Sistemes Operatius I

Oliver Díaz

Grau d'Enginyeria Informàtica

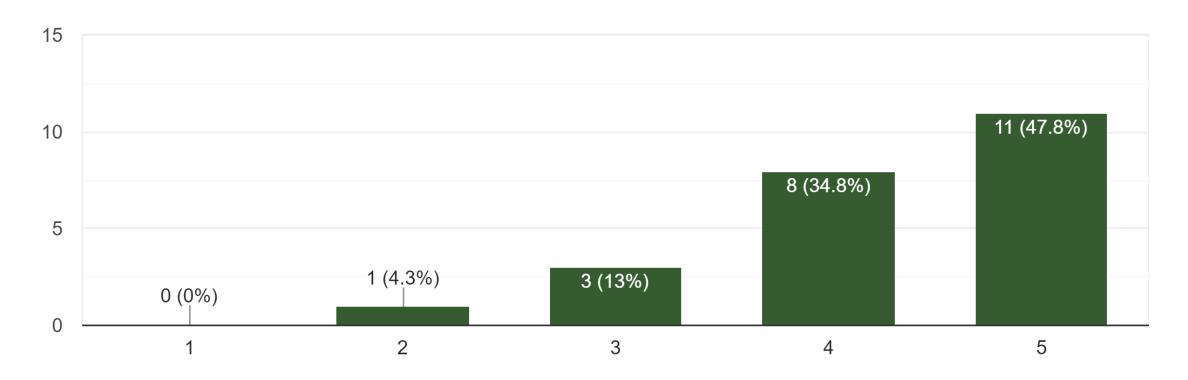
Que veremos hoy

- Temes pendientes
 - Visita virtual BSC-Marenostrum
- Procesos
- Llamadas a Sistema
- Interfície de programación
- fork() y exec()
- Fork-bomb



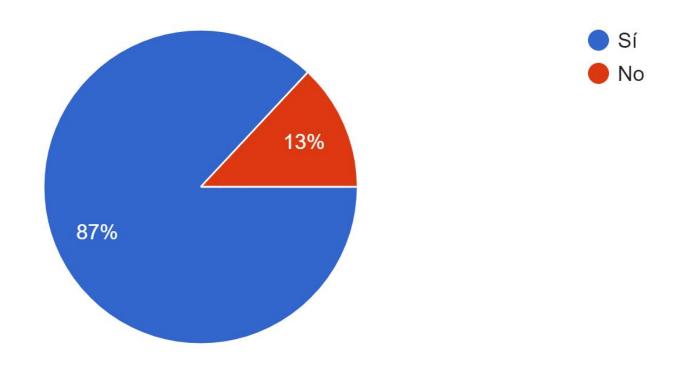
Asistencia Formulario Google CV – Teoria (Presencial) o QR

¿Qué te pareció la presentación (en una escala del 1 al 5)? 23 responses



Sistemes Operatius I

¿Recomendarías la presentación para futuros cursos de la asignatura? 23 responses



Hi ha pràctiques que es puguin fer a l'estiu?

A la pagina web surten totes les activitats, tant actuals com estiu: https://www.bsc.es/ca/uneix-te

Por qué se utiliza Linux como SO? Es más rápido? Más fiable? Creo que es el punto más importante de cara a nuestra asignatura, sería muy interesante saberlo.

MareNostrum 1 va ser el 1er supercomputadors (SC) en el top500 (www.top500.org) en utilitzar SO Linux i tecnologia comercial standard. Ara mateix tots els SCs del top500 en porten (qualsevol distribucio de linux). És un tema mes de eficiencia que de seguretat (que tambe).

Cuál es el proyecto que ve con mayor potencial dentro del centro Marenostrum?

Els projectes en marxa actuals els tenim a: https://www.bsc.es/ca/research-and-development/projects

No m'atreveixo a destacar cap, es un tema molt subjectiu. Diriem que dins de la Comissió Europea hi han 2 grans projectes: <u>Human Brain</u> (en el que participen i colaborem en molts grups) i en el <u>Disseny de Primer Processador Europeu</u> (liderem el projecte).

Tot i aixó tots els projectes relacionats amb la salut son (personalment) molt agraits i ben situats (i necesiten gran capacitat de càlcul): per exemple el simulador del cor.

