

# Fundamentos de los Sistemas Operativos (FSO)

Departamento de Informática de Sistemas y Computadoras (DISCA)  
*Universitat Politècnica de València*

## Bloque Temático 2: Gestión de procesos

### Unidad Temática 5

## Hilos de Ejecución

fSO

DISCA



UNIVERSITAT  
POLITÈCNICA  
DE VALÈNCIA

- **Objetivos**

- Introducir el concepto de **programación concurrente**
- Introducir el concepto de **hilo de ejecución** y sus diferentes modelos de implementación
- Estudiar las diferencias entre hilo de ejecución y proceso pesado
- Examinar la problemática asociada al **uso compartido de memoria por** parte de **actividades concurrentes**

- Contenido
  - Programación concurrente
  - Concepto de Hilo de ejecución
    - Proceso vs. Hilo de ejecución
  - Modelos de Hilos de ejecución
  - Necesidad de sincronización
  - Concepto de *Condición de Carrera*
- Bibliografía
  - “Fundamentos de sistemas operativos” Silberschatz 7ª Ed.
  - “Sistemas operativos: una visión aplicada” Carretero 2º Ed.

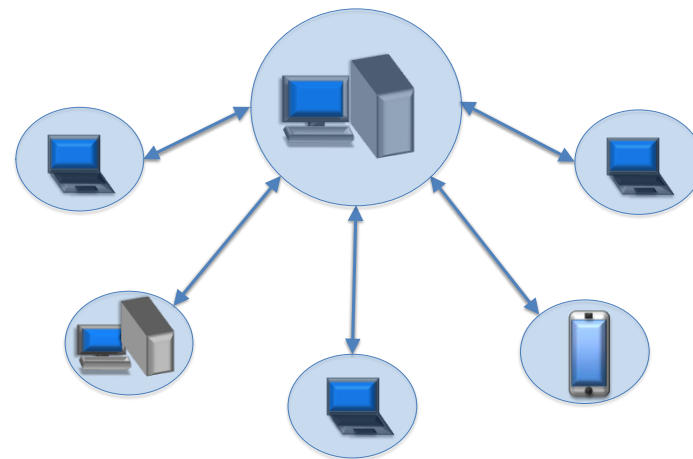
- **Programación concurrente**
- Concepto de Hilo de ejecución
- Modelos de Hilos de ejecución
- Necesidad de sincronización
- Concepto de *Condición de Carrera*

- **Programación concurrente:**

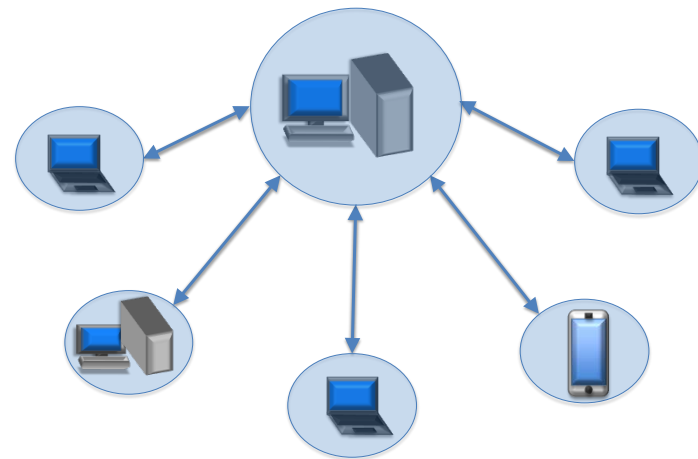
- Un **único programa** que intenta resolver un problema definiendo **varias “actividades”**
- Existe un **paralelismo** potencial **entre tareas**

- **Ejemplos de aplicaciones :**

- **Servidor web** capaz de atender más de una petición de cliente, de manera que cada petición es atendida por una *actividad*
- Juegos de ordenador/console en los que cada personaje/objeto representa una *actividad*

