



Módulos

LIN - Curso 2016-2017



Contenido



- 1 Módulos del kernel**
- 2 Sistema de ficheros /proc**
- 3 Listas enlazadas de Linux**



Contenido



1 Módulos del kernel

2 Sistema de ficheros /proc

3 Listas enlazadas de Linux





Módulos cargables del kernel Linux (I)

¿Qué es un módulo cargable?

- Un “fragmento de código” que puede cargarse/descargarse en el mapa de memoria del SO (kernel) bajo demanda
- Sus funciones se ejecutan en modo kernel (privilegiado)
 - **Cualquier error fatal en el código “cuelga” el SO**
 - Herramientas de depuración menos elaboradas
 - `printk()`: Imprimir mensajes en fichero de log del kernel
 - `dmesg`: Muestra contenido del fichero de log del kernel
 - `FTrace`: `trace_printk()`, `/sys/kernel/debug/tracing`

También existe soporte para módulos cargables en otros sistemas tipo UNIX (BSD, Solaris) y en MS Windows





Módulos cargables del kernel Linux (II)

Ventajas de los módulos del kernel

- 1 Reducen el *footprint* del kernel del SO
 - Cargamos únicamente los componentes SW (módulos) necesarios
- 2 Permiten extender la funcionalidad del kernel en caliente (sin tener que reiniciar el sistema)
 - Mecanismo para implementar/desplegar *drivers*
- 3 Permiten un diseño más *modular* del sistema



Módulos Cargables (II)

- Los módulos disponibles para nuestro kernel se encuentran en el directorio `/lib/modules/${KERNEL_VERSION}`
 - `KERNEL_VERSION=$(uname -r)`
- Podemos saber qué módulos están cargados con `lsmod`
 - `/proc/modules`

Terminal

```
kernel@debian:~$ lsmod
Module                Size  Used by
binfmt_misc           6293   1
uinput                7034   1
nfsd                  198027  2
auth_rpcgss           38062   1 nfsd
oid_registry          2131   1 auth_rpcgss
exportfs              3444   1 nfsd
nfs_acl               2159   1 nfsd
nfs                   154443  0
lockd                 55678   2 nfs,nfsd
fscache              37683   1 nfs
sunrpc                173693  6 nfs,nfsd,auth_rpcgss,lockd,nfs_acl
fuse                  67222   2
vmhgfs                43005   1
```





Anatomía de un módulo cargable

- Código fuente puede constar de uno o varios ficheros .c y .h
 - Podría incluir también ficheros con código ensamblador (.s)
- En lugar de una función `main()`, un módulo tiene funciones `init` y `cleanup`
 - `init`: Se invoca cuando se carga el módulo en el kernel
 - `cleanup`: Se ejecuta al eliminar/descargar el módulo
- Por defecto, las funciones `init` y `cleanup` deben definirse como sigue:

```
int init_module(void);      /* init */  
void cleanup_module(void); /* cleanup */
```

- Esta asociación puede alterarse mediante las macros `module_init()` y `module_exit()`





Ejemplo simple

```
#include <linux/module.h> /* Requerido por todos los módulos */
#include <linux/kernel.h> /* Definición de KERN_INFO */
MODULE_LICENSE("GPL"); /* Licencia del módulo */

/* Función que se invoca cuando se carga el módulo en el kernel */
int modulo_lin_init(void)
{
    printk(KERN_INFO "Modulo LIN cargado. Hola kernel.\n");

    /* Devolver 0 para indicar una carga correcta del módulo */
    return 0;
}

/* Función que se invoca cuando se descarga el módulo del kernel */
void modulo_lin_clean(void)
{
    printk(KERN_INFO "Modulo LIN descargado. Adios kernel.\n");
}

/* Declaración de funciones init y cleanup */
module_init(modulo_lin_init);
module_exit(modulo_lin_clean);
```





Gestión de Módulos (I)

- Al compilar el módulo se genera un fichero `.ko` que es un fichero objeto ELF (*Executable and Linkable Format*) especial

Carga y descarga de módulos

- Para cargar el módulo se usa el comando `insmod`
`$ insmod mi_modulo.ko`
- Un módulo puede descargarse con `rmmmod`
`$ rmmmod mi_modulo`
- Solo el administrador (*root*) puede ejecutar ambos comandos
 - Aconsejable utilizar `sudo <comando>`
 - Introducir la password del usuario kernel: `kernel`



