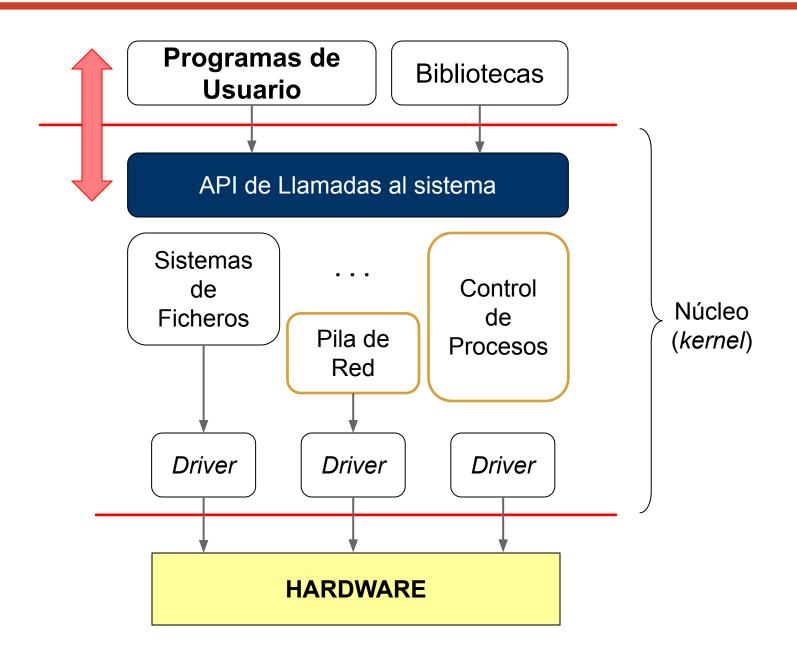


TEMA 2.1. Introducción a la Programación de Sistemas

PROFESORES:

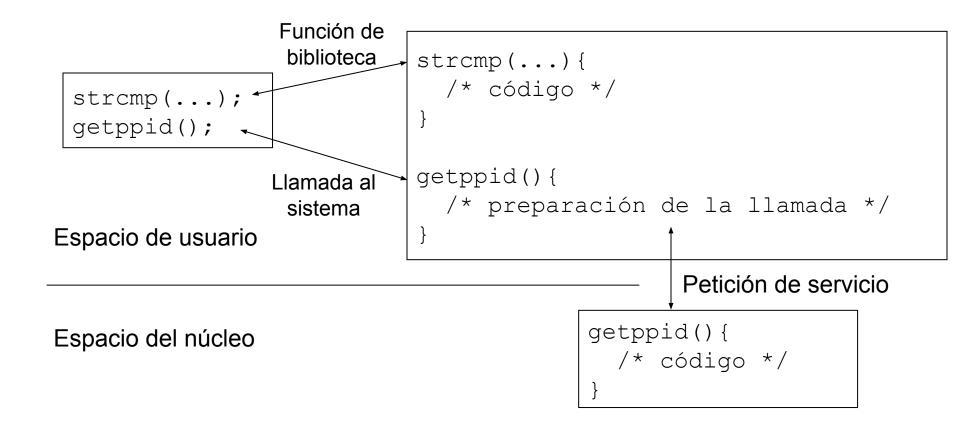
Rubén Santiago Montero Eduardo Huedo Cuesta Luis M. Costero

Introducción: Arquitectura del sistema



Llamadas al Sistema y Funciones de Biblioteca

- Desde el punto de vista del programador no hay diferencia, sin embargo:
 - Una llamada al sistema es una función de la biblioteca estándar de C que solicita un servicio del sistema (trap), que se resuelve en el núcleo del SO
 - Una función de biblioteca no interacciona de forma directa con el sistema, sino que debe usar llamadas al sistema



Llamadas al Sistema y Funciones de Biblioteca

- Las llamadas al sistema y las funciones de biblioteca están documentadas en las páginas de manual (ver man man):
 - Sección 1: Comandos y aplicaciones
 - Sección 2: Llamadas al sistema
 - Sección 3: Funciones de biblioteca
 - Sección 4: Dispositivos y ficheros especiales
 - Sección 5: Formatos de ficheros y convenciones
 - Sección 6: Demostraciones y juegos
 - Sección 7: Miscelánea (convenciones y protocolos, juegos de caracteres, jerarquía del sistema de ficheros...)
 - Sección 8: Comandos de administración del sistema (superusuario)
 - Sección 9: Documentación del núcleo y desarrollo de drivers
- El formato general de consulta es: man [sección] página
- La sección del manual se especifica seguida de la página, en la forma: open (2)
- El uso de -k keyword es útil para buscar páginas específicas
- Puede ser necesario consultar los ficheros en /usr/include/

intro(2)

intro(3)

API del Sistema

- Application Programming Interface (API): Conjunto de funciones y rutinas agrupadas con un propósito común
- Consideraciones generales en el uso de un API:
 - ¿Qué fichero de cabecera necesita (#include)?
 - ¿Qué tipo de datos devuelve la función?
 - ¿Cuales son los argumentos de la función?
 - Tipos de datos
 - Paso por valor o por referencia
 - ¿Qué significado tiene el valor de retorno de la función?
 - ¿Qué significado tienen los argumentos de la función?
 - ¿Cómo se tiene que gestionar la memoria de las variables?
 - ¿Cómo de portable es la función?
 - ¿Cómo puede fallar la función?

