SISTEMAS OPERATIVOS: INTRODUCCIÓN Y CONCEPTOS BÁSICOS



ADVERTENCIA



- Las transparencias ayudan como simple guión de la clase pero no son los apuntes de la asignatura.
- El conocimiento exclusivo de este material no garantiza que el/la estudiante pueda alcanzar los objetivos de la asignatura.
- Se recomienda que el/la estudiante utilice todos los materiales bibliográficos propuestos para complementar los conocimientos.

Objetivos



- Comprender qué es un servicio del sistema operativo.
- Conocer las principales características de la interfaz POSIX.
- Conocer los principales servicios ofrecidos por POSIX (procesos y ficheros)
- Comprender los mecanismos que intervienen en una llamada al sistema.

Contenidos

- Introducción a llamadas al sistema
- Mecanismo de llamada al sistema
- □ Llamadas para servicios de:
 - Gestión de procesos
 - □ Gestión de ficheros

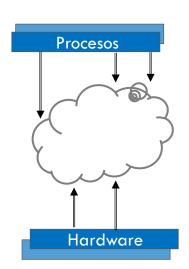


- □ Introducción a llamadas al sistema
- □ Mecanismo de llamada al sistema
- □ Llamadas para servicios de:
 - Gestión de procesos
 - Gestión de ficheros

Alejandro Calderón Mateos

Ejecución del sistema operativo

- □ Durante el arranque.
- Una vez finalizado el arranque,
 se ejecuta en respuesta a eventos:
 - Llamada al sistema.
 - Excepción.
 - ■Interrupción hardware.
- □ En procesos de núcleo (firewall, etc.)



Eventos que activan el sistema operativo

- □ Llamada al sistema.
 - □ { Origen: "procesos",

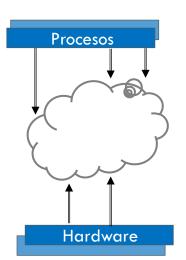
Función: "Petición de servicios" }

- □ Excepción.
 - Origen: "procesos",

Función: "Tratar situaciones de excepción" }

- Interrupción hardware.
 - □ { Origen: "hardware",

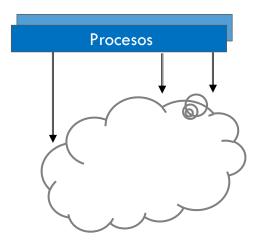
Función: "Petición de atención del hw." }



Alejandro Calderón Mateos

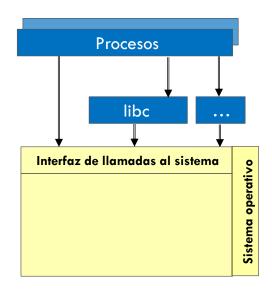
Servicios del sistema

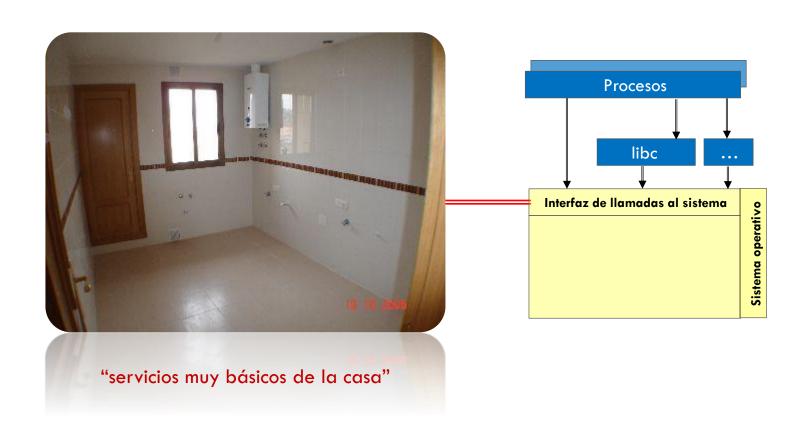
- □ Gestión de procesos
- □ Gestión de memoria
- □ Gestión de ficheros
- □ Gestión de dispositivos
- □ Comunicación
- □ Mantenimiento



Alejandro Calderón Mateos

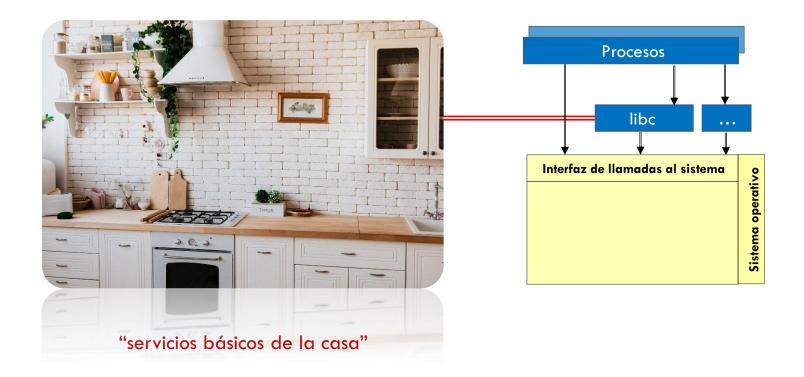
Llamadas al sistema vs librería sistema





Alejandro Calderón Mateos

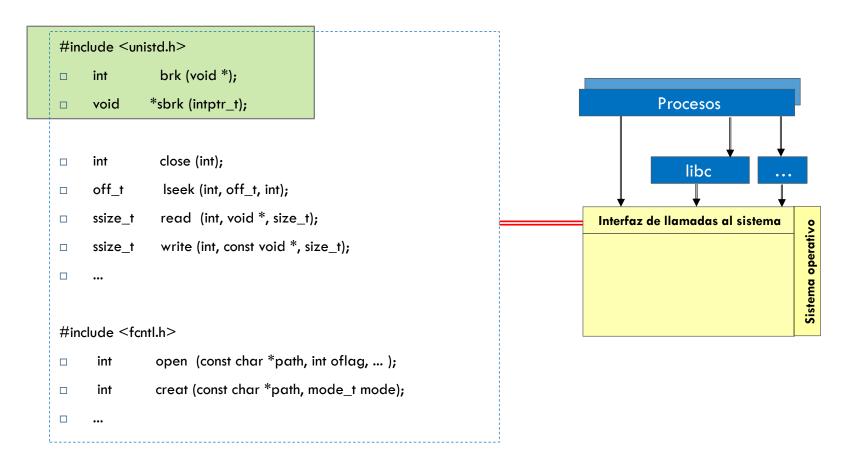
https://www.pexels.com/es-es/foto/tablas-de-cortar-cerca-del-horno-debajo-del-capo-2062426/



https://www.pexels.com/es-es/foto/hombre-en-camisa-de-vestir-blanca-sentado-al-lado-de-una-mujer-en-vestido-naranja-426241



memoria



14

```
#include <stdlib.h>

void *malloc (unsigned long Size);

void *realloc (void *Ptr, unsigned long NewSize);

void *calloc (unsigned short NItems,
unsigned short SizeOfltems);

void free (void *Ptr);

...
```

```
#include <stdio.h>

    FILE * fopen (const char *filename, const char *opentype);

    int fclose (FILE *stream);

    int feof(FILE *fichero);

    int fseek ( FILE * stream, long int offset, int origin );

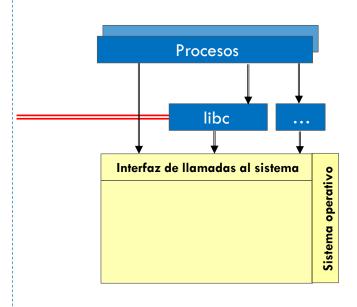
    size_t fread ( void * ptr, size_t size, size_t count, FILE * f);

    int fscanf(FILE *f, const char *formato, argumento, ...);

    size_t fwrite(void *ptr, size_t size, size_t neltos, FILE *f);

    int fprintf(FILE *f, const char *fmt, arg1, ...);

    ...
```



memoria

```
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>

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

{

int *ptr1;
int i;

ptr1 = (int *)malloc (100*sizeof(int));
for (i=0; i<100; i++)

ptr1[i] = 10;
free(ptr1);

}
```

