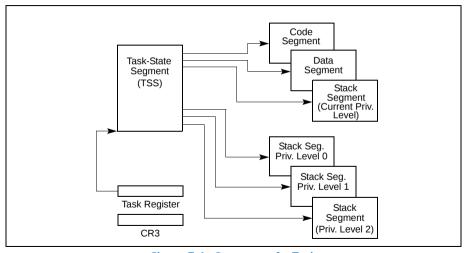


Figure 7-1. Structure of a Task

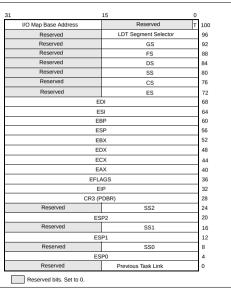
1	15	0	
I/O Map Base Address	Reserved	Т 1	100
Reserved	LDT Segment Selector	٦,	96
Reserved	GS	٠,	92
Reserved	FS	١,	88
Reserved	DS	- 1	84
Reserved	SS	1	80
Reserved	cs	1	76
Reserved	ES	1	72
EDI		٦,	68
ESI		Π,	64
EBP		٦,	60
ESP			56
EBX			52
EDX		٦,	48
ECX		Π.	44
EAX		Π.	40
EFLAGS		٦.	36
EIP		T :	32
CR3 (PDBR)		٦:	28
Reserved	SS2	7	24
E:	SP2	7	20
Reserved	SS1	1	16
E:	SP1	1	12
Reserved	SS0	П,	8
E	SP0	Π.	4
Reserved	Previous Task Link	-	0
Reserved bits. Set to 0.	•	_	

Figure 7-2. 32-Bit Task-State Segment (TSS)

I/O Map Base Address	Reserved	T 10
Reserved	LDT Segment Selector	96
Reserved	GS	92
Reserved	FS	88
Reserved	DS	84
Reserved	SS	80
Reserved	CS	76
Reserved	ES	72
EDI		68
ESI		64
EBP		60
ESP		56
EBX		52
EDX		48
ECX		44
EAX EFLAGS		40
		36
EIP		32
CR	3 (PDBR)	28
Reserved	SS2	24
	ESP2	20
Reserved	SS1	16
	ESP1	12
Reserved	SS0	8
	ESP0	4
Reserved	Previous Task Link	0

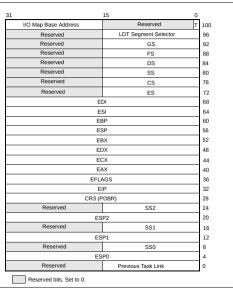
- Una tarea está identificada por un selector de segmento de TSS.

Figure 7-2. 32-Bit Task-State Segment (TSS)



- Una tarea está identificada por un selector de segmento de TSS.
- La TSS debe estar descripta en la GDT del mismo modo que se describen los segmentos de código y datos.

Figure 7-2. 32-Bit Task-State Segment (TSS)



- Una tarea está identificada por un selector de segmento de TSS.
- La TSS debe estar descripta en la GDT del mismo modo que se describen los segmentos de código y datos.
- El registro Task Register (TR) contiene selector de segmento de TSS de la tarea que se está ejecutando actualmente.

Figure 7-2. 32-Bit Task-State Segment (TSS)

# TSS: Descriptor de TSS

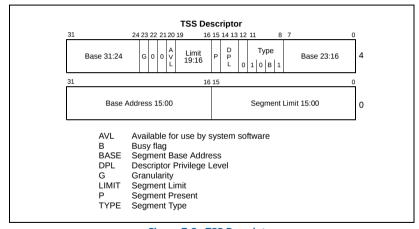


Figure 7-3. TSS Descriptor

# TSS: Relación entre Task Register y GDT y TSS de la tarea acutal

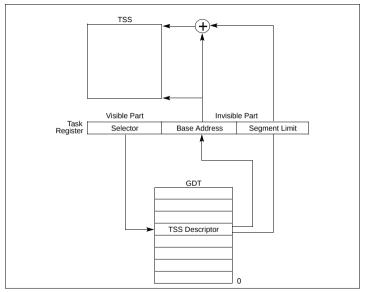
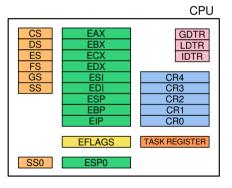
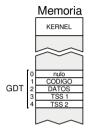
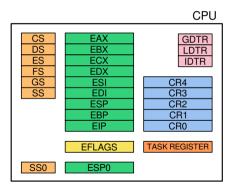


