

Otros mecanismos de concurrencia



Lectura:

*Concepts and Notations for Concurrent Programming
(Andrews & Schneider)*

Manuel Carro

Universidad Politécnica de Madrid

Este texto se distribuye bajo los términos de la [Creative Commons License](#)

Contenidos



- Múltiples propuestas de creación y sincronización de procesos
- Algunas adoptados en lenguajes de programación
- Otras se han quedado en el tintero (no realmente útiles, difíciles de implementar, etc.)
- Plan:
 - ▶ Creando tareas
 - ▶ Sincronizando procesos con memoria compartida
 - ▶ Sincronizando procesos con memoria distribuida

Creando tareas



- En Ada: tareas como tipos; *elaboración* de variables crea procesos
 - ▶ También aparece en otros lenguajes
- `fork/join`:
 - ▶ Tareas arrancadas explícitamente dando punto de inicio

```
fork P1;          program P1 is
...              ...
join P1;         end P1;
```

- ▶ Devuelve / espera por identificador tarea
- ▶ Lanzador y lanzado progresan concurrentemente
- ▶ Aparece en librerías Unix: `fork()/wait()`
- ▶ También en librerías de *threads*:
 - ★ **POSIX**: `pthread_create()` / `pthread_join()`
 - ★ **Win32**: `CreateThread()` / `WaitForSingleObject()`

Creando tareas (Cont.)



- `cobegin / coend`
 - ▶ Bloque (como `begin / end`) que especifica arranque concurrente:

```
cobegin  
  S1; S2; ... Sn;  
coend;
```

- ▶ $S_1 \dots S_n$ se ejecutan concurrentemente
- ▶ `coend` continúa cuando todos los S_i han terminado
- ▶ Variante (replicación tareas):

```
forall I := 1 to n do  
  S(I);  
end;
```

- ▶ Requisitos fuertes acerca del momento de lanzamiento de tareas

Sincronización con memoria compartida



- Vistos para exclusión mutua:
 - ▶ Espera activa (Peterson / Dekker / ...)
 - ▶ Semáforos
- Pueden usarse para construir sincronización condicional
- Pero falta de estructuración

Regiones críticas condicionales



- Variables compartidas agrupadas en *recursos*: conjuntos de variables compartidas que necesitan exclusión mutua

```
resource R: V1, V2, ... Vn;
```

- Cada variable a lo sumo en un recurso
- Acceso en exclusión mutua a recursos dentro de regiones:

```
region R when B do S;
```

- R nombre de recurso
- B condición booleana (sin restricción sintáctica)
 - ▶ Región suspende si no se cumple
 - ▶ Exclusión mutua sobre variables en R
- Caro de implementar (B puede referenciar variables locales)
- Falta de estructuración (acciones sobre recursos dispersas)

Monitores



- Encapsulan estado (privado) y operaciones Op_1, \dots, Op_N
- Llamadas a operaciones en exclusión mutua
- Sincronización usando *variables de condición*:
 - ▶ **Wait** (*cond*) suspende proceso llamante, abandona exclusión mutua
 - ▶ **Signal** (*cond*) permite reentrar proceso suspendido en *cond*

```
procedure P(A: ...)           procedure Q(B: ...)
begin                          begin
  if not CondP(A, Est)        ...
  then                        if CondP(Est) then
    Wait(C);                  Signal(C);
  end if;                     end if;
  ...                          end Q;
end P;
```

Sincronización con memoria distribuida



- Basada en alguna forma de paso de mensajes
- No hay variables compartidas → exclusión mutua innecesaria
- Comunicación: mensajes (contienen datos)
- Sincronización: mensajes (espera por llegada / recepción)
- Taxonomía según:
 - ▶ Especificación canales
 - ▶ Sincronía

Nombrado directo



- Origen y destino especificados en la comunicación
 - ▶ Origen especifica destino:

```
send Data to Receiver;
```

- Destino especifica origen:

```
receive Data from Sender;
```

- Se ignoran otros orígenes
- *Pipelines*: una forma (domesticada) de paso de mensajes con ~~nombrado directo~~ | sort
- Difícil de usar para programar servidores
 - ▶ Nombrado global (*mailboxes*)

Llamada a procedimiento remoto (RPC)

- `send` / `receive` usualmente en pares:
 - ▶ Pasar datos, recoger resultados
- RPC encapsula ambas direcciones en una sola llamada:
call P(`args_entrada`; `args_salida`);



Especificación de procedimiento re-
motos

remote procedure

```
P(args_entrada;  
args_salida)  
begin  
...  
args_salida := ...;  
end P;
```

- Creado como proceso

Recepción explícita

```
accept P(args_entrada;  
args_salida) →  
begin  
args_salida := ...;  
end;
```

- Podría ser llamado en cualquier punto
- Sólo en servidor: Rendez-Vous

Panorama

