

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) $\text{testNats } (\text{const } \text{False}) == \text{False}$
- (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 $Nat = Z \mid S\ Nat$

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

¿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:

$foo\ x\ y = do\ s \leftarrow getLine$
 $\quad\quad\quad putStrLn\ (show\ x\ ++\ s\ ++\ show\ y)$
 $\quad\quad\quad t \leftarrow getLine$
 $\quad\quad\quad return\ (s\ ++\ t)$

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 | F T T
```

```
list :: T → [Int]
list (L x) = [x]
list (F l r) = list r ++ list l
```

```
buildT :: [Int] → 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 | 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 | 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.

```
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
```

- (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.

```

caminos :: Arb -> [Sec]
caminos H = [[]]
caminos (N l r) = map (I:) (caminos l) ++ map (D:) (caminos r)

```

9. Dadas las siguientes definiciones:

```

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