

UNIDAD 1

Programación de procesos

Conceptos básicos



▶ PROGRAMA

- Toda la información (tanto código como datos) almacenada en disco de una aplicación que resuelve una necesidad concreta para los usuarios.

▶ PROCESO

- Programa en ejecución. Este concepto no se refiere únicamente al código y a los datos, sino que incluye todo lo necesario para su ejecución:

- Contador de programa.
- Imagen de memoria.
- Estado del procesador.

Es importante destacar que los procesos son entidades independientes, aunque ejecuten el mismo programa. De tal forma, pueden coexistir dos procesos que ejecuten el mismo programa, pero con diferentes datos y en distintos momentos de su ejecución (con diferentes contadores de programa).

▶ EJECUTABLE

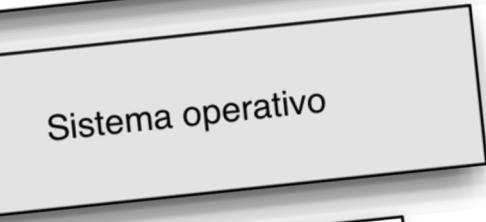
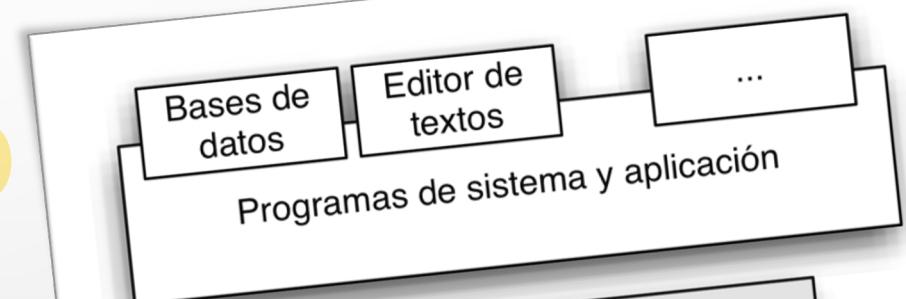
- Fichero que contiene la información necesaria para crear un proceso a partir de los datos almacenados de un programa.

DEMONIO

- Proceso **no interactivo** que está ejecutándose continuamente en **segundo plano**. Suele proporcionar **un servicio básico para el resto de procesos**.

SISTEMA OPERATIVO

- Programa que hace de **intermediario** entre el **usuario y las aplicaciones** que utiliza y el **hardware del ordenador**. Entre su funcionalidad:
 - Hace de **interfaz** entre el **usuario** y los **recursos** del ordenador.
 - Permite utilizar los **recursos** del computador de forma **eficiente**.
 - Ejecuta los **programas** del **usuario**.

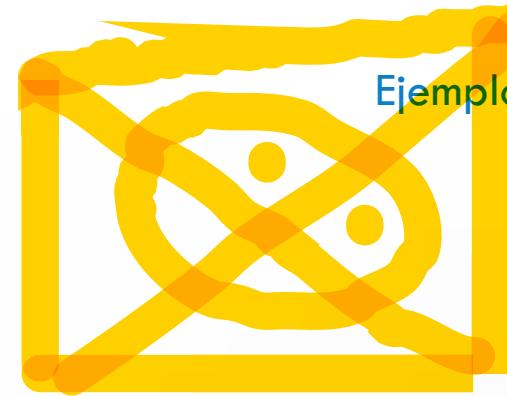


PROGRAMACIÓN CONCURRENTE

- ▶ Actualmente se pueden tener en ejecución al mismo tiempo múltiples tareas interactivas en:
 - Un único procesador (multiprogramación).
 - Si solamente existe un único procesador, solamente un proceso puede estar en un momento determinado en ejecución.
 - El sistema operativo se encarga de cambiar el proceso en ejecución después de un período corto de tiempo (del orden de milisegundos) creando en el usuario la percepción de que múltiples programas se están ejecutando al mismo tiempo (**programación concurrente**).
 - La programación concurrente no mejora el tiempo de ejecución global de los programas ya que se ejecutan intercambiando unos por otros en el procesador. Sin embargo, permite que varios programas parezca que se ejecuten al mismo tiempo.

- Varios núcleos en un mismo procesador (multitarea).

- Cada núcleo podría estar ejecutando una instrucción diferente al mismo tiempo.
- El sistema operativo se encarga de planificar los trabajos que se ejecutan en cada núcleo y cambiar unos por otros para generar multitarea.
- Todos los cores comparten la misma memoria por lo que es posible utilizarlos de forma coordinada (**programación paralela**).
- La programación paralela permite mejorar el rendimiento de un programa ya que permite que se ejecuten varias instrucciones a la vez.



