

Prácticas de Sistemas operativos

David Arroyo Guardedeño

Escuela Politécnica Superior de la Universidad Autónoma de Madrid

Segunda Semana: Procesos, Procesos
Padre y Procesos Hijo, familia exec()

1 *Entregas*

2 *Procesos*

- *Fork*
- *Estados de un proceso*
- *Terminación de procesos*
- *Wait*
- *Exec*

Entregas

- ✓ Ejercicios 2, 3, 4, 5,6, 7 y 8
- ☠ Ejercicios 4, 5, 6 y 8

Definición de proceso

- ✗ Instancia de un programa en ejecución
 - ✓ Programa = 1 o más procesos
 - ✓ Proceso \rightarrow espacio en memoria + datos:
conjunto de estructuras de datos
- ✗ Elemento central en un SO
- ✗ SO \leftrightarrow gestión de procesos

Programa Colección de instrucciones y de datos almacenados en un fichero (a.out)

- ✓ Conjunto de cabeceras → atributos del fichero
- ✓ Texto del programa → instrucciones lenguaje máquina
- ✓ *bss: block started by symbol* → datos a inicializar al arrancar
- ✓ Otras secciones

Proceso Programa leído por el núcleo y cargado en memoria para ejecutarse

- ✓ Segmento de texto → instrucciones CPU
- ✓ Segmento de datos → variables estáticas y globales
- ✓ Segmento de pila → marcos de pila

Marcos de pila

- ✓ Ejecución función → marco de pila
- ✓ Información necesaria para restaurar el marco de pila anterior a la llamada
- ✓ Contador de programa y puntero de pila anteriores a la llamada a la función

Modos de ejecución

Modo usuario Pila: argumentos, variables locales, datos funciones en modo usuario

Modo supervisor Marcos de pila de las llamadas a sistema

Estructuras de control del SO

- ✗ Tabla de memoria
- ✗ Tabla de dispositivos de E/S
- ✗ Tabla de ficheros
- ✗ Tabla de procesos

Estructuras de control del SO

- ✗ Tabla de memoria
 - ✓ Gestión de la memoria principal y secundaria
 - ✓ Asignación de memoria a procesos, atributos de protección de memoria, información para gestionar memoria
- ✗ Tabla de dispositivos de E/S
- ✗ Tabla de ficheros
- ✗ Tabla de procesos

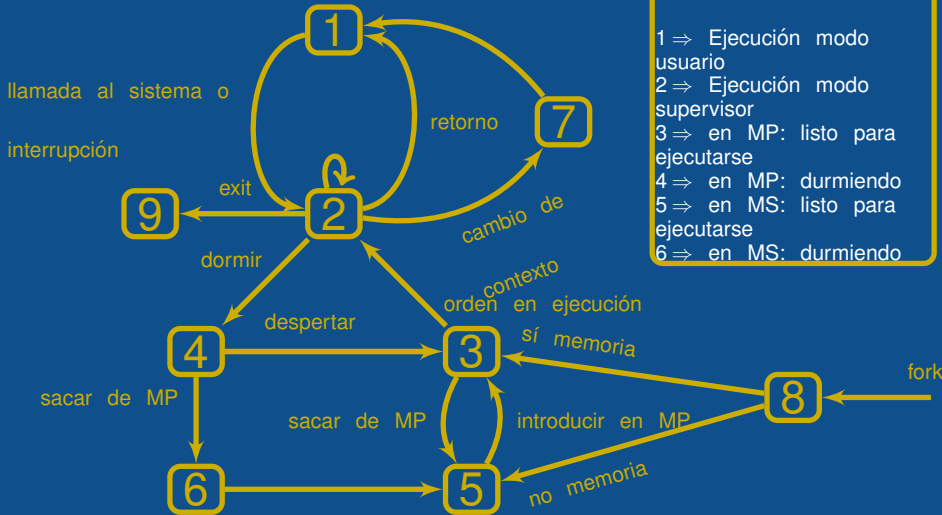
Estructuras de control del SO

- ✗ Tabla de memoria
- ✗ Tabla de dispositivos de E/S
 - ✓ Administración de dispositivos y canales de E/S
 - ✓ Almacena si dispositivo asignado a proceso
 - ✓ Estado del dispositivo: información en curso
- ✗ Tabla de ficheros
- ✗ Tabla de procesos

fork → *man fork*

- ✗ Proceso en UNIX: entidad tras llamada a `fork`. . . salvo el proceso número 0
- ✗ Proceso padre $\xrightarrow{\text{fork}}$ proceso hijo
- ✗ proceso → PID
- ✗ Proceso 0: tras arrancar el sistema $\xrightarrow{\text{fork}}$ `init` (proceso 1 $\xrightarrow{\text{arrancar}}$ `/etc/rc*`): proceso 0, intercambiador | gestión de la memoria virtual

Estados de un proceso



- 1 ⇒ Ejecución modo usuario
- 2 ⇒ Ejecución modo supervisor
- 3 ⇒ en MP: listo para ejecutarse
- 4 ⇒ en MP: durmiendo
- 5 ⇒ en MS: listo para ejecutarse
- 6 ⇒ en MS: durmiendo

