

Sistemas Operativos

UNIDAD 3

EXCLUSIÓN MUTUA Y SINCRONIZACIÓN MEDIANTE COLAS DE MENSAJES



Exclusión Mutua

SOLUCIONES SOPORTE SO

PASO DE MENSAJES – COLAS DE MENSAJES

Exclusión Mutua: MENSAJES

Los semáforos y monitores:

- Un único computador (mono o multiprocesador), compartiendo memoria

El paso de mensajes, además:

- Sistema distribuido (conectados en red).

Intercambio de información. Primitivas:

- **send (destino, mensaje)**
- **receive (origen, mensaje)**

Aspectos de diseño

- Acuse de recibo. Pérdida del mensaje. Pérdida del acuse. Secuenciación de mensajes.
- Verificación de autenticidad.
- Rendimiento. En la misma máquina puede ser lento el mecanismo de mensajes frente a monitores o semáforos.

Análisis desde las siguientes perspectivas

- Sincronización
- Direccionamiento
- Formato
- Disciplina de cola

Sincronización	Formato
<i>Send</i> Bloqueante No bloqueante	Contenido Longitud Fija Variable
<i>Receive</i> Bloqueante No bloqueante Comprobación de llegada	
Direccionamiento	Disciplina de cola
Directo <i>Send</i> <i>Receive</i> Explícito Implícito	FIFO Prioridad
Indirecto Estático Dinámico Propiedad	

Exclusión Mutua: MENSAJES

Sincronización

- Primitivas bloqueantes o no bloqueantes
 - Envío **bloqueante**, recepción **bloqueante** (rendez-vous)
Permite sincronización estricta entre varios procesos
 - Envío **no bloqueante**, recepción **bloqueante**
Combinación más común
Requiere de mensajes de respuesta (ACK) si se quiere verificar recepción
 - Envío **no bloqueante**, recepción **no bloqueante**

Posibles problemas:

- Un envío no bloqueante tiene el peligro de reenvíos continuos sin bloqueo del emisor.
- Una recepción bloqueante puede ser indefinida si el mensaje del emisor se pierde.

Posibles soluciones:

- Se puede permitir que un proceso compruebe la existencia del mensaje por el que espera antes de solicitarlo.
- Esto es útil si puede haber varios emisores.

Exclusión Mutua: MENSAJES

Direccionamiento

- Direccionamiento Directo.

Las primitivas incluyen identificador del proceso con el que comunicar

Requiere el conocimiento de los procesos origen y destino

- Direccionamiento Indirecto.

- Se usan Buzones para intercambiar los mensajes

Este esquema desacopla emisor y receptor

Los buzones pueden ser

Estáticos: El buzón se crea y se asigna a un proceso. Al morir el proceso se destruye el buzón.

Dinámicos: Asociación del proceso a un buzón de manera dinámica con primitivas *conectar/desconectar*

El propietario del buzón puede ser:

El emisor.	}	Se crea el buzón y se asigna al emisor/receptor.
El receptor.		Se destruye cuando finaliza el emisor o mediante primitivas.

El Sistema operativo. En este caso se necesitan primitivas de creación y destrucción del buzón.

Exclusión Mutua: MENSAJES

○ Direccionamiento Indirecto

Relación entre emisores/receptores

- Uno a Uno

Permite un enlace privado de comunicaciones entre dos procesos

- Uno a Muchos

Útil en aplicaciones donde es necesario difundir un mensaje a N procesos (broadcast)

- Muchos a Uno

El buzón se denomina puerto.

El receptor (servidor) ofrece un servicio a varios procesos.

El puerto está a disposición de los emisores (clientes) para recibir peticiones de servicio.

- Muchos a Muchos

Permite a múltiples procesos servidores proporcionar un servicio concurrente a múltiples clientes.

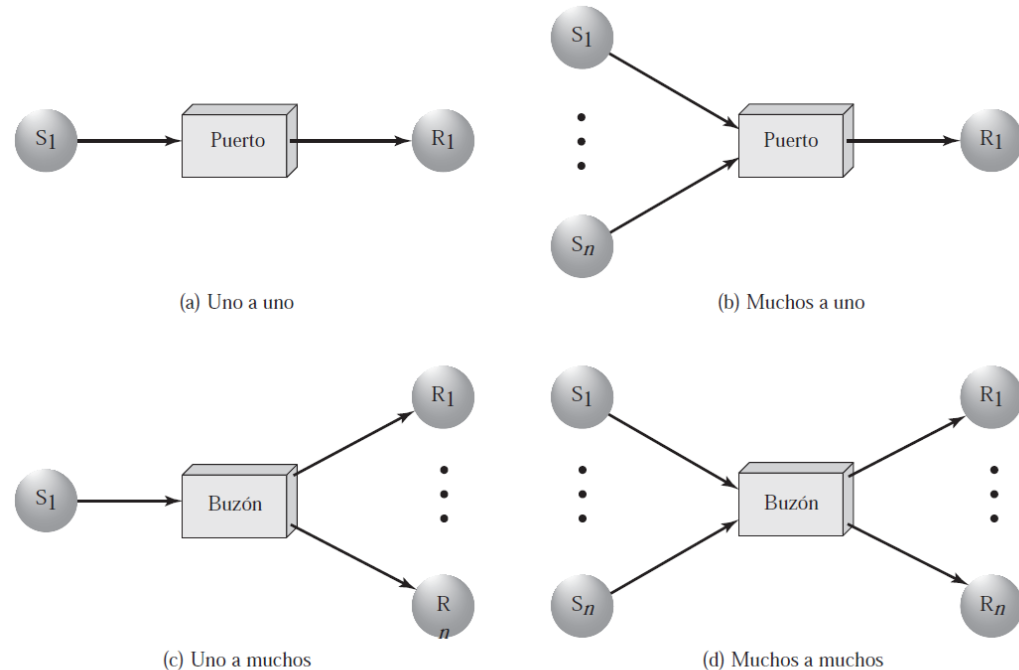
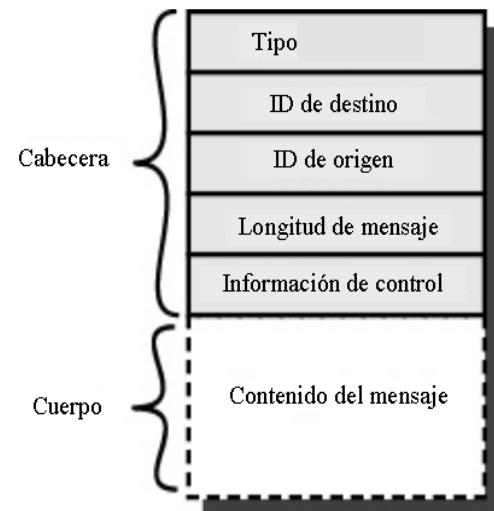


