

Cambio de hebra

Gustavo Romero

Arquitectura y Tecnología de Computadores

13 de febrero de 2009

Índice

- 1 Voluntario
 - Versión simplificada
 - Gestión de la pila
 - Estudio de viabilidad

- 2 Involuntario
 - Interrupción del reloj
 - Gestión de la pila
 - Estudio de viabilidad

Lecturas recomendadas

- Tanuenbaum Sistemas Operativos Modernos (2.2)
- Silberschatz Fundamentos de Sistemas Operativos (4)
- Stallings Sistemas Operativos (4)

Motivación

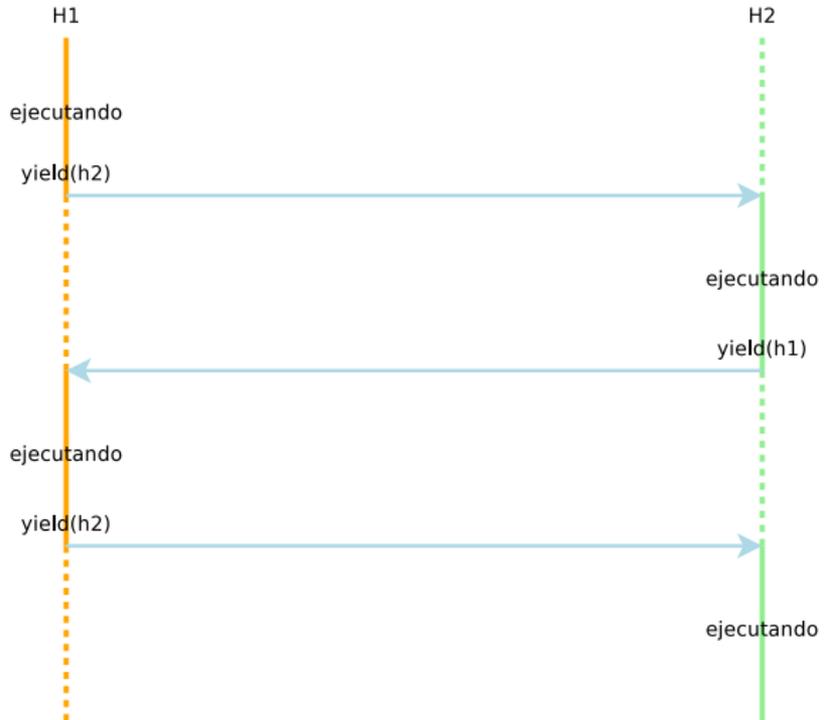
- Motivos para cambiar de hebra:
 - Comportamiento interno de la hebra.
 - ejemplo: operación de E/S.
 - Objetivos del sistema.
 - ejemplo: planificación justa.
 - las hebras se ejecutan periódicamente $0 < n < \infty$ ciclos.
- Tipos de cambio de hebra:
 - Voluntario:
 - planificación cooperativa.
 - entre hebras de usuario.
 - sin entrada/salida del núcleo.
 - Involuntario:
 - planificación apropiativa/expropiativa ("*preemptive*").
 - entre cualquier tipo de hebras.
 - es necesario entrar y salir del núcleo.

Voluntario

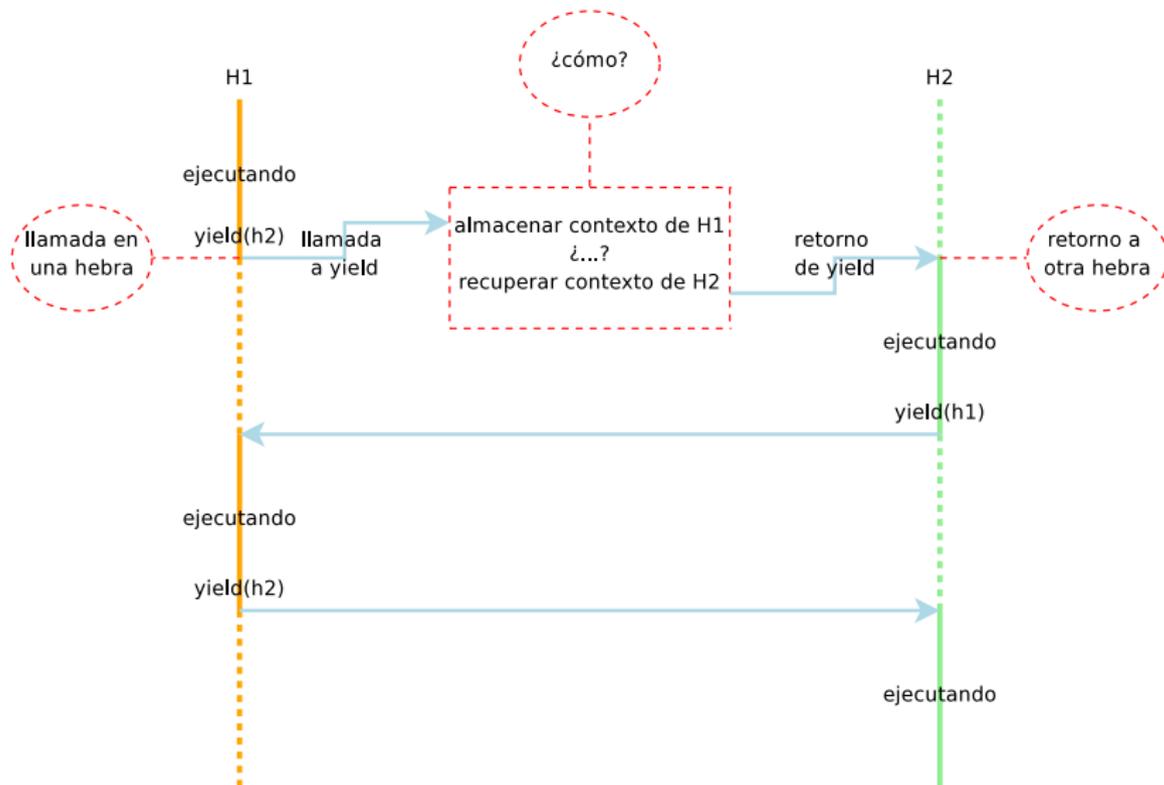
Planificación cooperativa

Modelo simplificado:

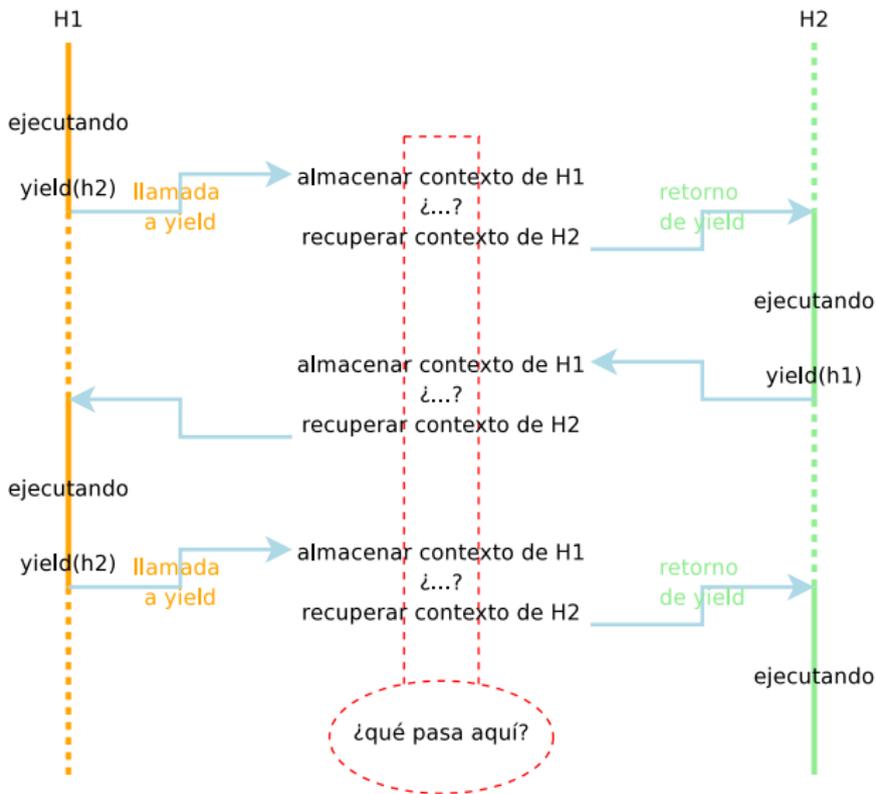
- 2 hebras tipo usuario
- limitadas por uso de procesador
- activación alternativa mediante `yield`.



yield simplificado (1)



yield simplificado (2)



yield simplificado (3)

- La primera parte de yield se ejecuta bajo control de la **hebra llamadora**.
- La segunda parte de yield se ejecuta bajo control de la **siguiente hebra**.
- Supondremos que las dos hebras ya han llamado a yield **antes**.
- Cada hebra recibe y cede el control del procesador exactamente en la misma **instrucción**.

procedimiento yield

```
void yield(hebra siguiente)
{
    ...
    almacenar contexto de la hebra actual
    ???...??
    recuperar contexto de la siguiente hebra
    ...
}
```

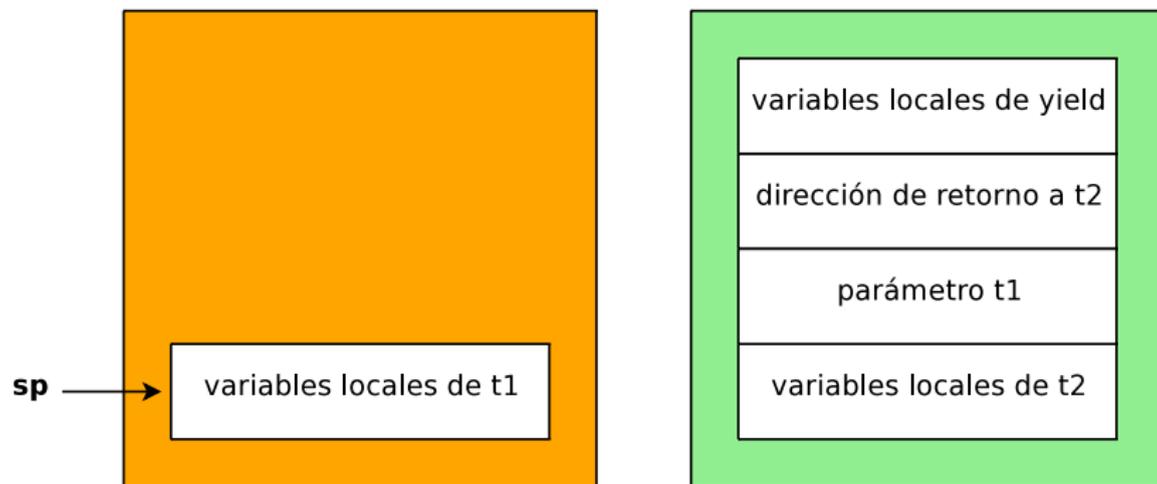
yield simplificado (4)

- Solución: **cambiar el puntero de pila (sp)**.

