Fonaments dels Sistemes Operatius (FSO)

Departament d'Informàtica de Sistemes i Computadores (DISCA) *Universitat Politècnica de València*

Bloc Temàtic 2: Gestió de Processos Unitat temàtica 3

SUT3: Crides al sistema UNIX per a processos





Objectius:

Conèixer els serveis proporcionats pel Sistema
 Operatiu UNIX per a crear processos

Crides al sistema UNIX per a processos

- Presentar exercicis en llenguatge C amb crides al sistema
- Conèixer el concepte de senyal
- Bibliografia:
 - "UNIX Programación Práctica", Kay A. Robbins, Steven Robbins. Prentice Hall. ISBN 968-880-959-4

- Identificació de processos
- Creació de processos
- Espera de processos
- Acabament de processos
- Senyals

Contingut

fork Creació d'un procés fill exit Acabament del procés en execució wait Espera l'acabament d'un procés exec Canvia la imatge de memòria per la d'un executable (executa programa) getpid Obté atributs d'un procés setsid Modifica atributs d'un procés

Crides al sistema UNIX per a processos

	Senyals		
kill	Enviar senyals		
alarm	Generar una alarma (senyal de rellotge)		
sigemptyset	Iniciar una màscara per a que no tinga senyals seleccionades		
sigfillset	Iniciar una máscara per a que continga tots els senyals		
sigaddset	Afegir un senyal concret a un conjunt de senyals		
sigdelset	Esborrar un senyal concret d'un conjunt de senyals		
sigismember	mber Consultar si un senyal concret pertany a un conjunt de senyals		
sigprocmask	cmask Examinar /Modificar /Establir una màscara de senyals		
sigaction	Capturar/Manejar un senyal		
sigsuspend	Esperar la captura de senyals		

Identificació de processos

- Creació de processos
- Espera de processos
- Acabament de processos
- Senyals

Contingut

PID del procés

Cada procés ha de tindre un ID.

Identificació de processos

- El procés creador és el pare, mentre que el procés creat és el fill. Per a conèixer-los:
 - PID: identitat del procés amb getpid()
 - **PPID**: identidad del pare del procés

#include <stdio.h>

```
pid_t getpid(void);

pid_t getppid(void);
```

```
int main(void)
$ ./a.out &
                          printf("\nID del procés: %ld\n", (long)getpid());
[1] 2959
                          printf("ID del pare: %ld\n", (long)getppid());
                          while(1);
ID del procés: 2959
                          return 0;
ID del pare: 1060
$ ps -l
UID PID PPID
               F CPU PRI NI
                              SZ RSS WCHAN
                                                  ADDR TTY
                                                                TIME CMD
501 1060 1059
               4006 0 31 0 2435548 1088 -
                                              S ffffff80136e3d50 ttys000 0:00.06 -bash
501 2959 1060
                4006 0 31 0 2434832
                                                ffffff80140d8300 ttys000 0:04.65 ./a.out
                                      340 -
```

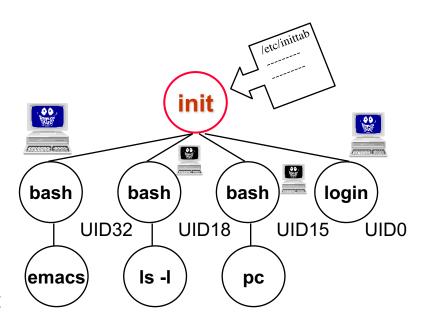
- Identificació de processos
- Creació de processos
- Espera de processos
- Acabament de processos
- Senyals

Contingut

Creació de processos en UNIX

- Unix utilitza un mecanisme de creació per còpia
 - El procés fill és una rèplica exacta del seu procés pare
 - El procés fill hereta la majoria d'atributs del procés pare:
 - imatge de memòria
 - UID, GID
 - directori actual
 - descriptors de fitxers oberts
 - Unix assigna un identificador a cada procés denominat PID en el moment de la creació del mateix
 - Tot procés conèix l'identificador del seu procés pare, PPID
 - L'execució del fill és concurrent i independent
 - En UNIX existeix una jerarquia de processos





• fork(): creació de processos

Creació de processos en UNIX

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
pid_t fork(void)
```

Descripció

- Crea un procés fill que és un "clon" del pare: hereta gran part dels seus atributs.
- Atributs heretables: tots excepte PID, PPID, senyals pendents, temps/contabilitat.

Valor de retorn

- 0 al fill
- PID del fill al pare
- -1 al pare si error

Errores

Insuficiència de recursos per a crear el procés

Creació de processos en UNIX

Després de fork(), pare I fill continúen la seua execució amb la siegüent instrucció a fork()

