Introducción a los Sistemas Operativos

Procesos - III











### I.S.O.

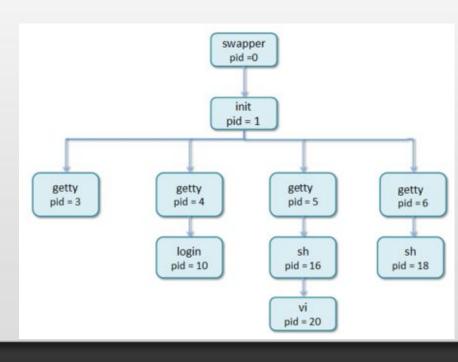
- ☐ Versión: Agosto 2024
- Palabras Claves: Procesos, Linux, Windows, Creación, Terminación, Fork, Execve, Relación entre procesos

Los temas vistos en estas diapositivas han sido mayormente extraídos del libro de Andrew S. Tanenbaum (Sistemas Operativos Modernos)



## Creación de procesos

- Un proceso es creado por otro proceso
- Un proceso padre tiene uno o más procesos hijos.
- Se forma un árbol de procesos











#### Actividades en la creación

- Crear la PCB
- Asignar PID (Process IDentification) único
- Asignarle memoria para regiones
  - -Stack, Text y Datos
- Crear estructuras de datos asociadas
  - Fork (copiar el contexto, regiones de datos, text y stack)









#### Relación entre procesos Padre e Hijo

#### Con respecto a la Ejecución:

- El padre puede continuar ejecutándose concurrentemente con su hijo
- El padre puede esperar a que el proceso hijo (o los procesos hijos) terminen para continuar la ejecución.

#### Relación entre procesos Padre e Hijo (cont.)

Con respecto al Espacio de Direcciones:

- El hijo es un duplicado del proceso padre (caso Unix)
  - Se crea un nuevo espacio de direcciones copiando el del padre
- Se crea el proceso y se le carga adentro el programa (caso Windows)
  - □ Se crea un nuevo espacio de direcciones vacío









### Creación de Procesos

- ☐ En UNIX: (2 System Calls)
  - ✓ system call fork() crea nuevo proceso igual al llamador
  - ✓ system call execve(), generalmente usada después del fork, carga un nuevo programa en el espacio de direcciones.
- ☐ En Windows: (1 System Call)
  - ✓ system call CreateProcess() crea un nuevo proceso y carga el programa para ejecución.



## ¿Como funciona fork? (1)

#### Padre

```
//Instrucciones previas
PC \longrightarrow nue = fork()
       if nue == 0
          // hijo
       elsif nue > 0
           // padre
          // nue es el PID del hijo
       else
          // error
       end
```

**PC = Program Counter** 









## ¿Como funciona fork? (2)

#### Padre (el que invoca fork)

```
//Inst. previas
nue = fork()
if nue == 0
    // hijo
elsif nue > 0
  // padre
     // nue es PID
hijo
else
  // error en el
llamado, el proceso
hijo nunca se creo
end
```

#### Hijo (el creado)

```
//Inst. previas
nue = fork()
if nue == 0
     // hijo
elsif nue > 0
  // padre
     // nue = PID hijo
else
  // error
end
      PC = Program Counter
```

Fork retorna: 0 en el proceso hijo, valor mayor a cero en el padre (PID del hijo), valor negativo para error











## Ejemplo SysCall fork

```
# El padre puede terminar antes que los hijos
import os, time
hijos = 0
print '\n\nSoy el PROCESO PADRE. PID: ', os.getpid() , 'y tengo', hijos, 'hijos\n'
print '\n\n\tOuiero tener un hijo? (sn)'
respuesta = raw input()
while (respuesta <> 'n'):
    newpid = os.fork()
   if newpid == 0:
        # Seccion del hijo
        time.sleep(30)
        print '\t\t\t\t', os.getpid(),' - Me aburro. Me voy a jugar a la PLAY'
        exit(0)
    else:
        # seccion del padre
        hijos = hijos + 1
        print '\t\tTuve un hijo!!!! Tiene el PID: ', newpid
    print '\n\tQuiero tener otro hijo? (s|n)'
    respuesta = raw input()
print '\nBueno, hasta aca llegue. Me voy a dormir. Ya con', hijos ,'hijos es suficiente'
exit(0)
```











# Terminación de procesos

- Ante un (exit), se retorna el control al sistema operativo
  - ✓ El proceso padre puede esperar recibir un código de retorno (via wait). Generalmente se lo usa cuando se requier que el padre espere a los hijos.
- Proceso padre puede terminar la ejecución de sus hijos (kill)
  - ✓ La tarea asignada al hijo se terminó
  - Cuando el padre termina su ejecución
    - Habitualmente no se permite a los hijos continuar, pero existe la opción.
    - Terminación en cascada