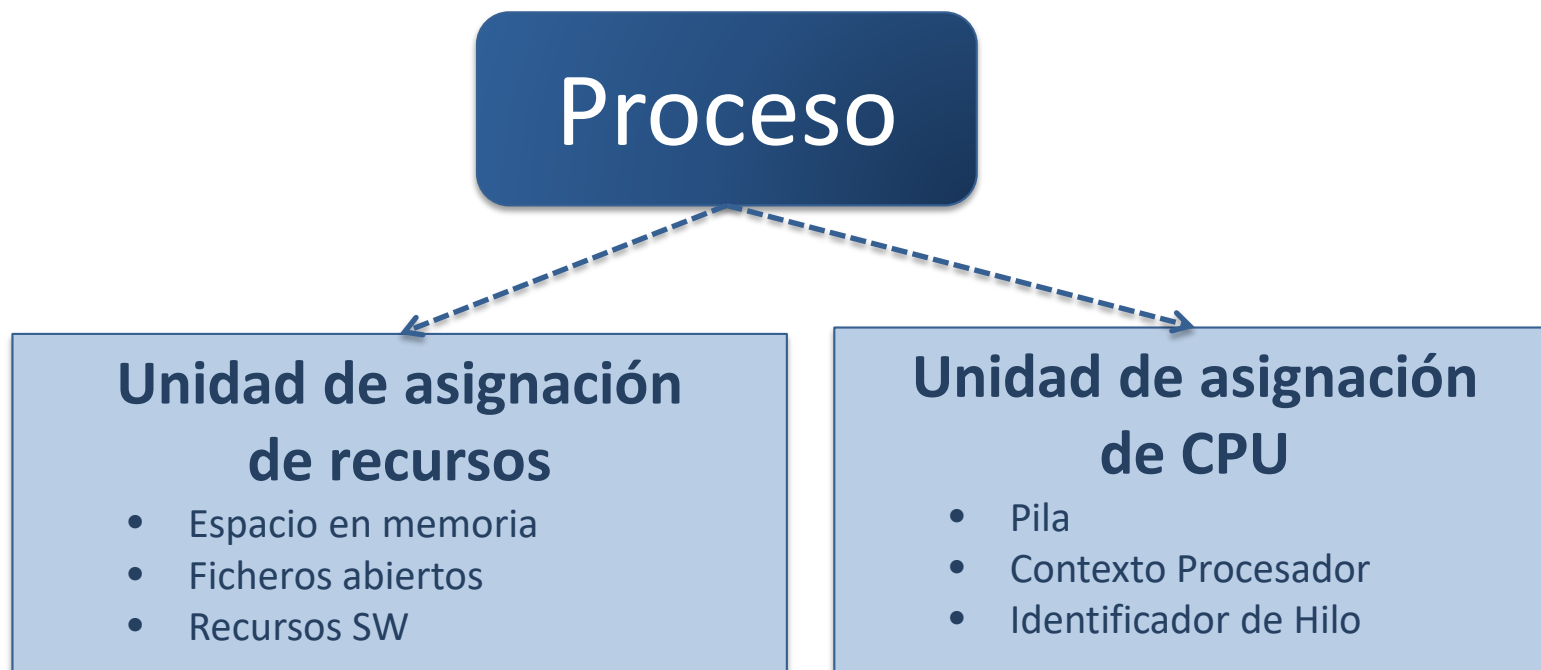


- Las “actividades” de un programa concurrente
  - trabajan en común y requieren
    - » **comunicarse** entre sí para intercambiar datos (a través de memoria compartida y/o paso de mensajes.)
    - » **sincronizar** sus líneas de flujo de control.