procedimiento yield

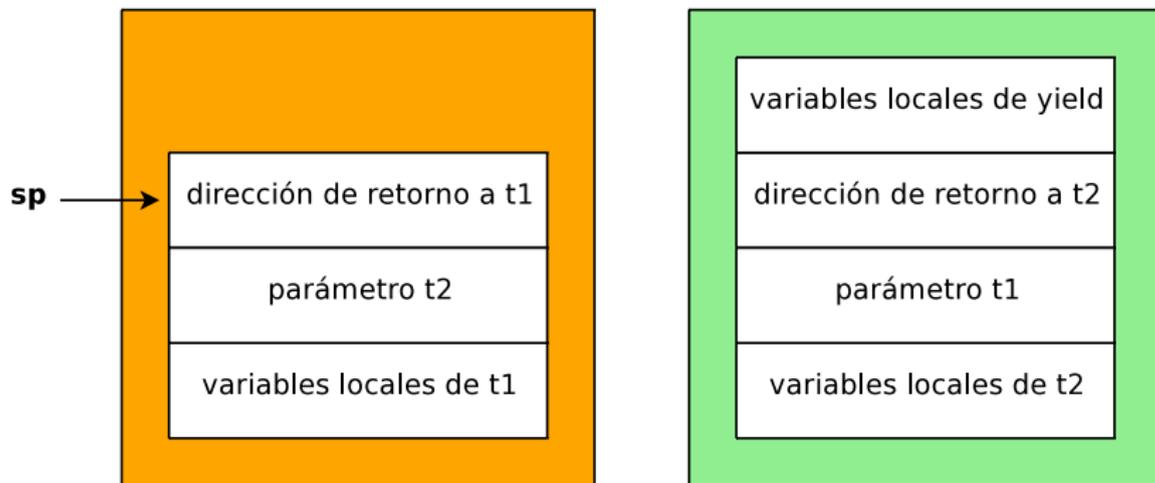
```
void yield(hebra siguiente)
{
    ...
    almacenar contexto de la hebra actual
    actual.sp = sp;      // intercambiar
    sp = siguiente.sp;  // puntero de pila
    recuperar contexto de la siguiente hebra
    ...
}
```

Contenido de la pila en yield (1)



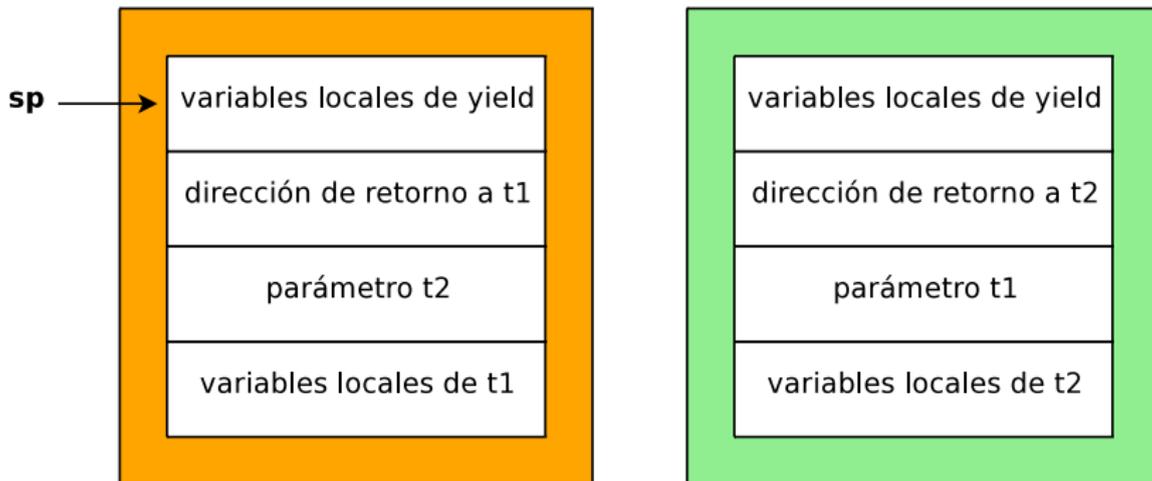
ejecutando t1

Contenido de la pila en yield (2)



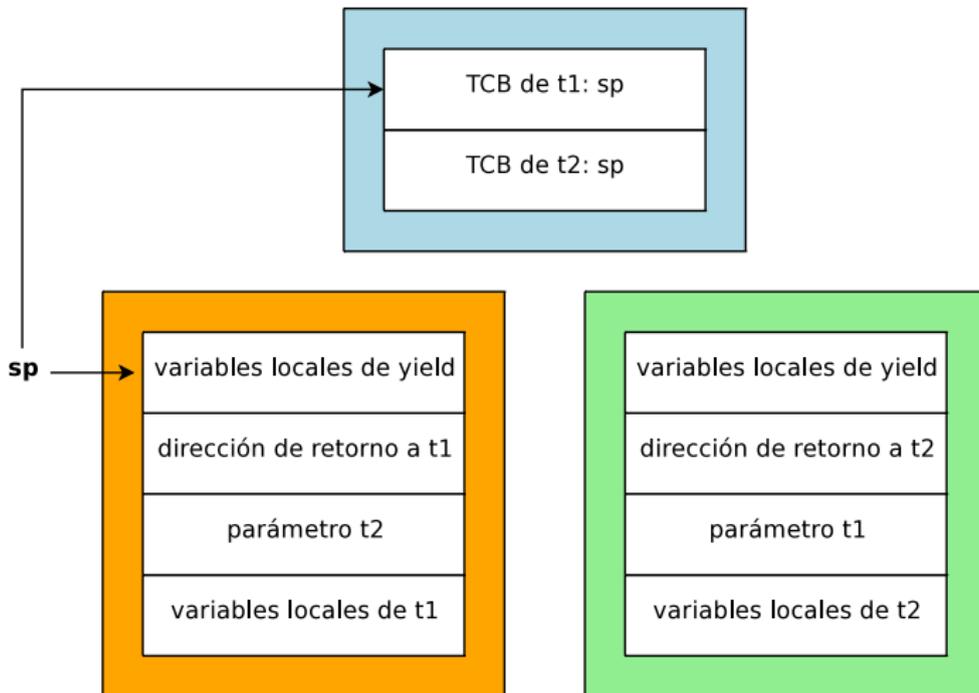
t1 llama a yield

Contenido de la pila en yield (3)



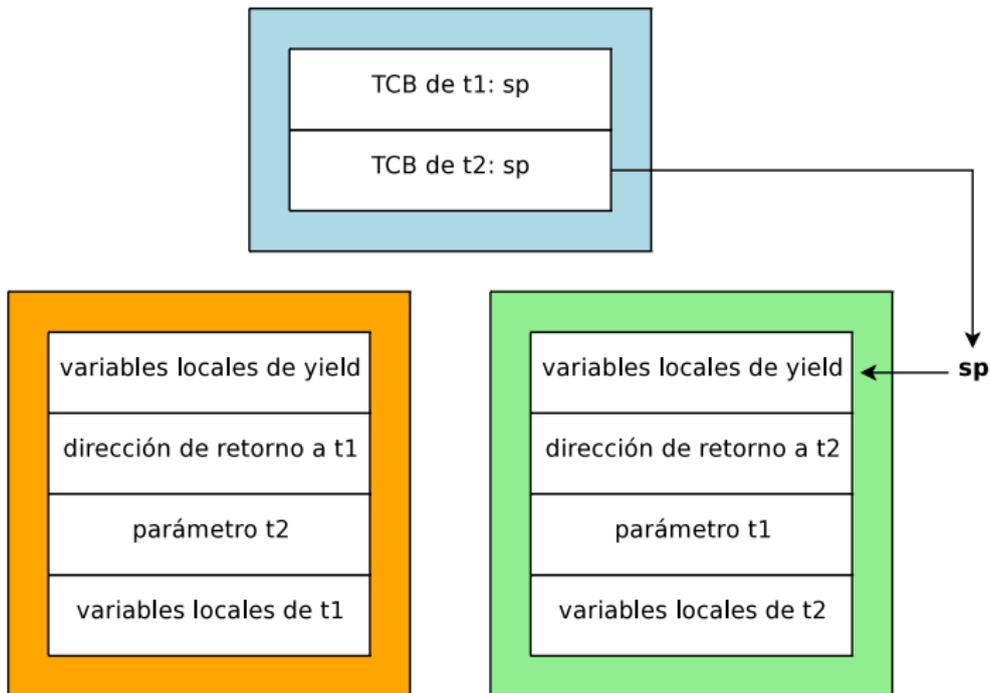
t1 almacena su estado

Contenido de la pila en yield (4)



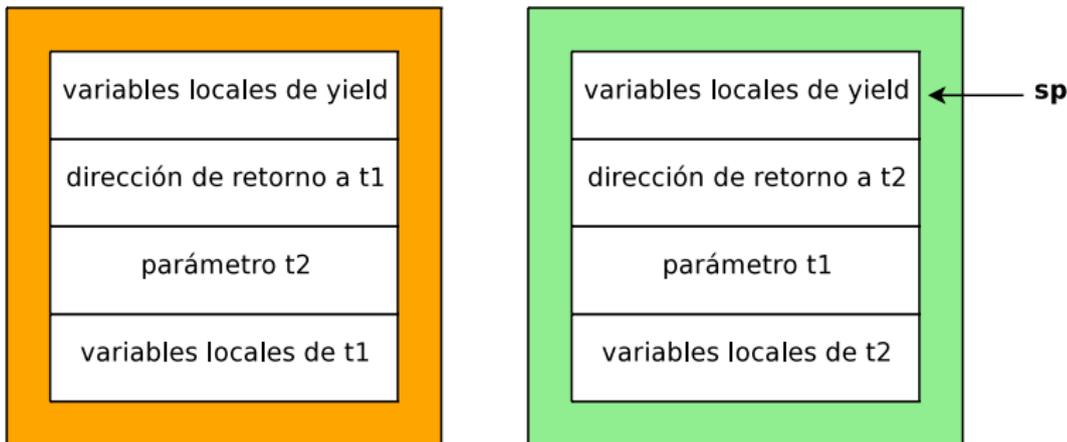
t1 almacena el puntero de pila en su TCB

Contenido de la pila en yield (5)



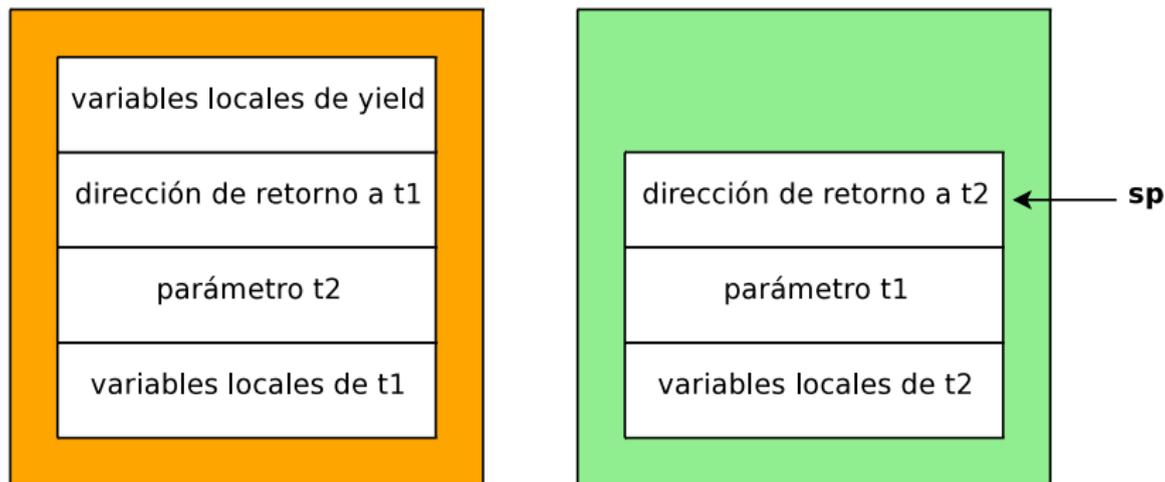
t1 recupera el puntero de pila de t2 de su TCB

Contenido de la pila en yield (6)



