

# Práctica 5: Trabajos diferidos

LIN - Curso 2017-2018





### Contenido



1 Introducción

2 Ejercicios

3 Práctica



### Contenido



1 Introducción

2 Ejercicios

3 Práctica



### Práctica 4: Trabajos diferidos



#### **Objetivos**

- Familiarizarse con:
  - Temporizadores del kernel
  - Mecanismos para diferir el trabajo en el kernel Linux
  - Uso avanzado de mecanismos de sincronización en el kernel



### Contenido



1 Introducción

2 Ejercicios

3 Práctica



### Ejercicios (I)



#### Ejercicio 1

Analizar el módulo example\_timer.c que gestiona un temporizador que se activa cada segundo e imprime un mensaje conprintk()

#### terminal 1

kernel@debian:~/Ejemplos\$ sudo insmod example\_timer.ko

#### terminal 2

```
kernel@debian:~$ sudo tail -f /var/log/kern.log
      [sudo] password for kernel:
          4 14:15:22 debian kernel: [233644.504010] Tic
      .Ian
          4 14:15:23 debian kernel: [233645.524021] Tac
      Jan
           4 14:15:24 debian kernel: [233646.544028] Tic
      .Ian
      Jan 4 14:15:25 debian kernel: [233647.564029] Tac
      Jan 4 14:15:26 debian kernel: [233648.584021] Tic
ArTe( Jan 4 14:15:27 debian kernel: [233649.604031] Tac
```

### **Ejercicios (II)**



### Ejercicio 2

 Estudiar la implementación de los módulos de ejemplo workqueue1.c, workqueue2.c y workqueue3.c, que ilustran el uso de las workqueues



### Contenido



1 Introducción

2 Ejercicios

3 Práctica



## Especificación de la práctica (I)



- Implementar un módulo del kernel (modtimer) que genera una secuencia de números aleatorios
  - Los números se generan periódicamente y se van insertando en una lista enlazada
- El módulo permitirá que un único programa de usuario "consuma" los números de la lista leyendo de la entrada /proc/modtimer
  - El programa se bloqueará si la lista está vacía al hacer una lectura
  - No se debe permitir que la entrada sea abierta por varios procesos simultáneamente
- El proceso de generación de números (gestionado mediante un temporizador) estará activo mientras un programa de usuario esté leyendo de la entrada /proc



### Especificación de la práctica (II)



- El módulo constará de tres capas/componentes:
  - **1** "Top Half": temporizador del kernel que al activarse genera un número aleatorio y lo inserta en un buffer circular acotado
    - No es un manejador de interrupción pero se ejecuta en contexto de interrupción → No es posible invocar funciones bloqueantes
  - **2 Bottom Half**: Tarea diferida que transfiere los enteros del buffer circular a la lista enlazada (vacía el buffer)
  - Upper Layer: Implementación de operaciones asociadas a las entradas /proc exportadas por el módulo





## Especificación de la práctica (III)



### "Top Half" (temporizador)

- 3 parámetros configurables (var. globales modificables vía /proc):
  - 1 timer\_period\_ms
  - 2 max\_random
  - 3 emergency\_threshold
- Temporizador se activa cada timer\_period\_ms milisegundos
- Cada vez que se invoque la función del timer se generará un número aleatorio n y se insertará en un buffer circular
  - $n \in \{0..max\_random 1\}$ 
    - Usar función get\_random\_int() que devuelve número aleatorio (unsigned int)
    - Declarada en linux/random.h>
  - Usar la implementación buffer circular de bytes del kernel (struct kfifo)
    - 1 entero sin signo  $\rightarrow$  4 bytes



### Especificación de la práctica (III)



### "Top Half" (cont.)

- Cuando el buffer de enteros haya alcanzado un cierto grado de ocupación → activar tarea de vaciado del buffer (bottom half)
  - Parámetro emergency\_threshold indica el porcentaje de ocupación que provoca la activación de dicha tarea
  - La tarea diferida se debe activar con schedule\_work\_on() en una CPU distinta de donde se ejecutó la función del timer
    - int cpu\_actual=smp\_processor\_id();
    - Si CPU actual es par, planificar la tarea en una CPU impar
    - Si CPU actual es impar, planificar la tarea en una CPU par
  - No se debe planificar la tarea diferida de nuevo hasta que no se haya completado la ejecución de la última tarea planificada y el umbral de emergencia se vuelva a alcanzar



### Especificación de la práctica (IV)



#### **Bottom Half**

- Tarea (struct work\_struct) que se encolará en workqueue por defecto
- La función asociada a la tarea volcará los datos del buffer a la lista enlazada de enteros
  - 1 Se extraerán todos los elementos del buffer circular (vacía buffer)
  - Se ha de reservar memoria dinámica para los nodos de la lista vía vmalloc()
  - Si el programa de usuario está bloqueado esperando a que haya elementos en la lista, la función le despertará
- Esta función se ejecuta en contexto de proceso en modo kernel
  - Un kernel thread se encarga de ejecutarla
  - Es posible invocar funciones bloqueantes siempre y cuando no se haya adquirido un spin lock



## Especificación de la práctica (V)



#### **Upper Layer**

- Código del módulo que implementa las operaciones sobre entradas /proc del módulo
- Dos entradas /proc:
  - /proc/modconfig: permite cambiar/consultar valor de parámetros de configuración timer\_period\_ms, emergency\_threshold y max random