- Para implementar estas actividades dos posibilidades
  - Actividad = **Proceso**
  - Actividad = **Hilo de ejecución (“thread”)**



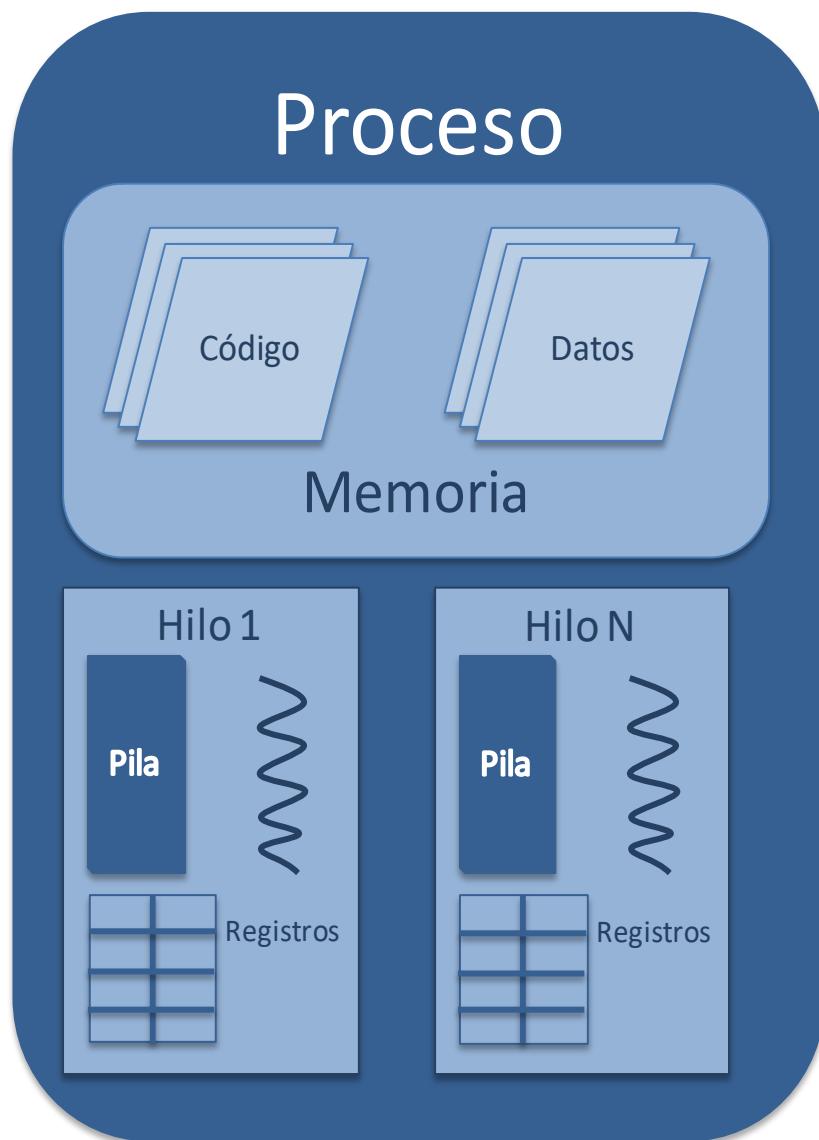
- Programación concurrente
- **Concepto de Hilo de ejecución**
- Modelos de hilos de ejecución
- Necesidad de sincronización
- Concepto de *Condición de Carrera*

