

Data handling Operating Systems

Alejandro Alonso alejandro.alonso@upm.es

Objetivos del tema

- **Describir las características principales de los SO**
- **Describir los principios básicos de su operación**
- **Identificar los componentes principales de los SO**
- **Interacción con dispositivos hardware:
memoria, E/S, discos**

Contenidos

1. Sistemas Operativos

1.1. Introducción

1.2. Funcionamiento del Sistema Operativo

1.3. Interfaz de programación: llamadas al sistema

1.4. Estructura de un sistema operativo

2. Gestores en un sistema de operativo

2.1. Gestión de procesos

2.2. Gestión de memoria

2.3. Gestión de almacenamiento

2.4. Gestión de E/S

3. Introducción a máquinas virtuales

Planteamiento

ADCS

Experiments

Platform

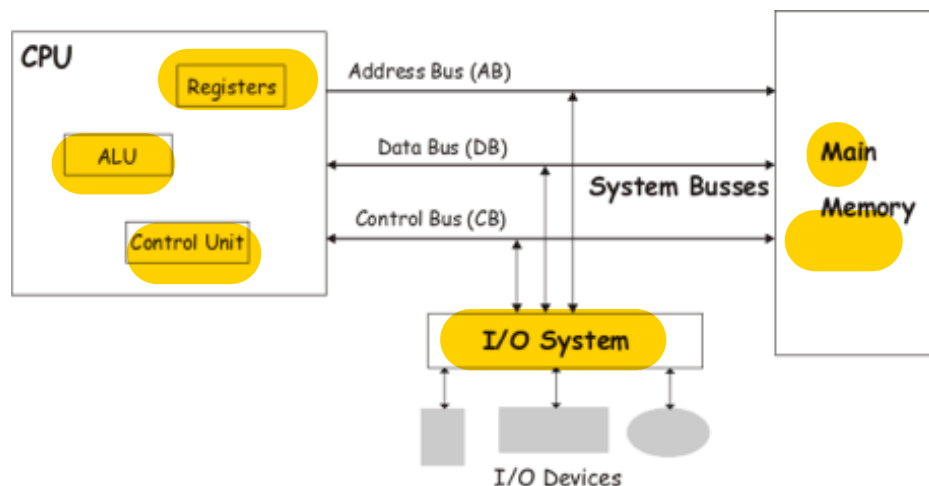
TC/TM

OBDH

Program,
task/thread

- How is executed a program or thread?
- How is assigned memory or UCP?
- How are used I/O devices?
- How do tasks communicate?

Operating
System



Hardware

On-board computers: Specific requirements

- **embedded in spacecraft**
 - ▶ specific I/O devices, limited power, size and weight
- **real-time operation**
 - ▶ functions have to be performed on time
- **high reliability requirements**
 - ▶ repair is not possible in space
 - ▶ Spacecraft can fail to work or to be lost
- **harsh environment**
 - ▶ radiation, temperature, vibration, acceleration
- **Applicable technology may be restricted**
 - ▶ Often resulting in less powerful technology being used

Introducción a los Sistemas Operativos

1.1 Introducción a los sistemas operativos

- **¿Qué es un sistema operativo?**

- ▶ Difícil de definir. Una posible definición es:

Programa que actúa como intermediario entre el hardware y los usuarios de un computador

- **Objetivos del sistema operativo**

- ▶ Gestión de recursos:

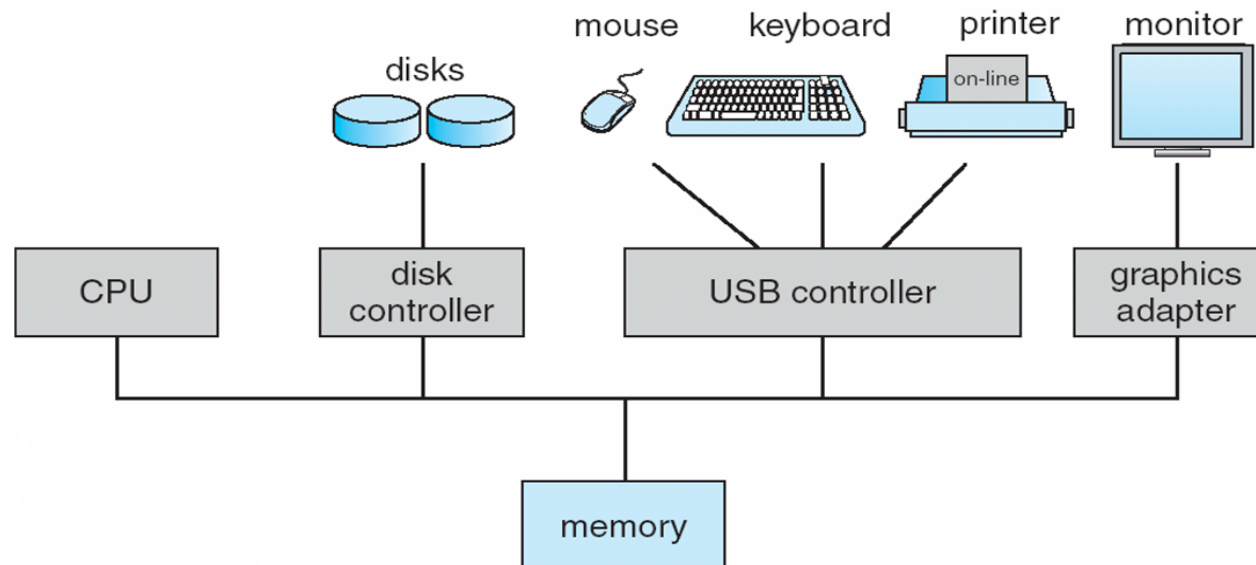
- Oculta complejidad del hardware
- Eficiencia de uso de recursos y control de intentos de acceso simultáneos

- ▶ Facilitar el uso del ordenador: abstracciones adecuadas

- Mayor nivel de abstracción que el hardware
- Abstracciones de alto nivel: procesos, ficheros

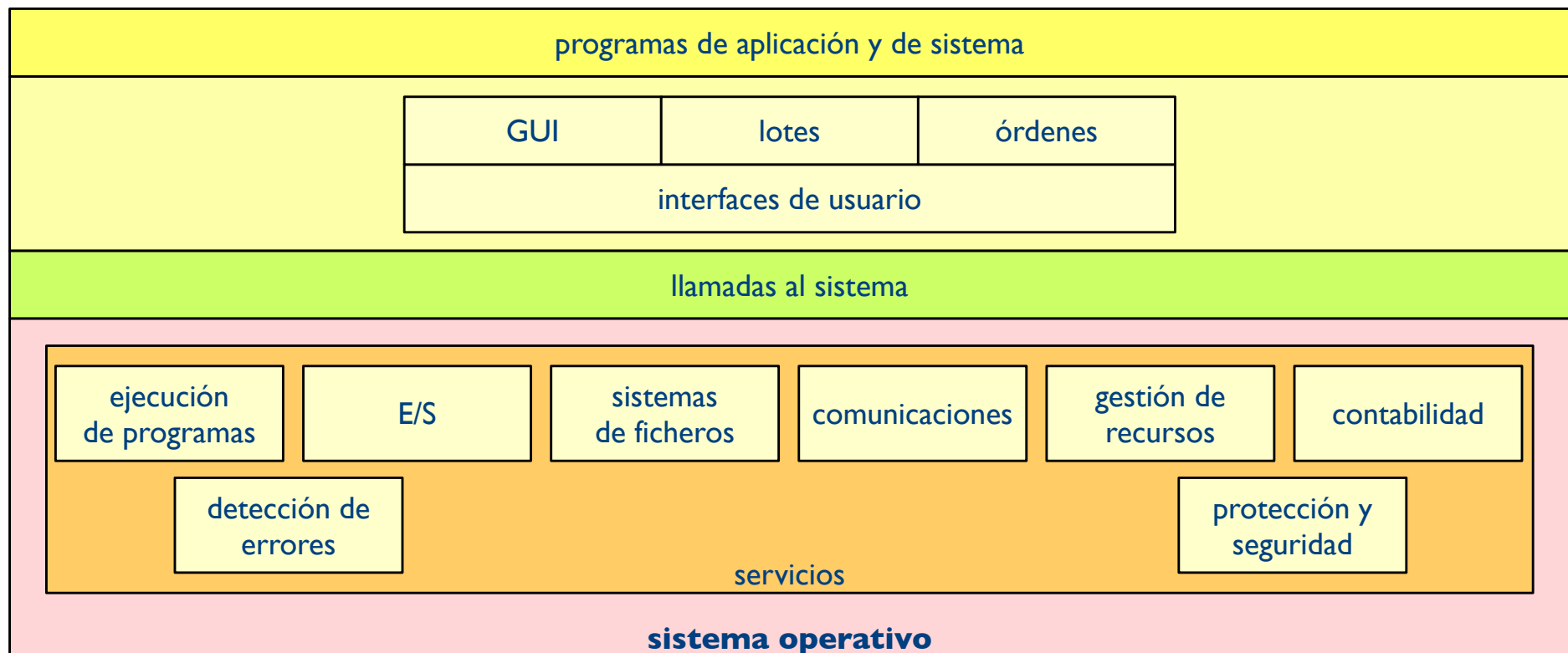
Gestión de los recursos de un Computador

