Práctica 4: Procesos y Sincronización

LIN - Curso 2018-2019





Contenido



- 1 Introducción
- 2 Tuberías
- 3 Ejercicios
- 4 Práctica



Contenido



- 1 Introducción
- 2 Tuberías

- 3 Ejercicios
- 4 Práctica



Práctica 4: Procesos y Sincronización



Objetivos

- Familiarizarse con:
 - Uso de mecanismos de sincronización en el kernel Linux
 - Implementación de tuberías para comunicación entre procesos
 - Manejo de buffers circulares en el kernel
 - struct kfifo



Contenido



- 1 Introducción
- 2 Tuberías
- 3 Ejercicios
- 4 Práctica



Tuberías (I)



- Mecanismo de comunicación y sincronización entre procesos
 - Transferencia de datos entre distintos espacios de direcciones
 - Sincronización tipo productor/consumidor
- Dos tipos de tubería:

1 Sin nombre: pipe

2 Con nombre: FIFO



Tuberías (II)



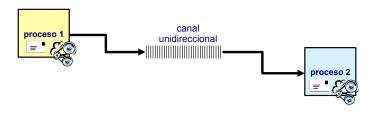
Características

- Mecanismo con capacidad de almacenamiento
- Flujo de datos unidireccional (Proceso A → Proceso B)
- Dos extremos:
 - extremo de escritura (envío)
 - extremo de lectura (recepción)
- Los extremos se manejan como si fueran ficheros:
 - 1 Obtener descriptor
 - 2 Enviar con write() / Recibir con read()
 - 3 Cerrar extremo de lectura o escritura con close()



Tuberías (III)





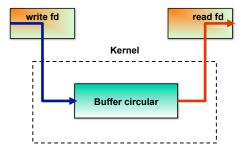
- Los datos escritos en la tubería se conservan hasta el momento en que son leídos, y luego desaparecen
- El orden de lectura/escritura es first-in first out (FIFO)
- No está permitida la operación de posicionamiento aleatorio (lseek())



Tuberías (IV)



- A pesar de que los extremos las tuberías se manejan como si fueran ficheros, los datos no se almacenan en disco
- El SO emplea habitualmente un buffer circular para implementarlo
 - Región de memoria del kernel usada como almacenamiento intermedio







Un pipe anónimo se crea con la llamada al sistema pipe() que devuelve un par de descriptores de fichero

```
int pipe(int fildes[2]);
```

- Identificación: dos descriptores
 - **1** Para lectura: fildes $[0] \rightarrow read()$
 - **2** Para escritura: fildes[1] \rightarrow write()
- Compartido por el proceso que lo crea y los hijos de éste, gracias al mecanismo de herencia de ficheros a través de fork()
- El pipe se destruye cuando todos los procesos que tienen acceso al mismo cierran su actividad con él (llamada close() o finalización del proceso)





hijo

fd[1]

padre

```
int fd[2];
      pid_t pid;
      pipe(fd); <
       if ((pid=fork())>0) {
        close(fd[0]);
        while ( ...haya datos ... ) {
          write(fd[1], ...);
        close(fd[1]);
      } else if (pid==0){
        close(fd[1]);
        while (read(fd[0], ...)>0) {
          ... usar los datos...
        close(fd[0]);
        exit (0);
ArTeCS... El padre continua ...
```



```
int fd[2];
                                                          fd[1]
       pid_t pid;
                                                   padre
       pipe(fd); <
                                                                         hijo
       if ((pid=fork())>0) {
        close(fd[0]); 
                                               Padre: cierra extremo lectura
        while ( ...haya datos ... ) {
          write(fd[1], ...); 	
                                                       Padre: envía datos (escritura)
        close(fd[1]); 
                                               Padre: cierra extremo escritura
       } else if (pid==0){
        close(fd[1]);
        while (read(fd[0], ...)>0) {
          ... usar los datos...
        close(fd[0]):
        exit (0):
ArTeCS... El padre continua ...
```



```
int fd[2]:
                                                    fd[1]
pid_t pid;
                                             padre
pipe(fd); <
if ((pid=fork())>0) {
 close(fd[0]); 
                                         Padre: cierra extremo lectura
 while ( ...haya datos ... ) {
   write(fd[1], ...); 	
                                                 Padre: envía datos (escritura)
 close(fd[1]); 
                                         Padre: cierra extremo escritura
} else if (pid==0){
 close(fd[1]); ←
                                         Hijo: cierra extremo escritura
 while (read(fd[0], ...)>0) { ←
                                                           Hijo: recibe datos (lectura)
   ... usar los datos...
 close(fd[0]); <
                                         Hijo: cierra extremo lectura
 exit (0):
... El padre continua ...
```