- Un proceso es una **entidad de abstracción** compuesta por:



- El Sistema Operativo puede disociar estas dos unidades de asignación del proceso





- **Hilo de ejecución:** Unidad básica de asignación de CPU.
- **Proceso** = Unidad de asignación de recursos con al menos un hilo de ejecución
- Los hilos de ejecución definidos **dentro de un mismo proceso** comparten:
  - Código
  - Datos
  - Recursos asignados al proceso
- Cada hilo dispone de **atributos propios**:
  - Identificador (ID)
  - Pila
  - Contador de programa
  - Registros

- Implementación de Hilos de Ejecución

## TCB (Thread Control Block)

### Identificación

- Identificador de hilo

### Contexto

- Contador de Programa
- Puntero de Pila
- Registros generales
- Palabra de estado
- Códigos de condición ...

### Control

- Estado
- Evento
- Información de Planificación

- **Atributos**

- Los hilos tienen **pocos atributos**
- La información necesaria para soportar hilos de ejecución es más reducida que la que se debe mantener para los procesos pesados
- La información de los recursos compartidos se guarda en el PCB del proceso

- **Proceso versus hilo**

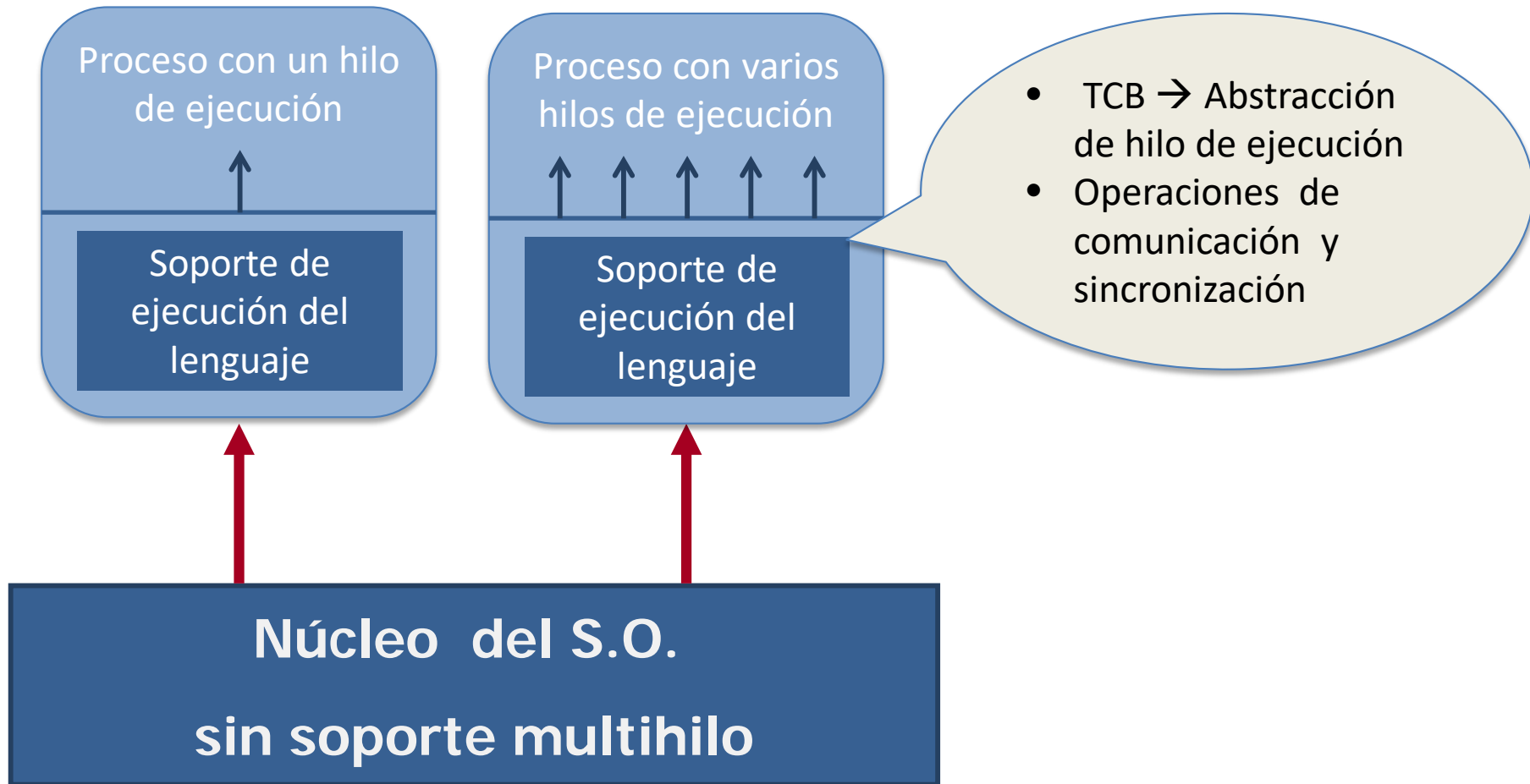
- Desde el **punto de vista del sistema**, un hilo es más barato
  - Cuesta menos...
    - » crear un hilo en un proceso existente que crear un proceso nuevo
    - » terminar un hilo que un proceso.
    - » cambiar de contexto entre dos hilos de un mismo proceso que entre dos procesos
- Desde el **punto de vista del programador**, es más natural
  - Los hilos presentan un modelo de programación concurrente más sencillo, en el que la comunicación es:
    - » Más natural (los hilos comparten memoria/ficheros por definición)
    - » Más eficiente (en muchas ocasiones, no hace falta solicitar servicios al núcleo)

- Programación concurrente
- Concepto de Hilo de ejecución
- **Modelos de hilos de ejecución**
- Necesidad de sincronización
- Concepto de *Condición de Carrera*

- Para programar con hilos es necesario **soportar** la abstracción de **hilo de ejecución**, en lo referente a:
  - Estructuras de datos con atributos de los hilos (TCBs)
  - Operaciones de comunicación y de sincronización de hilos
- En función de quien ofrece estas abstracciones, podemos encontrarnos con **tres modelos** de programación
  - Hilos a **nivel de usuario**
  - Hilos a **nivel de núcleo**
  - Hilos **híbridos**