○ Varios ordenadores distribuidos en red.

- Cada uno de los ordenadores tendrá sus propios procesadores y su propia memoria (**programación distribuida**).
- La programación distribuida posibilita la utilización de un gran número de dispositivos de forma paralela, lo que permite alcanzar **elevadas mejoras** en el **rendimiento** de la ejecución de programas distribuidos.
- Como **cada ordenador posee su propia memoria**, **imposibilita** que los **procesos** puedan **comunicarse** fácilmente, teniendo que utilizar otros esquemas de comunicación más complejos y costosos a través de la red que los interconecte.

Funcionamiento básico del SO



▶ KERNEL

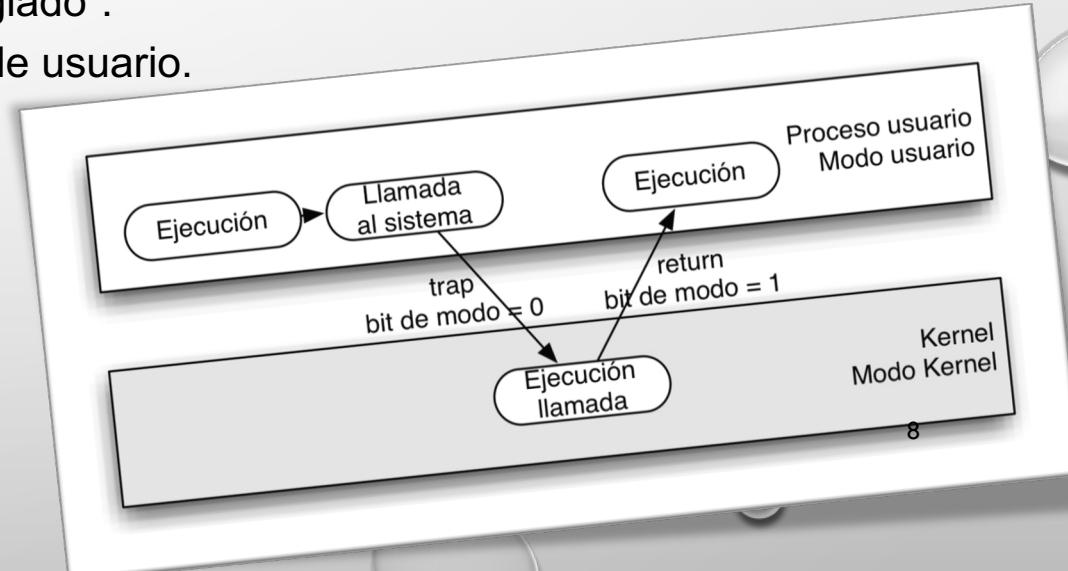
- Parte central del sistema operativo **responsable de gestionar los recursos del ordenador**, permitiendo su uso a través de llamadas al sistema.
 - Parte pequeña del sistema operativo, si la comparamos con lo necesario para implementar su interfaz.
 - A **todo lo demás** del sistema operativo se le denomina **programas del sistema**.
- **Funciona** en base a **interrupciones**. Una **interrupción** es una **suspensión temporal** de la ejecución de un **proceso**, para **pasar a ejecutar una rutina** que trate dicha interrupción.
 1. Cuando salta una interrupción se transfiere el control a la rutina de tratamiento de la interrupción.
 2. Mientras se está atendiendo una interrupción, se deshabilita la llegada de nuevas interrupciones.
 3. Cuando finaliza la rutina, se reanuda la ejecución del proceso en el mismo lugar donde se quedó cuando fue interrumpido.

▶ LLAMADAS AL SISTEMA

- Interfaz que proporciona el kernel para que los programas de usuario puedan hacer uso de forma segura de determinadas partes del sistema.

▶ MODO DUAL

- Característica del hardware que permite al sistema operativo protegerse.
- El procesador tiene dos modos de funcionamiento
 - 0. Modo kernel, llamado “modo supervisor” o “modo privilegiado”.
 - 1. Modo usuario. Utilizado para la ejecución de programas de usuario.



