## Leis do Cálculo Funcional (2019/20)

## Funções

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

#### **PRODUTO**

#### COPRODUTO

Universal-+	$k = [f, g] \Leftrightarrow \begin{cases} k \cdot i_1 = f \\ k \cdot i_2 = g \end{cases}$	(17)
Cancelamento-+	$\begin{cases} [f,g] \cdot i_1 = f \\ [f,g] \cdot i_2 = g \end{cases}$	(18)
Reflexão-+	$[i_1, i_2] = id_{A+B}$	(19)
Fusão-+	$f\cdot [g\ ,h]=[f\cdot g\ ,f\cdot h]$	(20)
$\mathbf{Def-}+$	$f+g=[i_1\cdot f\ ,i_2\cdot g]$	(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-+	$[f , g] = [h , k] \Leftrightarrow \left\{ egin{array}{l} f = h \\ g = k \end{array}  ight.$	(27)

MISC. PRODUTO / COPRODUTO

CONDICIONAL

**Natural-guarda** 
$$p? \cdot f = (f+f) \cdot (p \cdot f)?$$
 (29)

**Def condicional de McCarthy** 
$$p \rightarrow f, g = [f, g] \cdot p$$
? (30)

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

**2.ª Lei de fusão do condicional** 
$$(p \to f, g) \cdot h = (p \cdot h) \to (f \cdot h), (g \cdot h)$$
 (32)

### EXPONENCIAÇÃO

Universal-exp 
$$k = \overline{f} \Leftrightarrow f = ap \cdot (k \times id)$$
 (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** 
$$f^A = \overline{f \cdot ap} \tag{37}$$

**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 
$$F(g \cdot h) = (Fg) \cdot (Fh) \tag{41}$$

Functor-id-F 
$$Fid_A = id_{(FA)}$$
 (42)

#### Indução

**Universal-cata** 
$$k = (g) \Leftrightarrow k \cdot in = g \cdot F k$$
 (43)

**Cancelamento-cata** 
$$(g) \cdot in = g \cdot F(g)$$
 (44)

**Reflexão-cata** 
$$(in) = id_T$$
 (45)

**Fusão-cata** 
$$f \cdot (g) = (h) \Leftarrow f \cdot g = h \cdot \mathsf{F} f$$
 (46)

**Base-cata** 
$$F f = B (id, f) \tag{47}$$

**Absorção-cata** 
$$(g) \cdot \mathsf{T} f = (g \cdot \mathsf{B}(f, id))$$
 (49)

### RECURSIVIDADE MÚTUA

**"Banana-split"** 
$$\langle (|i|), (|j|) \rangle = (|(i \times j) \cdot \langle \mathsf{F} \pi_1, \mathsf{F} \pi_2 \rangle) \rangle$$
 (51)

# Coindução

Universal-ana	$k = [\![g]\!] \Leftrightarrow out \cdot k = (Fk) \cdot g$	(52)
Cancelamento-ana	$out \cdot [\![g]\!] = F \left[\![g]\!] \cdot g$	(53)
Reflexão-ana	$\llbracket(out)\rrbracket=id_T$	(54)
Fusão-ana	$[\![g]\!] \cdot f = [\![h]\!]  \Leftarrow  g \cdot f = (F f) \cdot h$	(55)
Base-ana	$Ff \ = \ B(id,f)$	(56)
Def-map-ana	$Tf = [\![B(f,id)\cdotout)\!]$	(57)
Absorção-ana	$T f \cdot [\![g]\!] = [\![B(f, id) \cdot g]\!]$	(58)

## Mónadas

Multiplicação	$\mu \cdot \mu = \mu \cdot I \; \mu$	(59)
Unidade	$\mu \cdot u = \mu \cdot T  u = id$	(60)
Natural- $u$	$u \cdot f = T f \cdot u$	(61)
Natural- $\mu$	$\mu \cdot T \left( T  f \right) \;\; = \;\; T  f \cdot \mu$	(62)
Composição monádica	$f \bullet g = \mu \cdot T f \cdot g$	(63)
Associatividade-	$f \bullet (g \bullet h) = (f \bullet g) \bullet h$	(64)
<b>Identidade-</b> ●	$u \bullet f = f = f \bullet u$	(65)
Associatividade- $\bullet/\cdot$	$(f \bullet g) \cdot h = f \bullet (g \cdot h)$	(66)
Associatividade- $\cdot/\bullet$	$(f \cdot g) \bullet h = f \bullet (T g \cdot h)$	(67)
$\mu$ versus $ullet$	$id \bullet id = \mu$	(68)

## DEFINIÇÕES ao ponto ('POINTWISE')

Igualdade extensional	$f = g \iff \langle \forall \ x \ :: \ f \ x = g \ x \rangle$	(69)
Def-comp	$(f \cdot g) \ x  =  f \ (g \ x)$	(70)
Def-id	$id \ x = x$	(71)
Def-const	$\underline{k} \ x = k$	(72)
Notação- $\lambda$	$f \ a = b \equiv f = \lambda a \to b$	(73)
Def-split	$\langle f, g \rangle x = (f x, g x)$	(74)
$\mathbf{Def} ext{-} imes$	$(f \times g) (a,b) = (f a, g b)$	(75)
Def-cond	$(p \rightarrow f, g) x = \mathbf{if} p x \mathbf{then} f x \mathbf{else} g x$	(76)
Def-proj	$\pi_1(x,y) = x                                  $	(77)
Elim-let	$\mathbf{let}\ x = a\ \mathbf{in}\ b  =  b\left[x/a\right]$	(78)
Elim-pair	$t = t[(x,y)/z, x/\pi_1 z, y/\pi_2 z]$	(79)
Def-ap	ap(f,x) = f x	(80)
Curry	$\overline{f} \ a \ b = f \ (a, b)$	(81)
Uncurry	$\widehat{f}(a,b) = f a b$	(82)
Composição monádica	$(f \bullet g) \ a = \mathbf{do} \ \{ b \leftarrow g \ a; f \ b \}$	(83)
'Binding as $\mu$ '	$x \gg = f = (\mu \cdot T f)x$	(84)
Notação-do	$\mathbf{do} \{x \leftarrow a; b\} = a \gg = (\lambda x \to b)$	(85)
' $\mu$ as binding'	$\mu x = x \gg id$	(86)
Sequenciação	$x \gg y = x \gg \underline{y}$	(87)