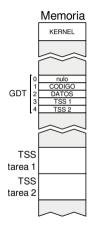
Figure 7-5. Task Register

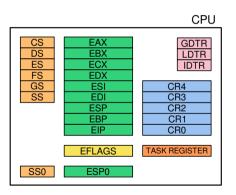


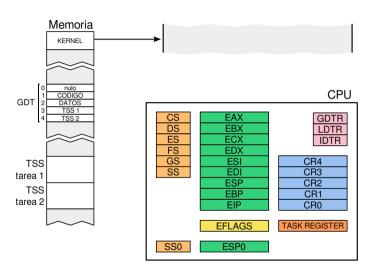


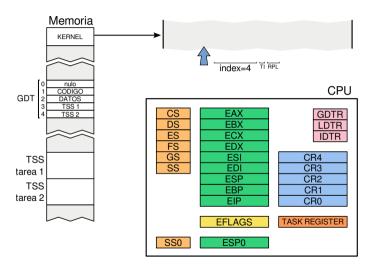




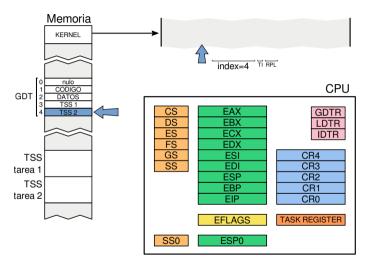




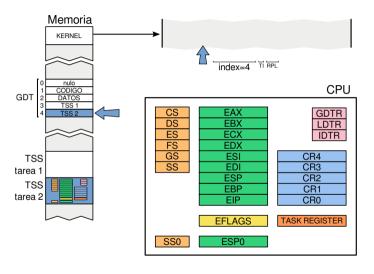




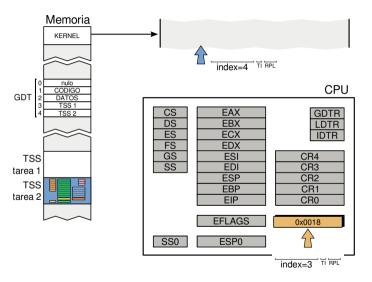
Determinar y validar TSS a ejecutar



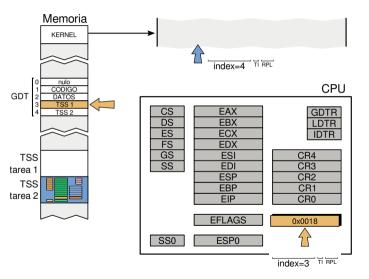
1 Determinar y validar TSS a ejecutar



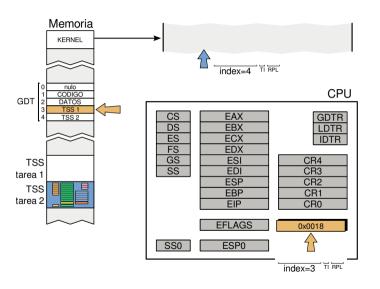
1 Determinar y validar TSS a ejecutar



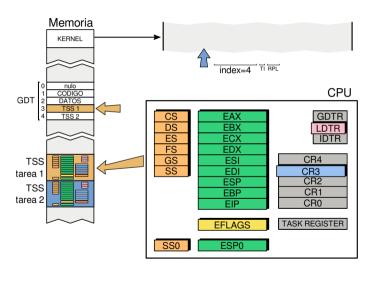
- 🕦 Determinar y validar TSS a ejecutar
- 2 Identificar la tarea en ejecución



