

ФУНКЦИОНАЛНЕ ЈЕДНАЧИНЕ

Додатна у Математичкој гимназији

Владимир Балтић

1. Наћи све функције за које важи $f(x+y) = f(x) + f(y)$ (такве функције се називају адитивне) и а) $f: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$; б) $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ и непрекидне су.
2. За функцију $f: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$ важи $f(1) = 2$ и $f(xy) = f(x) \cdot f(y) - f(x+y) + 1$. Наћи све такве функције.
3. Наћи све функције $f: \mathbb{R} \setminus \{0, 1\} \rightarrow \mathbb{R}$ које задовољавају: $f(x) + f\left(\frac{1}{1-x}\right) = x$.
4. Наћи све $f: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$ за које је: $(x-y)f(x+y) - (x+y)f(x-y) = 4xy(x^2 - y^2)$.
5. Наћи све функције $f: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$ које задовољавају: $f(x+y) = f(x) + f(y) + xy$.
6. Наћи све функције $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ које задовољавају: $xf(y) + yf(x) = (x+y)f(x)f(y)$.
7. Функција $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ задовољава идентитет $f(xy) = \frac{f(x) + f(y)}{x+y}$, $x, y \in \mathbb{R}, x+y \neq 0$. Да ли постоји $x \in \mathbb{R}$ тако да је $f(x) \neq 0$?
8. Нека $f: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}, f(0) = f(1) = 0$ и $\forall x, y \in [0, 1] \quad f\left(\frac{x+y}{2}\right) \leq f(x) + f(y)$.
 - а) Доказати да је $f(x) \geq 0$ за свако $x \in [0, 1]$ и да f има бесконачно много нула.
 - б) Навести пример такве функције која није идентички једнака нули.
9. Да ли постоји функција $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ која је непрекидна на \mathbb{R} и за коју важи да је $f(f(x)) = e^{-x}$?
10. Наћи све непрекидне функције $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ такве да је $f(xy) = xf(y) + yf(x)$.
11. Наћи све функције за које важи $f(x+y) = f(x) \cdot f(y)$ ако а) $f: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$; б) $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ и диференцијабилна су.
12. Наћи све непрекидне функције $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ такве да је $f\left(\frac{x+y}{2}\right) = \frac{f(x) + f(y)}{2}$.
13. Наћи све непрекидне функције $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ за које је $f(x+y) = f(x) + f(y) + xy(x+y)$.
14. Одредити минималан број елемената коначног скупа A , тако да постоји функција $f: \mathbb{N} \rightarrow A$ са особином: ако је $|i-j|$ прост број тада је $f(i) \neq f(j)$.
15. Дата је функција $f: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$. Доказати да не може да важи за свако $n \in \mathbb{N}_0$: $f(f(n)) = n + 1987$.
16. Нека је дата функција $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ са $f(x) + (x + \frac{1}{2}) \cdot f(1-x) = 1$.
 - а) Наћи $f(0)$ и $f(1)$.
 - б) Наћи све f које задовољавају горње услове.
17. Доказати да ако је $f: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$ непрекидна и $f(f(x)) = x^2$ тада је $x^2 < f(x) < x$ за $x \in (0, 1)$. Дати један пример такве функције.
18. Дата је функција $f(x) = ax^2 + bx + c$, где су $a, b, c > 0$ и $a+b+c = 1$. Доказати да за све $x_1, x_2, \dots, x_n > 0$ $x_1 \cdot \dots \cdot x_n = 1$ важи $f(x_1) \cdot \dots \cdot f(x_n) \geq 1$.
19. Строго растућа функција f дефинисана на $[0, 1]$ задовољава $f(0) = 0, f(1) = 1$ и $\frac{1}{2} \leq \frac{f(x+y) - f(x)}{f(x) - f(x-y)} \leq 2$ за све x, y такве да је $0 \leq x \pm y \leq 1$. Доказати да је $f\left(\frac{1}{3}\right) \leq \frac{76}{135}$.
20. Наћи све функције $f: \mathbb{R}_0^+ \rightarrow \mathbb{R}_0^+$ које задовољавају следеће услове: $f(x \cdot f(y)) \cdot f(y) = f(x+y), f(2) = 0$ и $f(x) \neq 0$ за $0 \leq x < 2$.
21. Нека је $0 < a < 1$ фиксиран реалан број и нека је f непрекидна функција на интервалу $[0, 1]$ која задовољава: $f(0) = 0, f(1) = 1$ и $f\left(\frac{x+y}{2}\right) = (1-a)f(x) + af(y)$ за све $x, y \in [0, 1]$ и $x \leq y$. Наћи $f\left(\frac{1}{7}\right)$.
22. Нека је $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ и $f(1) = 1, f(a+b) = f(a) + f(b)$ и $f(x) \cdot f\left(\frac{1}{x}\right) = 1$ за $x \neq 0$. Доказати да је $f(x) = x$.
23. Нека је $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ строго растућа, мултипликативна функција ($f(mn) = f(m) \cdot f(n) \quad \forall m, n \in \mathbb{N}$), за коју важи да ако је $m \neq n$ и $m^n = n^m$ тада је $f(m) = n$ или $f(n) = m$. Наћи $f(30)$.
24. Нека је дата функција $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ која задовољава следећих пет услова:
 - 1) ако је $x > y$ и $f(y) - y \geq v \geq f(x) - x$ тада је $f(z) = v + z$ за неко z између x и y ;
 - 2) једначина $f(x) = 0$ има бар једно решење и међу решењима постоји највеће;
 - 3) $f(0) = 1$; 4) $f(1987) \leq 1988$; 5) $f(x) \cdot f(y) = f(x \cdot f(y) + y \cdot f(x) - xy)$. Наћи $f(1987)$.
25. Нека је $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ таква да важи $f(f(n) + f(m)) = m + n \quad \forall m, n \in \mathbb{N}$. Наћи све могуће вредности за $f(1988)$.
26. Конструисати функцију $f: \mathbb{Q}^+ \rightarrow \mathbb{Q}^+$ која задовољава услов $f(x \cdot f(y)) = \frac{f(x)}{y}$.
27. Доказати да не постоји бијекција $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_0$ таква да је за све $m, n \in \mathbb{N}$ испуњено $f(mn) = f(m) + f(n) + 3f(m)f(n)$.
28. Наћи све непрекидне функције $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ за које је $f(\sqrt{x^2 + y^2}) = f(x) \cdot f(y)$ за свако $x, y \in \mathbb{R}$ и $f(1) = a$.
29. Да ли постоји функција $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$ за коју важи:
 - а) $\underbrace{f(f(\dots f(x)))}_{2002} = \frac{x}{x+1}$; б) $\underbrace{f(f(\dots f(x)))}_{2002} = 1 + x + 2\sqrt{x}$.

