

Imejmo $\emptyset \vdash M : \text{int}$. S čim bi ga predstavili?

$\llbracket M \rrbracket \in \llbracket \text{int} \rrbracket = \mathbb{Z}$ - če imamo čist prog. jezik brez rekurzije

$\vdots = \mathbb{Z}_\perp$ - če imamo rekurzijo

$\vdots = \mathbb{Z} + E$ - če lahko programi sprožijo izjemo iz množice E

$\vdots = \mathbb{Z} \times D^*$ - če lahko izpiše znake iz množice D

$\vdots = \mathcal{P}\mathbb{Z}$ - če lahko delamo nedeterministične izbire

$\vdots = (S \times \mathbb{Z})^S$ - če lahko bomo in pišemo pomnilnik z vrednostmi S

$(S \times \mathbb{Z} \times D^*)^S$ - če imamo pomnilnik in izpis

$(S \times (\mathbb{Z} + E))^S$ - če imamo pomnilnik in izjeme

$((S \times \mathbb{Z}) + E)^S /$

Vsi zgornji primeri so primer monad

Definicije Monada $(T, \eta, \gg=)$ je sestavljena iz:

- preslikave T , ki vsaki množici X priredi množico TX

- družine preslikav $\eta_x: X \rightarrow TX$ (enota)

- družine preslikav $\gg=_{x,y}: TX \rightarrow (X \rightarrow TY) \rightarrow TY$

Ki zadoščajo enakostim

$$m \xrightarrow{\eta_x} m \gg=_{x,x} \eta_x = m$$

za vsak $m \in TX$

$$\eta_x(a) \gg=_{x,y} f = f(a)$$

za vsak $a \in X$ in $f: X \rightarrow TY$

$$(m \gg=_{x,y} f) \gg=_{y,z} g$$

za poljubne $f: X \rightarrow TY$ in $g: Y \rightarrow TZ$ in $m \in TX$

$$= m \gg=_{x,z} (f \circ x \rightarrow f \circ x \gg=_{y,z} g)$$

Primeri:

• nedeterminizem

$$TX = \mathcal{P}X$$

$$\eta_x(a) = \{a\}$$

$$m \gg=_{x,y} f = \bigcup_{a \in m} f(a)$$

Za vir nedeterminizma potrebujemo še:

$$\oplus: TX \times TX \rightarrow TX$$

$$\oplus: (m, n) \mapsto m \cup n$$

$$\text{amb}: T B = \{\text{tt}, \text{ff}\}$$

• izjeme

$$TX = X + E$$

$$\eta_x(a) = L_1(a)$$

$$m \gg=_{x,y} f = \begin{cases} f(a) & m = L_1(a) \\ L_2(e) & m = L_2(e) \end{cases}$$

Za vir izjem pa potrebujemo:

$$\text{raise}: E \rightarrow TX$$

$$\text{raise}: e \mapsto L_2(e)$$

Običajno želimo še:

$$\text{handle}: TX \times TX \rightarrow TX$$

$$\text{handle}: (m, n) \mapsto \begin{cases} m & m = L_1(a) \\ n(e) & m = L_2(e) \end{cases}$$

$$\llbracket \Gamma \vdash M : A \rrbracket : \llbracket \Gamma \rrbracket \rightarrow T[A]$$

$$\llbracket A_1 \rrbracket \times \dots \times \llbracket A_n \rrbracket$$

$$\llbracket \Gamma \vdash \underline{m} : \text{int} \rrbracket(\varepsilon) = \eta_{\mathbb{Z}}^{\mathbb{N}}(m)$$

$$\llbracket \Gamma \vdash x_i : A_i \rrbracket(a_1, \dots, a_n) = \eta_{\llbracket A_i \rrbracket}^{\llbracket A_i \rrbracket}(a_i)$$

$$\llbracket \Gamma \vdash M + N : \text{int} \rrbracket(\varepsilon) = \llbracket M \rrbracket(\varepsilon) \gg^{\top \mathbb{Z}} \underbrace{\left(x \mapsto \llbracket N \rrbracket(\varepsilon) \gg^{\top \mathbb{Z}} (y \mapsto \eta_{\mathbb{Z}}^{\mathbb{Z}}(x+y)) \right)}_{\mathbb{Z} \rightarrow T\mathbb{Z}}$$

$$\vdots$$

Primeri za konkretne učenike:

- Nedeterminizam

$$\llbracket \Gamma \vdash \text{choose } MN : A \rrbracket(\varepsilon) = \llbracket M \rrbracket(\varepsilon) \oplus \llbracket N \rrbracket(\varepsilon)$$

- Izjeme

$$\llbracket \Gamma \vdash \text{raise } E : A \rrbracket(\varepsilon) = \text{raise}(\llbracket E \rrbracket)$$

$$\llbracket \Gamma \vdash \text{try } M \text{ with } N : A \rrbracket(\varepsilon) = \text{handle}(\llbracket M \rrbracket(\varepsilon), \llbracket N \rrbracket(\varepsilon))$$