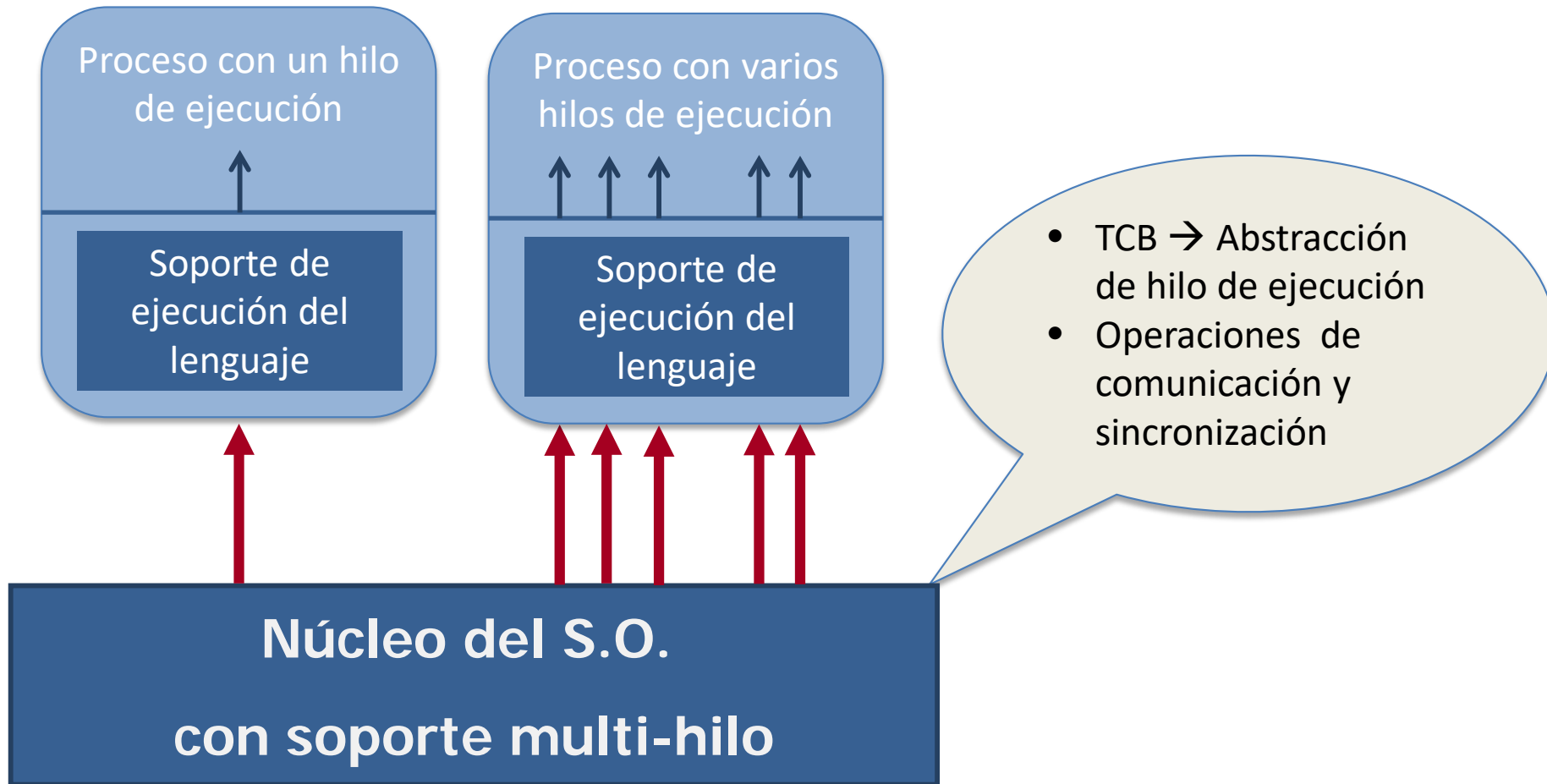
- **Hilos a nivel de usuario**

- Las abstracciones las ofrece el soporte de ejecución del **lenguaje de programación** (“runtime”)



