

1. A composição de funções define-se, em Haskell, tal como na matemática:

$$(f \cdot g) x = f (g x)$$

(a) Calcule $(f \cdot g) x$ para os casos seguintes:

$$\begin{cases} f x = 2 * x \\ g x = x + 1 \end{cases} \quad \begin{cases} f = \text{succ} \\ g x = 2 * x \end{cases} \quad \begin{cases} f = \text{succ} \\ g = \text{length} \end{cases} \quad \begin{cases} g(x, y) = x + y \\ f = \text{succ} \cdot (2*) \end{cases}$$

Anime as composições funcionais acima num interpretador de Haskell.

(b) Mostre que $(f \cdot g) \cdot h = f \cdot (g \cdot h)$, quaisquer que sejam f, g e h .

(c) A função $\text{id} :: a \rightarrow a$ é tal que $\text{id } x = x$. Mostre que $f \cdot \text{id} = \text{id} \cdot f = f$ qualquer que seja f .

Resolução

$$(f \cdot g) x = f(g x) = f(x + 1) = 2 * (x + 1) = 2x + 2$$

1.a) $(f \cdot g) 2 = f(g(2))$ (72) leis de cálculo funcional (2020/21)

$$\begin{aligned} (f \cdot g) x &= f(g(x)) \quad \{ \text{def. } f \} \\ &= f(x+1) \quad \{ \text{def. } g \} \\ &= 2 * (x+1) \quad \{ \text{def. } f \} \\ &= 2x + 2 \quad \{ \text{prop. distributiva da multiplicação em relação à adição} \} \end{aligned}$$

In [1]:

```
f x = 2 * x
g x = x + 1

-- type checking

:t f
:t g
:t (f . g)
```

f :: forall a. Num a => a -> a

g :: forall a. Num a => a -> a

(f . g) :: forall c. Num c => c -> c

In [2]:

```
-- testing for x = 5

(f . g) 5 == 2 * (5 + 1)
```

True

Resolução

$$(f \cdot g) x = f(g x) = f(2 * x) = \text{succ}(2 * x)$$

In [3]:

```
f = succ
g x = 2 * x

-- type checking

:t f
:t g
:t (f . g)
```

```
f :: forall a. Enum a => a -> a
g :: forall a. Num a => a -> a
(f . g) :: forall c. (Enum c, Num c) => c -> c
```

In [4]:

```
-- testing for x = 5

f(g 5) == succ (2 * 5)
```

True

Resolução

$$(f \cdot g) x = f(g x) = f(\text{length}(x)) = \text{succ}(\text{length}(x))$$

In [5]:

```
f = succ
g = length

-- type checking

:t f
:t g
:t (f . g)
```

```
f :: forall a. Enum a => a -> a
g :: forall (t :: * -> *) a. Foldable t => t a -> Int
(f . g) :: forall (t :: * -> *) a. Foldable t => t a -> Int
```

In [6]:

```
-- testing for x = [1..5]

f (g [1..5]) == succ (length [1..5])
succ (length [1..5])
(f . g) [1..5]
```

True

6

6

Resolução

$$(f \cdot g)(x, y) = f(g(x, y)) = f(x + y) = \text{succ}(2 * (x + y)) = 2 * x + 2 * y + 1$$

$$(f \cdot g)(x, y)$$

{ lei (72) }

$$= f(g(x, y))$$

$\{ \text{def. } g \}$
 $= f(x + y)$
 $\{ \text{def. } f \}$
 $= (\text{succ} \cdot (2*)) (x + y)$
 $\{ \text{lei } (72) \}$
 $= \text{succ} ((2*) (x + y))$
 $\{ \text{prop. distributiva da multiplicação em relação à adição} \}$
 $= \text{succ} (2x + 2y)$
 $\{ \text{def. succ} \}$
 $= 2x + 2y + 1$

In [7]:

```
f = succ . (2*)
g (x,y) = x+y

-- type checking

:t f
:t g
:t (f . g)
```

 $f :: \text{forall } c. (\text{Enum } c, \text{Num } c) \Rightarrow c \rightarrow c$
 $g :: \text{forall } a. \text{Num } a \Rightarrow (a, a) \rightarrow a$
 $(f . g) :: \text{forall } c. (\text{Enum } c, \text{Num } c) \Rightarrow (c, c) \rightarrow c$

In [8]:

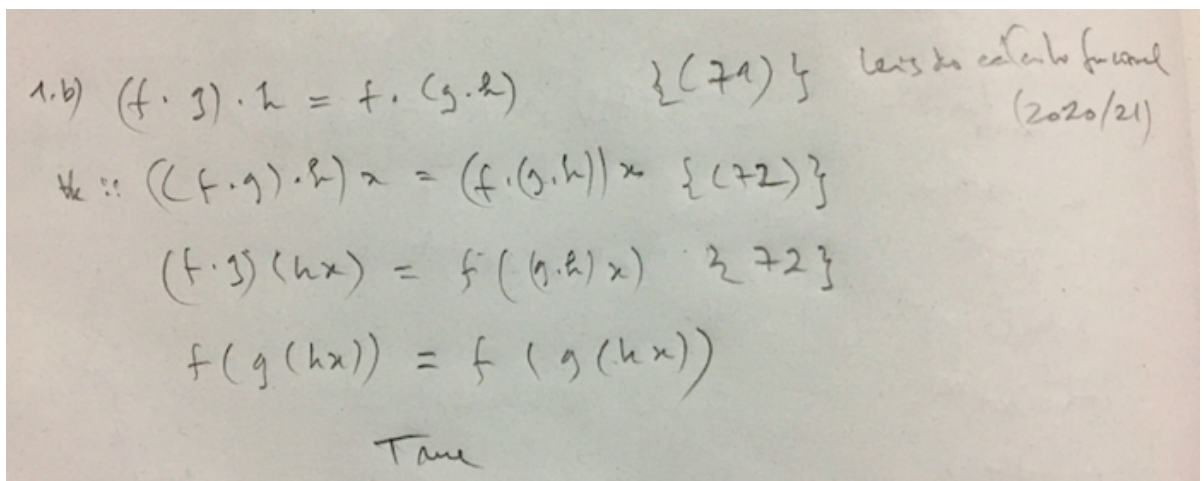
```
-- testing for (x,y) = (2,3)

(f . g) (2,3) == 2*2 + 2*3 + 1
```

True

Resolução

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



Resolução

$$f \cdot id = id \cdot f = f$$

1. c) $f \circ id = id \circ f = f$

$\forall x :: (f \circ id)(x) = (id \circ f)(x) \quad \{(71)\}$

$f(id(x)) = id(f(x)) \quad \{(72)\}$

$f(x) = f(x) \quad \{(73)\}$

True

In [9]:

```
:t id
```

```
id :: forall a. a -> a
```