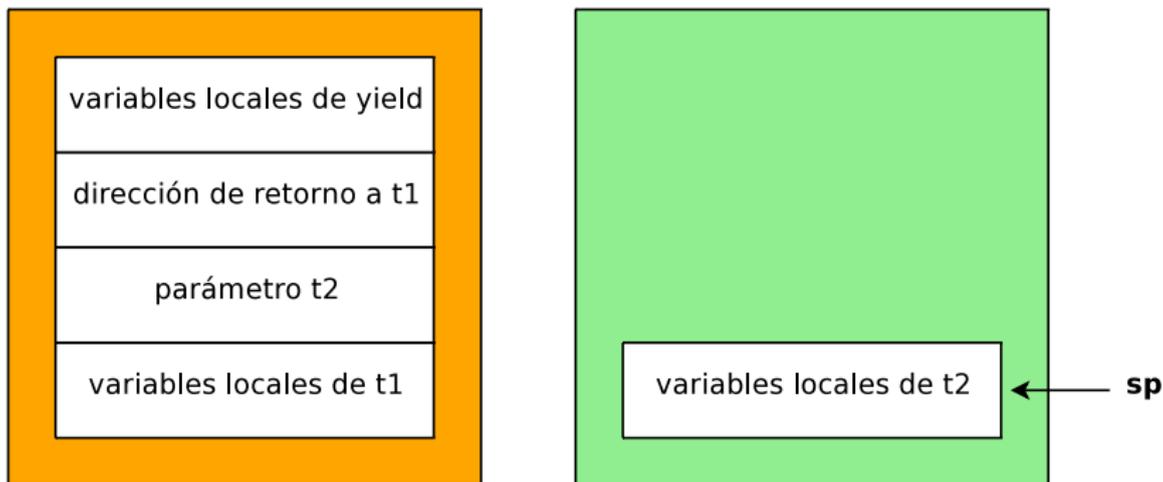
t2 reinicia su ejecución desde donde la abandonó en una llamada anterior a yield

Contenido de la pila en yield (7)



t2 retorna de yield

Contenido de la pila en yield (8)

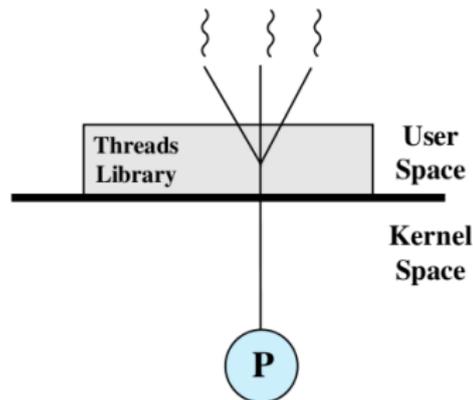


ejecutando t2

Resumen sobre hebras de usuario y yield

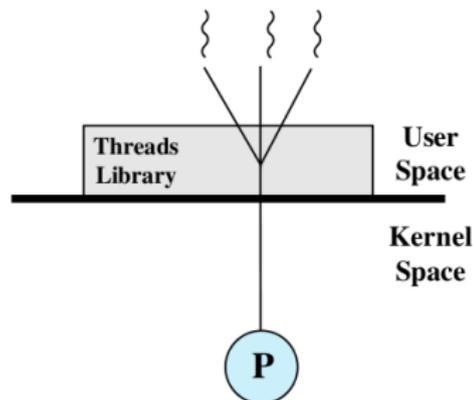
Suponiendo que hay un sólo procesador y `yield` es la única posibilidad de activación...

- sólo la pila de la hebra en ejecución es utilizable.
- el número y orden de las pilas es conocido.
- el contenido de las pilas difiere muy poco.
- cada hebra puede tener diferentes variables locales.



Restricciones de `yield` para hebras de usuario

- El **núcleo no** es **consciente** de la existencia de hebras tipo usuario.
- La gestión de hebras se realiza en la aplicación o en un subsistema mediante una **biblioteca de hebras**.
- El cambio de hebra no requiere privilegios de modo núcleo \implies ahorro de cambios de proceso y modo.
- La **planificación** pueden hacerse **específica** para cada aplicación.
- ¿Qué sucede cuando una hebra **no** llama a **`yield`**?



Contenido de una biblioteca de hebras

- Creación y destrucción de hebras.
- Paso de mensajes entre hebras.
- Planificación de hebras.
- Sincronización de hebras.
- Almacenamiento y restauración del estado de una hebra.

Posible trabajo para el núcleo

- Aunque el núcleo no es consciente de la existencia de hebras de usuario gestiona el funcionamiento del **proceso** que aloja la hebra de usuario.
- Ejemplo:
 - Cuando una hebra realiza una **llamada al sistema bloqueante** \implies el núcleo **bloquea** al **proceso** completo.
 - Desde el punto de vista del planificador de hebras de usuario la hebra sigue en estado **ejecutando**.
- Los estados de las hebras son **independientes** del estado del proceso que las aloja.

Ventajas e inconvenientes de las hebras de usuario

Ventajas:	Inconvenientes:
<p>la gestión de las hebras no requiere del núcleo \Rightarrow no requiere cambio de modo \Rightarrow mayor velocidad</p>	<p>si una hebra se bloquea \Rightarrow se bloquean todas las hebras del proceso</p>
<p>la política de planificación puede ser específica por aplicación \Rightarrow utilizar la que mejor convenga</p>	<p>el núcleo sólo puede asignar el procesador a procesos \Rightarrow 2 hebras del mismo proceso nunca podrán ejecutarse simultáneamente \Rightarrow sólo conurrencia</p>
<p>las hebras de usuario pueden utilizarse en cualquier SO (si dispone de una biblioteca de hebras)</p>	

Inconvenientes de un `yield` de sistema

Si es tan rápido, ¿por qué no utilizarlo en en SO completo?

- 1 La planificación cooperativa requiere de usuarios cooperativos.
 - ¿Dejarías libre un recurso que podrías necesitar en el futuro?
- 2 Incluso en el caso de existir usuarios muy cooperativos el problema de dónde colocar las llamadas a `yield` es muy complejo.
- 3 Dependiendo de la complejidad del hardware y del software hay muchos eventos que pueden requerir cambios de modo que de todas formas el núcleo debe gestionar.

Involuntario

Causas para el cambio de hebra

síncronas

- la hebra actual termina.
- llamada síncrona al sistema (espera de E/S).
- paso de mensaje (envío de mensaje/espera de respuesta).
- hebra cooperativa llama a `yield`.

asíncronas

- la hebra excede su fracción de tiempo asignado.
- la hebra en ejecución posee una prioridad inferior a otra preparada.
- un controlador de dispositivo solicita ser atendido.

Eventos que disparan un cambio de hebra

Excepciones (eventos síncronos):

- Fallos (eventos reproducibles):
 - división entre cero (durante la instrucción).
 - violación de espacio de direcciones (durante la instrucción).
- Eventos impredecibles:¹
 - fallo de página (antes de la instrucción).
- Puntos de ruptura ("*breakpoint*"):
 - datos (después de la instrucción).
 - código (antes de la instrucción).
- Llamada al sistema.

¹¿Cuándo será predecible un fallo de página? → política de paginación local.

Eventos que disparan un cambio de hebra

Interrupciones (eventos asíncronos):

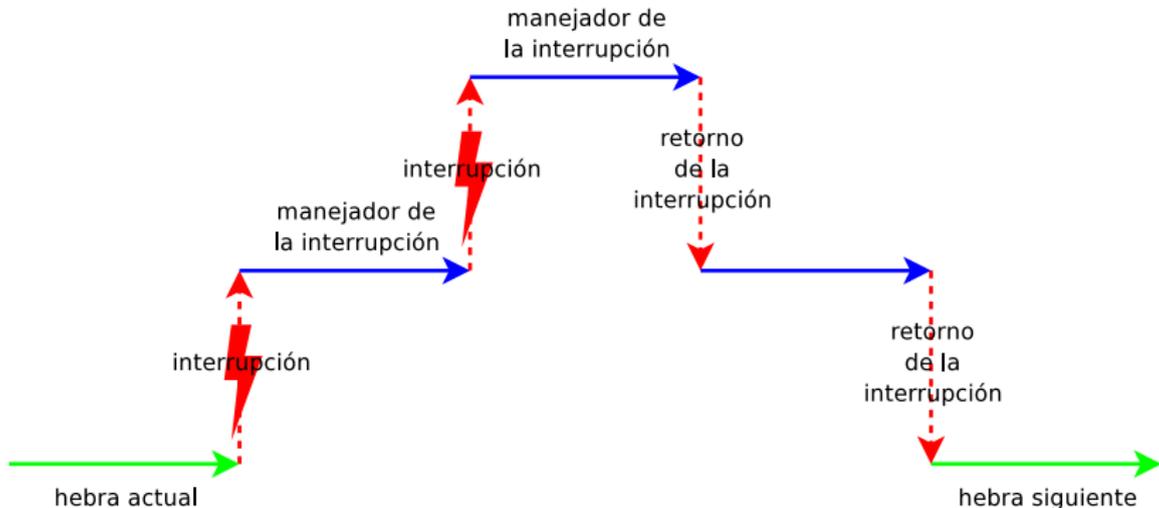
- Reloj:
 - final de la fracción de tiempo asignado.
 - señal de despertar (alarma).
- Impresora:
 - atasco de papel.
 - tinta agotada.
- Red:
 - paquete recibido.
- Otros procesadores (desde el punto de vista del procesador interrumpido):
 - señales entre procesadores.
 - interrupción software.

Manejo de interrupciones en Linux



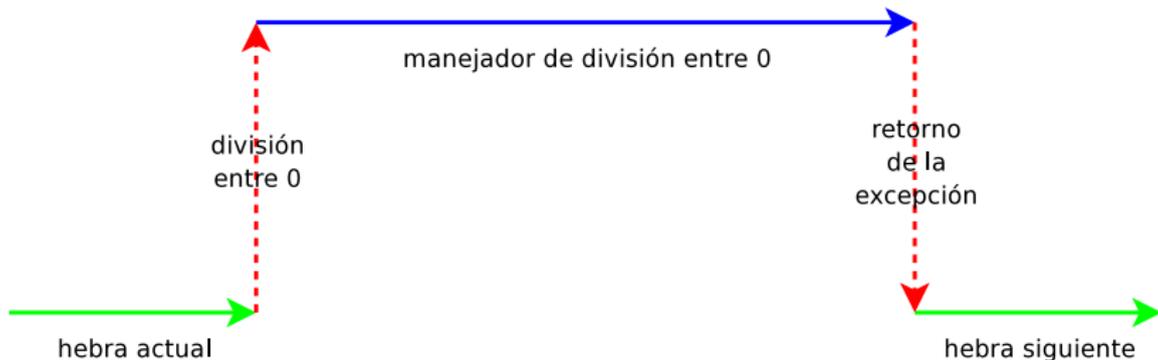
- En función del sistema operativo y del tipo de interrupción, a veces, la siguiente hebra es la misma que la hebra actual.

Manejo de interrupciones anidadas



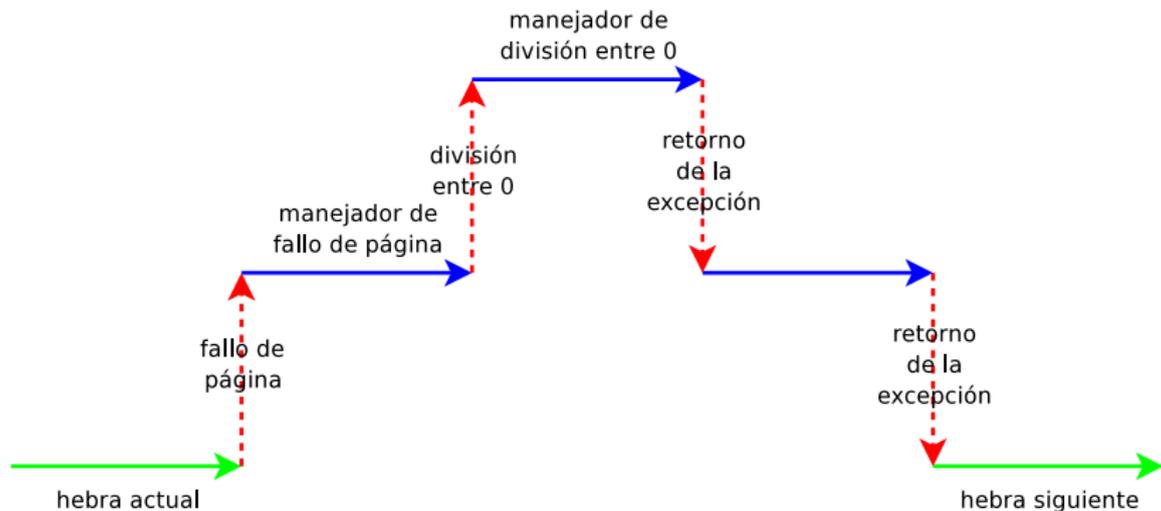
- Las interrupciones pueden anidarse sin problema.
- Un circuito se encarga de la gestión de interrupciones (APIC).