Compilación de Módulos (I)

■ Compilación gestionada mediante un fichero *Makefile*

- Es necesario tener instalados los ficheros de cabecera (*headers*) del kernel en ejecución (ya instalados en la máquina virtual)
- El *Makefile* debe estar **ubicado en el mismo directorio que las fuentes del módulo**
 - Para compilar, teclear `make`
 - “`make clean`”: borrar ficheros resultantes de la compilación
 - La ruta donde se almacena el *Makefile*/fuentes **NO puede contener espacios**

Makefile (módulo de un solo fichero .c)

```
obj-m =  mi_modulo.o

all:
    make -C /lib/modules/$(shell uname -r)/build M=$(PWD) modules

clean:
    make -C /lib/modules/$(shell uname -r)/build M=$(PWD) clean
```





Compilación de Módulos (II)

Makefile (varios módulos)

```
obj-m = modulo1.o modulo2.o modulo3.o

all:
    make -C /lib/modules/$(shell uname -r)/build M=$(PWD) modules

clean:
    make -C /lib/modules/$(shell uname -r)/build M=$(PWD) clean
```



Compilación de Módulos (III)

- Si el módulo consta de varios ficheros (ej: fichero1.c, fichero2.c y fichero3.c) es necesario construir un fichero objeto intermedio

Makefile

```
obj-m = multimod.o #multimod.c no ha de existir
multimod-objs = fichero1.o fichero2.o fichero3.o

all:
    make -C /lib/modules/$(shell uname -r)/build M=$(PWD) modules

clean:
    make -C /lib/modules/$(shell uname -r)/build M=$(PWD) clean
```



Ejemplo: compilación, carga y descarga (I)

Terminal

```
kernel@debian:~/FicherosP1/MiModulo$ ls
Makefile  mi_modulo.c
kernel@debian:~/FicherosP1/MiModulo$ make
make -C /lib/modules/3.14.1.lin/build M=/home/kernel/FicherosP1/MiModulo modules
make[1]: se ingresa al directorio `/usr/src/linux-headers-3.14.1.lin'
CC [M] /home/kernel/FicherosP1/MiModulo/mi_modulo.o
Building modules, stage 2.
MODPOST 1 modules
CC      /home/kernel/FicherosP1/MiModulo/mi_modulo.mod.o
LD [M] /home/kernel/FicherosP1/MiModulo/mi_modulo.ko
make[1]: se sale del directorio `/usr/src/linux-headers-3.14.1.lin'
kernel@debian:~/FicherosP1/MiModulo$ sudo insmod mi_modulo.ko
kernel@debian:~/FicherosP1/MiModulo$ lsmod | head
Module                Size  Used by
mi_modulo              965   0
binfmt_misc           6293   1
uinput                7034   1
nfsd                  198027  2
auth_rpcgss           38062  1 nfsd
oid_registry          2131   1 auth_rpcgss
exportfs              3444   1 nfsd
nfs_acl               2159   1 nfsd
nfs                   154443  0
```

Ejemplo: compilación, carga y descarga (II)



Terminal

```
kernel@debian:~/FicherosP1/MiModulo$ dmesg | tail
[ 11.776723] Installing knfsd (copyright (C) 1996 okir@monad.swb.de).
[ 13.807911] input: ACPI Virtual Keyboard Device as /devices/virtual/input/input6
[ 16.116601] IPv6: ADDRCONF(NETDEV_UP): eth0: link is not ready
[ 16.118127] e1000: eth0 NIC Link is Up 1000 Mbps Full Duplex, Flow Control: None
[ 16.119224] IPv6: ADDRCONF(NETDEV_CHANGE): eth0: link becomes ready
[ 816.167004] Modulo LIN cargado. Hola kernel.
kernel@debian:~/FicherosP1/MiModulo$ sudo rmmod mi_modulo
kernel@debian:~/FicherosP1/MiModulo$ dmesg | tail
[ 11.776723] Installing knfsd (copyright (C) 1996 okir@monad.swb.de).
[ 13.807911] input: ACPI Virtual Keyboard Device as /devices/virtual/input/input6
[ 16.116601] IPv6: ADDRCONF(NETDEV_UP): eth0: link is not ready
[ 16.118127] e1000: eth0 NIC Link is Up 1000 Mbps Full Duplex, Flow Control: None
[ 16.119224] IPv6: ADDRCONF(NETDEV_CHANGE): eth0: link becomes ready
[ 816.167004] Modulo LIN cargado. Hola kernel.
[ 995.874297] Modulo LIN descargado. Adios kernel.
kernel@debian:~/FicherosP1/MiModulo$ lsmod | head
Module                               Size  Used by
binfmt_misc                         6293   1
uinput                             7034   1
nfsd                               198027  2
auth_rpcgss                        38062  1 nfsd
oid_registry                       2131  1 auth_rpcgss
```





