

Taller de Sistemas Operativos Avanzados

Práctica #2: Modelo Cliente / Servidor

“Administración de Procesos y Mecanismo de Comunicación Básico”

Objetivo

Implementar una simulación de los servicios para comunicación básica entre procesos, las operaciones *send* y *receive*, que proporciona un núcleo de sistema operativo distribuido de estructura tipo micro núcleo y efectuar la interacción entre este y los procesos de nivel usuario (procesos clientes y servidores).

Descripción

El micro núcleo provee las siguientes funciones básicas:

1. Mecanismo de comunicación entre procesos
2. Cierta administración de memoria
3. Planificación y administración de procesos de bajo nivel
4. E/S de bajo nivel

La práctica contempla la primera de las funciones citadas, que se encarga del paso de mensajes entre procesos, esta función presenta una interfaz para ser llamada por los procesos, que para el caso de los sistemas operativos distribuidos se encarga además del envío/recepción de mensajes por la red, sin distinción de procesos locales o remotos en su interfaz ante los programas de usuario. En cuanto a la administración de procesos, se requerirá sólo la suficiente para cumplir con el mecanismo de comunicación.

El núcleo de un sistema operativo distribuido se encarga de proveer el mecanismo de paso de mensajes, siendo estos como mínimo los siguientes:

REQ: Solicitud (enviado a petición del cliente)

REP: Respuesta (enviado a petición del servidor)

AU: Dirección desconocida (enviado por el núcleo si el proceso destinatario de un mensaje recibido no se encuentra en la máquina local)

TA: Intenta más tarde

ACK: Reconocimiento

AYA: ¿Estás vivo?

IAA: Sí estoy vivo

Nota: mensajes/paquetes TA, ACK, AYA y IAA no son requeridos en esta práctica.

Requerimientos Generales

La simulación del modelo Cliente/Servidor deberá cumplir con lo siguiente:

1. Todos los requerimientos (generales, visuales, funcionales, no funcionales, complementarios) así como restricciones especificados para la práctica #1.

Requerimientos Visuales y Funcionales

2. Mostrar en la interfaz gráfica (IG) correspondiente al núcleo, sólo cada suceso significativo en que éste se encuentre involucrado:
 - a) “Buscando en listas locales el par (máquina, proceso) que corresponde al parámetro dest de la llamada a send”
 - b) “Enviando mensaje de búsqueda del servidor”; imprimir este si el destinatario no se conoce, que es el caso para el proceso servidor la primera vez que se le busque; para esta práctica #2, siempre se tratará de la primera vez y se simulará la búsqueda tomando de la IG del núcleo los datos de la ubicación del servidor
 - c) “Recibido mensaje que contiene la ubicación (máquina, proceso) del servidor” (mostrar este simulando la recepción de la respuesta al mensaje enviado según el inciso b.
 - d) “Completando campos de encabezado del mensaje a ser enviado”
 - e) “Enviando mensaje por la red”
 - f) “Recibido mensaje proveniente de la red”
 - g) “Buscando proceso correspondiente al campo dest del mensaje recibido”
 - h) “Copiando el mensaje hacia el espacio del proceso”
 - i) “Proceso destinatario no encontrado según campo dest del mensaje recibido”

Requerimientos No Funcionales

3. Los mensajes que los procesos han de enviarse entre sí, sean en forma de un arreglo de bytes, el cual tenga la estructura siguiente:
 - a) Primeros 4 bytes (campo origen): Identificador del emisor (el ID de proceso del emisor); sea llenado antes de que el núcleo envíe el mensaje por la red pero después del señalamiento al núcleo.
 - b) Siguiendo 4 bytes (campo destino): Identificador del receptor, que sea llenado de la misma forma que el campo origen.
 - c) Siguiendo 1016 bytes: Datos relativos a la operación solicitada o respuesta, en su caso; se pueden reservar para ello de 1 hasta 1016 en el espacio del proceso, dependiendo de la información a enviar.
4. El núcleo incluya las primitivas `send(dest,messagePtr)` y `receive(addr,messagePtr)`, a través de las cuales se transfieran los mensajes entre cliente y servidor
 - a) *dest* sea el identificador del proceso destinatario (un entero de 4 bytes) más no su ID de proceso.
 - b) *addr* sea el ID del proceso que espere recibir un mensaje.
 - c) *messagePtr* sea el apuntador a un arreglo de bytes definido en el espacio del proceso (cliente o servidor).

