Cálculo de Programas

2.° ano das Licenciaturas em Engenharia Informática e Ciências da Computação da Universidade do Minho

2009/10 - Ficha nr.º 3

1. A *lei da troca* foi justificada nas aulas teóricas usando diagramas. Analiticamente, a mesma lei demonstra-se facilmente resolvendo em ordem a x a equação

$$[\langle f, g \rangle, \langle h, k \rangle] = x \tag{1}$$

Apresente justificações para cada um dos passos do respectivo cálculo:

2. Nas aulas teóricas construiu-se a definição da função coassocr = $[id+i_1\ ,i_2\cdot i_2]$ como uma das testemunhas do isomorfismo $(A+B)+C\cong A+(B+C)$, da esquerda para a direita. Isso fez-se com base no respectivo diagrama. Podemos fazer o mesmo para a sua conversa coassocl, ou calculá-la a partir da equação

$$coassocl \cdot coassocr = id$$

Faça-o então resolvendo em ordem a x,y e z a seguinte versão dessa equação:

$$\underbrace{[x,[y,z]]}_{\text{coassocl}} \cdot \underbrace{[id+i_1,i_2\cdot i_2]}_{\text{coassocr}} = id$$
 (2)

3. Demonstre a seguinte igualdade, em que participa um dos lados da função coassocr

$$h + (g+f) \cdot i_2 \cdot i_2 = i_2 \cdot i_2 \cdot f \tag{3}$$

e em que f, g e h se assumem devidamente tipadas.

- 4. Considere a seguinte função: iso = $[i_1 \times id, i_2 \times id]$.
 - (a) Identifique o isomorfismo que testemunha, desenhando o diagrama respectivo.
 - (b) Derive uma definição pointwise da mesma.
 - (c) Demonstre a seguinte propriedade: $\pi_1 \cdot iso = \pi_1 + \pi_1$.
- 5. Considere a seguinte declaração de um tipo de árvores binárias, em Haskell,

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

que induz a definição do isomorfismo

$$inLTree = [Leaf, Fork]$$
 (4)

Indagando os tipos dos construtores Leaf e Fork, por exemplo no GHCi,

```
*LTree> :t Fork
Fork :: (LTree a, LTree a) -> LTree a
*LTree> :t Leaf
Leaf :: a -> LTree a
```

é fácil desenhar o diagrama que explica a construção de inLTree. Desenhe-o e calcule a sua inversa

```
\begin{array}{l} \textit{outLTree} :: \mathsf{LTree}\ a \to \mathsf{Either}\ a\ (\mathsf{LTree}\ a, \mathsf{LTree}\ a) \\ \textit{outLTree}\ (\mathsf{Leaf}\ a) = i_1\ a \\ \textit{outLTree}\ (\mathsf{Fork}\ (x,y)) = i_2\ (x,y) \end{array}
```

resolvendo a equação

$$outLTree \cdot inLTree = id$$
 (5)

em ordem a outLTree.

6. Recordando o combinador

for
$$b \ i \ 0 = i$$

for $b \ i \ (n+1) = b \ (for \ b \ i \ n)$

mostre que for b i é solução da equação seguinte, em f:

$$f \cdot [\underline{0}, succ] = [\underline{i}, b] \cdot (id + f) \tag{6}$$