Enlace y símbolos del kernel

- ¿Cómo se produce el enlace de un módulo?
 - El kernel mantiene tablas de símbolos (variables, funciones)
 - Secciones `__ksymtab`, `__ksymtab_gpl` ...
 - `cat /proc/kallsyms`
- ¿Qué símbolos pueden utilizarse dentro de un módulo?
 - Aquellos explícitamente *exportados* por el kernel o por otros módulos



Símbolos del kernel

- Los símbolos del kernel tienen tres niveles de visibilidad:
 - 1 `static`: visibles sólo dentro del mismo fichero fuente
 - 2 `extern`: visibles desde cualquier fichero fuente utilizando en la construcción del kernel
 - 3 `exported`: visible/disponible para cualquier modulo cargable – *exported kernel interface* / **API del kernel** – . Macros:
 - **`EXPORT_SYMBOL`** (cualquier módulo)
 - **`EXPORT_SYMBOL_GPL`** (sólo con licencia compatible GPL)
 - La sentencia de exportación del símbolo debe estar en el “.c” donde se define



Ejemplo exportación (.c)

```
#include <linux/export.h> /* IMPORTANTE */

...

/* Función que deseamos exportar */
int foo(void) {

    /** Cuerpo de la función **/

    ...

    return 0;
}
EXPORT_SYMBOL(foo);
```





Gestión de Módulos (IV)

Conocer información (macros)

- `modinfo`

Instalación o Eliminación “inteligente”

- `modprobe` (wrapper de `insmod` y `rmmod`)
 - Busca por defecto en `/lib/modules/${KERNEL_VERSION}`
 - Tiene en cuenta dependencias

Inventario de dependencias

- Los módulos también pueden exportar símbolos (en sus secciones `__ksymtab ...`) para ser utilizados por otros.
- Para gestionar dichos símbolos es conveniente generar un inventario de dependencias
 - `depmod (/lib/modules/${KERNEL_VERSION}/modules.dep)`



Contenido

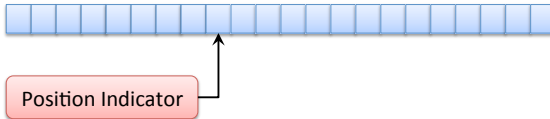


- 1 Módulos del kernel
- 2 Sistema de ficheros /proc**
- 3 Listas enlazadas de Linux



API de Linux para acceso a ficheros

- Representación lógica de un fichero (*Array de bytes*)



Llamadas al sistema básicas

- `open()`: abre el fichero a partir de su ruta
 - devuelve un descriptor de fichero numérico
- `read()`, `write()`: leer/escribir en el fichero
 - Avanzan el puntero de posición de forma implícita
- `lseek()`: para mover el puntero de posición explícitamente
- `close()`: cierra el fichero a partir de su descriptor



Leer datos de un fichero

read()

```
ssize_t read(int fd, void *buf, size_t n_bytes);
```

■ Argumentos:

- fd: descriptor de fichero numérico
- buf: puntero a la región de memoria donde el SO copiará los datos leídos
- n_bytes: número de bytes a leer

■ Valor de retorno:

- En caso de éxito, retorna el número de bytes leídos ó 0 (EOF). En caso de fallo, la función retorna -1

■ Descripción:

- Transfiere hasta n_bytes del fichero a la región de memoria del proceso (buf)
- read() avanza implícitamente el puntero de posición del fichero (tantos bytes como lea)

Escribir datos en un fichero

write()

```
ssize_t write(int fd, void *buf, size_t n_bytes);
```

■ Argumentos:

- fd: descriptor de fichero numérico
- buf: puntero a la región de memoria donde se almacenan los datos a copiar
- n_bytes: número de bytes a escribir

■ Valor de retorno:

- En caso de éxito, retorna el número de bytes escritos. En caso de fallo, la función retorna -1

■ Descripción:

- Transfiere hasta n_bytes del región de memoria del proceso (buf) al fichero
- write() avanza implícitamente el puntero de posición del fichero (tantos bytes como se escriban)



Ejemplo: copia de un fichero (1/2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>

#define BUFSIZE 512

void main(int argc, char **argv) {
    int fd_in, fd_out, n_read;
    char buffer[BUFSIZE];

    /* open input file */
    fd_in = open(argv[1], O_RDONLY);
    if (fd_in < 0){
        perror("open source file"); exit(1);
    }

    /* create output file */
    fd_out = open(argv[2],
                  O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC,
                  0751);
    if (fd_out < 0){
        close(fd_in);
        perror("open destination file"); exit(1);
    }
}
```

Usage

copy_file <input-file> <output-file>





Ejemplo: copia de un fichero (2/2)

```
/* main loop to transfer data between files */
while ((n_read = read(fd_in, buffer, BUFSIZE)) > 0) {
    /* Transfer data from the buffer onto the output file */
    if (write(fd_out, buffer, n_read) < n_read) {
        perror("write");
        close(fd_in); close(fd_out);
        exit(1);
    }
}
if (n_read < 0) {
    perror("read");
    close(fd_in); close(fd_out);
    exit(1);
}
close(fd_in); close(fd_out);
exit(0);
}
```





Sistema de ficheros /proc

- /proc es un **sistema de ficheros virtual**
 - No ocupa espacio en disco
- Al leer/escribir de/en un “fichero” particular de este sistema (entrada /proc) se ejecuta una función del kernel que devuelve/recibe los datos
 - Lectura: *read callback*
 - Escritura: *write callback*
- En Linux, /proc muestra información de los procesos, uso de memoria, módulos, hardware, ...
- También puede emplearse como mecanismo de interacción de propósito general entre el usuario y el kernel
 - Los módulos pueden crear entradas /proc para interactuar con el usuario



Interfaz de operaciones de entrada /proc

Interfaz de Operaciones

```
struct file_operations {
    struct module *owner;
    loff_t (*llseek) (struct file *, loff_t, int);
    ssize_t (*read) (struct file *, char __user *, size_t, loff_t *);
    ssize_t (*aio_read) (struct kiocb *, char __user *, size_t, loff_t *);
    ;
    ssize_t (*write) (struct file *, const char __user *, size_t, loff_t *);
    ssize_t (*aio_write) (struct kiocb *, const char __user *, size_t, loff_t *);
    int (*readdir) (struct file *, void *, filldir_t);
    unsigned int (*poll) (struct file *, struct poll_table_struct *);
    int (*ioctl) (struct inode *, struct file *, unsigned int, unsigned long);
    int (*mmap) (struct file *, struct vm_area_struct *);
    int (*open) (struct inode *, struct file *);
    int (*flush) (struct file *);
    int (*release) (struct inode *, struct file *);
    int (*fsync) (struct file *, struct dentry *, int datasync);
    ....
};
```



Creación de nueva entrada /proc (I)

- Crear un módulo del kernel con funciones `init_module()` y `cleanup_module()`
- Definir variable global de tipo `struct file_operations`
 - Especifica qué operaciones /proc se implementan y su asociación con las funciones del módulo

```
struct file_operations fops = {  
    .read = myproc_read,    //read()  
    .write = myproc_write,  //write()  
};
```

- Implementar las operaciones de la interfaz para conseguir la funcionalidad deseada
 - Semántica similar a la llamada al sistema pertinente



Creación de nueva entrada /proc (II)

- En la función de inicialización, crear entrada /proc con la función `proc_create()`:

```
struct proc_dir_entry *proc_create(const char *name,  
                                   umode_t mode,  
                                   struct proc_dir_entry *parent,  
                                   const struct file_operations *ops);
```

Parámetros

- `name`: Nombre de la entrada
- `mode`: Máscara octal de permisos (p.ej., 0666)
- `parent`: Puntero al directorio padre (NULL → directorio raíz)
- `ops`: Puntero a la estructura que define las operaciones

Valor de retorno

- Devuelve un puntero al descriptor de la entrada creada





Creación de nueva entrada /proc (III)

- En la función *cleanup* del módulo, eliminar la entrada /proc creada