Manejo de excepciones



- Algunos sistemas permiten utilizar manejadores de excepciones específicos.

Manejo de excepciones anidadas



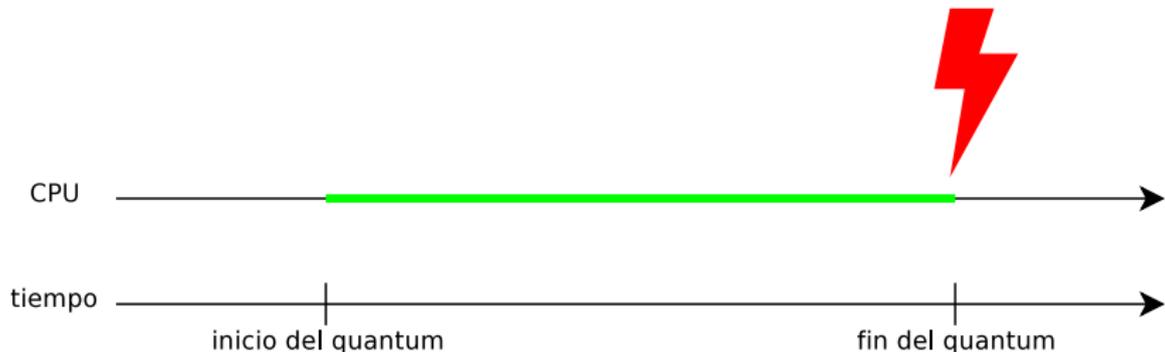
- Algunos sistemas permiten anidar dos o tres excepciones pero no más.
- Suelen indicar fallos en el propio sistema operativo.

Conclusiones

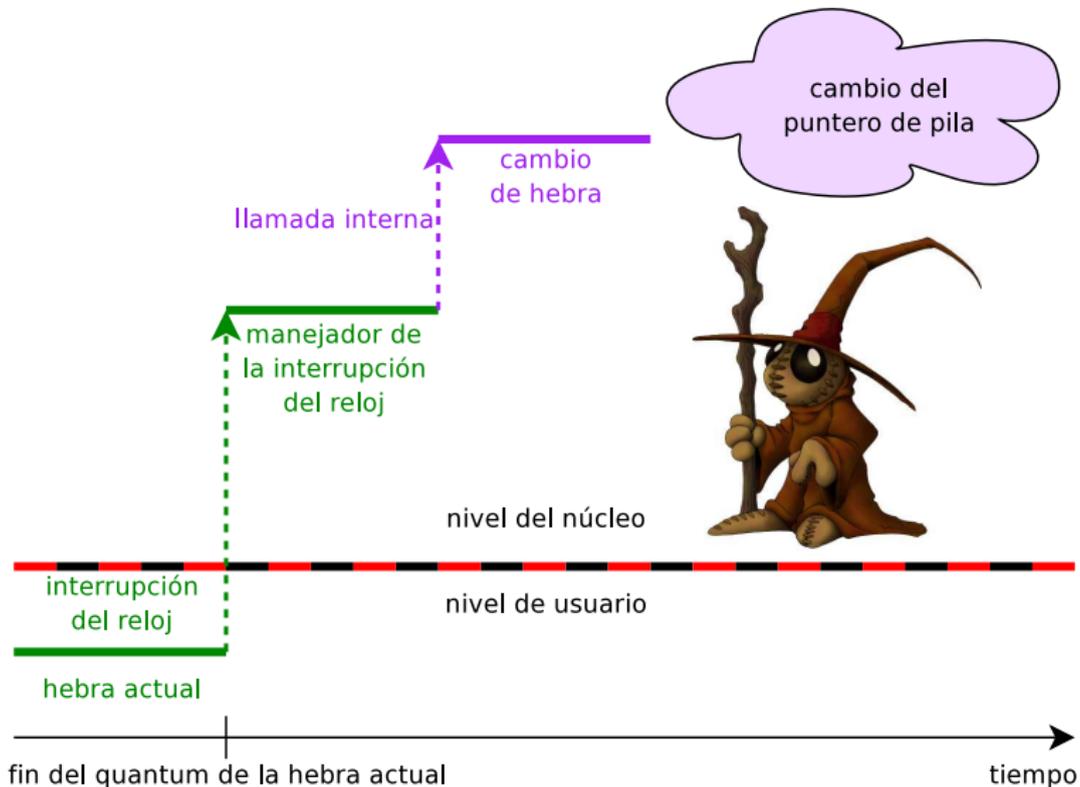
- Debido a los eventos se necesita un control centralizado:
 - núcleo.
 - micronúcleo.
- Debido a la sensibilidad de estas operaciones tanto el cambio de hebra como el control de hebras necesitan una protección especial:
 - modo núcleo.
 - código y datos en el interior del espacio de direcciones del núcleo.

Finalización del tiempo asignado

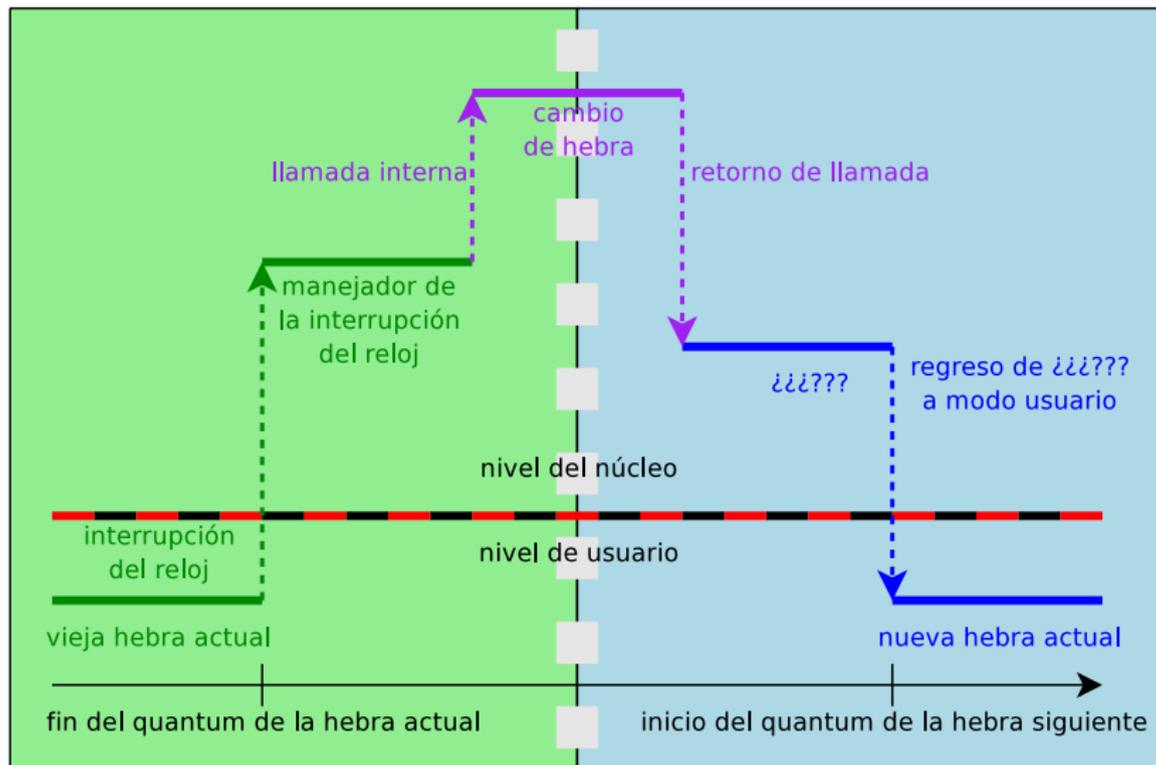
- Estudiaremos el caso del cambio entre hebras cuando una excede su **“quantum”** de tiempo asignado.
- Hebras tipo **núcleo**.
- Objetivo: planificación justa
- No estudiaremos otros tipos de cambio de hebra en detalle.
- Visión simplificada de la interrupción de reloj.



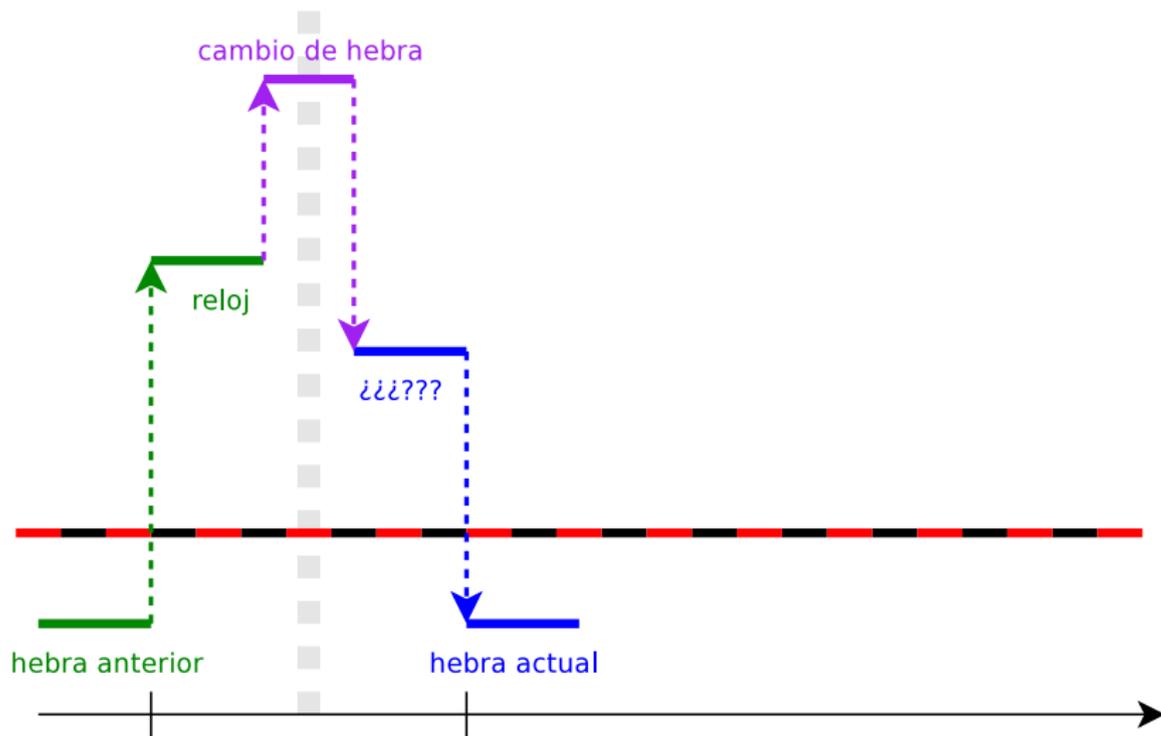
cambio de hebra simplificado (1)



