

PUNTUACIONES:	<table border="1"> <tr> <td>1</td><td>2</td><td>3</td><td>4</td><td>5</td><td>6</td><td>7</td><td>total</td></tr> <tr> <td>1</td><td>1</td><td>1</td><td>2</td><td>1</td><td>2</td><td>2</td><td>10.0</td></tr> </table>	1	2	3	4	5	6	7	total	1	1	1	2	1	2	2	10.0	<input type="checkbox"/> si <input type="checkbox"/> no	deseo que se publique mi calificación si fuera negativa
1	2	3	4	5	6	7	total												
1	1	1	2	1	2	2	10.0												

Consideraremos la siguiente estructura algebraica e inductiva para los enteros:

$$\begin{array}{ll} \text{data } E = & O \\ & \text{--- la letra } O, \text{ que representa el cero} \\ | & S E \mid P E \\ & \text{--- sucesor y predecesor} \end{array}$$

Por ejemplo, el entero 2 se representa como $S(S O)$ o también como $S(P(S(S O)))$, mientras que -2 se representa como $P(P O)$. Sea ahora la siguiente función de plegado de enteros:

$$\begin{array}{ll} \text{pliega } f \ g \ z \ O & = z \\ \text{pliega } f \ g \ z \ (S \ x) & = f \ (\text{pliega } f \ g \ z \ x) \\ \text{pliega } f \ g \ z \ (P \ x) & = g \ (\text{pliega } f \ g \ z \ x) \end{array}$$

1 Describe su tipo de forma razonada: $\text{pliega} :: \dots$

2 Utilizando la función anterior, escribe la función $aInteger$ que transforma un dato de tipo E en un entero estándar (por ejemplo $aInteger(P(P O)) \Rightarrow -2$):

$$\begin{array}{l} aInteger :: E \rightarrow \text{Integer} \\ aInteger = \text{pliega} \dots \end{array}$$

3 Las dos siguientes funciones comprueban la paridad de un dato de tipo E :

$$\begin{array}{ll} \text{par, par'} :: E \rightarrow \text{Bool} & \text{par}' O = \text{True} \\ \text{par} = \text{pliega not not True} & \text{par}' (S x) = \text{not} (\text{par}' x) \\ & \text{par}' (P x) = \text{not} (\text{par}' x) \end{array}$$

Define, utilizando solamente pliega , la función:

$$\begin{array}{ll} \text{impar} :: E \rightarrow \text{Bool} & \text{comprueba si un dato de tipo } E \text{ es impar} \\ \text{impar} = \text{pliega} \dots & \end{array}$$

4 Demuestra que $\text{par} = \text{par}'$, utilizando como técnica, inducción estructural sobre E .

Hay que demostrar: $\forall e \cdot e :: E \cdot \underline{\hspace{2cm}}$

CASO BASE:

PASOS INDUCTIVOS (complete solamente uno):

Sea la sucesión b_n definida por la recurrencia:

$$b_0 = 1, \quad b_1 = -1, \quad b_2 = 1, \quad b_{n+3} = b_{n+2} + b_n, \text{ para } n \geq 0.$$

5 Escribe *directamente* una función para su cómputo:

```
b :: Integer → Integer
b 0 = 1
...
...
```

y justifica que el cómputo de b_n es de orden _____.

6 Como alternativa a la definición anterior, utiliza la técnica de *redes de procesos* para computar la lista infinita $[b_0, b_1, \dots]$ de los elementos de la sucesión $\{b_n\}$. (Describa un dibujo con la red de procesos, así como sus ecuaciones en Haskell).

7 Sea la siguiente función para calcular la mediana de tres datos:

```
md :: (Int, Int, Int) → Int
md (x, y, z) | x < y    = md(y, x, z)
              | y < z    = md(x, z, y)
              | otherwise = y
```

Pruebe, utilizando un razonamiento basado en conjuntos bien construidos, que la expresión $md(A, B, C)$ calcula la mediana de la terna (A, B, C) :

1. *La llamada $md(A, B, C)$ termina ya que ...*

2. *Si $md(A, B, C)$ termina, entonces computa la mediana de la terna (A, B, C) , ya que ...*