Llamadas al Sistema y de Biblioteca

	Llamadas al Sistema	Función de Biblioteca
Sección de manual	2	3
Área de ejecución	Usuario/Núcleo	Usuario
Espacio de parámetros	No se reserva	Dinámico/Estático
Código de error	-1 + errno	NULL + no errno

API del Sistema: Traza de Llamadas

Trazar las llamadas al sistema realizadas por un programa:

```
strace [opciones] comando [argumentos]
```

- Ejecuta el comando hasta que termina, interceptando las llamadas al sistema que realiza y las señales que recibe
- Permite analizar el comportamiento de programas de los que no se dispone el código fuente
- En cada línea se muestra la llamada al sistema realizada, los argumentos de la llamada y el valor de retorno
- Opciones:
 - -c: Recopila el tiempo, las llamadas y errores producidos mostrando un resumen
 - -f: Traza los procesos hijos a medida que se crean
 - -T: Muestra el tiempo de cada llamada
 - −e trace=call: Selección del tipo de llamadas al sistema trazadas (process, network, IPC, signal o file)

Gestión de Errores

Imprimir un mensaje de error:

```
void perror(const char *s);
```

- Imprime por la salida de error (stderr) un mensaje que describe el último error encontrado en una llamada al sistema o función de biblioteca
- El formato de salida es:

```
s : Mensaje de error \n
```

- En la cadena debe incluirse el nombre de la función que produjo el error
- El código de error se obtiene de la variable erro, que se fija cuando se produce un error, pero no se borra cuando la llamada tiene éxito:

```
int errno;
```

- Por convenio, las llamadas al sistema devuelven -1 cuando se produce un error
 - Muchas funciones de biblioteca también lo hacen
- Devolver una cadena que describe el número de error:

```
char *strerror(int errnum)
```

<stdio.h>
 <errno.h>
 <string.h>

POSIX+ANSI-C

Información del Sistema

Obtener información sobre el sistema operativo:

```
<sys/utsname.h>
```

SV+POSIX

- Almacena la información en la estructura apuntada por buf (paso por referencia)
- Devuelve 0 en caso de éxito y -1 en caso de error
 - Código de error: **EFAULT** (buf no es válido)
- uname (1) proporciona acceso a esta funcionalidad y parte de la información puede obtenerse por medio de sysctl(1) y en los ficheros

/proc/sys/kernel/{ostype,hostname,osrelease,version,domainname}

Información del Sistema

Obtener información de configuración del sistema:

```
<unistd.h>
POSIX
```

```
long sysconf(int name);
```

- El argumento name puede ser una opción o un límite:
 - SC ARG MAX: Longitud máxima de argumentos en funciones exec()
 - SC CLK TCK: Número de ticks de reloj por segundo (Hz)
 - _SC_OPEN_MAX: Número máximo de ficheros abiertos por proceso
 - SC PAGESIZE: Tamaño de página en bytes
 - _SC_CHILD_MAX: Número máximo de procesos simultáneos por usuario
- Devuelve el valor del límite u opción o -1 si el límite es indeterminado, la opción no está soportada o se produce un error (establece errno)
 - Código de error: **EINVAL** (name no es válido)
- getconf(1) proporciona acceso a esta funcionalidad

Información del Sistema

Obtener información de configuración del sistema de ficheros:

```
<unistd.h>
```

```
long pathconf(char *path, int name);
long fpathconf(int fd, int name);
```

- El argumento name puede ser una opción o un límite:
 - PC LINK MAX: Número máximo de enlaces al fichero
 - PC NAME MAX: Longitud máxima del nombre de fichero
 - PC PATH MAX: Longitud máxima de la ruta relativa
 - _PC_CHOWN_RESTRICTED: Devuelve un valor no nulo si el cambio del propietario del fichero está restringido
 - _PC_PIPE_BUF: Número máximo de bytes que pueden escribirse atómicamente en la tubería
- Devuelve el valor del límite u opción o -1 si el límite es indeterminado, la opción no está soportada o se produce un error (establece errno)
 - Códigos de error: EINVAL (name no es válido), EACCES (permiso de búsqueda para path denegado), ENOENT (un componente de path no existe)...
- getconf (1) proporciona acceso a esta funcionalidad