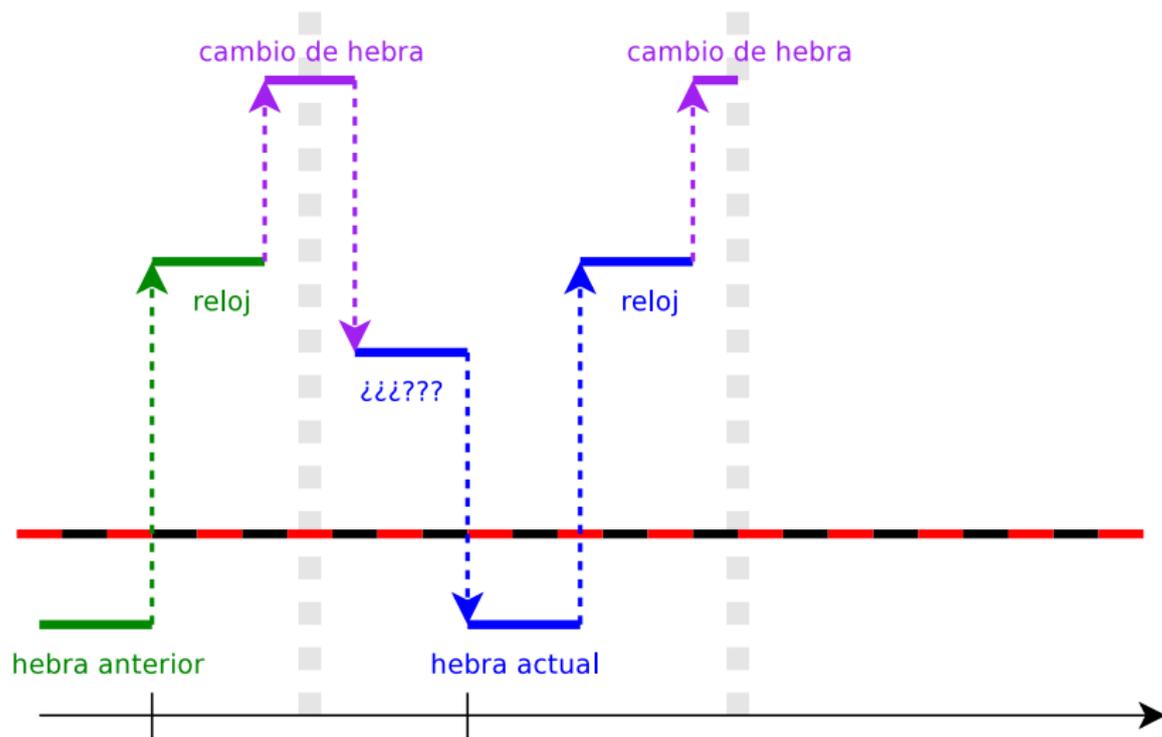
cambio de hebra simplificado (3)



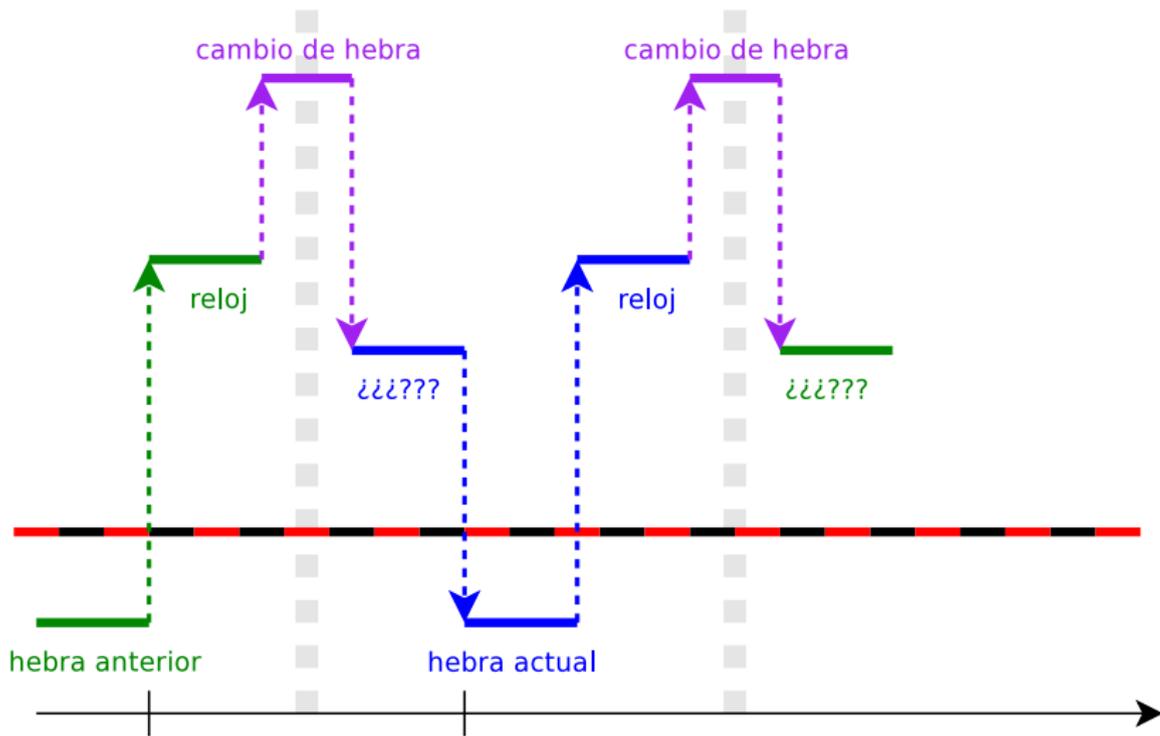
cambio de hebra simplificado (4)



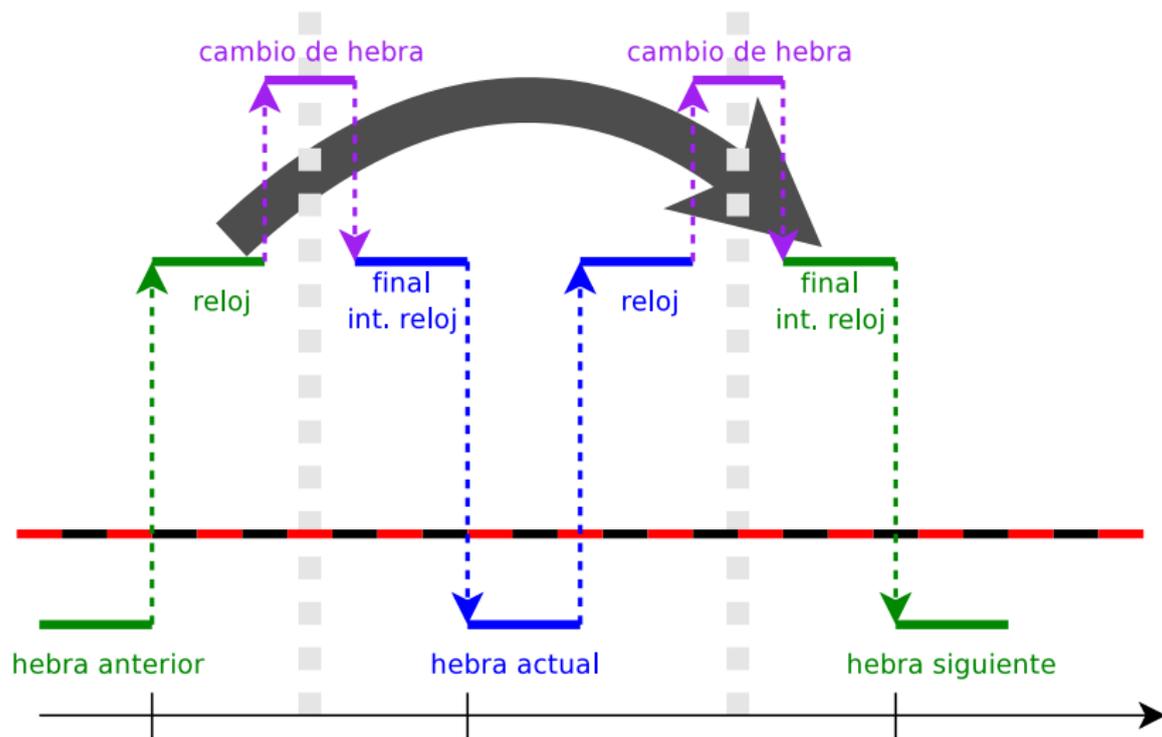
cambio de hebra simplificado (5)



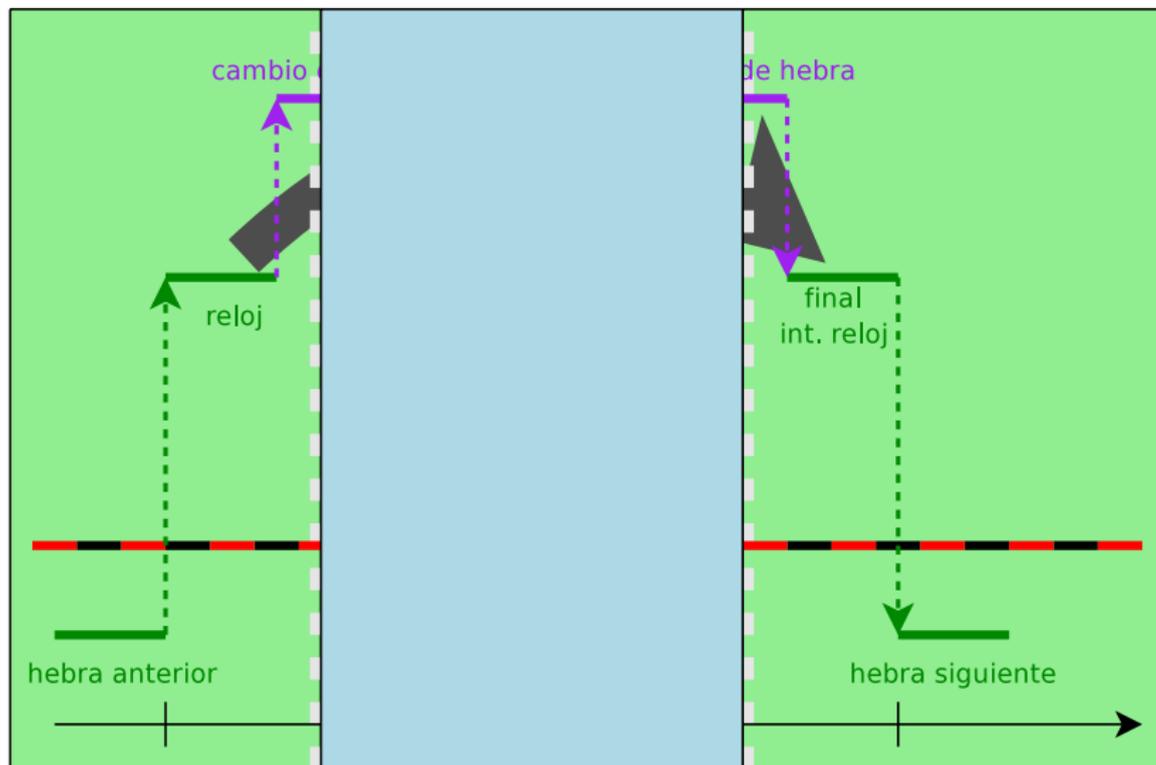
cambio de hebra simplificado (6)



