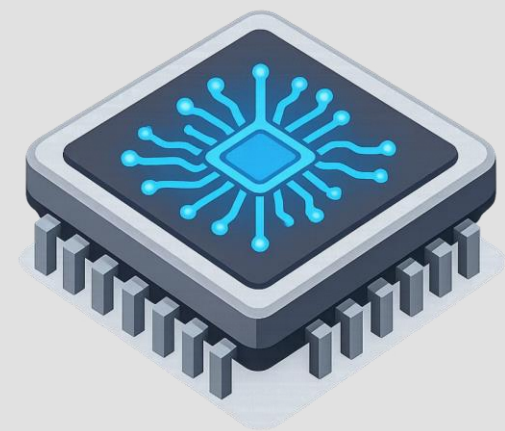


# Unidad 4: Procesos e Hilos

El Corazón de la Multitarea



# Unidad 4: Procesos


- 4.1. El concepto de proceso.*
- 4.2. Planificación de procesos.*
- 4.3. Operaciones con procesos.*
- 4.4. Procesos cooperativos.*
- 4.5. Hilos de Ejecución (Threads).*
- 4.6. Comunicación entre procesos*

*Exploramos cómo los sistemas operativos gestionan la ejecución simultánea de programas, desde el concepto de proceso hasta la comunicación entre ellos.*

# El Concepto de Proceso

Un **proceso** es un programa en ejecución con su propio espacio de memoria y recursos asignados por el SO.

Es la unidad fundamental de trabajo del sistema.

 **Analogía:** Un proceso es como un chef trabajando en su propia estación: tiene sus ingredientes, utensilios y avanza en su receta de forma independiente.



**PID**  
Identificador único

**Estado**  
Listo · Ejecutando · Bloqueado

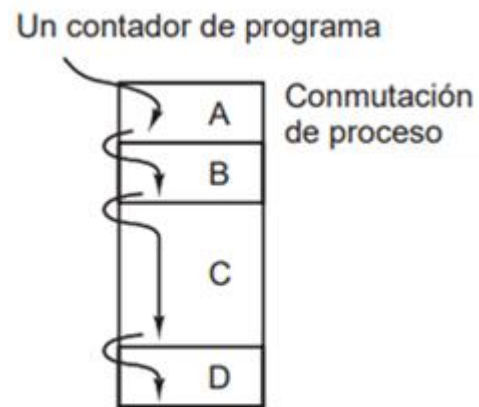
**Contexto**  
PC, registros, pila

*Componentes clave*

# Concepto de Proceso

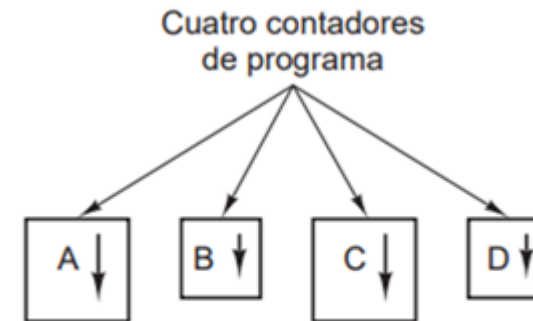
- Un proceso es:
  - Sección de texto (código del programa)
  - Actividad actual, representada por:
    - Valor del contador de programa.
    - Contenido de registros del procesador.
  - Además, también incluye:
    - Pila (stack), que contiene datos temporales (parámetros de subrutinas, direcciones de retorno y variables locales).
    - Sección de datos, que contiene variables globales y memoria dinámica.

# Modelo del Proceso

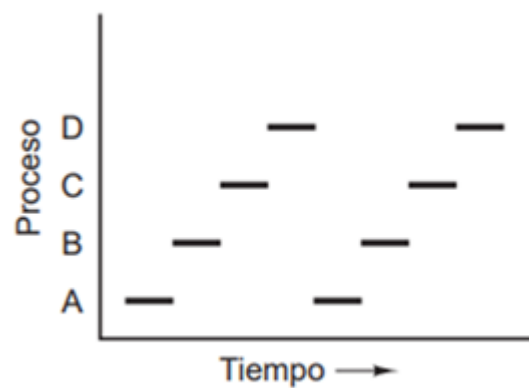


(a)

(a) Multiprogramación de cuatro programas.



(b) Modelo conceptual de cuatro procesos secuenciales independientes.

