Tema **3.2**

Sistema Operativos (SSOO)

Gestión de Hilos y SMP



Índice

- Gestión de Hilos y SMP
- Windows
- Linux



- Las estructuras de los procesos y los servicios proporcionados por el núcleo de Windows son relativamente sencillos y de propósito general.
 - Los procesos Windows están implementados como objetos.
 - Un proceso ejecutable puede contener uno o más hilos.
 - Tanto el objeto proceso como el objeto hilo, tienen funcionalidades de sincronización preconstruidas.
- Cuando Windows crea un nuevo proceso, utiliza el objeto definido para el proceso Windows como plantilla para generar la nueva instancia del proceso.
- En el momento de la creación se asignan los valores de los atributos.



- Un proceso Windows debe contener por lo menos un hilo que ejecutar.
 - Ese hilo puede a su vez crear otros hilos.
 - ¿En un sistema multiprocesador, múltiples hilos de un mismo proceso pueden ejecutar en paralelo?
- El contexto es un atributo que permita al hilo suspender y reanudar su ejecución.
 - Es posible cambiar el comportamiento de un hilo, alterando su contenido cuando el hilo está suspendido.
- Windows soporta la concurrencia entre procesos ya que hilos de diferentes procesos pueden ejecutar en paralelo.
 - Múltiples hilos del mismo proceso pueden estar asignados a distintos procesadores y pueden ejecutar de modo concurrente.



- Los hilos del mismo proceso pueden intercambiar información a través de su espacio de direcciones común.
- Estos tienen acceso a los recursos compartidos del proceso.
- Los hilos de diferentes procesos pueden intercambiar información a través del uso de memoria compartida.



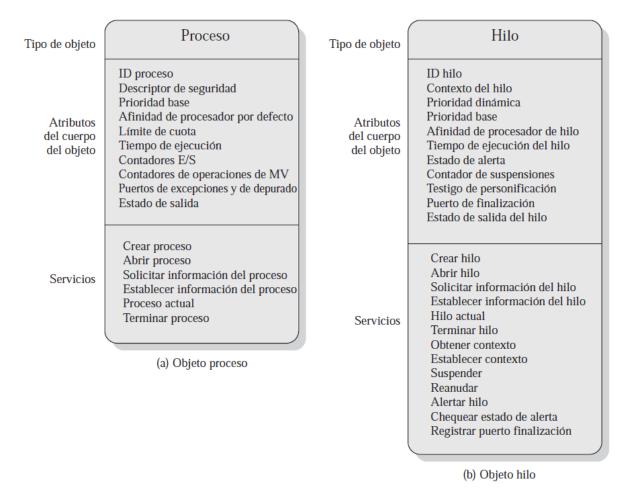


Figura 4.13. Objetos de Windows proceso e hilo.



ID proceso Un valor único que identifica al proceso en el sistema operativo.

Descriptor de seguridadDescribe al creador del objeto, quién puede acceder o utilizar el obje-

to y a quién se le deniega acceso al objeto.

Prioridad base Prioridad de ejecución base para los hilos del proceso.

Afinidad de procesador

por defecto

Conjunto de procesadores por defecto, en los que pueden ejecutar los

hilos del proceso.

Límite de cuota Máxima cantidad de memoria del sistema paginada y no paginada,

espacio del archivo de páginas y tiempo de procesador que pueden

utilizar los procesos de un usuario.

Tiempo de ejecuciónLa cantidad total de tiempo que han ejecutado todos los hilos de un

proceso.

Contadores de E/S Variables que almacenan el número y tipo de operaciones de E/S que

han realizado los hilos de un proceso.

Contadores de operaciones

de MV

Variables que almacenan el número y tipo de operaciones de

memoria virtual que han realizado los hilos de un proceso.

Puertos de excepciones

y de depurado

Canales de comunicación entre procesos a los que el gestor de procesos manda un mensaje cuando uno de los hilos del proceso causa

una excepción.

Estado de salida La razón de la terminación del proceso.



ID hilo Valor único que identifica a un hilo cuando llama a un servidor.

Contexto del hilo El conjunto de los valores de los registros y otra información volátil

que define el estado de ejecución de un hilo.

Prioridad dinámica La prioridad de ejecución de un hilo en un determinado momento.

Prioridad base El límite inferior de la prioridad dinámica de un hilo.

Afinidad de procesador

asociada al hilo

El conjunto de procesadores en el que puede ejecutar un hilo, que es

un subconjunto del valor definido en el objeto proceso.

Tiempo de ejecución del hilo La cantidad de tiempo acumulado que ha ejecutado un hilo en modo

usuario y modo núcleo.

Estado de alerta Un flag que indica si el hilo debe ejecutar una llamada a procedimien-

to asíncrona.

Contador de suspensión El número de veces que ha sido suspendida la ejecución de un hilo

sin ser reanudado.

Testigo de personificación Una señal de acceso temporal que permite al hilo realizar operaciones

en lugar de otro proceso (utilizado por los subsistemas).

Puerto de finalización Canal de comunicación entre procesos al que el gestor de procesos

manda un mensaje cuando termina el hilo (utilizado por los subsis-

temas).

Estado de salida del hilo La razón de la terminación del hilo.