- **Controladores de dispositivos muy variados y complejos**
 - ▶ Interfaz de alto nivel: ocultar las peculiaridades del HW
 - ▶ Ficheros: Sucesión de registros lógicos. En Unix: bytes
- **Contención en el uso de recursos**
 - Varios usuarios tratan de usar simultáneamente recursos de HW, como procesador, memoria o dispositivos de E/S



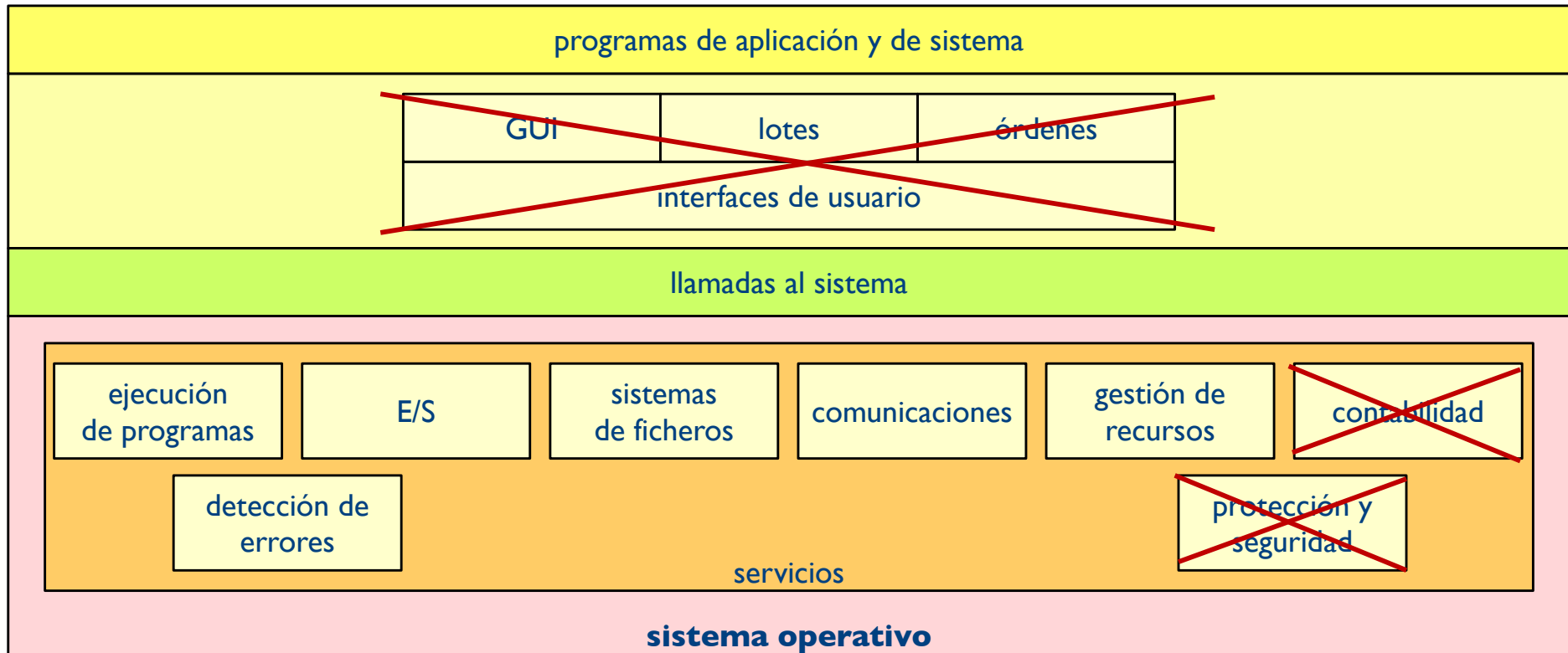
Servicios del sistema operativo

- **SO proporciona un entorno para ejecutar programas**
 - ▶ se realiza mediante un conjunto de llamadas al sistema
- **Los programas o bibliotecas para usuarios**



Servicios del SO: Sistema empotrado

- Sistemas empotrados en aplicaciones espaciales:
 - Algunos tipos de servicios no se proporcionan
 - Otros servicios proporcionan una funcionalidad simplificada



Servicios básicos

- ▶ **interfaz de usuario**
 - gráfica o textual
- ▶ **ejecución de programas**
 - carga en memoria y arranque ejecución
- ▶ **operaciones de E/S**
 - lectura y escritura desde los programas
- ▶ **gestión de ficheros**
 - organización y acceso a la información
- ▶ **comunicaciones**
 - entre tareas (local o distribuida)
- ▶ **detección de errores**
 - errores de hardware o de software
 - acciones de corrección para preservar la

Sist. empuotrados (espacio)

No necesario

Sólo al iniciar el sistema

Dispositivos dedicados a la misión

○ no se necesita o un gestor sencillo

Mecanismos básicos

Necesarios

Servicios básicos (continuación)

Sist. empotrados (espacio)

▶ gestión de recursos

- CPU, memoria, espacio en disco, etc.

Necesario

▶ contabilidad

- datos sobre uso de recursos

No necesario

▶ protección y seguridad

- los procesos no deben interferir entre ellos
- los usuarios no deben poder acceder a los recursos sin autorización

Las tareas colaboran.

No hay usuarios.

Funcionamiento de un Sistema Operativo

1.2. Funcionamiento del Sistema Operativo

- **Dirigido por interrupciones:**

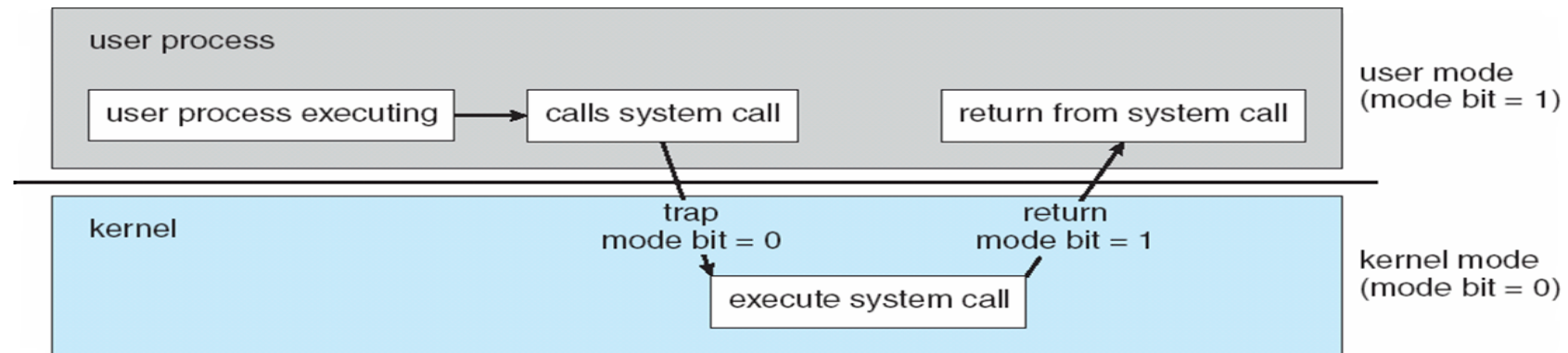
- ▶ Hardware: al interactuar con dispositivos
- ▶ Software
 - servicios al usuario (llamadas al sistema)
 - errores de ejecución: División por cero, instrucciones ilegales

- **SO se basa en el modelo dual del procesador:**

- ▶ Dos modos: usuario y núcleo o privilegiado
 - El hardware proporciona un bit de modo
- ▶ Algunas instrucciones se tienen que ejecutar en modo privilegiado
- ▶ El núcleo se ejecuta en modo privilegiado
- ▶ Fundamental para proteger al sistema