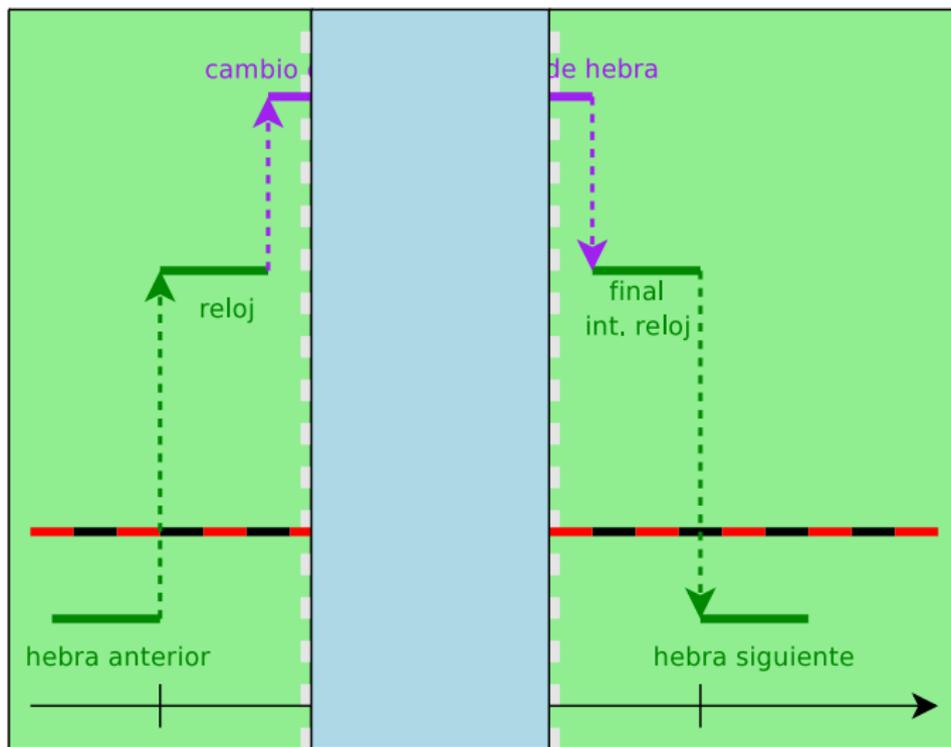
cambio de hebra simplificado (7)



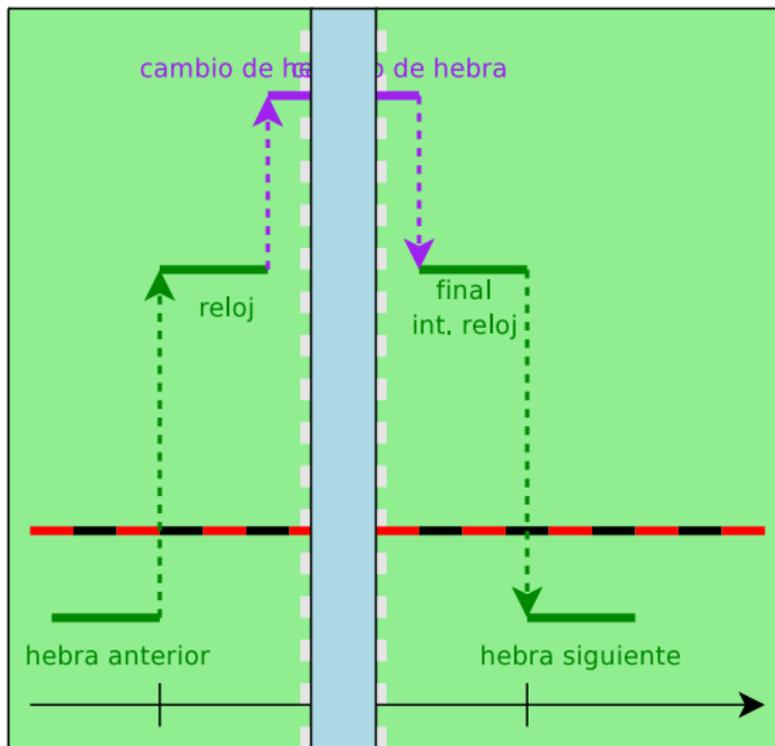
cambio de hebra simplificado (9)



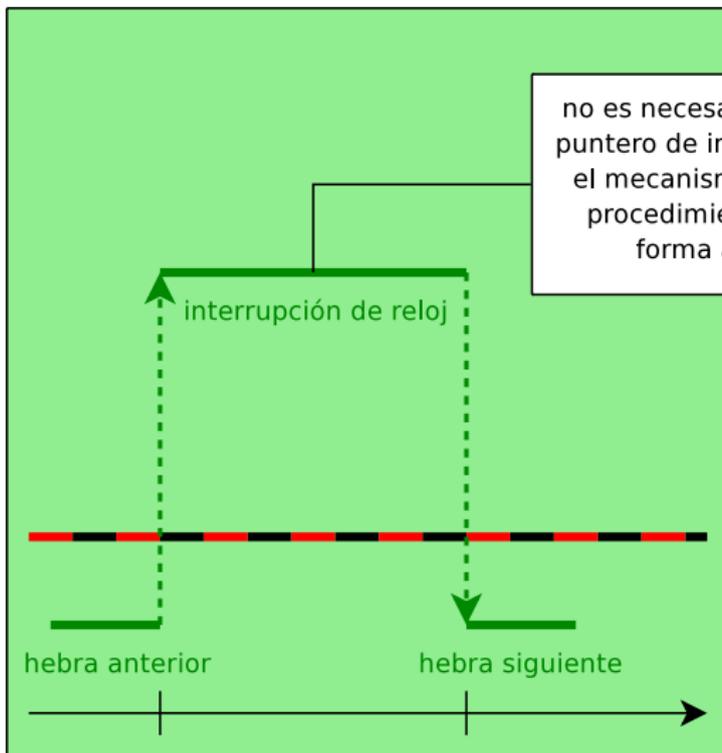
cambio de hebra simplificado (10)



cambio de hebra simplificado (11)



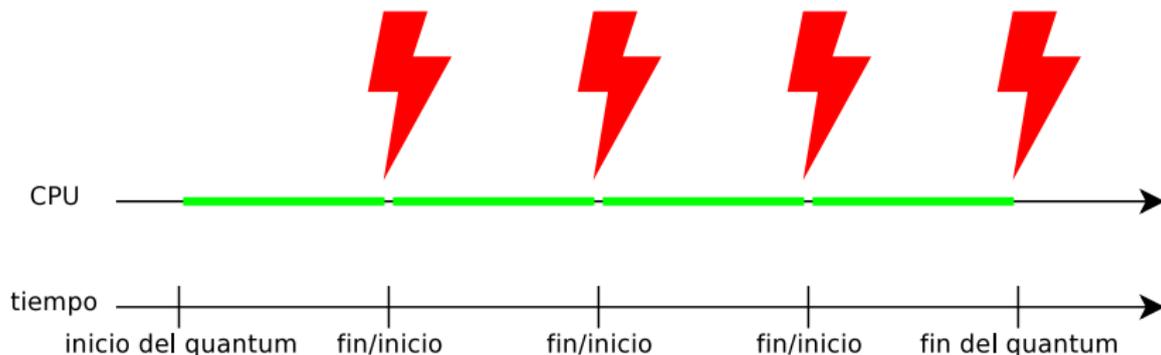
cambio de hebra simplificado (13)



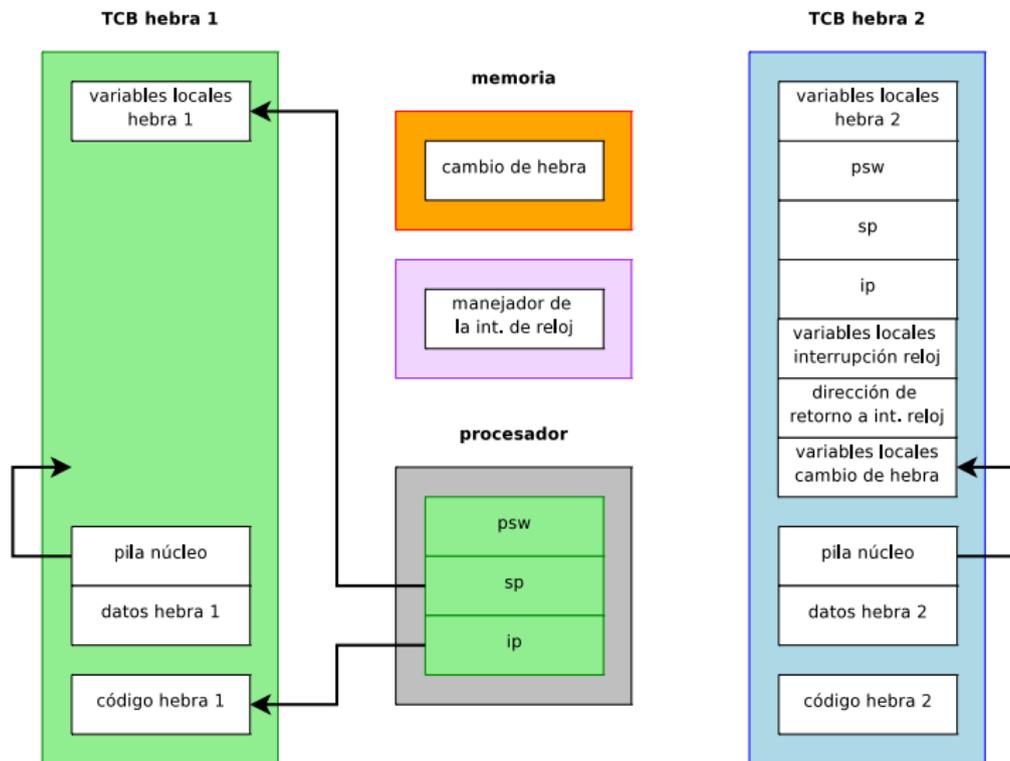
no es necesario almacenar el puntero de instrucción porque el mecanismo de llamada a procedimiento lo hace de forma automática

cambio de hebra simplificado (13)

- El hardware automáticamente almacena ip, sp y las banderas en la **pila núcleo** de la hebra actual.
- La pila núcleo forma parte del TCB de cada hebra.

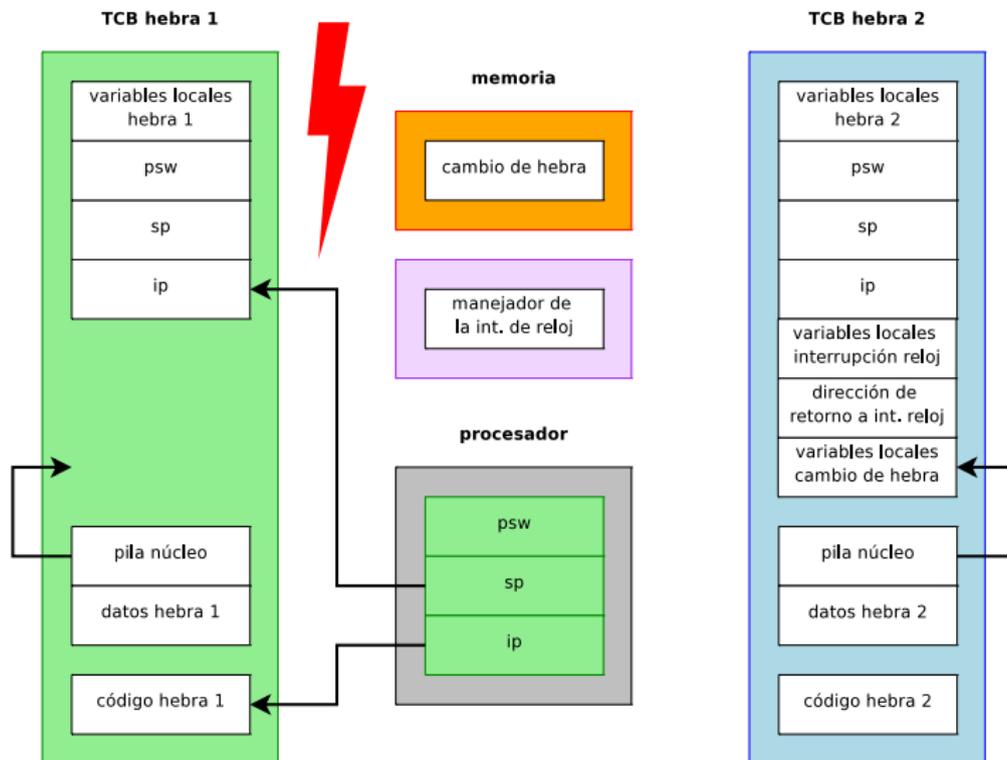


Estudio de la pila (1)



