

Jméno: Brouk Pytlík

UČO: 1234567

0007

líst

1

učo

1234567

body

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

0123456789

Uvažme funkci $g: \mathbb{N}^3 \rightarrow \mathbb{N}$ definovanou následovně:

$$g(i, j, k) = \begin{cases} \max(\varphi_i(k), \varphi_j(k)) & \text{pokud } \varphi_i(k) \neq \perp \neq \varphi_j(k), \\ \varphi_i(k) & \text{pokud } \varphi_i(k) \neq \perp \text{ a } \varphi_j(k) = \perp, \\ \varphi_j(k) & \text{pokud } \varphi_i(k) = \perp \text{ a } \varphi_j(k) \neq \perp, \\ \perp & \text{jinak.} \end{cases}$$

- a) (1,5 bodu) Rozhodněte a dokažte, zda je funkce g vyčíslitelná.
- b) (1 bod) Rozhodněte a dokažte, zda existuje totálně vyčíslitelná funkce $h: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ taková, že pro všechna $i, j, k \in \mathbb{N}$ platí

$$\varphi_{h(i)}(j, k) = g(i, j, k).$$

a) Funkce g není vyčíslitelná. Dokážeme sporem: budeme předpokládat, že tato funkce je vyčíslitelná a ukážeme, že pak je nutně vyčíslitelná i funkce χ_K , tj. charakteristická funkce množiny K (připomenutí: $\chi_K(x) = 1$ pokud $\varphi_x(x)$ je definováno a v opačném případě $\chi_K(x) = 0$). Z přednášky ovšem víme, že χ_K není vyčíslitelná (odpovídá „diagonálnímu Halting problému“), což je onen hledaný spor.

Předpokládejme tedy, že g je vyčíslitelná. Nechť J je index funkce, která pro libovolný vstup vrátí 0 (tato funkce je zřejmě vyčíslitelná, neboť je počítaná jednořádkovým programem, který do x_1 přiřadí 0). Dále uvažme unární funkci r takovou, že

$$r(n) = \begin{cases} 1 & \text{pokud } \varphi_n(n) \text{ je definováno} \\ \perp & \text{jinak.} \end{cases}$$

Tato funkce je vyčíslitelná, neboť je počítaná následujícím programem (kde Φ je univerzální funkce pro aritu 1):

```

begin
   $y := \Phi(x_1, x_1);$ 
   $x_1 := 1$ 
end

```

Funkce r má tedy rovněž index, označme jej I . Nyní uvažme unární funkci $g(I, J, \cdot)$. Ta je vyčíslitelná, neboť je počítaná programem **begin** $x_1 := g(I, J, x_1)$ **end**. Ukážeme, že $g(I, J, \cdot) = \chi_K$, tj. pro všechna $x \in \mathbb{N}$ je $\chi_K(x) = g(I, J, x)$. Tím ukážeme, že χ_K je vyčíslitelná a dostaneme hledaný spor. Tvzení ukážeme rozborem případů.

- Pokud x je t.ž. $\varphi_x(x)$ je definováno (tj. $\chi_K(x) = 1$), pak $\varphi_I(x) = r(x) = 1$ a $\varphi_J(x) = 0$. Ovšem pak $g(I, J, x) = \max(1, 0) = 1$.
- Pokud x je t.ž. $\varphi_x(x)$ není definováno (tj. $\chi_K(x) = 0$), pak ani $\varphi_I(x) = r(x)$ není definováno a tedy $g(I, J, x) = \varphi_J(x) = 0$.

Jméno: Brouk Pytlík

UČO: 1234567

0007

líst

2

učo

1234567

body

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

0123456789

b) Taková funkce h neexistuje. Kdyby existovala, pak by i funkce g byla vyčíslitelná, neboť by byla počítatelná následujícím programem:

```
begin  
  temp := h(x1);  
  x1 := Φ(temp, x2, x3)  
end
```