

**Математички факултет у Београду**  
**Студентско такмичење из математике, 25.04.2015.**

**МАТФ 2015.**

На Математичком факултету у Београду у суботу 25.04.2015. је одржано студентско такмичење из математике. Након одлуке да се организује такмичење Хакатон, дошло је до иницијативе да се организују и такмичења из програмирања и математике.

Ове године је такмичење из математике организовано само за ученике прве две године факултета. У избору задатака и/или прегледу учествовали су Миљан Кнежевић, Ђорђе Кртинић и Зоран Петровић, а такмичило се 6 студената прве и друге године:

1. Лукић Катарина, ММ 6/13
2. Грбић Бранко, ММ 53/14
3. Дробњак Душан, ММ 43/14
4. Перић Никола, МР 28/14
5. Станковић Стефан, ММ 26/14
6. Стокић Максим, ММ 120/14

и решавали 6 задатака. Задаци и решења се могу наћи у наставку текста.

Након одржаног такмичења комисија је прегледала радове и прогласила најбоље студенте. Награђени студенти су:

Дробњак Душан, **I** награда

Лукић Катарина, **II** награда

Стокић Максим, **III** награда

Надамо се да ће такмичење допринети да се повећа ниво знања код студената, да неће остати само на овогодишњем издању и да ће наредних година бити веће заинтересованости и код студената и код наставног особља.

На крају користимо прилику да се захвалимо иницијаторима, спонзорима, као и људима који су потпомогли организацију такмичења (пре свега колегама са катедре за рачунарство).

# Математички факултет у Београду

## Студентско такмичење из математике, 25.04.2015. млађа категорија

1. Нека је  $V$  еуклидски векторски простор димензије  $n > 1$  и  $H$  хиперраван у  $V$ . Доказати или оповргнути:

постоји  $n + 1$  вектора у  $V$ , који су сви са исте стране хиперравни  $H$  и који међусобно заклапају тупе углове.

2. Нека је  $(a_n)_{n \geq 1}$  низ ненегативних реалних бројева, тако да је  $\sum_{n=1}^{\infty} a_n < \infty$  и нека је  $S_m = \sum_{m|k} a_k$ .  
Одредити све низове за које важи  $S_1 = mS_m$  за свако  $m \in \mathbb{N}$ .

3. Нека је  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  два пута диференцијабилна функција. Ако важи  $|f''(x)| \leq 2$  за свако  $x \in (0, 1)$ , доказати да је  $|f'(x)| \leq |f(1) - f(0)| + 1$  за свако  $x \in (0, 1)$ .

4. Нека су  $A, B \in M_n(\mathbb{C})$  такве да је  $\det B \neq 0$ ,  $AB = BA$  и  $|\det(A + \omega B)| = 1$  ако је  $|\omega| = 1$ . Доказати да је  $A^n = 0$ . Важи ли тврђење без претпоставке о комутативности?

5. Нека је  $(G, +)$  коначна Абелова група,  $n(G)$  број њених елемената, а  $p(G)$  број различитих бинарних операција  $\circ$  на  $G$ , таквих да је  $(G, +, \circ)$  прстен са јединицом.

(а) Да ли постоји  $(G_k)_{k \in \mathbb{N}}$  тако да је  $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{n(G_k)}{p(G_k)} = 0$ ?

(б) Да ли постоји  $(G_k)_{k \in \mathbb{N}}$  тако да је  $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{n(G_k)}{p(G_k)} = \infty$ ?

