# Práctica de Organización del Computador II System Programming

Segundo Cuatrimestre 2022

Organización del Computador II DC - UBA Introducción



En la clase de hoy vamos a ver:



En la clase de hoy vamos a ver:

• Nociones de System Programming



En la clase de hoy vamos a ver:

- Nociones de System Programming
- Modo Real y Modo Protegido



En la clase de hoy vamos a ver:

- Nociones de System Programming
- Modo Real y Modo Protegido
- Pasaje a modo protegido



¿Qué es System Programming?



#### ¿Qué es System Programming?

 Su objetivo es producir software que genere abstracciones útiles y eficientes en base a los recursos de hardware disponibles



#### ¿Qué es System Programming?

- Su objetivo es producir software que genere abstracciones útiles y eficientes en base a los recursos de hardware disponibles
- Estas abstracciones permiten el desarrollo de bibliotecas y aplicaciones que se ejecutarán sobre dicho sistema





#### Características

• Mayormente codificado en C y assembly



- Mayormente codificado en C y assembly
- No tenemos runtime library. (printf, fopen ...)



- Mayormente codificado en C y assembly
- No tenemos runtime library. (printf, fopen ...)
- Debuggear es difícil



- Mayormente codificado en C y assembly
- No tenemos runtime library. (printf, fopen ...)
- Debuggear es difícil
- No hay un formato binario definido (no hay concepto de archivo)

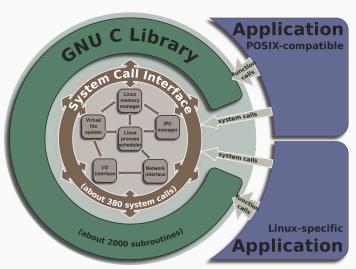


#### Características

- Mayormente codificado en C y assembly
- No tenemos runtime library. (printf, fopen ...)
- Debuggear es difícil
- No hay un formato binario definido (no hay concepto de archivo)

Básicamente, ¡todo lo que nos provee un Sistema Operativo no está!









¿Qué vamos a estar viendo?

• Manejo de memoria: Segmentación y Paginación



- Manejo de memoria: Segmentación y Paginación
- Manejo de interrupciones y excepciones



- Manejo de memoria: Segmentación y Paginación
- Manejo de interrupciones y excepciones
- Conmutación de tareas



- Manejo de memoria: Segmentación y Paginación
- Manejo de interrupciones y excepciones
- Conmutación de tareas
- Políticas de acceso y protección



Modos de operación:



#### Modos de operación:

 Modo real: modo en el que arrancan todos los x86, después de un power-up o reset.<sup>1</sup>

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Más información en Intel 64 and IA-32 Architectures Software Developer's Manual, Volumen 3, Capítulo 20: 8086 Emulation



#### Modos de operación:

- Modo real: modo en el que arrancan todos los x86, después de un power-up o reset.<sup>1</sup>
- Modo protegido: este modo es el estado nativo del procesador<sup>2</sup>

 $<sup>^{1}</sup>$ Más información en Intel 64 and IA-32 Architectures Software Developer's Manual, Volumen 3, Capítulo 20: 8086 Emulation

 $<sup>^2 \</sup>mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime}}}\mbox{\ensuremath{^{\prime\prime}}}\mbox{$ 





#### Modo Real:

• Trabaja por defecto en 16 bits



- Trabaja por defecto en 16 bits
- Podemos direccionar hasta 1MB de memoria<sup>1</sup>

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>En realidad, se puede direccionar algo más de 1 MB, por medio de una técnica conocida



- Trabaja por defecto en 16 bits
- Podemos direccionar hasta 1MB de memoria<sup>1</sup>
- Los modos de direccionamiento son más limitados que en modo protegido

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>En realidad, se puede direccionar algo más de 1 MB, por medio de una técnica conocida

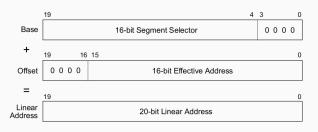


- Trabaja por defecto en 16 bits
- Podemos direccionar hasta 1MB de memoria<sup>1</sup>
- Los modos de direccionamiento son más limitados que en modo protegido
- No hay protección de memoria ni niveles de privilegio

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>En realidad, se puede direccionar algo más de 1 MB, por medio de una técnica conocida



Las direcciones en modo real (20 bits) se forman con 2 componentes de 16 bits:





Las direcciones en modo real (20 bits) se forman con 2 componentes de 16 bits:

 Dirección Base: valor de un registro de segmento (CS,DS,ES,SS) shifteado 4 bits a la izquierda





Las direcciones en modo real (20 bits) se forman con 2 componentes de 16 bits:

- Dirección Base: valor de un registro de segmento (CS,DS,ES,SS) shifteado 4 bits a la izquierda
- Offset: el valor de un registro (AX, BX, CX, DX, SP, BP, SI y DI)





Ejemplo:

Segmento : Offset

0x12F3 : 0x4B27

Dirección Física = Segmento  $\times$  16 + Offset

0x17A57 = 0x12F30 + 0x4B27



	Modo real	Modo Protegido
Memoria Dis-	$\sim$ 1 MB	4 GB
ponible		



	Modo real	Modo Protegido
Memoria Dis- ponible	$\sim 1~{\sf MB}$	4 GB
Privilegios	:(	4 niveles de protección



	Modo real	Modo Protegido
Memoria Disponible	$\sim 1~{\sf MB}$	4 GB
Privilegios	:(	4 niveles de protección
Interrupciones	Rutinas de atención	Rutinas de atención con privilegios



	Modo real	Modo Protegido
Memoria Dis- ponible	$\sim 1~{\sf MB}$	4 GB
Privilegios	:(	4 niveles de
		protección
Interrupciones	Rutinas de atención	Rutinas de
		atención con
		privilegios
Set de instrucciones	Todas	Depende el
		nivel de
		privilegio



¿Cómo vamos a trabajar?



¿Cómo vamos a trabajar?

• Vamos a usar bochs (emulador de x86)



¿Cómo vamos a trabajar?

• Vamos a usar bochs (emulador de x86)

¿Qué nos permite bochs?



- ¿Cómo vamos a trabajar?
  - Vamos a usar bochs (emulador de x86)
- ¿Qué nos permite bochs?
  - Utilizar instrucciones privilegiadas



¿Cómo vamos a trabajar?

• Vamos a usar bochs (emulador de x86)

¿Qué nos permite bochs?

- Utilizar instrucciones privilegiadas
- Ver estructuras del kernel (tablas de memoria, tablas de interrupciones, etc.)



¿Cómo vamos a trabajar?

• Vamos a usar bochs (emulador de x86)

¿Qué nos permite bochs?

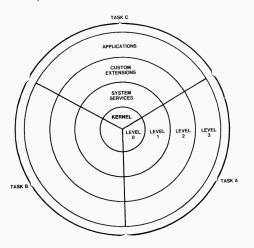
- Utilizar instrucciones privilegiadas
- Ver estructuras del kernel (tablas de memoria, tablas de interrupciones, etc.)
- Bootear el procesador y pasarlo a modo protegido



- ¿Cómo vamos a trabajar?
  - Vamos a usar bochs (emulador de x86)
- ¿Qué nos permite bochs?
  - Utilizar instrucciones privilegiadas
  - Ver estructuras del kernel (tablas de memoria, tablas de interrupciones, etc.)
  - Bootear el procesador y pasarlo a modo protegido
  - Tener una ejecución controlada con posibilidad de debugging



¿Que tenía Intel® pensado?



Intervalo y consultas (5 minutos)