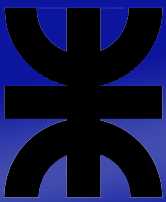




# Procesos

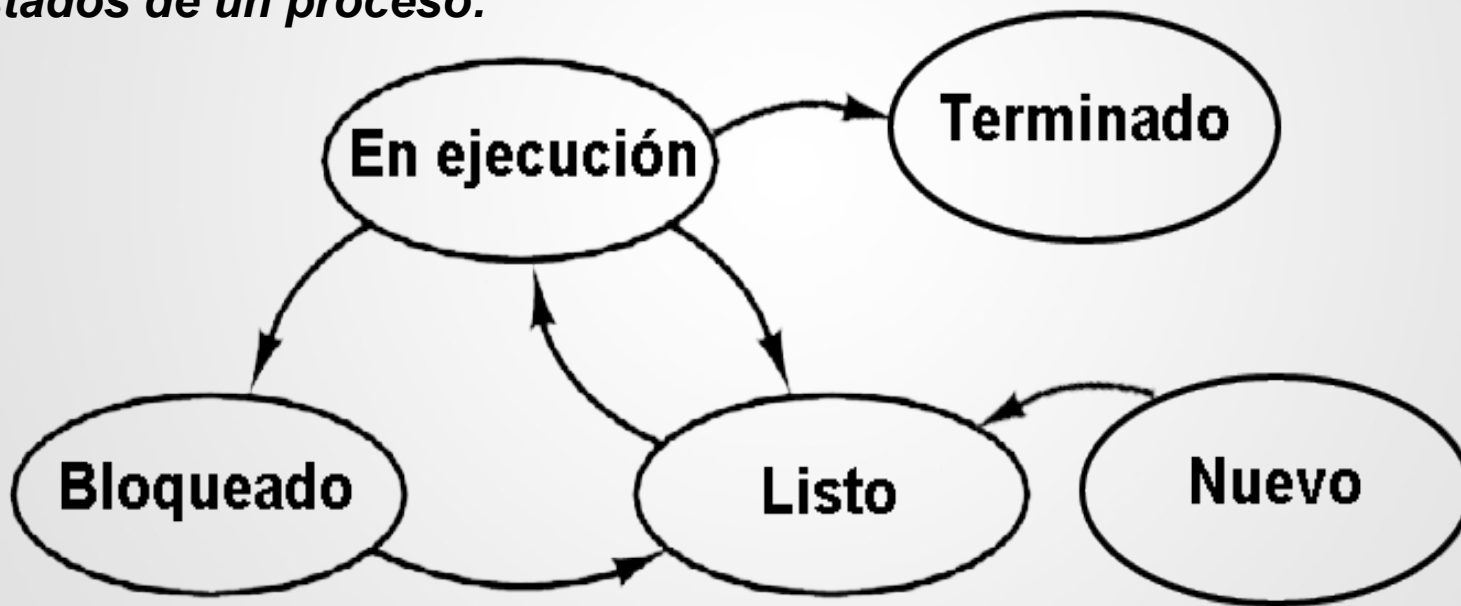


# Procesos

## *Proceso:*

*Un proceso es un programa en ejecución que tiene asociado los registros utilizados, el contador de programa, el puntero de pila, las variables y otros registros de hardware.*

## *Estados de un proceso:*





# Procesos

## Creación de Procesos

Los cuatro principales sucesos que provocan la creación de nuevos procesos son:

- ♦ La inicialización del sistema.
- ♦ La ejecución por parte de un proceso (en ejecución) de una llamada al sistema de creación de un nuevo proceso.
- ♦ La petición por parte del usuario de la creación de un nuevo proceso.
- ♦ El inicio de un trabajo en batch.