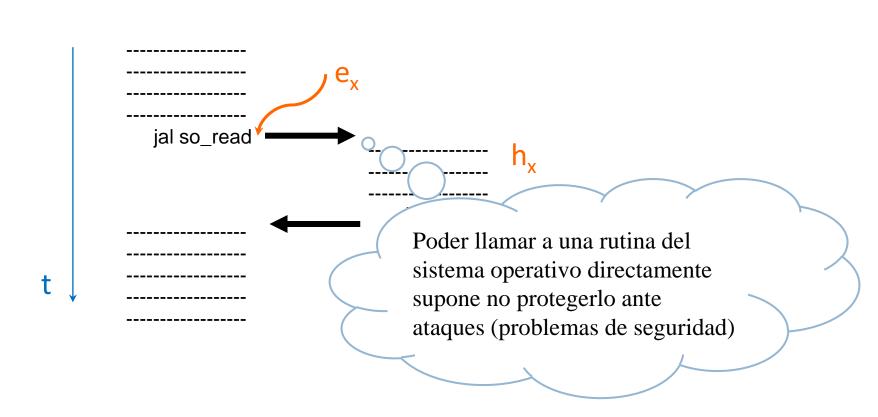
@ 0 8 0 5 Y NO 24

Contenidos

- □ Introducción a llamadas al sistema
- □ Mecanismo de llamada al sistema
- □ Llamadas para servicios de:
 - Gestión de procesos
 - Gestión de ficheros

Ejecución petición de servicio

no es una llamada a una función...



Ejecución tratando eventos

aspecto general

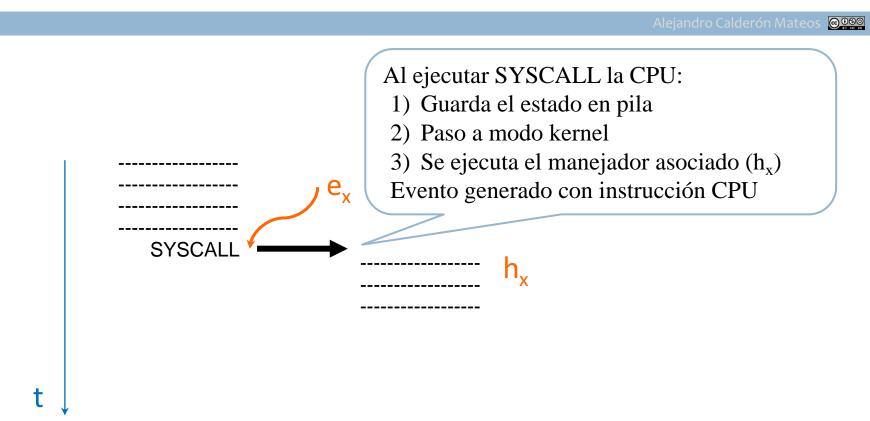
App 1

ll. sistema

```
int global1;
         i.hw. 1
                            void handler1 ( ... ) { xxx }
Red
                            void handler2 ( ... ) { xxx }
         i.hw. 2
                            void handler3 ( ... ) { • Copiar a RAM } • P_u listo
                                                      • Continuar P<sub>v</sub>
Disco
                            int main ( ... )
                               On (event1, handler1);
                               On (event2, handler2);
                               On (event3, handler3);
```

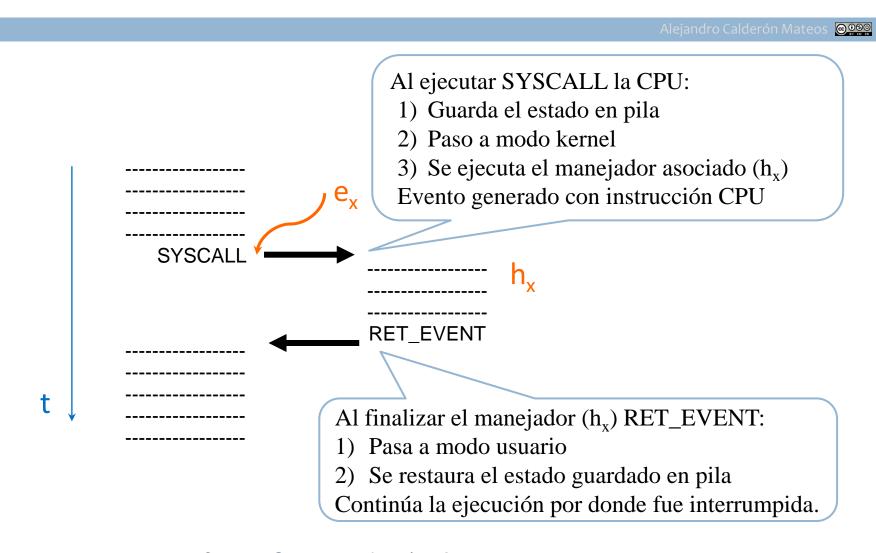
Ejecución petición de servicio

ejecución (general)



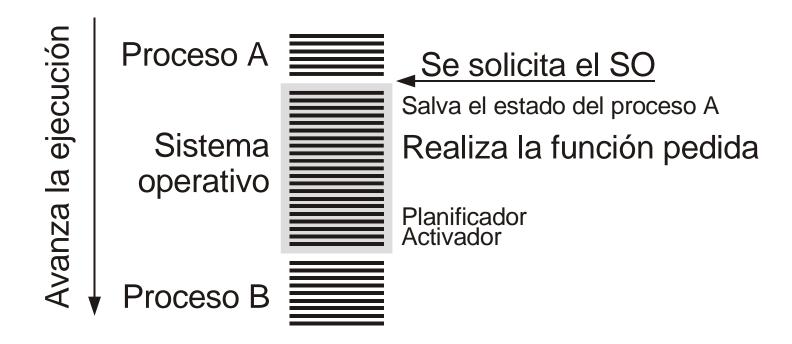
Ejecución petición de servicio

ejecución (general)



Fases en la activación del Sistema Operativo

© 0 0 0 BY NO 3A

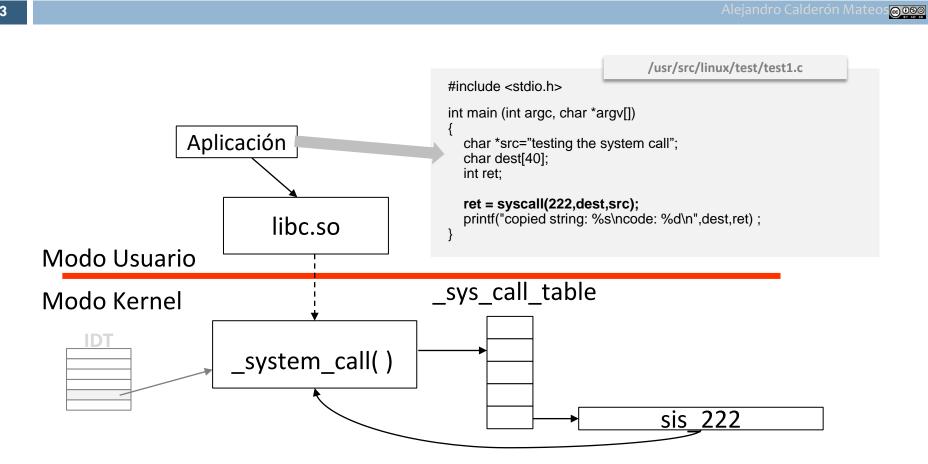


tratamiento en Linux (1/7)



