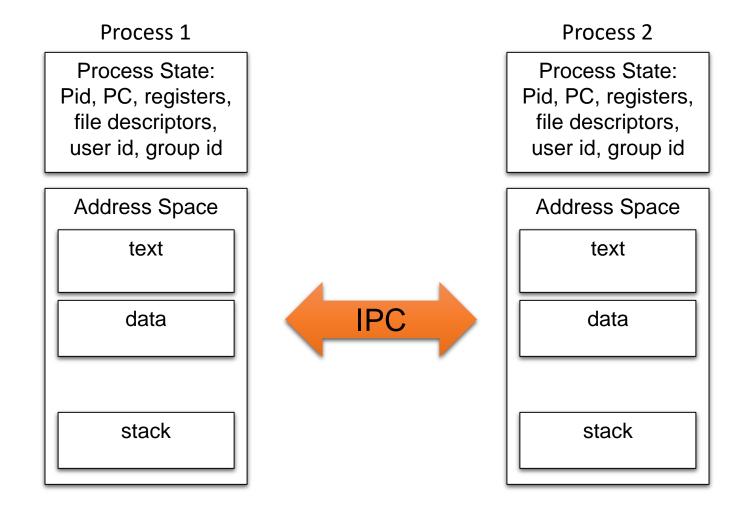
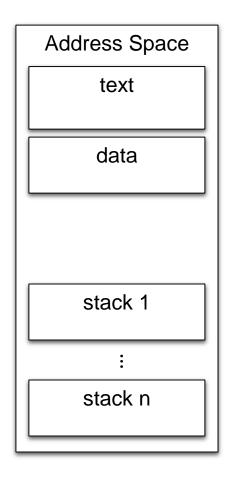
Distintos procesos



Multithreading



Process State:
 Pid, file
descriptors, user
id, group id

1: PC, registers
:
n: PC, registers

Threads

- Cada thread mantiene sus propios:
 - Stack Pointer
 - Registers, PC
 - Scheduling properties
 - Signals behavior
 - Thread specific data
- Comparte:
 - Address Space
 - File descriptors
 - Process properties (pid, uid, gid, etc.)

Creación de un thread

Linkar con -lpthread

- Terminación de un thread
 - Llamado explícito a:

```
void pthread_exit(void *retval);
```

- Retorno de start_routine.
- Cancelada con pthread_cancel.
- Terminación del proceso.
- pthread_self() retorna el pthread ID del calling thread.
- pthread_equal() compara pthread IDs de manera portable.

- Cuando un thread termina, el comportamiento es similar a los procesos zombies.
- pthread_join es similar a wait de un proceso hijo muerto. Espera por un thread terminado.
- Detached threads: liberación automática de recursos.
- No esperan por otro thread que las joinee.
- pthread_detach
- Una vez detachado un thread, no se puede joineear.

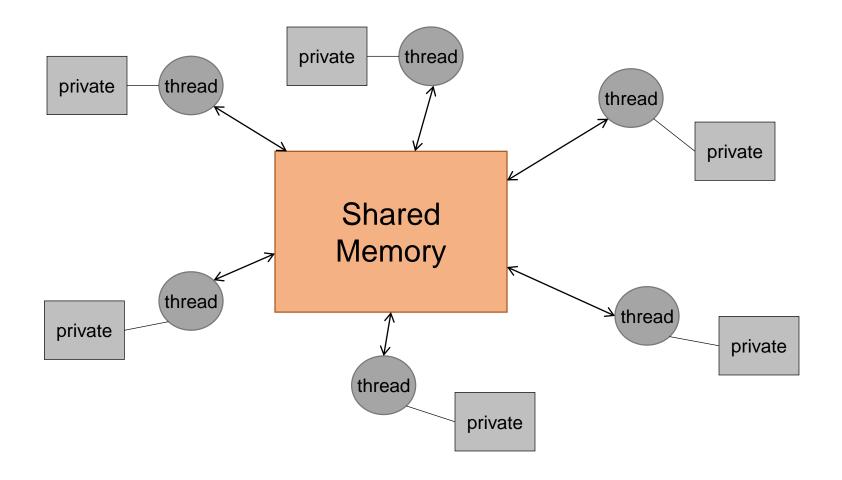
- Thread attributes: pthread attr t
- Inicializados con pthread_attr_init
- Destruido con pthread_attr_destroy
- Atributos posibles:

```
pthread_attr_setdetachstate
pthread_attr_setguardsize
pthread_attr_setinheritsched
pthread_attr_setschedparam
pthread_attr_setschedpolicy
pthread_attr_setscope
pthread_attr_setstack
pthread_attr_setstack
```

Threads

- Permiten paralelizar la programación. Modelos:
 - Manager/workers
 - Pipeline
- Ventajas en manejo de:
 - Eventos asincrónicos
 - Bloqueos por I/O.
 - Prioritización
 - Paralelismo en ejecución u operaciones sobre datos.

Threads – Shared Memory Model



Threads - Problemas

- Reentrancy: las funciones deben poder ser ejecutadas desde distintos threads concurrentemente.
 - No guardar estado estático entre llamados.
 - No retornar nada asociado a buffers propios.
 - man -k _r
- Thread safeness: protección de datos compartidos.
- Race conditions.
- Mutual exclusion. Serialización de acceso.

Mutex

- Recurso que permite sincronizar threads.
- Un solo thread puede tomar el mutex al mismo tiempo.
- Operaciones: lock y unlock.
- Similar a un semáforo con cuenta máxima de 1.
- API:

```
pthread_mutex_init
pthread_mutex_destroy

pthread_mutex_lock
pthread_mutex_trylock
pthread_mutex_timedlock

pthread_mutex_unlock
```

Condition Variables

- Recurso que permite sincronizar threads basándose en eventos.
 Un thread espera hasta que una condición sea cierta. De otra manera debería hacer polling.
- Las variables de condición están asociadas a un mutex.
- API:

```
pthread_cond_init
pthread_cond_destroy

pthread_cond_wait
pthread_cond_timedwait
pthread_cond_signal
pthread_cond_broadcast
```

Barriers

- Recurso que permite sincronizar threads basándose en que *n* threads arriben al punto de sincronización.
- API:

```
pthread_barrier_init
pthread_barrier_destroy
pthread_barrier_wait
```

Read/Write Locks

- Recurso que permite sincronizar threads permitiendo múltiples accesos de threads para lectura (compartido) y único para escritura (exclusivo).
- API:

```
pthread_rwlock_init
pthread_rwlock_destroy

pthread_rwlock_rdlock
pthread_rwlock_wrlock
pthread_rwlock_unlock

pthread_rwlock_tryrdlock
pthread_rwlock_tryrdlock
pthread_rwlock_timedrdlock
pthread_rwlock_timedrdlock
pthread_rwlock_timedrdlock
```

Spinlocks

- Recurso que permite sincronizar threads.
- La espera por el recurso se hace "spinning" (busy waiting). Evita context switching.
- Tiene sentido en multiprocesadores.
- API:

```
pthread_spin_init
pthread_spin_destroy

pthread_spin_lock
pthread_spin_trylock
pthread_spin_unlock
```