

# Teorema rekurzije

N. Ikodinović

ikodinovic@matf.bg.ac.rs

April 15, 2018

# Pregled predavanja

## 1 Teorema rekurzije

# Pregled predavanja

## 1 Teorema rekurzije

# Program SELF

## Zadatak

Sastaviti program koji za svaki ulaz  $x \in \mathbb{N}$  vraća sopstveni kôd kao rezultat.

- $x \mapsto [\![C_x]\!]$  je primitivno rekurzivna funkcija, gde je  $C_x$  program koji izračunava konstantnu funkciju  $n \mapsto x$

# Program SELF

## Zadatak

Sastaviti program koji za svaki ulaz  $x \in \mathbb{N}$  vraća sopstveni kôd kao rezultat.

- $x \mapsto [\![C_x]\!]$  je primitivno rekurzivna funkcija, gde je  $C_x$  program koji izračunava konstantnu funkciju  $n \mapsto x$
- $*_{RM} : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  je primitivno rekurzivna funkcija takva da za svaka dva programa  $\mathbb{P}_1$  i  $\mathbb{P}_2$  važi  $[\![\mathbb{P}_1]\!] *_{RM} [\![\mathbb{P}_2]\!] = [\![\mathbb{P}_1 \mathbb{P}_2]\!]$ .

# Program SELF

## Zadatak

Sastaviti program koji za svaki ulaz  $x \in \mathbb{N}$  vraća sopstveni kôd kao rezultat.

- $x \mapsto [\![C_x]\!]$  je primitivno rekurzivna funkcija, gde je  $C_x$  program koji izračunava konstantnu funkciju  $n \mapsto x$
- $*_{RM} : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  je primitivno rekurzivna funkcija takva da za svaka dva programa  $\mathbb{P}_1$  i  $\mathbb{P}_2$  važi  $[\![\mathbb{P}_1]\!] *_{RM} [\![\mathbb{P}_2]\!] = [\![\mathbb{P}_1 \mathbb{P}_2]\!]$ .
- $\mathbf{c}^* : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\mathbf{c}^*(x) = \mathbf{c}(x) *_{RM} x$ , jeste primitivno rekurzivna funkcija.

# Program SELF

## Zadatak

Sastaviti program koji za svaki ulaz  $x \in \mathbb{N}$  vraća sopstveni kôd kao rezultat.

- $x \mapsto [\![\mathbb{C}_x]\!]$  je primitivno rekurzivna funkcija, gde je  $\mathbb{C}_x$  program koji izračunava konstantnu funkciju  $n \mapsto x$
- $*_{RM} : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  je primitivno rekurzivna funkcija takva da za svaka dva programa  $\mathbb{P}_1$  i  $\mathbb{P}_2$  važi  $[\![\mathbb{P}_1]\!] *_{RM} [\![\mathbb{P}_2]\!] = [\![\mathbb{P}_1 \mathbb{P}_2]\!]$ .
- $\mathbf{c}^* : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\mathbf{c}^*(x) = \mathbf{c}(x) *_{RM} x$ , jeste primitivno rekurzivna funkcija.  
Neka je  $\mathbb{D}$  program koji izračunava funkciju  $\mathbf{c}^*$ .

# Program SELF

## Zadatak

Sastaviti program koji za svaki ulaz  $x \in \mathbb{N}$  vraća sopstveni kôd kao rezultat.

- $x \mapsto [\![\mathbb{C}_x]\!]$  je primitivno rekurzivna funkcija, gde je  $\mathbb{C}_x$  program koji izračunava konstantnu funkciju  $n \mapsto x$
- $*_{RM} : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  je primitivno rekurzivna funkcija takva da za svaka dva programa  $\mathbb{P}_1$  i  $\mathbb{P}_2$  važi  $[\![\mathbb{P}_1]\!] *_{RM} [\![\mathbb{P}_2]\!] = [\![\mathbb{P}_1 \mathbb{P}_2]\!]$ .
- $\mathbf{c}^* : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\mathbf{c}^*(x) = \mathbf{c}(x) *_{RM} x$ , jeste primitivno rekurzivna funkcija.  
Neka je  $\mathbb{D}$  program koji izračunava funkciju  $\mathbf{c}^*$ .

$$\text{SELF} = \mathbb{C}_{[\![\mathbb{D}]\!]} \mathbb{D}$$

# Program SELF

## Zadatak

Sastaviti program koji za svaki ulaz  $x \in \mathbb{N}$  vraća sopstveni kôd kao rezultat.

