

Contenidos

- El problema de la sección crítica
- Semáforos
- Regiones críticas
- **Monitores**

Bibliografía

- Programación Concurrente
 - J. Palma, C. Garrido, F. Sánchez, A. Quesada, 2003
 - Capítulo 6
- Concurrent Programming
 - A. Burns, G. Davies. Addison-Wesley, 1993
 - Capítulo 7
- Principles of Concurrent and Distributed Programming
 - M. Ben-Ari. Prentice Hall, 1990
 - Capítulo 5
- Sistemas Operativos
 - A. Silberschatz, P. Galvin. Addison-Wesley, 1999
 - Capítulo 6

Monitor

- Tipo de datos
 - Estructuras de datos
 - Conjunto de operaciones asociadas a tales estructuras
- +
- Exclusión mutua
- Sincronización (variables condición)

Monitor

```
monitor nombre_monitor;  
var variables locales;  
export procedimientos exportados;  
  
procedure P1(parametros)  
var variables locales;  
begin  
    {código del procedimiento}  
end;  
...  
procedure PN(parametros)  
var variables locales;  
begin  
    {código del procedimiento}  
end;  
begin  
    {código de inicialización}  
end;
```

Variables condición

- Declaración
 - var x: condition;
- Operaciones
 - delay(x);
 - resume(x);
 - empty(x);

Variables condición

- ¿ Qué ocurre cuando un proceso P realiza una operación *resume* sobre una variable condición x y existe un proceso suspendido Q asociado a dicha variable?

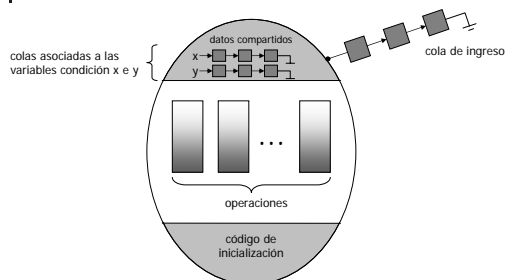
Semántica de la operación resume

- Desbloquear y continuar
 - Lenguaje Mesa
- Retorno forzado
 - Concurrent Pascal
- Desbloquear y esperar
 - Modula-2, Concurrent Euclid
- Desbloquear y espera urgente
 - Pascal-FC, Pascal Plus

Variables condición

- Si varios procesos están suspendidos por la condición x y algún proceso ejecuta $x.\text{signal}$, ¿ qué proceso se reanuda?

Monitor con variables condición



Ejercicios

- En un sistema concurrente existen dos tipos de procesos, A y B, que compiten por utilizar cierto recurso. Al recurso se accede mediante la rutina de solicitarlo, esperar hasta que se pueda usar, usarlo y luego liberarlo. En cualquier momento puede haber un máximo de N procesos de cualquier tipo usando el recurso (N es constante). Por otro lado, para que un proceso de tipo A pueda entrar a emplear el recurso, debe haber al menos el doble de procesos de tipo B que procesos de tipo A dentro del recurso. Diseñe un algoritmo que cumpla con estas reglas de funcionamiento empleando regiones críticas

Ejercicios

- Supongamos dos operaciones: `pedir_memoria(cantidad)` y `dejar_memoria(cantidad)`. Cuando un proceso pide memoria, se bloquea hasta que haya la cantidad pedida de páginas libres, una vez que ocurre la toma. Un proceso devuelve las páginas llamando a `dejar_memoria`. Implementar dichas operaciones usando RCC en los siguientes supuestos:
 - Implementar la sincronización sin establecer ninguna política de quién recibe primero.
 - Modificar lo anterior para que el trabajo que pide menos memoria sea el primero.
 - Cambiar la política anterior para que el primero en llegar sea el primero en salir o ser atendido.
 - Suponer que pedir y dejar devuelven páginas contiguas. Es decir, si un proceso reclama dos páginas, se retrasa hasta que haya dos páginas adyacentes disponibles. Desarrollar implementaciones de esa versión de `pedir_memoria` y `dejar_memoria`. Elegir una representación del estado de páginas de memoria.