

## Matematikai Logika Feladatok, 5.

1. Legyen  $f : \omega \rightarrow \omega$  primitív rekurzív függvény, és definiáljuk a  $g : \omega \rightarrow \omega$  függvényt így:  $g(0) = 0$  és ha  $n \in \omega, n > 0$ , akkor

$$g(n) = \underbrace{(f \circ \dots \circ f)}_{n \text{ darab } f}(n).$$

Igazoljuk, hogy  $g$  is primitív rekurzív.

2. Igazoljuk, hogy ha  $\varphi$  egy  $\Sigma$ -formula, azaz  $\varphi = (\exists x_0)(\exists x_1)\dots(\exists x_{n-1})\psi$ , ahol  $\psi$  egy  $\Sigma_0$ -formula (és  $n$  lehet akármilyen nagy véges szám), akkor  $\varphi$  ekvivalens egy olyan  $\varphi'$   $\Sigma$ -formulával, melynek legelején legfeljebb 1 egzisztenciális kvantor van (és a  $\varphi'$ -ben előforduló összes többi kvantor korlátos kvantor).

3. Legyen  $f : \omega \rightarrow \omega$  mindenütt értelmezett függvény. Igazoljuk, hogy  $f$  akkor és csak akkor rekurzív, ha gráfja rekurzív halmaz (azaz, ha gráfjának karakterisztikus függvénye mindenütt értelmezett rekurzív függvény).

Azt, hogy egy adott függvény rekurzív, elég vázlatosan, röviden indokolni (lehet pl. a Church-tézisre hivatkozni).

### Játékszabályok.

1. Lehet közösen gondolkodni, de mindenki önállóan írja le a megoldásait, miután minden részletet megértett.

2. A megoldásokat legkésőbb 2023 május 23 (csütörtök) délután 17:00-ig kell eljuttatni akár e-mail-en a [sagi@renyi.hu](mailto:sagi@renyi.hu) címre, akár papíron. Mindkét esetben elég, ha kézzel írt megoldást adsz be (vagy fotózol le, és azt küldöd e-mail-en). Természetesen gépelt megoldásokat is be szabad adni.

2025 május.