6. Нека је  $f : \mathbb{R} \rightarrow [0, \infty)$  периодична непрекидна функција, периода 1. Доказати да је

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \int_0^1 f(x)f(nx)dx = \left( \int_0^1 f(x)dx \right)^2.$$

# МАТФ 2015.

## Решења задатака

**1.** Нека постоји тражени избор вектора и нека су то вектори  $v_1, v_2, \dots, v_{n+1}$ . Како вектора има више од димензије простора, они су линеарно зависни. Нека је  $\sum_{i=1}^{n+1} \lambda_i v_i = 0$ , где је  $\sum_{i=1}^{n+1} \lambda_i^2 \neq 0$ , и нека је  $I = \{i \mid \lambda_i \geq 0\}$ ,  $J = \{1, \dots, n+1\} \setminus I$ . Следи  $u = \sum_{i \in I} \mu_i v_i = \sum_{i \in J} \mu_i v_i$ , где је  $\mu_i = \begin{cases} \lambda_i, & \text{ако је } i \in I \\ -\lambda_i, & \text{ако је } i \in J \end{cases}$  и важи  $\mu_i \geq 0$  за свако  $i \in \{1, \dots, n+1\}$ , као и  $\sum_{i=1}^{n+1} \mu_i^2 \neq 0$ . По условима задатка следи  $0 \leq \langle u, u \rangle = \sum_{i,j \in I} \mu_i \mu_j \langle v_i, v_j \rangle \leq 0$ , па је  $u = 0$ .

Ако је  $v$  нормални вектор хиперравни  $H$ , који одређује страну те хиперравни са које су тражени вектори, онда је  $\langle v, v_i \rangle > 0$  за све  $i \in \{1, 2, \dots, n+1\}$ , па следи  $0 = \langle u, v \rangle = \sum_{i \in I} \mu_i \langle v_i, v \rangle$ , па је  $\mu_i = 0$  за  $i \in I$ . Аналогно је  $\mu_i = 0$  за  $i \in J$ , што је контрадикција са  $\sum_{i=1}^{n+1} \mu_i^2 \neq 0$ , па следи да не постоји тражени избор вектора.

**2.** Ред  $S_1 = \sum_{n=1}^{\infty} a_n$  је конвергентан и са позитивним члановима, па је и апсолутно конвергентан, као и ред  $\sum_{m|k} a_k$  за било које  $m \in \mathbb{N}$ , као и коначна линеарна комбинација оваквих редова. Следи

да се у реду  $S = \sum_{n=1}^{\infty} a_n + \sum_{k=1}^j [(-1)^k \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq j} \left( \sum_{p_{i_1} \dots p_{i_k} | n} a_n \right)]$  (где су  $p_1 < \dots < p_j$  првих  $j$  простих бројева) може мењати поредак сабирања. Уколико  $i$  није дељив ни са једним од  $p_1 < \dots < p_j$ , члан  $a_i$  се у  $S$  јавља тачно једном (само у првом реду); иначе, ако је дељив са тачно  $m$  од ових простих бројева, након мењања поретка сабирања коефицијент уз тај члан ће бити  $\sum_{k=0}^m (-1)^k \binom{m}{k} = 0$ . Следи

да је  $0 \leq S - a_1 = \sum_{p_1 \dots p_j | k} p_k \leq \sum_{k=0}^{\infty} a_{m+k}$ , где су  $p_1 < \dots < p_j$  првих  $j$  простих бројева, а  $m > 1$  најмањи

природан број који није дељив са неким од  $p_1, \dots, p_j$ . Како  $m \rightarrow \infty$  кад  $j \rightarrow \infty$  и како  $\sum_{k=0}^{\infty} a_{m+k} \rightarrow 0$

кад  $m \rightarrow \infty$  (ред  $S_1$  је конвергентан), следи да  $S \rightarrow a_1$  кад  $j \rightarrow \infty$ . Са друге стране, по условима задатка следи  $S = S_1 + \sum_{k=1}^j [(-1)^k \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq j} \left( \frac{1}{p_{i_1} \dots p_{i_k}} \cdot S_1 \right)] = S_1 \cdot \prod_{k=1}^j \left( 1 - \frac{1}{p_j} \right) \rightarrow 0$  кад  $j \rightarrow \infty$  (јер

је  $\sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{p_k} = \infty$ ), па је  $a_1 = 0$ .