Tuberías con nombre (FIFOs)



- Un FIFO es un fichero especial en UNIX:
 - Tubería que tiene presencia en el sistema de ficheros
- Tres mecanismos para crear un FIFO
 - 1 Comando mkfifo
 - 2 Llamada al sistema mknod() con argumento S_IFIFO
 - 3 Función de librería mkfifo()

```
terminal
kernel@debian:~$ mkfifo /var/tmp/ficheroFIF0
kernel@debian:~$ stat /var/tmp/ficheroFIF0
File: «/var/tmp/ficheroFIF0»
Size: 0 Blocks: 0 ID Block: 4096 `fifo'
Device: 801h/2049d Inode: 91502 Links: 1
Access: (0644/prw-r--r--) Uid: (1000/ kernel) Gid: (1000/ kernel)
Access: 2014-11-17 14:35:53.000000000 +0100
Modify: 2014-11-17 14:35:53.000000000 +0100
(Change: 2014-11-17 14:35:53.0000000000 +0100
```

Tuberías con nombre (FIFOs)



- Cualquier proceso con los permisos apropiados puede solicitar la apertura mediante open()
 - Los procesos que se comunican no tienen por qué estar relacionados jerárquicamente entre sí
- Comportamiento open()
 - El modo de apertura al invocar open() (lectura o escritura) determina el extremo de la tubería al que se accede
 - La apertura de un FIFO en modo lectura bloquea al proceso hasta que otro proceso haya abierto su extremo de escritura (y viceversa)
 - Sincronización tipo rendezvous



Tuberías con nombre (FIFOs)



■ Comportamiento read()

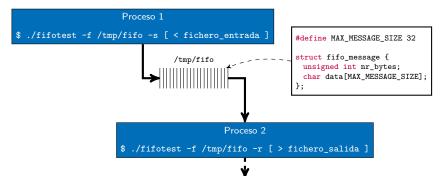
- La lectura de un FIFO sin datos ocasiona el bloqueo del proceso que la solicita
- El intento de leer de un FIFO vacío cuyo extremo de escritura ha sido cerrado devuelve el valor 0 (EOF)

■ Comportamiento write()

- La escritura en un FIFO cuya capacidad está completa ocasiona el bloqueo del proceso que la solicita.
- Al escribir en un FIFO cuyo extremo de lectura ha sido cerrado:
 - write() devuelve un error (valor -1)
 - El SO envía una señal (SIGPIPE) al proceso cuya acción por defecto es terminar su ejecución







En un lugar de la Mancha, de cuyo nombre no quiero acordarme, no ha mucho tiempo que vivía un hidalgo de los de lanza en astillero, adarga antigua, rocín flaco y galgo corredor. Una olla de algo más vaca que carnero, salpicón las más noches, duelos y quebrantos los sábados, lentejas los viernes, algún palomino de añadidura los domingos, consumían las tres partes de su hacienda. El resto della concluían sayo de velarte, calzas de velludo para las fiestas con sus pantuflos de lo mismo, los días de entre semana se honraba con su vellori de lo más fino.





```
/* Lee datos de la entrada estandar y los envía por un FIFO encapsulados en
     estructura "fifo message" */
static void fifo_send (const char* path_fifo) {
 struct fifo message message;
 int fd_fifo=0;
 int bytes=0,wbytes=0;
 const int size=sizeof(struct fifo message);
 fd fifo=open(path fifo, 0 WRONLY);
 while((bytes=read(0,message.data,MAX_MESSAGE_SIZE))>0) {
   message.nr_bytes=bytes;
   wbytes=write(fd fifo,&message,size);
   ... Tratamiento errores write ...
 close(fd fifo):
```





```
/* Recibe un conjunto de registros "fifo_message" a través de un FIFO y e
     imprime su contenido por pantalla */
static void fifo_receive (const char* path_fifo) {
 struct fifo message message;
 int fd_fifo=0;
 int bytes=0,wbytes=0;
 const int size=sizeof(struct fifo message);
 fd fifo=open(path fifo, O RDONLY);
 while((bytes=read(fd_fifo,&message,size))==size) {
   /* Write to stdout */
   wbytes=write(1,message.data,message.nr bytes);
   ... Tratamiento errores write ...
 close(fd fifo):
```





terminal 1

kernel@debian:~/FifoTest\$ mkfifo /tmp/fifo
kernel@debian:~/FifoTest\$./fifotest -f /tmp/fifo -s < test.txt
kernel@debian:~/FifoTest\$</pre>