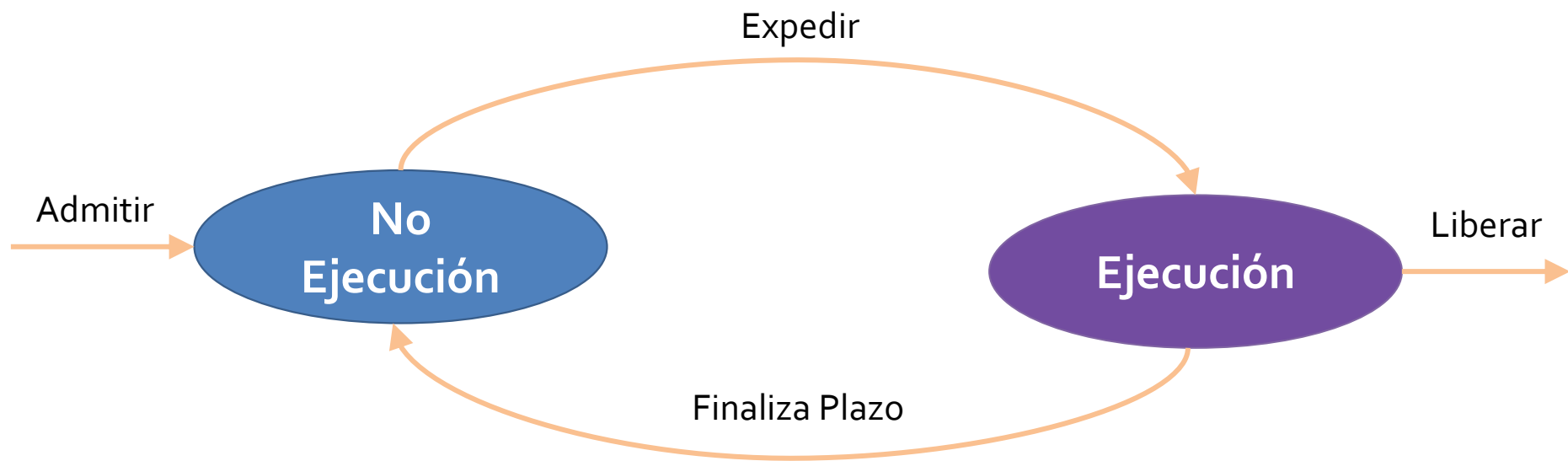


(c) Sólo hay un programa activo a la vez.