- $x \mapsto [\![C_x]\!]$  je primitivno rekurzivna funkcija, gde je  $C_x$  program koji izračunava konstantnu funkciju  $n \mapsto x$
- $*_{RM} : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  je primitivno rekurzivna funkcija takva da za svaka dva programa  $\mathbb{P}_1$  i  $\mathbb{P}_2$  važi  $[\![\mathbb{P}_1]\!] *_{RM} [\![\mathbb{P}_2]\!] = [\![\mathbb{P}_1 \mathbb{P}_2]\!]$ .
- $\mathbf{c}^* : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\mathbf{c}^*(x) = \mathbf{c}(x) *_{RM} x$ , jeste primitivno rekurzivna funkcija.  
Neka je  $\mathbb{D}$  program koji izračunava funkciju  $\mathbf{c}^*$ .

$$\text{SELF} = C_{[\![\mathbb{D}]\!]} \mathbb{D}$$

$$\begin{aligned}
 (x, 0, 0, \dots) &\rightarrow_{C_{[\![\mathbb{D}]\!]}}^* ([\![\mathbb{D}]\!], 0, 0, \dots) \rightarrow_{\mathbb{D}}^* (\mathbf{c}([\![\mathbb{D}]\!]) *_{RM} [\![\mathbb{D}]\!], \dots) \\
 &= ([\![C_{[\![\mathbb{D}]\!]}]\!] *_{RM} [\![\mathbb{D}]\!], \dots) = ([\![C_{[\![\mathbb{D}]\!]} \mathbb{D}]\!], \dots) = ([\![\text{SELF}]\!], \dots)
 \end{aligned}$$

# Program SELF

## Zadatak

Sastaviti program koji za svaki ulaz  $x \in \mathbb{N}$  vraća sopstveni kôd kao rezultat.

- $x \mapsto [\![C_x]\!]$  je primitivno rekurzivna funkcija, gde je  $C_x$  program koji izračunava konstantnu funkciju  $n \mapsto x$
- $*_{RM} : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  je primitivno rekurzivna funkcija takva da za svaka dva programa  $\mathbb{P}_1$  i  $\mathbb{P}_2$  važi  $[\![\mathbb{P}_1]\!] *_{RM} [\![\mathbb{P}_2]\!] = [\![\mathbb{P}_1 \mathbb{P}_2]\!]$ .
- $\mathbf{c}^* : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\mathbf{c}^*(x) = \mathbf{c}(x) *_{RM} x$ , jeste primitivno rekurzivna funkcija.  
Neka je  $\mathbb{D}$  program koji izračunava funkciju  $\mathbf{c}^*$ .

$$\text{SELF} = C_{[\![\mathbb{D}]\!]} \mathbb{D}$$

$$\begin{aligned} (x, 0, 0, \dots) &\rightarrow_{C_{[\![\mathbb{D}]\!]}}^* ([\![\mathbb{D}]\!], 0, 0, \dots) \rightarrow_{\mathbb{D}}^* (\mathbf{c}([\![\mathbb{D}]\!]) *_{RM} [\![\mathbb{D}]\!], \dots) \\ &= ([\![C_{[\![\mathbb{D}]\!]} \mathbb{D}]\!], \dots) = ([\![\text{SELF}]\!], \dots) \end{aligned}$$

$$(x, 0, 0, \dots) \rightarrow_{\text{SELF}}^* ([\![\text{SELF}]\!], \dots)$$

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

DOKAZ I Treba dokazati da postoji program  $\mathbb{R}$  takav da je  $\varphi_{\mathbb{R}}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f([\![\mathbb{R}]\!], \vec{x})$ .

- Neka su  $\mathbb{C}_x^{(k)}$ ,  $x \in \mathbb{N}$ , programi takvi da za sve  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$  važi:

$$(x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \xrightarrow{*_{\mathbb{C}_x^{(k)}}} (x, x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots),$$

a funkcija  $\mathbf{c}^{(k)} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\mathbf{c}^{(k)}(x) = [\![\mathbb{C}_x^{(k)}]\!]$  je primitivno rekurzivna.

