# Sistemas Operativos I

"A computer is a state machine. Threads are for people who can't program state machines."

Alan Cox

Clase: procesos

Rafael Ignacio Zurita < rafa@fi.uncoma.edu.ar >

Advertencia: Estos slides traen ejemplos.

No copiar (ctrl+c) y pegar en un shell o terminal los comandos aquí presentes.

Algunos no funcionarán, porque al copiar y pegar tambien van caracteres "ocultos" (no visibles pero que están en el pdf) que luego interfieren en el shell.

Sucedió en vivo :)

Conviene "escribirlos" manualmente al trabajar.

#### Contenido

- Procesos
- Creación y Finalización
- Introducción a estados
- Cambio de contexto
- Ejemplos
- Introducción a XINU

### **Concepto de Procesos**

- Creación de procesos
- Jerarquía de procesos
- Finalización de procesos
- Ejemplos de comandos del sistema y llamadas al sistema
- Implementación de procesos
- Cambio de contexto
- Uso de Xinu

### **Procesos**

#### Conceptos a relacionar luego de finalizada la clase

```
multiprogramación y tiempo compartido
mapa de memoria de un proceso (segmentos)
memoria general del sistema (kernel y procesos)
creación y finalización de procesos
PCB - tabla de procesos
quantum - reloj/timer - interrupciones
cambio de contexto
system calls
```

### Concepto de Proceso

El kernel tiene la capacidad de poner en ejecución a los programas que se encuentran almacenados en el sistema.

Cuando un programa está en ejecución, lo llamamos un proceso.

El sistema operativo controla la creación, ejecución y finalización de los procesos.

### Concepto de Proceso

- 1. Es una abstracción (implementada)
- 2. Operaciones o primitivas para gestionar 1. (system calls)

### Creación de procesos (cuando)

En la secuencia de inicio del sistema

- Cuando una aplicación realiza un system call para crear un proceso
- Cuando un usuario solicita ejecutar un programa (ej: en el shell o con "doble click")

### Tareas del SO al crear un proceso

- El sistema operativo obtiene una porción de memoria para el proceso (segmentos de memoria)
- Crear una estructura de datos para administrar el proceso (PCB)
- Asignar un process id (PID)
- Colocar al proceso en estado de nuevo, listo o suspendido

### Implementación de procesos

#### ¿Qué mantener?

El kernel mantiene un Arreglo/Lista de Estructuras, donde cada elemento es una Tabla o Bloque de Control proceso (PCB)

#### **Cada PCB Contiene**

PID, el PID del padre

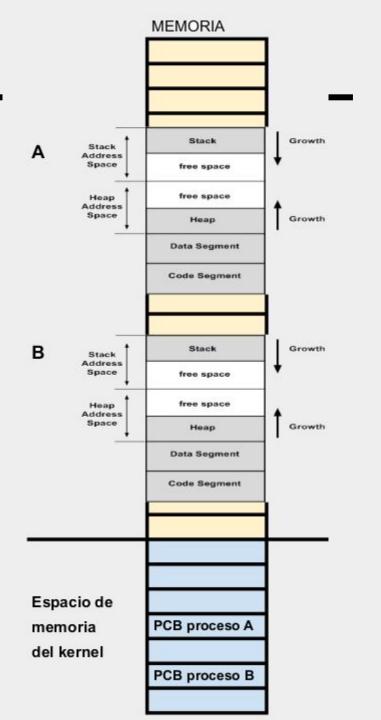
Espacio para resguardar el contenido de los Registros de la CPU (pc, stack pointer, otros registros)

Estado del proceso

El espacio de direcciones de memoria del proceso

**Archivos abiertos** 

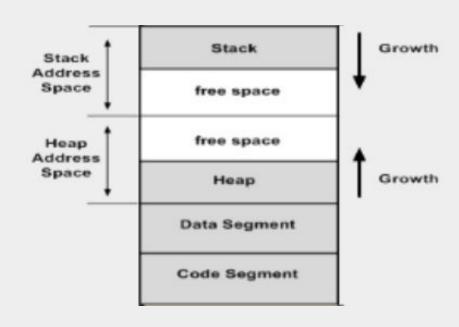
Recursos en uso (semáforos, dispositivos E/S, etc)