30. Наћи све функције $f : \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$ за које важи $2f(x) = f(x - y) + f(x + y)$, за све $x, y \in \mathbb{Q}$.
31. Колико има функција $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ таквих да за свако $n \in \mathbb{N}$ важи $f(n) > 1$ и $f(n + 3)f(n + 2) = f(n + 1) + f(n) + 36$?
32. Наћи све "1-1" функције $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, за које важи $f(f(m) + f(n)) = f(f(m)) + f(n)$, $f(1) = 2$ и $f(2) = 4$.
33. Дата је функција $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, таква да је $f(f(m) + f(n)) = f(f(m)) + f(n)$ за све природне бројеве m и n . Ако је $f(29) = 58$ и $f(58) = 87$, израчунати $f(2001)$.
34. Низ функција $f_n(x)$ дефинисан је на следећи начин: $f_1(x) = \frac{x}{x-1}$, $f_2(x) = \frac{1}{1-x}$, $f_{n+2}(x) = f_{n+1}(f_n(x))$, $n \in \mathbb{N}$. Наћи $f_{2000}(x)$.
35. Наћи све функције $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_0$ за које важе следећи услови: **1)** $f(mn) = f(m) + f(n)$, за све $m, n \in \mathbb{N}$; **2)** $f(n) = 0$ за сваки природан број $n \equiv 3 \pmod{10}$; **3)** $f(10) = 0$.
36. Наћи све функције $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ за које је $f(xy) = f(x) \cdot f(y)$ и $f(x + y) = f(x) + f(y) + 2xy$ за све $x, y \in \mathbb{R}$.
37. Наћи све функције $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{R}$ и задовољава услове: **1)** $f(x)f(y) = f(x + y) + f(x - y)$ за све $x, y \in \mathbb{Z}$; **2)** $f(0) \neq 0$; **3)** $f(1) = \frac{5}{2}$.
38. Наћи све функције $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{R}$ и задовољава услове: **1)** $f(x)f(y) = f(x + y) + f(x - y)$ за све $x, y \in \mathbb{Z}$; **2)** $f(0) \neq 0$; **3)** $f(1) = \sqrt{3}$.
39. Нека функције $f, g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ и за свако $x, y \in \mathbb{R}$ важи $f(x + y) = f(x)f(y) - g(x)g(y)$. **а)** Ако је f периодична функција, доказати да је и g периодична. **б)** Ако је g периодична функција, да ли f мора бити периодична?
40. Нека је $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ функција која испуњава следеће услове: **1)** $\forall x, y \in \mathbb{R}$, $f(x + y) = f(x) \cdot f(y)$, **2)** $\exists! x_0 \in \mathbb{R}$, $f(x_0) = 2002$. Доказати да је f ињективна функција.
41. Наћи све функције $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ за које важи $f(x) \cdot f(y) = f(x - y)$ за све $x, y \in \mathbb{R}$ и $f(2002) = 1$.
42. За функцију $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ важи: **1)** $f(x) \leq x$, за свако $x \in \mathbb{Q}$, и **2)** $f(x + y) \leq f(x) + f(y)$ за све $x, y \in \mathbb{R}$. Доказати да је $f(x) = x$ за свако $x \in \mathbb{R}$.
43. Наћи све функције $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ за које важи $f(x + f(y)) = f(x) + y$ за све $x, y \in \mathbb{R}$.
44. За функцију $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ важи $f(f(n)) = 4n + 9$, за свако $n \in \mathbb{N}$ и $f(2^k) = 2^{k+1} + 3$, за свако $n \in \mathbb{N}_0$. Израчунати $f(1789)$.
45. Наћи све непрекидне функције $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ за које је $f(x + y) = f(x) + f(y) + f(x) \cdot f(y)$.
46. Нека функције $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ задовољавају: 1° h је ињективна функција $(1-1)$, 2° скуп вредности за g је цео скуп \mathbb{N} , 3° $f(n) = g(n) - h(n) + 1$. Доказати да је $f(n) = 1$.
47. Дата је функција $f : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$ која има следећа својства:
а) $f(x) \geq 0$ за све $x \in [0, 1]$,
б) $f(1) = 1$,
в) ако $x_1, x_2 \in [0, 1]$ и $x_1 + x_2 \leq 1$, онда је $f(x_1) + f(x_2) \leq f(x_1 + x_2)$.
Доказати да за свако $x \in [0, 1]$ важи $f(x) \leq 2x$.
48. Наћи све функције $f : \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{R}$ које задовољавају следеће услове:
(1) $f(x + y) - yf(x) - xf(y) = f(x)f(y) - x - y + xy$, за свако $x, y \in \mathbb{Q}$;
(2) $f(x) = 2f(x + 1) + 2 + x$, за свако $x \in \mathbb{Q}$;
(3) $f(1) + 1 > 0$.
49. Нека функција $f : \mathbb{Q} \rightarrow [0, +\infty)$ задовољава следеће услове:
 1° $f(x \cdot y) = f(x) \cdot f(y)$ ($\forall x, y \in \mathbb{Q}$);
 2° $f(x) \leq 1 \Rightarrow f(x + 1) \leq 1$ ($\forall x \in \mathbb{Q}$);
 3° $f(\frac{2003}{2002}) = 2$.
Наћи све могуће вредности за $f(\frac{2004}{2003})$.
50. Наћи све функције $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, за које важи $2n + 2001 \leq f(f(n)) + f(n) \leq 2n + 2002$.
51. Наћи све функције $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, за које важи $(f(x) + f(z))(f(y) + f(t)) = f(xy - zt) + f(xt + yz)$ за свако $x, y, z, t \in \mathbb{R}$.
52. Наћи све функције $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Q}$ које за све $x, y \in \mathbb{N}$ задовољавају $f\left(\frac{x + y}{3}\right) = \frac{f(x) + f(y)}{2}$, кад је $\frac{x + y}{3} \in \mathbb{N}$.
53. Функција $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ је таква да је $x + f(x) = f(f(x))$ за свако $x \in \mathbb{R}$. Наћи сва решења једначине $f(f(x)) = 0$.
54. За дати природан број n , нека је S скуп свих непарних природних бројева мањих од n и узајамно простих са n . За $x \in S$ дефинишемо $f(x)$ као највећи непаран делилац броја $n - x$. Доказати:
а) за свако $x \in S$ постоји $m \leq [\frac{n+1}{4}]$ такво да је $f(f(\dots f(x)\dots)) = x$;
б) ако је n прост и не дели $2^k - 1$ ни за које $k = 1, 2, \dots, n - 2$, онда је најмање m из дела под а) управо једнако $[\frac{n+1}{4}]$.
55. Нека је $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ функција таква да је, за свако x , $|f(x)| \leq 1$ и $f(x + 15/56) + f(x) = f(x + 1/7) + f(x + 1/8)$. Доказати да је f периодична.

Решења

1. а) Када заменимо $x = y = 0$ добијамо $f(0) = 0$. Означимо са $f(1) = c$. Математичком индукцијом се показује да је $f(nx) = n \cdot x, \forall n \in \mathbb{N}, \forall x \in \mathbb{Q}$ (*), а одатле добијамо $f(n) = c \cdot n, \forall n \in \mathbb{N}$. Ако ставимо $y = -x$ у полазну једначину добијамо $f(-x) = -f(x) = c \cdot (-x)$, тј. добијамо да важи $f(z) = c \cdot z, \forall z \in \mathbb{Z}$. Ако заменимо $n = q$ и $x = \frac{p}{q}$ у (*) добијамо $cp = f(p) = q \cdot f(\frac{p}{q})$, а одатле $f(\frac{p}{q}) = c \cdot \frac{p}{q}$, тј. $f(q) = c \cdot q, \forall q \in \mathbb{Q}$.

б) Исто као у претходном делу добијамо $f(q) = c \cdot q, \forall q \in \mathbb{Q}$. Како је f непрекидна функција то ће важити и $f(x) = c \cdot x, \forall x \in \mathbb{R}$.

У оба случаја смо добили да су сва решења ове функционалне једначине $f(x) = c \cdot x$.

2. Када заменимо $x = y = 1$ добијамо $f(1) = 2$. Када заменимо само $y = 1$ добијамо $f(x+1) = f(x) + 1$, а помоћу тога математичком индукцијом се показује да је $f(n+x) = f(x) + n, \forall n \in \mathbb{N}, \forall x \in \mathbb{Q}$ (*), а одатле добијамо $f(n) = n + 1, \forall n \in \mathbb{N}$. Када заменимо $x = y = 0$ добијамо $f(0) = 1$. Када заменимо $x = 1, y = -1$ добијамо $f(-1) = 0$. Ако ставимо $y = -x$ у полазну једначину добијамо $f(-x) = -x + 1$, тј. добијамо да важи $f(z) = z + 1, \forall z \in \mathbb{Z}$. Ако заменимо $x = q$ и $y = \frac{p}{q}$ у полазну једначину и из (*) имамо $f(q + \frac{p}{q}) = f(\frac{p}{q}) + q$ добијамо $f(\frac{p}{q}) = \frac{p}{q} + 1$, тј. $f(x) = x + 1$.

3. Ако свако x у једначини $f(x) + f(\frac{1}{1-x}) = x$ (1), заменимо са $\frac{1}{x-1}$ добијамо $f(\frac{1}{1-x}) + f(\frac{x-1}{x}) = \frac{1}{1-x}$ (2),

а ако ставимо $\frac{x-1}{x}$ добијамо $f(\frac{x-1}{x}) + f(x) = \frac{x-1}{x}$ (3). Сада из $\frac{(1) + (3) - (2)}{2}$ добијамо $f(x) = \frac{x^3 - x + 1}{2x(x-1)}$

4. Означимо $x - y = u$ и $x + y = v$. Тада полазна једначина постаје $u \cdot f(v) - v \cdot f(u) = (v^2 - u^2)vu$, што кад помножимо са uv (за $uv \neq 0$) добијамо $\frac{f(v)}{v} - v^2 = \frac{f(u)}{u} - u^2$. Како су u и v произвољно изабране вредности (јер су x и y произвољни) добијамо да је $\frac{f(x)}{x} - x^2$ константно, тј. $\frac{f(x)}{x} - x^2 = c$, одакле је $f(x) = x^3 + cx, x \neq 0$. Ако у полазну једначину заменимо $x = y \neq 0$ добијамо $f(0) = 0$, што нам даје $f(x) = x^3 + cx$.