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

DOKAZ I Treba dokazati da postoji program  $\mathbb{R}$  takav da je  $\varphi_{\mathbb{R}}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f([\![\mathbb{R}]\!], \vec{x})$ .

- Neka su  $\mathbb{C}_x^{(k)}$ ,  $x \in \mathbb{N}$ , programi takvi da za sve  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$  važi:

$$(x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \rightarrow_{\mathbb{C}_x^{(k)}}^* (x, x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots),$$

a funkcija  $\mathbf{c}^{(k)} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\mathbf{c}^{(k)}(x) = [\![\mathbb{C}_x^{(k)}]\!]$  je primitivno rekurzivna.

- Neka je  $\mathbb{D}^{(k)}$  program takav da za sve  $x \in \mathbb{N}$  i  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$  važi:

$$(x, x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \rightarrow_{\mathbb{D}^{(k)}}^* (\mathbf{c}^{(k)}(x) *_{\text{RM}} x, x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots).$$

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

DOKAZ I Treba dokazati da postoji program  $\mathbb{R}$  takav da je  $\varphi_{\mathbb{R}}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f([\![\mathbb{R}]\!], \vec{x})$ .

- Neka su  $\mathbb{C}_x^{(k)}$ ,  $x \in \mathbb{N}$ , programi takvi da za sve  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$  važi:

$$(x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \rightarrow_{\mathbb{C}_x^{(k)}}^* (x, x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots),$$

a funkcija  $\mathbf{c}^{(k)} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\mathbf{c}^{(k)}(x) = [\![\mathbb{C}_x^{(k)}]\!]$  je primitivno rekurzivna.

- Neka je  $\mathbb{D}^{(k)}$  program takav da za sve  $x \in \mathbb{N}$  i  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$  važi:

$$(x, x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \rightarrow_{\mathbb{D}^{(k)}}^* (\mathbf{c}^{(k)}(x) *_{\text{RM}} x, x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots).$$

Ako je  $\mathbb{F}$  program koji izračunava funkciju  $f$ , traženi program  $\mathbb{R}$  dobijamo nadovezivanjem programa  $\mathbb{C}_{[\![\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]\!]}^{(k)}$  i programa  $\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}$ .

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

DOKAZ I . . . traženi program  $\mathbb{R}$  dobijamo nadovezivanjem programa  $\mathbb{C}_{[\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]}^{(k)}$  i programa  $\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}$ .

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

DOKAZ I ... traženi program  $\mathbb{R}$  dobijamo nadovezivanjem programa  $\mathbb{C}_{[\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]}^{(k)}$  i programa  $\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}$ .

$$\begin{aligned}
 (x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) &\xrightarrow{*_{\mathbb{C}_{[\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]}^{(k)}}} ([\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \\
 &\xrightarrow{*_{\mathbb{D}^{(k)}}} (\mathbf{c}^{(k)}([\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]) *_{\text{RM}} [\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \\
 &= ([\mathbb{C}_{[\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]}^{(k)}] *_{\text{RM}} [\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \\
 &= ([\mathbb{C}_{[\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]}^{(k)}(\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F})], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \\
 &= ([\mathbb{R}], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \rightarrow_{\mathbb{F}} \dots
 \end{aligned}$$

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

DOKAZ I ... traženi program  $\mathbb{R}$  dobijamo nadovezivanjem programa  $\mathbb{C}_{[\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]}^{(k)}$  i programa  $\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}$ .

$$\begin{aligned}
 (x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) &\xrightarrow{*_{\mathbb{C}_{[\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]}^{(k)}}} ([\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \\
 &\xrightarrow{*_{\mathbb{D}^{(k)}}} (\mathbf{c}^{(k)}([\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]) *_{\text{RM}} [\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \\
 &= ([\mathbb{C}_{[\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]}^{(k)}] *_{\text{RM}} [\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \\
 &= ([\mathbb{C}_{[\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F}]}^{(k)}(\mathbb{D}^{(k)}\mathbb{F})], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \\
 &= ([\mathbb{R}], x_1, \dots, x_k, 0, 0, \dots) \rightarrow_{\mathbb{F}} \dots
 \end{aligned}$$

$$\varphi_{\mathbb{R}}^{(k)}(\vec{x}) \simeq \varphi_{\mathbb{F}}^{(k+1)}([\mathbb{R}], \vec{x})$$