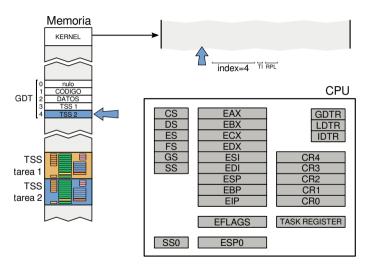
- 🕦 Determinar y validar TSS a ejecutar
- 2 Identificar la tarea en ejecución



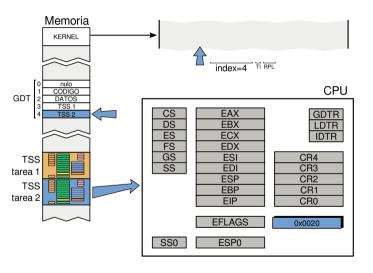
- Determinar y validar TSS a ejecutar
- 2 Identificar la tarea en ejecución
- 3 Guardar el contexto actual a memoria



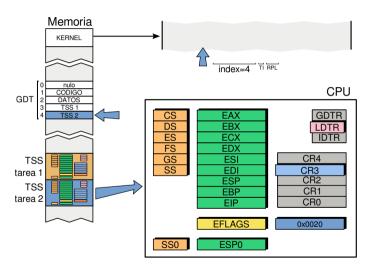
- Determinar y validar TSS a ejecutar
- 2 Identificar la tarea en ejecución
- Guardar el contexto actual a memoria



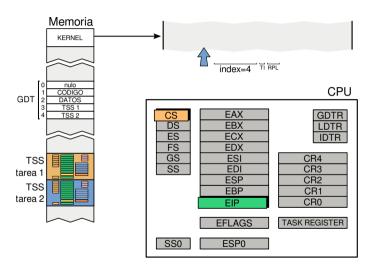
- Determinar y validar TSS a ejecutar
- 2 Identificar la tarea en ejecución
- 3 Guardar el contexto actual a memoria
- Cargar el nuevo contexto de memoria



- Determinar y validar TSS a ejecutar
- 2 Identificar la tarea en ejecución
- Guardar el contexto actual a memoria
- Cargar el nuevo contexto de memoria



- Determinar y validar TSS a ejecutar
- 2 Identificar la tarea en ejecución
- 3 Guardar el contexto actual a memoria
- Cargar el nuevo contexto de memoria



- 🕦 Determinar y validar TSS a ejecutar
- 2 Identificar la tarea en ejecución
- 3 Guardar el contexto actual a memoria
- Cargar el nuevo contexto de memoria
- 6 Continuar la ejecución desde CS: EIP



# Conmutación de Tareas: Tarea Inicial

1 Siempre que se salta a una tarea, hay un cambio de contexto, ¡Siempre!

### Conmutación de Tareas: Tarea Inicial

- 1 Siempre que se salta a una tarea, hay un cambio de contexto, ¡Siempre!
- El procesador guarda el contexto actual de la tarea (identificada en TR) y carga el contexto de la tarea a la cual se está saltando.

### Conmutación de Tareas: Tarea Inicial

- 1 Siempre que se salta a una tarea, hay un cambio de contexto, ¡Siempre!
- El procesador guarda el contexto actual de la tarea (identificada en TR) y carga el contexto de la tarea a la cual se está saltando.
- Entonces, ¿qué pasa la primera vez? ¿Qué pasa cuando se salta a la primera tarea? ¿Qué valor contiene TR? ¿Dónde se guarda el contexto?

### Conmutación de Tareas: Tarea Inicial

- 1 Siempre que se salta a una tarea, hay un cambio de contexto, ¡Siempre!
- El procesador guarda el contexto actual de la tarea (identificada en TR) y carga el contexto de la tarea a la cual se está saltando.
- Entonces, ¿qué pasa la primera vez? ¿Qué pasa cuando se salta a la primera tarea? ¿Qué valor contiene TR? ¿Dónde se guarda el contexto?
- 4 Hay que crear una tarea inicial para proveer una TSS en donde el procesador pueda guardar el contexto actual. Esta tarea inicial tiene este único propósito.

