

## Függvényt kiszámoló Turing-gépek, a PCP és a Dominó probléma

Ahol nincs máshogy definiálva, ott  $\Sigma = \{0, 1\}$ .

1. Legyen legyen az  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  parciális függvény definíciója  $f(1^n) = 1^{n+1}$  ha  $n \geq 1$  (más helyeken  $f$  nem értelmezett). Készítsünk egy  $f$ -et kiszámoló Turing-gépet!
2. Legyen  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  egy kölcsönösen egyértelmű rekurzív függvény. Következik-e ebből, hogy  $f$  inverze is rekurzív függvény?
3. Az  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  rekurzív függvénnyel az  $L_1$  és  $L_2$  nyelvekre teljesül, hogy  $x \in L_1 \Leftrightarrow f(x) \in L_2$ . Igaz-e, hogy
  - a)  $L_2 \in \text{RE} \Rightarrow L_1 \in \text{RE}$ ?
  - b)  $L_2 \in \text{R} \Rightarrow L_1 \in \text{R}$ ?
  - c)  $L_1 \in \text{RE} \Rightarrow L_2 \in \text{RE}$ ?
  - d)  $L_1 \in \text{R} \Rightarrow L_2 \in \text{R}$ ?
4. Rekurzív-e a PCP-nek az a változata, ahol
  - a) minden szópárra  $|s_i| = |t_i|$  teljesül?
  - b)  $|\Sigma| = 1$ ?
  - c) ha  $i \neq j$ , akkor  $s_i$  és  $s_j$ , valamint  $t_i$  és  $t_j$  első karaktere különböző (de pl.  $s_i = t_i$  lehetséges)?
5. Jelölje  $\mathcal{M}_k$  azoknak az egyszalagos, a  $\{0, 1\}$  szalagábécével dolgozó,  $k$  állapotú Turing-gépeknek a halmazát, amelyek az üres szalaggal elindítva véges sok lépés után megállnak. Legyen  $b(k)$  az a legnagyobb lépésszám, amit egy  $M \in \mathcal{M}_k$  az üres szalaggal elindítva végrehajt mielőtt megáll. Igazolja, hogy a  $b(k)$  függvény nem rekurzív.
6. Legyen  $L \subseteq \Sigma^*$  egy nyelv. Igazoljuk a következő összefüggéseket:
  - a)  $L$  pontosan akkor rekurzív, ha az  $f_L : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  függvény rekurzív, ahol  $f_L$  az  $L$  nyelv karakterisztikus függvénye:
$$f_L(x) = \begin{cases} 1, & \text{ha } x \in L \\ 0, & \text{ha } x \notin L \end{cases}$$
  - b)  $L$  pontosan akkor rekurzív felsorolható, ha létezik olyan parciálisan rekurzív  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  függvény, melynek értékkészlete  $L$ .
7. Legyen  $((s_1, t_1), \dots, (s_n, t_n); m) \in L$  az olyan esetekben, amikor az  $(s_i, t_i)$  párok által meghatározott Post megfeleltetési problémának van legfeljebb  $m$  darabból álló megoldása. Mutassa meg, hogy az  $L$  nyelv rekurzív!
8. Tekintsük a dominóproblémának azt a változatát, amikor csak egy típusú dominó van (de abból persze végtelen sok darab). Rekurzív-e az így módosított problémához tartozó nyelv?