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

DOKAZ II [Teorema parametrizacije] Postoji primitivno rekurzivna funkcija  $s_k^1 : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$  takva da za sve  $e \in \mathbb{N}$ ,  $x \in \mathbb{N}$ ,  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$  važi jednakost:  
 $\varphi_{s_k^1(e,x)}^{(k)}(\vec{x}) \simeq \varphi_e^{(k+1)}(x, \vec{x})$ .

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

DOKAZ II [Teorema parametrizacije] Postoji primitivno rekurzivna funkcija  $s_k^1 : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$  takva da za sve  $e \in \mathbb{N}$ ,  $x \in \mathbb{N}$ ,  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$  važi jednakost:  
 $\varphi_{s_k^1(e,x)}^{(k)}(\vec{x}) \simeq \varphi_e^{(k+1)}(x, \vec{x})$ .

Parcijalna  $(k+1)$ -arna funkcija  $g$  data sa  $g(x, \vec{x}) \simeq f(s_k^1(x, x), \vec{x})$  jeste parcijalno rekurzivna, pa ima neki indeks  $a$ :  $g = \varphi_a^{(k+1)}$ .

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

**DOKAZ II [Teorema parametrizacije]** Postoji primitivno rekurzivna funkcija  $s_k^1 : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$  takva da za sve  $e \in \mathbb{N}$ ,  $x \in \mathbb{N}$ ,  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$  važi jednakost:  
 $\varphi_{s_k^1(e,x)}^{(k)}(\vec{x}) \simeq \varphi_e^{(k+1)}(x, \vec{x})$ .

Parcijalna  $(k+1)$ -arna funkcija  $g$  data sa  $g(x, \vec{x}) \simeq f(s_k^1(x, x), \vec{x})$  jeste parcijalno rekurzivna, pa ima neki indeks  $a$ :  $g = \varphi_a^{(k+1)}$ .

$e_0 = s_k^1(a, a)$  je traženi broj:

# Teorema rekurzije

## Teorema

Neka je  $f$  proizvoljna  $(k+1)$ -arna parcijalno rekurzivna funkcija. Tada postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x})$ , za svako  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$ .

**DOKAZ II [Teorema parametrizacije]** Postoji primitivno rekurzivna funkcija  $s_k^1 : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$  takva da za sve  $e \in \mathbb{N}$ ,  $x \in \mathbb{N}$ ,  $\vec{x} \in \mathbb{N}^k$  važi jednakost:  
 $\varphi_{s_k^1(e,x)}^{(k)}(\vec{x}) \simeq \varphi_e^{(k+1)}(x, \vec{x})$ .

Parcijalna  $(k+1)$ -arna funkcija  $g$  data sa  $g(x, \vec{x}) \simeq f(s_k^1(x, x), \vec{x})$  jeste parcijalno rekurzivna, pa ima neki indeks  $a$ :  $g = \varphi_a^{(k+1)}$ .

$e_0 = s_k^1(a, a)$  je traženi broj:

$$\begin{aligned}\varphi_{e_0}^{(k)}(\vec{x}) &\simeq \varphi_{s_k^1(a,a)}^{(k)}(\vec{x}) \simeq \varphi_a^{(k+1)}(a, \vec{x}) \\ &\simeq g(a, \vec{x}) \simeq f(s_k^1(a, a), \vec{x}) \simeq f(e_0, \vec{x}).\end{aligned}$$

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Akermanova funkcija je parcijalno rekurzivna.

$$\begin{cases} A(0, n) = n + 1, \\ A(m + 1, 0) = A(m, 1) \\ A(m + 1, n + 1) = A(m, A(m + 1, n)) \end{cases}$$

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Akermanova funkcija je parcijalno rekurzivna.

