Sistemas Operativos 2 Segundo Semestre 2019

Práctica 1

Manual de Usuario

Jhosef Omar Cáceres Aguilar

201513696

Módulos en linux

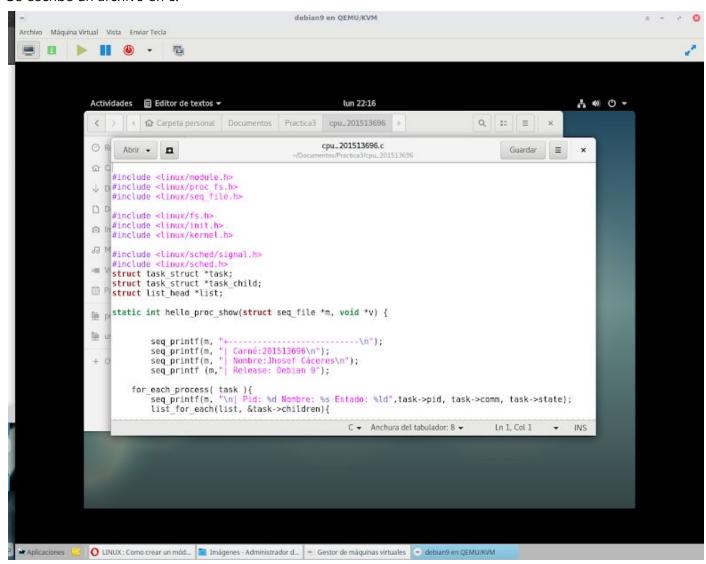
Carga dinámica de módulos

El kernel de Linux es modular ya que permite la inserción y eliminación dinámica de código en el kernel en tiempo de ejecución.

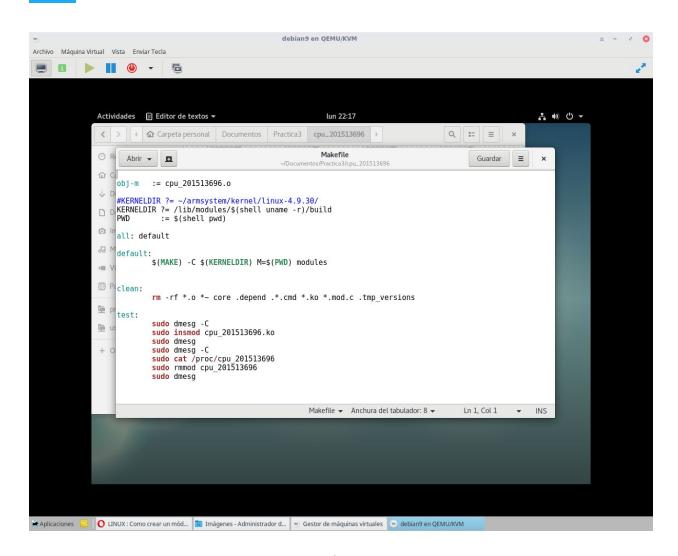
- Las subrutinas asociadas, datos, puntos de entrada y salida son agrupadas en una única imagen binaria llamada módulo del kernel.
- Para permitir esto, el kernel debe estar compilado con la opción CONFIG_MODULES
- Cuando se agrega una nueva funcionalidad al kernel siempre está la pregunta; Como módulo?
 O estático en el kernel?
- Muchas veces se tienden agregar funcionalidades como módulos ya que se pueden cargar a demanda.
- Los módulos son guardados en el filesystem como archivos objeto (con extensión .ko) y son linkeados con el kernel con el programa insmod.
- El sistema define la estructura struct module para representar los módulos.
- Cada objeto module describe un módulo.
- Linux mantiene una lista doblemente encadenada que agrupa todos los objetos module.
- La cabeza de la lista es guardada en la variable modules mientras los punteros a los elementos adyacentes se guardan en el campo list de cada module.

Proceso de creación de módulos

Se escribe un archivo en c.



