

## Leis do Cálculo Funcional (2023/24)

### FUNÇÕES

|                      |   |     |
|----------------------|---|-----|
| <b>Natural-id</b>    | $f \cdot id = id \cdot f = f$   | (1) |
| <b>Assoc-comp</b>    | $(f \cdot g) \cdot h = f \cdot (g \cdot h)$   | (2) |
| <b>Natural-const</b> | $\underline{k} \cdot f = \underline{k}$   | (3) |
| <b>Fusão-const</b>   | $f \cdot \underline{k} = \underline{f \cdot k}$   | (4) |
| <b>Leibniz</b>       | $\begin{cases} f \cdot h = g \cdot h \\ h \cdot f = h \cdot g \end{cases} \Leftarrow f = g$ | (5) |

### PRODUTO

|                               |   |      |
|-------------------------------|---|------|
| <b>Universal-</b> $\times$    | $k = \langle f, g \rangle \Leftrightarrow \begin{cases} \pi_1 \cdot k = f \\ \pi_2 \cdot k = g \end{cases}$ | (6)  |
| <b>Cancelamento-</b> $\times$ | $\begin{cases} \pi_1 \cdot \langle f, g \rangle = f \\ \pi_2 \cdot \langle f, g \rangle = g \end{cases}$    | (7)  |
| <b>Reflexão-</b> $\times$     | $\langle \pi_1, \pi_2 \rangle = id_{A \times B}$  | (8)  |
| <b>Fusão-</b> $\times$        | $\langle g, h \rangle \cdot f = \langle g \cdot f, h \cdot f \rangle$                                       | (9)  |
| <b>Def-</b> $\times$          | $f \times g = \langle f \cdot \pi_1, g \cdot \pi_2 \rangle$   | (10) |
| <b>Absorção-</b> $\times$     | $(i \times j) \cdot \langle g, h \rangle = \langle i \cdot g, j \cdot h \rangle$                            | (11) |
| <b>Natural-</b> $\pi_1$       | $\pi_1 \cdot (f \times g) = f \cdot \pi_1$  | (12) |
| <b>Natural-</b> $\pi_2$       | $\pi_2 \cdot (f \times g) = g \cdot \pi_2$  | (13) |
| <b>Functor-</b> $\times$      | $(g \cdot h) \times (i \cdot j) = (g \cdot i) \cdot (h \times j)$   | (14) |
| <b>Functor-id-</b> $\times$   | $id_A \times id_B = id_{A \times B}$  | (15) |
| <b>Eq-</b> $\times$           | $\langle f, g \rangle = \langle h, k \rangle \Leftrightarrow \begin{cases} f = h \\ g = k \end{cases}$      | (16) |

### COPRODUTO

|                          |   |      |
|--------------------------|---|------|
| <b>Universal-</b> $+$    | $k = [f, g] \Leftrightarrow \begin{cases} k \cdot i_1 = f \\ k \cdot i_2 = g \end{cases}$ | (17) |
| <b>Cancelamento-</b> $+$ | $\begin{cases} [f, g] \cdot i_1 = f \\ [f, g] \cdot i_2 = g \end{cases}$                  | (18) |
| <b>Reflexão-</b> $+$     | $[i_1, i_2] = id_{A+B}$   | (19) |
| <b>Fusão-</b> $+$        | $f \cdot [g, h] = [f \cdot g, f \cdot h]$   | (20) |
| <b>Def-</b> $+$          | $f + g = [i_1 \cdot f, i_2 \cdot g]$  | (21) |
| <b>Absorção-</b> $+$     | $[g, h] \cdot (i + j) = [g \cdot i, h \cdot j]$   | (22) |
| <b>Natural-</b> $i_1$    | $(i + j) \cdot i_1 = i_1 \cdot i$   | (23) |
| <b>Natural-</b> $i_2$    | $(i + j) \cdot i_2 = i_2 \cdot j$   | (24) |
| <b>Functor-</b> $+$      | $(g \cdot h) + (i \cdot j) = (g + i) \cdot (h + j)$                                       | (25) |
| <b>Functor-id-</b> $+$   | $id_A + id_B = id_{A+B}$  | (26) |
| <b>Eq-</b> $+$           | $[f, g] = [h, k] \Leftrightarrow \begin{cases} f = h \\ g = k \end{cases}$                | (27) |

