## Entrega Tema 2: Gestió de Processos

1. Quin serà el resultat d'executar el següent programa?

```
\label{eq:continuous_series} \begin{tabular}{ll} $\inf g1, g2; \\ void main() $\{$ \\ $\inf pid; \\ $g1=0; g2=0; \\ $11=0; 12=0; \\ $printf(\G1=\%d\ G2=\%d\ L1=\%d\ L2=\%d\n",\ g1,\ g2,\ l1,\ l2); \\ $pid=fork(); \\ $g1=1;\ l1=2; \\ $printf(\G1=\%d\ G2=\%d\ L1=\%d\ L2=\%d\n",\ g1,\ g2,\ l1,\ l2); \\ $if\ (pid==0)\ \{ \\ $g2=3; \\ $l2=4; \\ $\} \\ $printf(\G1=\%d\ G2=\%d\ L1=\%d\ L2=\%d\n",\ g1,\ g2,\ l1,\ l2); \\ \end{tabular}
```

```
1r print: G1 = 0 G2 = 0 L1 = 0 L2 = 0

2r print: G1 = 1 G2 = 0 L1 = 2 L2 = 0 (pare)

3r print: G1 = 1 G2 = 0 L1 = 2 L2 = 0 (fil)

4r print: G1 = 1 G2 = 0 L1 = 2 L2 = 0 (pare)

5r print: G1 = 1 G2 = 3 L1 = 2 L2 = 4 (fill)
```

Normes per corregir l'exercici: 1,5 punts en total si resposta correcta i ben raonada.

```
\rightarrow NOTA: 1 punt (raonar)
```

2. Escriu un programa que emuli el comportament d'un shell per a l'execució de processos en foreground. Per a llegir una comanda de l'entrada estàndar, disposeu de la rutina int llegir comanda (char \*com) que emmagatzema en com la comanda llegida i ens retorna la seva longitud Podeu suposar que la comanda no té arguments. Es necessari el canvi d'imatge? I crear algun fill?

Una possible implementació de la rutina llegir comanda perquè puqueu provar el programa:

```
#define MAX 20
int llegir_comanda(char *com){
    int len=0;
    char tmp[80];
    sprintf(tmp,"Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir)\n");
    write(1,tmp,strlen(tmp));
    if((len=read(0,com,MAX))==-1){
        printf("Error al llegir comanda\n");
     }
    return len;
}
```

Nota: en el cas que creeu fills, cal que tingueu cura dels zoombies. També cal fer control d'errors. I imprimir per pantalla el codi de finalització dels fills Un exemple d'execució del codi seria el següent:

```
% ./procsShellv1
Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir)
IsExecutant Is amb PID=69786...
Makefile funcionsAux.o procsShellv1.o procsShellv2.o procsShellv3.o
funcionsAux.c procsShellv1 procsShellv2 procsShellv3
funcionsAux.h procsShellv1.c procsShellv2.c procsShellv3.c
El proceso 69786 termina con exit code 0
Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir)
exit
%
```

El programa s'executa sense paràmetres i mostra un missatge per pantalla Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir). En l'exemple l'usuari ha introduït" it pel teclat ls i després exit per sortir.

```
int llegir comanda(char *com) { //funcio donada
   int len=0;
  char tmp[80];
  sprintf(tmp, "Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir) \n");
  write(1, tmp, strlen(tmp));
  if ((len=read(0,com,MAX))==-1){
  printf("Error al llegir comanda\n");
   return len;
void sortida(int pid, int code) {
  int statuscode, signcode;
   char buffer[90];
   if (WIFEXITED(code)) { //estat del programa
  statuscode=WEXITSTATUS(code);
  sprintf(buffer, "El proces fill %d ha acabat amb el exit %d\n", pid, statuscode);
  signcode=WTERMSIG(code);
   sprintf(buffer, "El proces fill %d ha acabat amb el signal %d\n", pid, signcode);
  write(1,buffer, strlen(buffer));
int main() {
   char cmd[MAX];
   int comanda;
  int pid;
  int exitcode;
  while {
  comanda=llegir comanda(cmd);
   if (comanda>0) {
   if (strcmp(cmd, "exit") == 0)
       exit(0);
   if(fork() == 0) {
       printf("Executant %s amb PID=%d...\n", cmd, getpid());
       execlp(cmd, cmd, NULL);
       printf("Error en executar comanda\n");
   }else{
       pid=wait(&exitcode);
       if((pid==-1)
           printf("Error en wait\n");
           sortida(pid, exitcode);
```

## Normes per corregir l'exercici: 3 punts en total si:

- funciona correctament,
- no queden fills zoombies perquè el pare espera el seu acabament correctament i on toca perquè l'execució sigui foreground,
- es controla el possible error de totes les crides al sistema
- es recull i imprimeix el codi de finalització de tots els fills.

Resta 0,75 per cadascun dels punts anteriors que falti o sigui incorrecte.

