

6. O diagrama seguinte representa o combinador *catamorfismo* (de naturais) que se começou a estudar na última aula teórica, onde a notação  $\llbracket g \rrbracket$  abrevia *cata g* então usada:

$$\begin{array}{ccc} \mathbb{N}_0 & \xleftarrow{\text{in}} & 1 + \mathbb{N}_0 \\ \llbracket g \rrbracket \downarrow & & \downarrow id + \llbracket g \rrbracket \\ B & \xleftarrow{g} & 1 + B \end{array} \quad \text{onde} \quad \begin{cases} \text{in} = [\text{zero}, \text{succ}] \\ \text{zero} \_ = 0 \\ \text{succ } n = n + 1 \end{cases}$$

Assumindo a seguinte propriedade universal desse combinador,

$$k = \llbracket g \rrbracket \equiv k \cdot \text{in} = g \cdot (id + k) \tag{F4}$$

mostre que o combinador “ciclo-for” definido por

$$\text{for } b \text{ } i = \llbracket [\underline{i}, b] \rrbracket$$

se converte na seguinte versão “pointwise”:

$$\begin{aligned} \text{for } b \text{ } i \text{ } 0 &= i \\ \text{for } b \text{ } i \text{ } (n + 1) &= b \text{ } (\text{for } b \text{ } i \text{ } n) \end{aligned}$$

### Resolução

$$\begin{aligned} \text{for } b \text{ } i &= \llbracket [\underline{i}, b] \rrbracket \\ \{ \text{propriedade universal, fazendo } k &= \text{for } b \text{ } i \} \\ \text{for } b \text{ } i = \llbracket [\underline{i}, b] \rrbracket &\equiv (\text{for } b \text{ } i) \cdot \text{in} = [\underline{i}, b] \cdot (id + (\text{for } b \text{ } i)) \\ \{ \text{def. in} = [\text{zero}, \text{succ}] \} \\ &\equiv (\text{for } b \text{ } i) \cdot [\text{zero}, \text{succ}] = [\underline{i}, b] \cdot (id + (\text{for } b \text{ } i)) \\ \{ \text{fusão-+ , lei (20) ; absorção-+ , lei (22) \} \\ &\equiv [(\text{for } b \text{ } i) \cdot \text{zero}, (\text{for } b \text{ } i) \cdot \text{succ}] = [\underline{i} \cdot id, b \cdot (\text{for } b \text{ } i)] \\ \{ \text{natural-id, lei (1) ; eq-+ , lei (27) \} \\ (\text{for } b \text{ } i) \cdot \text{zero} &= \underline{i} \\ (\text{for } b \text{ } i) \cdot \text{succ} &= b \cdot (\text{for } b \text{ } i) \\ \{ \text{igualdade extensional, lei (71) \} \\ ((\text{for } b \text{ } i) \cdot \text{zero}) \text{ } n &= \underline{i} \text{ } n \\ ((\text{for } b \text{ } i) \cdot \text{succ}) \text{ } n &= (b \cdot (\text{for } b \text{ } i)) \text{ } n \\ \{ \text{def-comp, lei (72) \} \\ \text{for } b \text{ } i \text{ } (\text{zero } n) &= \underline{i} \text{ } n \\ \text{for } b \text{ } i \text{ } (\text{succ } n) &= b \text{ } (\text{for } b \text{ } i \text{ } n) \\ \{ \text{def. zero, def. succ, def-const, lei (74) \} \\ \text{for } b \text{ } i \text{ } 0 &= i \\ \text{for } b \text{ } i \text{ } (n + 1) &= b \text{ } (\text{for } b \text{ } i \text{ } n) \end{aligned}$$

### Haskell

In [1]:

```
for b i 0 = i
for b i n = b (for b i (n-1))

-- type checking

:t for

-- testing for succ, (*2), n!
body (x,y)=(x+1,x*y)

for succ 1 4
for (*2) 1 4
for body (1,1) 5
fac = snd . for body (1,1)
fac 5
```

---

```
for :: forall t1 t2. (Eq t1, Num t1) => (t2 -> t2) -> t2 -> t1 -> t2
```

```
5
16
(6,120)
120
```