Ако је  $n$  најмањи индекс за који је  $a_n \neq 0$ ,  $b_k = a_{nk}$  за  $k \in \mathbb{N}$  и  $m \in \mathbb{N}$ , следи  $\sum_{k=1}^{\infty} b_{mk} = \sum_{k=1}^{\infty} a_{mnk} = \frac{1}{mn} \cdot \sum_{k=1}^{\infty} a_k = \frac{1}{m} \cdot \sum_{k=1}^{\infty} a_{nk} = \frac{1}{m} \cdot \sum_{k=1}^{\infty} b_k$ , тј. ред  $\sum_{k=1}^{\infty} b_k$  задовољава услове задатке, па по претходном следи  $0 = b_1 = a_n$ . Из добијене контрадикције следи да је једини ред који задовољава услове задатке ред за који је  $a_n = 0$  за свако  $n \in \mathbb{N}$ .

**3.** Ако је  $x, t \in [0, 1]$ , по условима задатка је  $f(t) = f(x) + f'(x)(t-x) + \frac{f''(\xi)}{2!} \cdot (t-x)^2$  за неко  $\xi$  између  $x$  и  $t$ , па (како је  $|f''(\xi)| \leq 2$  за свако  $\xi \in (0, 1)$ ) следи  $|f(t) - f(x) - f'(x)(t-x)| \leq (t-x)^2$ .

Специјално, за  $t = 0$ , односно  $t = 1$ , следи  $|f(0) - f(x) + f'(x)x| \leq x^2$ , односно  $|f(1) - f(x) + f'(x)(x-1)| \leq (1-x)^2$ . Како је максимум функције  $x^2 + (1-x)^2$  на  $[0, 1]$  једнак 1, за свако  $x \in (0, 1)$  важи

$$\begin{aligned} 1 \geq x^2 + (1-x)^2 &\geq |f(1) - f(x) + f'(x)(x-1)| + |f(0) - f(x) + f'(x)x| \\ &\geq \left| (f(1) - f(x) + f'(x)(x-1)) - (f(0) - f(x) + f'(x)x) \right| \\ &= \left| (f(1) - f(0)) - f'(x) \right| \geq |f'(x)| - |f(1) - f(0)|. \end{aligned}$$

4. Израз  $p(\omega) = \det(A + \omega B)$  је полином степена највише  $n$ . Ако је  $p(\omega) = a_n \omega^n + \dots + a_0$ , за  $|w| = 1$  следи  $1 = |\det(A + \omega B)|^2 = (a_n \omega^n + \dots + a_0) \cdot \overline{(a_n \omega^n + \dots + a_0)} = (a_n \omega^n + \dots + a_0) \cdot (\bar{a}_n \bar{\omega}^n + \dots + \bar{a}_0) = (a_n \omega^n + \dots + a_0) \cdot (\bar{a}_n \cdot \frac{1}{\omega^n} + \dots + \bar{a}_0)$ , па је  $\omega^n = (a_n \omega^n + \dots + a_0) \cdot (\bar{a}_0 \omega^n + \dots + \bar{a}_n)$ . Како је последње тачно за све  $|\omega| = 1$  (бесконачан скуп), ова (полиномска) веза је идентитет, па следи  $\omega^n \equiv (a_n \omega^n + \dots + a_0) \cdot (\bar{a}_0 \omega^n + \dots + \bar{a}_n)$ . Притом је  $a_n = \det B \neq 0$ , па је (изједначавањем коефицијената)  $a_0 \bar{a}_n = 0 \Rightarrow a_0 = 0$  (коефицијент уз  $\omega^0$ ),  $a_1 \bar{a}_n + a_0 \bar{a}_{n-1} = a_1 \bar{a}_n = 0 \Rightarrow a_1 = 0$  (коефицијент уз  $\omega^1$ ); ако је  $k < n$  и  $a_0 = \dots = a_{k-1} = 0$  следи  $a_k \bar{a}_n + \dots + a_0 \bar{a}_{n-k+1} = a_k \bar{a}_n = 0 \Rightarrow a_k = 0$  (коефицијент уз  $\omega^k$ ). Следи  $a_0 = \dots = a_{n-1} = 0$ , па је  $|a_n|^2 = 1$  (коефицијент уз  $\omega^n$ ), тј.  $\det(A + \omega B) = a_n \omega^n = \det B \cdot \omega^n$  и притом је  $|\det B| = 1$ .