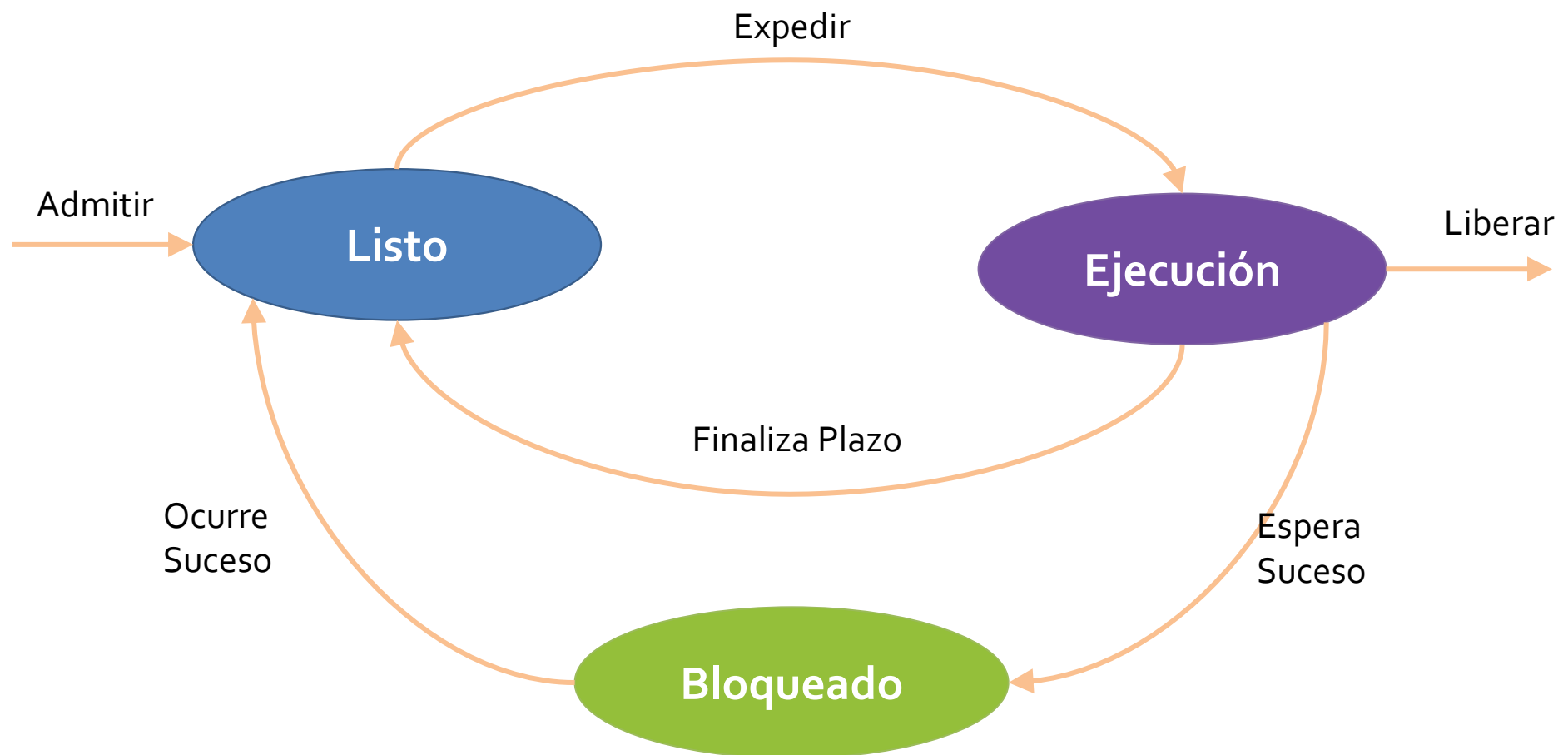
# Estados de un Proceso

*Un proceso no es simplemente un programa en ejecución, sino una entidad activa que cambia de estado a medida que el sistema operativo gestiona los recursos de la CPU.*