```
/**ei2 fork.c **/
#include <stdio.h>
int main(void)
 printf("Procés %ld crea altre procés\n", (long)getpid());
  fork();
  printf("Procés %ld amb pare %ld\n",(long)getpid(),(long)getppid());
  sleep(5);
  return 0;
                                                   bash
     $ ps
                                                              bash
                                                                     pid=1060
       PID TTY
                        TIME CMD
                                                 /*ej2*/
      1060 ttys000 0:00.07 -bash
     $ gcc -o ej2 ej2_fork.c
                                                                     ppid=1060
                                                              padre
                                                                      pid= 3242
     $ ./ei2
      Procés 3242 crea altre procés
      Procés 3242 con pare 1060
                                                 /*ej2*/
                                                                     ppid=3242
                                                               hijo
      Procés 3243 con pare 3242
                                                                     pid= 3243
                                                 fork()
     $
```

Pare i fill executen codi distint

Creació de processos en UNIX

```
aquest missatge?
//ej3 fork.c
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
                                                   mostren?
#include <unistd.h>
int main() {
     pid t val;
     int var = 0;
     printf("PID before fork(): %d\n", (long) getpid());
     val = fork())
     if (val > 0) {
       printf("Parent PID: %d\n", (int) getpid());
       var++;
     } else {
       printf("Child PID: %d\n", (long) getpid());
     printf("Process [%d]-> var=%d\n", (long) getpid(), var);
     return 0;
```

Quants processos imprimeixen

Quin valor(s) de "var" s'hi

Exemple

Creació de processos

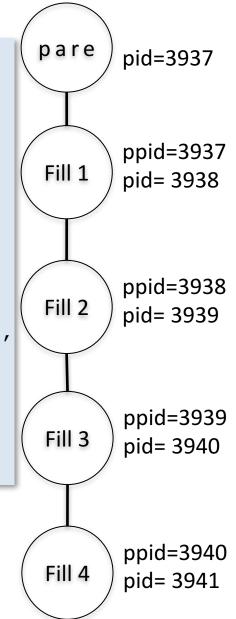
```
#include <stdio.h>
                       $ gcc ej3_fork.c
#include <sys/types.h</pre>
                       $ ./a.out
                       Sòc el pare amb PID 3702 i el meu fill és 3704
int main (void)
                       Sòc el fill amb PID 3704 i PPID 3702
   pid t pid=fork();
   switch (pid) {
   case -1:
       printf("No s'ha poqut crear el procés fill\n");
       break;
   case 0:
       printf("Sòc el fill amb PID %ld i PPID %ld\n",
            (long)getpid(), (long)getppid());
       break;
   default:
       printf("Sòc el pare amb PID %ld i el meu fill és %d\n",
            (long)getpid(), pid);
    sleep(5);
   return 0;
```

• Creació de processos en cadena

Creació de processos

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
                               Variants
#define NPROCESSOS 4
                                    if (pid > 0)
int main (void)
                                   if (pid==0)
                                    if (pid<0)
  pid t pid;
  int i;
  for (i=0; i<NPROCESSOS; i++) {</pre>
    pid=fork();
    if (pid!=0) break;
    printf("Sóc el fill amb PID %ld amb pare %ld\n",
                  (long)getpid(), (long)getppid());
  sleep(5);
  return 0;
```

```
$ ./a.out
Sóc el fill amb PID 3938 amb pare 3937
Sóc el fill amb PID 3939 amb pare 3938
Sóc el fill amb PID 3940 amb pare 3939
Sóc el fill amb PID 3941 amb pare 3940
```



Creació de processos

exec()

- La crida a fork () crea un fill que és una còpia del procés que el crida.
- Per a canviar el codi d'un procés s'utilitzen del crides exec.
- Existeixen diferents versions en funció dels paràmetres a especificar.

- Variant 1: els arguments es proporcionen per separat (llista)
- Variant v: els arguments es proporcionen amb un punter a vector
- Variant p: es cerca la ruta de file en el PATH
- Variant e: es proporciona l'entorn del fill mitjançant envp, no l'hereta del pare

exec()

- Canvia la imatge de memòria d'un procés per la definida en un fitxer executable.
- El fitxer executable s'expressa amb el nom file o la ruta completa path.
- Alguns atributs del procés es conserven i, en particular:
 - El maneig de senyals, excepte els senyals capturats amb tractament per defecte.
 - El PID, PPID

Creació de Processos

- Temps (comptabilitat)
- Els descriptors de fitxer
- El directori de treball, el directori arrel, la màscara del mode de creació de fitxers.
- Si el bit SETUID del fitxer executable està activat, exec fica com a UID efectiu del procés al UID del propietari del fitxer executable.
 - Ídem amb el bit SETGID i el GID efectiu.

