Los procesos (2)

Sistemes Operatius I

Oliver Díaz

Grau d'Enginyeria Informàtica

Que veremos hoy

- ■Test de Evaluación Formativa (TA)
- Resolución test / Repaso

Test

OÜESTIONARI





Test sobre unitat 3: Els procesos

Aquesta prova consta de 5 preguntes tipus test. Cada pregunta té una única resposta correcta. Les respostes incorrectes NO resten punts. Un cop començat, disposareu de 25 minuts per contestar a les preguntes i només es podrà fer un únic intent.

0 de 92 intentades Data límit 22 de març 2022







11:15-11:40; Campus Virtual



Asistencia Formulario Google CV – Teoria (Presencial) o QR

Test

- ¿Habia alguna pregunta trampa, no?
- Bueno, veámoslo de nuevo en detalle



Les característiques de les funcions fork i exec són:

- a) La funció exec sempre s'ha d'utilitzar en combinació amb la funció fork.
- b) La funció fork crea una còpia del procés pare i la funció exec crea un nou procés independent.
- c) La funció fork crea una còpia del procés pare i la funció exec s'utilitza només per especificar els arguments d'execució a passar al procés fill.
- d) La funció fork crea una còpia del procés pare i la funció exec permet reemplaçar la imatge del procés fill per una altra.

- fork(). Crea un nuevo proceso, cópia del proceso padre, pero independiente de éste.
- =exec(). Família de funciones que reemplazan la imagen del proceso con la especificada a exec.



Fork-bomb

```
0 #include <stdio.h>
1 #include <unistd.h>
2
3 int main(void)
4 {
5  while (1) { fork(); }
6 }
7
```

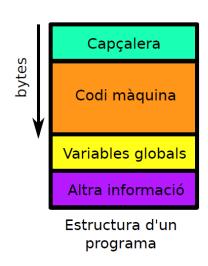
- Quina és l'avantatge que a UNIX, a diferència de Windows, s'hagi dividit l'execució de nous processos en dos passos: les crides a sistemes fork i exec.
 - a) Només és útil per implementar canonades i redirecció.
 - b) Permet gestionar, de forma senzilla, tot el context en què s'executarà el nou procés a executar.
 - c) Només és útil per controlar temes relacionats amb la seguretat del nou procés a executar.
 - d) El sistema del fork i exec va ser dissenyat a l'any 1973. Actualment es podria canviar per un sistema molt més potent i útil.

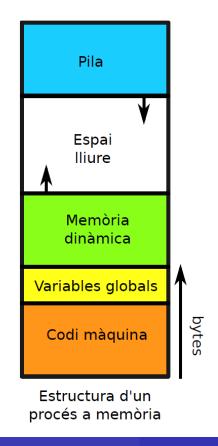
- Un proceso padre puede controlar el context de su proceso hijo:
 - Privilegios (Seguridad)
 - Tiempo ejecución
 - Memória disponible
 - Descriptores de ficheros -> E/S
 - •
- A UNIX, la interfície de programación prácticament no ha cambiado desde sus comienzos (1973), y continua siento muy utilizada hoy en dia ya que es sencilla, potente y portable.
- Sistemas de 2 pasos (fork y exec)
 - fork() -> el hijo hereda el contexto del padre (privilegios, ficheros abiertos, ...)
 - exec() -> nuevo contexto

• Marca la resposta que correspon a una aplicació que, en executar-se, genera un procés.

- a) Un fitxer amb un script bash.
- b) Un fitxer amb un programa en C.
- c) Un fitxer amb un script Python.
- d) L'intèrpret de comandes bash.

- Programa: Debe contener código máquina ejecutable per la CPU
- Proceso: Programa en ejecución.





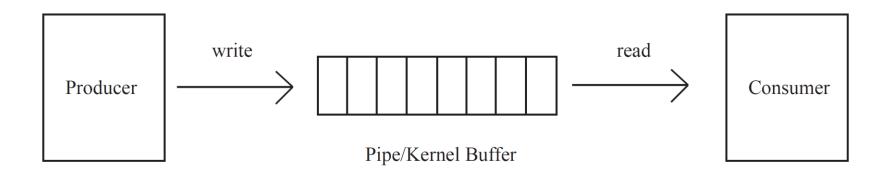
Sistemes Operatius I

Los Sistemas Operativos

La canonada és un sistema de comunicació interprocés que...

- a) ... permet comunicar múltiples processos entre sí encara que no que tinguin una relació pare-fill.
- b) ... únicament permet comunicar la sortida estàndard d'un procés amb l'entrada estàndard d'un altre procés.
- c) ... permet comunicar entre sí processos que tinguin una relació pare-fill.
- d) ... permet comunicar entre sí dos processos encara que no que tinguin una relació parefill.

- Una tubería és una forma básica de comunicación entre procesos
- Una tubería UNIX es un búfer del núcleo (kernel) con dos descriptores de archivo (fd), uno para escribir (para poner datos en la tubería) y otro para leer (para extraer datos de la tubería).

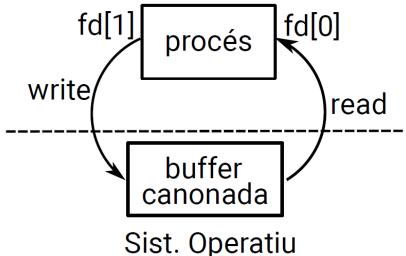


Anderson and Dahlin (2012). Operating Systems: Principles and Practice.

- Les canonades fan servir un buffer intern del sistema operatiu que gestiona la comunicació interprocés. Què passa quan aquest buffer es troba ple?
 - a) Aquest buffer té una mida dinàmica (blocs de 64KB) i no s'omple mai.
 - b) Es produeix una interrupció i el procés fill s'atura.
 - c) El procés que fa la crida read espera a que el buffer estigui buit.
 - d) El procés que fa la crida write espera a que el buffer comenci a buidar-se.

- El buffer es interno del sistema operativo y es relativamente pequeño (64 KB)
- Si al leer el buffer éste esta vacío, el proceso que realiza la llamada a sistemas (read) se bloquea hasta que hayan datos disponibles.

Si al intentar escribir el buffer éste se encuentra lleno, el proceso que realiza la llamada a sistemas (write) se bloquea hasta que el otro proceso comienza a vaciar datos.



Resumen

- Procesos y "process control block"
- Llamadas a sistemas -> comunicación de procesos entre sí a través de interfícies de programación (API)
- UNIX -> fork() y exec()
- Gestión de contextos
 - Redirección estándard a fichero (E/S) -> descriptores de fichero (dispositivos)
 - 0-keyboard
 - 1-stdout
 - 2-stderr
 - Tuberias/Canonades/Pipes

Ejercicio

Buscar más información sobre los siguentes commandos/llamadas a sistema UNIX:

- strace
- dup, dup2
- pipe

Los procesos

Indica la idea/concepto más importante que hayas aprendido

Mentimeter

Los procesos

Indica la idea/concepto menos claro

Mentimeter

Sistemes Operatius I Los Sistemas Operativos

Gracias

20