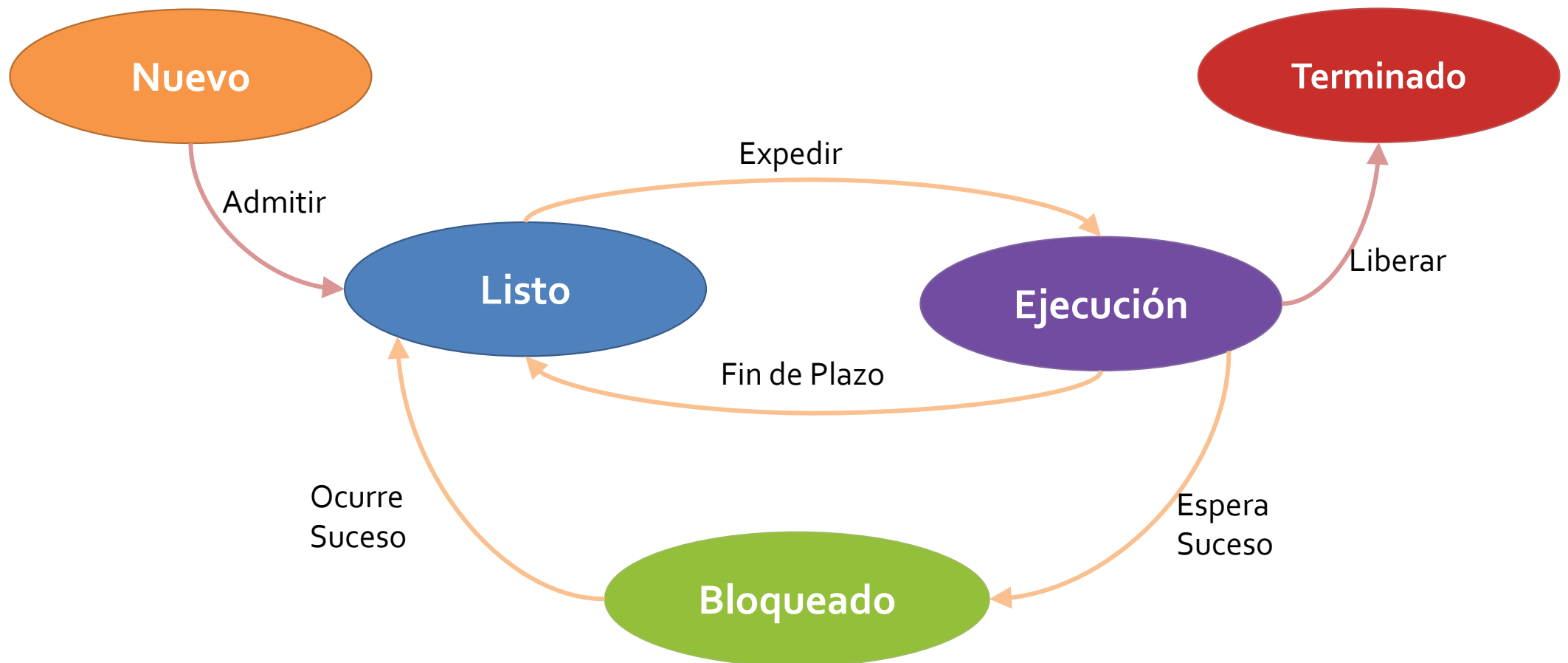
# Modelo de 2 estados



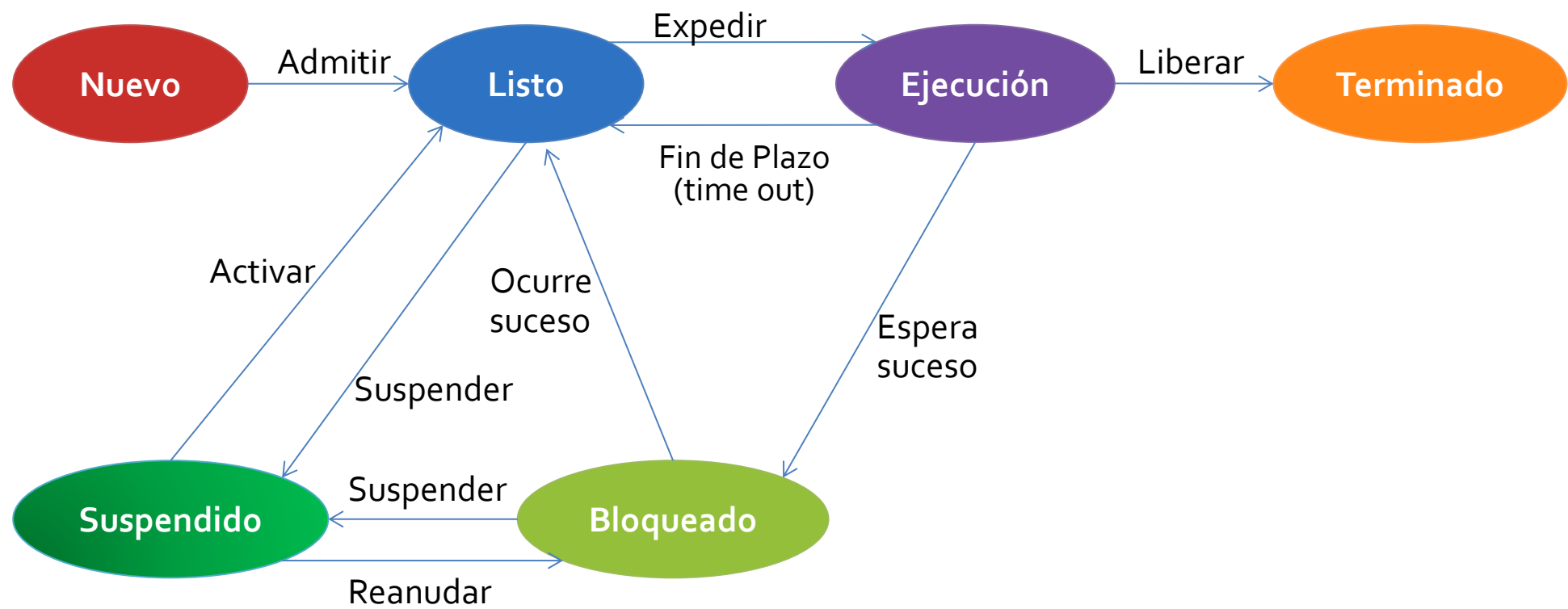
# Modelo de 3 estados



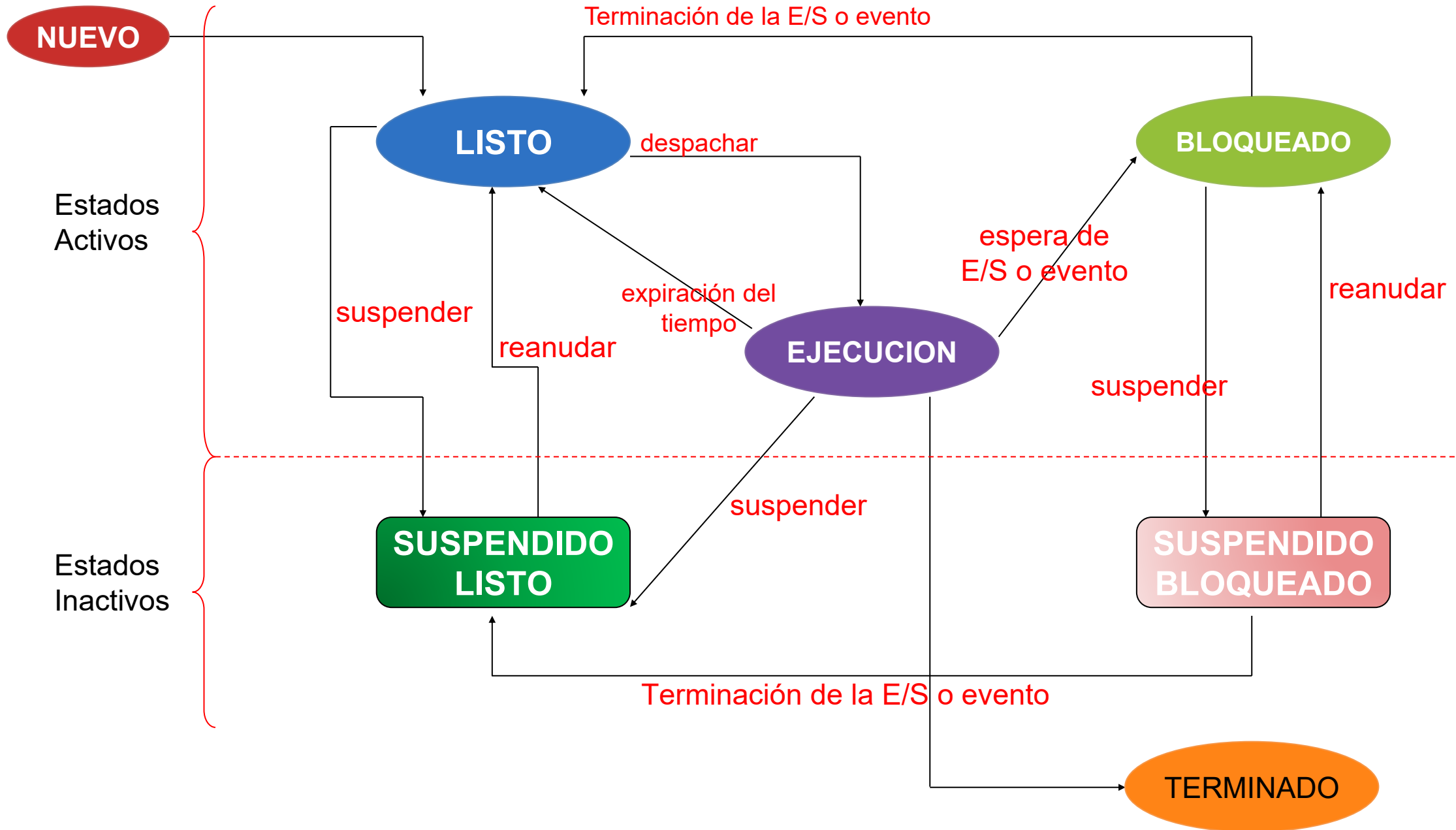
# Modelo de 5 estados



# Modelo de 6 estados



# Modelo de 7 estados



# Niveles De Planificación

- **Planificación a largo plazo – planificador de trabajos**
  - Decide cual será el próximo trabajo que se va a ejecutar, existe en los sistemas de proceso por lotes. Este nivel es el encargado de **crear** los procesos.
- **Planificación a medio plazo – planificador de Swapping**
  - Es el que decide si un proceso que esta en **ejecución, bloqueado o suspendido** debe ser extraído de la memoria temporalmente, posteriormente cuando el sistema se encuentre más descargado devolverá dicho proceso a la memoria. Existe en los sistemas de tiempo compartido.
- **Planificación a corto plazo – planificador del procesador**
  - Es el encargado de decidir cómo y cuando tendrá acceso al procesador un proceso que está **listo** para utilizarlo, lleva a cabo las funciones de multiprogramación, estando siempre residente en memoria.

# Planificación de Procesos

- El planificador (scheduler) decide que proceso ocupa la CPU en cada instante, creando la ilusión de multitarea
- Cada algoritmo tiene ventajas según el tipo de carga de trabajo: interactiva, por lotes o de tiempo real.

**Cambio de contexto:** Guardar el estado del proceso actual y restaurar el del siguiente. Tiene un costo en tiempo de CPU que los algoritmos intentan minimizar.

# Operaciones con Procesos

## Creación y Terminación

**fork()**

Duplica el proceso padre creando un hijo idéntico

**exec()**

Reemplaza la imagen del proceso por un nuevo programa

**Terminación**

Salida normal, por error o señal de otro proceso

# Operaciones con Procesos

Fenómenos especiales



## Proceso Zombie

Terminó pero su padre no leyó su estado de salida. Consume una entrada en la tabla de procesos.



## Proceso Huérfano

Su proceso padre terminó antes que él. Es adoptado por `init` (PID 1).

# Procesos Cooperativos

No todos los procesos compiten: muchos **colaboran** para alcanzar un objetivo común, compartiendo información y coordinando sus acciones.



## Servidores Web

Un proceso maestro crea hijos para atender cada solicitud HTTP de forma independiente y concurrente.



## Sistemas Distribuidos

Procesos en distintas máquinas cooperan para procesar grandes volúmenes de datos (ej. MapReduce).