```
void remove_proc_entry(const char *name,  
                       struct proc_dir_entry *parent);
```

Parámetros

- name: Nombre de la entrada
- parent: Puntero al directorio padre



Interfaz /proc (I)

- Read Callback: Datos de salida – se lee la entrada (ej. cat)

```
static ssize_t read_proc_proto(struct file *filp,  
                               char __user *buf, size_t len, loff_t *off);
```

Parámetros

- `filp`: Estructura que describe al *fichero abierto* en Linux
- `buf`: puntero al array de bytes donde escribimos
 - Puntero al espacio usuario
 - Típicamente se usa como cadena de caracteres pero podría ser cualquier tipo de datos
- `len`: número de bytes que podemos escribir como máximo en `buf`
- `off`: puntero de posición (parámetro de entrada y salida)
 - Debemos actualizarlo correctamente (p.ej., `(*off)+=len;`)



Interfaz /proc (I)

- Read Callback: Datos de salida – se lee la entrada (ej. cat)

```
static ssize_t read_proc_proto(struct file *filp,  
                               char __user *buf, size_t len, loff_t *off);
```

Valor de retorno

- Número de bytes realmente leídos (devueltos por el kernel) o negativo (error)
 - 0: *end of file* (no hay más información que devolver)
 - < 0: error
 - > 0: se podría volver a llamar de nuevo a la función



Interfaz /proc (III)

- Write Callback: Datos de entrada – se escribe la entrada (ej. echo)

```
static ssize_t write_proc_proto(struct file *filp,  
                               const char __user *buf, size_t len, loff_t *off)
```

Parámetros

- filp: Estructura que describe al *fichero abierto* en Linux
- buf: puntero al array de bytes donde el usuario pasa los datos
 - **Puntero al espacio usuario**
- len: Número de bytes o caracteres almacenados en buf
- off: puntero de posición (parámetro de entrada y salida)
 - Debemos actualizarlo correctamente (p.ej., (*off)+=len;)





Interfaz /proc (III)

- Write Callback: Datos de entrada – se escribe la entrada (ej. echo)

```
static ssize_t write_proc_proto(struct file *filp,  
                               const char __user *buf, size_t len, loff_t *off)
```

Valor de retorno

- Número de bytes escritos (procesados por el kernel) o error (< 0)



Copia espacio usuario \longleftrightarrow espacio kernel (I)

- Las operaciones `read()` y `write()` de una entrada `/proc` aceptan como parámetro un puntero al buffer del proceso de usuario (espacio de usuario)
 - Parámetro marcado con el modificador `__user`
- **No debemos confiar en los punteros al espacio de usuario**
 - Puntero nulo
 - Región de memoria a la que el proceso no tiene acceso



Copia espacio usuario \iff espacio kernel (II)



- Siempre se ha de trabajar con una copia privada de los datos en espacio de kernel
 - Por ejemplo, declarar array `char kbuf [MAX_CHARS]` local a las funciones `read()` y `write()`
 - En `read()`: trabajar sobre `kbuf` + copiar contenido de `kbuf` a buffer de usuario con `copy_to_user()`
 - En `write()`: copiar datos de buffer de usuario a `kbuf` (con `copy_from_user()`) + realizar procesamiento sobre `kbuf`



Copia espacio usuario \iff espacio kernel (III)



```
<asm/uaccess.h>
```

```
unsigned long copy_from_user(void *to, const void __user *from,  
                             unsigned long n);  
unsigned long copy_to_user(void __user *to, const void *from,  
                             unsigned long n);
```

- Semántica de copia similar a `memcpy()`
- Ambas funciones devuelven el número de bytes que NO pudieron copiarse



Uso de copy_from_user

```

int main()
{
    char ubuf[128];
    int bytes;
    int fd=open("/proc/my_entry",O_WRONLY);

    ... Comprobación errores ...
    ... Inicialización de ubuf ...