terminal 2

kernel@debian:-/FifoTest\$./fifotest -f /tmp/fifo -r
En un lugar de la Mancha, de cuyo nombre no quiero acordarme, no ha mucho tiempo
que vivía un hidalgo de los de lanza en astillero, adarga antigua, rocín flaco y
galgo corredor. Una olla de algo más vaca que carnero, salpicón las más noches,
duelos y quebrantos los sábados, lentejas los viernes, algún palomino de añadidura
los domingos, consumían las tres partes de su hacienda. El resto della concluían
sayo de velarte, calzas de velludo para las fiestas con sus pantuflos de lo mismo,
los días de entre semana se honraba con su vellori de lo más fino. Tenía en su cas
una ama que pasaba de los cuarenta, y una sobrina que no llegaba a los veinte, y
un mozo de campo y plaza, que así ensillaba el rocín como tomaba la podadera...
kernel@debian:-/FifoTest\$



Contenido



- 1 Introducción
- 2 Tuberías
- 3 Ejercicios
- 4 Práctica



Ejercicios



Ejercicio 1

- Estudiar la implementación del módulo ProdCons1
 - Módulo del kernel que gestiona un buffer circular acotado de enteros
 - El módulo exporta entrada /proc/prodcons
 - Insertar al final del buffer: \$ echo 7 > /proc/prodcons
 - Extraer primer elemento del buffer: \$ cat /proc/prodcons
 - Las operaciones de inserción/eliminación del buffer tienen la semántica productor/consumidor
 - 1 Un proceso que inserta en buffer lleno se bloquea
 - 2 Proceso que consume de buffer vacío se queda bloqueado



Ejercicio 1: ProdCons1



```
terminal
```

```
kernel@debian:~/ProdCons1$ echo 4 > /proc/prodcons
kernel@debian:~/ProdCons1$ echo 5 > /proc/prodcons
kernel@debian:~/ProdCons1$ echo 6 > /proc/prodcons
kernel@debian:~/ProdCons1$ cat /proc/prodcons
4
kernel@debian:~/ProdCons1$ cat /proc/prodcons
5
kernel@debian:~/ProdCons1$ cat /proc/prodcons
6
kernel@debian:~/ProdCons1$ cat /proc/prodcons
<<pre>cat /proc/prodcons
```



Ejercicio 2: ProdCons2



Ejercicio 2

- Estudiar la implementación del módulo ProdCons2
 - Variante de ProdCons1 donde los semáforos se utilizan como colas de espera
 - Los semáforos se deben usar de esta forma en la parte B de la práctica



Contenido



- 1 Introducción
- 2 Tuberías
- 3 Ejercicios
- 4 Práctica



Práctica



Dos partes:

- (Parte A) Implementación *SMP-safe* de la Práctica 1 usando *spin locks*
 - Se ha de garantizar exclusión mutua entre las distintas regiones de código que acceden a la lista enlazada de enteros (estructura compartida)
 - No es posible invocar funciones bloqueantes como vmalloc() dentro de spin_lock() y spin_unlock()
 - Hacer pruebas de acceso concurrente a la lista enlazada mediante un script lanzado desde varios terminales
 - Entregar script(s) usado(s)
- (Parte B) Implementación de un FIFO mediante una entrada /proc
 - El módulo implementará 4 operaciones de la entrada /proc: read(), write(), open(), release()
 - Sincronización gestionada mediante semáforos



Parte B: Implementación



Recursos para la implementación

- Buffer circular de bytes (struct kfifo)
 - Almacenamiento temporal asociado al FIFO
 - Al crear el buffer, establecer que tamaño máximo sea 64 bytes
- Dos contadores para registrar el número de procesos que han abierto el FIFO para lectura y escritura, respectivamente
- Un "mutex" para proteger el buffer y los contadores
 - Usaremos un semáforo inicializado a 1 para emular el mutex
 - Mutex también asociado a las "variables condición"
- Dos "variables condición"
 - Una para bloquear al productor y otra para bloquear al consumidor
 - Para emular cada variable condición se usará:
 - 1 Semáforo inicializado a 0 (cola de espera)
 - 2 Contador que registra número de procesos esperando (0 ó 1)



Parte B: Implementación



Variables globales (fifoproc.c)

```
struct kfifo cbuffer; /* Buffer circular */
int prod_count = 0; /* Número de procesos que abrieron la entrada
    /proc para escritura (productores) */
int cons_count = 0; /* Número de procesos que abrieron la entrada
    /proc para lectura (consumidores) */
struct semaphore mtx; /* para garantizar Exclusión Mutua */
struct semaphore sem_prod; /* cola de espera para productor(es) */
struct semaphore sem_cons; /* cola de espera para consumidor(es) */
int nr_prod_waiting=0; /* Número de procesos productores esperando */
int nr_cons_waiting=0; /* Número de procesos consumidores esperando */
```