Errors

- Fitxer no existent o no executable
- Permisos
- Arguments incorrectes
- Memòria o recursos insuficients
- Valor de retorn
 - Si EXEC retorna al programa que el va cridar es que ha ocorregut un error; el valor de retorn és
 -1.

La crida exec ()

• Exemple: El procés fill llista el contingut del directori actual

```
//ej6 exec.c
#include <stdio.h>
                                 Variants:
#include <sys/types.h>
                                 execl("/bin/ls", "ls","-l",NULL)
int main(void)
{
    int status;
    pid t pid=fork();
    char* arguments [] = { "ls", "-1", 0 }
    switch (pid) {
    case -1:
         printf("No s'ha pogut crear el procés fill\n");
         break:
    case 0:
         printf("Sòc el fill amb PID %ld i llistaré el directori\n",
              (long)getpid());
         if (execvp("ls",arguments)==-1){
              printf("Error en exec\n");
              exit(0);
         break;
    default:
         printf("Sòc el pare amb PID %ld i el meu fill es %d.\n",
          (long)getpid(), pid)
    return 0;
```

- Identificació de processos
- Creació de processos
- Espera de processos
- Acabament de processos
- Senyals

Contingut

Un pare ha d'esperar fins que el fill acabe:

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
pid_t wait(int *status);
pid_t waitpid(pid_t pid, int *status, int options);
```

Crida wait

Espera de processos

- Deté l'execució del procés invocant fins que un fill acabe, o fins que el procés invocant reba un senyal
- En status guarda l'estat retornat pel fill. Existeixen macros per a analitzar-lo.
- Retorn
 - Torna el PID del fill,
 - -1 si error o no hi ha fills

• wait(): espera terminació

Espera de processos

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
pid_t wait(int *status);
pid_t waitpid(pid_t pid, int *status, int options);
```

- wait()/waitpid(): Suspen l'execució del procés que l'invoca, fins que finalitza algun dels fills (wait) o un fill en concret (waitpid).
- Si existeix un fill zombie, wait finalitza immediatament. Si no, es deté.
- Quan status no és el punter NULL, conté:
 - Fill acaba amb exit:

MSB: status definit per exit() LSB: 0

Fill acaba per senyal:

MSB: 0 LSB: nº de señal (bit mes pes 1: core dump)

• Exemple (ej7 wait.c):

Espera de processos

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <errno.h>
int main(void){
     int status;
    pid t pid=fork();
     switch (pid) {
    case -1:
         printf("No s'ha pogut crear el procés fill\n");
         break;
    case 0:
         printf("Sòc el fill amb PID %ld i el meu pare es %ld\n",
              (long)getpid(), (long)getppid());
         sleep(20);
         printf("Ya he terminado\n");
         break:
    default:
         printf("Sóc el pare amb PID %ld i el meu fill és %d. Esperant...\n",
           (long)getpid(), pid);
         if (wait(&status)!=-1) printf("El meu fill ha acabat normalment\n")
    return 0;
```

waitpid

```
pid_t waitpid(pid_t pid, int *status, int options);
```

- Esperar a un fill en particular.
- Paràmetres:

Espera de processos

- **pid**: PID del fill a esperar. Si pid val -1, s'espera al primer que acabe (com wait).
- **status**: estat del fill que retorna
- options: per exemple, WNOHANG fa que la crida siga no bloquejant. En l'assignatura utilitzarem normalment la versió bloquejant d'aquesta crida: camp options igual a 0
- Valor de retorn: Si 0, no ha acabat cap procés (versió no bloquejant). Si és –1 indica error. Si si és major que 0 el valor retornat és el pid del procés fill retornat.

fill4

Crida waitpid()

Espera de processos

Exemple: creació de processos en ventall

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
                                                              fill1
#define NPROCESSOS 4
int main(void)
     pid t pid[NPROCESSOS];
     int i, status;
     for (i=0; i<NPROCESSOS; i++) {</pre>
          pid[i]=fork();
          if (pid[i]==0){
               printf("Sòc el fill %ld amb pare %ld\n'
                        (long)getpid(), (long)getppid()
               sleep(i+1)*5);
               exit(0);
     //Ara a esperar al tercer fill
     if (waitpid(pid[2],&status,0)==pid[2])
          printf("El meu tercer fill ja ha acabat \n");
     return 0;
```