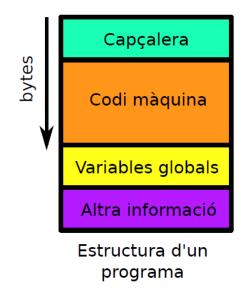
¿Han sufrido alguna brecha de seguridad en todos estos años?

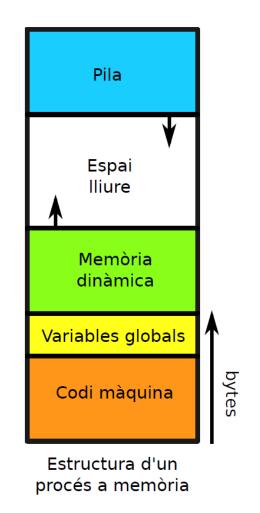
Cada dia passem els parxes de Seguretat habituals corresponents.

Els primers anys haviem tinguts atacs DOS però des de que vam canviar el Firewall ja es detectan abans de tenir el problema.

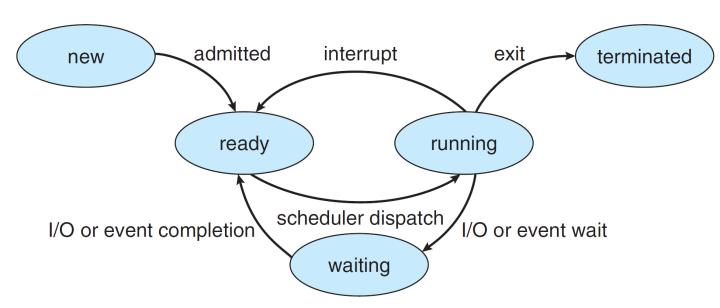
Tot i aixó aquest tipus de atacs no feien que la maquina deixes de funcionar, només que els usuaris els hi costes accedir més.

Proceso: Programa en ejecución.





- A medida que el proceso se ejecuta, su estado cambia. El estado de un proceso viene determinado por su actividad actual
 - New: esta siendo creado
 - Ready: en espera de ser asignado a procesador
 - Running: esta siendo ejecutado
 - Waiting: en espera de algun evento
 - <u>Terminate</u>: finalización de ejecución



- Un único proceso se encuentra en estado "Running" en un procesador en un instante determinado.
- Muchos procesos pueden estar en modo "Ready" o "Waiting"

Process control block (PCB)

- Cada proceso está representado en el SO por PCB.
- Sirve como registro de todos los datos necesarios para iniciar o reiniciar un proceso, junto con algunos datos.
 - Estado: New, Ready, Running,...
 - PID
 - Contador: Dirección siguiente instrucción a ser ejecutada
 - Tiempo CPU, tiempo real, limites tiempo, ...

• ...

process state process number program counter registers memory limits list of open files

Los procesos y llamadas a sistema

- Se requieren **llamadas a sistemas** para comunicar procesos entre sí
- Llamadas a sistemas:
 - Proporcionan una interfaz para los servicios disponibles por un SO.
 - Generalmente disponibles como funciones escritas en alto nivel (C y C++), aunque ciertas tareas de bajo nivel pueden estar escritas en lenguaje ensamblador.
 - Principalmente utilizadas por programas a través del Application Programming Interface (API), en lugar de una llamada directa al sistema (p. ej. POSIX). Ejemplo de API para UNIX:

```
#include <unistd.h>
ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count)

return function parameters
value name
```

Llamada a sistema

cp in.txt out.txt

source file

destination file

Frecuentemente se realizan miles de llamadas a sistemas por segundo.