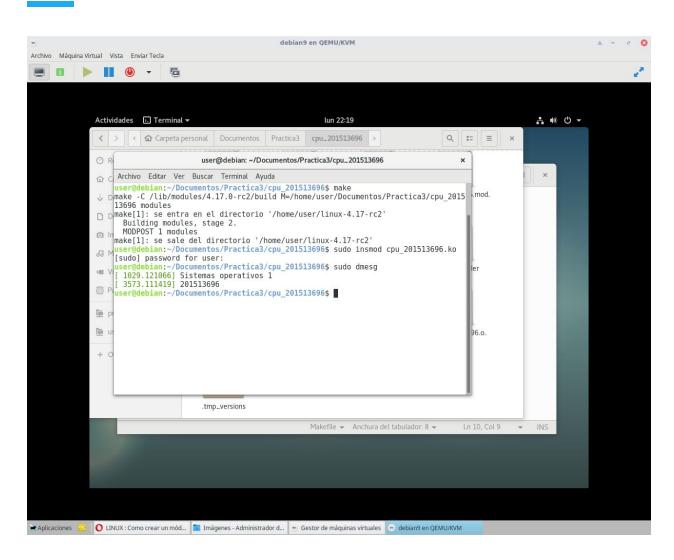
Luego se crea un archivo MakeFile



Se utiliza el comando make para compilar el módulo

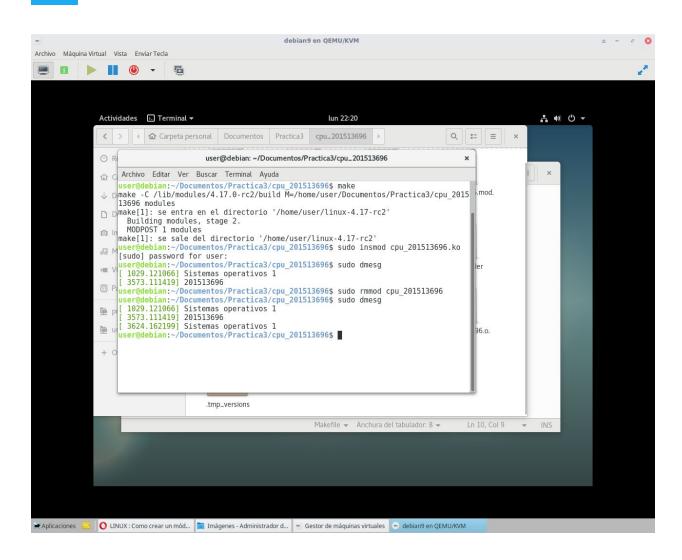
El comando dmesg -C para imprimir el log del módulo al cargarlo.

Para cargar el módulo ya compilado se usa el comando insmod



Ahora para quitarlo se usa el comando.

rmmod



Struct usados para obtener información

Estructura para la memoria RAM

```
struct sysinfo {
    unsigned long loads[3]; / * Segundos desde el arranque * /
    unsigned long totalram; / * Promedios de carga de 1, 5 y 15 minutos * /
```

```
unsigned long freeram; /* Tamaño de memoria principal utilizable total */
unsigned long sharedram; /* Tamaño de memoria disponible */
unsigned long bufferram;; /* Cantidad de memoria compartida */
bufferram largo sin firmar; /* Memoria utilizada por buffers */
unsigned long totalswap; /* Tamaño total del espacio de intercambio */
unsigned long freeswap; /* espacio de intercambio todavía disponible */
unsigned short procs; /* Número de procesos actuales */
char _f[22]; /* Pads estructura a 64 bytes */
};
```

Estructura para los procesos.

struct task_struct {

/* estos están codificados, no toques * /

estado largo volátil; /* -1 no ejecutable, 0 ejecutable,> 0 detenido * /

largo contador

larga prioridad

señal larga sin firmar;

sin firmar largo bloqueado; /* mapa de bits de señales enmascaradas * /

banderas largas sin firmar; /* por banderas de proceso, definidas a continuación * /

int errno

debugreg largo [8]; / * Registros de depuración de hardware * /

ada estructura de datos task_struct describe un proceso o tarea en el sistema.

```
struct exec_domain * exec_domain;
/* varios campos */
struct linux_binfmt * binfmt;
struct task_struct * next_task, * prev_task;
struct task_struct * next_run, * prev_run;
unsigned long saved_kernel_stack;
sin firmar largo kernel_stack_page;
int exit_code, exit_signal;
/*???*/
larga personalidad sin firmar;
volcado int: 1;
int did_exec: 1;
int pid;
int pgrp;
int tty_old_pgrp;
int sesión;
/ * valor booleano para el líder del grupo de sesión * /
int líder;
grupos int [NGROUPS];
/ *
 * Indicadores al proceso original (padre), hijo menor, hermano menor,
 * hermano mayor, respectivamente. (p-> padre puede ser reemplazado por
 * p-> p_pptr-> pid)
 * /
```

```
struct task_struct * p_opptr, * p_pptr, * p_cptr,
             * p_ysptr, * p_osptr;
struct wait_queue * wait_chldexit;
uid corto sin firma, euid, suid, fsuid;
gid corto sin firmar, egid, sgid, fsgid;
sin tiempo de espera largo, política, rt_priority;
sin signo largo it_real_value, it_prof_value, it_virt_value;
sin signo largo it_real_incr, it_prof_incr, it_virt_incr;
struct timer_list real_timer;
largo utime, stime, cutime, cstime, start_time;
/ * mm error e información de intercambio: esto puede discutirse como
 mm-específico o hilo-específico * /
sin firmar long min_flt, maj_flt, nswap, cmin_flt, cmaj_flt, cnswap;
int swappable: 1;
swap_address largo sin firmar;
sin firmar long_maj_flt; / * antiguo valor de maj_flt * /
sin firmar largo dec_flt; / * página cuenta de fallos de la última vez * /
swap_cnt largo sin firmar; / * número de páginas a intercambiar en la próxima pasada * /
/ * límites * /
struct rlimit rlim [RLIM_NLIMITS];
unsigned short used_math;
char comm [16];
/ * información del sistema de archivos * /
int link_count;
```

```
struct tty_struct * tty; / * NULL si no hay tty * /
/ * ipc stuff * /
struct sem_undo * semundo;
 struct sem_queue * semsleeping;
/ * ldt para esta tarea - utilizado por Wine. Si es NULL, se usa default_ldt * /
 struct desc_struct * ldt;
/ * tss para esta tarea * /
struct thread_struct tss;
/ * información del sistema de archivos * /
struct fs_struct * fs;
/ * Abrir información del archivo * /
struct files_struct * files;
/ * información de gestión de memoria * /
struct mm_struct * mm;
/ * manejadores de señales * /
 struct signal_struct * sig;
#ifdef ___SMP___
 procesador int
 int last_processor;
 int lock_depth; / * Profundidad de bloqueo.
                         Podemos contextualizar el cambio dentro y fuera
                         de mantener un bloqueo del núcleo del syscall ... */
#terminara si
};
```