

PUNTUACIONES:

1	2	3	4	5
2.0	2.0	2.0	2.0	2.0

- 1** Probar que la sentencia $Azar = \llbracket x > 0 \rightarrow x := 0 \sqcap x > 1 \rightarrow x := 1 \sqcap x > 2 \rightarrow x := 2 \rrbracket$ verifica:
- $$\forall q : q \in \mathbb{Z} : \neg\{x > 1\}Azar\{x = q\}, \quad \{x > 0\}Azar\{x < 3\}$$
- y por tanto tiene indeterminismo acotado

- 2** Utilizando el Teorema de los contadores generalizados escribir un bucle que termine débilmente, pero no fuertemente (es decir, un bucle que no admita un contador entero).

3 Sea el procedimiento (donde z es una variable entera declarada en forma global):

$$mul = \{x, y : \in \mathbb{Z} \rightarrow \begin{array}{ll} & x = 0 \rightarrow z := 0 \\ \square & x \neq 0 \rightarrow mul(x-1, y); z := z + y \end{array} \}$$

Probar $\forall a, b : a \in \mathbb{N} \wedge b \in \mathbb{Z} : [mul(a, b). (z = ab)]$

APELLIDOS: _____ NOMBRE: _____

4 Consideremos los bucles $\mathcal{R} = *[[b \rightarrow S]]$, $\mathcal{R}' = *[[b \rightarrow S']]$; supongamos que P es un invariante del primero, y que S y S' son sentencias equivalentes en el entorno P ; es decir: $\forall X :: [P \wedge S.X \equiv P \wedge S'.X]$. Demostrar, utilizando la semántica inductiva de los bucles, que \mathcal{R} y \mathcal{R}' son equivalentes en el entorno P :

5 Verificar el siguiente programa para multiplicar números:

$$\{X, Y > 0\}$$
$$z, u, := 0, X;$$
$$*\llbracket u \neq 0 \rightarrow z, u := z + Y, u - 1 \rrbracket$$
$$\{z = XY\}$$

(Ayuda.– Búsquese un invariante de la forma $I \equiv z + g = XY \wedge X, Y > 0 \wedge u \geq 0$, donde g es cierta función a precisar).