# Procesos

## Finalización de los procesos

1. El proceso completa su trabajo y termina (voluntariamente).
2. El proceso detecta un error y termina (voluntariamente).
3. El sistema detecta un error fatal del proceso y fuerza su terminación.
4. Otro proceso fuerza la terminación del proceso (por ejemplo en UNIX mediante la llamada al sistema kill).

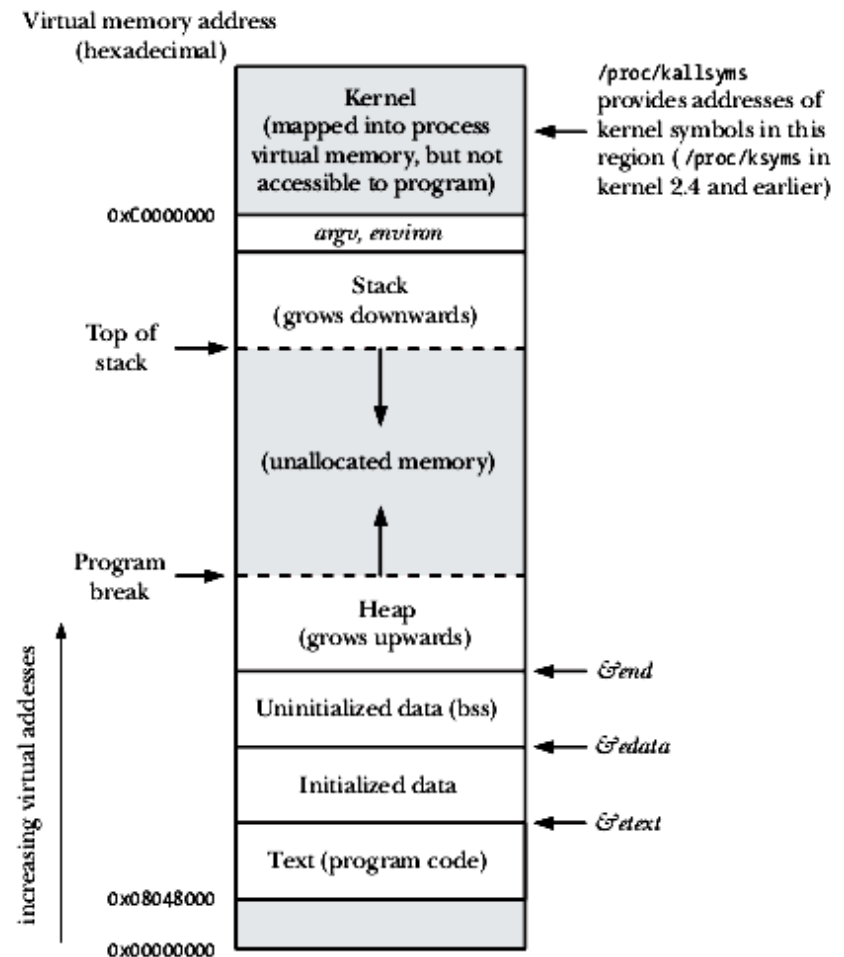


# Procesos

## Memoria de un proceso

La memoria de un proceso se divide en segmentos:

- **Segmento *Text*:** instrucciones en lenguaje de máquina que ejecuta el proceso. Tamaño constante.
- **Variables inicializadas.** Tamaño constante.
- **Variables no inicializadas.** Tamaño constante.
- **La pila (*stack*):** contiene un marco de datos por cada llamada a función. Varía dinámicamente. El puntero a pila (*stack pointer*) indica la dirección superior de la pila.
- **El *heap*.** Contiene variables que son creadas en tiempo de ejecución. Varía dinámicamente.