$$\begin{cases} A(0, n) = n + 1, \\ A(m + 1, 0) = A(m, 1) \\ A(m + 1, n + 1) = A(m, A(m + 1, n)) \end{cases}$$

$$\alpha(\textcolor{red}{e}, m, n) \simeq \begin{cases} n + 1, & m = 0, \\ \varphi_{\textcolor{red}{e}}^{(2)}(m - 1, 1), & m > 0, n = 0, \\ \varphi_{\textcolor{red}{e}}^{(2)}(m - 1, \varphi_{\textcolor{red}{e}}^{(2)}(m, n - 1)), & m > 0, n > 0. \end{cases}$$

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Akermanova funkcija je parcijalno rekurzivna.

$$\begin{cases} A(0, n) = n + 1, \\ A(m + 1, 0) = A(m, 1) \\ A(m + 1, n + 1) = A(m, A(m + 1, n)) \end{cases}$$

$$\alpha(\textcolor{red}{e}, m, n) \simeq \begin{cases} n + 1, & m = 0, \\ \varphi_{\textcolor{red}{e}}^{(2)}(m - 1, 1), & m > 0, n = 0, \\ \varphi_{\textcolor{red}{e}}^{(2)}(m - 1, \varphi_{\textcolor{red}{e}}^{(2)}(m, n - 1)), & m > 0, n > 0. \end{cases}$$

Funkcija  $\alpha$  je parcijalno rekurzivna, pa po teoremi rekurzije postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\alpha(e_0, m, n) \simeq \varphi_{e_0}^2(m, n)$ , za sve  $m, n \in \mathbb{N}$ .

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Akermanova funkcija je parcijalno rekurzivna.

$$\begin{cases} A(0, n) = n + 1, \\ A(m + 1, 0) = A(m, 1) \\ A(m + 1, n + 1) = A(m, A(m + 1, n)) \end{cases}$$

$$\alpha(e, m, n) \simeq \begin{cases} n + 1, & m = 0, \\ \varphi_e^{(2)}(m - 1, 1), & m > 0, n = 0, \\ \varphi_e^{(2)}(m - 1, \varphi_e^{(2)}(m, n - 1)), & m > 0, n > 0. \end{cases}$$

Funkcija  $\alpha$  je parcijalno rekurzivna, pa po teoremi rekurzije postoji  $e_0 \in \mathbb{N}$  takav da je  $\alpha(e_0, m, n) \simeq \varphi_{e_0}^2(m, n)$ , za sve  $m, n \in \mathbb{N}$ .

Funkcija  $\varphi_{e_0}^2$  zadovoljava iste jednakosti kojima je uvedena funkcija  $A$ , pa mora biti  $A = \varphi_{e_0}^2$ .

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Skup  $H = \{(e, x) \mid \varphi_e(x) \downarrow\}$  nije rekurzivan.

Neka je  $\chi_H(e, x) = \begin{cases} 1, & (e, x) \in H, \\ 0, & (e, x) \notin H, \end{cases}$  rekurzivna funkcija.

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Skup  $H = \{(e, x) \mid \varphi_e(x) \downarrow\}$  nije rekurzivan.

Neka je  $\chi_H(e, x) = \begin{cases} 1, & (e, x) \in H, \\ 0, & (e, x) \notin H, \end{cases}$  rekurzivna funkcija.

Tada je  $f(e, x) = \begin{cases} \uparrow, & \chi_H(e, x) = 1, \\ 0, & \chi_H(e, x) = 0, \end{cases}$  parcijalno rekurzivna.

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Skup  $H = \{(e, x) \mid \varphi_e(x) \downarrow\}$  nije rekurzivan.

Neka je  $\chi_H(e, x) = \begin{cases} 1, & (e, x) \in H, \\ 0, & (e, x) \notin H, \end{cases}$  rekurzivna funkcija.

Tada je  $f(e, x) = \begin{cases} \uparrow, & \chi_H(e, x) = 1, \\ 0, & \chi_H(e, x) = 0, \end{cases}$  parcijalno rekurzivna.

Prema teoremi rekurzije postoji  $e_0$  takav da je  $\varphi_{e_0}(x) \simeq f(e_0, x)$ .

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Skup  $H = \{(e, x) \mid \varphi_e(x) \downarrow\}$  nije rekurzivan.

Neka je  $\chi_H(e, x) = \begin{cases} 1, & (e, x) \in H, \\ 0, & (e, x) \notin H, \end{cases}$  rekurzivna funkcija.