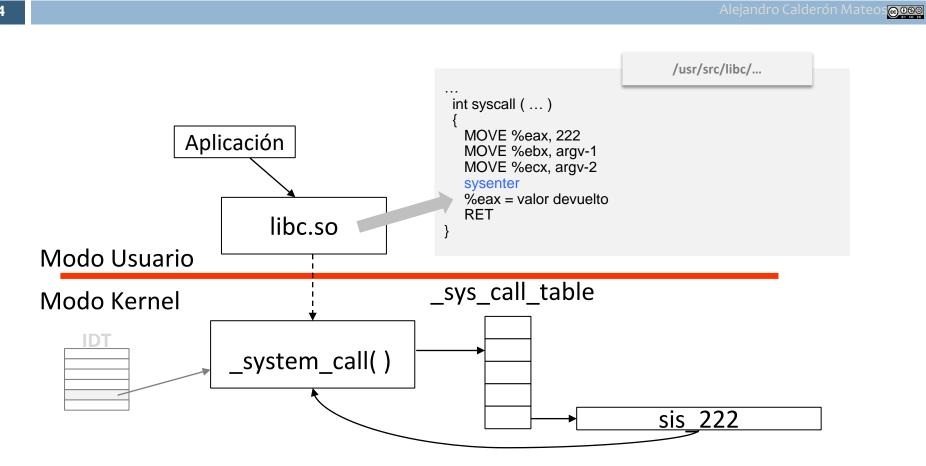
```
/usr/src/linux/arch/x86/kernel/traps.c
void ___init trap_init(void)
    set_intr_gate(X86_TRAP_DE, divide_error);
    set_intr_gate(X86_TRAP_NP, segment_not_present);
    set_intr_gate(X86_TRAP_GP, general_protection);
    set intr gate(X86 TRAP SPURIOUS, spurious interrupt bug);
    set_intr_gate(X86_TRAP_MF, coprocessor_error);
    set intr gate(X86 TRAP AC, alignment check);
#ifdef CONFIG IA32 EMULATION
    set_system_intr_gate(IA32_SYSCALL_VECTOR, ia32_syscall);
    set bit(IA32 SYSCALL VECTOR, used vectors);
#endif
#ifdef CONFIG X86 32
    set system trap gate(SYSCALL VECTOR, &system call);
    set_bit(SYSCALL_VECTOR, used_vectors);
#endif
```

tratamiento en Linux (2/7)



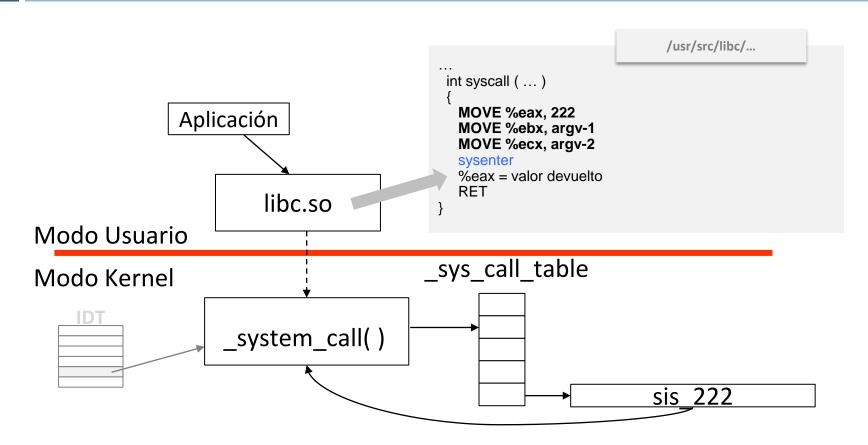
Llamadas al sistema tratamiento en Linux (3/7)

- Cada servicio del SO se corresponde con una función (API el cto. de todas).
- Dicha función encapsula invocación al servicio: parámetros, trap, retornar...



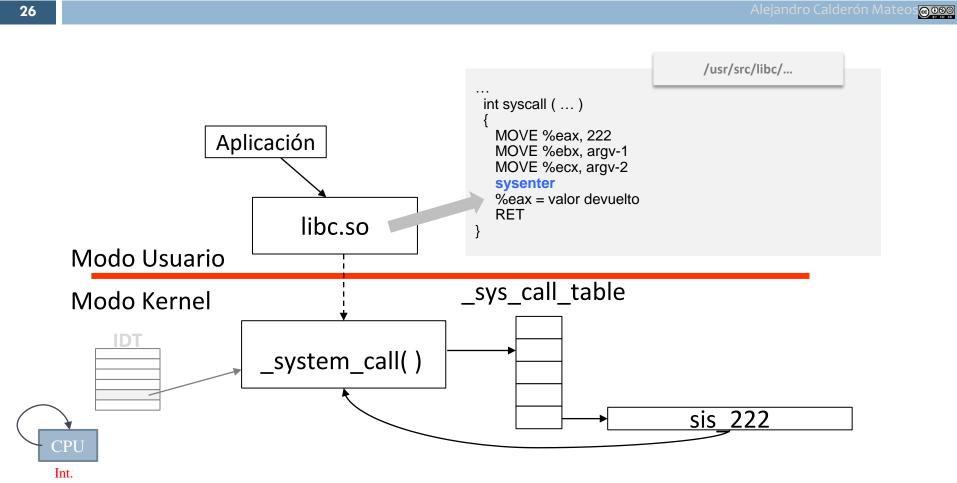
Llamadas al sistema tratamiento en Linux (3/7)

- Paso de parámetros por registro, pila o zona de memoria pasada por registro.
- Parámetro 1: identificador de servicio



Llamadas al sistema tratamiento en Linux (3/7)

El trap (sysenter en CPU x86) es una instrucción que genera un evento con tratamiento similar a interrupción hardware.



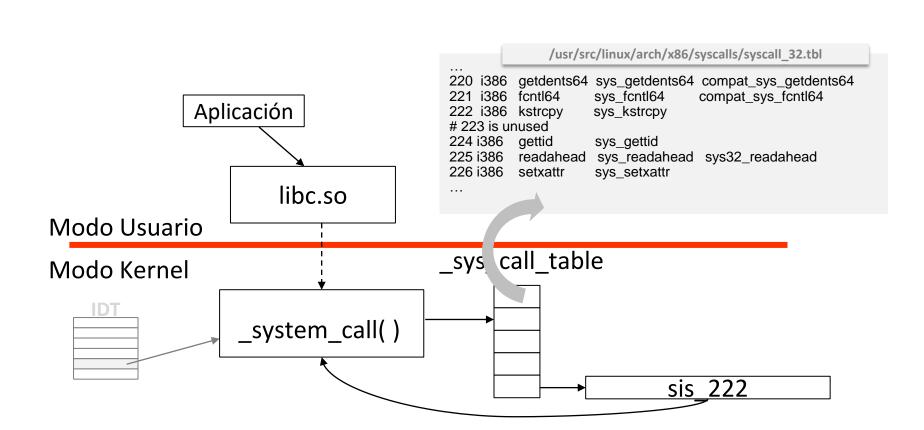
Llamadas al sistema tratamiento en Linux (4/7)

 Comprueba parámetros, determina función en SO a partir del identificador (indexar en _sys_call_table) e invoca.