5. Las primitivas `send(dest,messagePtr)` y `receive(addr,messagePtr)` sean utilizadas exclusivamente por los procesos.
6. La primitiva `send(dest,messagePtr)` sea implementada contemplando sólo el caso remoto; esto es, no realice alguna verificación por encontrar al proceso destinatario de forma local para efecto de envío del mensaje.
7. El proceso que invoque a `send` recupere el control después de que haya sido enviado el mensaje por la red (primitivas por bloqueo).
8. El proceso que invoque a `receive`, recupere el control después de que el mensaje recibido en el espacio del núcleo haya sido copiado a su espacio de memoria (primitivas por bloqueo).
9. Las primitivas `send(dest,messagePtr)` y `receive(addr,messagePtr)` hagan uso de ambos parámetros recibidos y únicamente utilicen variables externas al procedimiento si tienen que ver con alguna estructura de datos involucrada en el mecanismo de comunicación.
10. Para el envío del mensaje, no se intente averiguar la naturaleza del proceso que desea enviar el mensaje (no verificar si es cliente o servidor)
11. Todo proceso sea ubicado remotamente mediante el par (máquina, proceso), donde *máquina* es una dirección IP y *proceso* es un ID de proceso en la máquina remota; para esto, el parámetro *dest* proporcionado en la llamada a `send(dest,messagePtr)` sea verificado por el núcleo para determinar el par (máquina, proceso) que le corresponde a este *dest*, de la siguiente forma:
 - a) El núcleo verifique en alguna estructura de datos propia (una tabla), si se encuentra una entrada cuya clave primaria sea igual a *dest*
 - b) Si se encuentra, se extraigan los campos IP e ID de proceso
 - c) Si no se encuentra, se envíe un mensaje de búsqueda del proceso destinatario, esto es, haciendo la simulación de una posterior implementación de búsqueda en red ya sea por multitransmisión (direcciones raras de procesos) o mediante un servidor de nombres; (estas implementaciones corresponden a una práctica posterior); la forma de ubicar al proceso remoto para los fines de esta práctica, será tomando de la interfaz gráfica del núcleo los datos correspondientes a la IP y al ID de proceso del destinatario
 - d) Una vez que se hayan obtenido la IP e ID de proceso del destinatario, el ID de proceso destino sea colocado en el *campo destino* del mensaje a enviar, el ID del proceso emisor se coloque en el *campo origen* y la IP se utilice para enviar el mensaje por la red
 - e) Los ID de proceso correspondientes a los campos *origen* y *destino* del mensaje a enviar sean colocados en el arreglo de bytes respetando orden de magnitud, esto es, el byte de mayor orden del tipo de dato entero de 4 bytes sería colocado a la izquierda del byte de orden inmediato menor y así sucesivamente (para esta práctica basta con colocar el byte de menor orden del ID de proceso en el lugar correspondiente).
 - f) La interfaz gráfica sólo se utilice para localizar al servidor, no al cliente.

