# 1. Introducción

martes, 7 de febrero de 2023 18:07

#### SO

- -> Hace de intermediario.
- -> Es un software que controla los recursos del hardware y actúa de intermediario entre aplicaciones y hardware, tiene privilegios de hardware.
- -> Tiene muchas capas, cuanto más alta es la capa más complejidad tiene y más fácil es para nosotros (lo que se hace en 1 paso en frameworks son 15 en SO).

Internamente: Define estructuras de datos para gestionar el hardware y algoritmos para decidir cómo usarlo

Externamente: Ofrece un conjunto de funciones para acceder a su funcionalidad de gestión de recursos



## LLAMADAS A SISTEMA

- -> Provocar cambios en los datos del SO (ej: nuevo programa)
- -> Nuevas acciones:
  - -Poner a ejecutar
  - -Ponerlo en la cola

## COMPILAR EN C:

- 1. gedit p1.c
- 2. gcc -o p1 p1.c
- 3. p1

### SO OFRECE:

- 1. Entorno usable: ayuda a que el usuario no vea diferencia entre sistemas
- 2. Entorno seguro: protege HW de accesos incorrectos, define permisos de acceso
- 3. Entorno eficiente: uso eficiente del sistema

## PRESENTE DE INICIO A FINAL

Se ejecuta el código del SO cuando se hace llamada al sistema, excepción o interrupción involuntarios. El SO tiene interrupciones programadas porque si no se usaría y perdería el control, entonces las va provocando para asegurarse y comprobar el estado de la máquina.

### ¿OUÉ ES KERNELS

Un kernel es el núcleo/corazón de un SO. Es el componente central que se encarga de administrar y coordinar los recursos del hardware (la CPU, memoria y dispositivos de E/S) para permitir que los programas y procesos del sistema funcionen de manera eficiente y sin interferirse entre sí.

- Se encarga de la gestión de memoria, procesos, gestión de interrupciones y gestión de dispositivos E/S.
- Proporciona una interfaz entre las aplicaciones y hardware subyacente al sistema.

Modo privilegiado(modo kernel/sistema/protegido): nivel de acceso más alto y está reservado para el kernel del SO y procesos de bajo nivel que necesitan acceso a recursos críticos del sistema (la memoria, dispositivos de E/S). En este modo los programas pueden ejecutar instrucciones que no puedes desde el no-priv (como las que permiten acceder directamente a los recursos de hardware).

Modo no-privilegiado(modo usuario): nivel de acceso más bajo, disponible para la mayoría de los programas y procesos que se ejecutan en el sistema(apps). Los programas tienen acceso limitado a los recursos del sistema.

# FORMAS DE ACCEDER AL KERNEL

Kernel = núcleo del SO -> parte que se ejecuta en modo privilegiado. La SO está formada por kernel+ aplicaciones (modo NO-privilegiado).

## El código de kernel se ejecuta cuando:

- Hay llamadas a sistema (síncronas a nivel HW, voluntarias)
- Una aplicación provoca una excepción (síncronas, involuntarias)
- Una aplicación provoca una interrupción (asíncronas, involuntarias)

Si no ocurre ninguno de estos eventos, el SO no se ejecutaría -> perdería el control del sistema.

Para evitarlo el SO configura una interrupción automática cada "x" ms.

## LLAMADAS A SISTEMA

Cuando el programa tiene que acceder al código del SO/Kernel/HW, las llamadas hacen el salto al código y cambian los "permisos". Son un conjunto de funciones del kernel para acceder a sus servicios -> como cualquier otra librería.

# Requisitos para LL.S (punto de vista kernel):

- Ejecución en modo privilegiado -> soporte HW
- Paso de parámetros y retorno de resultados entre modos de ejecución diferentes -> dependen del HW
- Las @ que ocupan LL.S tienen que poder ser variables -> PORTABILIDAD (tienen que poder soportar diferentes versiones del kernel y diferentes SO)

## Requisitos para LL.S (punto de vista programador):

- Sencillo como una llamada a función
- No se puede modificar su contexto

\*TRAP -> interrupción del SO causada por un error/requerimiento de usuario -> invoca al kernel.

¿Cómo se consigue la portabilidad? Las LL.S tienen un id(un número) no una @, este id se usa para indexar una tabla de LL.S que se conserva constante entre versiones

Librerías "de sistema" con soporte HW:

Se encarga de traducir la función que ve el user a la petición de servicio explícito del sistema

- La librería de sistema aísla al user de los detalles de la arquitectura
- Modo privilegiado = seguridad
- > Pasar los parámetros shell (kernel)
- > Invocar el código del kernel (\*TRAP)
- > Recoger y procesar los resultados del kernel
- > Homogeneiza resultados; ej: llamadas en linux que dan error siempre retornan -1)

Código genéricos al entrar/salir del kernel:

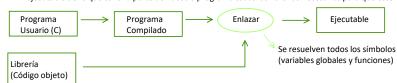
Hay pasos comunes a interrupciones, excepciones y llamadas a sistema.

En el caso de interrupciones y excepciones, no se invoca explícitamente ya que genera la invocación la realiza la CPU, el resto de pasos si se aplican.

	Función "NORMAL"	Función KERNEL
Pasamos los parámetros	Push parámetros	DEPENDE
Para invocarla	Call	Sysenter, int o similar
Al inicio	Salvar los registros que vamos a usar (push)	Salvamos todos los registros (push)
Acceso a parámetros	A través de la pila (ej: mov 8(ebp), eax)	DEPENDE
Antes de volver	Recupera los registros salvados al entrar (pop)	Recupera los registros salvados (todos) al entrar (pop)
Retorno de resultados	Eax (o registro equivalente)	DEPENDE
Para volver al código que la invocó	ret	Sysexit, iret o similar

# **GENERAR EJECUTABLE**

- El ejecutable tiene que tener a parte de nuestro programa todas las librerías necesarias para que este funcione + las librerías de sistema que contienen los SYSCALLS



Rutinas/funciones ya compiladas que se enlazan con el programa. Pueden ser a nivel de lenguaje libc o de sistema libso