Cálculo de Programas

2.º ano das Licenciaturas em Engenharia Informática e Ciências da Computação UNIVERSIDADE DO MINHO

2011/12 - Ficha nr.º 5

1. Formule a lei natural ("grátis") da função

$$pwnil :: a \to (a, ())$$
$$pwnil = \langle id, ! \rangle$$

(extraída de Cp.hs) com recurso ao diagrama respectivo. Confirme-a com uma demonstração analítica.

2. Considere o isomorfismo

$$A \times (B+1) \cong A \times B + A$$

- (a) Apresente a definição pointfree da função que o testemunha da direita para a esquerda.
- (b) Formule a propriedade natural (grátis) dessa função, através de um diagrama.
- (c) Demonstre analiticamente essa propriedade.
- 3. Faça a inferência do tipo polimórfico principal (isto é, mais geral) da função $\langle \pi_1 + \pi_1, [\pi_2, \pi_2] \rangle$ através de um diagrama.
- 4. Se tentar definir em Haskell o combinador

$$comb \ f \ g = \langle f, [g \ , f] \rangle$$

obterá a seguinte mensagem de erro:

```
comb.hs:3:29:
   Occurs check: cannot construct the infinite type: b = Either a b
        Expected type: b -> c
        Inferred type: Either a b -> b1
        In the second argument of 'either', namely 'f'
        In the second argument of 'split', namely '(either g f)'
Failed, modules loaded: Cp.
```

Explique a mensagem de erro acima mostrando que é impossível construir um diagrama para o tipo de $comb\ f\ q$.

- 5. Defina funções em Haskell que testemunhem os seguintes isomorfismos:
 - (a) Maybe $a \cong \text{Either } a$ ()
 - (b) Either () () \cong Bool

Investigue a propriedade "grátis" das funções que escreveu na alínea (b).

6. Seja dada a função

$$\operatorname{ap} :: (a \to b, a) \to b$$
$$\operatorname{ap} (f, x) = f \ x$$

(a) Mostre, através da adição de variáveis, que a função f definida a seguir

$$f k = ap \cdot (k \times id)$$

é a função

uncurry ::
$$(a \rightarrow b \rightarrow c) \rightarrow (a, b) \rightarrow c)$$

uncurry $f(a, b) = f(a, b)$

que conhece de Programação Funcional.

(b) Mostre que a igualdade

$$ap \cdot ((curry f) \times id) = f$$

corresponde à definição

$$\operatorname{curry} f \ a \ b = f \ (a, b)$$

da função curry :: $((a,b) \to c) \to a \to b \to c$ que também conhece de Programação Funcional.

7. Sejam dadas f e g satisfazendo a propriedade

$$f y = x \equiv y = g x$$

Mostre que f e g são inversas uma da outra,

$$id = g \cdot f$$

$$f \cdot g = id$$

e que, portanto, são ambas isomorfismos.

8. Considere a função, em Haskell

$$\begin{array}{l} g \ (\mathsf{Leaf} \ a) = \mathsf{Leaf} \ (\mathsf{succ} \ a) \\ g \ (\mathsf{Fork} \ (x,y)) = \mathsf{Fork} \ (g \ x,g \ y) \end{array}$$

definida sobre uma instância do tipo de dados

$$\mathbf{data} \ \mathsf{LTree} \ a = \mathsf{Leaf} \ a \mid \mathsf{Fork} \ (\mathsf{LTree} \ a, \mathsf{LTree} \ a)$$

do qual se infere a existência da função

$$inLTree = [Leaf, Fork]$$

É possível mostrar que g satisfaz a equação

$$g \cdot inLTree = inLTree \cdot k \cdot (id + g \times g)$$

para uma dada função k. Calcule k.

Sugestão: retire as variáveis a, x e y à definição dada, converta-a numa igualdade *pointfree* e compare o resultado como a equação acima.