

PUNTOS	1-1	1-2	1-3	1-4	2-1	2-2	2-3	3-1	3-2
	3.0	2.0	3.0	2.0	2.0	5.0	3.0	7.0	3.0

si    } publique mi calificación  
 no    } si fuera negativa

Consideremos la siguiente estructura para representar los números enteros

**data**  $E = O \mid S E \mid M E$  **deriving** Show

Por ejemplo,  $-1$  se puede representar en la forma  $(M(SO))$  o también en la forma  $S(M(S(SO)))$ . Sea además la siguiente función de plegado:

```
pliega :: (a → a) → (a → a) → a → E → a
pliega s m z O      = z
pliega s m z (S e)  = s (pliega s m z e)
pliega s m z (M e)  = m (pliega s m z e)
```

**1-1** Define la función *par* (que comprueba si un entero es par) directamente a través de *pliega*:

```
par :: E → Bool
par = pliega ...
```

**1-2** Sea ahora la siguiente definición para la suma de enteros:

```
instance Num E where x + O      = x
                  x + (S y) = S (x + y)
                  x + (M y) = M (M x + y)
```

Prueba que la igualdad  $x + MO = x$  no es demostrable.

**1-3** Un dato entero (de tipo  $E$ ) está normalizado si es, o bien  $O$ , o bien de la forma  $S^nO(n > 0)$ , o bien de la forma  $M(S^nO)(n > 0)$ . Completa la siguiente función que permite normalizar un entero:

```
normaliza :: E → E
normaliza O = O
normaliza (S x) = case (normaliza x) of M(S O) → O
                           M(S y) → M y
                           ...
                           ...
```

```
normaliza (M x) = case (normaliza x) of ...
```

**1-4** Define una instancia de la igualdad que permita demostrar por inducción  $x + MO == x$ :

```
instance Eq E where x == y = ...
```

Consideremos las siguientes definiciones

$$\begin{array}{ll} bmap f g [] = [] & length [] = 0 \\ bmap f g (x : xs) = f x : g x : bmap f g xs & length (x : xs) = 1 + length xs \end{array}$$

**2-1** Infiere el tipo más general de la función *bmap*

---

**2-2** Demuestra por inducción sobre listas que *bmap* duplica la longitud de una lista:

$$\forall xs . xs :: [a] . length (bmap f g xs) = 2 * length xs .$$

---

**2-3** Describe la función *bmap* utilizando solamente la función estándar de plegado de listas *foldr*:

$$bmap' f g = foldr \dots$$

---

**3-1** Un número binario podemos representarlo como una lista no vacía de elementos del conjunto de caracteres  $\{\text{'0}', \text{'1'}\}$ . Describe una red de procesos para generar la lista infinita de binarios ordenada por número de bits y por valor:

[ "0", "1", "00", "01", "10", "11", "000", "001", "010", "011", "100", "101", "110", "111", ... ]

(Ayuda: Usa la función *bmap* del apartado 2-1).

---

**3-2** Completa la siguiente función para el cálculo del mínimo común múltiplo de los elementos de una lista de naturales positivos:

$$\begin{aligned} mcm :: [Integer] \rightarrow Integer \\ mcm (x : xs) = head [m | m \leftarrow [x, 2 * x ..], \\ \dots] \end{aligned}$$

---

**4-1** Evalúa la expresión:  $\text{map} (\text{take} \ 6) (\text{map} \ \text{mul} \ [2, 3, 4])$ , donde  $\text{mul} \ x = \text{map} (*x) [1..]$

---

**4-2** Completa las siguientes ecuaciones para una función que calcula los elementos comunes de dos listas estrictamente ascendentes:

$\text{comunes} :: \text{Ord} \ a \Rightarrow [a] \rightarrow [a] \rightarrow [a]$   
 $\text{comunes} (x : xs) (y : ys) \mid x == y = x : \text{comunes} \ xs \ ys$   
    |  $x < y = \text{comunes} \ xs \ (y : ys)$   
    | ...  
...

---

**4-3** Demuestra que  $\text{comunes} \ xs \ ys$  computa en forma estrictamente ascendente los elementos comunes de sus argumentos si éstas son dos listas ordenadas en forma estrictamente ascendente (Ayuda.- Use inducción sobre pares de listas con el orden lexicográfico entre pares.)

---

**4-4** Sean las funciones

$\text{inter} [xs] = xs$   
 $\text{inter} (xs : ys : rs) = \text{comunes} \ xs \ (\text{inter} (ys : rs))$

$aj\acute{a} = \text{head} . \text{inter} . \text{map} \ \text{mul}$

¿Cuales son sus tipos?

$\text{inter} :: ...$

$aj\acute{a} :: ...$

¿Que valores computan las funciones anteriores?