Práctica 1 – Variables compartidas

1. Para el siguiente programa concurrente suponga que todas las variables están inicializadas en 0 antes de empezar.

Indique cual/es de las siguientes opciones son verdaderas:

- a) En algún caso el valor de x al terminar el programa es 56.
- b) En algún caso el valor de x al terminar el programa es 22.
- c) En algún caso el valor de x al terminar el programa es 23.
- d) X puede obtener un valor incorrecto por interferencias.

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

- 2. Dado un numero N verifique cuantas veces aparece ese número en un arreglo de longitud M. Realice el algoritmo en forma concurrente utilizando <> y <await B; S>. Escriba las condiciones que considere necesarias.
- 3. Resolver con SENTENCIAS AWAIT (<> y <await B; S>) el problema de los filósofos evitando deadlock y demora innecesaria.
- 4. En base a lo visto en la clase 2 de teoría, resuelva el problema de acceso a 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.
- 5. En base a lo visto en la clase 2 de teoría.
 - a) 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.

```
int cant = 0;
                  int pri_ocupada = 0;
                                                                  int buffer[N];
                                            int pri_vacia = 0;
                                                 Consumidor::
Productor::
{ while (true)
                                                 { while (true)
    { produce elemento
                                                     \{ <await (cant > 0); cant-- >
      <await (cant < N); cant++>
                                                       elemento = buffer[pri_ocupada];
     buffer[pri_vacia] = elemento;
                                                       pri_ocupada = (pri_ocupada + 1) mod N;
      pri_vacia = (pri_vacia + 1) mod N;
                                                       consume elemento
```

b) Modificar el código para que funcione para C consumidores y P productores.