    TRAP → bytes=write(fd,ubuf,strlen(buf));

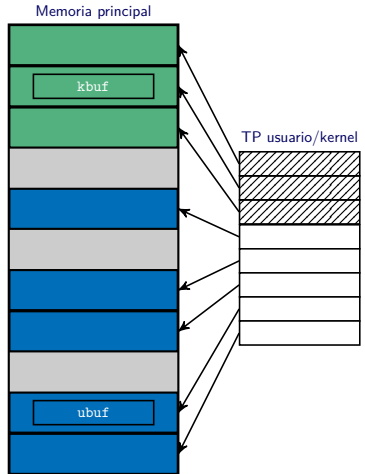
    ...
    return 0;
}
    
```



Página de proceso de usuario



Página del kernel



Uso de copy_from_user

```

int main()
{
    char ubuf[128];
    int bytes;
    int fd=open("/proc/my_entry",O_WRONLY);

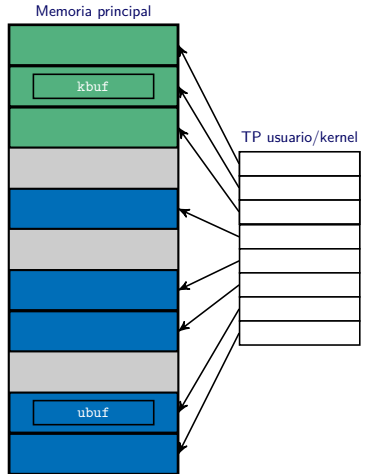
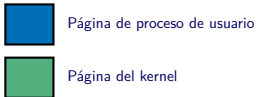
    ... Comprobación errores ...
    ... Inicialización de ubuf ...

    bytes=write(fd,ubuf,strlen(buf));

    ...
    return 0;
}

```

TRAP →



Uso de copy_from_user

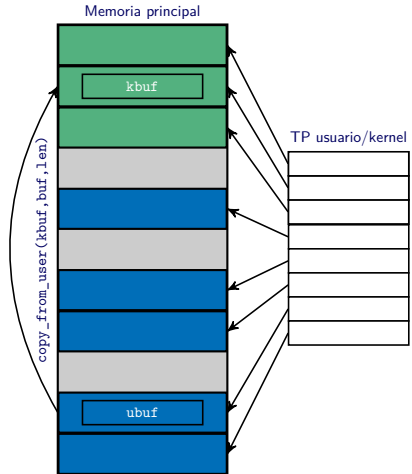
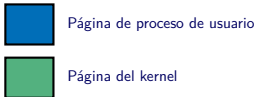
```

int main()
{
    char ubuf[128];
    int bytes;
    int fd=open("/proc/my_entry",O_WRONLY);

    ... Comprobación errores ...
    ... Inicialización de ubuf ...

    TRAP → bytes=write(fd,ubuf,strlen(buf));

    ...
    return 0;
}
    
```





Otras funciones útiles

Manejo de Cadenas

`strlen`, `sprintf`, `strcmp`, `strncmp`, `sscanf`, `strcat`,
`memset`, `memcpy`, `strtok`, ...

Reservar y liberar memoria dinámica <linux/vmalloc.h>

```
void *vmalloc( unsigned long size );  
void vfree( void *addr );
```

Consultar dónde están definidas usando un buscador del kernel



Contenido



- 1 Módulos del kernel
- 2 Sistema de ficheros /proc
- 3 Listas enlazadas de Linux**





Listas doblemente enlazadas en C (I)

```
struct node {  
    struct node *next;  
    struct node *prev;  
    void* data;  
};
```

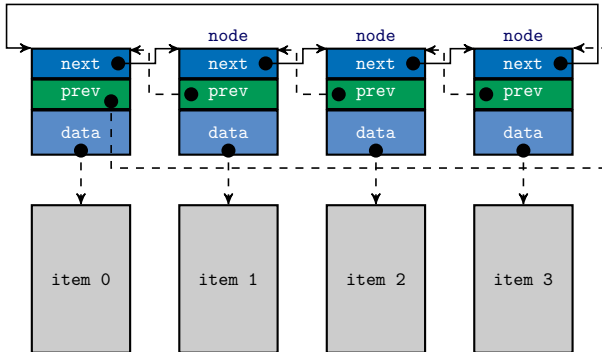
```
struct list {  
    struct node *first;  
    int nr_items;  
    ...  
};
```



Listas doblemente enlazadas en C (I)

```
struct node {  
    struct node *next;  
    struct node *prev;  
    void* data;  
};
```

```
struct list {  
    struct node *first;  
    int nr_items;  
    ...  
};
```





Listas doblemente enlazadas en C (II)

```
struct node {  
    struct node *next;  
    struct node *prev;  
    void* data;  
};
```