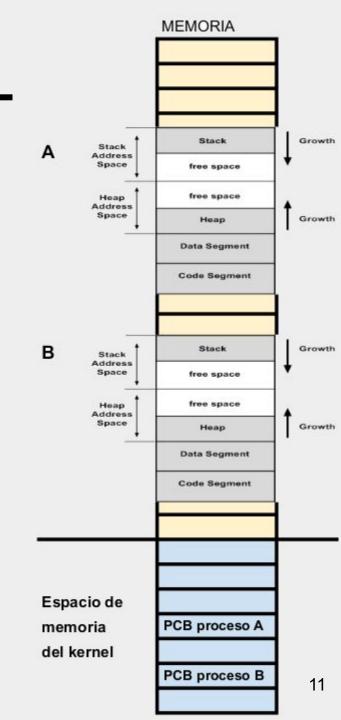


### Implementación de procesos

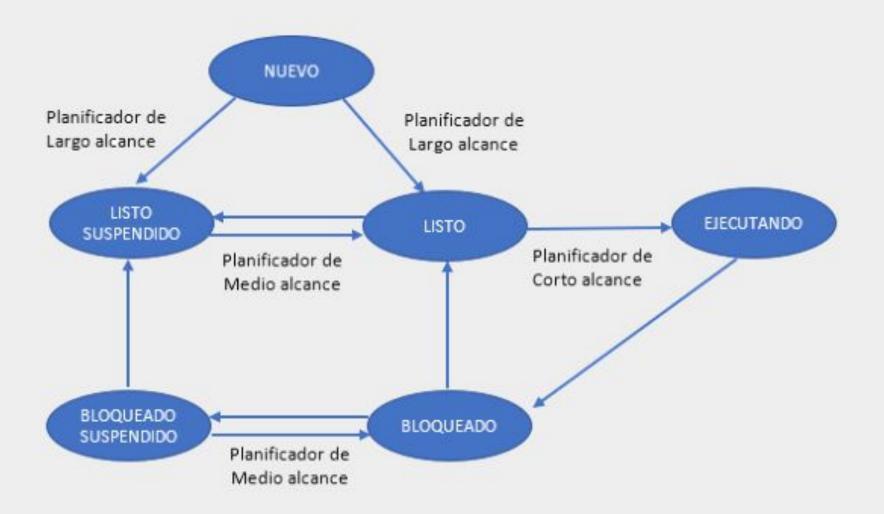
mapa de memoria de un proceso (segmentos) memoria general del sistema (kernel y procesos)

```
char edad = 45;
int DNI = 34563112;
char nota[] = "Isidoro Caniones";
char encrip[] = "Los Elefantes de Asia";
main () {
        int i = 0;
        int c = 0;
        for (i=0; i<60; i++)
          c = add_elem(i);
int add_elem(int n)
   int val;
   val = nota[n] + encrip[n];
    return val;
```





### Estados de un proceso



```
/* Creación de proceso en UNIX (LINUX, MAC OS) */
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
void main(void)
     int pid;
     int x = 0;
     pid = fork();
     if (pid == 0)
        printf("Proceso hijo %d\n", getpid());
     else
        printf("Proceso padre. Mi hijo es pid=%d \n", pid);
```

```
/* otras funciones de la biblioteca de C
 * (que realizan llamadas al sistema)
 * wait()
 * exit()
 * execv()
 * getpid()
 */
```

```
/* Creación de proceso en UNIX (LINUX, MAC OS) */
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
void main(void)
     int pid;
     int x = 0;
     pid = fork();
     if (pid == 0)
        /* aquí se puede utilizar la función execv()
         * para ejecutar otro programa
         */
     else
        printf("Proceso padre. Mi hijo es pid=%d \n", pid);
```

```
/* otras funciones de la biblioteca de C
 * (que realizan llamadas al sistema)
 * wait()
 * exit()
 * execv()
 * getpid()
 */
```

```
/* Creación de proceso en XINU */
#include <xinu.h>
void
        sndA(void);
        main(void)
void
    int pid;
    pid = create(sndA, 8192, 20, "process 1", 0) );
    resume(pid);
    sleep(5);
    kill(pid);
/* proceso sndA */
void
        sndA(void)
        while(1)
        putc(CONSOLE, 'A');
```

Creación de procesos (code)

### Jerarquía de procesos : en sistemas de tipo UNIX

- Sistema jerárquico de procesos (árbol).
- El proceso padre puede esperar al hijo.
- Implementan finalización de procesos en cascada

En Linux, comandos útiles: ps, pstree, top, kill, killall

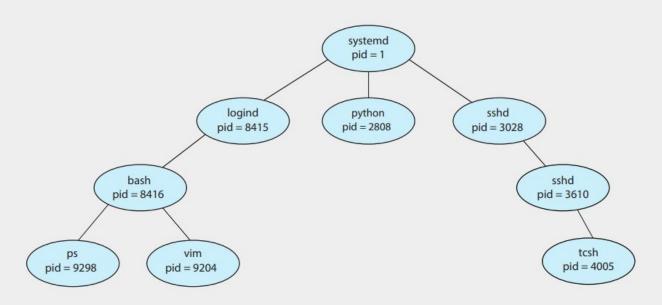


Figure 3.7 A tree of processes on a typical Linux system.

### Finalización de procesos (cuando)

- Finalización voluntaria (normal o con error) exit()
- Finalización involuntaria (instruccion ilegal, división por cero, etc)
  - Error detectado por el OS
  - Finalizado por otro proceso kill()

```
/* Creación y finalización de proceso en Linux */
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <signal.h>
void main(void)
     int pid;
     int x = 0;
     pid = fork();
     if (pid == 0)
       for(;;)
               printf("Proceso hijo %d\n", x++);
     else {
        sleep(5);
        kill(pid, SIGKILL);
        printf("Maté a mi propio hijo (suena horrible)\n");
```

```
/* Creación y finalización de proceso en XINU */
#include <xinu.h>
        sndA(void);
void
        main(void)
void
     int pid;
     pid = create(sndA, 2048, 20, "process 1", 0) );
     resume(pid);
     sleep(5);
     kill(pid);
     printf("Maté a mi propio hijo (suena horrible)\n");
/* proceso sndA */
        sndA(void)
void
        while(1)
                putc(CONSOLE, 'A');
```

### Finalización de procesos (code)

### Multiprogramación apropiativa (tiempo compartido)

- Slice o QUANTUM
- Soporte del hardware: timer
- Cambio de contexto