5. Уочимо да је $\varphi(x) = \frac{1}{2}x^2$ решење ове функционалне једначине (тј. важи $\varphi(x+y) = \varphi(x) + \varphi(y) + xy$). Означимо са $\Psi(x) = f(x) - \varphi(x)$ помоћну функцију Ψ . За њу важи $\Psi(x+y) = f(x+y) - \varphi(x+y) = f(x) + f(y) + xy - \varphi(x) - \varphi(y) - xy = \Psi(x) + \Psi(y)$, тј. добили смо Кошијеву једначину (1. задатак) и знамо да је њено решење $\Psi(x) = cx$, одакле добијамо $f(x) = \Psi(x) + \varphi(x)$, тј. $f(x) = \frac{1}{2}x^2 + cx$.

6. Ако узмемо $x \neq 0, y = 0$ добијамо $f(0) = f(0) \cdot f(x)$. Ако је $f(0) = a \neq 0$ добијамо да је $f(x) = 1$ за $x \neq 0$, тј. $f(x) = \begin{cases} a, & x = 0 \\ 1, & x \neq 0 \end{cases}, a \neq 0$. Ако је $f(0) = 0$ када заменимо у полазну једначину $x = y \neq 0$ добијамо $f(x) = f(x)^2$, тј. за свако $x \neq 0$ је $f(x) = 0$ или $f(x) = 1$. Уколико је $f(x) = 1$ за неко $x \neq 0$ добијамо из полазне једначине да је $f(y) = 1$ за свако $y \neq 1$, тј. добијамо функцију $f(x) = \begin{cases} 0, & x = 0 \\ 1, & x \neq 0 \end{cases}$. Уколико није испуњено $f(x) = 1$ ни за једно $x \neq 0$ добијамо да је $f(x) = 0$. Када објединимо ова решења добијамо да је

$$f(x) = 0 \text{ или } f(x) = \begin{cases} a, & x = 0 \\ 1, & x \neq 0 \end{cases}.$$

7. Ако узмемо $x \neq 0, y = 0$ добијамо $f(x) = (x-1) \cdot f(0)$, а одатле за $x = 1$ имамо $f(1) = 0$. Ако узмемо $x \neq -1, y = 1$ добијамо $x \cdot f(x) = 0 \Rightarrow f(x) = 0$ за $x \in \mathbb{R} \setminus \{0, -1\}$. Ако узмемо $x = 0, y = 2$ добијамо $f(0) = f(2) = 0$. Ако узмемо $x = y = -1$ добијамо $f(-1) = -f(1) = 0$. Дакле одговор је **не**.

8. а) Ако узмемо $x = y$ добијамо $f(x) \geq 0, 0 \leq f(\frac{1}{2}) \leq f(0) + f(1) = 0$. На сличан начин, само математичком индукцијом по k показујемо и да су сви бројеви облика $\frac{n}{2^k}$ ($0 < n < 2^k, k \in \mathbb{N}$) такође нуле функције (то су бројеви који имају коначан бинарни запис!).

б) $f(x) = \begin{cases} 0, & x \in \mathbb{Q} \\ 1, & x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q} \end{cases}$.

9. Како је функција e^{-x} монотона добијамо да је и $f(x)$ монотона: $f(x) = f(y) \Rightarrow f(f(x)) = f(f(y)) \Rightarrow e^{-x} = e^{-y} \Rightarrow x = y$. Ако је f монотono растућа функција имамо да важи $x < y \Rightarrow f(x) < f(y) \Rightarrow f(f(x)) < f(f(y)) \Rightarrow e^{-x} < e^{-y} \Rightarrow e^x > e^y$ што је контрадикција. Ако је f монотono опадајућа функција имамо да важи $x < y \Rightarrow f(x) > f(y) \Rightarrow f(f(x)) < f(f(y)) \Rightarrow e^{-x} < e^{-y} \Rightarrow e^x > e^y$ што је контрадикција. Стога таква функција **не постоји**.

10. Ако узмемо $x \neq 0, y = 0$ добијамо $f(0) = 0$. Ако узмемо $x = y = 1$ добијамо $f(1) = 0$. Ако узмемо $x = y = -1$ добијамо $f(-1) = 0$. Ако узмемо $x > 0, y = -1$ добијамо $f(-x) = -f(x)$, па даље разматрање ћемо вршити за позитивне бројеве. За $x, y > 0$ можемо полазну једначину да поделимо са xy , па добијамо $\frac{f(xy)}{xy} = \frac{f(x)}{x} + \frac{f(y)}{y}$, тј. $g(xy) = g(x) + g(y)$ (ако ставимо $g(x) = \frac{f(x)}{x}$). Ову једначину можемо записати у облику $g(e^{\ln x + \ln y}) = g(e^{\ln x}) + g(e^{\ln y})$. Ако ставимо $u = \ln x, v = \ln y$ и $g(e^t) = h(t)$, добијамо Кошијеву функционалну једначину $h(u+v) = h(u) + h(v)$, чије је решење $h(t) = c \cdot t$, тј. добили смо $g(e^t) = c \cdot t$. Ако ставимо $x = e^t$ добијамо $g(x) = c \cdot \ln x$, а како је $g(x) = \frac{f(x)}{x}$ добијамо $f(x) = c \cdot x \cdot \ln x$ за $x > 0$, а

како је $\lim_{x \rightarrow 0^+} f(x) = 0 = f(0)$, тражена функција је непрекидна. Решење ове функционалне једначине је

$$f(x) = \begin{cases} 0, & x = 0 \\ c \cdot x \cdot \ln|x|, & x \neq 0 \end{cases}.$$

11. а) Ако узмемо $x = y = \frac{t}{2}$ добијамо $f(t) = [f(\frac{t}{2})]^2 \geq 0$. За $x = y = 0$ имамо $f(0) = f(0)^2$, тј. $f(0) = 0$ или $f(0) = 1$. 1° Ако је $f(0) = 0$ када у полазну једначину ставимо $y = 0$ добијамо $f(x) = 0$ за произвољно x .

2° $f(0) = 1$. Означимо са $f(1) = a$. Када узмемо $y = -x$ добијамо $f(-x) = \frac{1}{f(x)}$.

И начин Индукцијом се може показати да важи $f(n \cdot x) = [f(x)]^n$, $\forall n \in \mathbb{N}, \forall x \in \mathbb{R}$ (*) и одатле за $x = 1$ добијамо $f(n) = a^n$, $\forall n \in \mathbb{N}$. Како је $f(-x) = \frac{1}{f(x)}$, имамо да важи и $f(z) = a^z$, $\forall z \in \mathbb{Z}$. Ако у (*) ставимо $n = q$ и $x = \frac{p}{q}$ добијамо $f(\frac{p}{q}) = a^{p/q}$, па је $f(x) = a^x$, $\forall x \in \mathbb{Q}$, па како је непрекидна то важи и за све реалне бројеве.

II начин $f(x) \cdot f(-x) = 1$, $f(x) \geq 0 \Rightarrow f(x) > 0$, тј. можемо да логаритмујемо полазну једначину и онда добијамо основну Кошијеву функционалну једначину $g(x+y) = g(x) + g(y)$ (уз смену $g(x) = \ln f(x)$), па је $g(x) = cx \Rightarrow f(x) = a^x$ (где је $a = e^c$).

Решење је $f(x) = 0$ или $f(x) = a^x$, $a > 0$.

б) Означимо са $u = x + y$ и диференцирајмо полазну једначину по x : $f'_u(x+y) \cdot 1 = f'(x) \cdot f(y)$. Када диференцирамо по y добијамо $f'_u(x+y) \cdot 1 = f(x) \cdot f'(y)$, одакле је $f'(x) \cdot f(y) = f(x) \cdot f'(y)$, тј. $\frac{f'(x)}{f(x)} = \frac{f'(y)}{f(y)}$ за $f(x), f(y) \neq 0$ ($f(x) = 0$ је такође једно решење). Како ово важи за произвољне x и y мора бити $\frac{f'(x)}{f(x)}$ константно, тј. $\frac{f'(x)}{f(x)} = c$, кад ово интегралимо добијамо $\ln f(x) = cx$ и одавде слично као у II решењу под

а) добијамо да је $f(x) = a^x$ (где је $a = e^c$). Решење је $f(x) = 0$ или $f(x) = a^x$, $a > 0$.

12. Ако уместо x и y у полазној једначини ставимо $x + y$ и 0 добијамо $f(\frac{x+y}{2}) = \frac{f(x) + f(y)}{2} = \frac{f(x+y) + f(0)}{2}$. Сменом $g(x) = f(x) - f(0)$ добијамо Кошијеву једначину $g(x+y) = g(x) + g(y)$ и њено

решење је $g(x) = ax$. Ако означимо $b = f(0)$ добијамо да је $f(x) = ax + b$.