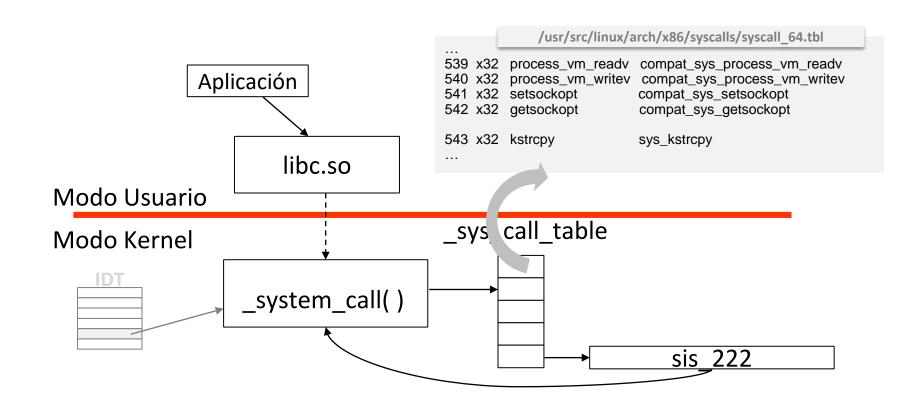
Alejandro Calderón Mateos

/usr/src/linux/arch/x86/kernel/entry 32.S ENTRY(system_call) · Salva estado · En pila de sistema Aplicación Comprueba los parámetros de llamada Linux: registros, Windows: pila sys call table(%eax) · ret from sys call · Restaura estado Replanificación libc.so Modo Usuario _sys_call_table Modo Kernel _system_call() sis 222

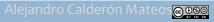
tratamiento en Linux (5/7)

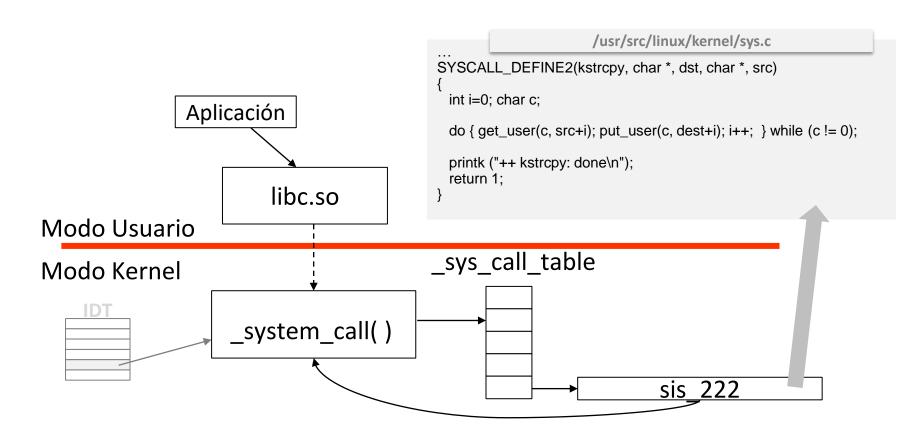


tratamiento en Linux (6/7)



tratamiento en Linux (7/7)

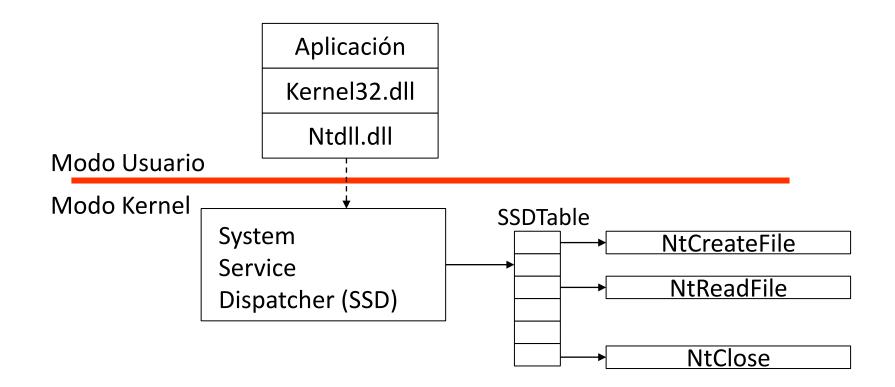




tratamiento en Windows

Sistemas operativos: una visión aplicada

@090



Interfaz del programador

- El conjunto de funciones que ofrecen los servicios del SO (encapsulando las llamadas) es la interfaz del programador.
 - Esta interfaz ofrece la visión que como máquina extendida tiene el usuario del sistema operativo
 - Mejor usar especificaciones de interfaces estándares.
- Cada sistema operativo puede ofrecer una o varias interfaces:
 - Linux: POSIX
 - Windows: Win32, POSIX



- □ Interfaz estándar de sistemas operativos de IEEE.
- Objetivo: portabilidad de las aplicaciones entre diferentes plataformas y sistemas operativos.
- NO es una implementación. Sólo define una interfaz
- Diferentes estándares

Estándar POSIX

- □ 1003.1 Servicios básicos del SO
- 1003.1a Extensiones a los servicios básicos
- □ 1003.1b Extensiones de tiempo real
- 1003.1c Extensiones de procesos ligeros
- □ 1003.2 Shell y utilidades
- □ 1003.2b Utilidades adicionales

Nombres de funciones cortos y en letras minúsculas:

Características de POSIX

- fork
- read
- close
- □ Las funciones normalmente devuelve 0 en caso de éxito o −1 en caso de error.
 - Variable errno.
- Recursos gestionados por el sistema operativo se referencian mediante descriptores (números enteros)

UNIX03



- □ Single Unix Specification UNIX 03.
- □ Es una evolución que engloba a POSIX y otros estándares (X/Open XPG4, ISO C).
- Incluye no solamente la interfaz de programación, sino también otros aspectos:
 - Servicios ofrecidos.
 - Intérprete de mandatos.
 - Utilidades disponibles.

