

СТУДЕНЧЕСКИЕ ОЛИМПИАДЫ ПО АЛГЕБРЕ В МГУ

Авторский коллектив: И. В. Аржанцев, В. В. Батырев, Е. И. Бунина, Е. С. Голод, А. Э. Гутерман, М. В. Зайцев, А. И. Зобнин, А. А. Клячко, В. Т. Марков, А. А. Нечаев, А. Ю. Ольшанский, Е. А. Поршневу, Ю. Г. Прохоров.

Редакционная коллегия: И. В. Аржанцев, В. А. Артамонов, Е. И. Бунина, Э. Б. Винберг, С. А. Гайфуллин, Е. С. Голод, А. Э. Гутерман, М. В. Зайцев, А. И. Зобнин, А. А. Клячко, В. Н. Латышев, В. Т. Марков, О. В. Маркова, А. В. Михалев, А. Ю. Ольшанский, