

ДОМАШНО № 1 ПО ДИСЦИПЛИНАТА “ДИСКРЕТНИ СТРУКТУРИ”  
ЗА СПЕЦИАЛНОСТ “КОМПЮТЪРНИ НАУКИ”, I КУРС, II ПОТОК,  
ЗИМЕН СЕМЕСТЪР НА 2017/2018 УЧ. Г. В СУ, ФМИ

Име: ..... Факултетен № ..... Група: .....

Задача	1	2	3	4	ОБЩО
<i>получени точки</i>					
<i>максимум точки</i>	30	20	30	20	100

**Забележка 1:** Всички отговори трябва да бъдат обосновани подробно.

**Забележка 2:** Не предавайте идентични решения дори когато работите заедно: идентичните решения ще бъдат анулирани!

**Задача 1.** Постройте безкрайно множество, всички елементи на което са негови строги подмножества. Първо опишете идеята неформално. После дайте строго (формално) описание, несъдържащо многоточия и фрази от рода на “аналогично”, “и тъй нататък”. Докажете строго, че построеното множество има желаните свойства.

**Задача 2.** Функция  $f : S \rightarrow S$  (със съвпадащи дефиниционно и функционално множество) се нарича инволюция точно когато удовлетворява равенството  $f(f(x)) = x$  за всяко  $x \in S$ . Един елемент  $x_0 \in S$  се нарича неподвижна точка за функцията  $f$  точно когато  $f(x_0) = x_0$ . Докажете, че:

- а) всяка инволюция е биекция; (3 точки)
- б) ако  $f$  е инволюция, то  $f^{-1} = f$ ; (3 точки)
- в) ако функция от вида  $f : S \rightarrow S$  съвпада със своята обратна функция  $f^{-1}$ , то  $f$  е инволюция; (3 точки)
- г) ако  $S$  е крайно множество и  $f : S \rightarrow S$  е инволюция, то броят на елементите на  $S$  и броят на неподвижните точки на  $f$  имат една и съща четност, т.е. и двете числа са четни или и двете са нечетни; (3 точки)
- д) ако  $S$  е крайно множество, а  $f_1 : S \rightarrow S$  и  $f_2 : S \rightarrow S$  са две инволюции, то броят на неподвижните точки на  $f_1$  и броят на неподвижните точки на  $f_2$  са числа с еднаква четност; (3 точки)
- е) уравнението  $x^{2017} - 517x^{289} + 24x = 0$  има нечетен брой реални корени. (5 точки)

В последната подточка се иска решение чрез инволюция. (Не се приемат други решения!) Първо опишете идеята неформално (с две-три изречения). После дайте формално описание: дефинирайте множеството  $S$  и функцията  $f$ ; докажете, че  $f$  е от вида  $f : S \rightarrow S$ ; докажете, че  $f$  е инволюция; намерете броя на неподвижните точки на  $f$ ; позовете се на твърдението от подточка “г”.

**Задача 3.** Съществува ли множество от точки в тримерното пространство, което има:

- а) поне една, но не повече от краен брой общи точки с всяка равнина? (15 точки)
- б) изброимо безкрайно много общи точки с всяка равнина? (15 точки)

*Упътване:* Ако поне едно от числата  $A$ ,  $B$  и  $C$  е различно от нула, то множеството от точки  $\{(x, y, z) \in \mathbb{R}^3 \mid Ax + By + Cz + D = 0\}$  е равнина. Всяка равнина има уравнение от този вид.

**Задача 4.** Постройте строга линейна наредба в множеството  $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$ .

## РЕШЕНИЯ

**Задача 1.** Идеята на решението е да строим множеството стъпка по стъпка. Тъй като празното множество е подмножество на всяко множество, удобно е да го вземем за елемент на нашето множество. След като вече сме взели  $\emptyset$  в качеството на елемент,  $\{\emptyset\}$  също ще бъде подмножество на нашето множество, затова можем да го добавим като следващ елемент и т.н. Тоест търсеното безкрайно множество ще изглежда така:

$$M = \left\{ \emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, \{\{\{\emptyset\}\}\}, \dots \right\}.$$

Формално описание:

Щом имаме безкрайна редица от еднотипни стъпки, удобно е да използваме принципа на математическата индукция. Той служи не само за доказване, но и за определяне.

