

Programación Funcional

Prueba Escrita - 2020

Nombre:

CI:

1. Dada la siguiente definición:

$$foo\ a\ b\ c\ d\ e = ((a == e) \parallel (b > d), c + d)$$

El tipo más general es:

- (a) $foo :: (Eq\ a) \Rightarrow a \rightarrow Int \rightarrow Int \rightarrow Int \rightarrow a \rightarrow (Bool, Int)$
- (b) $foo :: (Eq\ a, Ord\ b, Num\ b) \Rightarrow a \rightarrow b \rightarrow b \rightarrow b \rightarrow a \rightarrow (Bool, b)$
- (c) $foo :: (Eq\ a, Ord\ b, Num\ b, Num\ c) \Rightarrow a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow b \rightarrow a \rightarrow (Bool, b)$
- (d) $foo :: (Eq\ a, Eq\ d, Ord\ b, Ord\ c, Num\ c) \Rightarrow a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow c \rightarrow d \rightarrow (Bool, c)$

Respuesta: b)

2. Dada la siguiente definición:

$$\begin{aligned} tip\ f\ [] &\quad -\ zs = reverse\ zs \\ tip\ f\ _ &\quad []\ zs = reverse\ zs \\ tip\ f\ (x : xs)\ ys\ zs &= tip\ f\ xs\ (tail\ ys)\ (f\ (head\ ys)\ x : zs) \end{aligned}$$

Considerando que xs , ys y zs son listas finitas, ¿cuál de las siguientes afirmaciones es **incorrecta**?

- (a) $tip\ f\ xs\ ys\ []$ es equivalente a $zipWith\ (flip\ f)\ xs\ ys$
- (b) $tip\ f\ xs\ ys\ zs$ es equivalente a $reverse\ zs \parallel tip\ f\ xs\ ys\ []$
- (c) $tip\ f\ xs\ ys\ zs$ es equivalente a $reverse\ (zipWith\ f\ ys\ xs \parallel reverse\ zs)$
- (d) $tip\ f\ xs\ ys\ zs$ es equivalente a $reverse\ zs \parallel zipWith\ f\ ys\ xs$

Respuesta: c)

3. Dadas las siguientes definiciones:

```
data Foo a = Foo a [Foo a]
foo e (Foo x y) = x : foldl foo e y
```

¿Cuál de las siguientes afirmaciones es correcta?

- (a) *foo* no compila.
- (b) El tipo más general de *foo* es $\text{foo} :: [a] \rightarrow \text{Foo } a \rightarrow [a]$.
- (c) El tipo más general de *foo* es $\text{foo} :: a \rightarrow \text{Foo } a \rightarrow [a]$.
- (d) El tipo más general de *foo* es $\text{foo} :: a \rightarrow \text{Foo } [a] \rightarrow [a]$.

Respuesta: b)

4. Implemente utilizando **recusión explícita** la función:

```
takeUntil :: (a → Bool) → [a] → [a]
```

que aplicada a un predicado *p* y una lista *xs* retorna el prefijo más grande de *xs* (posiblemente vacío) que no cumple con el predicado *p*. Por ejemplo: *takeUntil (>3) [2, 1, 5, 3, 6]* retorna la lista [2, 1].

$$\begin{aligned} \text{takeUntil } p [] &= [] \\ \text{takeUntil } p (x : xs) \mid p x &= [] \\ \mid \text{otherwise} &= x : \text{takeUntil } p xs \end{aligned}$$

Implemente la misma función, pero **como un foldr**.

$$\text{takeUntil } p = \text{foldr } (\lambda x xs \rightarrow \text{if } p x \text{ then } [] \text{ else } x : xs) []$$

5. Indique a cuál de las siguientes funciones **no** se le puede asignar el tipo $(a \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow [a] \rightarrow b$

- (a) $f1 f a b = f1 (\lambda x \rightarrow f a) a b$
- (b) $f2 f - b = f (\text{head } b)$
- (c) $f3 f - b = f3 f (\text{head } b) (\text{tail } b)$
- (d) $f4 f a b = \text{head } [f a, f4 f (\text{tail } a) b]$

Respuesta: d)