13. Слично као у задатку 5. имамо да је једно решење ове функционалне једначине $\varphi(x) = \frac{1}{3}x^3$ (тј. важи $\varphi(x+y) = \varphi(x) + \varphi(y) + xy(x+y)$). Означимо са $\Psi(x) = f(x) - \varphi(x)$ помоћну функцију Ψ . За њу важи $\Psi(x+y) = \Psi(x) + \Psi(y)$, тј. добили смо Кошијеву једначину, па је $\Psi(x) = cx$, одакле добијамо

$$f(x) = \frac{1}{3}x^3 + cx.$$

14. Скуп A мора имати бар четири елемента, јер $f(1), f(3), f(6)$ и $f(8)$ морају бити међусобно различити ($|a-b|$ је прост ако су $a, b \in \{1, 3, 6, 8\}$, $a \neq b$). Ако $A = \{a_1, a_2, a_3, a_4\}$ тражену функцију можемо задати

као $f(x) = \begin{cases} a_1, & x = 4k + 1 \\ a_2, & x = 4k + 2 \\ a_3, & x = 4k + 3 \\ a_4, & x = 4k \end{cases}$. Тада је $f(i) = f(j)$ ако $|i-j| = 4m$, па ако је разлика проста онда је

$f(i) \neq f(j)$. Дакле, $\min |A| = 4$.

15. Претпоставимо супротно, да је $f(f(n)) = n + 1987 \forall n \in \mathbb{N}_0$. $f(f(n)) = n + 1987 \Rightarrow f(n + 1987) = f(f(f(n))) = f(n) + 1987$, а одатле имамо (индукцијом) $f(n + 1987k) = f(n) + 1987k$. Сада посматрајмо само оне $0 \leq n \leq 1986$. Нека је $f(n) = 1987p + q$, $0 \leq q \leq 1986$. Тада имамо $n + 1987 = f(f(n)) = f(1987p + q) = f(q) + 1987p$. Пошто је $n \leq 1986$ имамо да је $p = 0$ или $p = 1$. 1° $p = 0$ онда $f(n) = q$, а $f(q) = n + 1987$; 2° $p = 1$ онда $f(n) = q + 1987$, а $f(q) = f(f(n)) - 1987 = n$. У оба случаја је $f(n) \neq f(q)$ и $n \neq q$ (да је $n = q$ имали би и $f(n) = n$ и $f(n) = n + 1987$, што је немогуће), те би се скуп $\{0, 1, 2, \dots, 1986\}$ могао разбити на парове (a, b) тако да је $f(a) = b$ и $f(b) = a + 1987$, што је немогуће јер тај скуп има непаран број елемената.

16. Ако у полазној једначини свако x заменимо са $1-x$ добијамо једначину $f(1-x) = (\frac{3}{2} - x) \cdot f(x) = 1$. Ако означимо $f(x) = a$ и $f(1-x) = b$ од ове и полазне једначине добијамо систем $a + (x + \frac{1}{2})b = 1$, $(\frac{3}{2} - x)a + b = 1$. $\Delta = -(x - \frac{1}{2})^2$, а $\Delta_a = x - \frac{1}{2}$, па добијамо да је за $x \neq \frac{1}{2}$ јединствено решење $f(x) = \frac{1}{\frac{3}{2}-x} = \frac{2}{1-2x}$. $f(\frac{1}{2})$ добијамо када заменимо $x = \frac{1}{2}$ у полазну једначину: $f(\frac{1}{2}) = \frac{1}{2}$. Стога је једино решење

$$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{2}, & x = \frac{1}{2} \\ \frac{2}{1-2x}, & x \neq \frac{1}{2} \end{cases}.$$

17. Пример: $f(x) = x^{\sqrt{2}}$. Ако је $x \in (0, 1)$ имамо да важи $f(x) \neq x$ (због $x^2 = f(f(x)) = f(x) = x \neq x^2$) и $f(x) \neq x^2$ ($x^2 = f(f(x)) = f(x^2)$, што је немогуће због претходног). Из непрекидности функције $f(x)$ следи да функције $f(x) - x$ и $f(x) - x^2$ имају на интервалу $(0, 1)$ сталан знак. Неједнакост $f(x) > x$ је немогућа (иначе је $x^2 = f(f(x)) > f(x) > x > x^2$). Слично је немогуће и $f(x) < x^2$ (тада би било $x^2 = f(f(x)) < (f(x))^2 < (x^2)^2 < x^2$). Дакле важи $x^2 < f(x) < x$ за $x \in (0, 1)$, што је и требало доказати.

18. Прво ћемо показати да важи $f(x) \cdot f(y) \geq (f(\sqrt{xy}))^2$ за свако $x, y > 0$. Ставимо $z = \sqrt{xy}$ и посматрајмо израз $f(x) \cdot f(y) - f(\sqrt{z})^2 = a^2(x^2y^2 - z^4) + b^2(xy - z^2) + c^2(1-1) + ab(x^2y + xy^2 - 2z^3) + ac(x^2 + y^2 - 2z^2) + bc(x + y - 2z) = ab(\sqrt{x^2y} - \sqrt{xy^2})^2 + ac(x - y)^2 + bc(\sqrt{x} - \sqrt{y})^2 \geq 0$ ($z = \sqrt{xy}$). Производ $x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n$ допуњимо до 2^k фактора: $\underbrace{1 \cdot 1 \cdot \dots \cdot 1 \cdot x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n}_{2^k} = 1$ и на њих по паровима применимо горњу неједнакост довољан број пута и

добијамо $\underbrace{f(1) \cdot f(1) \cdot \dots \cdot f(1) \cdot f(x_1) \cdot f(x_2) \cdot \dots \cdot f(x_n)}_{2^k} \geq (f(\sqrt[2^k]{1 \cdot 1 \cdot \dots \cdot 1 \cdot x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n}))^{2^k} = (f(1))^{2^k}$. Како је $f(1) = a + b + c = 1$, добијамо тражену неједнакост $f(x_1) \cdot f(x_2) \cdot \dots \cdot f(x_n) \geq 1$.

19. Ако заменимо $x = y = \frac{1}{2}$ имамо $\frac{f(1) - f(\frac{1}{2})}{f(\frac{1}{2}) - f(0)} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow f(\frac{1}{2}) \leq \frac{2}{3}$.

$$x = y = \frac{1}{4} \Rightarrow \frac{f(\frac{1}{2}) - f(\frac{1}{4})}{f(\frac{1}{4}) - f(0)} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow f(\frac{1}{4}) \leq \frac{2}{3}f(\frac{1}{2}) \leq \frac{4}{9}.$$

$$x = \frac{3}{4}, y = \frac{1}{4} \Rightarrow \frac{f(1) - f(\frac{3}{4})}{f(\frac{3}{4}) - f(\frac{1}{2})} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow f(\frac{3}{4}) \leq \frac{2}{3} + \frac{1}{3}f(\frac{1}{2}) \leq \frac{8}{9}.$$

$$x = y = \frac{1}{3} \Rightarrow \frac{f(\frac{2}{3}) - f(\frac{1}{3})}{f(\frac{1}{3}) - f(0)} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow f(\frac{2}{3}) \geq \frac{3}{2}f(\frac{1}{3}).$$

$$x = \frac{1}{3}, y = \frac{1}{12} \Rightarrow \frac{f(\frac{5}{12}) - f(\frac{1}{3})}{f(\frac{1}{3}) - f(\frac{1}{4})} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow f(\frac{5}{12}) \geq \frac{3}{2}f(\frac{1}{3}) - \frac{1}{2}f(\frac{1}{4}) \geq \frac{3}{2}f(\frac{1}{3}) - \frac{2}{9}.$$

$$x = \frac{2}{3}, y = \frac{1}{12} \Rightarrow \frac{f(\frac{3}{4}) - f(\frac{2}{3})}{f(\frac{2}{3}) - f(\frac{7}{12})} \geq \frac{1}{2} \Rightarrow f(\frac{7}{12}) \geq 3f(\frac{2}{3}) - 2f(\frac{3}{4}) \geq \frac{9}{2}f(\frac{1}{3}) - \frac{16}{9}.$$

$$x = \frac{1}{2}, y = \frac{1}{12} \Rightarrow \frac{f(\frac{7}{12}) - f(\frac{1}{2})}{f(\frac{1}{2}) - f(\frac{5}{12})} \leq 2 \Rightarrow \frac{\frac{9}{2}f(\frac{1}{3}) - \frac{16}{9} - \frac{2}{3}}{\frac{2}{3} - \frac{3}{2}f(\frac{1}{3}) + \frac{2}{9}} \leq 2 \Rightarrow f(\frac{1}{3}) \leq \frac{76}{135}.$$