Tratamiento de interrupciones

- **Cuando se produce una interrupción:**
 - ▶ Se salva el contexto de la ejecución en curso
 - ▶ Se pasa a modo supervisor / modo núcleo
 - ▶ Se inhabilitan las interrupciones para que no se pierdan
 - ▶ Transfiere control a la rutina de tratamiento correspondiente
 - Se suele emplear vectores de interrupciones



Sistemas empotrados

- Los sistemas operativos, dirigidos por interrupciones
- No es imprescindible usar los dos modos de funcionamiento:
 - ▶ No hay que proteger de otros usuarios, ni de accesos del exterior
 - ▶ Las llamadas al sistema se realizan como llamada a procedimiento

Interfaz de programación

Interfaz de programación: llamadas al sistema

- Los programas pueden acceder a los servicios del sistema invocando llamadas al sistema
- Especificación de operaciones del sistema en términos de un lenguaje de programación

- ▶ funciones, subprogramas o métodos con parámetros
- ▶ sintaxis de un lenguaje de programación (ej. Lenguaje C)

- **Ejemplo (Java): `java.io.OutputStream.write`:**

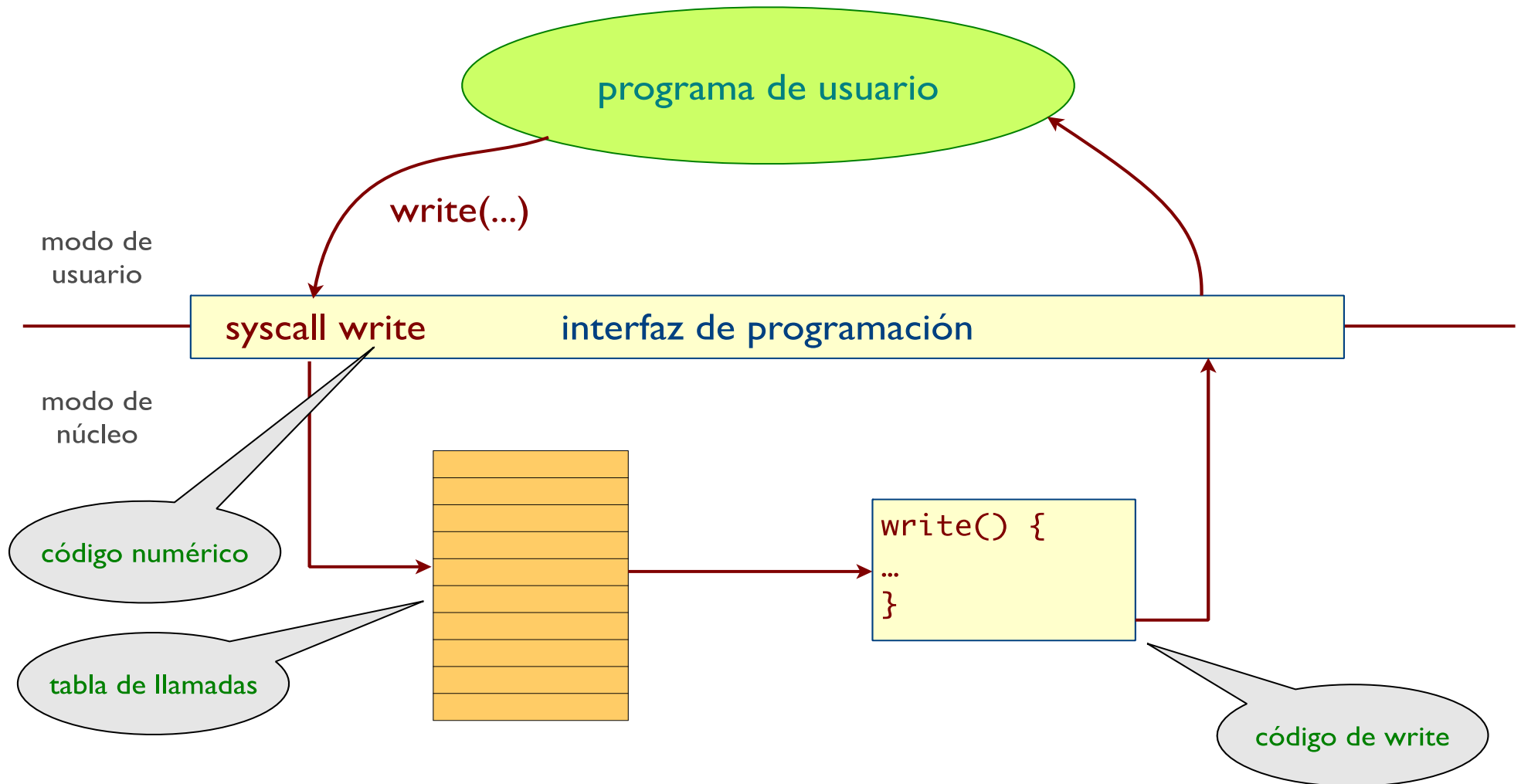
```
public abstract void write (byte[] b,int off,int len)
    throws IOException
```

- **Ejemplo (C):**

```
ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count)
```

- **Algunas APIs comunes: Win32, POSIX, Java API**

Ejecución de llamadas al sistema



Tipos de llamadas al sistema

	Windows	Unix
Gestión de procesos	CreateProces() ExitProcess() WaitForSingleObject()	fork() exit() wait()
Gestión de ficheros	CreateFile() ReadFile() WriteFile() CloseHandle()	open() read() write() close()
Gestión de dispositivos	SetConsoleMode() ReadConsole() WriteConsole()	ioctl() read() write()
Mantenimiento de información	GetCurrentProcessId() SetTimer() Sleep()	getpid() alarm() sleep()
Comunicaciones	CreatePipe() CreateFileMapping() MapViewOfFile()	pipe() shmget() mmap()
Protección	SetFileSecurity() InitializeSecurirty Descriptor() SetSecurityDescriptorGroup()	chmod() umask() chown()

POSIX

- **POSIX (Portable Operating System Interface) es un estándar que define una interfaz de programación para sistemas operativos**
 - ▶ IEEE Std 1003.1-2008 — ISO /IEC 9945:2009
 - ▶ API para C y otros lenguajes basada en Unix
 - ▶ define servicios de SO y la API para las llamadas al sistema correspondientes
 - ▶ los servicios son opcionales
 - un SO no tiene por qué tener todos los servicios definidos en POSIX
 - pero si los tiene debe seguir la API de POSIX
- **Algunos SO compatibles con POSIX**

Estructura de los Sistemas Operativos

Estructura de sistemas operativos

- Generalmente se divide en componentes organizados jerárquicamente
 - de mayor a menor nivel de abstracción
- Ejemplo: estructura original de Unix



The Open Ravenscar Kernel

- **ORK is a real-time kernel for ERC-32 computers**
 - ▶ open source alternative to commercial kernels and OS
 - ▶ small kernel supporting only Ravenscar profile functionality
- **ORK is integrated with GNAT**
- **The full GNAT/ORK compilation system includes other tools:**
 - ▶ Libraries, debugger, remote monitor and loader for embedded targets

