Leis do Cálculo Funcional (2017/18)

FUNÇÕES

Natural-id	$f \cdot id = id \cdot f = f$	(1)
Assoc-comp	$(f \cdot g) \cdot h = f \cdot (g \cdot h)$	(2)
Natural-const	$\underline{k} \cdot f = \underline{k}$	(3)
Fusão-const	$f \cdot \underline{k} = \underline{f\ k}$	(4)
Leibniz	$f \cdot h = g \cdot h \Leftarrow f = g$	(5)

PRODUTO

Universal-$\times$	$k = \langle f, g\rangle \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \pi_1 \cdot k = f \\ \pi_2 \cdot k = g \end{array} \right.$	(6)
Cancelamento-$\times$	$\left\{ \begin{array}{l} \pi_1 \cdot \langle f, g\rangle = f \\ \pi_2 \cdot \langle f, g\rangle = g \end{array} \right.$	(7)
Reflexão-$\times$	$\langle \pi_1, \pi_2 \rangle = id_{A\times B}$	(8)
Fusão-$\times$	$\langle g, h\rangle \cdot f = \langle g \cdot f, h \cdot f\rangle$	(9)
Def-$\times$	$f \times g = \langle f \cdot \pi_1, g \cdot \pi_2\rangle$	(10)
Absorção-$\times$	$(i \times j) \cdot \langle g, h\rangle = \langle i \cdot g, j \cdot h\rangle$	(11)
Natural-π_1	$\pi_1 \cdot (f \times g) = f \cdot \pi_1$	(12)
Natural-π_2	$\pi_2 \cdot (f \times g) = g \cdot \pi_2$	(13)
Functor-$\times$	$(g \cdot h) \times (i \cdot j) = (g \times i) \cdot (h \times j)$	(14)
Functor-id-$\times$	$id_A \times id_B = id_{A\times B}$	(15)
Eq-$\times$	$\langle f, g\rangle = \langle h, k\rangle \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} f = h \\ g = k \end{array} \right.$	(16)

COPRODUTO

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

MISC. PRODUTO / COPRODUTO

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

CONDICIONAL

Natural-guarda	$p? \cdot f \quad = \quad (f + f) \cdot (p \cdot f)?$	(29)
Def condicional de McCarthy	$p \rightarrow f, g \quad = \quad [f\ , g] \cdot p?$	(30)
1.ª Lei de fusão do condicional	$f \cdot (p \rightarrow g, h) \quad = \quad p \rightarrow f \cdot g, f \cdot h$	(31)
2.ª Lei de fusão do condicional	$(p \rightarrow f, g) \cdot h \quad = \quad (p \cdot h) \rightarrow (f \cdot h), (g \cdot h)$	(32)

EXPONENCIAÇÃO

Universal-exp	$k = \overline{f} \quad \Leftrightarrow \quad f = ap \cdot (k \times id)$	(33)
Cancelamento-exp	$f = ap \cdot (\overline{f} \times id)$	(34)
Reflexão-exp	$\overline{ap} = id_{B^A}$	(35)
Fusão-exp	$\overline{g \cdot (f \times id)} = \overline{g} \cdot f$	(36)
Def-exp	$f^A = \overline{f \cdot ap}$	(37)
Absorção-exp	$f^A \cdot \overline{g} = \overline{f \cdot g}$	(38)
Functor-exp	$(g \cdot h)^A = g^A \cdot h^A$	(39)
Functor-id-exp	$id^A = id$	(40)

FUNCTORES

Functor-F	$\mathsf{F}(g \cdot h) \quad = \quad (\mathsf{F}\, g) \cdot (\mathsf{F}\, h)$	(41)
Functor-id-F	$\mathsf{F}\, id_A \quad = \quad id_{(\mathsf{F}\, A)}$	(42)

INDUÇÃO

Universal-cata	$k = (\!\lvert g \rvert\!) \quad \Leftrightarrow \quad k \cdot \mathsf{in} = g \cdot \mathsf{F}\, k$	(43)
Cancelamento-cata	$(\!\lvert g \rvert\!) \cdot \mathsf{in} = g \cdot \mathsf{F}\, (\!\lvert g \rvert\!)$	(44)
Reflexão-cata	$(\!\lvert \mathsf{in} \rvert\!) = id_{\mathsf{T}}$	(45)
Fusão-cata	$f \cdot (\!\lvert g \rvert\!) = (\!\lvert h \rvert\!) \quad \Leftarrow \quad f \cdot g = h \cdot \mathsf{F} f$	(46)
Def-map-cata	$\mathsf{T}\, f \quad = \quad (\!\lvert \mathsf{in} \cdot \mathsf{B}(f, id) \rvert\!)$	(47)
Absorção-cata	$(\!\lvert g \rvert\!) \cdot \mathsf{T}\, f \quad = \quad (\!\lvert g \cdot \mathsf{B}(f, id) \rvert\!)$	(48)
Base-cata	$\mathsf{F}\, f \quad = \quad \mathsf{B}\ (id, f)$	(49)