20. Ако је $w > 2$ ставимо у (1) $x = w - 2, y = 2$ и добијамо $f(w) = 0$, тј. важи $f(x) = 0 \Leftrightarrow x \geq 2$. Нека је $0 \leq y < 2, x \geq 0$. Лева страна неједнакости (1) једнака је 0 ако $x \cdot f(y) \geq 2$. Десна страна неједнакости (1) једнака је 0 ако $x + y \geq 2$. Значи $x \cdot f(y) \geq 2 \Leftrightarrow x + y \geq 2$, тј. $x \geq \frac{2}{f(y)} \Leftrightarrow x \geq 2 - y$. Одатле следи $\frac{2}{f(y)} = 2 - y$,

па је једино могуће $f(y) = \frac{2}{2-y}$ за $0 \leq y < 2$. Покажимо још да функција $f(x) = \begin{cases} 0, & x \geq 2 \\ \frac{2}{2-x}, & 0 \leq x < 2 \end{cases}$

задовољава услове задатка (услови (2) и (3) су елементарно задовољени, а за (1) имамо случајеве):

1° $x + y < 2, x \cdot f(y) < 2$. Тада је $0 \leq y < 2$, па је $f(y) = \frac{2}{2-y}$. $f(xf(y)) = \frac{2}{2-xf(y)} = \frac{2}{2-2x-2y}$, па је $f(xf(y))f(y) = \frac{2}{2-2x-2y} = f(x+y)$.

2° $x + y \geq 2, x \cdot f(y) \geq 2$. Тада су обе стране једнакости (1) једнаке 0.

3° $x + y \geq 2, x \cdot f(y) < 2$. Тада је $y \geq 2$ и обе стране једнакости (1) су једнаке 0 (иначе за $0 \leq y < 2$ $x \cdot \frac{2}{2-y} < 2 \Rightarrow x + y < 2$ што је контрадикција).

4° $x + y < 2, x \cdot f(y) \geq 2$. Овај случај је немогућ јер $f(y) \geq \frac{2}{x} \Rightarrow 0 \leq y < 2$ и $x \cdot \frac{2}{2-y} \geq 2 \Rightarrow x + y \geq 2$.

21. Постоји јединствена f која задовољава услове задатка, јер f има фиксне вредности у свим тачкама $x = \frac{n}{2^k}$ и непрекидна је. $f(x) = f(y)$ само ако је $x = y$ јер $f(x) = f(y)$ за $x < y$ повлачи (истом конструкцијом као и малопре) да је $f(z) = f(x) \forall z \in [x, y]$, а одатле (одговарајућом екстраполацијом) и за све $z \in [0, 1]$,

што је контрадикција ($f(0) = 0, f(1) = 1$). Уведимо помоћну функцију $g(x) = \frac{f(\frac{1}{8} + \frac{x}{8}) - f(\frac{1}{8})}{f(\frac{1}{4}) - f(\frac{1}{8})}$, $g(0) = 0$ и

$g(1) = 1$. Због лакшег писања ставимо да је $g(x) = Af(Bx + C) + D$. Тада је $g(\frac{x+y}{2}) = Af(B\frac{x+y}{2} + C) + D = Af(\frac{Bx+C}{2} + \frac{By+C}{2}) + D = (1-a)Af(Bx + C) + (1-a)D + aAf(By + C) + aD = (1-a)g(x) + ag(y)$. Како

и за функцију g важе сви услови задатка добијамо $f(x) = g(x)$, па је $f(\frac{1}{7}) = g(\frac{1}{7}) = \frac{f(\frac{1}{7}) - f(\frac{1}{8})}{f(\frac{1}{4}) - f(\frac{1}{8})}$, тј.

$$f(\frac{1}{7}) = \frac{f(\frac{1}{8})}{1 - f(\frac{1}{4}) + f(\frac{1}{8})}. \text{ Како је } f(\frac{1}{2}) = a, f(\frac{1}{4}) = a^2 \text{ и } f(\frac{1}{8}) = a^3 \text{ добијамо } f(\frac{1}{7}) = \frac{a^3}{1 - a^2 + a^3}.$$

22. Стандардним поступком (ово је Кошијева једначина) добијамо да је $f(x) = x, \forall x \in \mathbb{Q}$, али је проблем што овде није дата непрекидност ове реалне функције. Лако се из другог услова види да је $f(x) \neq 0$ за $x \neq 0$. Лако се види и да је ова функција "1-1": $f(x) = f(y) \Rightarrow f(x-y) = f(x+(-y)) = f(x) - f(y) = 0 \Rightarrow x - y = 0 \Rightarrow x = y$. За произвољно реално $a \neq a^2$ имамо: $\frac{1}{f(a) - f(a^2)} = \frac{1}{f(a(1-a))} = f(\frac{1}{a(1-a)}) =$

$f(\frac{1}{a} + \frac{1}{1-a}) = f(\frac{1}{a}) + f(\frac{1}{1-a}) = \frac{1}{f(a)} + \frac{1}{f(1-a)} = \frac{1}{f(a)} + \frac{1}{1-f(a)} = \frac{1}{f(a) - f(a)^2}$, па је $f(a^2) = f(a)^2$ за

$\forall a \in \mathbb{R} \setminus \{0, 1\}$, али како је $f(0) = 0$ и $f(1) = 1$, добијамо да је $f(x^2) = f(x)^2$, за $\forall x \in \mathbb{R}$. Ако је $a < b$ тада је $b - a = x^2$ за неко $x \in \mathbb{R}$, па $f(b) - f(a) = f(b-a) = f(x^2) = f(x)^2 > 0 \Rightarrow f(a) < f(b)$. За сваки ирационалан број $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ постоје рационални низови $\{a_n\}$ и $\{b_n\}$ такви да је x једини реалан број који задовољава

$a_n < x < b_n, \forall n \in \mathbb{N}$, па је $f(x) = x, \forall x \in \mathbb{R}$.

23. Једино решење једначине $m^n = n^m, m \neq n$ је $2^4 = 4^2 \Rightarrow f(2) = 4$ (због услова строго растућа). Због мултипликативности имамо $f(30) = f(2) \cdot f(3) \cdot f(5)$. $4 = f(2) < f(3) < f(4) = f(2) \cdot f(2) = 16$. За $f(3) = k, 5 \leq k \leq 8$ имамо контрадикцију $f(9) = k^2 \leq 64 = f(8)$ са условом да је функција растућа. Слично, ако је $f(3) = k, 11 \leq k \leq 15$ имамо контрадикцију $f(27) = k^3 \geq 1331 > 1024 = 4^5 = f(32)$. Ако би било $f(3) = 10$ имамо $f(3^5) = f(243) = 10000 > 65536 = 4^8 = f(256)$. Стога је $f(3) = 9$. $16 = f(4) < f(5) < f(6) = f(2) \cdot f(3) = 36$. За $f(5) = k, 17 \leq k \leq 24$ имамо контрадикцију $289 \leq f(25) \leq 576 = f(24)$. Ако $27 \leq f(5) \leq 35$ имамо $f(27) = 729 \leq f(25) \leq 1255$. Ако би било $f(5) = 26$ имамо $f(125) = f(5^3) = 26^3 = 17576 > 16384 = 4^7 = f(128)$. Стога је $f(5) = 25$. На основу свега изложеног добијамо $f(30) = 900$.

24. Покажимо да су сва решења ове једначине негативна. Нека је $f(u) = 0$. Због услова **2**) имамо да је $u \neq 0$. Претпоставимо да је $u > 0$. Због услова **1**) и **3**) са $x = u, y = 0 \Rightarrow \exists z \in [0, u] f(z) = z$. Али сада из услова **5**) са $x = z, y = u$ добијамо $0 = f(z) \cdot f(u) = f(z \cdot f(u) + u \cdot f(z) - uz) = f(u \cdot 0 + uz - uz) = f(0) = 1$ – контрадикција, па је $u < 0$. Због услова **2**) можемо уочити највеће решење $u_0 < 0$. Из услова **5**) имамо $f(x) \cdot f(u_0) = f(x \cdot f(u_0) + u_0 \cdot f(x) - xu_0)$, тј. $0 = f(u_0(f(x) - x))$. Како је u_0 највећа нула имамо $u_0 > u_0(f(x) - x)$, што са условом $u_0 < 0$ даје $f(x) - x \geq 1$. Из овога и услова **4**) следи $f(1987) = 1988$.