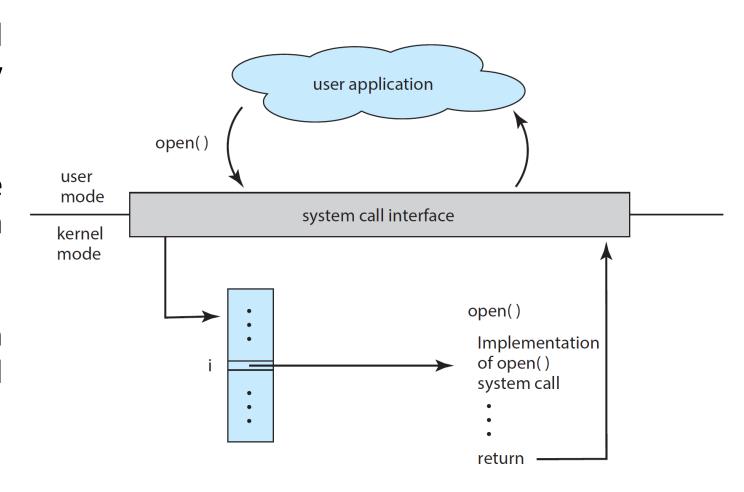
Example System-Call Sequence Acquire input file name Write prompt to screen Accept input Acquire output file name Write prompt to screen Accept input Open the input file if file doesn't exist, abort Create output file if file exists, abort Loop Read from input file Write to output file Until read fails Close output file Write completion message to screen Terminate normally

Tipos de llamadas a sistema

	Windows	Unix	
Process control	<pre>CreateProcess() ExitProcess() WaitForSingleObject()</pre>	<pre>fork() exit() wait()</pre>	
File management	<pre>CreateFile() ReadFile() WriteFile() CloseHandle()</pre>	<pre>open() read() write() close()</pre>	
Device management	<pre>SetConsoleMode() ReadConsole() WriteConsole()</pre>	<pre>ioctl() read() write()</pre>	
Information maintenance	<pre>GetCurrentProcessID() SetTimer() Sleep()</pre>	<pre>getpid() alarm() sleep()</pre>	
Communications	<pre>CreatePipe() CreateFileMapping() MapViewOfFile()</pre>	<pre>pipe() shm_open() mmap()</pre>	Silberso
Protection	<pre>SetFileSecurity() InitlializeSecurityDescriptor() SetSecurityDescriptorGroup()</pre>	<pre>chmod() umask() chown()</pre>	(2018). concep

Interfície programación

- API: funciones disponibles al programador (argumentos y valores de retorno conocidos).
- La interfície sirve como enlace entre API i las llamadas al sistema disponibles por el SO.
- Intercepta llamadas a funciones en la API e invoca las llamadas al sistema necesarias dentro del SO



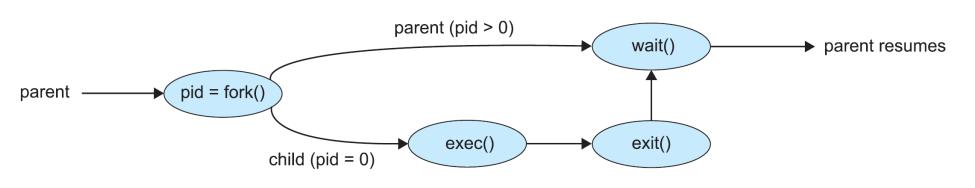
Fork y exec

fork()

- Crea un nuevo proceso hijo, independiente del padre
 - Variables proprias
- Devuelve dos veces, una para el padre y otro para el hijo
- El *padre* puede controlar el contexto de su *hijo* (privilegios, tiempo max ejecución,..)

exec():

- Después de fork(), una de las llamada a sistema más común en UNIX es exec().
- Carga un archivo binario a memoria e inicia su ejecución
- El padre se puede poner en wait () hasta que termine su hijo



Fork y exec

- El proceso *hijo* consiste en una copia del espacio de direcciones del proceso *padre*.
- Esto permite que el proceso padre se comunique fácilmente con su hijo.
- Ambos procesos (*padre* e *hijo*) continúan ejecutándose después de la llamada fork(), con una diferencia: el código de retorno:
 - 0 para el nuevo proceso (hijo)
 - ≠0 del hijo es devuelto a los padres.

```
int main(void)
{
  int ret;

ret = fork();

if (ret == 0) { // fill
    printf("Soc el fill i el meu id es %d\n", getpid());
    return 0;
} else { // pare
    printf("Soc el pare del proces %d\n", ret);
    return 0;
}
```

Fork-bomb

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

- ¿Qué pasa si se ejecuta un fork-bomb?
- Gestión de control de procesos. El *padre* puede controlar contexto de *hijo*.
- Ejercicio:
 - Fork-exec-setrlimit.c
 - ulimit

¿Quieres saber más?

Silberschatz, A., Peterson, J. L., & Galvin, P. B. (2018). Operating system concepts. Wiley

Sistemes Operatius I Los Sistemas Operativos

Gracias

21