Parte B: Implementación

ArTe(



Funciones a implementar (fifoproc.c)

```
/* Funciones de inicialización v descarga del módulo */
int init module(void);
void cleanup module(void);
/* Se invoca al hacer open() de entrada /proc */
static int fifoproc_open(struct inode *, struct file *);
/* Se invoca al hacer close() de entrada /proc */
static int fifoproc release(struct inode *, struct file *):
/* Se invoca al hacer read() de entrada /proc */
static ssize_t fifoproc_read(struct file *, char *, size_t, loff_t *);
/* Se invoca al hacer write() de entrada /proc */
static ssize_t fifoproc_write(struct file *, const char *, size_t,
    loff t *);
```

Parte B: Productor y consumidor



Se puede distinguir entre productor y consumidor consultando el campo f_mode de la estructura struct file

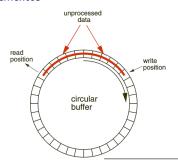
```
static int fifoproc_open(struct inode *inode, struct file *file)
{
    ...
    if (file->f_mode & FMODE_READ)
    {
        /* Un consumidor abrió el FIFO */
        ...
    } else{
        /* Un productor abrió el FIFO */
        ...
}
```



Parte B: Buffer circular



- El tipo de datos struct kfifo del kernel implementa buffer circular de bytes
 - Puede usarse para almacenar datos de cualquier tipo (e.g., entero → 4 bytes)
 - Las inserciones en el buffer circular se realizan siempre al final
 - La cabeza del buffer (head) es el extremo de lectura, por donde se extraen los elementos





Parte B: struct kfifo (I)



- #include #include kfifo.h>
- Inicialización:
 - 1 Declarar variable ⇒ struct kfifo <nombre>;
 - 2 Inicializar estructura con kfifo_alloc()
 - Memoria debe liberarse con kfifo free()

Función/Macro	Descripción
kfifo_alloc(pk,size,gfp_mask)1	Inicializa kfifo y reserva memoria para almace- namiento interno. size ha de ser potencia de 2. Pasar GFP_KERNEL como tercer parámetro.
kfifo_free(pk)	Libera memoria asociada al fifo
kfifo_len(pk)	Devuelve número de elementos en kfifo
kfifo_avail(pk)	Devuelve número de huecos libres en kfifo
kfifo_size(pk)	Devuelve capacidad máxima de kfifo
kfifo_is_full(pk)	Devuelve !=0 si fifo lleno, 0 e.o.c.
kfifo_is_empty(pk)	Devuelve !=0 si fifo vacío, 0 e.o.c.

¹pk ha de ser un puntero a struct kfifo (valor por referencia).

Parte B: struct kfifo (II)



■ Operaciones de inserción/eliminación múltiple

Función/Macro	Descripción
kfifo_in(pk,from,n)	Inserta n elementos (bytes) en kfifo. Los bytes se leen del buffer pasado como parámetro (void* from).
kfifo_out(pk,to,n)	Elimina n elementos (bytes) del kfifo. Los bytes eliminados se copian en el buffer pasado como parámetro (void* to).
kfifo_reset(pk)	Elimina todos los elementos de kfifo (vaciar)

- Para más información:
 - 1 Consultar el código de los ejemplos
 - 2 Consultar la documentación del kernel
 - 3 Consultar código fuente del kernel (<linux/kfifo.h>)
 - 4 Linux Kernel Development
 - Cap. 6 "Kernel Data Structures"



Desarrollo de la parte B



- Antes de comenzar con la implementación, escribir pseudocódigo de la solución usando mutexes y variables condición
 - El pseudocódigo se debe entregar con la práctica (fichero aparte)

```
Plantilla para el pseudocódigo
```

```
mutex mtx:
condvar prod.cons:
int prod_count=0,cons_count=0;
struct kfifo cbuffer:
void fifoproc_open(bool abre_para_lectura) {
   /* Completar */
}
int fifoproc_write(char* buff, int len) {
   /* Completar */
int fifoproc_read(const char* buff, int len) {
   /* Completar */
void fifoproc_release(bool lectura) {
   /* Completar */
```

Parte B: FIFO (Pseudocódigo)



```
mutex mtx:
condvar prod.cons:
int prod count=0.cons count=0:
struct kfifo cbuffer;
int fifoproc_write(char* buff, int len) {
   char kbuffer[MAX KBUF];
   if (len> MAX CBUFFER LEN || len> MAX KBUF) { return Error:}
   if (copy from user(kbuffer,buff,len)) { return Error;}
   lock(mtx):
   /* Esperar hasta que haya hueco para insertar (debe haber consumidores) */
   while (kfifo avail(&cbuffer)<len && cons count>0){
      cond wait(prod.mtx):
   /* Detectar fin de comunicación por error (consumidor cierra FIFO antes) */
   if (cons count==0) {unlock(mtx); return -EPIPE;}
   kfifo in(&cbuffer.kbuffer.len):
   /* Despertar a posible consumidor bloqueado */
   cond signal(cons):
  unlock(mtx):
  return len:
```

Desarrollo de la parte B (Cont.)