\$gcc -o ej8 ej8 waitpid.c

pare

fill2

fill3

- Identificació de processos
- Creació de processos
- Espera de processos
- Acabament de processos
- Senyals

Contingut

exit()

Un procés acaba completament quan:

Acabament de processos

- El procés en sí finalitza (normalment o anormal)
- El seu pare ha realitzat una crida a wait.
- L'acabament normal es realitza mitjançant la crida a exit.

```
void exit (int status)
```

- El valor del paràmetre **status** s'utilitza per a comunicar al procés pare la forma en que el procés fill acaba.
- Per conveni, aquest valor sol ser 0 si el procés acaba correctament i qualsevol altre valor en cas d'acabament anormal.
- El procés pare pot obtindre aquest valor a través de la crida al sistema wait.

Acabament anormal:

Acabament de processos

- El procés acaba per iniciativa del sistema operatiu al detectar alguna condició d'error (violació de límits, errors aritmètics) o per iniciativa d'algun altre procés
 - Senyals
- Procés zombie: Si el procés finaliza abans que el seu pare cride a wait
- Procés orfre: Si el procés pare finalitza abans que el fill
 - Un procés orfre és adoptat pel procés init()

• El shell de unix (estructura simple)

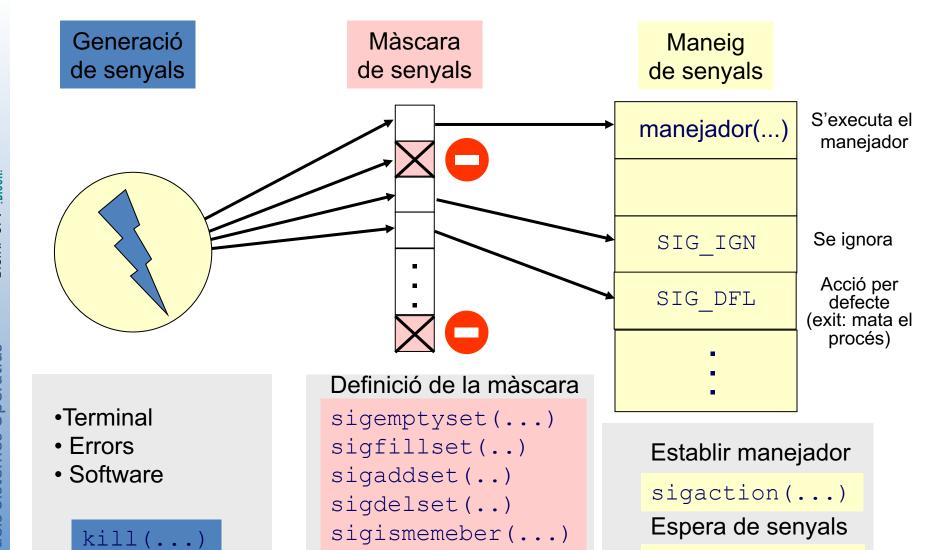
```
shell
                    P1
           fork()
             shell
                                                      shell
P2
                                         P1
    exec("gcc", ...)
                                            wait()
             gcc
P2
\mathbf{V} exit(1)
                                                      shell
                                         P1
```

```
while(TRUE) {
 imprimir prompt();
 leer orden(orden, param);
p=fork();
                              /* crear fill */
if (p != 0) { /* codi del pare */
  waitpid(-1, &status, 0); /* esperar fill */
 }else {
                           /* codi del fill */
  exec (orden, params, 0); /* canviar imatge */
                              /* de memòria */
  error("No es pot exec. L'ordre");
  exit(1);
```

- Identificació de processos
- Creació de processos
- Espera de processos
- Acabament de processos
- Senyals

Contingut

Senyals



Establiment de màscara

alarm(..)

pause (...)

sigsuspend (...)