Información del Usuario

Obtener los identificadores de un proceso:

```
uid_t getuid(void);
gid_t getgid(void);
uid_t geteuid(void);
gid t getegid(void);
```

```
<unistd.h>
<sys/types.h>
BSD+POSIX
```

- Los procesos disponen de un identificador de usuario (UID) y de grupo (GID), que corresponden a los identificadores del propietario del proceso que, en general, se heredan del proceso que lo creó
 - Estos identificadores se denominan UID y GID reales
- Además, los procesos disponen de un identificador de usuario efectivo (EUID) y de grupo efectivo (EGID), que son los que se comprueban para conceder permisos
 - Generalmente, los identificadores reales y efectivos coinciden
 - Sin embargo, si el fichero de programa tiene los bits setuid o setgid activos, el EUID o el EGID del proceso creado se cambian al usuario o grupo del fichero

Información del Usuario

 Obtener información de un usuario de la base de datos de contraseñas:

```
<pwd.h>
<sys/types.h>

SV+POSIX+BSD
```

- Devuelven un puntero a una estructura asignada estáticamente que puede sobreescribirse (hay versiones reentrantes) y NULL si no se encuentra el usuario o se produce un error (establece errno)
 - Código de error: **ENOMEM** (insuficiente memoria para la estructura)
- Actualmente, las contraseñas se almacenan encriptadas en /etc/shadow (solo legible por root para evitar ataques) y es necesario utilizar getspnam (3)

Información de la Hora del Sistema

Obtener el tiempo en segundos desde el Epoch:

```
<time.h>
SV+BSD+POSIX
```

<unistd.h>

```
time_t time(time_t *t);
```

- El Epoch se refiere a 1970-01-01 00:00:00 +0000, UTC
- Si t no es NULL, el resultado también se almacena en la variable apuntada
- Obtener y establecer la fecha del sistema:

- gettimeofday devuelve la fecha en la estructura apuntada por tv (paso por referencia)
- La estructura timezone está obsoleta y tz debe ponerse a NULL, de forma que la estructura correspondiente ni se modifica ni se retorna
- Únicamente el superusuario puede modificar la fecha del sistema

Información de la Hora del Sistema

 Obtener el tiempo desglosado UTC (Coordinated Universal Time) o en la zona horaria local:

```
<time.h>
```

```
struct tm *gmtime(const time t *time);
struct tm *localtime(const time t *time);
struct tm {
   int tm sec;    /* segundos 0-59 */
   int tm min;    /* minutos 0-59 */
   int tm hour;  /* horas 0-23 */
   int tm mday; /* día del mes 1-31 */
   int tm mon;  /* mes 0-11 */
   int tm year; /* años desde 1900 */
   int tm wday; /* día de la semana (Dom.) 0-6 */
   int tm yday; /* día del año (1-1) 0-365 */
   int tm isdst; /* horario verano/invierno */
};
```

 Devuelven un puntero a una estructura asignada estáticamente que podría sobreescribirse (hay versiones reentrantes)

Información de la Hora del Sistema

size t strftime(char *s, size t max,

Formatear fecha y hora:

```
<time.h>
SV+BSD+POSIX
```

```
const char *format, const struct tm *tm);
El parámetro format es una cadena donde:
    %a: Día de la semana abreviado (idioma sistema)
    %A: Día de la semana completo
    %b: Mes abreviado
    %B: Mes completo
    %d: Día del mes en decimal
    % j: Día del año en decimal
    %H: Hora en decimal (24)
    %I: Hora en decimal (12)
    %M: Minutos es decimal
    %S: Segundos en decimal
    %n: Retorno de carro
    %p: PM, AM
    %r: Hora en a.m./p.m. (equivalente a "%I:%M:%S %p")
```

Devuelve la longitud de la cadena generada o 0 si supera los max bytes

Ejercicios: Preguntas Teóricas

¿Qι □ □	ué efecto tiene que un ejecutable tenga activado el permiso SETUID? El proceso se creará con permisos de superusuario. El proceso se creará con usuario (UID) igual al propietario del fichero. El proceso se creará con usuario efectivo (EUID) igual al propietario del fichero.
Una	a función de biblioteca
	no puede usar internamente llamadas al sistema.
	es una función de la biblioteca estándar de C que solicita un servicio del
	sistema.
	no interacciona de forma directa con el sistema.