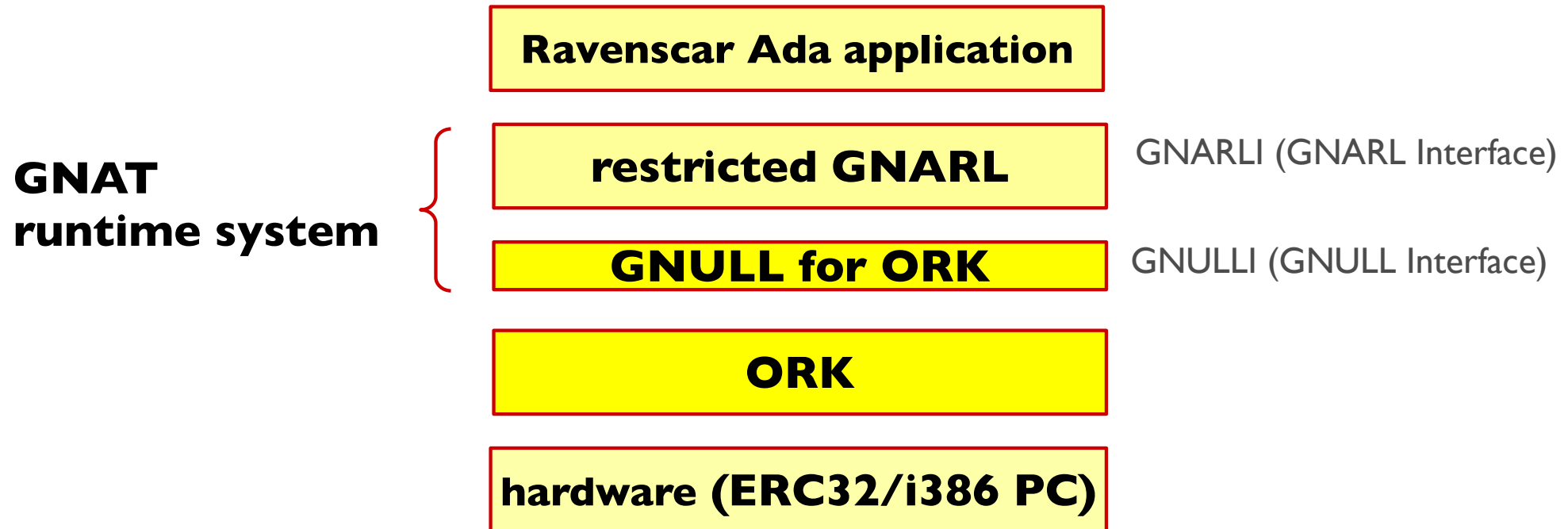
GNAT

- **GNAT** (GNU/New York University Ada Translator) is a free compilation system for Ada 95
 - ▶ initially developed under DoD funding
 - ▶ later taken over by ACT
- **Characteristics**
 - ▶ source code available
 - ▶ fully integrated with GNU software development toolkit
 - ▶ supports full core Ada plus annexes
 - Annex C: System programming
 - Annex D: Real Time systems

Tasking implementation in GNAT

- **Ada tasking is implemented by means of GNARL (GNU Ada Runtime Library)**
 - ▶ a platform-independent collection of Ada packages
- **Low level dependencies are isolated by means of GNULL (GNU Low-level Library)**
 - ▶ different versions of GNULL for different platforms
 - ▶ tasking at this level is usually based on an underlying POSIX threads layer
- **Highly modular, portable approach**
 - ▶ but efficiency may be improved for particular targets
 - ▶ “abstraction inversion” – Ada tasks provide the same basic functionality as POSIX threads

GNAT run-time architecture



Configuración y Arranque del sistema

- **Se parte de un disco o partición de arranque, con:**
 - ▶ El código del SO, Ficheros de configuración del SO
 - ▶ El sistema de fichero de raíz del SO, incluyendo programas y ficheros del sistema y usuarios
- **Carga del núcleo (boot)**
 - ▶ cargador inicial, arranca por hardware: bootstrap loader
 - en ROM/EPROM (): comprobación de dispositivos básicos
 - Cargador general en bloque de disco predeterminado (GRUB)
 - ▶ a continuación se carga, el cargador completo
- **En sistemas empujados:**
 - ▶ Se enlaza el SO y programas, se guarda en ROM
 - ▶ Al iniciar, se pasa a cargar para ejecutar

Gestores en un sistema de operativo

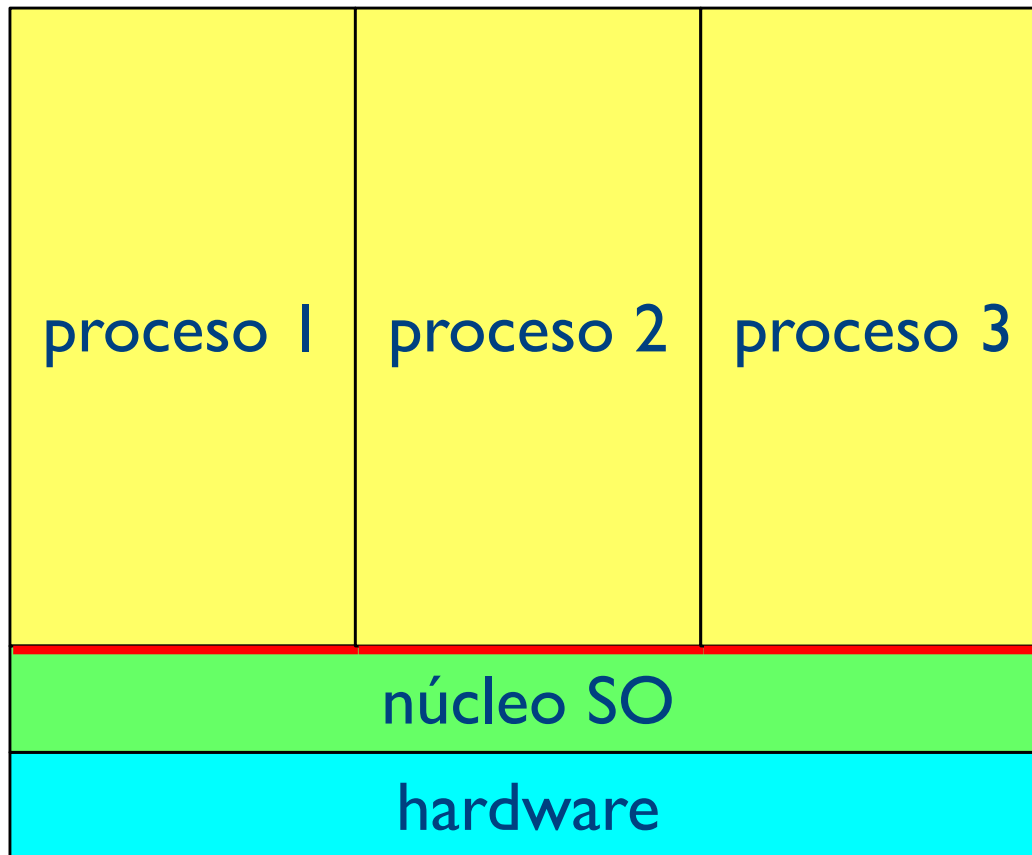
2. Gestores en un sistema de operativo

- El SO se puede dividir desde un punto de vista funcional:
 - ▶ Gestor de Procesos
 - ▶ Gestor de Memoria
 - ▶ Gestor de Almacenamiento Secundario
 - Sistemas de ficheros
 - ▶ Gestor de Entrada Salida
 - ▶ Protección y Seguridad

2.1 Gestión de Procesos

- **La mayoría de los sistemas operativos permiten ejecutar varios programas a la vez**
 - ▶ Ejemplos: procesadores de textos, navegadores, etc.
 - ▶ Programas de sistema: colas de impresión, comunicación...
- **Un proceso es un programa en ejecución**
 - ▶ con toda la información referente a su estado
- **El SO multiplexa la ejecución de los procesos**
 - ▶ la CPU ejecuta alternativamente las instrucciones de los procesos
- **Asigna un espacio de memoria propio al proceso**
 - ▶ Abstracción/Virtual: cada proceso se ejecuta como si tuviera una CPU y una memoria para él solo

Estructura de un SO: Gestión de Procesos



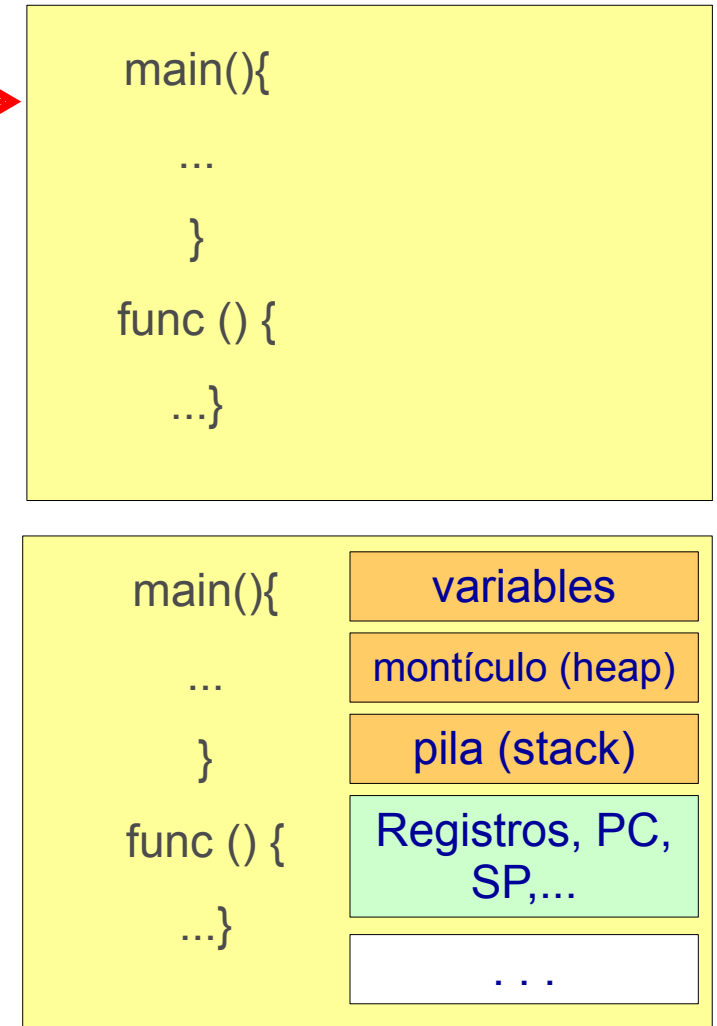
Esquema de ejecución



Mapa de memoria

Gestión de Procesos

- **Proceso: programa en ejecución**
- **Programa: código y datos estáticos**
- **Imagen del proceso en SO:**
 - ▶ Código
 - ▶ Estado del proceso:
 - Área de memoria: valores de variables, pila, etc.
 - Registros: contador de programa, puntero de pila, ...
 - ...