Contenidos

- Introducción a llamadas al sistema
- □ Mecanismo de llamada al sistema
- □ Llamadas para servicios de:
 - Gestión de procesos
 - Gestión de ficheros

fork() + exec()

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

fork() + exec()

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
fork() + exec()
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status:
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

fork() + exec()

40_

```
Alejandro Calderón Mateos
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status:
   pid = fork();
   if (pid =
                           l", NULL);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

fork() + exec()

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-1",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

fork() + exec()

```
TOTK() I EXEC
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-1",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

fork() + exec()

```
____
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-1",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
fork() + exec()
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
/* código del mandato ls */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   /* código del ls */
   exit( 0 );
```

wait() + exit()

```
wan() rexir
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
/* código del mandato ls */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   /* código del ls */
   exit( 0 );
```

```
wait() + exit()
```

exit(0);

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>

main() {
    pid_t pid;
    int status;

    pid = fork();
    if (pid == 0)
    {
        execlp("ls", "ls", "-l", NULL);
        exit(-1);
    }
    else
    {
        while (pid != wait(&status));
    }
}
```

```
/* código del mandato ls */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   /* código del ls */
   exit( 0 );
```

```
wait() + exit()
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
/* código del mandato ls */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   /* código del ls */
   exit( 0 );
```

```
wait() + exit()
```

```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
wait() + exit()
```

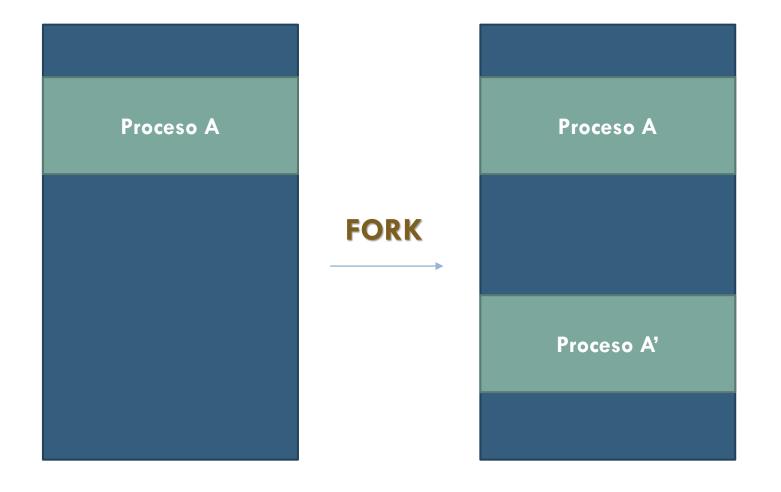
```
/* ejecutar el mandato ls -l */
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
main() {
   pid t pid;
   int status;
   pid = fork();
   if (pid == 0)
      execlp("ls","ls","-l",NULL);
      exit(-1);
   else
      while (pid != wait(&status));
   exit(0);
```

```
pid_t fork(void);
```

Servicio fork

- Parámetros:
- □ Devuelve:
 - -1 el caso de error.
 - En el proceso padre: el identificador del proceso hijo.
 - En el proceso hijo: 0
- Descripción:
 - Duplica el proceso que invoca la llamada.
 - El proceso padre y el proceso hijo siguen ejecutando el mismo programa.
 - El proceso hijo hereda los ficheros abiertos del proceso padre.
 - Se copian los descriptores de archivos abiertos.
 - Se desactivan las alarmas pendientes.







Servicio único pero múltiples funciones de biblioteca.

```
int execl(const char *path, const char *arg, ...);
int execv(const char* path, char* const argv[]);
int execve(const char* path, char* const argv[], char* const envp[]);
int execvp(const char *file, char *const argv[])
```

Parámetros:

path: Ruta al archivo ejecutable.

Servicio exec

file: Busca el archivo ejecutable en todos los directorios especificados por PATH.

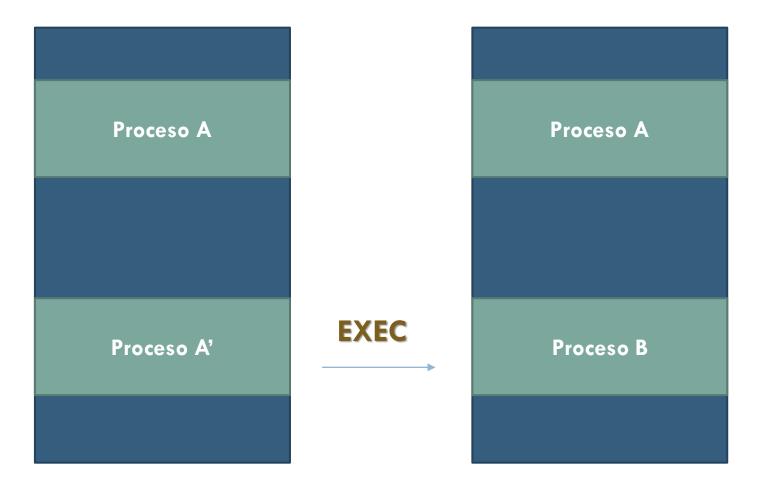
□ Devuelve:

Devuelve -1 en caso de error, en caso contrario no retorna.

Descripción:

- Cambia la imagen del proceso actual.
- El mismo proceso ejecuta otro programa.
- Los ficheros abiertos permanecen abiertos.
- Las señales con la acción por defecto seguirán por defecto, las señales con manejador tomarán la acción por defecto.





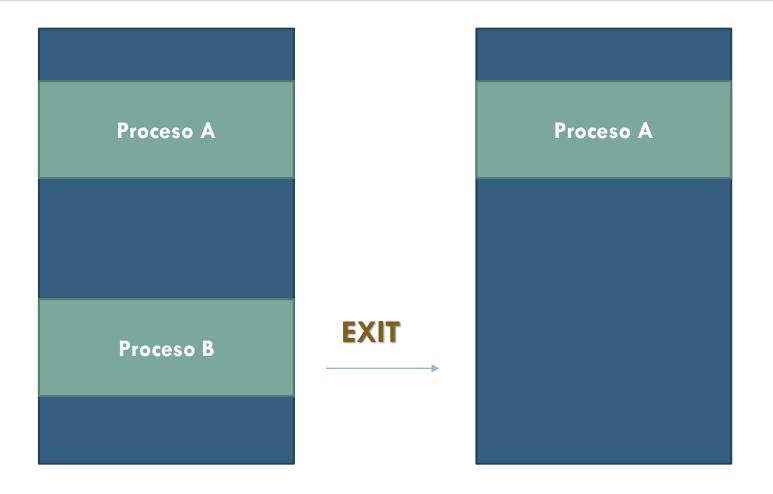


void exit(status);

Servicio exit

- □ Parámetros:
 - status: valor que el padre recupera en la llamada wait()
- Devuelve:
- Descripción:
 - Finaliza la ejecución del proceso.
 - Se cierran todos los descriptores de ficheros abiertos.
 - Se liberan todos los recursos del proceso.
 - Se libera el BCP del proceso.





Contenidos

BY NO SA

- Introducción a llamadas al sistema
- □ Mecanismo de llamada al sistema
- □ Llamadas para servicios de:
 - Gestión de procesos
 - □ Gestión de ficheros

- Visión lógica fichero:
 - Un vector de bytes consecutivos.

Abstracción de fichero

- Se mantiene un puntero asociado a cada fichero abierto.
 - Indica la posición a partir de la cual se realizará la siguiente operación.
- □ La mayoría de operaciones usan descriptores de ficheros:
 - Un número entero entre 0 y 64K.
 - Se obtiene al abrir el fichero (open) e identifica una sesión de trabajo con él.
 - El resto de operaciones identifican el fichero por su descriptor.
- Descriptores predefinidos:
 - O: entrada estándar
 - 1: salida estándar
 - 2: salida de error

- Tipos de fichero:
 - Normales.
 - Directorios.
 - Especiales.
- □ Nombres de fichero y directorio:
 - Nombre completo (empieza por /)
 - | /usr/include/stdio.h
 - Nombre relativo al directorio actual (no empieza por /)

Nombre de ficheros y directorios

- stdio.h asumiendo que /usr/include es el directorio actual.
- La entradas . y . . pueden utilizarse para formar rutas de acceso
 - ../include/stdio.h

Operaciones genéricas sobre ficheros

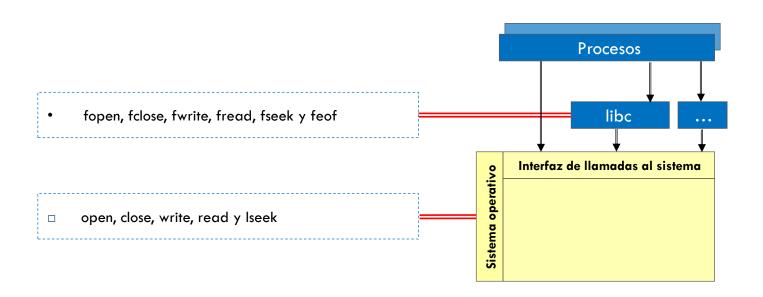
@ 000



- □ **borrar:** Borra un fichero a partir de su nombre.
- abrir: Abre un fichero a partir de su nombre para permitir operaciones de acceso.
- cerrar: Cierra un fichero abierto.
- leer: Lee datos de un fichero abierto a un almacén en memoria.
- escribir: Escribe datos a un fichero abierto desde un almacén en memoria.
- posicionar: Mueve el apuntador usado para acceder al fichero, afectando a operaciones posteriores.
- □ control: Permite manipular los atributos de un fichero.

Llamadas al sistema vs librería sistema

sistema de ficheros



Llamadas al sistema vs librería sistema

sistema de ficheros

62

