

# OLIMPIADA NATIONALA DE MATEMATICA

## ETAPA FINALA - 2015

**1.**

Sa se gaseasca tripletele  $(a, b, c)$  de numere complexe nenule avand acelasi modul, care verifica egalitatea  $\frac{a}{b} + \frac{b}{c} + \frac{c}{a} + 1 = 0$ .

**Solutie.** Avem:

$$\begin{cases} \frac{a}{b} + \frac{b}{c} + \frac{c}{a} + 1 = 0 \\ \overline{\frac{a}{b} + \frac{b}{c} + \frac{c}{a} + 1} = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} \frac{a}{b} + \frac{b}{c} + \frac{c}{a} + 1 = 0 \\ \frac{b}{a} + \frac{c}{b} + \frac{a}{c} + 1 = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} a^2c + b^2a + c^2b + abc = 0 \\ b^2c + c^2a + a^2b + abc = 0 \end{cases} \begin{matrix} \text{adunare} \\ \Leftrightarrow \end{matrix} \begin{cases} a^2c + b^2a + c^2b + abc = 0 \\ (a+b)(b+c)(c+a) = 0 \end{cases} \quad (1).$$

Daca  $b = -a \stackrel{(1)}{\Rightarrow} a^2c + a^3 - c^2a - a^2c = 0 \Leftrightarrow a(a-c)(a+c) = 0$

$$\Leftrightarrow (a-c)(a+c) = 0 \Rightarrow (a, b, c) \in \{(a, -a, a), (a, -a, -a)\}.$$

In final se obtin tripletele  $(a, a, -a)$  cu  $a \in \mathbb{C}^*$

## OLIMPIADA NATIONALA DE MATEMATICA ETAPA FINALA - 2015

**2.**

Se considera un numar natural  $k \geq 1$ , numerele prime distincte  $p_1, p_2, \dots, p_k$  si  $n = p_1 p_2 \dots p_k$ . Pentru o functie  $f : \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$  notam  $p(f) = f(1)f(2)\dots f(n)$ .

- a. Sa se determine numarul functiilor  $f$  cu proprietatea ca  $p(f)$  divide  $n$ .
- b. Pentru  $n = 6$ , sa se afle numarul functiilor  $f$  pentru care  $p(f)$  divide 36.

**Solutie.**

a) Daca  $p(f) | n$ , atunci  $p(f) = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_k^{a_k}$ , unde  $a_k \in \{0, 1\}$ . Deducem un factor prim  $p_i$  fie nu divide  $p(f)$  (cazul  $a_i = 0$ ), fie apare in descompunerea in factori primi a exact unuia dintre numerele  $f(1), f(2), \dots, f(n)$  (cazul  $a_i = 1$ ). Deci pentru fiecare din numerele  $p_1, p_2, \dots, p_k$  avem  $n+1$  posibilitati de alegere, de unde rezulta ca numarul de functii cu proprietatea ceruta este  $(n+1)^k$ .

b) Din  $p(f) | 36$  rezulta ca  $p(f) = f(1)f(2)f(3)f(4)f(5)f(6) = 2^a 3^b$ ,  $a, b \in \{0, 1, 2\}$  (1). Distingem astfel urmatoarele cazuri:

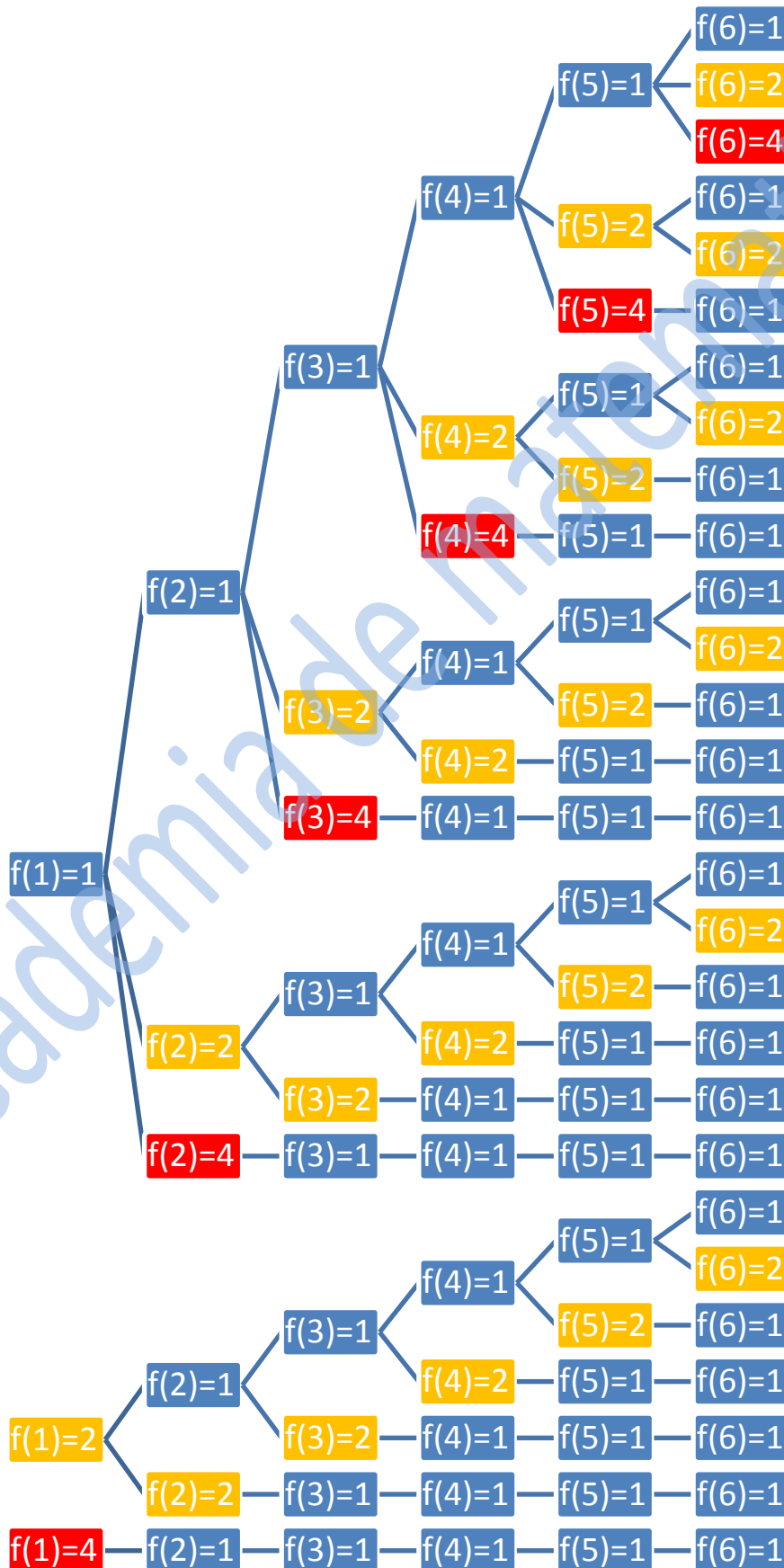
*Cazul 1:  $b = 0$ :*

Din (1) rezultata ca  $p(f) = 2^a$ ,  $a \in \{0, 1, 2\}$  si avem subcazurile:

$$\left. \begin{array}{l} \text{Cazul 1.1: } a = 0 \Rightarrow C_6^0 \text{ functii} \\ \text{Cazul 1.2: } a = 1 \Rightarrow C_6^1 \text{ functii} \\ \text{Cazul 1.3: } a = 2 \Rightarrow C_6^2 + C_6^1 \text{ functii} \end{array} \right\} \Rightarrow 28 \text{ functii}$$

# OLIMPIADA NATIONALA DE MATEMATICA

## ETAPA FINALA - 2015



## OLIMPIADA NATIONALA DE MATEMATICA ETAPA FINALA - 2015

*Cazul 2:  $b=1$ :*

Din (1) rezulta ca  $p(f) = f(1)f(2)f(3)f(4)f(5)f(6) = 2^a \cdot 3$ ,  $a \in \{0,1,2\}$  si avem subcazurile:

$$\left. \begin{array}{l} \text{Cazul 2.1: } a=0 \Rightarrow C_6^1 C_6^0 \text{ functii} \\ \text{Cazul 2.2: } a=1 \Rightarrow C_6^1 C_6^1 \text{ functii} \\ \text{Cazul 2.3: } a=2 \Rightarrow C_6^1 (C_6^2 + C_5^1) \text{ functii} \end{array} \right\} \Rightarrow 162 \text{ functii}$$

*Cazul 3:  $b=2$ :*

Din (1) rezulta ca  $p(f) = f(1)f(2)f(3)f(4)f(5)f(6) = 2^a \cdot 3^2$ ,  $a \in \{0,1,2\} \Rightarrow$

$$\frac{C_6^2}{3 \cdot 3} \left( \frac{C_6^0}{2^0} + \frac{C_6^1}{2} + \frac{C_6^2}{2 \cdot 2} + \frac{C_4^2}{2^2} \right) = 390 \text{ functii}$$

In concluzie se obtin  $28+162+390=580$  functii cu proprietatea din enunt.