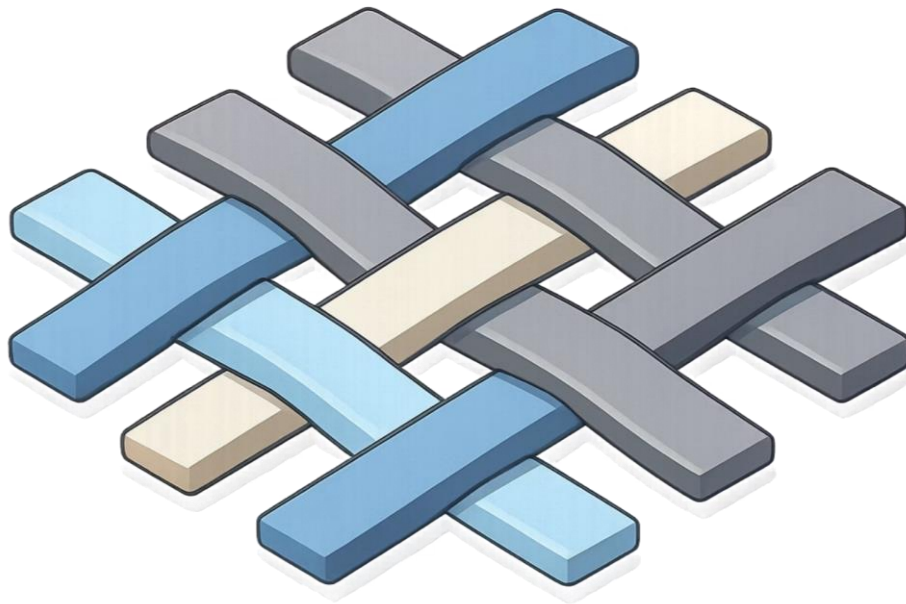


## El Gran Desafío


La **sincronización** es crítica: sin ella, surgen condiciones de carrera e inconsistencia de datos.



# Hilos de Ejecución (Threads)



Un **hilo** es un flujo de ejecución independiente dentro de un mismo proceso. Todos los hilos de un proceso comparten memoria y recursos.

 **Analogía:** Los hilos son ayudantes del chef en la misma cocina — comparten ingredientes y utensilios, pero cada uno hace su tarea.

## Ventajas clave:

- Menor sobrecarga que crear procesos completos
- Comunicación más rápida (memoria compartida)
- Mejor aprovechamiento de CPUs multinúcleo

## Tipos de hilos

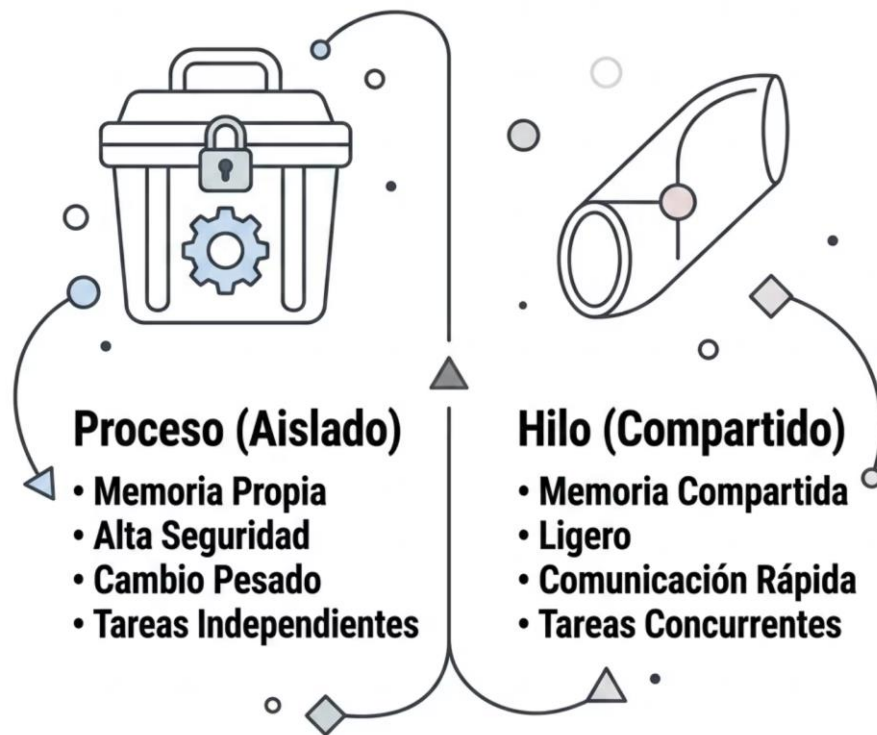
### Usuario

Gestionados en espacio de usuario, sin soporte del kernel

### Kernel

Gestionados directamente por el SO, mayor control

# Hilo vs. Procesos: ¿Cuándo usar cada uno?



## Ejemplo real: Navegador Web

Los navegadores modernos combinan ambos enfoques de forma inteligente:

### → Procesos por pestaña

Cada pestaña es un proceso independiente. Si una falla, las demás siguen funcionando.

