

Jméno: Ferdo Mravec

UČO: 1234567

0007

líst

|

učo

1234567

body

Oblast strojově snímaných informací. Svě učo a číslo lístu vyplňte  
zleva dle vzoru číslic. Jinak do této oblasti nezasahujte.

0123456789

2. [3 body] Pro každé  $j \in \mathbb{N}$  definujeme množinu  $A_j \subseteq \mathbb{N}$  následujícím způsobem:

$$A_j = \bigcup_{l \in \text{range}(\varphi_j)} \text{range}(\varphi_l)$$

- (a) Dokažte, že existují indexy  $j, k \in \mathbb{N}$  takové, že  $A_j$  je rekurzivní a  $A_k$  není rekurzivní.  
 (b) Rozhodněte a dokažte, zda jsou všechny množiny  $A_j$  rekurzivně spočetná.

- (a) Nechť  $j$  je index prázdné funkce, tedy  $\varphi_j(x) = \perp$ . Jelikož  $\text{range}(\varphi_j) = \emptyset$  a sjednocení přes prázdnou množinu je prázdná množina, dostáváme  $A_j = \emptyset$ , což je rekurzivní množina.

Zbývá najít  $k$  takové, že  $A_k$  není rekurzivní. Jelikož problém zastavení  $K$  je rekurzivně spočetná množina, existuje vyčíslitelná funkce  $\varphi_m$  splňující  $\text{range}(\varphi_m) = K$ . Nechť  $k$  je index konstantní funkce  $m$ , tedy  $\varphi_k(x) = m$ . Platí  $\text{range}(\varphi_k) = \{m\}$  a celkově dostáváme

$$A_k = \bigcup_{l \in \text{range}(\varphi_k)} \text{range}(\varphi_l) = \bigcup_{l \in \{m\}} \text{range}(\varphi_l) = \text{range}(\varphi_m) = K$$

Množina  $A_k = K$  není rekurzivní.

- (b) Ukážeme, že každá množina  $A_j$  je rekurzivně spočetná. Pro libovolné pevné  $j \in \mathbb{N}$  zkonstruujeme program, který generuje množinu  $A_j$  pomocí příkazu  $\text{output}(x)$ . Nejprve přepíšeme definici  $A_j$  do ekvivalentního tvaru

$$\begin{aligned} A_j &= \{i \mid \exists k. k \in \text{dom}(\varphi_j) \text{ a } i \in \text{range}(\varphi_{\varphi_j(k)})\} \\ &= \{\varphi_{\varphi_j(k)}(y) \mid \exists k, y. k \in \text{dom}(\varphi_j) \text{ a } y \in \text{dom}(\varphi_{\varphi_j(k)})\}. \end{aligned}$$

Nyní snadno napíšeme program, který prochází všechny trojice  $(k, y, z) \in \mathbb{N}^3$  a funkcí  $Sc$  zjišťuje, zda výpočty  $\varphi_j(k)$  a  $\varphi_{\varphi_j(k)}(y)$  pomocí příslušných programů zastaví během  $z$  kroků. Pokud tomu tak je, program dá na výstup hodnotu  $\varphi_{\varphi_j(k)}(y)$ . Připomínáme, že  $j$  reprezentuje v programu fixní hodnotu a nikoliv proměnnou.

**begin** $n := 0;$ **while true do begin** $k := \pi_1(n);$  $y := \pi_1(\pi_2(n));$  $z := \pi_2(\pi_2(n));$ **if**  $Sc(j, k, z) = 1$  **then begin** $l := \Phi(j, k);$ **if**  $Sc(l, y, z) = 1$  **then**  $\text{output}(\Phi(l, y))$ **end;** $n := n + 1$ **end****end**

Dodejme, že pokud  $k \in \text{dom}(\varphi_j)$  a  $y \in \text{dom}(\varphi_{\varphi_j(k)})$ , tak musí existovat  $z$  splňující  $Sc(j, k, z) = 1$  a  $Sc(l, y, z) = 1$ , kde  $l = \varphi_j(k)$ . Tedy program generuje právě množinu  $A_j$  a ta je tudíž rekurzivně spočetná.