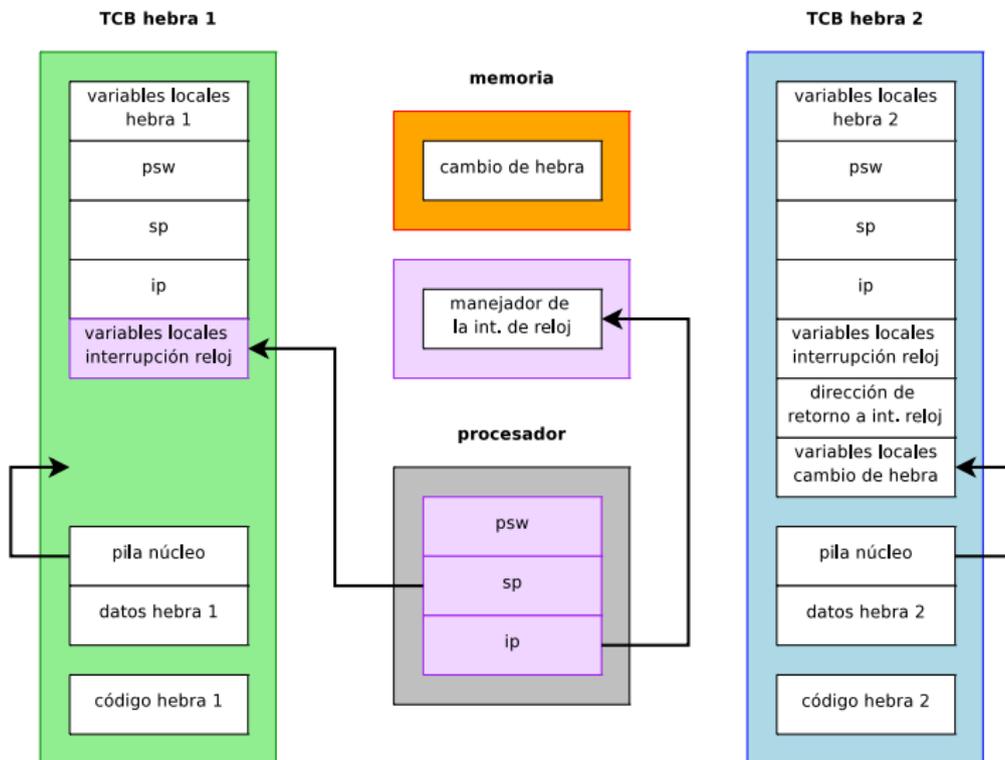
la hebra 1 se está ejecutando

Estudio de la pila (2)



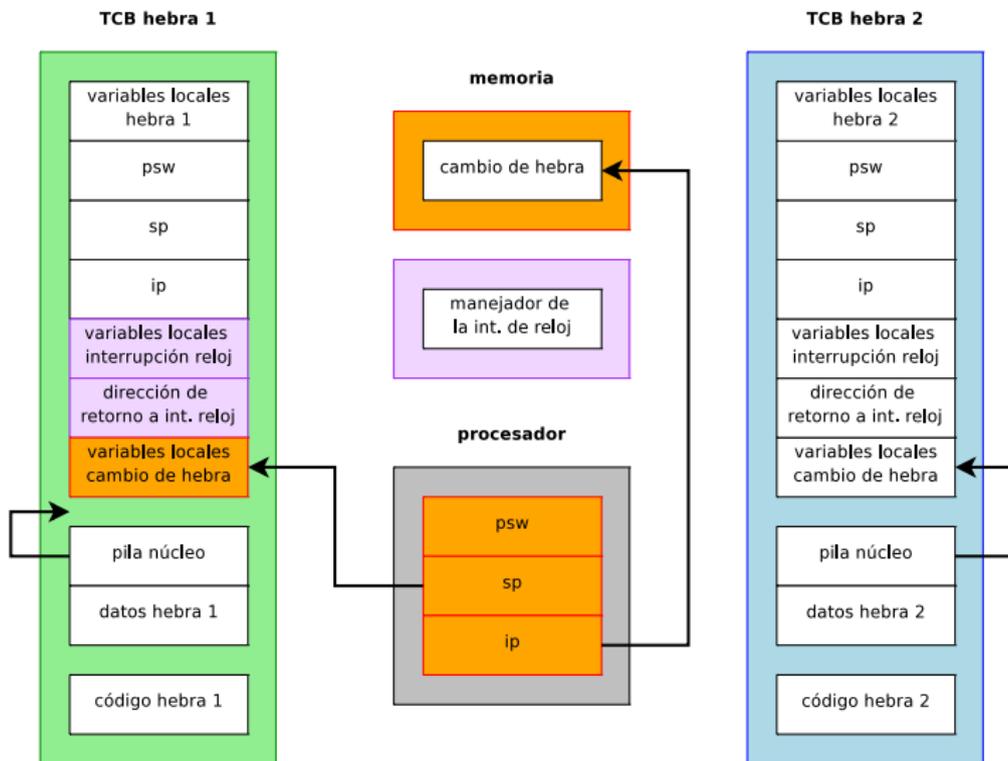
la interrupción de reloj almacena el estado de la hebra 1 y ...

Estudio de la pila (3)



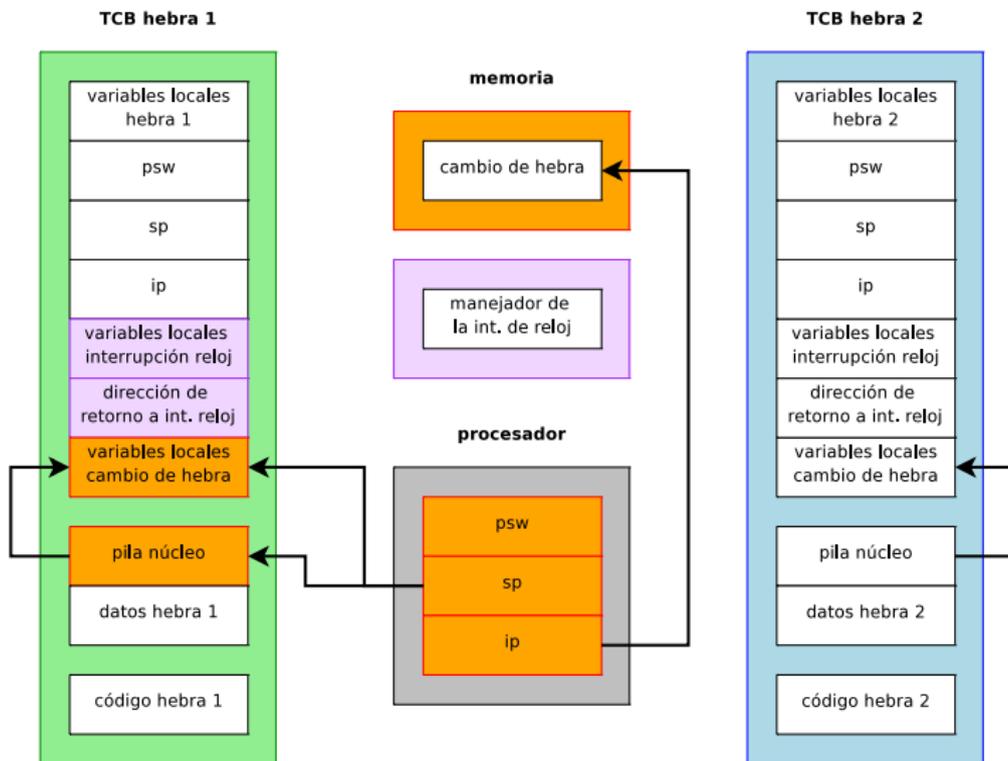
... carga el contexto del manejador de la interrupción de reloj

Estudio de la pila (4)



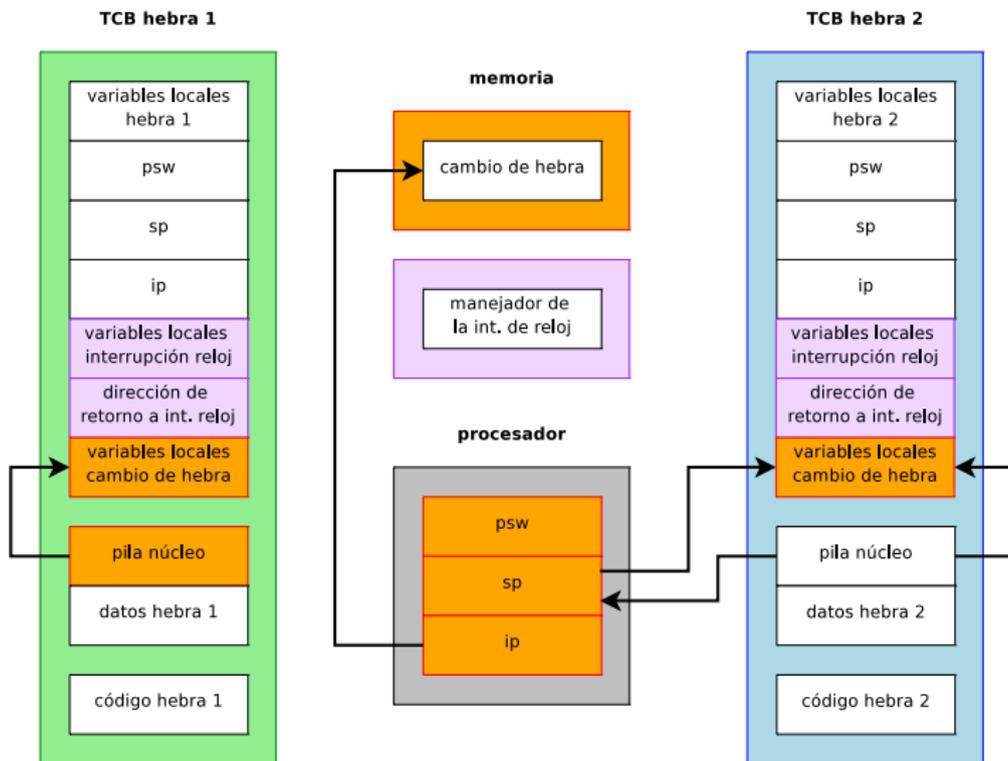
el manejador de la interrupción de reloj decide el fin de la hebra 1 y llama a cambio de hebra

Estudio de la pila (5)



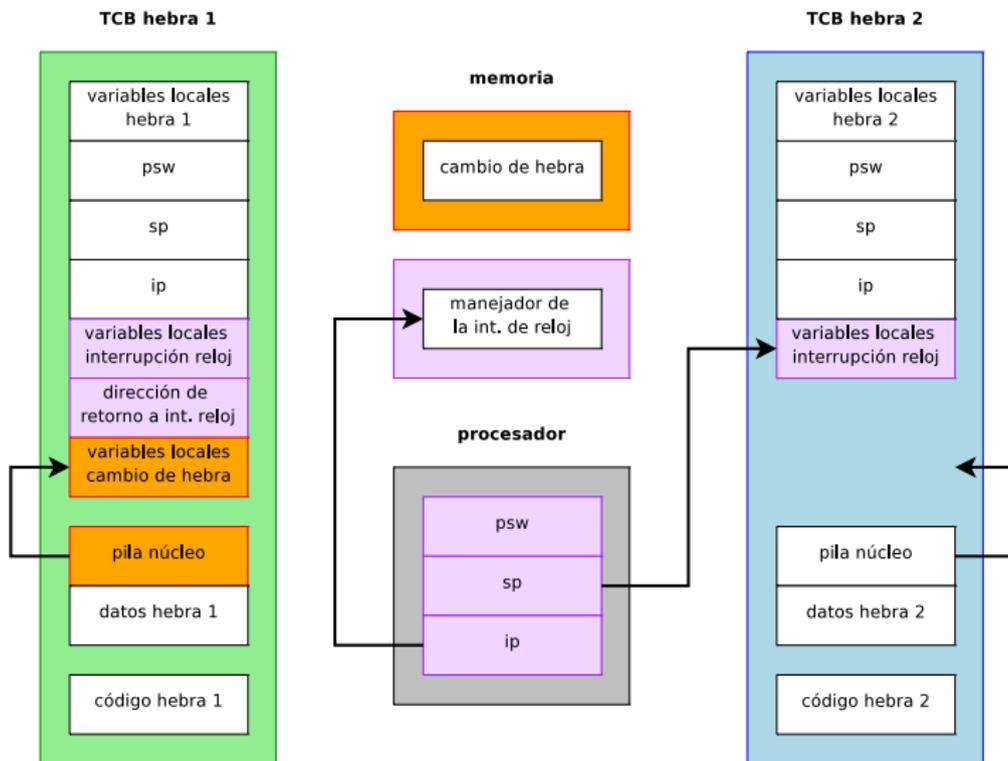
el núcleo almacena el puntero de pila de la hebra 1 en su TCB y ...