- Al iniciar las tareas:
  - · completar **EIP**

- Al iniciar las tareas:
  - · completar **EIP**
  - · completar **ESP** y **EBP**

- 1 Al iniciar las tareas:
  - · completar **EIP**
  - · completar **ESP** y **EBP**
  - · completar selectores de segmento CS, DS, · · · ,SS

- Al iniciar las tareas:
  - · completar **EIP**
  - · completar **ESP** y **EBP**
  - · completar selectores de segmento CS, DS, · · · ,SS
  - · completar CR3

- Al iniciar las tareas:
  - · completar **EIP**
  - · completar **ESP** y **EBP**
  - · completar selectores de segmento CS, DS, · · · , SS
  - · completar CR3
  - · completar **EFLAGS**

- Al iniciar las tareas:
  - · completar EIP
  - · completar **ESP** y **EBP**
  - · completar selectores de segmento CS, DS, · · · , SS
  - · completar **CR3**
  - · completar **EFLAGS**
- 2 Al saltar por primera vez a una tarea:
  - tener un descriptor en la GDT de la tarea inicial

- Al iniciar las tareas:
  - · completar EIP
  - · completar **ESP** y **EBP**
  - · completar selectores de segmento **CS**, **DS**, · · · , **SS**
  - · completar CR3
  - · completar **EFLAGS**
- Al saltar por primera vez a una tarea:
  - tener un descriptor en la GDT de la tarea inicial
  - tener un descriptor en la GDT de la tarea a saltar

- Al iniciar las tareas:
  - completar EIP
  - · completar **ESP** y **EBP**
  - · completar selectores de segmento **CS**, **DS**, · · · , **SS**
  - completar **CR3**
  - · completar **EFLAGS**
- 2 Al saltar por primera vez a una tarea:
  - tener un descriptor en la GDT de la tarea inicial
  - · tener un descriptor en la GDT de la tarea a saltar
  - tener en **TR** algún valor válido (tarea inicial)

- Al iniciar las tareas:
  - · completar **EIP**
  - · completar **ESP** y **EBP**
  - · completar selectores de segmento **CS**, **DS**, · · · , **SS** (recordar RPL)
  - · completar CR3
  - · completar **EFLAGS** (\*)
- 2 Al saltar por primera vez a una tarea:
  - tener un descriptor en la GDT de la tarea inicial
  - · tener un descriptor en la GDT de la tarea a saltar
  - tener en **TR** algún valor válido (tarea inicial)

### Conmutación de Tareas: EFLAGS

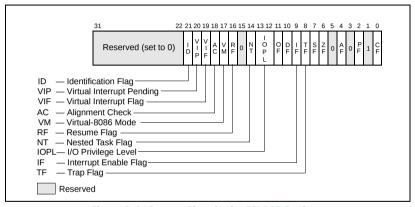


Figure 2-4. System Flags in the EFLAGS Register

### **EFLAGS** por defecto

EFLAGS con Interrupciones habilitadas

0x00000002

0x00000202

### Conmutación de Tareas: Instrucciones

- Cargar la tarea inicial en el TR

```
mov ax, <sel.init>
ltr ax
```

# Conmutación de Tareas: Instrucciones

- Cargar la tarea inicial en el TR

```
mov ax, <sel.init>
ltr ax
```

- Saltar a la nueva tarea (intercambio)

```
jmp <sel.task>:0
```

### Conmutación de Tareas: Instrucciones

- Cargar la tarea inicial en el TR

```
mov ax, <sel.init>
ltr ax
```

- Saltar a la nueva tarea (intercambio)

<sel.init> Tarea inicial Primera tarea que se carga, destino del contexto de ejecución actual. 
<sel.task> Tarea a saltar Contexto de ejecución válido que se cargará en el procesador.