Figura 5.18. Comunicación indirecta de procesos.

Exclusión Mutua: MENSAJES

Formato.

- Depende del servicio de mensajería si es sobre un sistema independiente o distribuido
- Mensajes cortos de tamaño fijo:
 - Minimizan el almacenamiento y se puede transmitir el mensaje.
- Mensajes largos
 - Los datos se ubican en un fichero y se transmite su referencia.
- Mensajes de longitud variable. Se divide en dos partes
 - Cabecera:
 - Tipo de mensaje
 - Proceso destino (buzón, puerto)
 - Proceso origen (cliente)
 - Longitud del mensaje
 - Información de control (prioridad, siguiente mensaje, contador, etc...)
 - Cuerpo: Contenido del mensaje



Disciplina de la cola

- FIFO: Puede no ser suficiente si hay mensajes mas urgentes que otros.
- PRIORIDADES: En función del tipo de mensaje, del destinatario o emisor.
- SELECCIÓN: Permitir que el receptor examine la cola en busca del mensaje que quiere recibir a continuación.

Exclusión Mutua: MENSAJES

Exclusión mutua con Mensajes

- send **no bloqueante** y receive **bloqueante**.

```
/*program exclusión mútua*/
const int n = /*Número de procesos*/

void P(int i){
    mensaje msj;
    while true {
        receive(mutex, msj);
        /*sección crítica*/
        send(mutex, msj);
        /*resto*/
    }
}

void main(){
    crear_buzon(mutex);
    send(mutex,null);
    parbegin(P(1), P(2), ..... P(n));
}
```


Exclusión Mutua: MENSAJES

Ejercicio:

- Resolver el problema del productor/consumidor con buffer **ilimitado** usando mensajes

Solución: *send no bloqueante, receive bloqueante*

```
/*program Productor Consumidor Buffer ilimitado*/
msg_t /*tipo abstracto que define el item, es el mensaje a pasar */

void Productor(){
    msg_t item;
    while true {
        item = producir();
        send(buffer,item);
    }
}

void Consumidor(){
    msg_t item;
    while true {
        receive(buffer,item);
        consumir(item)
    }
}

void main(){
    crear_buzon(buffer);
    parbegin(Productor(), Consumidor());
}
```

Exclusión Mutua: MENSAJES

Ejercicio:

Resolver el problema del productor/consumidor con buffer **limitado** por medio de mensajes.

Solución: *send no bloqueante, receive bloqueante*

```
/*program Productor Consumidor Buffer ilimitado*/
const int capacidad = N;
msg_t null; /*mensaje vacío*/
int i;

void Productor(){
    msg_t msjp;
    while true {
        receive(buffer_producir,msjp);
        msjp=producir();
        send(buffer_consumir,item);
    }
}

void Consumidor(){
    msg_t msjc;
    while true {
        receive(buffer_consumir,msjc);
        consumir(msjc);
        send(buffer_producir,null);
    }
}

void main(){
    crear_buzon(buffer_producir);
    crear_buzon(buffer_consumir);
    for (int i=1; i<=capacidad; i++)
        send(buffer_producir,null);
    parbegin(Productor(), Consumidor());
}
```

Exclusión Mutua: MENSAJES

Ejercicio:

Implementar una barrera para un numero arbitrario (n) de procesos utilizando primitivas genéricas de paso de mensajes *send* y *receive*

Explicar detalladamente la solución alcanzada.

Paso de mensajes en Unix

Unix System V Release4 (SVR4) proporciona tres herramientas para el paso de mensajes

- Tuberías
 - Colas de Mensajes
 - Sockets
- En la misma máquina
- En distinta máquina

Tuberías

- Tuberías sin nombre: Para comunicar procesos con relación de parentesco
- Tuberías con nombre: Para comunicar procesos sin relación de parentesco

Colas de Mensajes

- Buffer FIFO mantenidos por el S.O. donde puede haber varios procesos escribiendo y varios leyendo.
- La exclusión mutua al buffer está garantizada por el S.O.
- Se pueden escribir o leer estructuras con formato de mensaje tratados (leídos/escritos) como items indivisibles
- Se pueden tipar los mensajes y dotar de primitivas de selección de mensaje por tipo (esto rompe FIFO, aunque FIFO para mismo tipo)
- Primitivas principales:
 - **msgget** : Para crear una cola o habilitar acceso a una cola ya creada
 - **msgctl** : Control de colas de mensajes
 - **msgsnd**: Para escribir (send) mensaje en la cola
 - **msgrcv**: Para leer (receive) mensaje de la cola

Fin

UNIDAD 3

EXCLUSIÓN MUTUA Y SINCRONIZACIÓN CON MONITORES