С помощта на следната *индуктивна дефиниция* определяме една безкрайна редица от множества.

*База:* Полагаме  $M_1 = \{\emptyset\}$ .

*Индуктивна стъпка:* За всяко цяло положително число  $n$  полагаме  $M_{n+1} = \{M_n\}$ .

Продължаваме с неиндуктивна дефиниция: полагаме

$$M = \bigcup_n M_n$$

(където индексът  $n$  пробягва множеството на целите положителни числа).

По такъв начин търсеното множество  $M$  е определено напълно строго (формално). Остава да докажем, че то има желаните свойства.

*Доказателство:* Нека  $X \in M$ . Трябва да докажем, че  $X \subset M$ . От  $X \in M = \bigcup_n M_n$  следва, че  $X \in M_n$  за някое цяло положително  $n$ .

Първи случай:  $n = 1$ . Тогава  $X \in M_1$ . От базата на индуктивната дефиниция знаем, че  $M_1 = \{\emptyset\}$ . Следователно  $X = \emptyset$ . Понеже празното множество е подмножество на всяко множество, то  $X \subset M$ . Включването е строго:  $X \subset M$ , защото множеството  $M$  е непразно (негов елемент е поне празното множество; това следва от базата на индуктивната дефиниция).

Втори случай:  $n > 1$ . Тогава  $X \in M_n$ . От индуктивната стъпка на дефиницията имаме  $M_n = \{M_{n-1}\}$ . Следователно  $X = M_{n-1}$ , което е подмножество на  $M$  като един от членовете на обединението. Включването е строго, защото  $M$  има поне два елемента:  $\emptyset$  и  $\{\emptyset\}$ , докато  $M_{n-1}$  има само един елемент (той е  $M_{n-2}$ , ако  $n > 2$ , и  $\emptyset$ , ако  $n = 2$ ).

Трябва да докажем още едно свойство на множеството  $M$  — че то е безкрайно. Това следва от факта, че  $M$  е обединение на безброй много множества, които са непразни и две по две нямат общи елементи. Че членовете на обединението са непразни множества, е ясно от индуктивната дефиниция: всяко от тях има точно един елемент. А две по две нямат общи елементи, защото, ако допуснем противното — че някои от тях имат общи елементи, — ще излезе, че те съвпадат. (Множествата  $M_n$  имат по един елемент, поради което не могат да се припокриват частично: те или съвпадат, или не се пресичат.) Допускането води до противоречие със следното твърдение: членовете на обединението са две по две различни множества, тоест

$$M_n \neq M_p \text{ за всяко цяло } n > 1 \text{ и за всяко цяло } p > n.$$

Това твърдение може да се докаже с индукция по  $n$ .

*База:*  $n = 1$ . Да допуснем противното — че  $M_1 = M_p$  за някое цяло  $p > 1$ . Понеже  $M_1 = \{\emptyset\}$  и  $M_p = \{M_{p-1}\}$ , то равенството  $M_1 = M_p$  се превръща във  $\{\emptyset\} = \{M_{p-1}\}$ , т.е.  $M_{p-1} = \emptyset$ , което противоречи на факта, че множествата са непразни.

*Индуктивна стъпка:*  $n > 1$ . Нека  $M_{n-1} \neq M_q$  за всяко цяло  $q > n - 1$ . Ще докажем, че  $M_n \neq M_p$  за всяко цяло  $p > n$ . Допускаме противното:  $M_n = M_p$  за някое цяло  $p > n$ . Понеже  $M_n = \{M_{n-1}\}$  и  $M_p = \{M_{p-1}\}$ , то равенството  $M_n = M_p$  води до  $\{M_{n-1}\} = \{M_{p-1}\}$ , т.е.  $M_{n-1} = M_{p-1}$  (и  $p-1 > n-1$ , защото  $p > n$ ) — противоречие с индуктивното предположение.

## Задача 2.

а) Нека функцията  $f : S \rightarrow S$  е инволюция. Ще докажем, че  $f$  е биекция.

Първо, нека  $f(x_1) = f(x_2)$ . Тогава  $f(f(x_1)) = f(f(x_2))$ . Понеже  $f$  е инволюция, то лявата и дясната страна са съответно равни на  $x_1$  и  $x_2$ . Следователно  $x_1 = x_2$ . Доказахме, че ако  $f(x_1) = f(x_2)$ , то  $x_1 = x_2$ . Значи,  $f$  е инекция.

Второ, ще докажем, че функцията  $f$  е сюрекция, т.е. за всяко  $y \in S$  съществува  $x \in S$ , за което  $f(x) = y$ . Такова  $x$  е елементът  $f(y)$ , защото, ако  $x = f(y)$ , то  $f(x) = f(f(y)) = y$ .

Щом функцията  $f$  е едновременно инекция и сюрекция, то тя е биекция.

б) Нека  $x = f^{-1}(y)$  е обратната функция на  $f$ . По определение  $y = f(x)$ . Следователно  $f(y) = f(f(x)) = x = f^{-1}(y)$ , тоест  $f(y) = f^{-1}(y)$  за  $\forall y \in S$ . Значи,  $f$  и  $f^{-1}$  съвпадат.

в) Ако  $f$  и  $f^{-1}$  съвпадат, то  $f(f(x)) = f(f^{-1}(x)) = x$  за  $\forall x \in S$ , като последното равенство е вярно по определение. А щом  $f(f(x)) = x$  за  $\forall x \in S$ , то  $f$  е инволюция.

г) Нека  $f$  има  $m$  неподвижни точки  $x \in S$  — такива, за които  $f(x) = x$ . Останалите елементи на множеството  $S$  се разделят на  $n$  двойки  $\{x, y\}$ , като  $x \neq y = f(x)$ . Елементите  $x$  и  $y$  си съответстват взаимно: щом  $y = f(x)$ , то  $f(y) = f(f(x)) = x$ . Тоест инволюцията  $f$  разделя множеството  $S$  на  $n$  двойки и  $m$  единични елемента. Следователно  $|S| = m + 2n$ . Понеже числото  $2n$  е четно, то  $|S|$  и  $m$  са с еднаква четност.

д) От “г” следва, че броят на неподвижните точки на  $f_1$  и броят на неподвижните точки на  $f_2$  са числа с еднаква четност — четността на  $|S|$ .

е) Числото  $x = 0$  е корен на уравнението  $x^{2017} - 517x^{289} + 24x = 0$ . При това, ако уравнението има корен  $x \neq 0$ , то и числото  $-x$  е негов корен, защото  $(-x)^{2017} - 517(-x)^{289} + 24(-x) = -x^{2017} + 517x^{289} - 24x = -(x^{2017} - 517x^{289} + 24x) = -0 = 0$ . С други думи, всички ненулеви корени на уравнението (ако има такива) се разделят на двойки  $\{x, -x\}$ . Само коренът  $x = 0$  не участва в такава двойка (защото  $-0 = 0$ ). Ако  $n$  е броят на двойките, то броят на корените е  $2n + 1$ , което е нечетно число.

Формално описание на решението с помощта на инволюция:

Нека  $S$  е множеството от реалните корени на уравнението. Лесно се проверява, че  $0 \in S$ . Уравнение от степен 2017 има не повече от 2017 реални корена, тоест множеството  $S$  е крайно. Разглеждаме функцията  $f(x) = -x$  с дефиниционно множество  $S$ . Щом уравнението съдържа степени на  $x$  с еднаква четност на показателите, то за всеки корен  $x$  числото  $-x$  също е корен. Иначе казано, ако  $x \in S$ , то и  $f(x) = -x \in S$ . Следователно функцията  $f$  е от вида  $f : S \rightarrow S$ . Тя е инволюция, защото  $f(f(x)) = f(-x) = -(-x) = x$ , тоест  $f(f(x)) = x$  за всяко  $x \in S$ . За да намерим неподвижните точки на  $f$ , решаваме уравнението  $f(x) = x$ :

$$f(x) = x \iff -x = x \iff 2x = 0 \iff x = 0.$$

Числото  $x = 0$  е допустима стойност за  $f$ , защото  $0 \in S$ . Инволюцията  $f$  има нечетен брой неподвижни точки — само една: числото  $x = 0$ . Следователно множеството  $S$  има нечетен брой елементи, тоест уравнението  $x^{2017} - 517x^{289} + 24x = 0$  има нечетен брой реални корени.