Gestión de Procesos:

- **Servicios básicos:**

- ▶ Creación, destrucción de procesos

- **Mecanismos de interacción entre procesos**

- ▶ Sincronización y comunicación

- **Gestión de recursos:**

- ▶ Procesador: qué proceso debe ejecutarse.
- ▶ Memoria: asignación a procesos
- ▶ Gestión de dispositivos de entrada/salida.

- **Los procesos están protegidos:**

- ▶ Un proceso no puede acceder a la memoria de otro directamente

2.2 Gestión de Memoria

- Las instrucciones y los datos de un proceso tienen que estar en memoria para ejecutarse
- El gestor decide cuáles son los contenidos de la memoria:
 - ▶ Mapa de memoria, qué (partes) procesos, ...
 - ▶ Se trata de optimizar el uso de la CPU y la respuesta a los usuarios
- Actividades del gestor de memoria:
 - ▶ Memoria libre ocupada y quién la usa
 - ▶ Qué procesos (o partes) se mantienen en memoria

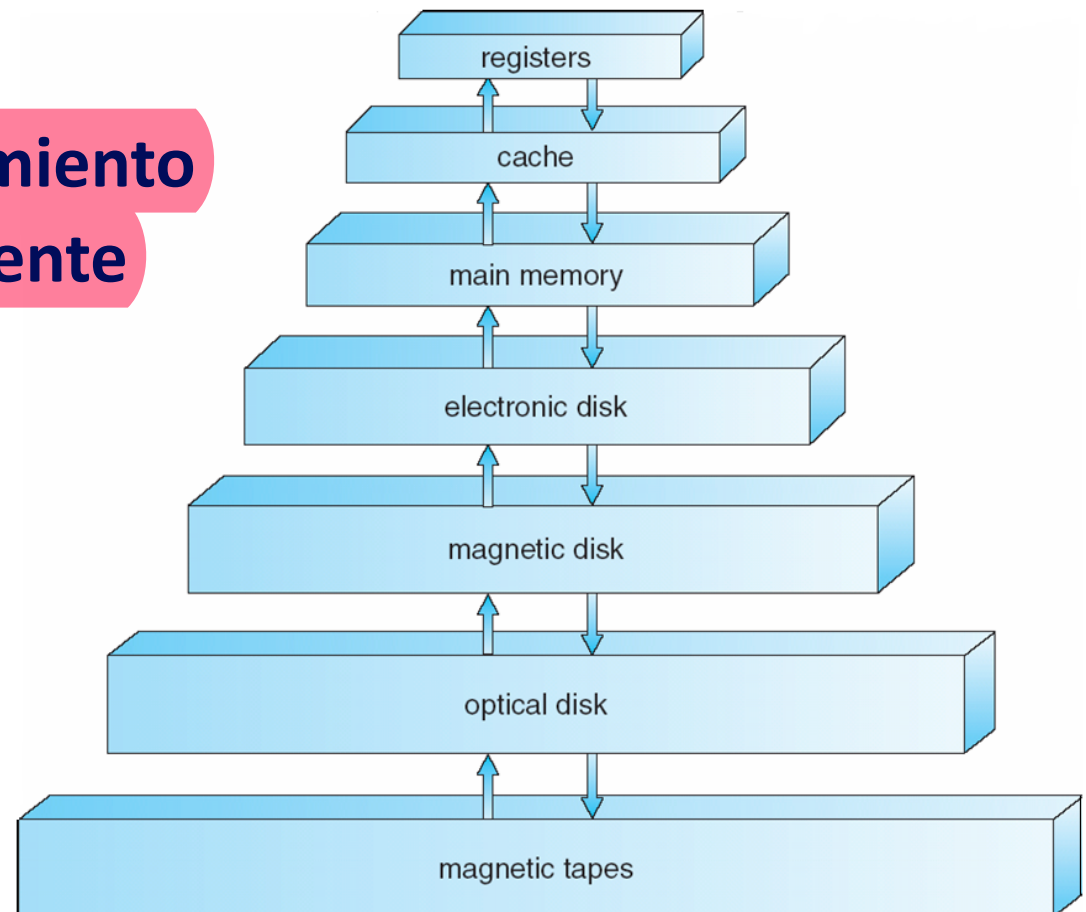
Jerarquía del Almacenamiento

- El sistema de almacenamiento se organiza jerárquicamente

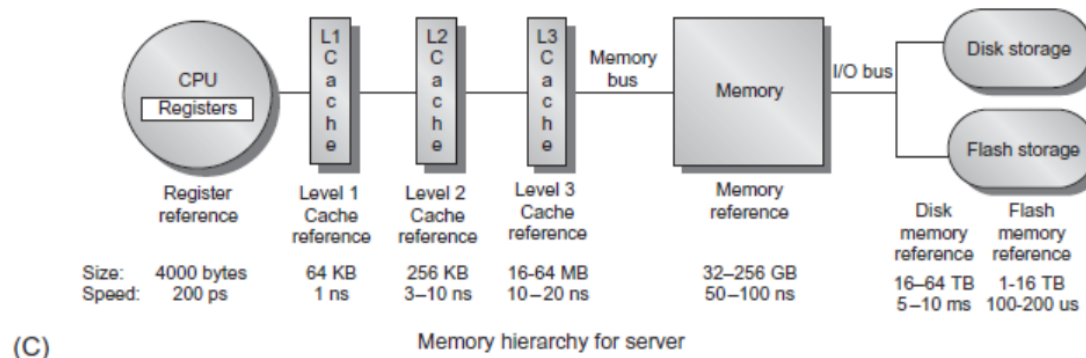
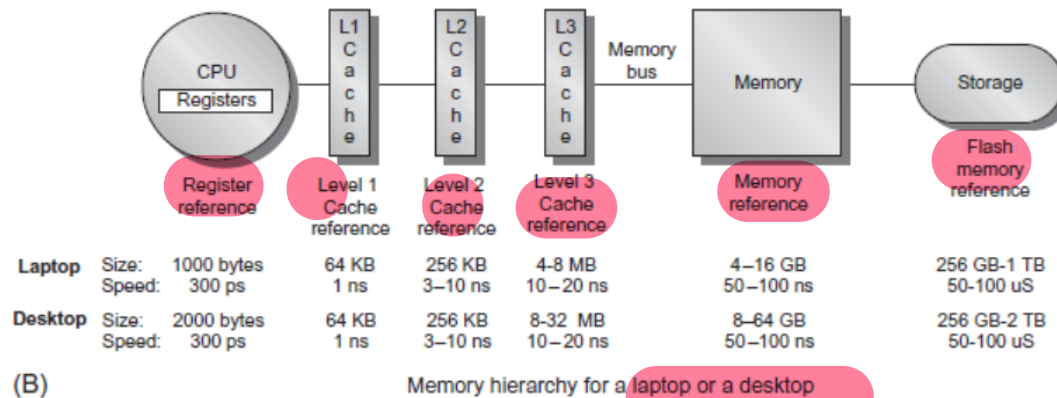
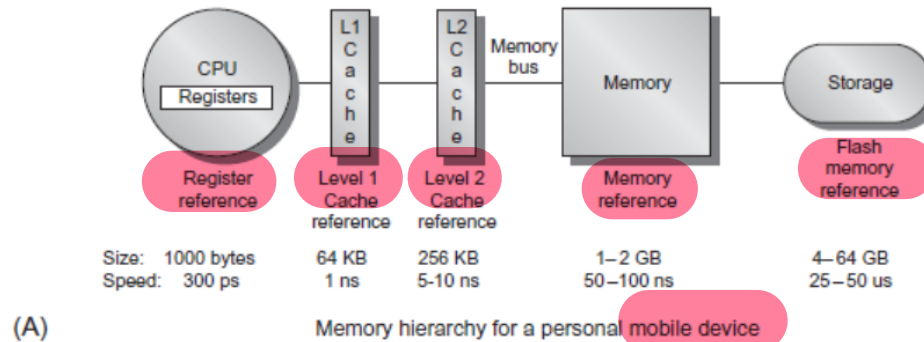
- ▶ Velocidad

