Tema 5

Control de Recursos



Objetivos

- 1. Comprender el problema de control de recursos en la programación concurrente
- 2. Conocer y saber utilizar la sentencia *requeue* de Ada



Índice

- 1. Sincronización en el control de recursos
- 2. La funcionalidad de reencolado en Ada
- 3. Ejemplos de aplicación de reencolado



1. Sincronización en el control de recursos

El problema de control de recursos

- Se requiere sincronización entre procesos que **comparten acceso** a recursos limitados
- La asignación de recursos entre procesos competitivos puede afectar a la fiabilidad del sistema
 - Fallo de un proceso con un recurso asignado
 - Monopolizar un recurso
 - Interbloqueo
- El control de recursos se puede llevar a cabo mediante
 - un recurso protegido
 - un servidor



1. Sincronización en el control de recursos

Implementar la gestión de recursos

- Los recursos deben encapsularse y ser accedidos a través de una interfaz procedimental de alto nivel
 - Siguiendo principios de modularidad y ocultación de información
- En Ada se utilizan los paquetes



1. Sincronización en el control de recursos

Primitivas de sincronización

- Se requiere evaluar las primitivas de sincronización de un lenguaje
- Ada permite implementar
 - Servidores
 - Con una interfaz de paso de mensajes
 - Recursos protegidos
 - Mediante objetos protegidos

El paquete debería contener

- una tarea (servidor)
- o bien un objeto protegido (recurso protegido)



Índice

- 1. Sincronización en el control de recursos
- 2. La funcionalidad de reencolado en Ada
- 3. Ejemplos de aplicación de reencolado

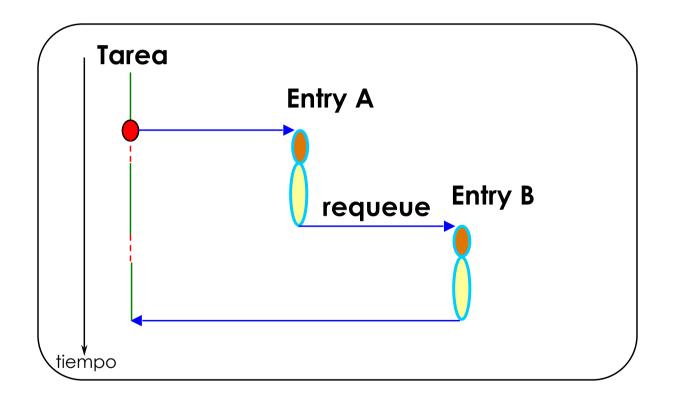


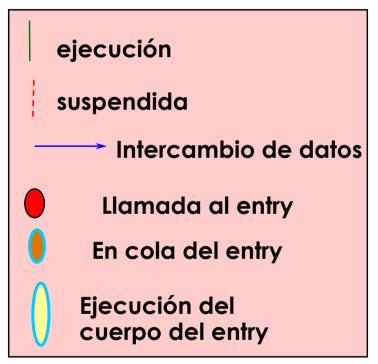
Semántica de requeue

requeue Nombre_Entry;

- El reencolado consiste en mover una tarea X que estaba en la cola de un entry A a la cola de otro entry B, cuando se ejecuta el entry A
- Es decir, desde el cuerpo de un entry se puede "redirigir" la tarea cliente a la cola de otro entry (o al mismo, si A=B)
- El reencolado no es una simple llamada
 - Cuando el cuerpo del entry A ejecuta un requeue, ese cuerpo se completa
 - La tarea X continua suspendida hasta que el cuerpo del entry B se ejecute

Sincronización en el reencolado desde un objeto protegido

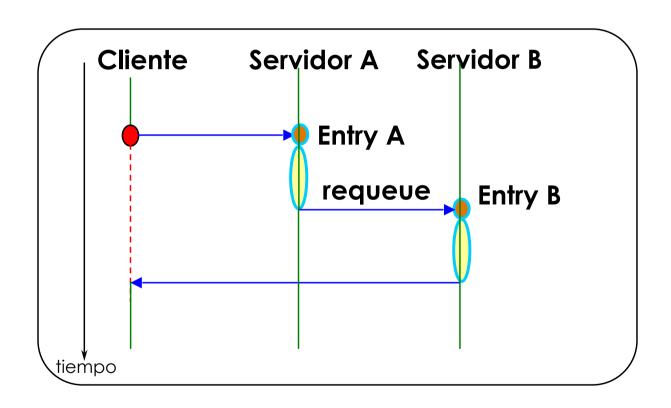


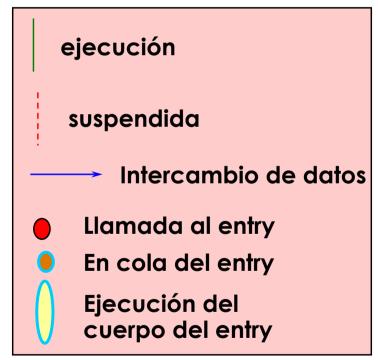




La tarea estará suspendida mientras no pueda ejecutar el cuerpo de un entry

Sincronización en el reencolado desde una cita extendida







Paso de parámetros en el requeue

- No se proporcionan parámetros actuales en la llamada al entry en la sentencia requeue
- El entry nombrado en la sentencia requeue (entry objetivo):
 - o no tiene parámetros
 - o si los tiene, debe ser el mismo número y tipo de parámetros que el *entry* desde el que se hace el reencolado
- Los valores de los parámetros de salida pueden cambiarse antes del requeue
- En la barrera de un entry no pueden utilizarse los parámetros de entrada