*Извод:* Инволюциите са мощно средство за установяване на четност и нечетност.



### Задача 3.

а) Съществува множество от точки в тримерното пространство, имащо поне една, но не повече от краен брой общи точки с всяка равнина. Такова е например множеството

$$M = \left\{ (t^5, t^3, t) \mid t \in \mathbb{R} \right\}.$$

Доказателство: Да вземем произволна равнина  $\alpha$ . Тя има уравнение

$$\alpha: Ax + By + Cz + D = 0,$$

където поне един от коефициентите  $A$ ,  $B$  и  $C$  е различен от нула. В равнината  $\alpha$  лежат онези точки от множеството  $M$ , чийто параметър  $t$  удовлетворява уравнението

$$M \cap \alpha: At^5 + Bt^3 + Ct + D = 0.$$

Остава да докажем, че това уравнение има поне един, но най-много краен брой реални корени  $t$ , каквито и да бъдат реалните параметри  $A$ ,  $B$ ,  $C$  и  $D$  (стига поне едно от числата  $A$ ,  $B$  и  $C$  да е различно от нула).

Тъй като степента на уравнението  $At^5 + Bt^3 + Ct + D = 0$  не надвишава пет, то има не повече от пет реални корена, т.е. реалните му корени са краен брой. (Уравнението би могло да има безкраен брой реални корени единствено при  $A = B = C = D = 0$ , което представлява недопустима комбинация от стойности на параметрите.)

От друга страна, който и от коефициентите  $A$ ,  $B$  и  $C$  да е различен от нула, уравнението е от нечетна степен. А всяко уравнение от нечетна степен има поне един реален корен, защото лявата страна си сменя знака поне веднъж. Причината е, че когато  $t$  е достатъчно голямо по абсолютна стойност, определящ за стойността на полинома е старшият член. Така например, ако  $A \neq 0$ , то при  $t \rightarrow +\infty$  полиномът има знака на  $A$ , а при  $t \rightarrow -\infty$  има знака на  $-A$ . Ако  $A = 0$ , но  $B \neq 0$ , полиномът има съответно знака на  $B$  и на  $-B$ . Ако  $A = B = 0$ , но  $C \neq 0$ , полиномът има съответно знака на  $C$  и на  $-C$ .

И така, уравнението  $At^5 + Bt^3 + Ct + D = 0$  има поне един реален корен, но не повече от краен брой, което трябваше да се докаже.

б) Разглеждаме семейството от множества

$$M_k = \left\{ (t^5, t^3, t+k) \mid t \in \mathbb{R} \right\}, \quad k = 0, 1, 2, 3 \dots$$

Тяхното обединение

$$L = \bigcup_{k \geq 0} M_k$$

има изброимо безкрайно сечение с всяка равнина.

За всяко от множествата  $M_k$  се доказва (както по-горе), че има поне една, но не повече от краен брой общи точки с всяка равнина. С други думи, уравнението

$$M_k \cap \alpha: At^5 + Bt^3 + C(t+k) + D = 0 \iff At^5 + Bt^3 + Ct + (Ck + D) = 0$$

има поне един, но не повече от краен брой реални корени  $t$  за всяко цяло  $k \geq 0$  и за всички реални  $A$ ,  $B$ ,  $C$  и  $D$ , където поне един от коефициентите  $A$ ,  $B$  и  $C$  е различен от нула. Това следва от факта, че уравнението е от нечетна степен, не по-висока от пета.

Нека  $\alpha$  е произволна равнина. Тъй като тя има не повече от пет общи точки с всяко от множествата  $M_k$ , то следва, че  $\alpha$  има изброимо много общи точки с тяхното обединение  $L$ . Наистина, сечението  $L \cap \alpha$  е изброимо, защото елементите му могат да се наредят в редица: първо елементите на  $M_0 \cap \alpha$  (те са краен брой — най-много пет), след това елементите на  $M_1 \cap \alpha$ , на  $M_2 \cap \alpha$ , на  $M_3 \cap \alpha$  (също краен брой) и т.н.