- ▶ Coste

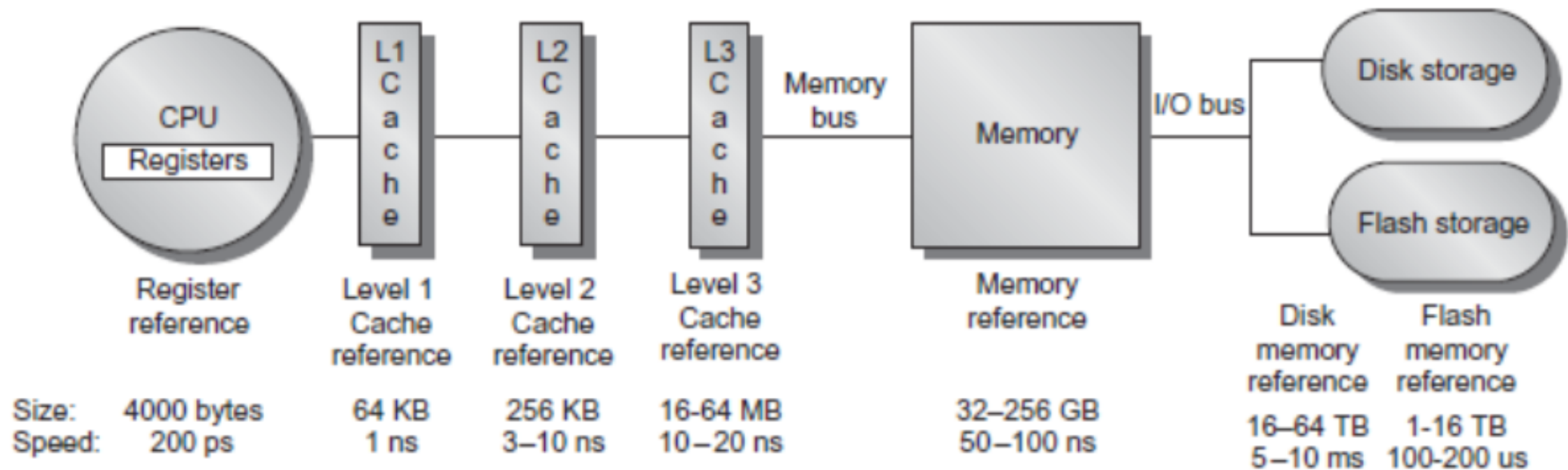
- ▶ Volatilidad



Jerarquía de memorias



Jerarquía de memorias



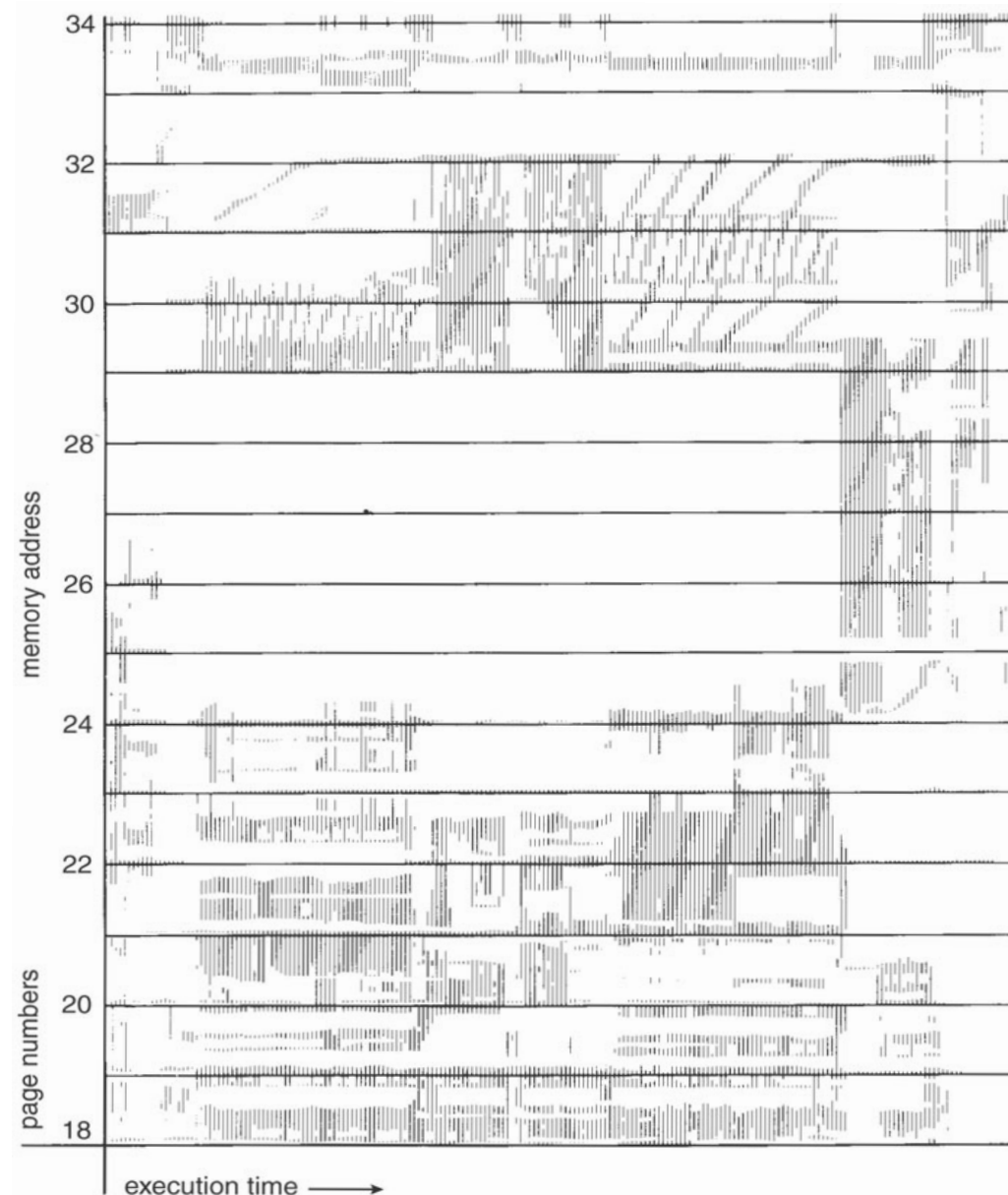
Memory hierarchy for server

Compilador

Hardware

Sistema operativo

Vecindad en la referencias a memoria



Silberschatz et al. 2010

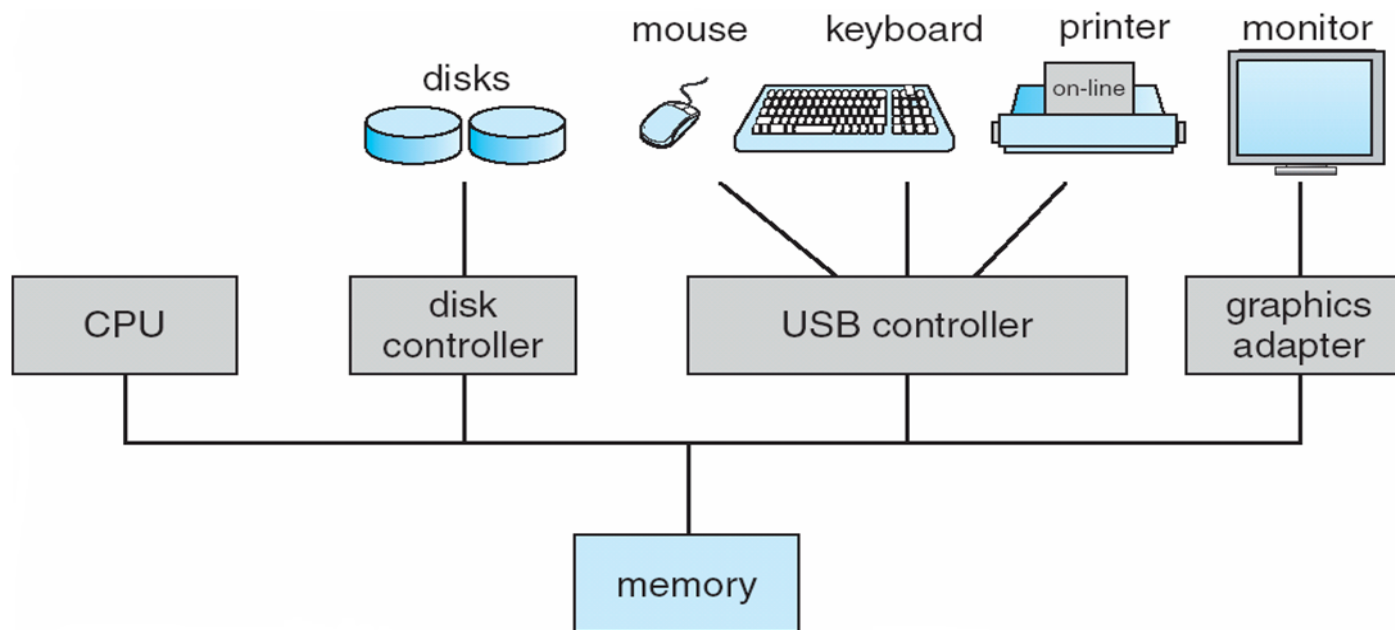
2.3 Gestión de Ficheros

- **Proporciona una visión uniforme y virtual del almacenamiento de información**
 - ▶ Fichero: abstracción de almacenamiento de información que oculta los detalles de los dispositivos físicos
 - ▶ Cada dispositivo tiene características diferentes
- **Sistema de ficheros**
 - ▶ Los ficheros se suelen organizar en directorios
 - ▶ Control de acceso a la información
 - ▶ Operaciones del SO:
 - Creación y borrado de ficheros y directorios
 - Operaciones para manipular ficheros y directorios
 - Almacenar los ficheros en los dispositivos
 - Copias de seguridad en dispositivos no volátiles

2.4 Gestión de E/S

- **Un objetivo del SO es ocultar los detalles y peculiaridades de los dispositivos de E/S**
