Lógica Computacional. Tarea 1

- 1. Considera la siguiente definición del lenguaje de la lógica modal proposicional:
 - (a) Proposiciones atómicas: p, q, r, p_1, \ldots
 - (b) Fórmulas creadas por medio de conectivas lógicas: $\neg \alpha$, $(\alpha \lor \beta)$, ...
 - (c) Fórmulas creadas por medio de operadores modales: $\Box \alpha, \Diamond \alpha$.

Transforma la definición anterior en una definición de un conjunto generado inductiva y libremente. Comprueba que valen las tres propiedades de la generación libre.

- 2. Sea < el orden estándar en ℕ. Di si existen (y en ese caso, descríbelos) los siguientes elementos:
 - Mínimo de $(\mathbb{N} \times \mathbb{N}) \{(0,0)\}$ con el orden $<_L$.
 - Mínimo de $(\mathbb{N} \times \mathbb{N}) \{(0,0)\}$ con el orden $<_C$.
 - Maximales y minimales de $(\mathbb{N} \times \mathbb{N}) \{(0,0)\}$ con el orden $<_L$.
 - Maximales y minimales de $(\mathbb{N} \times \mathbb{N}) \{(0,0)\}$ con el orden $<_C$.
- 3. La función Fib : $\mathbb{N} \to \mathbb{N}$ se define así:

$$\begin{aligned} & \operatorname{Fib}(0) &= & 1 \\ & \operatorname{Fib}(1) &= & 1 \\ & \operatorname{Fib}(n+2) &= & \operatorname{Fib}(n+1) + \operatorname{Fib}(n) \end{aligned}$$

Demuestra que Fib termina para todo $n \in \mathbb{N}$.

4. Considera las funciones Sum : $L(\mathbb{N}) \to \mathbb{N}$ y doble : $L(\mathbb{N}) \to L(\mathbb{N})$

$$Sum([\]) = 0$$

 $Sum(n :: l) = n + Sum(l)$
 $doble([\]) = [\]$
 $doble(n :: l) = (2 \times n) :: (doble(l))$

Demuestra por inducción que $2 \times Sum(l) = Sum(doble(l))$ para toda lista finita l.