Actividades de laboratorio

- 1. Escriba un programa que llame un fork(). Antes del llamado del fork(), declare una variable de acceso (por ejemplo, x) y asígnele un valor (por ejemplo, 100). Responda las siguientes preguntas:
- ¿Cuál es el valor de la variable en el proceso hijo?

R/ El valor de la variable es 102, tomando como valor inicial de x = 100 y sumándole en el proceso hijo 2 unidades.

 ¿Qué sucede con la variable cuando el proceso hijo y el padre cambian el valor de x?

R/ La variable x conserva el valor que cada proceso le da, ya que pueden tener las mismas variables, sin embargo estas son independientes, pues están alojadas para cada proceso en diferentes espacios de memoria.

```
Soy el padre y el valor de x es: 102 variable x: 102
Soy el hijo y el valor de x es: 103 variable x: 103
```

- 2. Escriba un programa que abra un archivo (con la llamada open()) y entonces llame a fork(). Nota: El siguiente enlace puede ser de utilidad para entender la llamada open().
- ¿Pueden el padre y el hijo acceder al file descriptor retornado por open()?

R/ Sí, los dos procesos tienen el mismo descriptor que pueden modificar el archivo.

```
≣ file.txt
Modificado por el padre
Modificado por el hijo
```

 ¿Qué pasa si ellos empiezan a escribir el archivo de manera concurrente, es decir, a la misma vez? R/ Acontece que con la concurrencia, se cambia el orden de escritura, no se va a poder observar un orden secuencial sino según como fue planificado en el scheduler.

3. Escriba un programa usando fork(). El proceso hijo imprimirá "Hello"; el proceso padre imprimirá "goodbye". Usted deberá asegurar que el proceso hijo imprima en primer lugar; ¿usted podría hacer esto sin llamar wait() en el padre?

```
if (pid)
{    /* padre */
        sleep(1);
        printf("goodbye\n");
}
else
{    /* hijo */
        printf("hello\n");
}
```

Si, utilizando la función sleep, podemos hacer que el padre espere la respuesta del hijo y obtener lo siguiente:

```
→ P3 [master] / ./punto3.out
hello
goodbye
```

4. Escriba un programa que llame fork() y entonces llame alguna forma de exec() para correr el programa /bin/ls. Intente probar todas las variaciones de la familia de funciones exec() incluyendo (en linux) execl(), execle(), execlp(), execvp(), execvp() y execvpe(). ¿Por qué piensa usted que existen tantas variaciones para la misma llamada básica?

```
MacBook-Air-de-Deiry:P4 deiry$ ./punto4
total 40
-rwxr-xr-x 1 deiry staff 13K Mar 28 19:18 punto4
-rw-r--r-- 1 deiry staff 1.3K Mar 28 19:19 punto4.c
MacBook-Air-de-Deiry:P4 deiry$ ■
```

R/ La función exec() tiene una familia de funciones que varían por sus diferentes parámetros, algunas funciones proporcionan una matriz de parámetros, mientras que otros consiste en una lista de valores y también de una matriz de su entorno.

6. Escriba ahora un programa que use wait() para esperar que el proceso hijo finalice su ejecución.

¿Cuál es el valor de retorno de la función wait()?

R/: El valor de retorno de la función wait en el padre fué de 24377, lo que equivale al pid del hijo, es decir al process ID.

¿Qué pasa si usted usa la función wait en el hijo?

R/: Cuando se usa la función wait en el hijo, el valor que arroja es de -1, lo que significa que no está esperando por ningún proceso hijo.

```
▲ P5 [master] ≶ ./punto5.out
Hola soy el hijo y este es el valor de wait -1:
Hola soy el padre y este es el valor de wait 24377:
```

7. Haga un programa, como el del ejercicio anterior, con una breve modificación, la cual consiste en usar waitpid() en lugar de wait(). ¿Cuándo podría ser waitpid() útil?

Se podría usar waitpid cuando se tienen varios procesos hijos y se desea esperar por uno en específico, por lo que se le pasa el pid como argumento a la función waitpid(), comportamiento diferente al wait() porque esta función lo que hace es esperar la finalización de cualquier hijo.

Sin embargo con waitpid se puede obtener los mismos resultados del ejercicio anterior.

8. Escriba un programa que cree un proceso hijo y entonces en el proceso hijo cierre la salida estándar (STDOUT FILENO). ¿Qué pasa si el hijo llama printf() para imprimir alguna salida después de cerrar el descriptor?

Cuando el hijo llama printf() para imprimir alguna salida después de cerrar el descriptor, este no retorna nada, no tiene en cuenta los llamados para escribir después de cerrado el descriptor.

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    //int status;
    pid_t pid;
    pid = fork();
    if(pid == -1){
        printf("Error al crear proceso hijo");
    }
    if (pid)
    { /* padre */
        printf("Hola soy el padre\n");
    }
    else
    { /* hijo */
        printf("Hola soy el hijo antes de cerrar STDOUT\n");
        close(STDOUT_FILENO);
        printf("Hola soy el hijo después de cerrar STDOUT\n");
    }
    return 0;
}
```

Y esta es la salida:

```
→ P7 [master] ≠ ./punto7.out
Hola soy el hijo antes de cerrar STDOUT
Hola soy el padre
```

9. Escriba un programa que cree dos hijos y conecte la salida estándar de un hijo a la entrada estándar del otro usando la llamada a sistema pipe().

```
MacBook-Air-de-Deiry:P8 deiry$ gcc -o punto8.out punto8.c
MacBook-Air-de-Deiry:P8 deiry$ ./punto8.out
Tamaño de bytes: 26
Mensaje de prueba pipe()#1
MacBook-Air-de-Deiry:P8 deiry$ ■
```