# Ejemplo SysCall fork+wait+exit

```
# El padre espera que terminen sus hijos antes de retirarse
import os, time
hijos = 0
print '\n\nSoy el PROCESO', os.getpid() , 'y tengo', hijos, 'hijos\n'
while True:
   newpid = os.fork()
   if newpid == 0:
        # Seccion del hijo
        time.sleep(30)
        print '\t(Hijo', os.getpid(), ') - Se va a jugar a la play'
        exit(0)
    else:
        # Seccion del padre
        hijos = hijos + 1
        print '\t(Padre) Tuve un hijo!!!! Se llama', newpid
   if raw input( ) == 'q': break
print '\n(Padre) - VAYAN A JUGAR A LA PELOTA!!!!'
while hijos > 0:
   os.wait()
   print '\t(Padre) - Joya, uno menos para cuidar!!!\n'
   hijos = hijos - 1
print '\n(Padre) - Listo, se fueron todos, me voy a dormir'
exit(0)
```

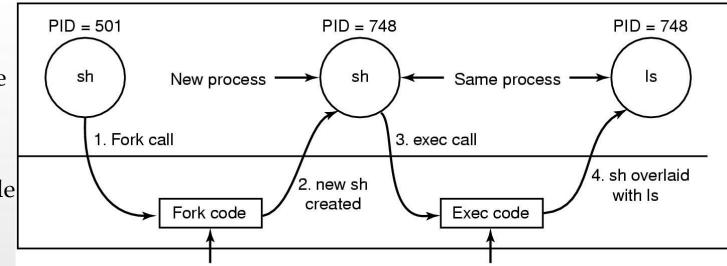


JNIVERSIDAD NACIONAL DE LA PLATA

## Fork / Exec – Ejemplo

User Mode

Kernel Mode



Allocate child's process table entry
Fill child's entry from parent
Allocate child's stack and user area
Fill child's user area from parent
Allocate PID for child
Set up child to share parent's text
Copy page tables for data and stack
Set up sharing of open files
Copy parent's registers to child

Find the executable program
Verify the execute permission
Read and verify the header
Copy arguments, environ to kernel
Free the old address space
Allocate new address space
Copy arguments, environ to stack
Reset signals
Initialize registers









### Creación y Terminación de Procesos

Un ejemplo de una CLI (command line interface) o shell

```
□while (TRUE) {
                                                 /* repeat forever */
       type prompt();
                                                 /* display prompt */
       read command (command, parameters)
                                                 /* input from terminal */
       if (fork() != 0) {
                                                 /* fork off child process */
        /* Parent code */
         waitpid( -1, &status, 0);
                                                 /* wait for child to exit */
       } else {
         /* Child code */
         execve (command, parameters, 0); /* execute command */
14
```











# Ejemplo SysCall fork+execv

```
# SHELL
import os, time
print '''
       ---- Esta es la ISO DIR/LS SHELL -
# exit (para salir)
cmd = raw input("iso:\> ")
while cmd <> 'exit':
    if cmd == '':
        cmd = raw_input("iso:\> ")
    else:
        newpid = os.fork()
       if newpid == 0:
            # Seccion del hijo
            lista = cmd.split(' ')
            os.execvp(lista[0], lista)
            print "Imprimir AAAAAAAAA"
                                              ¿Qué pasa con este código
            exit(0)
            print "Imprimir BBBBBBBBBB"
        else:
            # Seccion del padre
            #os.wait()
            cmd = raw input("iso:\> ")
exit(0)
```









## System Calls - Unix

System call	Description
pid = fork()	Create a child process identical to the parent
pid = waitpid(pid, &statloc, opts)	Wait for a child to terminate
s = execve(name, argv, envp)	Replace a process' core image
exit(status)	Terminate process execution and return status
s = sigaction(sig, &act, &oldact)	Define action to take on signals
s = sigreturn(&context)	Return from a signal
s = sigprocmask(how, &set, &old)	Examine or change the signal mask
s = sigpending(set)	Get the set of blocked signals
s = sigsuspend(sigmask)	Replace the signal mask and suspend the process
s = kill(pid, sig)	Send a signal to a process
residual = alarm(seconds)	Set the alarm clock
s = pause()	Suspend the caller until the next signal

#### Syscalls de Procesos



### System calls - Windows

Win32 API Function	Description
CreateProcess	Create a new process
CreateThread	Create a new thread in an existing process
CreateFiber	Create a new fiber
ExitProcess	Terminate current process and all its threads
ExitThread	Terminate this thread
ExitFiber	Terminate this fiber
SetPriorityClass	Set the priority class for a process
SetThreadPriority	Set the priority for one thread
CreateSemaphore	Create a new semapahore
CreateMutex	Create a new mutex
OpenSemaphore	Open an existing semaphore
OpenMutex	Open an existing mutex
WaitForSingleObject	Block on a single semaphore, mutex, etc.
WaitForMultipleObjects	Block on a set of objects whose handles are given
PulseEvent	Set an event to signaled then to nonsignaled
ReleaseMutex	Release a mutex to allow another thread to acquire it
ReleaseSemaphore	Increase the semaphore count by 1
EnterCriticalSection	Acquire the lock on a critical section
LeaveCriticalSection	Release the lock on a critical section

#### Syscalls de Procesos