```
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <fcntl.h>
int main ( int argc, char *argv[] )
int fd1 ;
char str1[10];
 int nb ;
 fd1 = open ("/tmp/txt1",
             O CREAT | O RDWR, S IRWXU);
 if (-1 == fd1) {
   perror("open:");
   exit(-1);
strcpy(str1, "hola");
nb = write (fd1,str1,strlen(str1));
printf("bytes escritos = %d\n",nb);
close (fd1);
return (0);
```

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
int main ( int argc, char *argv[] )
 FILE *fd1;
 char str1[10] ;
  int nb;
 fd1 = fopen ("/tmp/txt2","w+");
  if (NULL == fd1) {
      printf("fopen: error\n");
      exit(-1);
  strcpy(strl, "mundo");
  nb = fwrite (str1, strlen(str1), 1, fd1);
  printf("items escritos = %d\n", nb);
  fclose (fd1) ;
 return (0);
```

Llamadas al sistema vs librería sistema

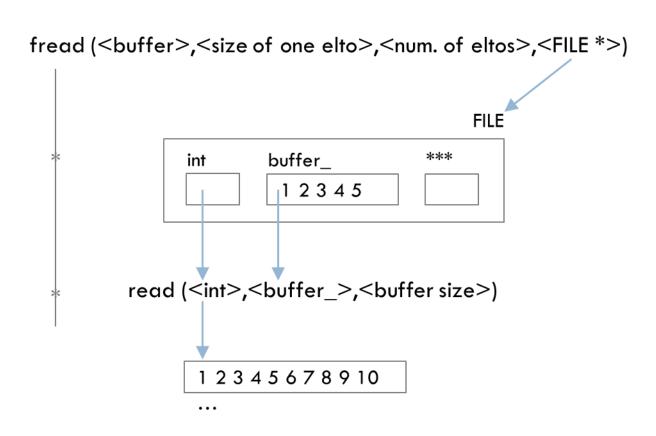
sistema de ficheros

63

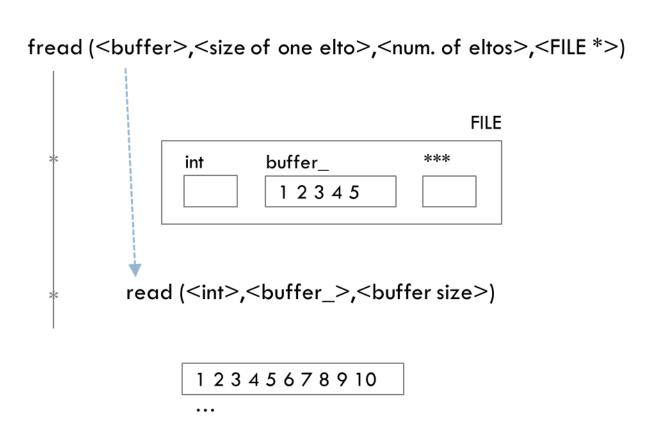
```
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <fcntl.h>
int main ( int argc, char *argv[] )
int fd1 ;
char str1[10];
int nb, i;
fd1 = open ("/tmp/txt1", O RDONLY);
if (-1 == fd1) {
    perror("open:");
    exit(-1);
i = 0:
do {
     nb = read (fd1, &(str1[i]), 1);
      i++;
 \} while (nb != 0);
str1[i] = '\0';
printf("%s\n", str1);
close (fd1);
return (0);
```

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
int main ( int argc, char *argv[] )
FILE *fd1:
char str1[10] ;
 int nb, i;
 fd1 = fopen ("/tmp/txt2", "r");
 if (NULL == fd1) {
     printf("fopen: error\n");
     exit(-1);
 i = 0:
 do {
      nb = fread (&(str1[i]), 1, 1, fd1);
      i++ ;
} while (nb != 0); /* feof() */
 strl[i] = ' \setminus 0';
printf("%s\n",str1);
 fclose (fd1);
return (0);
```

Funcionalidad extendida

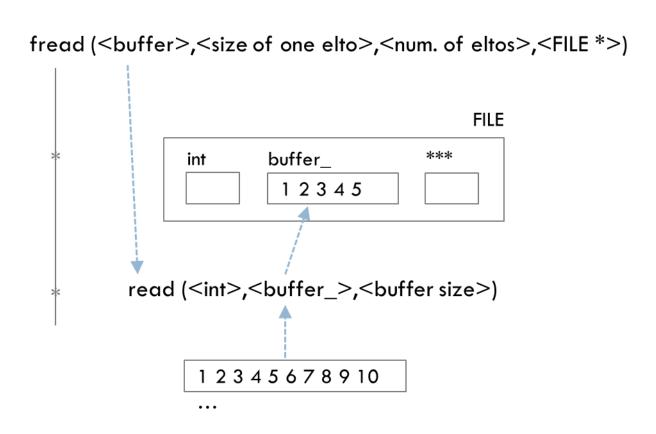


Funcionalidad extendida



Alejandro Calderón Mateos

Funcionalidad extendida



Funcionalidad extendida

fread (<buffer>,<size of one elto>,<num. of eltos>,<FILE *>)

FILE

int buffer_ ***

1 2 3 4 5

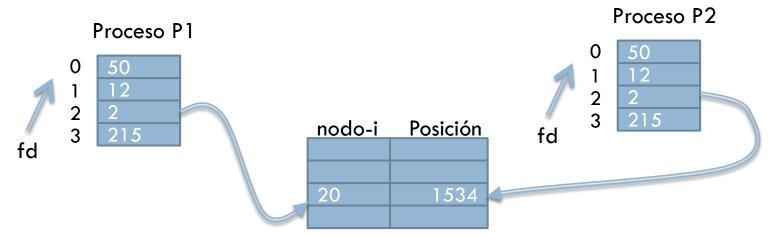
read (<int>,<buffer_>,<buffer size>)

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

Interacción entre procesos y ficheros



- Cada proceso tiene asociada una tabla de ficheros abiertos.
- Cuando se duplica un proceso (fork):
 - Se duplica la tabla de archivos abiertos.
 - Se comparte la tabla intermedia de nodos-i y posiciones.



- □ Protección:
 - dueño grupo mundo
 - □ rwx rwx rwx
- □ **Ejemplos:** 755 indica rwxr-xr-x

@080

CREAT – Creación de fichero

□ Servicio:

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int creat(char *name, mode_t mode);
```

- □ Argumentos:
 - name Nombre de fichero
 - mode Bits de permiso para el fichero
- □ Devuelve:
 - Devuelve un descriptor de fichero ó -1 si error.