Следи  $\det B \cdot \omega^n = \det(A + \omega B) = \det((AB^{-1} + \omega)B) = \det((-AB^{-1}) - \omega) \cdot (-1)^n \cdot \det B$ , а како матрица поништава свој карактеристични полином, следи  $0 = \det B \cdot (-AB^{-1})^n$ ; због комутативности следи  $0 = \det B \cdot B^{-n} \cdot A^n$ , а како је  $B$  регуларна, следи  $A^n = 0$ .

Ако су  $A = (a_{i,j})_{i,j=1}^n$  и  $B = (b_{i,j})_{i,j=1}^n$  дефинисани са

$$a_{i,j} = \begin{cases} 1, & \text{ако је } i = j = n \\ 0, & \text{иначе} \end{cases} \quad \text{и} \quad b_{i,j} = \begin{cases} 1, & \text{ако је } i = j - 1 \text{ или } (i,j) = (1,n) \\ 0, & \text{иначе} \end{cases},$$

следи  $A^n = A \neq 0$  и  $\det(A + \omega B) = \omega^n$ , па тврђење не важи без претпоставке о комутативности.

5. На  $G = (\mathbb{Z}_2, +) \times (\mathbb{Z}_2, +)$  се структура прстена са јединицом може увести на неколико начина:

1°  $H = \mathbb{Z}_2[x]/(x^2 + x + 1)$  (поље са 4 елемента), тј. структура у којој је множење дато са

·	0	a	b	c
0	0	0	0	0
a	0	a	b	c
b	0	b	c	a
c	0	c	a	b

( $a = 1, b = x, c = x + 1$ ); притом, сваки од 3 ненула елемента  $(\mathbb{Z}_2, +) \times (\mathbb{Z}_2, +)$

може играти улогу јединице ( $a$ ) (тј.  $xH$  и  $(x+1)H$  су прстени са јединицом у којима су  $c$  и  $b$ , редом, јединице);

2°  $\mathbb{Z}_2[x]/(x^2 + x)$  (изоморфна са  $(\mathbb{Z}_2, +, \cdot) \times (\mathbb{Z}_2, +, \cdot)$ ), тј. структура у којој је множење дато са

·	0	a	b	c
0	0	0	0	0
a	0	a	b	c
b	0	b	b	0
c	0	c	0	c

( $a = 1, b = x, c = x + 1$ )

3°  $\mathbb{Z}_2[x]/(x^2 + 1)$ , тј. структура у којој је множење дато са

·	0	a	b	c
0	0	0	0	0
a	0	a	b	c
b	0	b	a	c
c	0	c	c	0

( $a = 1, b = x, c = x + 1$ ).

Дакле, на  $G$  се структура прстена са јединицом може увести на више од  $n(G) = 4$  начина (тј.  $p(G) \geq 5$ ).

Ако су  $(G_1, +_1, \cdot_1)$  и  $(G_2, +_2, \cdot_2)$  прстени са јединицом, онда се на  $G_1 \times G_2$  може увести структура прстена са јединицом (за  $a_1, a_2 \in G_1, b_1, b_2$  дефинише се  $(a_1, b_1) +_{G_1 \times G_2} (a_2, b_2) = (a_1 +_1 b_1, a_2 +_2 b_2)$  и  $(a_1, b_1) \cdot_{G_1 \times G_2} (a_2, b_2) = (a_1 \cdot_1 b_1, a_2 \cdot_2 b_2)$ ; ако су  $i_1$  и  $i_2$  јединични елементи  $G_1$  и  $G_2$ , редом, онда је при овако дефинисаним операцијама  $(i_1, i_2)$  јединични елемент на  $G_1 \times G_2$ ; притом, ако је  $(+_1, \cdot_1) \neq (+_2, \cdot_2)$ , добијају се различите структуре на  $G_1 \times G_2$ ). Следи важи  $n(G^k) = 4^k$  и  $p(G^k) \geq 5^k$ , па је  $0 < \frac{n(G^k)}{p(G^k)} \leq \left(\frac{4}{5}\right)^k \rightarrow 0$  кад  $k \rightarrow \infty$ , одакле је  $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{n(G^k)}{p(G^k)} = 0$ .