```
struct list {  
    struct node *first;  
    int nr_items;  
    ...  
};
```

- Esta implementación requiere solicitar memoria dinámica en cada inserción (struct node)
- No es adecuado en entornos donde la gestión de memoria dinámica es problemática
 - Sistemas de tiempo real
 - kernel del SO





Listas doblemente enlazadas en C (II)

```
struct node {  
    struct node *next;  
    struct node *prev;  
    void* data;  
};
```

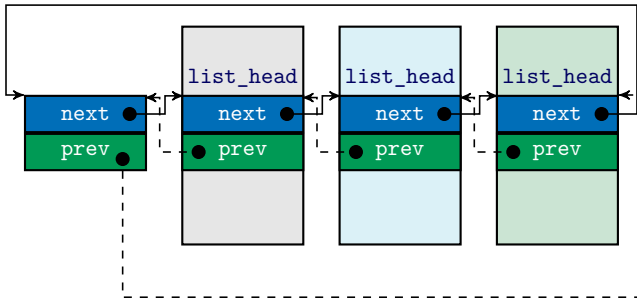
```
struct list {  
    struct node *first;  
    int nr_items;  
    ...  
};
```

- Esta implementación requiere solicitar memoria dinámica en cada inserción (struct node)
- No es adecuado en entornos donde la gestión de memoria dinámica es problemática
 - Sistemas de tiempo real
 - kernel del SO
- **Solución:** Incorporar los enlaces prev y next directamente en las estructuras que se enlazan



Listas doblemente enlazadas en Linux (I)

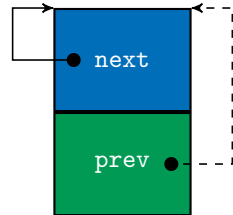
- `struct list_head`: implementación genérica de lista doblemente enlazada
 - Estructura con sólo dos campos: `next` y `prev`
- Los elementos/estructuras que forman parte de la lista han de contener un campo tipo `struct list_head` (enlaces)



Listas doblemente enlazadas en Linux (II)

<linux/list.h>

```
struct list_head{
    struct list_head *next, *prev;
};
```



Función/Macro	Descripción
LIST_HEAD(name)	En declaración, Inicializa una variable tipo struct list_head con nombre name
INIT_LIST_HEAD(plist ¹)	Inicializa la lista pasada como parámetro
list_add(node,plist)	Insertar nodo al principio de la lista
list_add_tail(node,plist)	Insertar nodo al final de la lista
list_del(node)	Eliminar nodo de la lista
list_empty(plist)	Consultar si lista es vacía

¹plist ha de ser un puntero a struct list_head.



Listas doblemente enlazadas en Linux (III)

■ list_for_each(pos, head)

```
#define list_for_each(pos, head) \  
    for(pos = (head)->next; pos != (head); pos = pos->next)
```

■ list_entry(pointer, type, name)

- Permite recuperar el puntero a la estructura a partir de los enlaces
- Devuelve la dirección de la estructura de datos de tipo type en la que se incluye un campo list_head con el nombre name y cuya dirección es pointer

■ list_for_each_safe(pos, aux, head)

- Versión segura de list_for_each que permite eliminación de un nodo durante el recorrido de la lista
- Declarar variable struct list_head* aux para almacenar el si-guiente al nodo actual





Ejemplo

```
struct list_item {
    int data;
    struct list_head links;
};

struct list_head my_list;

void do_something(struct list_head* list) { ... }

void print_list(struct list_head* list) {
    struct list_item* item=NULL;
    struct list_head* cur_node=NULL;

    list_for_each(cur_node, list) {
        /* item points to the structure wherein the links are embedded */
        item = list_entry(cur_node, struct list_item, links);
        printk(KERN_INFO "%i\n", item->data);
    }
}

void f(void) {
    INIT_LIST_HEAD(&my_list); /* Initialize the list */
    do_something(&my_list); /* Populate the list */
    print_list(&my_list);
}
```





Referencias

- The Linux Kernel Module Programming Guide (Cap. 1, 2 y 3):
 - <http://tldp.org/LDP/lkmpg/2.6/html/lkmpg.html>
 - <http://www.tldp.org/LDP/lkmpg/2.6/lkmpg.pdf>
- Linux Kernel Development
 - Cap. 6 “*Kernel Data Structures*”
 - Información sobre listas enlazadas
 - Cap. 17 “*Devices and Modules*”
 - Más información sobre módulos





*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=75410>