25. И решење Означимо $f(1) = r$ и $f(2) = s$. Сада ћемо вишеструко користити услов задатка. $m = n = 1 \Rightarrow f(2r) = 2$. $m = n = 2 \Rightarrow f(2s) = 4$. $m = n = 2r \Rightarrow f(4) = 4r$. $m = 1, n = 4 \Rightarrow f(5r) = 5$. $m = 1, n = 2 \Rightarrow f(s + r) = 3$. $m = n = 2s \Rightarrow f(8) = 4s$. $m = 5r, n = s + r \Rightarrow f(8) = 6r + s$. Из последње две једнакости добијамо $s = 2r$. $m = 2r, n = s + r \Rightarrow f(5) = 3r + s = 5r$. Сада ћемо математичком индукцијом (са n на $n + 2$) показати да за $\forall n \geq 4$ важе тврђења (А) $f(nr) = n$ и (Б) $f(n) = nr$. База: тврђења важе за $n = 4$ и $n = 5$. Претпоставимо да оба тврђења важе за $n = k: f(kr) = k$ и $f(k) = kr$. Посматрајмо шта се дешава са $n = k + 2: m = k, n = 2 \Rightarrow f(k + 2) = (k + 2)r$ и $m = kr, n = 2r \Rightarrow f(k + 2) = (k + 2)r$, те тврђења важе за свако $n \in \mathbb{N}$. Како је $4r \geq 4$ по особици (Б) имамо $f(4r) = 4r^2$, а из (А) имамо $f(4r) = 4$, што нам даје $r = 1$, тј. $f(n) = n$.

П решење $f(f(1) + n + m) = f(f(1) + f(f(n) + f(m))) = 1 + f(n) + f(m)$, па је $f(n) + f(m)$ функција од $n + m$, тј. $f(n) + f(m) = g(n + m)$. Стога имамо $f(n + 1) + f(1) = g(n + 2) = f(n) + f(2)$, тј. $f(n + 1) - f(n) = f(2) - f(1) \Rightarrow f(n) = an + b$. Ако у полазну једначину заменимо $m = n = 1$ добијамо $f(f(1) + f(1)) = 2 = f(2a + 2b) = a(2a + 2b) + b$. Ако у полазну једначину заменимо $m = 1, n = 2$ добијамо $f(f(1) + f(2)) = 3 = f(3a + 2b) = a(3a + 2b) + b$. Решавањем овог система добијамо $b = 0$ и $a^2 = 1$, тј. $a = 1$. Дакле, $f(n) = n$.

26. $f(y_1) = f(y_2) \Rightarrow f(1 \cdot f(y_1)) = f(1 \cdot f(y_2)) \Rightarrow \frac{f(1)}{y_1} = \frac{f(1)}{y_2} \Rightarrow y_1 = y_2$ ($f(1) \neq 0$ јер $f: \mathbb{Q}^+ \rightarrow \mathbb{Q}^+$) па је функција "1-1". Ако у полазну једначину ставимо $y = 1$ добијамо да је $f(1) = 1$ (јер је "1-1"). Ако у полазну једначину ставимо $x = 1$ добијамо да је $f(f(y)) = \frac{1}{y} y \in \mathbb{Q}^+$. Ако на два различита начина развијемо $f(f(f(y)))$ добијамо $f(f(f(y))) = \frac{1}{f(y)} = f(\frac{1}{y}) y \in \mathbb{Q}^+$. Ако у полазну једначину заменимо $y = f(\frac{1}{t})$ добијамо да је тражена функција мултипликативна $f(x \cdot t) = f(x) \cdot f(t), x, y \in \mathbb{Q}^+$. Проблем смо свели на следећи: Наћи функцију за коју важи $f(x \cdot t) = f(x) \cdot f(t), x, y \in \mathbb{Q}^+$ и $f(f(x)) = \frac{1}{x} \in \mathbb{Q}^+$ (стављањем $t = f(y)$ добијамо полазну функционалну). Мултипликативна функција задовољава $f(p_1^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot p_r^{\alpha_r}) = f(p_1)^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot f(p_r)^{\alpha_r}$ и како је $f(\frac{p}{q}) = \frac{f(p)}{f(q)}$ имамо да ово важи и за $\alpha_i \in \mathbb{Z}$. Да би функција задовољавала и други услов узећемо $f(p_j) = \begin{cases} p_{j+1}, & j \text{ непарно} \\ \frac{1}{p_{j-1}}, & j \text{ парно} \end{cases}$, где је p_j j -ти прост број. Тражена функција је дата

$$\text{преко } f(p_1^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot p_r^{\alpha_r}) = f(p_1)^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot f(p_r)^{\alpha_r}, \alpha_i \in \mathbb{Z} \text{ и } f(p_j) = \begin{cases} p_{j+1}, & j \text{ непарно} \\ \frac{1}{p_{j-1}}, & j \text{ парно} \end{cases}.$$

27. Ако заменимо $m = n = 1$ добијамо $f(1) \cdot (3f(1) + 1) = 0$, па како $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_0$ добијамо да је $f(1) = 0$. Математичком индукцијом се лако покаже да ако је $f(x) = a$ тада је $f(x^k) = \frac{(3a + 1)^k - 1}{3}$. Такође се индукцијом може показати и да је општи облик функције $f(p_1^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot p_r^{\alpha_r}) = \frac{(3s_1 + 1)^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot (3s_r + 1)^{\alpha_r} - 1}{3}$, где је $f(p_i) = s_i$. Како је у условима задатка дато да је f бијекција она је и "на", па постоје бројеви a, b и c такви да је $f(a) = 1, f(b) = 3$ и $f(c) = 8$. Из претходне дискусије за општи облик функције добијамо да бројеви a, b и c морају бири прости, али тада је $f(ac) = \frac{4 \cdot 25 - 1}{3} = 33 = \frac{10 \cdot 10 - 1}{3} = f(b^2)$, што је контрадикција јер f треба да буде и "1-1".

28. За $x = y = 0$ добијамо $f(0)^2 = f(0)$, па је $f(0) = 0$ или $f(0) = 1$. Ако је $f(0) = 0$ тада из услова за $y = 0$ добијамо да је $f(x) = 0$ за свако позитивно x . Како је $f(-x)f(-x) = f(\sqrt{(-x)^2 + (-x)^2}) = 0$ добијамо да је тада и $f(-x) = 0$, тј. $f(0) = 0$ за свако $x \in \mathbb{R}$.

Ако је $f(0) = 1$ тада је $f(-x) = f(-x)f(0) = f(\sqrt{(-x)^2 + 0^2}) = f(\sqrt{x^2 + 0^2}) = f(x)f(0) = f(x)$, тј. функција

f је парна. Функција f је и ненегативна због $f(-x) = f(x) = \left[f(\sqrt{x/2}) \right]^2 \geq 0$ (када уместо x и y узмемо $\sqrt{x/2}$, где је $x > 0$). Нека је $f(1) = a$. Математичком индукцијом се лако покаже да је за природне бројеве n испуњено $f(n) = a^{n^2}$. Због парности и $f(0) = 1 = a^{0^2}$ то се проширује на целе бројеве, а затим и на рационалне (да би могли да извучемо неки паран корен и да се не мислимо да ли је то позитивна или негативна вредност, користимо чињеницу да је $(\forall x) f(x) \geq 0$) једноставним рачуном. Како је функција f непрекидна тврђење се преноси са рационалних на реалне бројеве, тј. добијамо да је тражена функција $f(x) = a^{x^2}$ ($\forall x \in \mathbb{R}$).

Значи, $\boxed{\text{за } a < 0 \text{ функција } f \text{ не постоји, а за } a \geq 0 \text{ је } f(x) = a^{x^2}}$.

29. а) $f(x) = \frac{x}{1 + \frac{x}{2002}} = \frac{1}{\frac{1}{x} + \frac{1}{2002}}$; б) $f(x) = \left(\sqrt{x} + \frac{1}{2002} \right)^2$.

30.

31.

32. Из $f(f(m) + f(n)) = f(f(m)) + f(n)$ заменом m и n добијамо

$$f(f(m)) - f(f(n)) = f(m) - f(n)$$

одакле следи да на скупу слика S важи $f(s_1) - f(s_2) = s_1 - s_2$, односно $f(s) = s + c$. Како $2 \in S$ и $f(2) = 4$, следи да је

$$\forall s \in S, \quad f(s) = s + 2. \quad (1)$$

Одатле добијамо да је $f(2n) = 2n + 2$. Како је f 1-1, слике непарних бројева морају бити непарни бројеви. Нека је $2p + 1$ најмањи непаран број у S . Из (1) имамо да је за сваки непаран број $2s + 1$ који није мањи од $2p + 1$ важи $f(2s + 1) = 2s + 3$, па је и $2p + 1$ слика неког мањег непарног броја. Доказаћемо да је $2p + 1 = 5$. Како је $2p + 1$ најмањи непаран број у S , и f 1-1, онда $p - 1$ бројева $3, 5, \dots, 2p - 1$ морају да се сликају у неке од $p + 1$ бројева $1, 3, \dots, 2p + 1$. Одатле следи да је $2p + 1 = 5$ и $f(3) = 5$ ($f(3) = 1$ је контрадикција са $1 \in S$ и (1)). Дакле једини кандидат за функцију која задовољава услове задатка је:

$$f(1) = 2, \quad f(n) = n + 2, \quad n > 1.$$

Лако са проверава да она заиста задовољава услове задатка.