Ако је  $p$  прост број,  $(\mathbb{Z}_p, +_p, \cdot_p)$  има  $p - 1$  аутоморфизама (то су пресликавања  $x \rightarrow ax$  за свако  $a \neq 0$ ). Такође, ако је  $(p, q) = 1$ , следи  $\text{Aut}(\mathbb{Z}_{pq}) \cong \text{Aut}(\mathbb{Z}_p \times \mathbb{Z}_q) \cong \mathbb{Z}_{p-1} \times \mathbb{Z}_{q-1}$ , па ако су  $p_1 < \dots < p_n$  првих  $n$  простих природних бројева и  $G_n = \mathbb{Z}_{p_1 \dots p_n}$ , следи  $\frac{n(G_n)}{p(G_n)} = \prod_{i=1}^n \frac{p_i}{p_i - 1}$ , па је  $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{n(G_k)}{p(G_k)} =$

$$\prod_{k=1}^{\infty} \frac{1}{1 - \frac{1}{p_k}} = \infty \text{ (јер је } \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{p_k} = \infty \text{)}.$$

6. Како је  $f$  непрекидна, достиже максимум и минимум на  $\left[\frac{k-1}{n}, \frac{k}{n}\right]$  за свако  $k \in \{1, \dots, n\}$ . Нека су (неке од) тачака у којима се достижу  $a_{n,k}$  и  $b_{n,k}$ , тј. важи  $f(a_{n,k}) \leq f(t) \leq f(b_{n,k})$  за  $t \in \left[\frac{k-1}{n}, \frac{k}{n}\right]$  и

$a_{n,k}, b_{n,k} \in [\frac{k-1}{n}, \frac{k}{n}]$ . За  $t \in [k-1, k]$  следи  $f(a_{n,k})f(t) \leq f(\frac{t}{n})f(t) \leq f(b_{n,k})f(t)$ , па је  $\int_{k-1}^k f(\frac{t}{n})f(t)dt = f(c_{n,k}) \int_{k-1}^k f(t)dt$  за неко  $c_{n,k} \in [\frac{k-1}{n}, \frac{k}{n}]$ , јер је  $f$  ненегативна и непрекидна.

Како је  $f$  периодична са периодом 1, за свако  $k \in \mathbb{N}$  је  $\int_{k-1}^k f(t)dt = \int_0^1 f(t)dt$ , па следи

$$\begin{aligned} \int_0^1 f(x)f(nx)dx &= \left\{ \begin{array}{l} \text{смена } t = nx \\ dt = ndx \end{array} \right\} = \frac{1}{n} \cdot \int_0^n f(\frac{t}{n})f(t)dt = \frac{1}{n} \cdot \sum_{k=1}^n \int_{k-1}^k f(\frac{t}{n})f(t)dt \\ &= \frac{1}{n} \cdot \sum_{k=1}^n f(c_{n,k}) \int_{k-1}^k f(t)dt = \frac{\sum_{k=1}^n f(c_{n,k})}{n} \cdot \int_0^1 f(t)dt \rightarrow \left( \int_0^1 f(t)dt \right)^2, \end{aligned}$$

јер је  $\frac{\sum_{k=1}^n f(c_{n,k})}{n}$  интегрална сума функције  $f$  (која одговара подели интервала  $[0, 1]$  на  $n$  интервала једнаке дужине и избору међутачака  $(c_{n,k})_{k=1}^n$ ).