1.4 Proceso

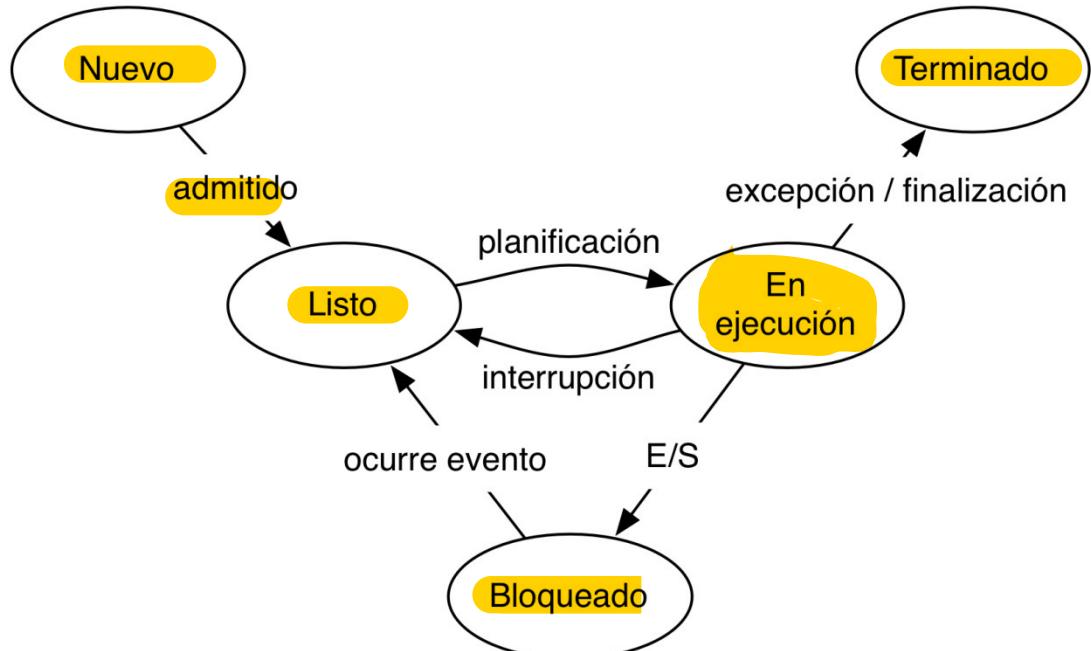
Sabias que

Sabias que

El sistema operativo es el encargado de poner en ejecución y gestionar los procesos. Para su correcto funcionamiento, a lo largo de su ciclo de vida, los procesos pueden cambiar de estado. El cambio de estado también se producirá por la intervención del sistema operativo.

Estados de un proceso

- ▶ Los procesos **pueden cambiar de estado** a lo largo de su ejecución.
- ▶ Se definen los siguientes **estados**:
 - **Nuevo**: el proceso está **siendo creado** a partir del fichero ejecutable.
 - **Listo**: el proceso **no se encuentra en ejecución** aunque está **preparado para hacerlo**. El sistema operativo **no le ha asignado** todavía un **procesador** para ejecutarse.
 - **En ejecución**: el proceso **se está ejecutando**. El sistema operativo utiliza el mecanismo de interrupciones para controlar su ejecución. .
 - **Bloqueado**: el proceso está bloqueado **esperando** que ocurra algún suceso. Cuando ocurre el evento que lo **desbloquea**, el proceso **no pasa directamente a ejecución** sino que **tiene que ser planificado de nuevo** por el sistema.
 - **Terminado**: el proceso ha **finalizado su ejecución** y **libera** su imagen de **memoria**.



Colas de procesos

- ▶ Los procesos se van **intercambiando** el uso del procesador para su ejecución de forma concurrente.
- ▶ Para ello, el sistema operativo organiza los **procesos en varias colas**, migrando los procesos de unas a otras:
 - **Cola de procesos**: contiene **todos los procesos** del sistema.
 - **Cola de procesos preparados**: contiene todos los **procesos listos** esperando para **ejecutarse**.
 - **Cola de dispositivo**: por cada dispositivo **una cola diferente** que contiene los procesos que están a la **espera** de alguna **operación de E/S**.

Planificación de procesos



- ▶ El planificador es el encargado de seleccionar los movimientos de procesos entre las diferentes colas.
- ▶ Dos tipos de planificación:
 - A corto plazo:
 - Selecciona qué proceso de la cola de procesos preparados pasará a ejecución.
 - Se invoca del orden de milisegundos, cuando se produce un cambio de estado del proceso en ejecución.
 - Decisión rápida: algoritmos de planificación sencillos.
 - A largo plazo:
 - Selecciona qué procesos nuevos deben pasar a la cola de procesos preparados.
 - Se invoca con poca frecuencia, por lo que puede tomarse más tiempo en tomar la decisión.
 - Controla el grado de multiprogramación (número de procesos en memoria).