Tada je  $f(e, x) = \begin{cases} \uparrow, & \chi_H(e, x) = 1, \\ 0, & \chi_H(e, x) = 0, \end{cases}$  parcijalno rekurzivna.

Prema teoremi rekurzije postoji  $e_0$  takav da je  $\varphi_{e_0}(x) \simeq f(e_0, x)$ .

- Ako  $(e_0, x) \in H$ , tada  $f(e_0, x) \uparrow$  (prema definiciji funkcije  $f$ ), a samim tim i  $\varphi_{e_0}(x) \uparrow$ , što znači da  $(e_0, x) \notin H$ . Kontradikcija.

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Skup  $H = \{(e, x) \mid \varphi_e(x) \downarrow\}$  nije rekurzivan.

Neka je  $\chi_H(e, x) = \begin{cases} 1, & (e, x) \in H, \\ 0, & (e, x) \notin H, \end{cases}$  rekurzivna funkcija.

Tada je  $f(e, x) = \begin{cases} \uparrow, & \chi_H(e, x) = 1, \\ 0, & \chi_H(e, x) = 0, \end{cases}$  parcijalno rekurzivna.

Prema teoremi rekurzije postoji  $e_0$  takav da je  $\varphi_{e_0}(x) \simeq f(e_0, x)$ .

- Ako  $(e_0, x) \in H$ , tada  $f(e_0, x) \uparrow$  (prema definiciji funkcije  $f$ ), a samim tim i  $\varphi_{e_0}(x) \uparrow$ , što znači da  $(e_0, x) \notin H$ . Kontradikcija.
- Ako  $(e_0, x) \notin H$ , tada  $f(e_0, x) \downarrow 0$  (prema definiciji funkcije  $f$ ), a samim tim i  $\varphi_{e_0}(x) \downarrow 0$ , što znači da  $(e_0, x) \in H$ . Kontradikcija.

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Skup  $H = \{(e, x) \mid \varphi_e(x) \downarrow\}$  nije rekurzivan.

Neka je  $\chi_H(e, x) = \begin{cases} 1, & (e, x) \in H, \\ 0, & (e, x) \notin H, \end{cases}$  rekurzivna funkcija.

Tada je  $f(e, x) = \begin{cases} \uparrow, & \chi_H(e, x) = 1, \\ 0, & \chi_H(e, x) = 0, \end{cases}$  parcijalno rekurzivna.

Prema teoremi rekurzije postoji  $e_0$  takav da je  $\varphi_{e_0}(x) \simeq f(e_0, x)$ .

- Ako  $(e_0, x) \in H$ , tada  $f(e_0, x) \uparrow$  (prema definiciji funkcije  $f$ ), a samim tim i  $\varphi_{e_0}(x) \uparrow$ , što znači da  $(e_0, x) \notin H$ . Kontradikcija.
- Ako  $(e_0, x) \notin H$ , tada  $f(e_0, x) \downarrow 0$  (prema definiciji funkcije  $f$ ), a samim tim i  $\varphi_{e_0}(x) \downarrow 0$ , što znači da  $(e_0, x) \in H$ . Kontradikcija.

Dakle, skup  $H$  nije rekurzivan.

# Primena teoreme rekurzije

## Primer

Skup  $H = \{(e, x) \mid \varphi_e(x) \downarrow\}$  nije rekurzivan.

REŠENJE II Ako je  $\mathbb{H}$  program koji izračunava  $\chi_H$  (i samim tim se zaustavlja za svaki ulaz  $(e, x)$ ), do kontradikcije dolazimo i konstrukcijom sledećeg programa:

$\mathbb{D} =$ za ulaz  $x :$

1. Odredi (primenom teoreme rekurzije) sopstveni kod  $[\![\mathbb{D}]\!]$
2. Pozovi  $\mathbb{H}$  za ulaz  $([\![\mathbb{D}]\!], x)$
3. Ako  $\mathbb{H}$  kaže  $([\![\mathbb{D}]\!], x) \in H$ , onda divergiraj;  
ako  $\mathbb{H}$  kaže  $([\![\mathbb{D}]\!], x) \notin H$ , onda vrati izlaz 0.