### → Hilos por tarea

Dentro de cada pestaña, hilos separados descargan imágenes, renderizan HTML y ejecutan JavaScript concurrentemente.

# Comunicación entre Procesos (IPC)

Los procesos independientes necesitan mecanismos para intercambiar datos y coordinarse. El SO provee varias formas de IPC:



## Tuberías (Pipes) y FIFOs

Comunicación unidireccional entre procesos relacionados. Los FIFOs (named pipes) permiten comunicación entre procesos no relacionados.



## Memoria Compartida

Región de memoria accesible por múltiples procesos. Es el método **más rápido**, pero requiere sincronización cuidadosa para evitar conflictos.



## Paso de Mensajes

Los procesos se envían paquetes de datos estructurados mediante `send()` y `receive()`. Ideal para sistemas distribuidos.

# UNIDAD 5

Planificación de Procesos

# Unidad 5: Contenidos

- 5.1. Conceptos básicos.*
- 5.2. Criterios de planificación.*
- 5.3. Algoritmos de planificación.*
- 5.4. Planificación en tiempo real.*
- 5.5. Evaluación de algoritmos.*

*Cómo el sistema operativo decide qué se ejecuta, cuándo y por cuánto tiempo.*

# Conceptos Básicos: ¿Quién Manda en la CPU?



## CPU

- El cerebro del ordenador. Solo puede ejecutar una instrucción a la vez.

## MULTIPROGRAMACION

- La ilusión de ejecución simultánea: la CPU alterna entre procesos para maximizar su uso.

## PROCESO

- Un programa en ejecución, con su propio estado, memoria y necesidades de CPU

## PLANIFICADOR

- El director de orquesta del sistema operativo: decide qué proceso se ejecuta y cuándo.

# Criterios de Planificación

## ¿Qué Buscamos en una Buena Planificación?

### Utilización de la CPU

Mantener el procesador ocupado entre el **40% y 90%** del tiempo.

### Rendimiento

Número de procesos completados por unidad de tiempo.

### Tiempo de Espera

Tiempo que un proceso pasa en estado "listo" esperando la CPU.

### Tiempo de Finalización

Tiempo total desde que un proceso inicia hasta que termina.

### Tiempo de Respuesta

Desde la solicitud hasta la primera respuesta. **Crucial en sistemas interactivos.**

# Algoritmos de Planificación: Las Reglas del Juego



## FIFO

Primero en llegar, primero en ser atendido. Simple, pero vulnerable al **efecto convoy**.



## SJF

El proceso con la ráfaga más corta se ejecuta primero. **Minimiza el tiempo de espera promedio**.



## Round Robin

Cada proceso recibe un **quantum** de tiempo. Ideal para sistemas interactivos y time-sharing.



## Prioridades

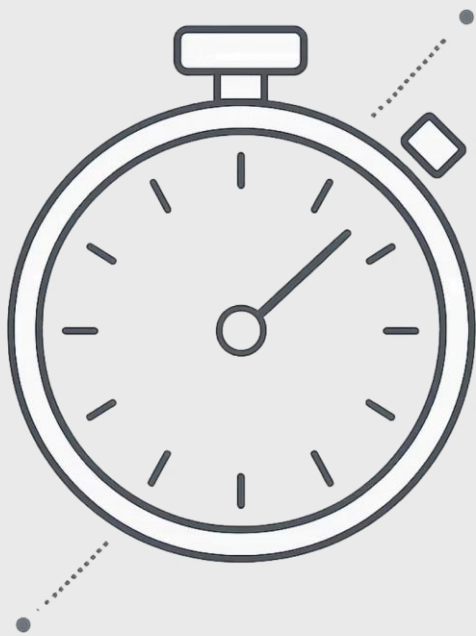
Los procesos VIP se ejecutan primero. Puede ser **fija** o **dinámica** según el sistema.

# Flujo de los Algoritmos de Planificación



Cada algoritmo toma **decisiones distintas** ante la misma cola de procesos listos, generando comportamientos radicalmente diferentes en términos de equidad, eficiencia y tiempo de respuesta.

# Planificación en Tiempo Real: ¡Cumplir Plazos es Vital!



## ⚠️ Tiempo Real Crítico

Incumplir un plazo es un **desastre**. Ej: control de vuelo, sistemas médicos, airbags.

## 🕒 Tiempo Real No Crítico

Incumplir es indeseable, pero no catastrófico. Ej: streaming de video, videojuegos.