33.

34.

35. Како $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_0$ имамо да је $f(n) \geq 0 \forall x \in \mathbb{N}$. Из услова **3**) и **1**) добијамо $f(10) = f(2) + f(5) = 0 \Rightarrow f(2) = f(5) = 0$. Сваки природан број n може се представити у облику $n = 2^\alpha \cdot 5^\beta \cdot c$, где је c број облика $10k \pm 1$ или $10k \pm 3$. За свако такво c важи да је c^2 број облика $10k + 1$ (у првом случају) или $10k - 1$, па је c^4 број облика $10k + 1$, тј. $3c^4$ је облика $10k + 3$. На основу особина **2**) и **1**) имамо да је $f(3c^4) = f(10k + 3) = 0$, али и $f(3c^4) = f(3) + 4f(c)$, па како је $f(3) + 4f(c) = 0 \Rightarrow f(c) = 0$, за свако c узајамно просто са 2 и 5. Како је $f(2) = f(5) = f(c) = 0$ из особине **1**) добијамо да је $\boxed{f(n) = 0}$.

36.

44.

45. Додамо 1 на обе стране и уведемо $g(x) = f(x) + 1$ и добијамо функционалну једначину $g(x + y) = g(x) \cdot g(y)$, чије је решење по **11.** задатку $g(x) = 0$ или $g(x) = a^x$, $a > 0$. Стога је

$$\boxed{f(x) = -1 \text{ или } f(x) = a^x - 1, \quad a > 0}.$$

46.

47. За $x_1 = x_2 = 0$ из услова (ц) следи да је $f(x) \leq 0$, што са условом (а) даје $f(0) = 0$, па неједнакост $f(x) \leq 2x$ важи за $x = 0$. Ако у (ц) ставимо $x_1 = x$, $x_2 = 1 - x$ и искористимо (б), добијамо да важи $f(x) \leq 1$ за свако $x \in [0, 1]$. Тражена неједнакост је еквивалентна са $\frac{f(x)}{x} \leq 2$.

1° Ако је $x \in (\frac{1}{2}, 1]$, тада је $\frac{f(x)}{x} \leq 1x < 2$, јер је $f(x) \leq 1$ и $x > \frac{1}{2}$.

2° Ако је $x \in (0, \frac{1}{2}]$, тада је $2x \in (0, 1]$, па из услова (ц) за $x_1 = x_2 = x$ следи да је $2f(x) \leq f(2x)$, тј. $\frac{f(x)}{x} \leq \frac{f(2x)}{2x}$ (1) за свако $x \in (1, \frac{1}{2}]$. За $x \in (1, \frac{1}{2}]$ важи $x < 2x < 2^2x < \dots < 2^{n-1}x \leq \frac{1}{2} < 2^n x$, за неко $n \in \mathbb{N}$.

Ала тада вишетруким коришћењем једнакости (1) добијамо $\frac{f(x)}{x} \leq \frac{f(2x)}{2x} \leq \dots \leq \frac{f(2^{n-1}x)}{2^{n-1}x} \leq \frac{f(2^n x)}{2^n x} < 2$,

при чему последња неједнакост важи јер је $2^n x > \frac{1}{2}$ (то је случај 1°, који смо већ показали) и $f(2^n x) \leq 1$.

Тиме је тврђење задатка доказано.

48. Након сређивања, услов (1) постаје: $f(x + y) + (x + y) = (f(x) + x)(f(y) + y)$, тј. ако означимо са $g(x) = f(x) + x$, добијамо:

$$(1') \quad g(x+y) = g(x)g(y), \quad \text{за свако } x, y \in \mathbb{Q},$$

$$(2') \quad g(x) = 2g(x+1), \quad \text{за свако } x \in \mathbb{Q},$$

$$(3') \quad g(1) > 0.$$

За $x = y = 0$ из (1') добијамо $g(0) = (g(0))^2$, па је $g(0) = 0$ или $g(0) = 1$. За $x = 0$ из (2') и (3') добијамо $g(0) = 2g(1) > 0$, па је $g(0) = 1$. Из (2') је $g(1) = \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^1$, па можемо показати, користећи (1') и принцип математичке индукције, да је

$$g(n) = \left(\frac{1}{2}\right)^n \quad (\forall n \in \mathbb{N}).$$

Ако у једнакост (1') уместо y ставимо $y = -x$ добијамо $g(0) = 1 = g(x)g(-x)$, па је

$$g(-x) = \frac{1}{g(x)}. \quad (*)$$

То нам заједно са $g(0) = 1 = \left(\frac{1}{2}\right)^0$ и $g(n) = \left(\frac{1}{2}\right)^n \quad (\forall n \in \mathbb{N})$ даје

$$g(z) = \left(\frac{1}{2}\right)^z \quad (\forall z \in \mathbb{Z}).$$

Ако у једнакост (1') уместо x и y ставимо $\frac{x}{2}$ добијамо да је

$$g(x) = g\left(\frac{x}{2}\right)g\left(\frac{x}{2}\right) = \left(g\left(\frac{x}{2}\right)\right)^2 \geq 0$$

за свако $x \in \mathbb{Q}$. Због тога када вадимо m -ти корен он је једнозначно одређен и када је m паран број (узимамо позитивну вредност!).

Индукцијом по m можемо показати да је $g(m \cdot x) = g(x)^m$ за свако $m \in \mathbb{N}$. Коришћењем једнакости (*) добијамо и

$$g(m \cdot x) = g(x)^m \quad (**)$$

за свако $m \in \mathbb{Z}$. Ако овде ставимо $x = \frac{1}{m}$ добијамо да је

$$g\left(m \cdot \frac{1}{m}\right) = g(1) = \frac{1}{2} = \left(g\left(\frac{1}{m}\right)\right)^m$$

и одатле је

$$g\left(\frac{1}{m}\right) = \sqrt[m]{\frac{1}{2}} = \left(\frac{1}{2}\right)^{1/m}$$

за сваки $m \in \mathbb{N}$. Ако у једнакост (**) ставимо $x = \frac{1}{k}$ добијамо $g\left(\frac{m}{k}\right) = \left(\frac{1}{2}\right)^{m/k}$, односно

$$g(x) = \left(\frac{1}{2}\right)^x \quad (\forall x \in \mathbb{Q}).$$

Враћањем назад добијамо да је

$$f(x) = \left(\frac{1}{2}\right)^x - x = 2^{-x} - x, \quad (x \in \mathbb{Q}).$$

Провером лако видимо да ова функција задовољава сва три услова задатка.

49. За $x = 1$ и $y = \frac{2003}{2002}$ из 1° добијамо $2 = f(1) \cdot 2$, тј. $f(1) = 1$. За $x = y = -1$ из 1° добијамо $[f(-1)]^2 = f(1) = 1$, тј. $f(-1) = 1$ (јер f слика у $[0, +\infty)$). Сада математичком индукцијом и коришћењем услова 2° показујемо да је $f(n) \leq 1$ за свако $n \in \mathbb{N}$. Како је $f(-n) = f(-1) \cdot f(n) = f(n) \leq 1$ и како из $f(-1) \leq 1 \Rightarrow f(0) \leq 1$ добијамо да је $f(z) \leq 1 \quad (\forall z \in \mathbb{Z})$.