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

1 Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.

CR3 = 0x27000. El mismo mapa de paginación del kernel.

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.

CR3 = 0x27000. El mismo mapa de paginación del kernel.

ESP = 0x27000. Misma pila del Kernel.

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- 1 Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.

CR3 = 0x27000. El mismo mapa de paginación del kernel.

ESP = 0x27000. Misma pila del Kernel.

CS = Selector de segmento de código de nivel cero.

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.

CR3 = 0x27000. El mismo mapa de paginación del kernel.

ESP = 0x27000. Misma pila del Kernel.

CS = Selector de segmento de código de nivel cero.

 $DS \cdot \cdot \cdot SS = Selector de segmento de datos de nivel cero.$ 

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- 1 Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.

CR3 = 0x27000. El mismo mapa de paginación del kernel.

ESP = 0x27000. Misma pila del Kernel.

CS = Selector de segmento de código de nivel cero.

 $DS \cdot \cdot \cdot SS = Selector de segmento de datos de nivel cero.$ 

 $EEFLAGS = 0 \times 202$ . Interrupciones activas.

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- 1 Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

```
EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.
```

CR3 = 0x27000. El mismo mapa de paginación del kernel.

ESP = 0x27000. Misma pila del Kernel.

CS = Selector de segmento de código de nivel cero.

 $DS \cdot \cdot \cdot SS = Selector de segmento de datos de nivel cero.$ 

EEFLAGS = 0x202. Interrupciones activas.

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- 1 Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

```
EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.
```

CR3 = 0x27000. El mismo mapa de paginación del kernel.

ESP = 0x27000. Misma pila del Kernel.

CS = Selector de segmento de código de nivel cero.

 $DS \cdot \cdot \cdot SS = Selector de segmento de datos de nivel cero.$ 

EEFLAGS = 0x202. Interrupciones activas.

```
mov ax, <selector de segmento de la tarea inicial>
```

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- 1 Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- Completar la TSS de la tarea Idle:

```
EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.
```

CR3 = 0x27000. El mismo mapa de paginación del kernel.

ESP = 0x27000. Misma pila del Kernel.

CS = Selector de segmento de código de nivel cero.

 $DS \cdot \cdot \cdot SS = Selector de segmento de datos de nivel cero.$ 

EEFLAGS = 0x202. Interrupciones activas.

```
mov ax, <selector de segmento de la tarea inicial> ltr ax
```

En el TP se debe crear una tarea inicial y luego saltar a la tarea *Idle*. Este ejercicio tiene el propósito de realizar un intercambio de tareas.

### Pasos para saltar a la tarea Idle

- 1 Completar las entradas en la GDT para la tarea inicial y la tarea Idle.
- 2 Completar la TSS de la tarea Idle:

```
EIP = 0x1A000. Comienzo del código de la tarea Idle.
```

CR3 = 0x27000. El mismo mapa de paginación del kernel.

ESP = 0x27000. Misma pila del Kernel.

CS = Selector de segmento de código de nivel cero.

 $DS \cdot \cdot \cdot SS = Selector de segmento de datos de nivel cero.$ 

EEFLAGS = 0x202. Interrupciones activas.

```
mov ax, <selector de segmento de la tarea inicial>
ltr ax
jmp <selector de segmengo de la tarea Idle>:0
```

# Bibliografía: Fuentes y material adicional

- Convenciones de llamados a función en x86:https://en.wikipedia.org/wiki/X86\_calling\_conventions
- Notas sobre System V ABI: https://wiki.osdev.org/System\_V\_ABI
- Documentación de NASM: https://nasm.us/doc/
  - Artículo sobre el flag -pie: https://eklitzke.org/position-independent-executables
- Documentación de System V ABI: https://uclibc.org/docs/psABI-x86\_64.pdf
- Manuales de Intel: https://software.intel.com/en-us/articles/intel-sdm

# ¡Gracias!

Recuerden leer los comentarios al final de este video por aclaraciones o fe de erratas.