12. La IP del emisor o del receptor nunca sea incluida en el arreglo de bytes proporcionado en la llamada a *send* ni en el enviado por la red (esto excluye el uso de APIs, librerías o instrucciones de bajo nivel requeridas para el verdadero envío de los mensajes por la red)
13. El proceso servidor solicite al núcleo el envío de la respuesta, otorgando como argumento la información del *campo origen* de la solicitud procesada.
14. Para la recepción de un mensaje por parte de un proceso, se recurra a una estructura de datos (una tabla) dedicada a los procesos que desean recibir un mensaje, aquellos que han invocado a la primitiva *receive(addr,messagePtr)*; utilizar a *addr* como la llave que identifique la intención de recepción de mensaje, dada por el proceso que invoque a dicha primitiva y proporcionarle a la mencionada estructura de datos, la llave y el apuntador al arreglo de bytes *messagePtr* correspondiente a fin de que pueda ser obtenido por parte del hilo de control descrito en el siguiente punto
15. El núcleo designe un hilo de control particular que se dedique a la recepción de mensajes por la red, el cual:
 - a) Se designe un búfer en el espacio de direcciones del núcleo para recepción de mensajes provenientes de la red, el cual siempre se localice en la misma dirección de memoria relativa.
 - b) Se prepare para la recepción de un mensaje proveniente de la red
 - c) a la llegada de un mensaje, muestre en su IG la IP e ID de proceso del emisor
 - d) para un mensaje recibido, revise el campo *dest* del mensaje
 - e) verificar si el proceso destino al que hace referencia el mensaje se encuentra entre los que este núcleo administra
 - f) si se encuentra el destinatario según el punto anterior y tal proceso espera recibir un mensaje, el hilo del núcleo copie el mensaje al espacio de memoria del proceso; para esto se requiere de la estructura de datos mencionada en el punto anterior
 - g) extraiga la dirección IP del emisor a partir del mensaje recibido
 - h) guarde la IP e ID de proceso del emisor del mensaje en la misma estructura de datos que sea consultada en la primitiva *send*, a fin de que se pueda localizar al destinatario (el cliente) para cuando el servidor envíe la respuesta; lo anterior llevado a cabo sí y solo sí fue determinado en el inciso “f” que el destinatario esperaba recibir un mensaje; con la información guardada se debe poder distinguir entre varios clientes pendientes de respuesta;
 - i) si determina que el proceso al que hace referencia el mensaje no se encuentra, envíe un mensaje al núcleo emisor de la solicitud, indicando la ausencia del destinatario (paquete AU, dirección desconocida); se notifique en la IG de cada uno de los núcleos involucrados (cliente y servidor) la respectiva falla
 - j) sea desbloqueado el proceso al cual se haga referencia en el paquete AU recibido, si este se encuentra bloqueado por llamada a *receive*.
 - k) este hilo de control termine su ejecución al momento de solicitar desde la interfaz gráfica el cierre de la aplicación.

- l) los mensajes/paquetes núcleo a núcleo (AU, TA, ACK, AYA, IAA) sean del tamaño mínimo indispensable para que los núcleos se entiendan entre sí; dichos mensajes no incluyan información a interpretar como caracteres, ni información de los mensajes REQ ni REP más allá de los campos origen y destino.
16. Ejecución de la práctica a prueba de fallas tanto en núcleo como en procesos considerando el universo de posibilidades en la elaboración de mensajes por parte de los procesos y el núcleo; esto es, que sea cual sea el contenido de los mensajes elaborados tanto por los procesos como por el núcleo, siempre que respeten el protocolo de requerimientos especificados (en esta práctica, anteriores y subsecuentes), no causen fallo en el cumplimiento del paso de mensajes. Así mismo, el mecanismo de comunicación debe contemplar la ejecución de varios servidores y clientes simultáneos

Requerimientos y Restricciones Complementarios

- 17. El Código fuente de la práctica no incluya impresiones a consola.
- 18. La aplicación en ejecución (núcleo y procesos) no imprima en pantalla explicación alguna acerca del funcionamiento interno de la práctica más allá de lo especificado como requerimientos visuales.
- 19. El funcionamiento de los procesos no debe depender del núcleo en cuanto a que éste último requiera invocar métodos albergados en los procesos con el fin de cumplir algún requerimiento (de esta práctica o posteriores); lo anterior a excepción de una implementación complementaria para la señal de terminación del proceso.

Criterios de Evaluación

- ? Revisión sólo si se completó la práctica #1 para soporte de al menos una operación.
- ? Los establecidos en las “Reglas de Operación y Evaluación” del Taller de Sistemas Operativos Avanzados y los correspondientes “Periodos de Entrega” de la práctica.
- ? Código fuente indicando en la parte superior de cada archivo: nombre del(la) alumn@, sección y no. de práctica; entregado vía e-mail en formato zip.
- ? Fecha de asignación de la práctica: 18 de Marzo de 2009
- ? Fecha límite para entrega de la práctica: 01 de Abril de 2009
- ? Observación: _____
- ? Calificación en base a cobertura de requerimientos y fecha de entrega