→ **NOTA**: 2,50 punts (falten alguns errors i exits)

**3.** Modifica el programa anterior per a que sigui capa, c de tractar, a més a més, comandes llan, cades en background. Pots indicar-li que la comanda s'ha d'executar en background amb el caràcter especial & a final de comanda (tal i com ho fa el Shell de UNIX) o amb qualsevol altre caràcter que tu escullis. Recorda que aquest caràcter no forma part de la comanda i l'hauràs de treure del buffer abans d'executar la comanda. Ho pots fer substituint-lo per caràcter NULL. Per exemple:

```
if(cmd[num-1]=='&') //Mode background
{
cmd[num-1]='\0'; //Eliminem &
}
```

Nota: en el cas que creeu fills, cal que tingueu cura dels zoombies. També cal fer control d'errors. I imprimir per pantalla el codi de finalització dels fills.

Un exemple d'execució de la comanda ls en foreground primer i en background (ls&) després

```
% ./procsShellv2
Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir)
IsExecutant fg Is amb PID=69927...
Makefile funcionsAux.h procsShellv1 procsShellv2 procsShellv2.o
funcionsAux.c funcionsAux.o procsShellv1.c procsShellv2.c procsShellv3.c
El proceso 69927 termina con exit code 0
Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir)
Is&Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir)
Executant bg Is amb PID=69928...
Makefile funcionsAux.h procsShellv1 procsShellv2 procsShellv2.o
funcionsAux.c funcionsAux.o procsShellv1.c procsShellv2.c procsShellv3.c
exit
%
```

Noteu com en en cas de l'execució background el missatge de Escriu una comanda ... em surt immediatament.

```
%d\n",pid,statuscode);
  }else{
  signcode=WTERMSIG(code);
  sprintf(buffer, "El proces fill %d ha acabat amb el signal
%d\n",pid,signcode);
  write(1,buffer,strlen(buffer));
int main() {
  char cmd[MAX];
  int comanda;
  int pid;
  int exitcode;
  while{
  comanda=llegir_comanda(cmd);
  if (comanda>0) {
  if (strcmp(cmd, "exit") == 0)
      exit(0);
  if (fork() == 0) {
      printf("Executant %s amb PID=%d...\n", cmd, getpid());
      execlp(cmd, cmd, NULL);
      printf("Error en executar comanda\n");
   }else{
       pid=wait(&exitcode);
       if((pid==-1)
           printf("Error en wait\n");
      else
          sortida(pid, exitcode);
       }
```

## Autocorrecció: 3 punts en total si:

- funciona correctament,
- l'espera dels fills es fa on toca per l'execució foreground i background
- no queden fills zoombies
- es controla el possible error de totes les crides al sistema i es recull i imprimeix el codi de finalització de tots els fills.

Resta 0,75 per cadascun dels punts anteriors que falti o sigui incorrecte.

→ **NOTA**: 2 punts (queden fills zoombies sense els exits)

**4.** Modifica el programa anterior perquè demani de llegir una comanda nova cada 2 segons. Exemple d'Execució:

```
Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir)

Is Makefile funcionsAux.h procsShellv1 procsShellv2.c procsShellv3.c

funcionsAux.c funcionsAux.o procsShellv1.c procsShellv3 procsShellv3.o

El proceso 69973 termina con exit code 0

exit^D

Escriu una comanda acabada amb Ctrl-D (exit per sortir)
```

En aquest cas com que llegeix comandes cada 2 segons ens pot passar que l'usuari entri la comanda com en el cas del exit i el programa la llegeixi després, per això veiem el missatges Escriu una comanda ... després d'haver introduït la comanda.

```
int main() {
  char buff[MAX];
  int num=0,pid;
  int alarma2seg;
  signal (SIGALRM, alarma2seg);
  while {
  num=llegir comanda(buff);
  if (num>0) {
  if (strcmp(buff, "exit") == 0)
  exit(0);
  buff[num-1]=' \setminus 0';
   }
  else {
   int pid=waitpid(pid, &exitcode, 0);
  while(pid>0) {
       sortida(pid, exitcode);
  alarm(10);
  while(alarma2seg==0) pause();
  alarma2seg=0;
```

## Normes per corregir l'exercici: 3 punts en total si:

- funciona correctament
- el signal es programa correctament
- el signal s'espera correctament
- no queden fills zoombies, es controla el possible error de totes les crides al sistema i es recull i imprimeix el codi de finalització de tots els fills.

Resta 0,75 per cadascun dels punts anteriors que falti o sigui incorrecte.

→ **NOTA**: 2,75 punt (les alarmes funcionen, pero falta esperar els fills quan acabin)

**5.** Explica en el context de planificació de processos què és el Round Robin i posa un exemple del seu funcionament diferent al dels apunts. Per exemple. si tenim 3 processos que triguen 10,20 i 5 segons i un Quantum de 3. Com seria el seu diagrama de Gantt (en quin ordre s'executarien)?

Normes per corregir l'exercici: 1,5 punts si resposta correcte i raonada

→ **NOTA**: 1 punt (raonar més)

p1= 10

p2=20 Q=3

p3=5

	p1	p2	р3	p1	p2	р3	p1	p2	p1	p2	p2	p2	p2		
(	0 3	(	6 9	,	12 1	5 19	20	) 2	4 2	7 29	31	34	1 3	5	