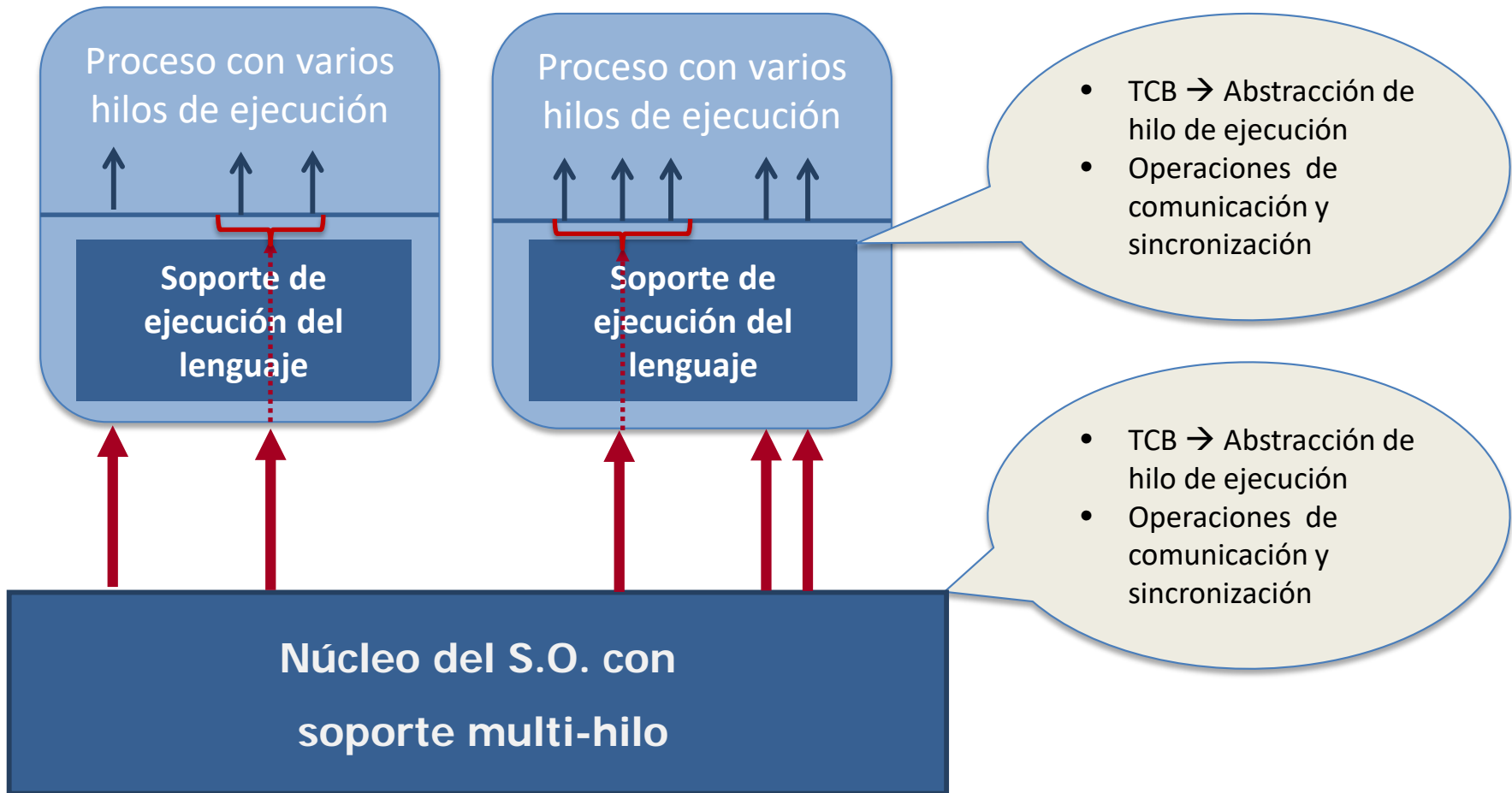
- **Hilos a nivel de núcleo**

- Las abstracciones las ofrece el **núcleo** del sistema operativo mediante la interfaz de llamadas al sistema



- **Modelo Híbrido**

- Las abstracciones las ofrecen el núcleo del sistema operativo y el soporte de ejecución del **lenguaje de programación** (“runtime”)

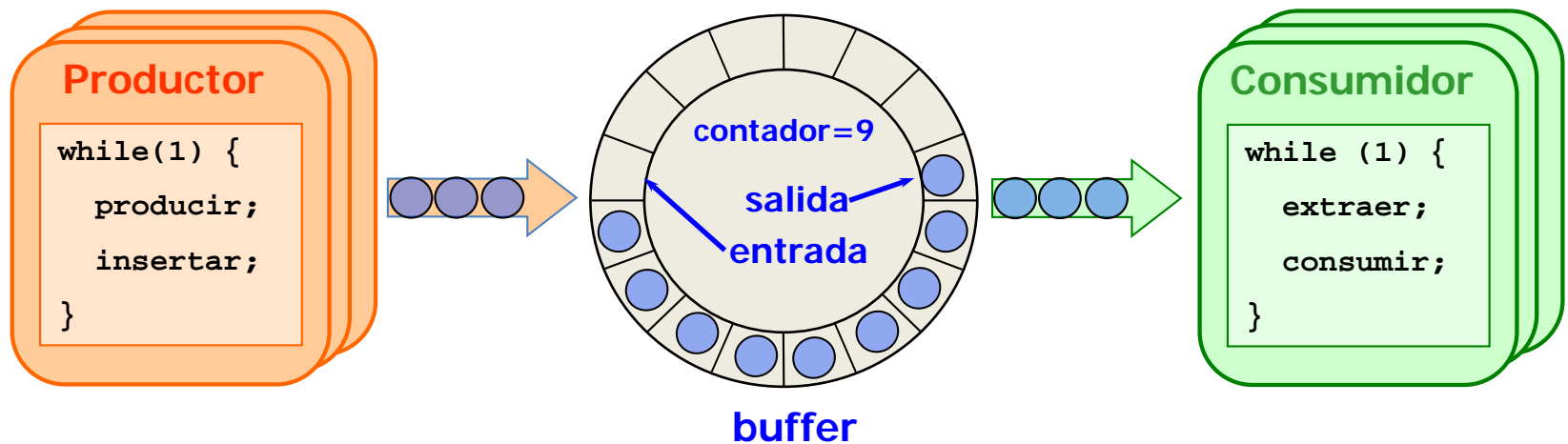




- Programación concurrente
- Concepto de Hilo de ejecución
- Modelos de hilos de ejecución
- **Necesidad de sincronización**
- Concepto de *Condición de Carrera*