6. Dadas las siguientes definiciones:

```
data T = N | C T T
baz f k N = []
baz f k (C t N) = f (baz f (k + 1) t)
```

$\text{baz } f \ k \ (C \ t \ u) = k : \text{baz } f \ (k + 1) \ u$
 $\text{tree} = C \ N \ (C \ \text{tree} \ N)$

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

- (a) $\text{take } 3 \$ \text{baz } id \ 0 \ \text{tree}$ retorna $[0, 2, 4]$
- (b) $\text{take } 3 \$ \text{baz } (\text{map } (+1)) \ 0 \ \text{tree}$ retorna $[0, 3, 6]$
- (c) $\text{head } \$ \text{filter } (\leq 0) \$ \text{baz } id \ 0 \ \text{tree}$ diverge
- (d) $\text{tail } \$ \text{baz } \text{tail} \ 0 \ \text{tree}$ diverge

Respuesta: c)

7. Dadas las siguientes definiciones:

```

rep p f x = let x' = f x
            in if p x' then rep p f x' else x'
foo n m = snd $ rep ((\leq) m o fst) (\lambda(x, y) -> (x - m, y + 1)) (n, 0)
  
```

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

- (a) El tipo de rep es $\text{rep} :: (a \rightarrow \text{Bool}) \rightarrow (a \rightarrow a) \rightarrow a \rightarrow a$
- (b) El resultado de evaluar $\text{foo } 45 \ 10$ es 4
- (c) El resultado de evaluar $\text{foo } 20 \ 100$ es 0
- (d) El resultado de evaluar $\text{rep } ((>0) \circ \text{head}) \ \text{tail} [1, 2, -3, 4]$ es $[-3, 4]$

Respuesta: c)

8. Dadas las siguientes definiciones que implementan a una calculadora:

```

type Calc = Int -> Int
mas, menos, por, dividido :: Int -> Calc
mas      n = \m -> m + n
menos   n = \m -> m - n
por      n = \m -> m * n
dividido n = \m -> m `div` n
  
```

Implemente el operador $(>=)$:: $\text{Calc} \rightarrow \text{Calc} \rightarrow \text{Calc}$, para secuenciar operaciones, tal que por ejemplo $(\text{mas } 2 >= \text{menos } 1 >= \text{por } 10) \ 20$ resulta en 210.

$op1 >= op2 = \lambda m -> op2 (op1 m)$

9. Dadas las siguientes definiciones:

```
data Tree a = Node (Tree a) a (Tree a) | Empty
mkTree n = Node (mkTree $ n + 1) n (mkTree $ n + 2)
goLeft (Node l a _) = a : goLeft l
goRight (Node _ a r) = a : goRight r
recorre t = go [t]
go (Node l v r : ts) = v : go (ts ++ [l] ++ [r])
```

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

- | | |
|--|-----------|
| (a) $(take\ 4 \circ goLeft\ \$\ mkTree\ 1)$ | [1,2,3,4] |
| (b) $(take\ 4 \circ goRight\ \$\ mkTree\ 1)$ | [1,3,5,7] |
| (c) $(take\ 3 \circ foldr\ (\:) [0] \circ goRight\ \$\ mkTree\ 1)$ | [1,3,5] |
| (d) $(take\ 3 \circ foldl\ (flip\ (\:)) [0] \circ goRight\ \$\ mkTree\ 1)$ | diverge |
| (e) $(head\ (goLeft\ (mkTree\ 1) ++ goRight\ (mkTree\ 1)))$ | 1 |
| (f) $(take\ 4 \circ recorre\ \$\ mkTree\ 1)$ | [1,2,3,3] |
| (g) $(0 == (length \circ filter\ (<4) \circ recorre\ \$\ mkTree\ 1))$ | diverge |
| (h) $(null \circ filter\ (<4) \circ recorre\ \$\ mkTree\ 1)$ | False |

10. Dada la siguiente definición:

```
main = do ps <- sequence `take` 2 `repeat` putStrLn "holá"
          putStrLn \$ show ps ++ "chau"
```

¿Qué imprime el programa?

- (a) [(),()]chau
- (b) holaholahachau
- (c) Infinitos hola
- (d) holahola[(),()]chau

Respuesta: d)