- **Responsabilidades del SO:**
 - ▶ Gestión de la memoria de E/S:
 - ▶ Almacenamiento temporal de datos, mientras se transfieren
 - ▶ Caché de disco
 - ▶ Spooling, etc
- **Interfaz con los gestores de dispositivos**
- **Gestores para los diferentes dispositivos hardware**

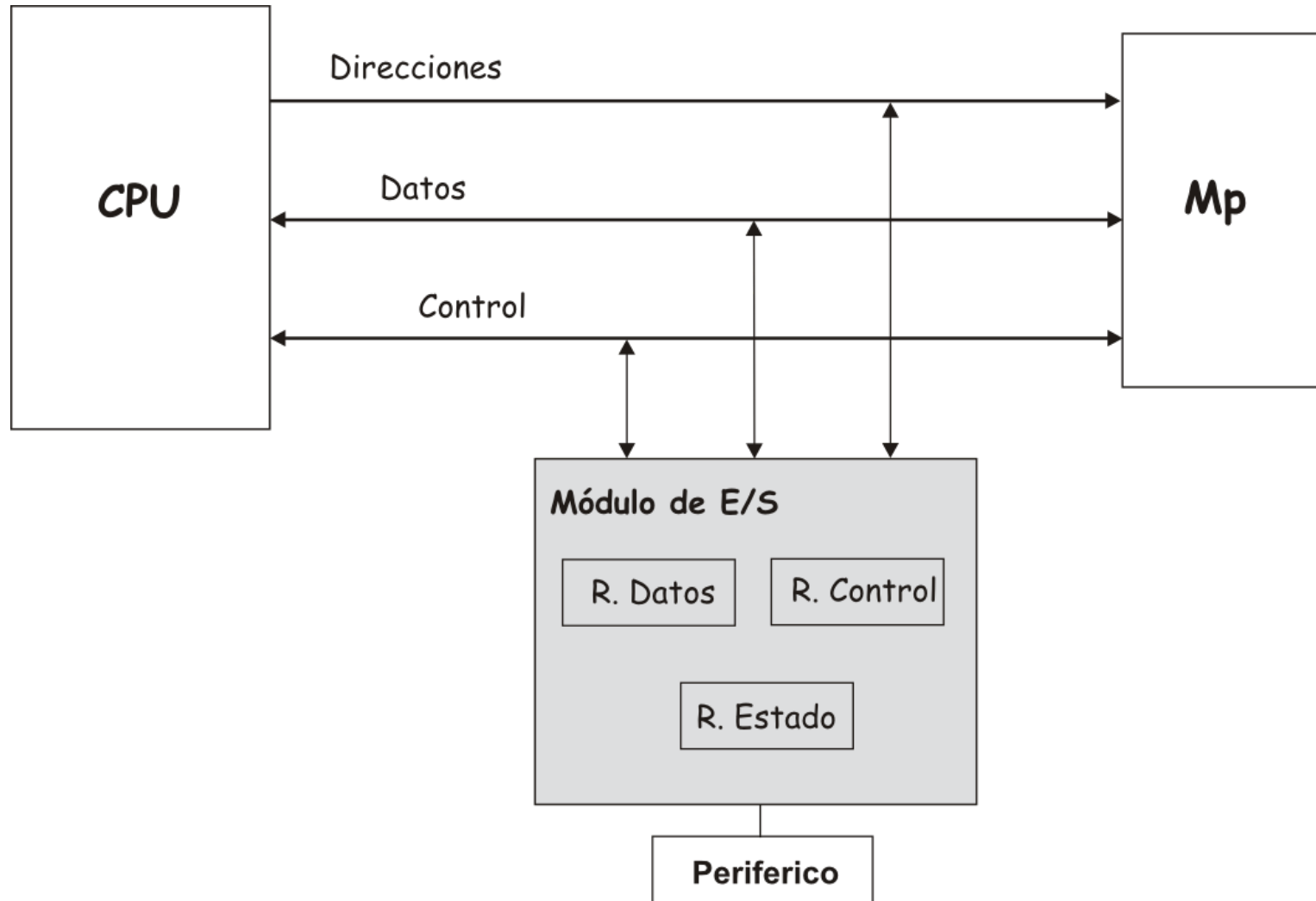
Computador de Von Neumann



Técnicas de entrada/salida

- Los periféricos son más lentos que la CPU y memoria.
- E/S y periférico son independientes y trabajan en paralelo.
- Técnicas de E/S:
 - ▶ E/S programada
 - ▶ E/S por interrupciones
 - ▶ E/S por DMA
- El grado de participación de la CPU varía

Sistema de entrada/salida



Software

Kernel o Núcleo

Subsistema de E/S

Gestor de
dispositivos
SCSI

Gestor de
teclado

Gestor de
ratón

...

Gestor de
Bus PCI

Gestor de
dispositivos
SATA

Gestor de
dispositivos
SATAPI

Controlador de
dispositivos
SCSI

Controlador
de teclado

Controlador
de ratón

...

Controlador
de Bus PCI

Controlador
de dispositivos
SATA

Controlador
de dispositivos
SATAPI

Dispositivos
SCSI

Teclado

Ratón

...