- La **conurrencia es fundamental**
  - Tanto para las aplicaciones de usuario como en la estructura interna del Sistema Operativo se utiliza conurrencia.
- La programación concurrente aborda los siguientes aspectos:
  - Comunicación entre procesos
  - Compartición de recursos
  - Sincronización de actividades
  - Reserva de tiempo de CPU
- La conurrencia **se manifiesta tanto**
  - en **entornos de multiprocesadores** o distribuidos
  - como en **entornos monoprocesadores** y de tiempo compartido
- Se pueden distinguir tres contextos de conurrencia:
  - Múltiples aplicaciones
  - Una sola aplicación que se estructura en varias actividades (varios hilos o varios procesos)
  - Estructura del Sistema Operativo. El SO está implementado en forma de varias actividades

- Ejemplo: problema del “**productor/consumidor**” ( “buffer acotado”)
  - Existen dos tipos de entidades: productores y consumidores (de “items”)
  - Existe un buffer acotado (circular) que acomoda la diferencia de velocidad entre productores y consumidores:
    - Si el buffer se llena, los productores deben suspenderse
    - Si el buffer se vacía, los consumidores deben suspenderse



- Código de hilos productor y consumidor

Comparten los hilos  
productores y  
consumidores

```
#define N 20
int buffer[N];
int entrada=0, salida=0, contador=0;
```

Bucles de  
“espera activa”

```
void *func_prod(void *p) {
    int item;

    while(1) {
        item = producir();

        while (contador == N)
            /*bucle vacio*/ ;
        buffer[entrada] = item;
        entrada = (entrada + 1) % N;
        contador = contador + 1;
    }
}
```

```
void *func_cons(void *p) {
    int item;

    while(1){
        while (contador == 0)
            /*bucle vacio*/ ;
        item = buffer[salida];
        salida = (salida + 1) % N;
        contador = contador - 1;

        consumir(item);
    }
}
```

En este código:

“contador” y “buffer” son compartidos por el hilo productor y consumidor  
Con varios hilos productores y consumidores, “entrada” sería compartida por todos los productores, y “salida” por todos los consumidores

- **Productor/Consumidor,**
  - Hilos productores y consumidores se ejecutan de forma **concurrente**
    - accediendo a variables compartidas
  - Los hilos son elegidos para su **ejecución independiente**
  - Las decisiones sobre **qué hilo se ejecuta** en cada momento se toman en cada **cambio de contexto. Dependen de un planificador** y no del programador de la aplicación.
- Esto puede producir que *“un código que es correcto si se ejecuta de forma secuencial, puede dejar de serlo cuando se ejecuta concurrentemente”*, debido a una situación conocida como **condición de carrera**

- Programación concurrente
- Concepto de Hilo de ejecución
- Modelos de hilos de ejecución
- Necesidad de sincronización
- **Concepto de *Condición de Carrera***

- Si suponemos que:

- Inicialmente “contador” vale 5
- Un productor ejecuta “contador = contador + 1;”
- Un consumidor ejecuta “contador = contador - 1;”

el resultado final del  
“contador” debería ser 5

## Productor:

contador = contador + 1;

**lw** reg1, contador  
**addi** reg1, reg1, 1  
**sw** reg1, contador

## Consumidor:

contador = contador - 1;

**lw** reg2, contador  
**addi** reg2, reg2, -1  
**sw** reg2, contador

Pero si se ejecuta la siguiente secuencia de operaciones...

T	Hilo	Operación	reg1	reg2	contador
0	Prod.	<b>lw</b> reg1, contador	5	?	5
1	Prod.	<b>addi</b> reg1, reg1, 1	6	?	5
2	Cons.	<b>lw</b> reg2, contador	?	5	5
3	Cons.	<b>addi</b> reg2, reg2, -1	?	4	5
4	Cons.	<b>sw</b> reg2, contador	?	4	4
5	Prod.	<b>sw</b> reg1, contador	6	?	6

