Една функция, която е биекция между множеството на естесвените числа и множеството на рационалните неотрицателни числа

Иво Стратев

21 март 2019 г.

Нека функцията $f: \mathbb{N} \to \mathbb{Q}$ е дефинирана по следния начин:

$$f(0) = 0$$

$$f(2n) = \frac{f(n)}{f(n) + 1}$$

$$f(2n + 1) = f(n) + 1.$$

Да означим с \mathbb{Q}_+ множеството от неотрицателните рационални числа. Тоест

$$\mathbb{Q}_{+} = \left\{ \frac{x}{y} \mid (x, y) \in \mathbb{N}^{2} \& y > 0 \& gcd(x, y) = 1 \right\}$$

Лема 1.

$$(\forall n \in \mathbb{N})[n > 0 \longrightarrow f(n) > 0]$$

Доказателство (с индукция):

База:

$$f(1) = f(2.0 + 1) = f(0) + 1 = 0 + 1 = 1 > 0$$

Индукционна стъпка:

Нека $n \in \mathbb{N} \setminus \{0,1\}$ и нека $(\forall m \in \mathbb{N})[1 \le m < n \longrightarrow f(m) > 0]$ (*) Възможни са два случая:

- $n \equiv 0 \pmod{2}$ Тогава $(\exists! k \in \mathbb{N})[n=2k]$. Нека тогава $k \in \mathbb{N}$ & n=2k. n>1 и n=2k така $n \geq 2$ следователно $1 \leq k < n$. Тогава $f(n) = f(2k) = \frac{f(k)}{f(k)+1}$ и от (*), следва че f(k) > 0. Но тогава и f(k) + 1 > 0 и значи $f(n) = f(k)(f(k)+1)^{-1} > 0$.
- $n \equiv 1 \pmod{2}$ Тогава $(\exists! k \in \mathbb{N})[n = 2k + 1]$. Нека тогава $k \in \mathbb{N}$ & n = 2k + 1. n > 1 и n = 2k + 1 така $n \geq 3$ следното $1 \leq k < n$. Тогава f(n) = f(2k + 1) = f(k) + 1 и от (*) f(k) > 0. Следователно f(n) > 1 > 0.

Така f(n) > 0.

Заключение:

$$(\forall n \in \mathbb{N})[n > 0 \longrightarrow f(n) > 0]. \quad \Box$$

Следствие:

$$f[\mathbb{N} \setminus \{0\}] \subseteq \mathbb{Q} \cap \{q \in \mathbb{Q} \mid q > 0\} = \mathbb{Q} \cap \mathbb{Q}_+ = \mathbb{Q}_+.$$

Лема 2.

 $Range(f) \subseteq \mathbb{Q}_+$

Доказателство:

 $Range(f) = f[Dom(f)] = f[\mathbb{N}] = f[(\mathbb{N} \setminus \{0\}) \cup \{0\}] \subseteq \mathbb{Q}_+ \cup f[\{0\}] = \mathbb{Q}_+ \cup \{f(0)\} = \mathbb{Q}_+ \cup \{0\} = \mathbb{Q}_+$, защото от следствието на Лема 1. имаме, че $f[\mathbb{N} \setminus \{0\}] \subseteq \mathbb{Q}_+$. Следователно $Range(f) \subseteq \mathbb{Q}_+$.

Лема 3.

$$(\forall n \in \mathbb{N})[n \equiv 0 \pmod{2} \longrightarrow 0 \le f(n) < 1]$$

Доказателство:

Възможни са два случая:

- n = 0Тогава f(0) = 0 и $0 \le 0 < 1$. Тоест $0 \le f(n) < 1$
- $(\exists k \in \mathbb{N})[k > 0 \& n = 2k]$ Нека $k \in \mathbb{N} \& k > 0 \& n = 2k$. Тогава $f(n) = f(2k) = \frac{f(k)}{f(k) + 1}$. Но $k \in \mathbb{N} \& k > 0$ и от Лема 1. f(k) > 0. Следователно 0 < f(k) < f(k) + 1 и значи $0 < \frac{f(k)}{f(k) + 1} = f(2k) = f(n) < 1$.

Заключение:

$$(\forall n \in \mathbb{N})[n \equiv 0 \pmod{2} \longrightarrow 0 \le f(n) < 1] \quad \Box$$

Лема 4.

$$(\forall n \in \mathbb{N})[n \equiv 1 \pmod{2} \longrightarrow f(n) \ge 1]$$

Доказателство:

Нека $n \in \mathbb{N}$. Тогава f(2n+1) = f(n)+1 по дефиниция. От Лема 2. следва, че $f(n) \geq 0$. Следователно $1 \leq f(n)+1 = f(2n+1)$.

Заключение:

$$(\forall n \in \mathbb{N})[n \equiv 1 \pmod{2} \longrightarrow f(n) \ge 1] \quad \Box$$

Лема 5.

$$(\forall n \in \mathbb{N})(\forall m \in \mathbb{N})[n \not\equiv m \pmod{2} \longrightarrow f(n) \not\equiv f(m)]$$

Доказателство:

Нека $n \in \mathbb{N}$ и $m \in \mathbb{N}$ и $n \not\equiv m \pmod 2$. Нека без ограничение на общността $n \equiv 0 \pmod 2$ & $m \equiv 1 \pmod 2$. Тогава от Лема 3. $0 \le f(n) < 1$. От Лема 4. $f(m) \ge 1$. Следователно $f(n) \ne f(m)$.

Заключение:

$$(\forall n \in \mathbb{N})(\forall m \in \mathbb{N})[n \not\equiv m \pmod{2} \longrightarrow f(n) \not\equiv f(m)] \quad \Box$$

Tвърдение 1: f е инекция.

Доказателство:

Да допуснем противното, тоест че f не е инекция. Тогава

$$(\exists (n,m) \in \mathbb{N}^2)[n \neq m \& f(n) = f(m)]$$

Да разгледаме следното множество:

$$I := \{ (n, m) \in \mathbb{N}^2 \mid n < m \& f(n) = f(m) \}$$

От допускането следва, че $I \neq \emptyset$. Както знаем ($\mathbb{N}^2, <_{lex\mathbb{N}}$) е фундирано. $I \subseteq \mathbb{N}^2 \& I \neq \emptyset$ тогава I има минимален елемент спрямо $<_{lex\mathbb{N}}$. Нека тогава (x,y) е минимален елемент на I спрямо $<_{lex\mathbb{N}}$. От контрапозицията на Лема 5. следва, че $x \equiv y \pmod 2$. Тогава са възможни са два случая:

• $x \equiv y \equiv 0 \pmod{2}$ Тогава $(\exists! n \in \mathbb{N})(\exists! m \in \mathbb{N})[x = 2n \& y = 2m \& n < m]$. Нека тогава $(n,m) \in \mathbb{N}^2 \& x = 2n \& y = 2m \& n < m$. Понеже $(x,y) \in I$ то f(x) = f(y). Тогава

$$f(x) = f(2n) = \frac{f(n)}{f(n)+1} = \frac{f(m)}{f(m)+1} = f(2m) = f(y) \longleftrightarrow$$
$$f(n)(f(m)+1) = f(m)(f(n)+1) \longleftrightarrow$$
$$f(n)f(m) + f(n) = f(m)f(n) + f(m) \longleftrightarrow$$
$$f(n) = f(m).$$

Имаме x < y & x = 2n & y = 2m & n < m. Също така $0 \le x < y$ и значи $y \ge 2$, но тогава m < y. Следователно m < y & $(x = n \lor n < x)$. Тогава x = n & $m < y \lor n < x$ и значи $(n,m) <_{lex\mathbb{N}} (x,y)$ & n < m & f(n) = f(m) и значи $(n,m) <_{lex\mathbb{N}} (x,y)$ & (x,y) & (x,y) е минимален.

• $x \equiv y \equiv 1 \pmod{2}$ Тогава $(\exists! n \in \mathbb{N})(\exists! m \in \mathbb{N})[x = 2n+1 \& y = 2m+1 \& n < m]$. Нека тогава $(n,m) \in \mathbb{N}^2 \& x = 2n+1 \& y = 2m+1 \& n < m$. Понеже $(x,y) \in I$ то f(x) = f(y). Тогава

$$f(x) = f(2n+1) = f(n) + 1 = f(m) + 1 = f(2m+1) = f(y) \longleftrightarrow f(n) = f(m).$$

Имаме x < y & x = 2n + 1 & y = 2m + 1 & n < m & f(n) = f(m) & n < x тоест $(n,m) <_{lex\mathbb{N}} (x,y)$ & $(n,m) \in I$, което е Абсурд понеже (x,y) е минимален.

Няма друг възможен случай. И в двата случая получихме противоречие с минималността на (x,y), което е Абсурд. Тоагва не е вярно, че f не е инекция, тоест f е инекция. \square

Твърдение 2: $Range(f) = \mathbb{Q}_+$

Доказателство:

Ще докажем следното твърдение

$$(\forall (x,y) \in \mathbb{N}^2) \left[y > 0 \& \gcd(x,y) = 1 \longrightarrow (\exists n \in \mathbb{N}) \left[f(n) = \frac{x}{y} \right] \right]$$

с индукция в $(\mathbb{N}^2, <_{lex\mathbb{N}})$.

База:

- (0,0) $\neg (0>0)$ следователно предпоставката на импликацията е лъжа и значи твърдението е истина за (0,0).
- (0,1) 1>0 & gcd(0,1)=1 & f(0)=0 & $0\in\mathbb{N}$ е истина. Следователно твърдението е истина за (0,1).