Bus PCI

Dispositivos
SATA

Dispositivos
SATAPI

Hardware

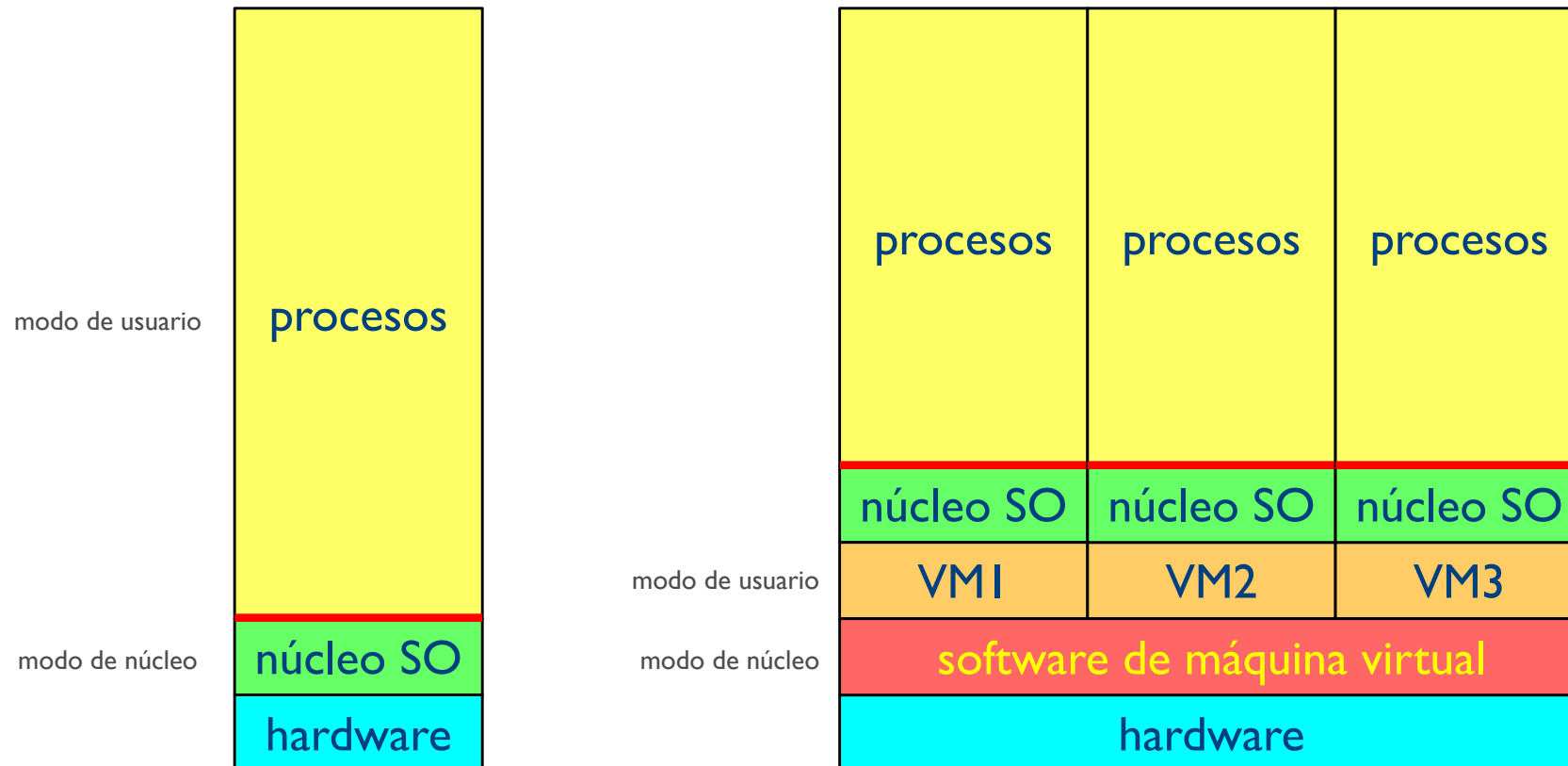
Introducción a las máquinas virtuales

3. Introducción a las máquinas virtuales

- **Máquina virtual (virtual machine, VM)**
 - ▶ Software que ejecuta programas como si fuera la máquina física
- **Se abstrae el hardware y se representa mediante una capa de software**
 - ▶ interfaz idéntica al hardware
- **Apariencia de varios procesadores idénticos**
- **Anfitrión (host): el hardware real**
 - ▶ posiblemente con un SO nativo
- **Invitado (guest): el SO que se instala en la máquina virtual**
 - ▶ puede haber varios SO invitados, cada uno en una

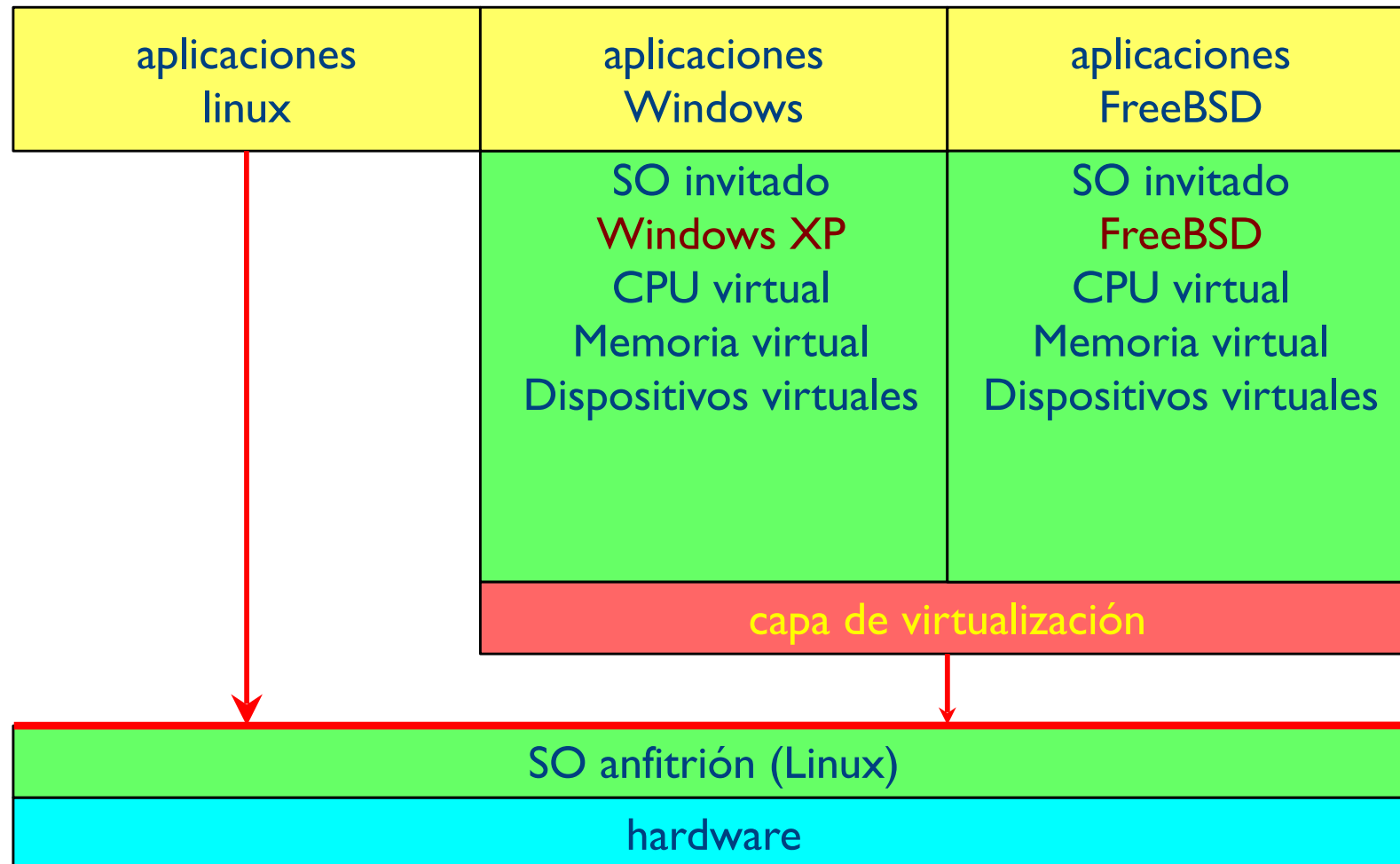
Arquitectura con máquinas virtuales: Tipo 1

- El hipervisor ejecuta sobre el hardware



Arquitectura con Vmware WS: Tipo 2

- El hipervisor ejecuta sobre un SO



Técnicas relacionadas

- **Emulación**

- ▶ se simula un procesador distinto del anfitrión
- ▶ muy costoso en tiempo de ejecución
 - hay que interpretar todas las instrucciones de máquina del procesador invitado
- ▶ útil para ejecutar software antiguo

- **Para-virtualización**

- ▶ la plataforma de máquina virtual presenta una interfaz similar, pero no idéntica, a la arquitectura de máquina original
- ▶ el software invitado debe modificarse para ejecutarse en la máquina virtual

Resumen

- **Objetivos SO:**
 - ▶ Gestión eficiente de recursos
 - ▶ Interfaz adecuado con usuario
- **Sistema Operativo**
 - ▶ funcionamiento de computadores
 - ▶ Dirigido por interrupciones
 - ▶ Núcleo: se ejecuta en modo protegido
- **Componentes fundamentales**
 - ▶ Gestión de procesos
 - ▶ Gestión de memoria
 - ▶ Gestión de E/S

Referencias

- A. Silberstchatz, P. B. Galvin, G. Gagne: ***Operating System Concepts***, Global ed. John Wiley, 2019
- A. Silberschatz, P. Galvin y G. Gagne: ***Operating System Concepts with Java***. 8ª edición. Addison Wesley, 2011. (Safari)
- G. Fernández, ***Conceptos básicos de Arquitectura y Sistemas Operativos***, 5ª Edición. Publicaciones ETSIT, 2005.