Cambio de contexto



- ▶ Cuando el **procesador** pasa a **ejecutar otro proceso**, el sistema operativo **guarda el contexto del proceso actual** y **restaurar el contexto** del proceso que el planificador a corto plazo ha elegido ejecutar.
- ▶ Se conoce como **contexto** a:
 - Estado del proceso.
 - Estado del procesador.
 - Información de gestión de memoria.
- ▶ La **salvaguarda** de la información del proceso en ejecución se produce cuando hay una **interrupción**.
- ▶ El **cambio de contexto** **es tiempo perdido**, ya que el procesador **no hace trabajo útil** durante ese tiempo y su **duración depende** de la arquitectura en concreto del procesador.

1.5 Gestión de procesos

Arbol de procesos

- ▶ El sistema operativo es el **encargado** de crear los **nuevos procesos** siguiendo las **directrices** del **usuario**.
- La puesta en ejecución de un nuevo proceso se produce debido a que hay un **proceso** en concreto que está **pidiendo** su **creación** en su nombre o en nombre del usuario.
- Cualquier proceso en **ejecución** (**proceso hijo**) siempre **depende** del proceso que lo creó (**proceso padre**), estableciéndose un **vínculo** entre ambos. A su vez, el nuevo proceso puede crear nuevos procesos, formándose lo que se denomina un **árbol de procesos**.

Para **identificar a los procesos**, los sistemas operativos suelen utilizar un **identificador de proceso** (process identifier [PID])¹⁴ único para cada proceso. La utilización del PID es básica a la hora de gestionar procesos, ya que es la forma que tiene el sistema de referirse a los procesos que gestiona.



PID	Process Name
0	kernel_task
1	launchd
113	mds
158	WindowServer
138	coreservicesd
48054	diskimages-helper
115	loginwindow
45649	fseventsdf
301	coreaudiod
35044	cupsd
15	configd
49045	eapolclient

► Operaciones básicas:

- **Creación de procesos.** Cuando se crea un nuevo proceso hijo, **ambos procesos**, padre e hijo se ejecutan **concurrentemente**.
 - Ambos procesos **comparten la CPU** y se irán **intercambiando** siguiendo la política de planificación del S.O.
 - Si el **proceso padre** necesita **esperar** hasta que el **hijo termine** su ejecución, puede hacerlo mediante la operación **wait**.
 - Los **procesos son independientes** y tienen **su propio espacio de memoria** asignado, llamado **imagen de memoria**.
- **Terminación de procesos.** Al **terminar** la ejecución de un proceso, es necesario **avisar** al **sistema operativo** de su terminación para **liberar** los recursos que tenga asignados.
 - En general, es el **propio** proceso el que le **indica** al sistema mediante la operación **exit** que quiere **terminar**, pudiendo aprovechar para mandar información de su finalización al padre.

Creación de procesos



▶ Creación en Java:

- La clase que representa un proceso en Java es la clase *Process*.
- Los métodos de *ProcessBuilder.start()* y *Runtime.exec()* crean un proceso nativo en el sistema operativo subyacente y devuelven una de la clase *Process* que puede ser utilizado para controlar dicho proceso.
- ▶ El método *start()* inicia un nuevo proceso utilizando los atributos indicados en el objeto. El nuevo proceso ejecuta el comando y los argumentos indicados en el método *command()*, ejecutándose en el directorio de trabajo especificado por *directory()*, utilizando las variables de entorno definidas en *environment()*
- ▶ El método *exec(cmdarray, envp, dir)* ejecuta el comando especificado y argumentos en *cmdarray* en un proceso hijo independiente con el entorno *envp* y el directorio de trabajo especificado en *dir*

Terminación de procesos



- ▶ El proceso hijo realizará su ejecución completa terminando y liberando sus recursos al finalizar.
- ▶ Esto se produce cuando el hijo realiza la operación *exit* para finalizar su ejecución.
- ▶ Un proceso padre puede además terminar de forma abrupta un proceso hijo que creó mediante la operación *destroy*
 - Esta operación elimina el proceso hijo indicado liberando sus recursos en el sistema operativo subyacente.
 - En Java, los recursos correspondientes los eliminará el *garbage collector* cuando considere.

Comunicación de procesos



- ▶ Un proceso recibe información, la transforma y produce resultados mediante su:
 - **Entrada estándar (*stdin*)**: lugar de donde el proceso lee los datos de entrada que requiere para su ejecución.
 - Normalmente es el teclado.
 - No se refiere a los parámetros de ejecución del programa.
 - **Salida estándar (*stdout*)**: sitio donde el proceso escribe los resultados que obtiene.
 - Normalmente es la pantalla.
 - **Salida de error (*stderr*)**: sitio donde el proceso envía los mensajes de error.
 - Habitualmente es el mismo que la salida estándar, pero puede especificarse que sea otro lugar, como un fichero.

