## Ejercicios sobre Verificación de Programas (Clase 14)

**Ejercicio 1.** Indicar y justificar (semánticamente, es decir sin utilizar axiomas y reglas) si valen o no las siguientes ternas de Hoare:

```
1) \{x > 0\} while x \ne 0 do x := x - 1 od \{x = 0\}
2) \{\text{true}\} while x \ne 0 do x := x - 1 od \{\text{true}\}
```

<u>Comentario</u>: el predicado true representa cualquier estado. Por lo tanto, en (2) hay que indicar si el programa siempre termina, independientemente de con qué estado empiece.

**Ejercicio 2.** Asumiendo que se cumple {p} S {q}, es decir que a partir de todo estado inicial que satisface la precondición p, luego de la ejecución del programa S se alcanza un estado final que satisface la postcondición q, indicar y justificar si valen o no las afirmaciones siguientes:

- 1) Si el programa S terminó en un estado final que no satisface q, entonces significa que empezó en un estado inicial que no satisface p.
- 2) Si el programa S terminó en un estado final que satisface q, entonces significa que empezó en un estado inicial que satisface p.

**Ejercicio 3.** Aplicar el axioma de asignación (ASI) para obtener las precondiciones correspondientes a las siguientes ternas de Hoare:

```
1) \{?\} x := x + 1 \{x + 1 \neq 0\}
2) \{?\} x := y \{x = y\}
```

**Ejercicio 4.** Especificar un programa que a partir de un estado inicial en el que x > 0, termine en un estado final en el que el valor de la variable y sea el doble del valor inicial de x.

Ayuda: la especificación (x > 0, y = 2.x) NO es correcta.

**Ejercicio 5.** Se cuenta con un programa que calcula en una variable *prod* el producto de dos números enteros x e y mayores o iguales que cero, sumando y veces el valor de x. Una terna de Hoare que expresa esto es la siguiente:

```
 \{x \geq 0 \land y \geq 0 \land prod = 0 \land tope = 0\}  while tope \neq y do 
 prod := prod + x; 
 tope := tope + 1 
 od 
 \{prod = x.y}
```

Para la verificación del programa, que es un *while*, puede servir utilizar como invariante el predicado p = (prod = x.tope), y como variante la función t = (y - tope). Se pide comprobar (informalmente, sin recurrir a los axiomas y reglas del método presentado en clase) que efectivamente p y t cumplen con las definiciones de invariante y variante, respectivamente. Es decir, se pide comprobar:

- 1) p se cumple antes del while.
- 2) p se cumple después de toda iteración.
- 3) t se decrementa después de toda iteración.
- 4) t siempre es mayor o igual que cero.