Estudio de la pila (6)



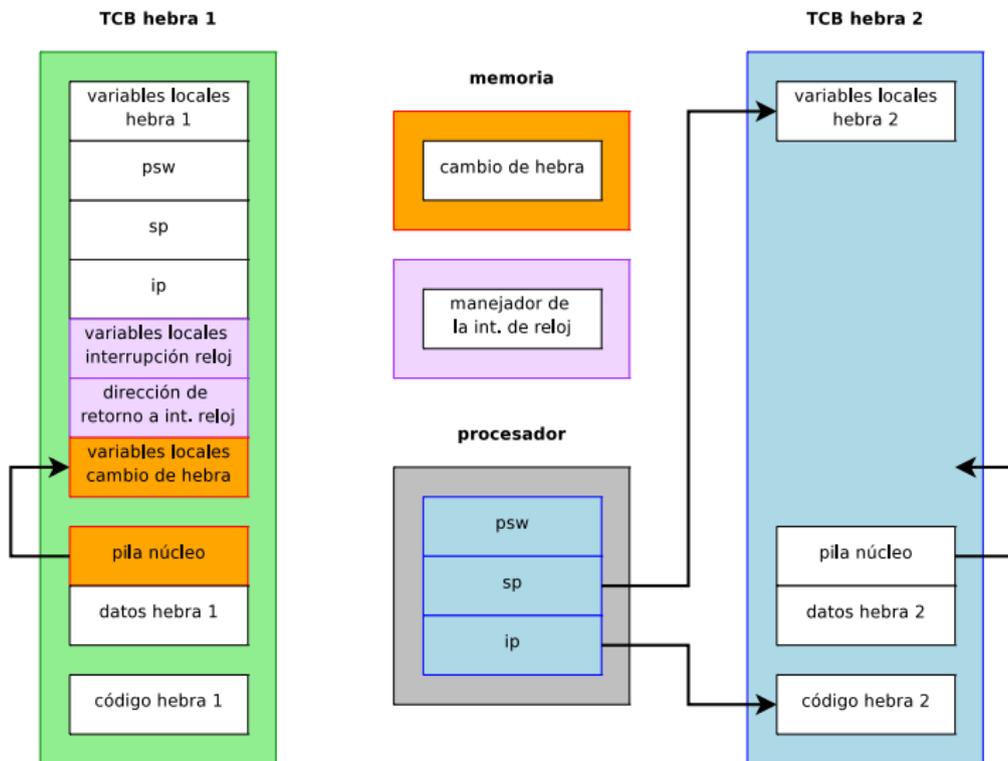
... y recupera el puntero de pila de la hebra 2 de su TCB

Estudio de la pila (7)



finalizar la ejecución de cambio de hebra y retornar al manejador de la interrupción de reloj

Estudio de la pila (8)



finalizar la ejecución del manejador de la interrupción de reloj y retornar a la hebra 2

Alternativas de implementación

... en función del número de pilas núcleo utilizadas:

- Una única pila núcleo para todas las hebras.
- Una pila núcleo por hebra.

¿Qué implicaciones tienen estas dos soluciones?

Pila núcleo por hebra

modelo de proceso

El estado del núcleo es almacenado de forma implícita en la pila de activación del núcleo.

- Si la hebra debe bloquearse mientras está en modo núcleo, simplemente podemos cambiar a la pila de otra hebra hasta su reanudación.
- La reanudación es tan sencilla como intercambiar de nuevo la pila por la original.
- La apropiación es fácil de implementar.
- No existe diferencia conceptual entre modo núcleo y modo usuario

Pila núcleo única

modelo de evento o interrupción

- ¿Cómo puede una única pila núcleo dar soporte a múltiples hebras? \iff ¿Cómo manejar las llamadas al sistema bloqueantes
 - **Continuaciones** (“*continuations*”): Draves et al. Using continuations to implement thread management and communication in operating systems. Proc.13th SOSP (1991).
 - **Núcleo sin estado** (“*stateless kernel*”): Ford et al. Interface and execution models in the fluke kernel. Proc.3th OSDI.
- ¿Cómo puede una única pila núcleo dar soporte a múltiples hebras en un sistema multiprocesador?
 - No puede \implies es necesaria una **pila por procesador**.

Problemas que hemos ignorado por simplicidad (1)

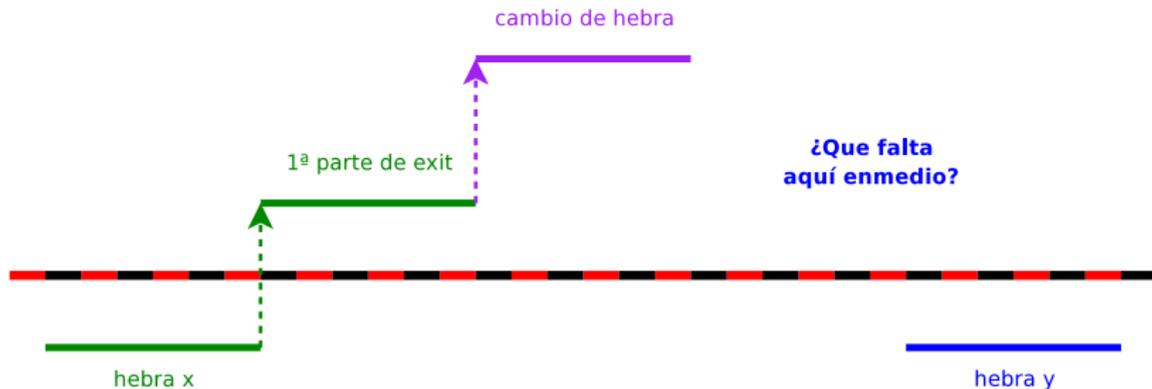
- Si la hebra siguiente no es conocida por adelantado... ¿cómo decidimos que hebra ejecutar a continuación? \implies planificador.
- Una vez escogida la hebra siguiente, ¿de dónde recuperamos su TCB?
- Si la pila núcleo es parte del TCB \implies corremos el peligro de que el desbordamiento de la pila lo destruya.
- ¿Cómo lograr la inicialización y finalización de una hebra?

Problemas que hemos ignorado por simplicidad (2)

- El tamaño de la pila núcleo no es un problema en la práctica.
- EL desbordamiento de la pila núcleo supone la existencia de un grave error dentro del núcleo.
- En cuanto a la inicialización y finalización de una hebra... como principio general es deseable
⇒ RESOLVER LOS CASOS ESPECIALES
EMPLEANDO LAS SOLUCIONES DE LOS CASOS
GENERALES.

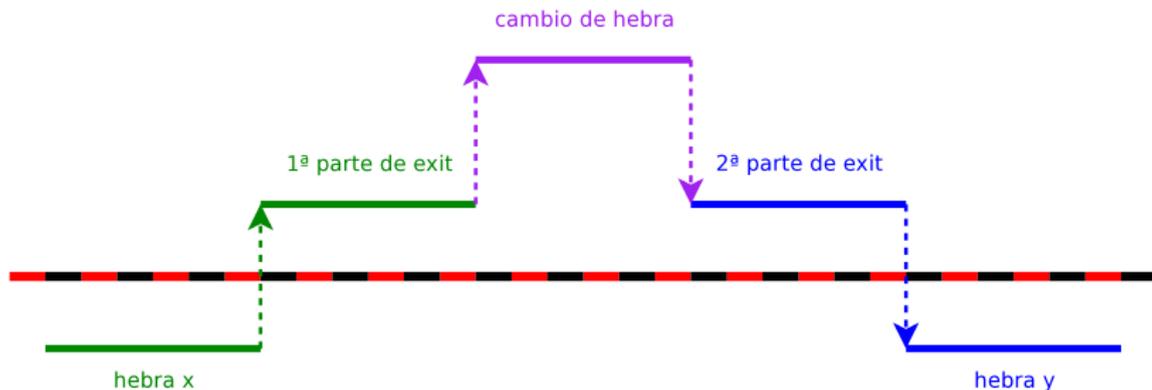
Inicialización de una hebra

¿Qué hacer cuando cambiamos a una nueva hebra por **primera vez**?



Inicialización de una hebra

- **Inicializar la pila núcleo** de la nueva hebra con la segunda parte de las funciones `cambio_de_hebra` y `exit`.
- El retorno desde `cambio_de_hebra` cede el control a la segunda parte de `exit`.
- El regreso desde `exit` al modo usuario provoca la ejecución de la primera instrucción de la nueva hebra.

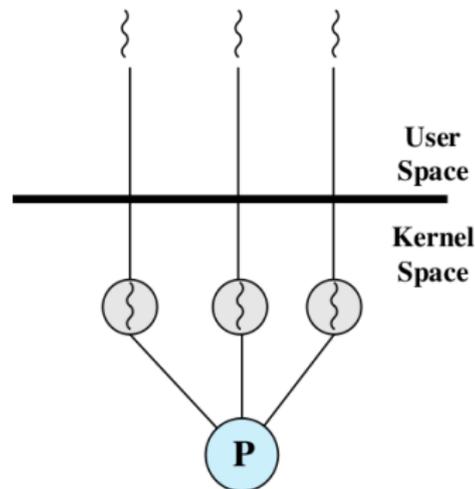


El problema del procesador desocupado

- ¿Qué hacer cuando no hay otra hebra a la que cambiar?
- Solución: evitar el problema introduciendo una **hebra ociosa** que siempre sea ejecutable.
- ¿Cómo garantizar que una hebra sea siempre ejecutable?
 - evitar cualquier posible evento.
- ¿Qué otras propiedades tiene la hebra ociosa?
 - ahorro de energía → `halt`.
 - lanzar tareas periódicas de baja prioridad → desfragmentador.
- ¿Cuándo introducirla en el sistema?
 - antes de arrancar.
 - durante el arranque.
 - después de arrancar.

Resumen hebras tipo núcleo

- Todas las operaciones de gestión de hebras son realizadas en el núcleo.
- No es necesaria una biblioteca de hebras sino utilizar el API de núcleo.
- El núcleo mantiene los TCBs de las hebras.
- El cambio de hebra requiere la intervención del núcleo \implies cambio de contexto.
- La planificación se realizará sobre hebras y no sobre procesos.



Ventajas e inconvenientes de las hebras tipo núcleo

Ventajas:	Inconvenientes:
Las hebras de un proceso pueden ejecutarse simultáneamente sobre varios procesadores ⇒ paralelismo	El cambio de hebra dentro de un proceso requiere de la intervención del núcleo y provocará dos cambios de modo por cambio de hebra
Una llamada al sistema bloqueante sólo bloquea a la hebra llamadora y no al resto de hebras de un proceso	La sobrecarga provocada por la intervención del núcleo hará que su rendimiento sea peor que las hebras tipo usuario
Podemos hacer que el propio núcleo se implemente de forma multihebra	