Senvals

- Un senyal és el mecanisme que utilitza el SO per a informar als processos de determinats esdeveniments
 - La crida wait deté al procés invocant fins que un fill acabe o es detinga, o fins que el procés invocant reba un senyal
- Tots segueixen el mateix patró:
 - Es genera degut a l'ocurrència d'un esdeveniment
 - Es suministra al procés
 - Ha de rebre un tractament per part d'una rutina de tractament per defecte o be per una específica definida pel procés
- Un senyal pot:
 - Manejar-se: cal instal·lar el manejador
 - Bloquejar-se: es diferèix el seu tractament un temps
 - Ignorar-se: no s'informa de la seua ocurrència

Senyals

Crides UNIX per a senyals

	Senyals		
kill	Enviar senyals		
alarm	Generar una alarma (senyal de rellotge)		
sigemptyset	Iniciar una màscara per a que no tinga senyals seleccionades		
sigfillset	Iniciar una máscara per a que continga tots els senyals		
sigaddset	Afegir un senyal concret a un conjunt de senyals		
sigdelset	Esborrar un senyal concret d'un conjunt de senyals		
sigismember	Consultar si un senyal concret pertany a un conjunt de senyals		
sigprocmask	gprocmask Examinar / Modificar / Establir una màscara de senyals		
sigaction	Capturar/Manejar un senyal		
sigsuspend	Esperar la captura de senyals		

Llista de d'alguns senyals de linux (en total hi ha 64):

N°	Señal	Descripción	DFL.
1	SIGHUP	Penjat/mort terminal control	exit
2	SIGINT	CTRL-C de teclat (interrupció)	exit
3	SIGQUIT	CTRL-\ de teclat (int. amb <i>core</i>)	core
6	SIGABRT	Acabament anormal com amb abort	core
9	SIGKILL	Terminació. No manejable ni ignorable	exit
13	SIGPIPE	Escriptura en tub sense lector	exit
14	SIGALRM	Alarma temporitzada programada per alarm	exit
15	SIGTERM	Acabament per software	exit
- <	SIGUSR1	Senyal 1 definida per l'usuari	exit

Mostra nº dels senyals:

\$kill -l

Senyals

Mostra combinació de tecles per a cada senyal \$ stty -a Senyals

Exemple: Enviament de SIGALRM

Envia senyal SIGALRM als 10 segons

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <signal.h>
int main(void)
{
    alarm(10);
    while(1);
}
```

Tractament del senyal: sigaction

sigaction

- Instal·la els manejadors de senyal d'un procés.
- El senyal s'especifica en signo i els manejadors en act que es una estructura de tipus struct sigaction. El manejador anterior es retorna en oact.
- Si act=NULL, el manejador no canvia. Si no es necessita oact pot especificar-se NULL.
- Els manejadors són "permanents" (no es necessari tornar-los a instal·lar després de l'ocurrència d'un senyal)
- Als manejadores no se'ls pot passar paràmetres.
- SIG_DFL: instal·la l'acció per defecte (exit, core, ...)
- SIG_IGN: es maneja el senyal ignorant-lo (!= bloquejar-lo)
- Valor de retorn
 - 0 si funciona i –1 si error
- Errors
 - Senyal invàlid o no manejable (SIGKILL, SIGSTOP)

Senyals

Tractament del senyal: Als 10 s. s'imprimeix un missatge

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <signal.h>
void manejador()
   printf("Rebut el senyal\n");
int main(void)
    sigset t conjunt buit;
    struct sigaction accio nova, accio vella;
    sigemptyset(&conjunt buit);
    accio nova.sa handler=manejador;
    accio nova.sa mask=conjunt buit;
    accio nova.sa flags=0;
    if(sigaction(SIGALRM, &accio nova, &accio vella) == -1) return -1;
   alarm(10);
   while(1);
```

Senyals

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <signal.h>
#include <errno.h>
void manejador(){}
int main(void) {
   sigset t conjunt buit;
   struct sigaction accio nova, accio vella;
   sigemptyset(&conjunt buit);
   accion nueva.sa handler=manejador;
   accion nueva.sa mask=conjunt buit;
   accion nueva.sa flags=0;
   if(sigaction(SIGALRM, &accio nova, &accio vella) == -1) return -1;
   int status;
   pid t pid=fork();
   if (pid!=0) {
      printf("Sóc el pare amb PID %ld i el meu fill és %ld\n",
         (long)getpid(), pid);
      alarm(10);
      if (wait(&status)!=-1) printf("El meu fill ha acabat normalment\n");
      else printf("Error en espera del fill\n");
      if (errno==EINTR) printf("Espera interrompuda per un senyal\n");
   } else {
      printf("Sóc el fill amb PID %ld i el meu pare és %ld\n",
         (long)getpid(), (long)getppid());
      sleep(60);
   return 0;
```