- Una vez escrito el pseudocódigo, obtener implementación con semáforos usando la técnica de traducción descrita en el tema anterior
 - Añadir semáforos y contadores al código del módulo del kernel
 - En la implenentación no habrá ningún mutex ni variables condición
- Este FIFO NO puede usarse con echo y cat
 - Usar programa fifo_test para depurar el código

Comportamiento del FIFO

- Si se intenta realizar una lectura o escritura de un número de bytes superior al tamaño máximo del buffer, el módulo devolverá un error
 - El semáforo sem_prod se usa para bloquear al productor
 - El semáforo sem_cons se usa para bloquear al consumidor



Desarrollo de la parte B (Cont.)



Comportamiento del FIFO (cont.)

- Al abrir FIFO en modo lectura (consumidor) se bloquea al proceso hasta que productor haya abierto su extremo de escritura
- Al abrir FIFO en modo escritura (productor) se bloquea al proceso hasta que consumidor haya abierto su extremo de lectura
- El productor se bloquea si no hay hueco en el buffer para insertar el número de bytes solicitados mediante write()
- El consumidor se bloquea si el buffer contiene menos bytes que los solicitados mediante read()



Desarrollo de la parte B (Cont.)



Comportamiento del FIFO (cont.)

- Si cualquier proceso bloqueado en un semáforo se despierta por la recepción de una señal, la operacion en cuestión (open(), read() o write()) devolverá un error
- Cuando todos los procesos (productores y consumidores) finalicen su actividad con el FIFO, el buffer circular ha de vaciarse
- Si se intenta hacer una lectura del FIFO cuando el buffer circular esté vacío y no haya productores, el módulo devolverá el valor 0 (EOF)
- Si se intenta escribir en el FIFO cuando no hay consumidores (extremo de lectura cerrado), el módulo devolverá un error



Parte B: Ejemplo de ejecución



terminal 1

kernel@debian:~/FifoTest\$ sudo insmod ../ProcFifo/fifomod.ko
kernel@debian:~/FifoTest\$./fifotest -f /proc/modfifo -s < test.txt
kernel@debian:~/FifoTest\$</pre>

terminal 2

kernel@debian:-/FifoTest\$./fifotest -f /proc/modfifo -r
En un lugar de la Mancha, de cuyo nombre no quiero acordarme, no ha mucho tiempo
que vivía un hidalgo de los de lanza en astillero, adarga antigua, rocín flaco y
galgo corredor. Una olla de algo más vaca que carnero, salpicón las más noches,
duelos y quebrantos los sábados, lentejas los viernes, algún palomino de añadidura
los domingos, consumían las tres partes de su hacienda. El resto della concluían
sayo de velarte, calzas de velludo para las fiestas con sus pantuflos de lo mismo,
los días de entre semana se honraba con su vellori de lo más fino. Tenía en su cas
una ama que pasaba de los cuarenta, y una sobrina que no llegaba a los veinte, y
un mozo de campo y plaza, que así ensillaba el rocín como tomaba la podadera...
kernel@debian:-/FifoTest\$



Parte opcional



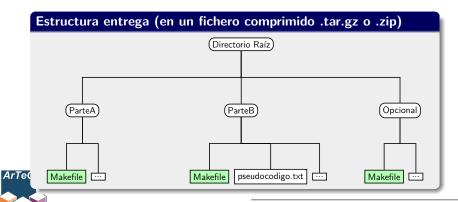
- Modificar el módulo de la parte B de la práctica para que exponga el FIFO al usuario como un dispositivo de caracteres en lugar de como una entrada /proc
 - El módulo se comportará como un driver de dispositivo de caracteres
 - El fichero especial de caracteres se creará explícitamente con el comando mknod



Entrega de la práctica



- A través del Campus Virtual
 - Hasta el 23 de noviembre
- Obligatorio mostrar el funcionamiento después de hacer la entrega



Licencia



LIN - Práctica 4: Procesos y Sincronización Versión 1.1

©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/user/index.php?id=105108