## OLIMPIADA NATIONALA DE MATEMATICA ETAPA FINALA - 2015

**3.**

Sa se determine functiile  $f : \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$  care verifica conditiile:

$$f(g(x) + g(y)) = f(g(x)) + y$$

$$g(f(x) + f(y)) = g(f(x)) + y$$

pentru orice  $x, y \in \mathbb{Q}$

**Solutie.** Folosim urmatoarea schema de rezolvare:

**I.**  $f, g$  injective si  $f(0) = g(0) = 0$ ;    **II.**  $f, g$  bijective si  $g = f^{-1}$ ;

**III.**  $f, g$  aditive,    **IV.**  $f(x) = ax, g(x) = \frac{x}{a}, a \in \mathbb{Q}^*$ .

Intr-adevar:

**I.** Fie  $y_1, y_2 \in \mathbb{Q}$  a.i.  $g(y_1) = g(y_2) \stackrel{\text{enunt}}{\Rightarrow} f(g(x)) + y_1 = f(g(x)) + y_2 \Rightarrow$   
 $y_1 = y_2 \stackrel{\text{analog}}{\Rightarrow} g \text{ injectiva} \Rightarrow f \text{ injectiva}$  Apoi  $f(g(x) + g(0)) = f(g(x)) \stackrel{g \text{ injectiva}}{\Rightarrow}$   
 $g(0) = 0 \stackrel{\text{analog}}{\Rightarrow} f(0) = 0.$

**II.**  $f(g(0) + g(y)) = f(g(0)) + y \stackrel{\text{I}}{\Leftrightarrow} f(g(y)) = y$  si analog  
 $g(f(y)) = y, \forall y \in \mathbb{Q}.$

**III.**  $f(g(x) + g(y)) = f(g(x)) + y \stackrel{\text{II}}{\Rightarrow} f(g(x) + g(y)) = x + y \Rightarrow$   
 $g[f(g(x) + g(y))] = g(x + y) \stackrel{\text{II}}{\Rightarrow} g(x + y) = g(x) + g(y)$  si analog  
 $f(x + y) = f(x) + f(y), \forall x, y \in \mathbb{Q};$

**IV.** Din **III** si din  $f, g : \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q} \Rightarrow f(x) = f(1)x = ax \stackrel{g=f^{-1}}{\Rightarrow} g(x) = \frac{x}{a}.$

Se arata imediat ca aceste functii verifica conditiile enuntului.

## OLIMPIADA NATIONALA DE MATEMATICA ETAPA FINALA - 2015

**4.**

Fie  $A$  o multime finite de numere reale. Consideram multimile:

$$S = \{x + y \mid x, y \in A\}, \quad D = \{x - y \mid x, y \in A\}.$$

Sa se arate ca  $\text{card}(A) \cdot \text{card}(D) \leq [\text{card}(S)]^2$ .

**Solutie.** Consideram functia  $f : A \times D \rightarrow S \times S$  definita prin  $f(a, d) = (a + x_d, a + y_d)$ , unde  $x_d, y_d \in A$  astfel incat  $x_d - y_d = d$  si  $x_d$  este *maxim posibil*. In acest fel  $x_d, y_d \in A$  sunt unice si functia  $f$  este correct definita. Folosim urmatoarea schema de rezolvare:

**I.**  $f$  injectiva    **II.**  $\text{card}(A) \cdot \text{card}(D) \leq [\text{card}(S)]^2$ ;

Intr-adevar:

$$\begin{aligned} \text{I. } f[(a_1, d_1)] = f[(a_2, d_2)] &\Leftrightarrow (a_1 + x_{d_1}, a_1 + y_{d_1}) = (a_2 + x_{d_2}, a_2 + y_{d_2}) \Leftrightarrow \\ &\begin{cases} a_1 + x_{d_1} = a_2 + x_{d_2} \\ a_1 + y_{d_1} = a_2 + y_{d_2} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} a_1 + x_{d_1} = a_2 + x_{d_2} \\ x_{d_1} - y_{d_1} = x_{d_2} - y_{d_2} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} a_1 + x_{d_1} = a_2 + x_{d_2} \\ d_1 = d_2 \end{cases} \Rightarrow \\ &\begin{cases} a_1 = a_2 \\ d_1 = d_2 \end{cases} \Rightarrow f \text{ injectiva} \quad \text{II. Din I.} \end{aligned}$$