## MISC. PRODUTO / COPRODUTO

$$\text{Lei da troca} \quad [\langle f, g \rangle, \langle h, k \rangle] = \langle [f, h], [g, k] \rangle \quad (28)$$

## CONDICIONAL

$$\text{Natural-guarda} \quad p? \cdot f = (f + f) \cdot (p \cdot f)? \quad (29)$$

$$\text{Def condicional de McCarthy} \quad p \rightarrow f, g = [f, g] \cdot p? \quad (30)$$

$$\text{1.ª Lei de fusão do condicional} \quad f \cdot (p \rightarrow g, h) = p \rightarrow f \cdot g, f \cdot h \quad (31)$$

$$\text{2.ª Lei de fusão do condicional} \quad (p \rightarrow f, g) \cdot h = (p \cdot h) \rightarrow (f \cdot h), (g \cdot h) \quad (32)$$

## ISOMORFISMOS ( $\alpha$ )

$$\text{'Shunt-left'} \quad h \cdot \alpha = k \equiv h = k \cdot \alpha^\circ \quad (33)$$

$$\text{'Shunt-right'} \quad \alpha \cdot g = f \equiv g = \alpha^\circ \cdot f \quad (34)$$

## EXPONENCIAÇÃO

$$\text{Universal-exp} \quad k = \bar{f} \Leftrightarrow f = \text{ap} \cdot (k \times \text{id}) \quad (35)$$

$$\text{Cancelamento-exp} \quad f = \text{ap} \cdot (\bar{f} \times \text{id}) \quad (36)$$

$$\text{Reflexão-exp} \quad \overline{\text{ap}} = \text{id}_{B^A} \quad (37)$$

$$\text{Fusão-exp} \quad \overline{g \cdot (f \times \text{id})} = \bar{g} \cdot f \quad (38)$$

$$\text{Def-exp} \quad f^A = \overline{f \cdot \text{ap}} \quad (39)$$

$$\text{Absorção-exp} \quad f^A \cdot \bar{g} = \overline{f \cdot g} \quad (40)$$

$$\text{Natural-exp} \quad g \cdot \text{ap} = \text{ap} \cdot (g^A \times \text{id}) \quad (41)$$

$$\text{Functor-exp} \quad (g \cdot h)^A = g^A \cdot h^A \quad (42)$$

$$\text{Functor-id-exp} \quad \text{id}^A = \text{id} \quad (43)$$

## FUNCTORES

$$\text{Functor-}\mathsf{F} \quad \mathsf{F}(g \cdot h) = (\mathsf{F} g) \cdot (\mathsf{F} h) \quad (44)$$

$$\text{Functor-id-}\mathsf{F} \quad \mathsf{F} \text{id}_A = \text{id}_{(\mathsf{F} A)} \quad (45)$$

## INDUÇÃO

$$\text{Universal-cata} \quad k = \langle\langle g \rangle\rangle \Leftrightarrow k \cdot \text{in} = g \cdot \mathsf{F} k \quad (46)$$

$$\text{Cancelamento-cata} \quad \langle\langle g \rangle\rangle \cdot \text{in} = g \cdot \mathsf{F} \langle\langle g \rangle\rangle \quad (47)$$

$$\text{Reflexão-cata} \quad \langle\langle \text{in} \rangle\rangle = \text{id}_{\mathsf{T}} \quad (48)$$

$$\text{Fusão-cata} \quad f \cdot \langle\langle g \rangle\rangle = \langle\langle h \rangle\rangle \Leftrightarrow f \cdot g = h \cdot \mathsf{F} f \quad (49)$$

$$\text{Base-cata} \quad \mathsf{F} f = \mathsf{B}(\text{id}, f) \quad (50)$$

$$\text{Def-map-cata} \quad \mathsf{T} f = \langle\langle \text{in} \cdot \mathsf{B}(f, \text{id}) \rangle\rangle \quad (51)$$

$$\text{Absorção-cata} \quad \langle\langle g \rangle\rangle \cdot \mathsf{T} f = \langle\langle g \cdot \mathsf{B}(f, \text{id}) \rangle\rangle \quad (52)$$

## RECURSIVIDADE MÚTUA

**Fokkinga**

$$\begin{cases} f \cdot in = h \cdot F \langle f, g \rangle \\ g \cdot in = k \cdot F \langle f, g \rangle \end{cases} \equiv \langle f, g \rangle = (\langle h, k \rangle) \quad (53)$$