@000

Descripción:

- El fichero se abre para escritura.
- Si no existe crea un fichero vacio.
 - UID_dueño = UID_efectivo
 - GID_dueño = GID_efectivo
- Si existe lo trunca sin cambiar los bits de permiso.

CREAT — Creación de fichero

□ Ejemplos:

UNLINK – Borrado de fichero

□ Servicio:

```
#include <unistd.h>
int unlink(const char* path);
```

- □ Argumentos:
 - path nombre del fichero
- □ Devuelve:
 - Devuelve 0 ó -1 si error.
- □ Descripción:
 - Decrementa el contador de enlaces del fichero. Si el contador es 0, borra el fichero y libera sus recursos.

□ Servicio:

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int open(char *name, int flag, ...);
```

Argumentos:

- name puntero al nombre del fichero
- flags opciones de apertura:
 - O RDONLY Sólo lectura
 - O_WRONLY Sólo escritura
 - O_RDWR Lectura y escritura
 - O APPEND El puntero de acceso se desplaza al final del fichero abierto
 - O_CREAT Si existe no tiene efecto. Si no existe lo crea

OPEN – Apertura de fichero

O_TRUNC Trunca si se abre para escritura



- □ Devuelve:
 - Un descriptor de fichero ó -1 si hay error.

OPEN – Apertura de fichero

□ Ejemplos:

□ Servicio:

```
int close (int fd);
```

- □ Argumentos:
 - fd descriptor de fichero

CLOSE – Cierre de fichero

- □ Devuelve:
 - □ Cero ó -1 si error.
- □ Descripción:
 - El proceso pierde la asociación a un fichero.

□ Servicio:

```
#include <sys/types.h>
ssize_t read(int fd, void *buf, size_t n_bytes);
```

READ – Lectura de fichero

Argumentos:

- fd descriptor de fichero
- buf zona donde almacenar los datos
- n_bytes número de bytes a leer

Devuelve:

Número de bytes realmente leídos ó -1 si error

Descripción:

- Transfiere n_bytes. Puede leer menos datos de los solicitados si se rebasa el fin de fichero o se interrumpe por una señal.
- Después de la lectura se incrementa el puntero del fichero con el número de bytes realmente transferidos.

□ Servicio:

```
#include <sys/types.h>
ssize_t write(int fd, void *buf, size_t n_bytes);
```

WRITE – Escritura de fichero

□ Argumentos:

- fd descriptor de fichero
- buf zona de datos a escribir
- n_bytes número de bytes a escribir

□ Devuelve:

Número de bytes realmente escritos ó -1 si error

□ Descripción:

- □ Transfiere n_bytes. Puede escribir menos datos de los solicitados si se rebasa el tamaño máximo de un fichero o se interrumpe por una señal.
- Después de la escritura se incrementa el puntero del fichero con el número de bytes realmente transferidos.
- Si se rebasa el fin de fichero el fichero aumenta de tamaño.

Sistemas operativos: una visión aplicada

LSEEK – Movimiento del puntero de



□ Servicio:

posición

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence);
```

Argumentos:

- fd Descriptor de fichero
- offset desplazamiento
- whence base del desplazamiento

□ Devuelve:

La nueva posición del puntero ó -1 si error.

Descripción:

- Coloca el puntero de acceso asociado a fd
- La nueva posición se calcula:
 - SEEK SET posición = offset
 - SEEK CUR posición = posición actual + offset
 - SEEK_END posición = tamaño del fichero + offset

@000

FNCTL – Modificación de atributos

□ Servicio:

```
#include <sys/types.h>
int fnctl(int fildes, int cmd /* arg*/ ...);
```

- □ Argumentos:
 - fildes descriptor de ficheros
 - cmd mandato para modificar atributos, puede haber varios.
- □ Devuelve:
 - □ 0 para éxito ó -1 si error
- Descripción:
 - Modifica los atributos de un fichero abierto.

DUP – Duplicación de descriptor de fichero

Sistemas operativos: una visión aplicada



□ Servicio:

int dup (int fd);

- □ Argumentos:
 - fd descriptor de fichero
- □ Devuelve:
 - Un descriptor de fichero que comparte todas las propiedades del fd ó -1 si error.
- Descripción:
 - Crea un nuevo descriptor de fichero que tiene en común con el anterior:
 - Accede al mismo fichero
 - Comparte el mismo puntero de posición
 - El modo de acceso es idéntico.
 - El nuevo descriptor tendrá el menor valor numérico posible.

Sistemas operativos: una visión aplicada

@000



□ Servicio:

```
#include <unistd.h>
int ftruncate (int fd, off t length);
```

- Argumentos:
 - fd descriptor de fichero
 - length nuevo tamaño del fichero
- □ Devuelve:
 - Devuelve 0 ó -1 si error.
- Descripción:
 - El nuevo tamaño del fichero es length. Si length es 0 se trunca el fichero.

STAT – Información sobre un fichero

□ Servicio:

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int stat(char *name, struct stat *buf);
int fstat(int fd, struct stat *buf);
```

Argumentos:

- name nombre del fichero
- fd descriptor de fichero
- buf puntero a un objeto de tipo struct stat donde se almacenará la información del fichero.

□ Devuelve:

□ Cero ó -1 si error



© 080 8Y NO 5A

Descripción:

Obtiene información sobre un fichero y la almacena en una estructura de tipo struct stat:

STAT – Información sobre un fichero

```
struct stat {
    mode_t st_mode; /* modo del fichero */
    ino_t st_ino; /* número del fichero */
    dev_t st_dev; /* dispositivo */
    nlink_t st_nlink; /* número de enlaces */
    uid_t st_uid; /* UID del propietario */
    gid_t st_gid; /* GID del propietario */
    off_t st_size; /* número de bytes */
    time_t st_atime; /* último acceso */
    time_t st_mtime; /* última modificacion */
    time_t st_ctime; /* último modificacion de datos */
};
```

STAT – Información sobre un fichero

@080

 Comprobación del tipo de fichero aplicado a st mode:

S ISDIR (s.st mode) Cierto si directorio

S ISCHR (s.st mode) Cierto si especial de caracteres

S ISBLK (s.st mode) Cierto si especial de bloques

S ISREG(s.st mode) Cierto si fichero normal

S ISFIFO(s.st mode) Cierto si pipe o FIFO

UTIME – Alteración de atributos de fecha



□ Servicio:

```
#include <sys/stat.h>
#include <utime.h>
int utime(char *name, struct utimbuf *times);
```

Argumentos:

- name nombre del fichero
- times estructura con las fechas de último acceso y modificación.
 - time t actime fecha de acceso
 - time_t mctime fecha de modificación

□ Devuelve:

■ Devuelve 0 ó -1 si error

Descripción:

Cambia las fechas de último acceso y última modificación según los valores de la estructura struct utimbuf Ejemplo: Copia de un fichero en otro (1/2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#define BUFSIZE 512
main(int argc, char **argv) {
  int fd ent, fd sal;
  char buffer[BUFSIZE];
  int n read;
```

```
abre el fichero de entrada */
fd ent = open(argv[1], O RDONLY);
if (fd ent < 0) {
   perror("open");
   exit(-1);
/* crea el fichero de salida */
fd sal = creat(argv[2], 0644);
if (fd sal < 0) {
   close(fd ent);
   perror("open");
   exit(-1);
```