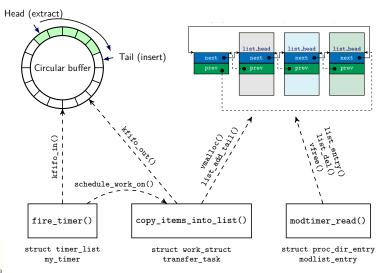
```
kernel@debian:~$ echo timer_period_ms 500 > /proc/modconfig
kernel@debian:~$ cat /proc/modconfig
timer_period_ms=500
emergency_threshold=75
max_random=300
```

- 2 /proc/modtimer: Al leer de esta entrada (cat) se consumen elementos de la lista enlazada de enteros
  - Implementar operaciones open(), release() y read()



### **Implementación**







### **Implementación**



#### Necesarios 3 recursos de sincronización

- El buffer debe protegerse mediante un *spin lock* 
  - Accedido desde timer (cont. interrupción) y otras funciones que se ejecutan en contexto de proceso
  - Necesario deshabilitar interrupciones antes de adquirir el *spin lock* 
    - Emplear spin\_lock\_irqsave() y spin\_unlock\_irqrestore()
- 2 La lista enlazada puede protegerse usando spin lock o semáforo
  - Siempre se accede a la lista desde funciones que se ejecutan en contexto de proceso
  - Por simplicidad/flexibilidad, se recomienda usar un semáforo
- 3 Se hará uso de un semáforo (cola de espera) para bloquear al programa de usuario mientras la lista esté vacía
  - Actúa como cola de una "variable condición" que tiene como "mutex" asociado el spin lock o semáforo de la lista enlazada



### **Implementación**



#### **Comentarios adicionales**

- El módulo no debe poder descargarse mientras programa de usuario esté usando sus funciones
  - Incrementar el contador de referencias (CR) del módulo cuando programa haga open() y decrementarlo al hacer close()
    - Incrementar CR ⇒ try\_module\_get(THIS\_MODULE);
    - Decrementar CR ⇒ module\_put(THIS\_MODULE);
- Realizar las siguientes acciones cuando el programa de usuario cierre /proc/modtimer
  - 1 Desactivar el temporizador con del\_timer\_sync()
  - 2 Esperar a que termine todo el trabajo planificado hasta el momento en la workqueue por defecto
  - 3 Vaciar el buffer circular
  - 4 Vaciar la lista enlazada (liberar memoria)
  - 5 Decrementar contador de referencias del módulo



## Ejemplo de ejecución



```
terminal1
       kernel@debian:~$ sudo insmod modtimer.ko
       kernel@debian:~$ cat /proc/modconfig
       timer_period_ms=500
       emergency_threshold=75
       max_random=300
       kernel@debian:~$ cat /proc/modtimer
       61
       176
       74
       298
       87
       221
       100
       235
       114
       249
       128
       141
       20
ArTe( °C
```

### Ejemplo de ejecución (cont.)



```
terminal2
kernel@debian:~$ sudo tail -f /var/log/kern.log
    3 18:13:30 kernel kernel: [161532.116030] Generated number: 61
    3 18:13:30 kernel kernel: [161532.652020] Generated number: 176
    3 18:13:31 kernel kernel: [161533.192020] Generated number: 74
    3 18:13:31 kernel kernel: [161533.728018] Generated number: 298
.Ian
    3 18:13:32 kernel kernel: [161534.268018] Generated number: 87
.Jan
    3 18:13:32 kernel kernel: [161534.804023] Generated number: 221
.Jan
    3 18:13:33 kernel kernel: [161535.924681] 6 items moved from the buffer to the
Jan.
    3 18:13:34 kernel kernel: [161536.424019] Generated number: 114
.Jan
    3 18:13:34 kernel kernel: [161536.964019] Generated number: 249
.Ian
.Ian
    3 18:13:35 kernel kernel: [161537.504026] Generated number: 128
    3 18:13:36 kernel kernel: [161538.044024] Generated number: 7
.Jan
```



### Parte opcional



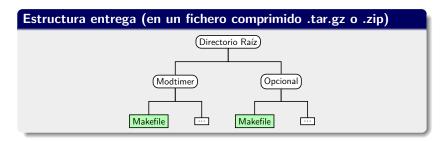
- Implementar una versión alternativa de la práctica en la cual los números pares generados se inserten en una lista enlazada y los impares en otra
  - El módulo permitirá que dos programas de usuario abran la entrada /proc/modtimer
  - El primer proceso en abrir la entrada procesará los números pares y el segundo los impares
    - Pista: Para poder distinguir entre ambos procesos puede modificarse el campo private\_data de struct file al abrir el fichero
  - La secuencia de números comenzará a generarse cuando ambos procesos hayan abierto la entrada /proc
- En la parte opcional, el trabajo diferido (tarea de vaciado del buffer) se encolará en una worqueue privada del módulo



### Entrega de la práctica



- A través del Campus Virtual
  - Hasta el 19 de enero
  - No se permitirán entregas tardías
- Es aconsejable mostrar el funcionamiento antes de hacer la entrega





### Licencia



LIN - Práctica 5: Trabajos diferidos Versión 0.6

©J.C. Sáez

This work is licensed under the Creative Commons Attribution-Share Alike 3.0 Spain License. To view a copy of this license, visit http://creativecommons.org/licenses/by-sa/3.0/es/ or send a letter to Creative Commons, 171 Second Street, Suite 300, San Francisco, California, 94105,USA.

Esta obra está bajo una licencia Reconocimiento-Compartir Bajo La Misma Licencia 3.0 España de Creative Commons. Para ver una copia de esta licencia, visite http://creativecommons.org/licenses/by-sa/3.0/es/ o envíe una carta a Creative Commons, 171 Second Street, Suite 300, San Francisco, California 94105, USA.

Este documento (o uno muy similar) está disponible en https://cv4.ucm.es/moodle/course/view.php?id=90191