AMPLIACIÓN DE SISTEMAS OPERATIVOS Y REDES

Grado en Ingeniería Informática / Doble Grado Universidad Complutense de Madrid

Material adicional

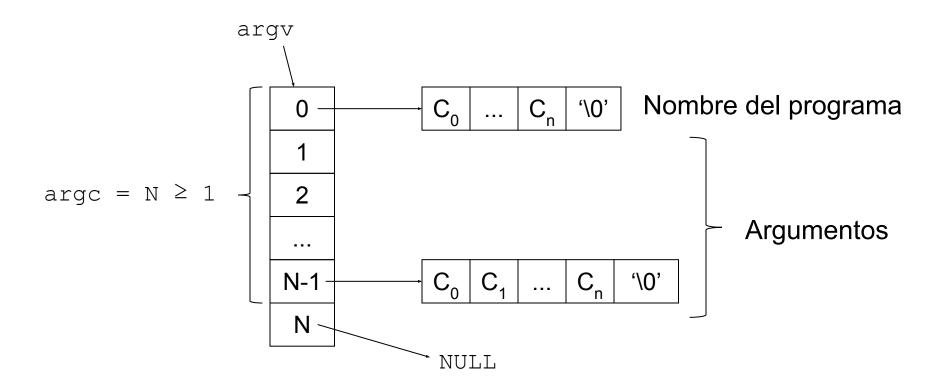
Estándares de Programación

- ANSI-C o ISO-C: Estándar de programación adoptado por ANSI (American National Standards Institute) y posteriormente por ISO (International Standardization Organization). Es el estándar más general. La opción -ansi hace que el compilador lo cumpla de forma estricta.
- BSD (Berkeley Software Distribution): Desarrollado durante los 80 en la Universidad de California Berkeley. Sus contribuciones más importantes son los enlaces simbólicos, los sockets, la llamada select...
- **SVID** (*System V Interface Definition*): Descripción formal de las distribuciones comerciales de UNIX de la compañía AT&T, como System V Release 4 (SVr4). Su principal contribución son los mecanismos IPC.
- POSIX (Portable Operating System Interface): Estándares IEEE e ISO derivados de varias versiones de UNIX, principalmente de SVID. Incluye ANSI-C. Describe llamadas al sistema y de biblioteca, especifica la semántica detallada de la shell y un conjunto mínimo de comandos, así como interfaces detallados para varios lenguajes de programación.
- GNU (GNU's Not Unix!): Sistema operativo de tipo UNIX de software libre con licencia GNU GPL (General Public License). La combinación del software GNU y el núcleo de Linux es GNU/Linux.

standards (7)

Definición del programa principal:

```
int main(int argc, char **argv);
int main(int argc, char *argv[]);
```



- POSIX recomienda las siguientes convenciones para los argumentos de línea de comandos:
 - Los argumentos se consideran opciones si empiezan con un guión (-)
 - Los nombres de las opciones son un único carácter alfanumérico
 - o Se pueden indicar varias opciones tras un guión en un solo elemento si las opciones no toman argumentos. Por tanto, −abc es equivalente a −a −b −c
 - o Ciertas opciones requieren un argumento, como -o name. El espacio entre la opción y el argumento es opcional. Por tanto, -o foo es equivalente a -ofoo
 - Normalmente, primero se indican las opciones y después el resto de argumentos
 - El argumento -- termina las opciones. Los argumentos que le siguen se tratan como no opciones, incluso si empiezan por un guión
 - Un único guión se interpreta como un argumento ordinario. Por convención, se usa para especificar stdin o stdout
 - Las opciones se pueden proporcionar en cualquier orden o aparecer varias veces. La interpretación se deja al programa
- Las opciones largas (extensión de GNU) consisten en dos guiones seguidos de un nombre (que puede abreviarse) compuesto por caracteres alfanuméricos y guiones
 - Se puede especificar un argumento con --name=value

Procesar los argumentos de un programa:

```
<unistd.h>
POSIX
```

- options: Cadena que contiene las opciones válidas para el programa. Si al carácter le sigue \cdot: \cdot, indica que esa opción usa un argumento
- optind: Índice que apunta al primer argumento que no es una opción
- opterr: Si el valor de esta variable no es nulo, getopt (3) imprime un mensaje de error cuando encuentre una opción desconocida
- optopt: Cuando se encuentra una opción desconocida o se detecta la falta de un argumento, la opción en cuestión se almacena en esta variable. Útil para mostrar mensajes propios de error
- o optarg: Apunta al valor del argumento de la opción

- Funcionamiento de getopt (3):
 - Permuta los contenidos a medida que los trata de forma que los argumentos no-opciones se encuentran al final del array argv
 - Devuelve el siguiente carácter opción
 - Si no hay más devuelve -1. Para comprobar que no existen más argumentos no-opciones comparar argc con optind
 - Cuando la opción tiene un argumento, getopt (3) establece el puntero optarg (normalmente no es necesario copiarlo ya que es un puntero a argv, que no se modifica)
 - Cuando se encuentra una opción no válida o una opción que le falta argumento, devuelve el carácter \?' y establece optopt a la opción incorrecta
 - En caso de error si opterr no es cero se muestra un mensaje de error en la salida de error estándar