

Práctica 1 – Variables compartidas

- Para el siguiente programa concurrente suponga:
 - Que las instrucciones del siguiente código no son atómicas.
 - Todas las variables están inicializadas en 0 antes de empezar.

Indique cual/es de las siguientes opciones son verdaderas:

- En algún caso el valor de x al terminar el programa es 56.
- En algún caso el valor de x al terminar el programa es 22.
- En algún caso el valor de x al terminar el programa es 23.
- x puede obtener un valor incorrecto por interferencias.
- Si las instrucciones fueran atómicas, x puede obtener un valor incorrecto por interferencias.
- Si las instrucciones fueran atómicas, indique las posibles alternativas de ejecución.

P1:: If ($x = 0$) { $y := 4 * 2$; $x := y + 2$; }	P2:: If ($x > 0$) { $x := x + 1$; }	P3:: $x := (x * 3) + (x * 2) + 1$;
--------------------------------------------------------------------------	--------------------------------------------------------	-----------------------------------------------

- Dado un numero N verifique cuantas veces aparece ese número en un arreglo de longitud M . Realice el algoritmo en forma concurrente utilizando $\langle \rangle$ y $\langle \text{await } B; S \rangle$. Escriba las condiciones que considere necesarias.
- En base a lo visto en la clase 2 de teoría.
 - Indicar si el siguiente código funciona para resolver el problema de Productor/Consumidor con un buffer de tamaño N . En caso de no funcionar, debe hacer las modificaciones necesarias.
 - Modificar el código para que funcione para C consumidores y P productores.

int cant = 0; int pri_ocupada = 0; int pri_vacia = 0; int buffer[N];	
Productor:: { while (true) { <i>produce elemento</i> $\langle \text{await } (\text{cant} < N); \text{cant}++ \rangle$ $\text{buffer}[\text{pri_vacía}] = \text{elemento}$; $\text{pri_vacía} = (\text{pri_vacía} + 1) \bmod N$; } }	Consumidor:: { while (true) { $\langle \text{await } (\text{cant} > 0); \text{cant}-- \rangle$ $\text{elemento} = \text{buffer}[\text{pri_ocupada}]$; $\text{pri_ocupada} = (\text{pri_ocupada} + 1) \bmod N$; <i>consume elemento</i> } }

- En base a lo visto en la clase 3 de teoría, resuelva el problema de acceso a la sección crítica usando un proceso coordinador. En este caso, cuando un proceso $SC[i]$ quiere entrar a su sección crítica le avisa al coordinador, y espera a que éste le dé permiso. Al terminar de ejecutar su sección crítica, el proceso $SC[i]$ le avisa al coordinador. Desarrolle una solución de grano fino usando sólo variables compartidas (sin sentencias especiales como TS o FA, ni sentencias await).