От друга страна, равнината  $\alpha$  има безброй много общи точки с  $L$ , защото:

- има поне една обща точка с всяко от множествата  $M_k$ ;
- множествата  $M_k$  са безброй много (тъй като  $k = 0, 1, 2, 3 \dots$ );
- общите точки на равнината  $\alpha$  с всяко множество  $M_k$  са различни от общите ѝ точки с другите множества от семейството.

Последното твърдение следва от това, че никои две множества от разглежданото семейство нямат общи точки, тоест  $M_k \cap M_p = \emptyset$  при  $k \neq p$ .

Да допуснем противното: че при  $k \neq p$  множествата  $M_k$  и  $M_p$  имат обща точка. Тогава

$$(t^5, t^3, t+k) = (u^5, u^3, u+p) \quad \text{за някои реални числа } u \text{ и } t.$$

Тоест

$$\left. \begin{cases} t^5 = u^5 \\ t^3 = u^3 \\ t+k = p+u \end{cases} \right\} \iff \left. \begin{cases} t = u \\ t+k = p+u \end{cases} \right\} \iff \begin{cases} t = u \\ k = p, \end{cases}$$

което противоречи на неравенството  $k \neq p$ .

**Задача 4.**  $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  е множеството на всички функции от вида  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , т.е. множеството на всички безкрайни редици от естествени числа. Най-лесно е да ги наредим по азбучен ред (т. нар. лексикографска наредба). Нека  $a = (a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  и  $b = (b_n)_{n \in \mathbb{N}}$  са две различни безкрайни редици от естествени числа. Понеже  $a \neq b$ , следва, че множеството  $X = \{n \in \mathbb{N} : a_n \neq b_n\}$  е непразно подмножество на  $\mathbb{N}$ . Едно следствие от принципа на математическата индукция е, че всяко непразно подмножество на  $\mathbb{N}$  има най-малък елемент. Нека  $k$  е най-малкото число в  $X$ , тоест индексът на първата позиция, в която двете безкрайни редици  $a$  и  $b$  се различават. Щом  $a_k \neq b_k$ , то или  $a_k < b_k$ , или  $b_k < a_k$ . Ако  $a_k < b_k$ , приемаме по определение, че  $a \prec b$ . Обратно: ако  $b_k < a_k$ , приемаме, че  $b \prec a$ . Релацията  $\prec$  е строга линейна наредба в  $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$ . Доказателството се състои в проверка на свойствата на релацията:

1) Антирефлексивност:  $\forall a (a \not\prec a)$ , т.е. никоя редица не предхожда себе си. Това свойство е изпълнено по определение: дефинирахме  $a \prec b$  или  $b \prec a$  само за различни редици  $a$  и  $b$ .

2) Силна антисиметричност:  $\forall a, \forall b (a \neq b \rightarrow a \prec b \oplus b \prec a)$ , тоест от всеки две различни редици точно едната предхожда другата. И това свойство следва непосредствено от определението: ако  $k$  е индексът на първата позиция, в която се различават редиците  $a$  и  $b$ , то е изпълнено точно едно от неравенствата  $a_k < b_k$  и  $b_k < a_k$ .

3) Транзитивност:  $\forall a, \forall b, \forall c (a \prec b \wedge b \prec c \rightarrow a \prec c)$ .

Доказателство: Нека  $k$  е най-малкият индекс, в който се различават редиците  $a$  и  $b$ , а пък  $p$  е най-малкият индекс, в който се различават редиците  $b$  и  $c$ . От минималността следва, че  $a_n = b_n$  за всяко естествено  $n < k$  и  $b_n = c_n$  за всяко естествено  $n < p$ . Освен това, тъй като  $a \prec b$  и  $b \prec c$ , то  $a_k < b_k$  и  $b_p < c_p$ .

Без ограничение,  $k \leq p$ . Щом  $a_n = b_n$  и  $b_n = c_n$ , то  $a_n = c_n$  за всяко естествено  $n < k$ . Тоест  $k$  е най-малкият индекс, в който се различават редиците  $a$  и  $c$ . От  $a_k < b_k$  и  $b_k \leq c_k$  следва, че  $a_k < c_k$ . Ето защо  $a \prec c$ .