

Programación Funcional

Primera Prueba Escrita - 2023

Nombre:

CI:

1. Dada la siguiente definición:

$$\text{takeS } xs \ (z : zs) = \text{show } z : \text{map show (take (length zs) xs)}$$

¿Cuál de las siguientes afirmaciones es **correcta**?

- (a) *takeS* no compila correctamente
- (b) El tipo más general es $\text{takeS} :: (\text{Show } a) \Rightarrow [a] \rightarrow [\text{Char}] \rightarrow [\text{String}]$
- (c) El tipo más general es $\text{takeS} :: (\text{Show } a, \text{Show } b) \Rightarrow [a] \rightarrow [b] \rightarrow [\text{String}]$
- (d) El tipo más general es $\text{takeS} :: \text{Show } a \Rightarrow [a] \rightarrow [a] \rightarrow [\text{String}]$

Respuesta: c)

2. Dadas las siguientes definiciones:

$$\begin{aligned} \text{nats} &= 0 : \text{map } (+1) \ \text{nats} \\ \text{testNats } p &= \text{case dropWhile } p \ \text{nats} \ \text{of} \\ &\quad [] \rightarrow \text{True} \\ &\quad _ \rightarrow \text{False} \end{aligned}$$

¿Cuál de las siguientes afirmaciones es **incorrecta**?

- (a) $\text{testNats } (\leq 10) == \text{False}$
- (b) $\text{testNats } (\geq 0) == \text{True}$
- (c) $\text{testNats } (\text{const False}) == \text{False}$
- (d) $\text{testNats } (== 0) == \text{False}$

Respuesta: b)

3. Dada la siguiente definición:

$$\begin{aligned} \text{itera } f \ n \ xs &= (\text{iterate } f \ xs) !! n \\ &\quad \text{where } \text{iterate } f \ x = x : \text{iterate } f \ (f \ x) \end{aligned}$$

¿Cuál de las siguientes afirmaciones es **incorrecta**?

- (a) $\text{itera } (\text{drop } 1) \ n \ xs == \text{drop } n \ xs$

- (b) $itera\ id\ n\ xs == xs$
- (c) $itera\ (take\ 1)\ n\ xs == take\ 1\ xs$
- (d) $itera\ tail\ n\ xs == drop\ n\ xs$

Respuesta: d)

4. Dadas las siguientes definiciones:

```
data Nat = Z | S Nat
```

```
ntimes f x Z      = id
ntimes f x (S n) = curry f x . ntimes f x n
```

¿Cuál de las siguientes afirmaciones es **incorrecta**?

- (a) $ntimes\ (uncurry\ (+))\ 1\ (S\ (S\ Z))\ m == m + 2$, para $m :: Num\ a \Rightarrow a$
- (b) $ntimes\ fst\ True\ (S\ Z)\ b == True$, para $b :: Bool$
- (c) El tipo más general de la función es $ntimes :: (a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow Nat \rightarrow b \rightarrow b$
- (d) $ntimes\ snd\ True\ (S\ Z)\ v == v$, para cualquier v

Respuesta: c)

5. Dada la siguiente definición:

```
uuf = uncurry (uncurry flip)
```

¿Cuál de las siguientes afirmaciones es **incorrecta**?

- (a) El tipo más general de la función es $uuf :: ((a \rightarrow b \rightarrow c), b), a) \rightarrow c$
- (b) $uuf\ ((flip\ (+), [3, 4]), [1, 2]) == [1, 2, 3, 4]$
- (c) $curry\ uuf$ es equivalente a $uncurry\ flip$
- (d) $uuf\ ((take, [1, 2, 3, 4]), 2) == [1, 2]$

Respuesta: b)

6. Dada la siguiente definición:

```
foo x y = do s ← getLine
          putStrLn (show x ++ s ++ show y)
          t ← getLine
          return (s ++ t)
```

El tipo más general es:

- (a) $foo :: (Show\ a, Show\ b) \Rightarrow a \rightarrow b \rightarrow IO\ String$
- (b) $foo :: (Show\ a, Show\ b) \Rightarrow a \rightarrow b \rightarrow IO\ ()$
- (c) $foo :: Show\ a \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow IO\ ()$
- (d) $foo :: Show\ a \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow IO\ String$

Respuesta: a)

7. Dadas las siguientes definiciones:

data $T = L\ Int \mid F\ T\ T$

$list :: T \rightarrow [Int]$

$list (L\ x) = [x]$

$list (F\ l\ r) = list\ r ++ list\ l$

$buildT :: [Int] \rightarrow T$

$buildT [x] = L\ x$

$buildT (x : xs) = F (L\ x) (buildT\ xs)$

¿Cuál de las siguientes afirmaciones es **incorrecta**? Suponga xs no vacía.

(a) $list (buildT\ xs) == reverse\ xs$

(b) $buildT\ xs == foldl (\lambda t\ x \rightarrow F\ t (L\ x)) (L (head\ xs)) (tail\ xs)$

(c) $buildT\ xs == foldr (\lambda x\ t \rightarrow F (L\ x) t) (L (last\ xs)) (init\ xs)$

(d) $list (foldl (\lambda t\ x \rightarrow F (L\ x) t) (L (head\ xs)) (tail\ xs)) == xs$

Respuesta: b)

8. Considere la siguiente definición de árbol binario formado por nodos internos y hojas:

data $Arb = H \mid N\ Arb\ Arb$

Un *camino* en un árbol es una secuencia de pasos que comienza en la raíz y termina en una hoja H . Vamos a representar secuencias de esta clase mediante el siguiente tipo:

type $Sec = [Paso]$

data $Paso = I \mid D$

tal que, estando en un nodo interno, I representa tomar a la izquierda y D tomar a la derecha. Por ejemplo, dado el árbol $t = N\ H (N\ H\ H)$, las secuencias $[I]$, $[D, I]$, $[D, D]$ son caminos en ese árbol. En cambio, las secuencias $[], [D], [I, I]$ no lo son.

(a) Escribir una función $esCamino :: Sec \rightarrow Arb \rightarrow Bool$ que dada una secuencia de pasos y un árbol determina si la secuencia es efectivamente un camino en el árbol.

<pre> esCamino :: Sec -> Arb -> Bool esCamino [] H = True esCamino (I : ps) (N l r) = esCamino ps l esCamino (D : ps) (N l r) = esCamino ps r esCamino _ _ = False </pre>

- (b) Escribir una función $\text{caminos} :: \text{Arb} \rightarrow [\text{Sec}]$, que dado un árbol lista todos sus caminos. El orden en que los caminos son listados es irrelevante.

```
 $\text{caminos} :: \text{Arb} \rightarrow [\text{Sec}]$   
 $\text{caminos } H = [[]]$   
 $\text{caminos } (N \ l \ r) = \text{map } (I:) (\text{caminos } l) \ ++ \ \text{map } (D:) (\text{caminos } r)$ 
```

9. Dadas las siguientes definiciones:

```
 $\text{loop } x = \text{map } (\text{const } x) (\text{loop } x)$   
 $a = \text{map } \text{loop } [1..]$   
 $z = 0 : \text{zipWith } (\text{curry } \text{snd}) a [1..]$ 
```

Para cada una de las siguientes expresiones indique el resultado de su evaluación o si la misma diverge.

- (a) $a !! 2$
- (b) $\text{sum } \$ \text{take } 5 \ z$
- (c) $\text{length } \$ \text{map } \text{head } \$ \text{take } 5 \ a$
- (d) $\text{take } 5 (\text{loop } 3)$
- (e) $\text{head } \$ \text{tail } \$ \text{foldr } (:) (\text{loop } 0) [1, 2]$
- (f) $\text{map } (\text{const } 1) (\text{take } 5 \ a)$
- (g) $\text{length } \$ \text{takeWhile } (== \text{True}) (\text{loop } \text{False})$
- (h) $\text{last } (\text{foldl } (\text{flip } (:)) [] \ z)$