Memoria típica de un proceso en linux / x86-32



# Procesos

## Creación de un proceso: fork()

La llamada a sistema fork() permite a un proceso (proceso padre) crear otro proceso (proceso hijo).

```
#include <sys/types.h> //biblioteca en la que definido el tipo pid_t
#include <unistd.h>      //biblioteca en la que definida fork
pid_t fork (void);
```

**fork** devuelve:

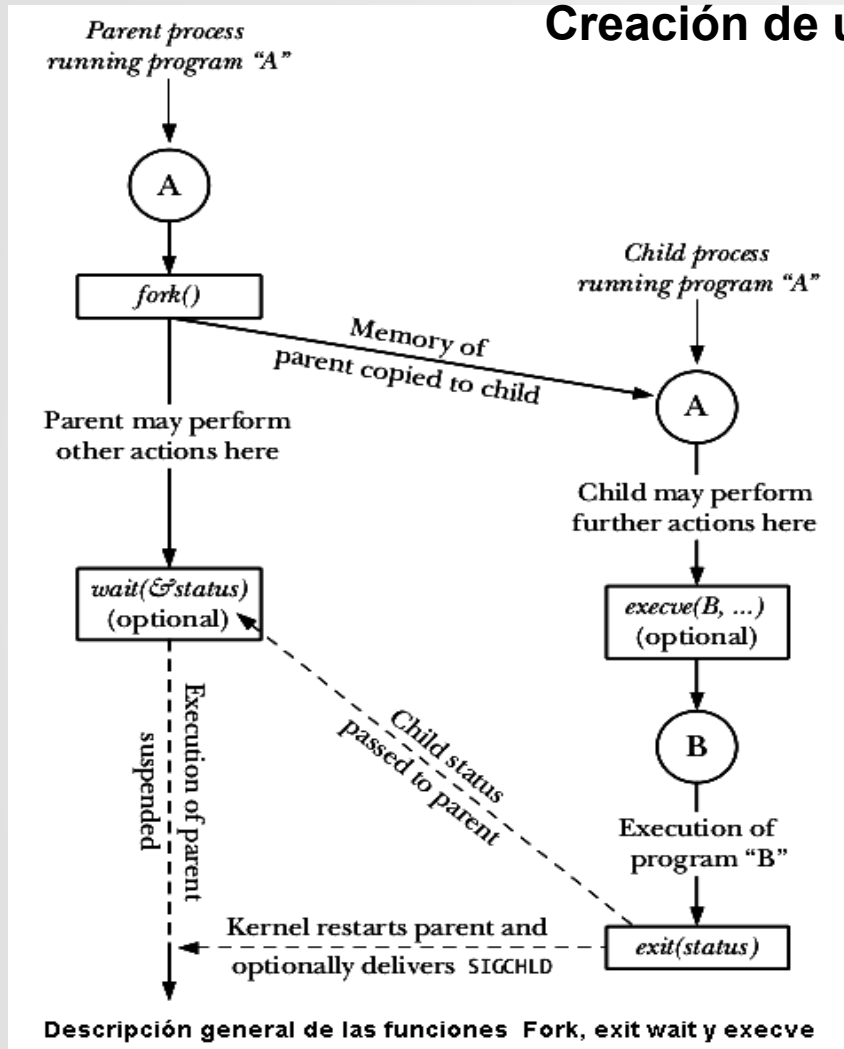
- Al padre el ID de proceso hijo creado
- Al hijo 0
- -1 en caso de error

El nuevo proceso hijo es casi una copia exacta del proceso padre: obtiene copias de la pila del padre, los datos, el heap y el segmento de texto



# Procesos

## Creación de un proceso hijo



## Jerarquía de los Procesos

Un proceso crea a otro proceso, el proceso padre crea al proceso hijo. En UNIX un proceso y todos sus hijos y demás descendientes forman un grupo de procesos. En Windows no hay jerarquías de procesos.