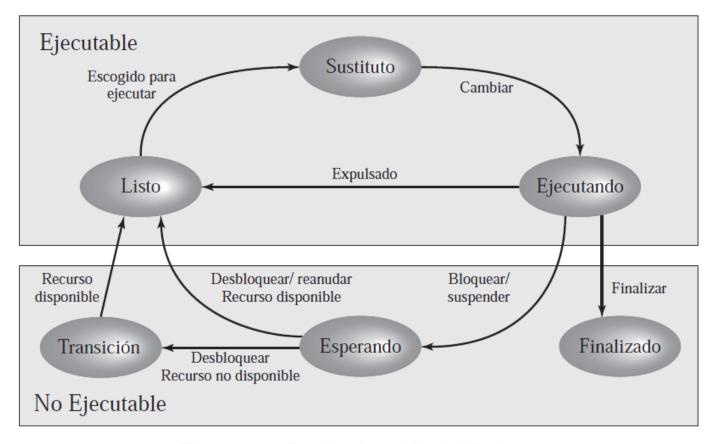


Figura 4.14. Estados de un hilo de Windows.



- Listo (ready): el activador del micronúcleo conoce todos los hilos listos y los planifica en orden de prioridad.
- Substituto (standby): un hilo substituto se ha seleccionado para ejecutar en siguiente lugar en un determinado procesador. Si la prioridad del hilo substituto es suficientemente alta, el hilo actualmente en ejecución en ese procesador podría ser expulsado en su favor. De otra forma, el hilo substituto espera hasta que el hilo en ejecución se bloquea o finaliza su porción de tiempo.
- **Ejecutando (running):** una vez que el micronúcleo realiza un intercambio de hilo o proceso, el hilo sustituto pasa al estado de ejecución y ejecuta hasta que es expulsado, finaliza su porción de tiempo, se bloquea o termina. En los dos primeros casos vuelve a la cola de listos.



- **Esperando (waiting):** un hilo pasa a estado esperando cuando (1) se bloquea en un evento (por ejemplo, E/S), (2) espera voluntariamente por temas de sincronización, o (3) un subsistema manda al hilo a estado de suspendido. Cuando se satisface la condición de espera, el hilo pasa al estado **Listo** si todos sus recursos están disponibles.
- Transición (transition): un hilo entra en este estado después de esperar si está listo para ejecutar pero los recursos no están disponibles. Por ejemplo, la pila del hilo puede no estar en memoria. Cuando los recursos están disponibles, el hilo pasa al estado Listo.
- Terminado (terminated): un hilo se puede finalizar por sí mismo, por otro hilo o cuando su proceso padre finaliza. Cuando se completan las tareas internas, el hilo se borra del sistema, o puede retenerse por el ejecutivo para futuros reinicios.

Gestión de hilos: Solaris

Solaris utiliza cuatro conceptos relacionados con los hilos:

- Procesos: es un proceso normal UNIX e incluye el espacio de direcciones del usuario, la pila y el bloque de control del proceso.
- Hilos de nivel de usuario: implementados a través de una biblioteca de hilos en el espacio de direcciones de un proceso, son invisibles al sistema operativo. Los hilos de nivel de usuario (user-level threads, ULT) son la interfaz para las aplicaciones paralelas.
- Procesos ligeros: un proceso ligero (light-weight process, LWP) puede ser visto como una asociación entre ULT e hilos de núcleo. Cada LWP soporta uno o más ULT y se asocia con un hilo de núcleo. Los LWP se planifican de forma independiente por el núcleo y pueden ejecutar en paralelo en múltiples procesadores.
- Hilos de núcleo: son entidades fundamentales que se pueden planificar para ejecutar en cualquier procesador del sistema.



Gestión de hilos: Solaris

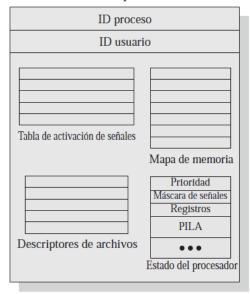
Solaris utiliza cuatro conceptos relacionados con los hilos:

- Procesos: es un proceso normal UNIX e incluye el espacio de direcciones del usuario, la pila y el bloque de control del proceso.
- Hilos de nivel de usuario: implementados a través de una biblioteca de hilos en el espacio de direcciones de un proceso, son invisibles al sistema operativo. Los hilos de nivel de usuario (user-level threads, ULT) son la interfaz para las aplicaciones paralelas.
- Procesos ligeros: un proceso ligero (light-weight process, LWP) puede ser visto como una asociación entre ULT e hilos de núcleo. Cada LWP soporta uno o más ULT y se asocia con un hilo de núcleo. Los LWP se planifican de forma independiente por el núcleo y pueden ejecutar en paralelo en múltiples procesadores.
- Hilos de núcleo: son entidades fundamentales que se pueden planificar para ejecutar en cualquier procesador del sistema.



Gestión de hilos: Unix vs. Solaris

Estructura de un proceso en UNIX



Estructura de un proceso en Solaris

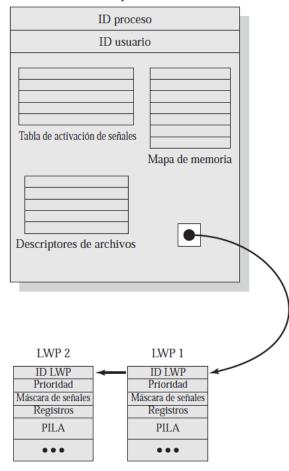


Figura 4.16. Estructura de procesos en UNIX tradicional y Solaris.



Bibliografía

- CARRETERO, Jesús, GARCÍA, Félix, DE MIGUEL, Pedro, PÉREZ, Fernando. Sistemas Operativos: una visión aplicada. McGraw-Hill, 2001.
- STALLINGS, William. Sistemas operativos: aspectos internos y principios de diseño. 5ª Edición. Editorial Pearson Educación. 2005. ISBN: 978-84-205-4462-5.
- **TANENBAUM**, Andrew S. Sistemas operativos modernos. 3ª Edición. Editorial Prentice Hall. 2009. ISBN: 978-607- 442-046-3.





marlon.cardenas@ufv.es