Индукционна стъпка:

Нека $(x,y) \in \mathbb{N}^2$ и y > 0 & gcd(x,y) = 1 и $(x,y) \neq (0,1)$ и нека (*): $(\forall (n,m) \in \mathbb{N}^2) \left[(n,m) <_{lex\mathbb{N}} (x,y) \longrightarrow \left(m > 0 \text{ & } gcd(n,m) = 1 \longrightarrow (\exists k \in \mathbb{N}) \left[f(k) = \frac{n}{m} \right] \right) \right].$ (*) е логически еквивалентно на следното твърдение (**): $(\forall (n,m) \in \mathbb{N}^2) \left[(n,m) <_{lex\mathbb{N}} (x,y) \text{ & } m > 0 \text{ & } gcd(n,m) = 1 \longrightarrow (\exists k \in \mathbb{N}) \left[f(k) = \frac{n}{m} \right] \right].$ Възможни са два случая:

- x=y Тогава gcd(x,y)=x=1 & gcd(x,y)=y=1. Тоест (x,y)=1. От дефиницията на f имаме $f(1)=f(2.0+1)=f(0)+1=0+1=1=\frac{1}{1}$ и тогава твърдението е истина.
- $x \neq y$ Възможни са два алтернативни подслучая:

-x < y Тогава $\frac{x}{y} < 1$. Поглеждайки как е дефинирана f върху четни числа се досещаме да разгледаме множеството от решения на уравнието

$$\frac{z}{z+1} = \frac{x}{y}.$$

Така

$$\frac{z}{z+1} = \frac{x}{y} \longleftrightarrow zy = x(z+1) \longleftrightarrow zy = zx + x \longleftrightarrow z = \frac{x}{y-x} \longleftrightarrow z \in \left\{\frac{x}{y-x}\right\}$$

Понеже $(x,y) \in \mathbb{N}^2$ & y > x, то $y - x \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$. Нека $d = \gcd(x,y-x)$. Тогава $d \mid x \& d \mid y - x$. Следователно $d \mid y$ и така $d \mid \gcd(x,y) = 1$. Следователно d = 1. Така в сила е $\frac{x}{y} \in \mathbb{Q}_+ \longleftrightarrow \frac{x}{y-x} \in \mathbb{Q}_+$. Имаме $(x,y-x) <_{lex\mathbb{N}} (x,y)$ & $y-x \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ & $\gcd(x,y-x) = 1$ следователно от (**) $(\exists k \in \mathbb{N}) \left[f(k) = \frac{x}{y-x} \right]$. Нека тогава $k \in \mathbb{N}$ и $f(k) = \frac{x}{y-x}$. Тогава $\frac{x}{y} = \frac{f(k)}{f(k)+1} = f(2k)$ & $2k \in \mathbb{N}$.

-x>y Тогава $\frac{x}{y} \ge 1$. Поглеждайки как е дефинирана f върху нечетни числа се досещаме да разгледаме множеството от решения на уравнието

$$z + 1 = \frac{x}{y}.$$

Така

$$z+1=rac{x}{y}\longleftrightarrow z=rac{x}{y}-1\longleftrightarrow z=rac{x-y}{y}\longleftrightarrow z\in\left\{rac{x-y}{y}
ight\}$$

Понеже $(x,y) \in \mathbb{N}^2$ & x > y, то $x - y \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$. Нека d = gcd(x - y, y). Тогава $d \mid x - y$ & $d \mid y$. Следователно $d \mid x$ и така $d \mid gcd(x,y) = 1$. Следователно d = 1. Така в сила е $\frac{x}{y} \in \mathbb{Q}_+ \longleftrightarrow \frac{x - y}{y} \in \mathbb{Q}_+$. Имаме $(x - y, x) <_{lex\mathbb{N}} (x, y)$ & $x - y \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ & gcd(x - y, y) = 1 следователно от (**) $(\exists k \in \mathbb{N}) \left[f(k) = \frac{x - y}{y} \right]$. Нека тогава $k \in \mathbb{N}$ и $f(k) = \frac{x - y}{y}$. Тогава $\frac{x}{y} = f(k) + 1 = f(2k + 1)$ & $2k + 1 \in \mathbb{N}$.

Заключение:

 $(\forall (x,y) \in \mathbb{N}^2) \left[y > 0 \ \& \ gcd(x,y) = 1 \longrightarrow (\exists n \in \mathbb{N}) \left[f(n) = \frac{x}{y} \right] \right] \text{ е истина, което е еквивалентно с } (\forall q \in \mathbb{Q}_+)(\exists n \in \mathbb{N})[f(n) = q] \text{ е истина, което пък е еквивалентно с } (\forall q \in \mathbb{Q}_+)[q \in Range(f)] \text{ е истина. Тоест } \mathbb{Q}_+ \subseteq Range(f) \text{ е истина. От Лема 2. имаме, че } Range(f) \subseteq \mathbb{Q}_+.$ Следователно $Range(f) = \mathbb{Q}_+.$

Твърдение 3. $f: \mathbb{N} \to \mathbb{Q}_+$ е биекция.

Доказателство:

От Твърдение 2. имаме, че $Range(f) = \mathbb{Q}_+$. От Твърдение 1. имаме, че $f: \mathbb{N} \to \mathbb{Q}$ е инекция, но тогава $f: \mathbb{N} \to Range(f)$ е биекция и следователно $f: \mathbb{N} \to \mathbb{Q}_+$ е биекция. \square