# Procesos

## Funciones getpid() y getppid()

```
#include <unistd.h>  
pid_t getpid (void);
```

getpid() nos devuelve el pid del proceso actual

```
#include <unistd.h>  
pid_t getppid (void);
```

getppid() nos devuelve el pid del proceso padre

Ejemplo: `printf ("soy el pid: %d y mi papa es: %d\n",getpid(),getppid());`





# Procesos

## Función exit()

La función `exit(status)`, termina un proceso por lo que todos los recursos (memoria, descriptores etc) utilizados por el proceso quedan disponibles. El argumento de la función es un entero que determina el estado de terminación del proceso. Usando la llamada `wait()`, el padre puede obtener ese estado.

```
#include <unistd.h>
```

```
void _exit(int status);
```



# Procesos

## Llamada a sistema wait()

La llamada a sistema wait(&status) tiene dos propósitos, si un proceso hijo aún no termina, esperarlo hasta que termine, una vez terminado el hijo obtener el estado de terminación en status.

```
#include <sys/wait.h>
```

```
pid_t wait (int *status) ;
```

Devuelve el ID del proceso hijo terminado o -1 en caso de error



# Procesos

## Comando pstree

**pstree -p nos muestra los pid**

usuario@nombre\_pc:~\$ pstree -p

```
init(1)-+-NetworkManager(4530)---{NetworkManager}(5168)
|-NetworkManagerD(4544)
|-acpid(4328)
|-atd(5328)
|-avahi-daemon(4586)---avahi-daemon(4587)
|-bonobo-activati(5662)---{bonobo-activati}(5666)
.
.
.
|-gnome-terminal(7118)-+-bash(7123)-+-pstree(7524)
|                               |-watch(7162)
|                               |-gnome-pty-helpe(7122)
|                               `-{gnome-terminal}(7124)
`-inetd(4927)
```



# Procesos

## Procesos huérfanos y zombies

- ¿Qué pasa cuando un proceso padre termina antes que un proceso hijo?
  - Al proceso huérfano se le asigna como nuevo padre el proceso (init) con PID = 1, la función `getppid()` en un huérfano devuelve 1.
- ¿Qué pasa cuando un proceso hijo termina antes que un proceso padre?
  - El proceso hijo se convierte en zombie. Es borrado de memoria, excepto su PID y su valor de retorno (status).
  - Un zombie no puede ser “matado” por `kill`.
  - Cuando el padre hace un `wait()`, el zombie es sacado de memoria por completo.



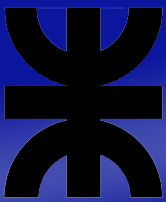
# Procesos

## Funciones de la biblioteca `exec()`

Todas estas funciones se encuentran en capas en la parte superior de `execve()`, y se diferencian unos de otros y de `execve()` sólo en la forma en la que se especifican el nombre del programa, la lista de argumentos, y el entorno del nuevo programa.

La llamada a sistema **`execve`**(pathname, argv, envp) carga un nuevo programa (nombre de ruta, con la lista de argumentos argv y lista de entornos envp) en la memoria de un proceso.

El texto del programa existente se descarta, la pila, los datos y los segmentos del heap son nuevamente creados



# Procesos

## Función `execl()`

Ejecuta un nuevo programa en el mismo proceso.

Se crea un proceso imagen sustituyendo el programa actual por el nuevo.

**`execl()`** requiere que el programador especifique los argumentos como una lista de strings dentro de la llamada.

El puntero `NULL` debe terminar la lista de argumentos, así las llamadas pueden localizar el final de la lista

**`#include <unistd.h>`**

```
int execl(const char *pathname, const char *arg, ...  
          /* , (char *) NULL */);
```

No devuelve nada en caso de éxito y -1 en caso de error

Ejemplo:

```
execl("/bin/ls", "ls", "-l", NULL);
```



# Procesos

## Bibliografía

- Tanenbaum, Andrew S. Sistemas Operativos Modernos, 3era Edición. Prentice Hall. 2009. Capítulo 2.1.
- Kerrisk, Michael. *The linux programming Interface*. 2011. **Capítulos 6, 24.1, 24.2, 25.1, 25.2, 26.**