

Cálculo de Programas

2.º ano

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

2017/18 - Ficha nr.º 13 (última)

1. Assim como a composição de funções se pode definir, com variáveis, por

$$(f \cdot g) a = \text{let } b = g a \text{ in } f b$$

existe uma notação ao mesmo nível para definir a composição monádica (a chamada “notação-do”):

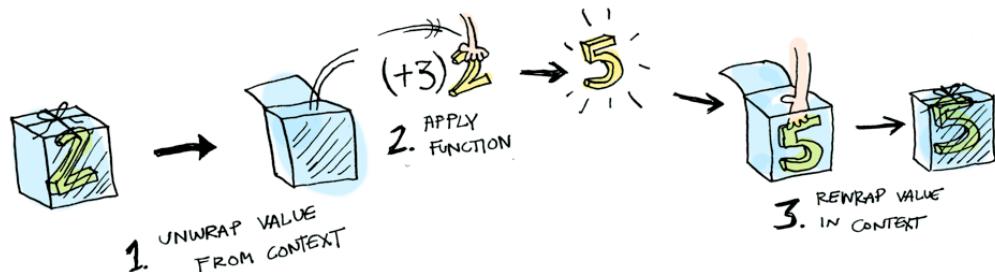
$$(f \bullet g) a = \text{do } \{ b \leftarrow g a; f b \} \quad (\text{F1})$$

Partindo de um facto demonstrado na ficha anterior, mostre que o functor $T f$ se pode escrever

$$T f x = \text{do } \{ a \leftarrow x; \text{return } (f a) \}$$

em notação-do, onde `return` é a notação habitual em Haskell para a unidade u do mónade em causa.

2. Na sequência da questão anterior, qual é a operação que o seguinte desenho animado¹ ilustra?



3. Recordando o combinador for $b \ i = ([i, b])$, seja definido o ciclo

$$k = ([u \ i, b \bullet id]) \quad (\text{F2})$$

onde $b : A \rightarrow T A$ para um dado mónade $A \xrightarrow{u} T A \xleftarrow{\mu} T (T A)$. Faça um diagrama para k e mostre que k é a função

$$\begin{aligned} k \ 0 &= \text{return } i \\ k \ (n + 1) &= \text{do } \{ x \leftarrow k \ n; b \ x \} \end{aligned}$$

Sugestão: use (F1) e outras leis que conhece do cálculo de mónades.

4. Suponha um tipo indutivo $T X$ cuja base é o bifunctor

¹Créditos: ver as ilustrações de http://adit.io/posts/2013-04-17-functors,_applicatives,_and_monads_in_pictures.html.

$$\begin{aligned} B(X, Y) &= X + F Y \\ B(f, g) &= f + F g \end{aligned}$$

onde F é um outro qualquer functor.

- Mostre que $T X$ é um mónade em que

$$\begin{aligned} \mu &= ([id, in \cdot i_2]) \\ u &= in \cdot i_1 \end{aligned}$$

onde $in : B(X, T X) \rightarrow T X$.

- Alguns mónades conhecidos, por exemplo LTree e Rose, resultam desta lei geral. Identifique F em cada caso.
- Para $F Y = 1$ (e $F f = id$) qual é o mónade que se obtém por esta regra? E no caso em que $F Y = O \times Y^*$, onde o tipo O se considera fixado à partida?

5. Seja dada a função

$$\begin{aligned} ap : (C^B \times B) &\rightarrow C \\ ap(f, x) &= f x \end{aligned}$$

onde, como sabe, $C^B = \{f \mid f : B \rightarrow C\}$. Mostre que a igualdade

$$ap \cdot (curry f \times id) = f \tag{F3}$$

corresponde à definição $curry f a b = f(a, b)$ da função $curry$ que se analisou na primeira ficha desta disciplina.

6. Abreviando $curry f$ por \bar{f} , identifique a propriedade (F3) no formulário e diga como a deriva da propriedade universal da exponenciação (identifique-a também no formulário), que a seguir se descreve através de um diagrama:

$$\begin{array}{ccc} C^B & C^B \times B \xrightarrow{ap} & C \\ \uparrow k & \uparrow k \times id \quad \nearrow f & \\ A & A \times B & \end{array} \quad k = \bar{f} \equiv ap \cdot (k \times id) = f$$

7. O mónade de estado, definido por $T X = (S \times X)^S$ assumindo fixo um dado tipo de estados S , baseia-se no functor $F X = X^S$ que é tal que $F f = f^S = \overline{f \cdot ap}$. Apresente justificações para a seguinte derivação da lei de absorção associada a esse functor:

$$\begin{aligned} f^S \cdot \bar{g} &= \overline{f \cdot g} \\ \equiv \{ & \dots \} \\ \overline{f \cdot ap \cdot g} &= \overline{f \cdot g} \\ \equiv \{ & \dots \} \\ \overline{f \cdot ap \cdot (\bar{g} \times id)} &= \overline{f \cdot g} \\ \equiv \{ & \dots \} \\ \overline{f \cdot g} &= \overline{f \cdot g} \\ \square & \end{aligned}$$

NB: identifique essa lei no formulário bem como outras de que vai precisar nas justificações.