#### Threads (Hilos):

- Es una secuencia de tareas encadenadas muy pequeña que puede ser ejecutada por un sistema operativo.
- Un solo proceso puede tener varios hilos asociados.
- Comparten Address Space.
- Varios hilos comparten un solo código y espacio de Heap.
- Cada hilo tiene su propio program counter y espacio de Stack.
- El PCB(process control block) pasa a ser TCB(thread control block).

**Concurrencia:** Un sistema que ejecuta todas las tareas por un corto periodo de tiempo.



Paralelismo: Un sistema que ejecuta varias tareas de forma simultánea a lo largo del tiempo.

**NOTA:** Una aplicación que implemente paralelismo siempre tendrá concurrencia, sin embargo esto no ocurre al contrario.

# Cambio de contexto entre hilos (de un mismo proceso):

- No es necesario cambiar el espacio de código y de Heap, este es compartido entre hilos.
- Se cambia el espacio de stack y se actualiza el PC.
- Es más eficiente que el cambio de contexto en procesos.

# **Race Condition:**

Se da cuando 2 hilos intentan acceder a la misma posición de memoria de forma simultánea. Puede generar inconsistencias en las variables accedidas.

# Región crítica:

Porción de código que accede una variable compartida, se pueden implementar mecanismos de exclusión mutua para evitar que se acceda de forma simultánea.



Elementos de programación que permiten manejar secciones críticas, un lock puede estar:

- Disponible: puede ser adquirido por un hilo para acceder a la región crítica.
- Adquirido: está siendo usado por un hilo para acceder a la región crítica.

**NOTA:** Se pueden usar varios locks para diferentes secciones críticas, esto incrementa la concurrencia.

#### Implementación de un lock:

Es necesario soporte de hardware y/o sistema operativo, un lock debe de cumplir con:

- Exclusión mutua
- Equidad (accesible por todos los hilos, no inanición)
- Desempeño

#### **Instrucciones atómicas:**

- No interrumpibles por el scheduler o sistema operativo
- Permite la implementación de locks mediante hardware

# **Spin-Lock:**

Lock que implementa una espera activa(ciclo while infinito), puede fallar comúnmente la condición de equidad.

# Cómo evitar el gasto de CPU en los locks:

Se busca eliminar el tiempo de espera activa, pues en este tiempo la cpu no ejecuta nada.

- yield(): Este llamado devuelve el control a la cpu.
- park(): el hilo entra en modo de espera o se "Duerme".
- unpark(Thread ID): "Despierta" o saca de espera un hilo en particular.

# Semáforos:

Objetos de programación con un valor entero, como un contador, que pueden cumplir funciones de lock o variable de condición, se manipulan con:

- sem\_wait(): Decrementa el contador, si es < 0 el hilo es enviado a dormir.
- sem\_post(): Incrementa el contador y despierta alguno de los hilos en espera.

## Semáforos como lock:

- Se implementa un semáforo binario.
- Se inicializa en 1 de forma que se comporte como un lock..

## A Semáforos como variable de condición:

- Se inicializa en 0, de forma que este se comporte como un flag o indicador.

Valentina Cadena Zapata C.C 1000099120 Juan Manuel Vera Ospina C.C 1000416823