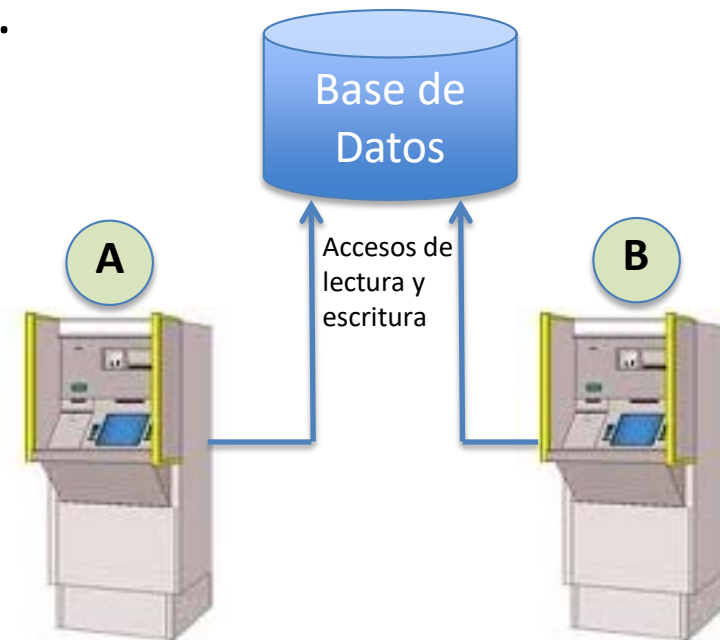
Cambios de  
contexto

**Incorrecto**

- Supongamos que queremos sacar dinero de dos cajeros automáticos simultáneamente.

## Sacar 20 Euros:

```
S=ConsultarSaldo()  
Si S>=20 {  
    DarDinero()  
    NuevoSaldo(S-20)  
}
```



- Supongamos que el saldo actual es 100 Euros y que se realizan las siguientes operaciones:

Cambios de contexto

```
A: ConsultarSaldo()  
B: ConsultarSaldo()  
B: DarDinero()  
B: NuevoSaldo(80)  
A: DarDinero()  
A: NuevoSaldo(80)
```

¡Hemos sacado 40 euros pero todavía tenemos 80!  
Obviamente los cajeros reales no se comportan así

**Desde que un cajero consulta el saldo hasta que escribe el nuevo saldo, no deberíamos dejar que otro cajero iniciara una operación de sacar dinero**



## •Definición de Condición de Carrera

Una condición de carrera se produce cuando la ejecución de un conjunto de operaciones concurrentes sobre una **variable compartida** deja la variable en un estado que no se corresponde con el estado en el que quedaría después de alguna de las posibles ejecuciones secuenciales (**estado inconsistente**).

- El **problema de las condiciones de carrera** aparece porque
  - El programador se preocupa de la corrección secuencial de su programa, pero no sabe cuándo van a producirse los cambios de contexto
  - El sistema operativo no conoce las dependencias entre los procesos/hilos que está ejecutando, ni si es conveniente o no realizar un cambio de contexto en un momento determinado

- El error es muy **difícil de depurar**, porque el código de cada hilo es correcto por separado
  - La inconsistencia suele producirse muy de vez en cuando, porque sólo ocurre si hay un cambio de contexto en un lugar preciso (e inoportuno) del código.
  - Por lo tanto, el hecho de probar el código y que funciona bien, no asegura que esté libre de problemas de condición de carrera.
- Solución a la condición de carrera
  - No podemos, en general, controlar cuándo se producen cambios de contexto. Por tanto, tenemos que conseguir que los programas concurrentes sean correctos a pesar de que se produzcan cambios de contexto en cualquier lugar del código.

**Es necesario sincronizar el acceso a variables compartidas**

## Ejercicio 1: Planificación con hilos

- A la cola de preparados de un sistema que soporta **hilos a nivel de núcleo** llegan 4 hilos H1, H2, H3 y H4, con las siguientes características:

Hilos	Instante Llegada	Ráfagas
H1	0 (1º)	6 CPU + 2 E/S + 1CPU
H2	0 (2º)	6 CPU + 2 E/S + 1CPU
H3	0 (3º)	2 CPU + 3 E/S + 1CPU + 3E/S + 1CPU
H4	0 (4º)	2 CPU + 3 E/S + 1CPU + 3E/S + 1CPU

El dispositivo de E/S es único y atiende las peticiones con un algoritmo FCFS. Indique cuál será **el tiempo promedio de espera** si el núcleo del sistema dispone de un planificador que utiliza uno de los siguientes algoritmos de planificación:

- SRTF
- RR ( $q=2$ )

## Ejercicio 2: Planificación con hilos

- A la cola de preparados de un sistema que **NO soporta hilos a nivel de núcleo** llegan 4 hilos H1, H2, H3 y H4 con las siguientes características

Proceso	Hilos	Instante Llegada	Ráfagas
A	H1	0 (1º)	6 CPU + 2 E/S + 1CPU
A	H2	0 (2º)	6 CPU + 2 E/S + 1CPU
B	H3	0 (3º)	2 CPU + 3 E/S + 1CPU + 3E/S + 1CPU
B	H4	0 (4º)	2 CPU + 3 E/S + 1CPU + 3E/S + 1CPU

El **runtime** del lenguaje de programación tiene un **planificador FCFS**. El dispositivo de E/S es único y atiende las peticiones con un algoritmo FCFS.

Indique cuál será **el tiempo promedio de espera** si el núcleo del sistema utiliza uno de los siguientes algoritmos de planificación:

- SRTF
- RR ( $q=2$ )