Ejemplo: Copia de un fichero en otro (2/2)



```
/* bucle de lectura del fichero de entrada */
while ((n read = read(fd ent, buffer, BUFSIZE)) > 0) {
  /* escribir el buffer al fichero de salida */
  if (write(fd sal, buffer, n read) < n read) {</pre>
   perror("write2); close(fd ent); close(fd sal); exit(-1);
if (n read < 0) {
  perror("read"); close(fd ent); close(fd sal); exit(-1);
close(fd ent); close(fd sal);
exit(0);
```

@ 000

Ejemplo: Redirección (ls > fichero)

```
void main(void) {
 pid t pid;
  int status;
  int fd;
  fd = open("fichero", O WRONLY|O CREAT|O TRUNC, 0644);
  if (fd < 0) {
   perror("open");
   exit(-1);
 pid = fork();
  //
```

Visión lógica:

- Un directorio es un fichero con registros tipo estructura DIR
- Por tanto se pueden operar como un fichero, pero !NO SE PUEDEN ESCRIBIR DESDE PROGRAMA, SOLO LEER!

Servicios POSIX para directorios

Estructura DIR:

- d_ino; // Nodo_i
- d_off; // Posición en el fichero del elemento del directorio
- d_reclen; // Tamaño del directorio
- d_type; // Tipo del elemento
- d_name[0]; // Nombre del fichero de longitud variable
- ¡Ojo! Al ser el nombre de longitud variable no se pueden manipular como registros de longitud fija
- Solución: llamadas al sistema para manejar directorios

- □ DIR *opendir(const char *dirname);
 - Abre el directorio y devuelve un puntero al principio de tipo DIR
- int readdir_r(DIR *dirp, struct dirent *entry, struct dirent **result);
 - Lee la siguiente entrada de directorio y la devuelve en una struct dirent

Servicios POSIX para directorios

- long int telldir(DIR *dirp);
 - Indica la posición actual del puntero dentro del archivo del directorio
- void seekdir(DIR *dirp, long int loc);
 - Avanza desde la posición actual hasta la indicada en "loc". Nunca saltos atras.
- void rewinddir(DIR *dirp);
 - Resetea el puntero del archivo y lo pone otra vez al principio
- int closedir(DIR *dirp);
 - Cierra el archivo del directorio

Contenidos

@ 0 8 0 87 NO 24

- Introducción a llamadas al sistema
- Mecanismo de llamada al sistema
- □ Llamadas para servicios de:
 - Gestión de procesos
 - Gestión de ficheros
 - Gestión de memoria (proyección)

Proyección en POSIX



```
void *mmap(void *addr, size t len, int prot, int flags, int fildes, off t off);
```

- Establece una proyección entre el espacio de direcciones de un proceso y un descriptor de fichero u objeto de memoria compartida.
 - Devuelve la dirección de memoria donde se ha proyectado el fichero.
 - addr dirección donde proyectar. Si NULL el SO elige una.
 - len especifica el número de bytes a proyectar.
 - prot el tipo de acceso (lectura, escritura o ejecución).
 - flags especifica información sobre el manejo de los datos proyectados (compartidos, privado, etc.).
 - fildes representa el descriptor de fichero del fichero o descriptor del objeto de memoria a proyectar.
 - off desplazamiento dentro del fichero a partir del cual se realiza la proyección.

void munmap(void *addr, size t len);

 Desproyecta parte del espacio de direcciones de un proceso comenzando en la dirección addr.



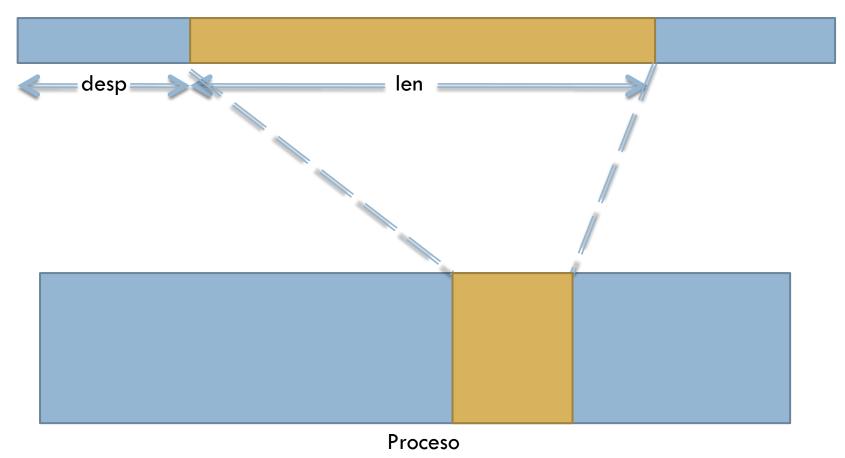
- □ Tipos de protección:
 - PROT_READ: Se puede leer.
 - PROT_WRITE: Se puede escribir.
 - PROT_EXEC: Se puede ejecutar.
 - PROT_NONE: No se puede acceder a los datos.
- Propiedades de una región de memoria:

Proyección POSIX: mmap

- MAP_SHARED: La región es compartida. Las modificaciones afectan al fichero. Los procesos hijos comparten la región.
- MAP_PRIVATE: La región es privada. El fichero no se modifica. Los procesos hijos obtienen duplicados no compartidos.
- MAP_FIXED: El fichero debe proyectarse en la dirección especificada por la llamada.

Proyección POSIX





Sistemas Operativos - Introducción a servicios

Ejemplo: Contar el número de blancos en un fichero

94 Sistemas operativos: una visión aplicada

```
fd = open("datos.txt", O RDONLY);
fstat(fd, &dstat);
vec = mmap(NULL, dstat.st size,
           PROT READ, MAP SHARED, fd, 0);
close(fd);
 c = vec;
 for (i=0; i<dstat.st size; i++) {</pre>
   if (*c==' ') {
        n++;
   C++;
munmap(vec, dstat.st size);
printf("n=%d, \n'', n);
return 0;
```

@000

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/mman.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int main() {
  int fd;
  struct stat dstat;
  int i, n;
  char c,
  char * vec;
Sistemas Operativos - Introducción a servicios
```

```
#include <sys/types.h>
                                            vec1=mmap(0, bstat.st size,
                                              PROT READ, MAP SHARED, fd1,0);
#include <sys/stat.h>
                                            vec2=mmap(0, bstat.st size,
#include <sys/mman.h>
                                              PROT READ, MAP SHARED, fd2,0);
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
                                            close(fd1); close(fd2);
#include <unistd.h>
                                            p=vec1; q=vec2;
int main() {
                                            for (i=0;i<dstat.st size;i++) {</pre>
  int i, fd1, fd2;
                                              *q++ = *p++;
  struct stat dstat;
  char * vec1, *vec2, *p, *q;
                                            munmap(fd1, bstat.st size);
  fd1 = open("f1", O RDONLY);
                                            munmap(fd2, bstat.st size);
  fd2 = open("f2",
  O CREAT O TRUNC O RDWR, 0640);
                                            return 0;
  fstat(fd1, &dstat);
  ftruncate(fd2, dstat.st size);
```

Sistemas operativos: una visión aplicada

SISTEMAS OPERATIVOS: INTRODUCCIÓN Y CONCEPTOS BÁSICOS

