



Programación Sobre Redes

T6: Comunicación entre Procesos I

Nicolás Mastropasqua

May 14, 2020

Instituto Industrial Luis A. Huergo

1. Repaso
2. Comunicación entre procesos

Repaso

- Procesos
 - Estados de un proceso
 - Representación de procesos: PCBs
 - Context Switch
- Manejo de Procesos en C



- ¿Pueden dos procesos hablar entre ellos?
- ¿Cuáles son los **modelos** de comunicación?

Comunicación entre procesos

Las dos alternativas

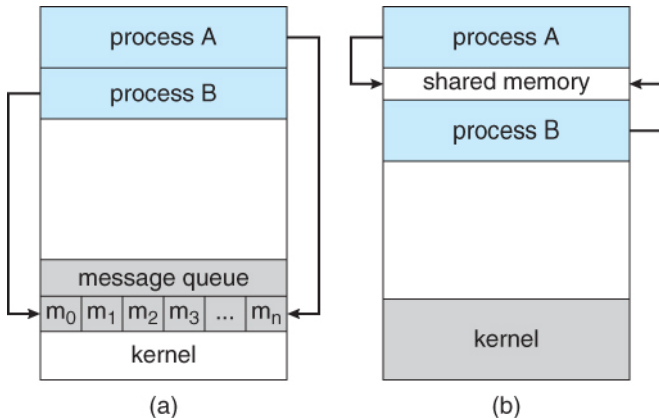
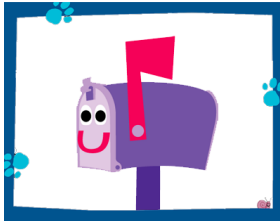


Figure 1: Modelo de pasaje de mensajes(izq) y memoria compartida(der)

- Los procesos se comunican intercambiando mensajes entre ellos
- La comunicación puede ser **directa** o **indirecta**
 - Si es directa, cada proceso debe tener una forma de referirse al otro
 - Si es indirecta, los procesos hablan entre ellos a través de un buzón (o puertos)

Ejemplos

- Para comunicación **directa**, tendría sentido tener una función `SEND(P, MESSAGE)`, `RECEIVE(P, MESSAGE)` siendo P un proceso
- Para comunicación **indirecta**, `SEND(A, MESSAGE)`, `RECEIVE(A, MESSAGE)` siendo A la dirección del buzón



- Si el buzón tiene capacidad 0, no se pueden encolar mensajes. Por lo tanto, el emisor se bloquea hasta que el receptor recibe el mensaje
- Si el buzón tiene capacidad total $n \geq 1$ y si hay lugar libre, el emisor puede colocar su mensaje allí. Si no hay lugar, entonces se bloquea hasta que lo consiga

Lo anterior, da lugar a distintos tipos de sincronización entre los procesos según la característica de **send()** y **receive()**:

- **send bloqueante**: El emisor se bloquea hasta que el receptor recibe el mensaje
- **send no-bloqueante**: El emisor envía el mensaje y continúa su ejecución
- **receive bloqueante**: El receptor se bloquea hasta recibir un mensaje
- **receive no-bloqueante**: El receptor obtiene un mensaje válido o un error si no había

Otra alternativa es un modelo de memoria compartida

Memoria compartida

- Normalmente, el sistema operativo intenta prevenir que un proceso acceda al espacio de memoria de otro
- Sin embargo, si ambos están de acuerdo, pueden hacerlo. De esta manera escriben o leen datos del mismo bloque de memoria
- Cada proceso es responsable de mantener la coherencia del modelo

- El modelo de mensajes es interesante a la hora de intercambiar poca información, ya que no incurre en conflictos de coherencia y puede ser más fácil de implementar
- El modelo de memoria permite mayor velocidad, ya que no tiene el *overhead* provocado por el manejo de mensajes y se puede trabajar, en general, a la velocidad que lo permita la memoria (si son procesos locales).
- Sin embargo, para el anterior, es necesario una complejidad adicional para sincronizar los procesos y proteger los datos

Memoria compartida en C

- ¿Podemos elegir que una variable sea compartida entre procesos? **Sí**
- En C, podemos utilizar la función **mmap** para hacer esto
- Vamos a omitir los detalles de su uso para no entrar en la parte oscura de C ahora...



Ejercicio

Queremos construir un programa de manera que:

- un proceso lea la variable ping y escriba su contenido incrementado en uno en la variable pong
- otro proceso lea la variable pong y escriba su contenido incrementado en uno en la variable ping

Para esto, tenemos a disposición la función `share_mem(int var)` que permite compartir la referencia, de tipo entero, entre todos los hijos de un proceso y el siguiente código con algunas funciones útiles.

```
int ping;
int pong;
int temp;

void pong() {
    while (true) {
        temp = ping;
        temp++;
        pong = temp;
    }
}

void ping() {
    while (true) {
        temp = pong;
        temp++;
        ping = temp;
    }
}
```

- a) ¿Qué variables deben residir en el área de memoria compartida?
- b) ¿Existe alguna variable que no deba residir en el espacio de memoria compartida?
- c) Escribir un procedimiento `main()` para el problema usando el código presentado y las funciones para comunicación entre procesos provistas. Si creés que es necesario podés asumir que el scheduler siempre da la ejecución que fijes.