Uso de la sentencia requeue

- Se permiten reencolados entre entries de tareas y de objetos protegidos
- El reencolado puede ser para:
 - el mismo entry
 - otro entry en la misma unidad
 - un entry de otra unidad



Requeue en objetos protegidos

Si se realiza un reencolado de un objeto protegido a otro, la exclusión mutua sobre el objeto original se abandona

Si se realiza un reencolado sobre el mismo objeto protegido, mantendrá el bloqueo de exclusión mutua (si el entry objetivo está abierto)



Llamadas temporizadas: cláusula with abort

requeue Nombre_Entry with abort;

- Mantiene cualquier timeout
- Permite que en la tarea reencolada pueda cancelarse la llamada (se desencole si se alcanza el timeout)

requeue Nombre_Entry; -- sin cláusula with abort

- Cancela cualquier timeout
- En la tarea reencolada no puede cancelarse la llamada (no se desencola si se alcanza el timeout)



Ejemplo con cláusula with abort

Tarea 1

```
-- ejecución en
-- instante t<sub>0</sub>
select
Tarea2.Servicio;
or
delay 5.0;
end select;
```

Tarea2

```
-- ejecución en

-- instante t<sub>1</sub> = t<sub>0</sub>+3.0

Accept Servicio do

requeue Tarea3.Servicio

with abort;
end Servicio;
...
```

Tarea3

```
-- ejecución en
-- instante t<sub>1</sub>+4.0

Accept Servicio do

Procedimiento_A;
end Servicio;
...
```

¿ Se invoca a Procedimiento_A?



Índice

- 1. Sincronización en el control de recursos
- 2. La funcionalidad de reencolado en Ada
- 3. Ejemplos de aplicación de reencolado



Asignación de N recursos

```
type Rango_Peticiones is range 1..Max;
type Recurso ...;

protected Controlador_Recursos is
    entry Solicitar(R: out Recurso; cantidad: Rango_Peticiones);
    procedure Liberar(R: Recurso; cantidad: Rango_Peticiones);

private
    entry Asignar(R: out Recurso; cantidad: Rango_Peticiones);
    liberados: Rango_Peticiones:= Rango_Peticiones'Last;
    nuevos_recursos_liberados : Boolean:= False;
    a_intentar: Natural:= 0;
    ...
end Controlador_Recursos;
```



Asignación de N recursos

```
protected body Controlador Recursos is
   entry Solicitar (R: out Recurso; cantidad: Rango Peticiones) when liberados > 0 is
   begin
      if cantidad <= liberados then</pre>
         liberados:= liberados - cantidad;
         -- asignar recursos
      else
         requeue Asignar;
      end if;
    end Solicitar:
    entry Asignar (R: out Recurso; cantidad: Rango Peticiones) when nuevos recursos liberados
    is
    Begin
       a intentar:= a intentar - 1;
       if a intentar = 0 then
          nuevos recursos liberados:= False;
       end if;
       if cantidad <= liberados then</pre>
          liberados:= liberados - cantidad;
          -- asignar recursos
       else
          requeue Asignar;
       end if;
    end Asignar;
```

Asignación de N recursos

```
procedure Liberar(R: Recurso; cantidad: Rango_Peticiones) is
begin
    liberados:= liberados + cantidad;
    -- liberar recursos
    if Asignar'Count > 0 then
        a_intentar:= Asignar'Count;
        nuevos_recursos_liberados:= True;
    end if;
end Liberar;
end Controlador_Recursos;
```



Enrutamiento





Temporizar el tiempo de respuesta del servidor

```
Task Cliente;

Task Servidor is
    entry Servicio(res: out Float);
private
    entry Servicio_Realizado(res: out Float);
End Servidor;
```

```
task body Cliente is
respuesta : Float;
begin
    select
        Servidor.Servicio(respuesta);
    or
        delay 10.0;
    end select;
    ...
end Cliente;
```

```
task body Servidor is
x : Float;
begin
     accept Servicio(res:out Float) do
        requeue Servicio Realizado with abort;
     end Servicio:
     Calcular Resultado(x);
     select
        accept Servicio Realizado(res:out Float) do
           res := x;
        end Servicio Realizado;
     else
        null:
     end select;
     . . .
  end Servidor:
```



Conclusiones

- Generalmente las tareas concurrentes necesitan sincronizarse para acceder a recursos compartidos
- Ada dispone de citas extendidas y objetos protegidos para proporcionar mecanismos de sincronización
- La sentencia requeue de Ada permite expresar sincronización basada en parámetros de la llamada



Bibliografía Recomendada

Sistemas de tiempo real y lenguajes de programación (3º edición) Alan Burns and Andy Wellings

Addison Wesley (2002)

? Capítulo 11 (Apartados 2, 4 y 7, excepto todo lo referente a otros lenguajes todo lo referente a otros lenguajes)

Concurrency in Ada (2nd edition)

Alan Burns and Andy Wellings

Cambridge University Press (1998)

? Capítulos 8 (Completo)