RECURSIVIDADE MÚTUA

Fokkinga	$\left\{ \begin{array}{l} f \cdot in = h \cdot \mathsf{F}\, \langle f, g\rangle \\ g \cdot in = k \cdot \mathsf{F}\, \langle f, g\rangle \end{array} \right. \quad \equiv \quad \langle f, g\rangle = (\!\lvert \langle h, k\rangle \rvert\!)$	(50)
"Banana-split"	$\langle (\!\lvert i \rvert\!), (\!\lvert j \rvert\!)\rangle \quad = \quad (\!\lvert (i \times j) \cdot \langle \mathsf{F}\, \pi_1, \mathsf{F}\, \pi_2\rangle \rvert\!)$	(51)

Coindução

Universal-ana	$k = [(g)] \quad \Leftrightarrow \quad \mathsf{out} \cdot k = (\mathsf{F}\, k) \cdot g$	(52)
Cancelamento-ana	$\mathsf{out} \cdot [(g)] = \mathsf{F}\, [(g)] \cdot g$	(53)
Reflexão-ana	$[(\mathsf{out})] = id_{\mathsf{T}}$	(54)
Fusão-ana	$[(g)] \cdot f = [(h)] \quad \Leftarrow \quad g \cdot f = (\mathsf{F}\, f) \cdot h$	(55)
Def-map-ana	$\mathsf{T}\, f \quad = \quad [(\mathsf{B}(f, id) \cdot \mathsf{out})]$	(56)
Absorção-ana	$\mathsf{T}\, f \cdot [(g)] \quad = \quad [(\mathsf{B}(f, id) \cdot g)]$	(57)
Base-ana	$\mathsf{F}\, f \quad = \quad \mathsf{B}\, (id, f)$	(58)

Mónadas

Multiplicação	$\mu \cdot \mu = \mu \cdot \mathsf{T}\, \mu$	(59)
Unidade	$\mu \cdot u = \mu \cdot \mathsf{T}\, u = id$	(60)
Natural-u	$u \cdot f \quad = \quad \mathsf{T}\, f \cdot u$	(61)
Natural-μ	$\mu \cdot \mathsf{T}\, (\mathsf{T}\, f) \quad = \quad \mathsf{T}\, f \cdot \mu$	(62)
Composição monádica	$f \bullet g \quad = \quad \mu \cdot \mathsf{T}\, f \cdot g$	(63)
Associatividade-$\bullet$	$f \bullet (g \bullet h) = (f \bullet g) \bullet h$	(64)
Identidade-$\bullet$	$u \bullet f = f = f \bullet u$	(65)
Associatividade-$\bullet/\cdot$	$(f \bullet g) \cdot h \quad = \quad f \bullet (g \cdot h)$	(66)
Associatividade-$\cdot/\bullet$	$(f \cdot g) \bullet h \quad = \quad f \bullet (\mathsf{T}\, g \cdot h)$	(67)
μ versus $\bullet$	$id \bullet id \quad = \quad \mu$	(68)
'μ as binding'	$\mu\, x \quad = \quad x \gg\!= id$	(69)
'Binding as μ'	$x \gg\!= f \quad = \quad (\mu \cdot \mathsf{T}\, f) x$	(70)
Sequenciação	$x \gg y \quad = \quad x \gg\!= \underline{y}$	(71)
Notação-do	$\mathbf{do}\, \{x \leftarrow a; b\} \quad = \quad a \gg\!= (\lambda x \rightarrow b)$	(72)

Definições *ao ponto*

Igualdade extensional	$f = g \quad \Leftrightarrow \quad \langle \forall\, x \; :: \; f\ x = g\ x \rangle$	(73)
Def-comp	$(f \cdot g)\ x \quad = \quad f\ (g\ x)$	(74)
Def-id	$id\, x \quad = \quad x$	(75)
Def-const	$\underline{k}\, x \quad = \quad k$	(76)
Notação-λ	$f\ a = b \quad \equiv \quad f = \lambda a \rightarrow b$	(77)
Def-split	$\langle f, g \rangle\, x \quad = \quad (f\, x, g\, x)$	(78)
Def-$\times$	$(f \times g)\, (a, b) \quad = \quad (f\, a, g\, b)$	(79)
Def-cond	$(p \rightarrow f, g)\, x \quad = \quad \mathbf{if}\ p\ x\ \mathbf{then}\ f\ x\ \mathbf{else}\ g\ x$	(80)
Def-proj	$\pi_1\, (x, y) \ = \ x \qquad \wedge \qquad \pi_2\, (x, y) \ = \ y$	(81)
Elim-let	$\mathbf{let}\ x = a\ \mathbf{in}\ b \quad = \quad b\, [x/a]$	(82)
Elim-pair	$t \quad = \quad t[(x, y)/z, x/\pi_1 z, y/\pi_2 z]$	(83)
Def-ap	$ap(f, x) = f\ x$	(84)
Curry	$\overline{f}\ a\ b = f\ (a, b)$	(85)
Uncurry	$\widehat{f}\ (a, b) = f\ a\ b$	(86)