

Cálculo de Programas

2.º ano da Licenciatura em Engenharia Informática da
Universidade do Minho

2010/11 - Ficha nr.º 4

1. Demonstre a segunda lei de fusão do condicional de McCarthy:

$$(p \rightarrow f, g) \cdot h = (p \cdot h) \rightarrow (f \cdot h), (g \cdot h)$$

2. Sabendo que as igualdades

$$p \rightarrow k, k = k \tag{1}$$

$$(p? + p?) \cdot p? = (i_1 + i_2) \cdot p? \tag{2}$$

se verificam, demonstre as seguintes propriedades do mesmo combinador:

$$\langle (p \rightarrow f, h), (p \rightarrow g, i) \rangle = p \rightarrow \langle f, g \rangle, \langle h, i \rangle \tag{3}$$

$$\langle f, (p \rightarrow g, h) \rangle = p \rightarrow \langle f, g \rangle, \langle f, h \rangle \tag{4}$$

$$p \rightarrow (p \rightarrow a, b), (p \rightarrow c, d) = p \rightarrow a, d \tag{5}$$

3. Considere a função $\text{undistl} = [i_1 \times \text{id}, i_2 \times \text{id}]$.

- Identifique o isomorfismo que ela testemunha, desenhando o diagrama respectivo.
- Recorra à lei da troca para re-escrever undistl sob a forma de um *split*.
- Demonstre a seguinte propriedade: $\pi_1 \cdot \text{undistl} = \pi_1 + \pi_1$.
- Derive a definição *pointwise* de undistl .

4. Considere a função $\text{iso} = \langle ! + !, [\text{id}, \text{id}] \rangle$.

- Identifique o isomorfismo que ela testemunha, desenhando o diagrama respectivo.
- Derive (por cálculo analítico) a propriedade (dita *grátis*) de iso ,

$$(\text{id} \times f) \cdot \text{iso} = \text{iso} \cdot (f + f)$$

desenhando previamente o correspondente diagrama.

- Derive uma definição em Haskell *pointwise* de iso .

5. Considere a função $\text{coassocr} = [\text{id} + i_1, i_2 \cdot i_2]$ que é uma das testemunhas do isomorfismo $(A + B) + C \cong A + (B + C)$, da esquerda para a direita. Calcule a sua conversa coassocl a partir da equação

$$\text{coassocl} \cdot \text{coassocr} = \text{id}$$

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

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

6. Demonstre a seguinte igualdade, em que participa um dos lados da função coassoc

$$(h + (g + f)) \cdot i_2 \cdot i_2 = i_2 \cdot i_2 \cdot f$$

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

7. Considere a seguinte declaração de um tipo de *árvores binárias*, em Haskell:

```
data LTree a = Leaf a | Fork (LTree a, LTree a)
```

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 da função

$$inLTree = [Leaf, Fork]$$

Desenhe-o e calcule a sua inversa

```
outLTree :: LTree a -> Either a (LTree a, LTree a)
outLTree (Leaf a) = i1 a
outLTree (Fork (x, y)) = i2 (x, y)
```

resolvendo a equação

$$outLTree \cdot inLTree = id$$

em ordem a $outLTree$.

8. Recorde a função $map :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$. Assumindo como válida a seguinte propriedade dessa função,

$$k = map f \equiv k \cdot [nil, cons] = [nil, cons] \cdot (id + f \times k) \quad (6)$$

para k do mesmo tipo que $map f$ e em que $cons (a, x) = a : x$ e $nil x = []$, demonstre os factos seguintes:

$$map id = id \quad (7)$$

$$map f \cdot nil = nil \quad (8)$$

$$map f (a : x) = (f a) : (map f x) \quad (9)$$