**“Banana-split”**

$$\langle \langle i \rangle, \langle j \rangle \rangle = \langle \langle i \times j \rangle \cdot \langle F \pi_1, F \pi_2 \rangle \rangle \quad (54)$$

## COINDUÇÃO

**Universal-ana**

$$k = [g] \Leftrightarrow out \cdot k = (F k) \cdot g \quad (55)$$

**Cancelamento-ana**

$$out \cdot [g] = F [g] \cdot g \quad (56)$$

**Reflexão-ana**

$$[out] = id_T \quad (57)$$

**Fusão-ana**

$$[g] \cdot f = [h] \Leftarrow g \cdot f = (F f) \cdot h \quad (58)$$

**Base-ana**

$$F f = B(id, f) \quad (59)$$

**Def-map-ana**

$$T f = [B(f, id) \cdot out] \quad (60)$$

**Absorção-ana**

$$T f \cdot [g] = [B(f, id) \cdot g] \quad (61)$$

## MÓNADAS

**Multiplicação**

$$\mu \cdot \mu = \mu \cdot T \mu \quad (62)$$

**Unidade**

$$\mu \cdot u = \mu \cdot T u = id \quad (63)$$

**Natural- $u$**

$$u \cdot f = T f \cdot u \quad (64)$$

**Natural- $\mu$**

$$\mu \cdot T(T f) = T f \cdot \mu \quad (65)$$

**Composição monádica**

$$f \bullet g = \mu \cdot T f \cdot g \quad (66)$$

**Associatividade-•**

$$f \bullet (g \bullet h) = (f \bullet g) \bullet h \quad (67)$$

**Identidade-•**

$$u \bullet f = f = f \bullet u \quad (68)$$

**Associatividade-•/•**

$$(f \bullet g) \cdot h = f \bullet (g \cdot h) \quad (69)$$

**Associatividade-•/•**

$$(f \bullet g) \bullet h = f \bullet (T g \cdot h) \quad (70)$$

**$\mu$  versus •**

$$id \bullet id = \mu \quad (71)$$

## DEFINIÇÕES ao ponto (‘POINTWISE’)

**Igualdade extensional**

$$f = g \Leftrightarrow \langle \forall x :: f x = g x \rangle \quad (72)$$

**Def-comp**

$$(f \cdot g) x = f(g x) \quad (73)$$

**Def-id**

$$id x = x \quad (74)$$

**Def-const**

$$\underline{k} x = k \quad (75)$$

**Notação-λ**

$$f a = b \equiv f = \lambda a \rightarrow b \quad (76)$$

**Def-split**

$$\langle f, g \rangle x = (f x, g x) \quad (77)$$

**Def-×**

$$(f \times g)(a, b) = (f a, g b) \quad (78)$$

**Def-proj**

$$\begin{cases} \pi_1(x, y) = x \\ \pi_2(x, y) = y \end{cases} \quad (79)$$

**Elim-let**

$$\text{let } x = a \text{ in } b = b[x/a] \quad (80)$$

**Elim-pair**

$$t = t[(x, y)/z, x/\pi_1 z, y/\pi_2 z] \quad (81)$$

**Def-cond**

$$(p \rightarrow f, g)x = \text{if } p x \text{ then } f x \text{ else } g x \quad (82)$$

**Def-guard**

$$p? a = \text{if } p a \text{ then } i_1 a \text{ else } i_2 a \quad (83)$$

**Def-ap**

$$ap(f, x) = f x \quad (84)$$

|                                   |  |      |
|-----------------------------------|--|------|
| <b>Curry</b>                      | $\bar{f} \ a \ b = f \ (a, b)$   | (85) |
| <b>Uncurry</b>                    | $\hat{f} \ (a, b) = f \ a \ b$   | (86) |
| <b>Composição monádica</b>        | $(f \bullet g) \ a = \text{do} \ \{ b \leftarrow g \ a; f \ b \}$        | (87) |
| <b>'Binding-<math>\mu'</math></b> | $x \gg= f = (\mu \cdot \top f)x$   | (88) |
| <b>Notação-do</b>                 | $\text{do} \ \{ x \leftarrow a; b \} = a \gg= (\lambda x \rightarrow b)$ | (89) |
| <b>'<math>\mu</math>-binding'</b> | $\mu x = x \gg= id$  | (90) |
| <b>Sequenciação</b>               | $x \gg y = x \gg= \underline{y}$   | (91) |