- ▶ En Java, el proceso hijo no tiene su propia interfaz de comunicación, por lo que el usuario no puede comunicarse con él directamente.
- ▶ *Stdin*, *stdout* y *stderr* están redirigidas al proceso padre a través de los flujos de datos:
 - *OutputStream*: flujo de salida del proceso hijo.
 - El *stream* está conectado por un *pipe* a la entrada estándar (*stdin*) del proceso hijo.
 - *InputStream*: flujo de entrada del proceso hijo.
 - El *stream* está conectado por un *pipe* a la salida estándar (*stdout*) del proceso hijo.
 - *ErrorStream*: flujo de error del proceso hijo.
 - El *stream* está conectado por un *pipe* a la salida estándar (*stderr*) del proceso hijo.
 - Por defecto, está conectado al mismo sitio que *stdout*.

- ▶ Además de la posibilidad de comunicarse mediante flujos de datos, existen otras alternativas para la comunicación de procesos:
 - Usando sockets.
 - Utilizando JNI (*Java Native Interface*) para acceder desde Java a aplicaciones en otros lenguajes de programación de más bajo nivel, que pueden sacar partido al sistema operativo subyacente.
 - Librerías de comunicación no estándares entre procesos. Permiten aumentar las capacidades del estándar Java para comunicar procesos mediante:
 - Memoria compartida: se establece una región de memoria compartida entre varios procesos a la cual pueden acceder todos ellos.
 - Pipes: permite a un proceso hijo comunicarse con su padre a través de un canal de comunicación sencillo.
 - Semáforos: mecanismo de bloqueo de un proceso hasta que ocurra un evento.

Sincronización de procesos



- ▶ Los métodos de comunicación de procesos se pueden considerar como métodos de sincronización ya que permiten al proceso padre llevar el ritmo de envío y recepción de mensajes.
- ▶ Además de la utilización de los flujos de datos se puede esperar por la finalización del proceso hijo mediante la operación *wait*.
 - Bloquea al proceso padre hasta que el hijo finaliza su ejecución mediante *exit*.
 - Como resultado el padre recibe la información de finalización del proceso hijo.
 - El valor de retorno especifica mediante un número entero, cómo resultó la ejecución.
 - No tiene nada que ver con los mensajes que se pasan entre padre e hijo a través de los *streams*.
 - Por convención se utiliza 0 para indicar que el hijo ha acabado de forma correcta.

Programación de aplicaciones multiproceso

- ▶ La programación **concurrente** es una forma **eficaz** de procesar la información al permitir que diferentes sucesos o procesos se vayan alternando en la CPU para proporcionar multiprogramación.
- ▶ El sistema operativo se **encarga** de proporcionar multiprogramación entre todos los procesos del sistema
 - Oculta esta complejidad tanto a los usuarios como a los desarrolladores.
- ▶ Si se pretende realizar **procesos** que cooperen entre sí, debe ser el **propio desarrollador** quien lo **implemente** utilizando **comunicación** y **sincronización** de procesos.

NO ENTRA

u
a

STA MARIA
La nueva
SAN JOSÉ
ARTESANO

► Fases:

- Descomposición funcional. Identificar previamente las diferentes cosas que debe realizar la aplicación y las relaciones existentes entre ellas.
- Partición. Distribución de las diferentes funciones en procesos estableciendo el esquema de comunicación entre los mismos.
 - La comunicación entre procesos requiere una pérdida de tiempo tanto de comunicación como de sincronización.
 - El objetivo debe ser maximizar la independencia entre los procesos minimizando la comunicación entre los mismos.
- Implementación. En este caso, Java permite únicamente métodos sencillos de comunicación y sincronización de procesos para realizar la cooperación.

1.- ¿Cuál es la ventaja de la concurrencia en los sistemas monoprocesador?

2.- ¿Cuáles son las diferencias entre programación concurrente , paralela y distribuida?

3.- ¿Cuáles son las diferencias entre multiprogramación, multiproceso y procesamiento distribuido?

4.- ¿Cuáles son los problemas inherentes a la programación concurrente?

5.- ¿Qué es la sección crítica?

6.- ¿Cuáles son las características de un programa concurrente?

7.- ¿Qué se entiende por programa concurrente correcto?