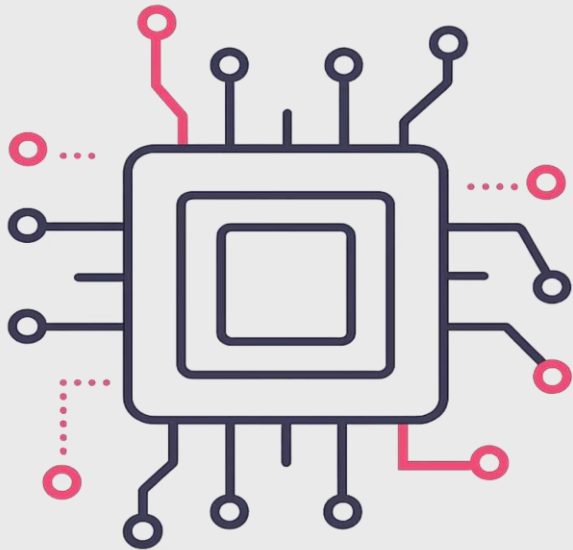
## **RMA** — Rate Monotonic Analysis

Prioridades fijas: a **menor período**, mayor prioridad.  
Garantía matemática de cumplimiento.

## **EDF** — Earliest Deadline First

Prioridades dinámicas: el proceso con la **fecha límite más cercana** se ejecuta primero.

# Planificación en tiempo real. Planificación en Multiprocesadores



Los sistemas **multinúcleo** ofrecen mayor rendimiento, pero introducen nuevos desafíos de coordinación.



## **Contención de Recursos**

Múltiples núcleos compiten por recursos compartidos como memoria y buses, generando interferencias.



## **Alojamiento de Tareas**

Decidir en qué núcleo ejecutar cada tarea es clave para minimizar migraciones y maximizar la localidad.



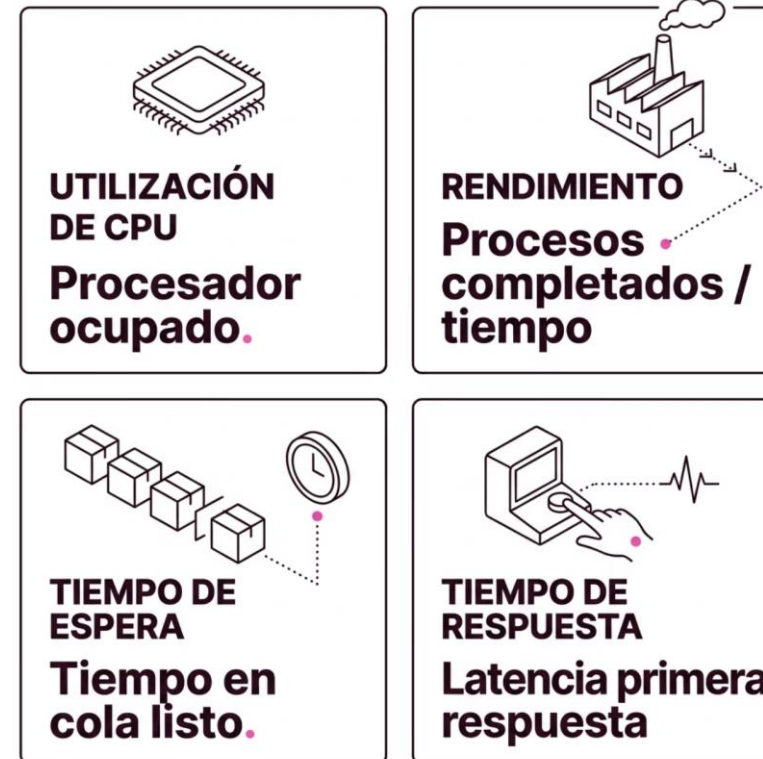
## **Políticas Combinadas**

Se buscan algoritmos que combinen estrategias para optimizar el uso de todos los núcleos simultáneamente.

# Evaluación de Algoritmos

## ¿Cuál es el Mejor Algoritmo?

No existe un algoritmo **perfecto** para todas las situaciones. La elección depende de los objetivos del sistema:



→ ¿Rendimiento general o tiempo de respuesta?

→ ¿Sistema interactivo o de tiempo real?

→ ¿Monoprocesador o multiprocesador?

# Conclusión: El Arte de la Conurrencia

Procesos e hilos son los cimientos del software moderno. Dominar su gestión es esencial para cualquier ingeniero en informática.

01

## Proceso = Programa en ejecución

Con PID, estado y contexto propio gestionado por el SO.

02

## Planificación e IPC son clave

El scheduler y los mecanismos de comunicación determinan el rendimiento del sistema.

03

## Hilos = Conurrencia eficiente

Menor costo que procesos, ideales para aprovechar CPUs multinúcleo.

04

## Planificación de Procesos

Buenos tiempos de respuesta, mayor rendimiento del Sistema, justicia



**El futuro es concurrente:** Sistemas distribuidos, microservicios y computación en la nube exigen dominar estos conceptos.