За бројеве $x, y \neq 0$ имамо $f\left(\frac{x}{y}\right)f\left(\frac{y}{x}\right) = f(1) = 1$ па је или $f\left(\frac{x}{y}\right) \leq 1$ или $f\left(\frac{y}{x}\right) \leq 1$. Нека је нпр. $f\left(\frac{x}{y}\right) \leq 1$. Тада због услова 2° је $f\left(1 + \frac{x}{y}\right) \leq 1$, па је $f(x+y) = f(y) \cdot f\left(1 + \frac{x}{y}\right) \leq f(y)$, тј. добијамо да важи $f(x+y) \leq \max\{f(x), f(y)\}$. Нека су p и q прости бројеви и нека је $f(q) \neq 1$ (тј. $f(q) < 1$). Како су $(p, q) = 1$, постоје $a, b \in \mathbb{Z}$ такви да је $ap + bq = 1$ и како је $f(bq) = f(b)f(q) \leq f(q) < 1$ (и b и q су природни па важи $f(b) \leq 1$ и $f(q) \leq 1$) добијамо, коришћењем претходног разматрања са максимумом, да је $1 = f(1) = f(ap + bq) \leq f(ap) \leq 1$ (и ap је зео број), а да би ово важило мора бити $f(ap) = 1$, тј. $f(ap) = f(a)f(p) = 1 \cdot 1$, па је $f(p) = 1$. Следи да је $f(p) = 1$ за сваки прост број, сем евентуално једног.

На основу услова 1° имамо да је функција f дата са $f(\pm p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}) = (f(p_1))^{\alpha_1} \dots (f(p_k))^{\alpha_k}$, где су $\alpha_i \in \mathbb{Z}$.

Како је $2 = f\left(\frac{2003}{2002}\right) = \frac{f(2003)}{f(2)f(7)f(11)f(13)}$, добијамо да је један од бројева $f(2), f(7), f(11), f(13)$ једнак $\frac{1}{2}$.

Стога $f(\frac{2004}{2003}) = \frac{[f(2)]^2 f(3) f(167)}{f(2003)}$ је или $\frac{1}{4}$ или 1, у зависности од тога да ли је $f(2) = \frac{1}{2}$ или $f(2) = 1$.

Обе ове вредности се могу постићи, $f(\frac{2004}{2003}) = \frac{1}{4}$: ако је $f(2) = \frac{1}{2}$, $f(p) = 1$ за остале просте бројеве и $f(\pm p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}) = (f(p_1))^{\alpha_1} \dots (f(p_k))^{\alpha_k}$. Потребно је показати да ова функција задовољава услове $1^\circ - 3^\circ$.

Услови 1° и 3° су очигледни, а за 2° имамо следеће: $f(x) > 1$ ако и само ако је x облика $x = \pm \frac{q_1^{\beta_1} \dots q_s^{\beta_s}}{2^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_k^{\alpha_k}}$, где су $\alpha_i > 0, \beta_j > 0$, односно уколико је именилац броја x паран број. Супротно $f(x) \leq 1$ ако је именилац броја x непаран, а тада је и именилац броја $x + 1$ такође непаран, па важи и услов 2° .

$f(\frac{2004}{2003}) = 1$: нпр. за $f(7) = \frac{1}{2}$, $f(p) = 1$ за остале просте бројеве и $f(\pm p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}) = (f(p_1))^{\alpha_1} \dots (f(p_k))^{\alpha_k}$.

Проверавање услова иде аналогно (само се сада гледа да ли је именилац броја x дељив са 7!).

50.

51.

52. Ставимо $f(1) = a$. Како је за свако x , $f(x) = f(\frac{x+2x}{3}) = \frac{f(x)+f(2x)}{3}$, добијамо $f(2x) = f(x)$: између осталог, $f(1) = f(2) = f(4) = a$. Такође, $a = f(2) = f(\frac{3+3}{3}) = \frac{f(3)+f(3)}{2} = f(3)$.

Доказаћемо индукцијом да је $f(n) = a$ за свако $n \in \mathbb{N}$. Претпоставимо да је $f(1) = f(2) = \dots = f(n-1) = a$. Тада за дато n постоји $i \in \{1, 2, 3\}$ такво да је $n+i$ дељиво са 3. Зато је $a = f(\frac{n+i}{3}) = \frac{f(n)+f(i)}{2} = \frac{f(n)+a}{2}$, тј. $f(n) = a$, с обзиром на то да је $\frac{n+i}{3} \leq n-1$ за $n \geq 4$. Овим је индукција завршена.

53. Решење 1: Ако је a решење дате једначине, онда, због $x+f(x) = f(f(x))$ (*), важи једнакост $a = -f(a)$. Замењујући $x = f(a)$ у (*), добијамо $a = -f(a) - f(f(a)) = -f(f(f(a))) = -f(0)$. Опет из (*), за $x = 0$, добијамо $f(0) = f(f(0))$, а за $x = f(0)$: $f(0) + f(f(0)) = f(f(f(0))) = f(f(0))$, па је $f(0) = 0$, тј. $a = 0$.

Покажимо још да је 0 решење дате једначине: $f(f(0)) = f(0) = 0$.

Решење 2: Из функционалне једначине непосредно следи да је f инјективно пресликавање. Стављањем $x = 0$ добијамо да је $f(0) = f(f(0))$ што због инјективности даје $f(0) = 0$. Опет, због инјективности, имамо да је 0 једино решење једначине $f(x) = 0$ а тиме и $f(f(x)) = 0$.

54. Нека је $S_N = \{(m, n) \in S \mid m + n = N\}$ за произвољан непаран број $N > 1$. Ако је $f(m, n) = (m_1, n_1)$, онда је $m_1 + n_1 = m + n$ и m_1 је непаран, $m_1 \leq \frac{n}{2} < \frac{N}{2} < n_1$, што значи да f слика S_N у S_N . Шта више, f је бијективна јер је за дато $f(m, n) = (m_1, n_1)$ број n једнозначно одређен као јединствен паран број облика $2^k m_1$ који припада интервалу $[\frac{N+1}{2}, N]$. Самим тим је и m једнозначно одређено.

Скуп S_N има највише $[\frac{N+1}{4}]$ елемената, при чему једнакост важи ако и само ако је N прост. Према томе, за свако $(m, n) \in S_N$ постоје s, r , $1 \leq s < r \leq [\frac{N+5}{4}]$ такви да је $f^s(m, n) = f^r(m, n)$. Због бијективности f следи $f^t(m, n) = (m, n)$ за $t = r - s$, $0 < t \leq [\frac{N+1}{4}] = [\frac{m+n+1}{4}]$.

Нека је $(m, n) \in S_N$ и нека је t најмањи природан број за који је $f^t(m, n) = (m, n)$. Пишемо $(m, n) = (m_0, n_0)$ и $f^i(m, n) = (m_i, n_i)$ за $i = 1, \dots, t$. Тада постоје $a_i \in \mathbb{N}$ такви да је $2^{a_i} m_i = n_{i-1}$, $i = 1, \dots, t$. Како је $m_t = m_0$, множењем ових једнакости добијамо

$$2^{a_1+a_2+\dots+a_t} m_0 m_1 \dots m_{t-1} = n_0 n_1 \dots n_{t-1} \equiv (-1)^t m_0 m_1 \dots m_{t-1} \pmod{N}. \quad (1)$$

Следи да $N \mid 2^k \pm 1$ и одатле $N \mid 2^{2k} - 1$, где $k = a_1 + \dots + a_t$. С друге стране, такође следи $2^k \mid n_0 n_1 \dots n_{t-1} \mid (N-1)(N-3) \dots (N-2[\frac{N}{4}])$. Међутим, из једнакости

$$\frac{(N-1)(N-3) \dots (N-2[\frac{N}{4}])}{1 \cdot 3 \cdot \dots \cdot (2[\frac{N-2}{4}] + 1)} = \frac{2 \cdot 4 \cdot \dots \cdot (N-1)}{1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot \frac{N-1}{2}} = 2^{\frac{N-1}{2}},$$

закључујемо $0 < k \leq \frac{N-1}{2}$, при чему важи једнакост ако и само ако $\{n_1, \dots, n_t\}$ је скуп свих парних бројева од $\frac{N+1}{2}$ до $N-1$, и дакле $t = \frac{N+1}{4}$.

Ако је сада $N \nmid 2^h - 1$ за $1 \leq h < N-1$, мора бити $2k = N-1$. Закључујемо да је $t = \frac{N+1}{4}$.

55. Имамо да је $f(x+a+b) - f(x+a) = f(x+b) - f(x)$, за $a = 1/6$ и $b = 1/7$. Сабирајући ове једнакости за $x, x+b, \dots, x+6b$ добијамо $f(x+a+1) - f(x+a) = f(x+1) - f(x)$. Сабирајући нове једнакости за $x, x+a, \dots, x+5a$ добијамо:

$$f(x+2) - f(x+1) = f(x+1) - f(x).$$

Индукцијом закључујемо да је $f(x+n) - f(x) = n[f(x+1) - f(x)]$. Ако би било $f(x+1) \neq f(x)$, онда би $f(x+n) - f(x)$ по апсолутној вредности могло да буде веће од произвољно великог броја за довољно велико n , што противречи претпоставци да је f ограничена. Дакле $f(x+1) = f(x)$ за свако x .