

Cálculo de Programas

2.º ano

Lic. Ciências da Computação e Mestrado Integrado em Engenharia Informática
UNIVERSIDADE DO MINHO

2020/21 - Ficha nr.º 5

1. Considere a função $\text{iso} = \langle !+!, [id, id] \rangle$, onde $! : A \rightarrow 1$ designa a única função constante que habita o tipo $A \rightarrow 1$.¹

(a) Identifique o isomorfismo que ela testemunha, desenhando-a sob a forma de um diagrama de tipos.

(b) Derive a partir desse diagrama a propriedade (dita *grátis*) de iso ,

$$(id \times f) \cdot \text{iso} = \text{iso} \cdot (f + f) \quad (\text{F1})$$

(c) Confirme, por cálculo analítico, essa propriedade.

(d) Derive uma definição em Haskell *pointwise* de iso .

2. Deduza o tipo mais geral da função $\alpha = (id + \pi_1) \cdot i_2 \cdot \pi_2$ e infira a respectiva propriedade *grátis* (*natural*) através de um diagrama.

3. Identifique, apoiando a sua resolução num diagrama, qual é a definição da função polimórfica α cuja propriedade natural (“grátis”) é

$$(f + h) \cdot \alpha = \alpha \cdot (f + g \times h)$$

4. Para o caso de um *isomorfismo* α , têm-se as equivalências:

$$\alpha \cdot g = h \equiv g = \alpha^\circ \cdot h \quad (\text{F2})$$

$$g \cdot \alpha = h \equiv g = h \cdot \alpha^\circ \quad (\text{F3})$$

Recorra a essas propriedades para mostrar que a igualdade

$$h \cdot \text{distr} \cdot (g \times (id + \alpha)) = k$$

é equivalente à igualdade

$$h \cdot (g \times id + g \times \alpha) = k \cdot \text{undistr}$$

(**Sugestão:** não ignore a propriedade natural (i.e. *grátis*) do isomorfismo distr .)

5. Seja dada uma função ∇ da qual só sabe duas propriedades: $\nabla \cdot i_1 = id$ e $\nabla \cdot i_2 = id$. Mostre que, necessariamente, ∇ satisfaz também a propriedade natural $f \cdot \nabla = \nabla \cdot (f + f)$.

¹A função $! : A \rightarrow 1$ costuma-se designar-se também por função “bang”.

6. O diagrama seguinte representa o combinador *catamorfismo* (de naturais) que se começou a estudar na última aula teórica, onde a notação $\langle g \rangle$ abrevia *cata g* então usada:

$$\begin{array}{ccc} \mathbb{N}_0 & \xleftarrow{\text{in}} & 1 + \mathbb{N}_0 \\ \langle g \rangle \downarrow & & \downarrow \text{id} + \langle g \rangle \\ B & \xleftarrow{g} & 1 + B \end{array} \quad \text{onde} \quad \begin{cases} \text{in} = [\text{zero}, \text{succ}] \\ \text{zero } _ = 0 \\ \text{succ } n = n + 1 \end{cases}$$

Assumindo a seguinte propriedade universal desse combinador,

$$k = \langle g \rangle \equiv k \cdot \text{in} = g \cdot (\text{id} + k) \quad (\text{F4})$$

mostre que o combinador “ciclo-for” definido por

$$\text{for } b \ i = \langle [i, b] \rangle$$

se converte na seguinte versão “pointwise”:

$$\begin{aligned} \text{for } b \ i \ 0 &= i \\ \text{for } b \ i \ (n + 1) &= b \ (\text{for } b \ i \ n) \end{aligned}$$

7. Mostre, usando (F4), que o catamorfismo de naturais $(a+) = \text{for succ } a = \langle [a, \text{succ}] \rangle$ se converte na definição²

$$\begin{aligned} a + 0 &= a \\ a + (n + 1) &= 1 + (a + n) \end{aligned}$$

8. Mostre que as funções $f = \text{for id } i$ e $g = \text{for } i$ são a mesma função. (Qual?)
9. Sabendo que $\text{for } f \ i = \langle [i, f] \rangle$ para $F \ f = \text{id} + f$ (naturais), recorra à lei de fusão-cata para demonstrar a propriedade:³

$$f \cdot (\text{for } f \ i) = \text{for } f \ (f \ i) \quad (\text{F5})$$

10. A função $k = \text{for } f \ i$ pode ser codificada em sintaxe C escrevendo

```
int k(int n) {
    int r=i;
    int j;
    for (j=1; j<n+1; j++) {r=f(r);}
    return r;
};
```

Escreva em sintaxe C as funções $(a*) = \text{for } (a+) \ 0$ e outros catamorfismos de naturais de que se tenha falado nas aulas da disciplina.

²Repare que esta função mais não faz do que usar duas propriedades da adição de números – quais?

³Como complemento desta questão, escreva em sintaxe C os programas correspondentes aos dois lados da igualdade e compare-os informalmente.