

## რ.გ. სიმრავლეთა შემოსაზღვრულად კვაზი-ხარისხების შესახებ

### როლანდ ომანაძე

ელფოსტა: [roland.omanadze@tsu.ge](mailto:roland.omanadze@tsu.ge)

მათემატიკის დეპარტამენტი, ივანე ჯავახიშვილის სახელობის თბილისის სახელმწიფო  
უნივერსიტეტი, ჭავჭავაძის პრ. 3, 0179 თბილისი

ტენენბაუმმა (იხ.[1, გვ.159]) შემოიტანა Q-დაყვანადობის ცნება ნატურალურ რიცხვთა სიმრავლის ქვესიმრავლეთა კლასზე შემდეგნაირად: A სიმრავლე Q-დაყვანადია B სიმრავლეზე (სიმბოლოურად:  $A \leq_Q B$ ), თუ არსებობს ისეთი გამოთვლადი ფუნქცია f, რომ ყოველი  $x \in \omega$  (სადაც  $\omega$  აღნიშნავს ნატურალურ რიცხვთა სიმრავლეს),  $x \in A \Leftrightarrow W_{f(x)} \subseteq B$ . ამ შემთხვევაში ვამბობთ, რომ  $A \leq_Q B$  ფუნქციით.

თუ  $A \leq_Q B$  f ფუნქციით და არსებობს ისეთი ფიქსირებული რიცხვი  $n \in \omega$ , რომ ყოველი  $x$ -სთვის,  $|W_{f(x)}| \leq n$ , მაშინ ვიტყვით, რომ A სიმრავლე შემოსაზღვრულად Q-დაყვანადია B-ზე (სიმბოლოურად:  $A \leq_{bQ} B$ ). რეკურსიულად გადათვლადი (რ.გ.) სიმრავლე A არის bQ-სრული, თუ ყოველი რ.გ. სიმრავლე bQ-დაყვანადია A სიმრავლეზე. bQ-დაყვანადობის მიმართება არის რეფლექსური და ტრანზიტული, ამიტომ, ნატურალურ რიცხვთა სიმრავლის ქვესიმრავლეთა სიმრავლეზე, ის წარმოქმნის ხარისხთა სტრუქტურას.

ჩვენი აღნიშვნები და ტერმინოლოგია არის სტანდარტული და მათი ნახვა შეიძლება [1]-ში.

**თეორემა 1.** ყოველი არარეკურსიული რ.გ. არასრული bQ-ხარისხისათვის არსებობს მასთან არასადარი არააჩქარებადი bQ-ხარისხი.

**შედეგი.** რ.გ. სრულ T-ხარისხში შემავალ არააჩქარებად bQ-ხარისხებს შორის არ არის მაქსიმალური bQ-ხარისხი.

არარეკურსიულ X სიმრავლეს ეწოდება რეკურსიულად განცალკეებადი (მოკლედ: r-განცალკეებადი), თუ ყოველი რ.გ. Y სიმრავლისათვის

$$Y \cap X = \emptyset \implies (\exists R \text{ რეკურსიული}) (X \subseteq R \ \& \ Y \cap R = \emptyset).$$

**თეორემა 2.** ვთქვათ A და B არიან რ.გ. სიმრავლეები და A არის r-განცალკეებადი სიმრავლე. თუ  $A \leq_{bQ} B$ , მაშინ არსებობს ისეთი არარეკურსიული რ.გ. სიმრავლე C, რომ  $C \leq_m A$  &  $C \leq_m B$ .

**შედეგი.** ვთქვათ M არის მაქსიმალური სიმრავლე და A არის რ.გ. სიმრავლე. მაშინ  $M \leq_{bQ} A \implies M \leq_m A$ .

**თეორემა 3.**  $b_s$ -ხარისხების სტრუქტურა  $\mathcal{D}_{b_s}$  არაა ელემენტარულად ექვივალენტური არც  $b_e$ -ხარისხების სტრუქტურის  $\mathcal{D}_{b_e}$  და არც  $e$ -ხარისხების სტრუქტურის  $\mathcal{D}_e$ .

**შედეგი.** bQ-ხარისხების სტრუქტურა  $\mathcal{D}_{bQ}$  არაა ელემენტარულად ექვივალენტური არც  $b_e$ -ხარისხების სტრუქტურის  $\mathcal{D}_{b_e}$  და არც  $e$ -ხარისხების სტრუქტურის  $\mathcal{D}_e$ .

ნაშრომი შესრულებულია შოთა რუსთაველის ეროვნული სამეცნიერო ფონდის მხარდაჭერით (გრანტები: # GNSF/ST09\_144\_3-105, # GRANT/ST09\_270\_3-105, # GNSF/CNRS09/09).

[1] H.Rogers, Theory of recursive functions and effective computability. McGraw-Hill Book Co., New York, 1967.