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

int main (int argc, char *argv [], char *env [])
{
    int i, a=1;

    for (i=0; i<10; i++){
        switch(fork()){
            case 0:
                a = 3;
                printf("a=%d\n",a); break;
        }
        printf("a=%d\n",a);
    }
    exit(0);
}
```

Llamada a fork I

- 1 Verificar si espacio en tabla de procesos
- 2 Asignar memoria al proceso hijo
- 3 Imagen proceso padre → memoria proceso hijo
- 4 Hallar una ranura de proceso libre y copiar la ranura del proceso padre en él
- 5 Asociar mapa de memoria a la tabla del proceso
- 6 Elegir un pid para el proceso hijo

Llamada a fork II

- 7 Notificar la existencia del proceso hijo al kernel y al sistema de archivo
- 8 Informar del mapa de la memoria del proceso hijo al kernel
- 9 Enviar mensajes de notificación al proceso padre y al proceso hijo

¿Por qué puede fallar fork?

- ✓ Hay que controlar la respuesta de fork

¿Por qué puede fallar fork?

- ✓ Hay que controlar la respuesta de fork
- ✓ No hay recursos suficientes

¿Por qué puede fallar fork?

- ✓ Hay que controlar la respuesta de fork
- ✓ No hay recursos suficientes
- ✓ Número máximo de procesos en ejecución

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

int main(int argc, char *argv [], char *env)
{
    int i = 0;

    switch (fork()){
    case -1:
        perror("Error al crear procesos");
        exit (-1);
        break;

    case 0:
        while (i<10) {
            sleep(1);
            printf("\t \t Soy el proceso hijo: %d\n", i++);
        }
        break;
    default:
        while (i<10){
            printf("Soy el proceso padre: %d\n", i++);
            sleep(2);
        }
    };
}
```

Terminación de procesos

```
#include <stdlib.h>
void exit (int status);
...
#include <sys/wait.h>
pid_t wait (int * stat_loc);
...

pid_t pid;
int estado;
...
pid = wait (&estado);

pid = wait(NULL);
```

```
#include <sys/wait.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

#define NUM_PROCESOS 5

int l = 0;
void codigo_del_proceso(int id)
{
    int i;
    for(i=0;i<50;i++){
        printf("Proceso %d: i = %d, l = %d\n", id, i, l++);
    }
    exit(id);
}
```

```
main()
{
    int p,pid,salida;
    int id [NUM_PROCESOS] = {1,2,3,4,5};
    for (p=0;p<NUM_PROCESOS;p++){
        pid = fork();
        if(pid == -1){
            perror("Error al crear un proceso: ");
            exit(-1);
        } else if (pid == 0)
            codigo_del_proceso(id [p]);
    }

    for (p=0; p < NUM_PROCESOS; p++){
        pid = wait(&salida);
        printf("Proceso %d con id = %x terminado\n",pid,salida>>8);
    }
}
```

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

int main(){
    pid_t pid, ppid;

    //obtener el pid del proceso
    pid = getpid();

    //obtener el pid del padre del proceso
    ppid = getppid();

    printf("Mi pid e: %d\n",pid);
    printf("El pid de mi padre es %d\n", ppid);

    return 0;
}
```


Familia exec

- ✓ No se debe realizar ningún tratamiento tras llamada a `exec`
- ✓ Sólo tratamiento de error: `exec` no vuelve a la función que la llaman a menos que se produzca un error

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

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

    //Para ejecutar ls, los argmuentos de entrada son: ls -l /bin
    char * ls_args[4] = { "/bin/ls", "-l", "/bin", NULL} ;

    //ejecuta ls
    execv( ls_args[0], ls_args);

    //aqui solo se llega si se ha producido un error
    perror("execv ha fallado");

    return 2; //se devuelve codigo de error
}
}
```

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

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

    char * ls_args[4] = { "ls", "-l", "/bin", NULL} ;

    execvp( ls_args[0], ls_args);

    perror("execvp ha fallado");

    return 2;
}
```

```
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>

int main(int argc, char * argv[]) {
    char * ls_args[4] = { "ls", "-l", "/bin", NULL} ;
    pid_t pid_0, pid;
    int status;
    pid_0 = fork();
    if (pid_0 == 0){
        /* HIJO */
        printf("Hijo: ejecutando ls\n");
        execvp( ls_args[0], ls_args);
        perror("execvp ha fallado");
    }else if (pid_0 > 0){
        /* PADRE */
        if( (pid = wait(&status)) < 0){
            perror("wait ha fallado");
            _exit(1);
        }
        printf("Padre: he terminado\n");
    }else{
        perror("Ha fallado el fork");
        _exit(1);
    }
    return 0; //retorno con exito
}
```

Referencias

- ⇒ Francisco M. Márquez. Unix, Programación Avanzada. Editorial: Ra-Ma. 3^a Edición. ISBN: 84-7897-603-5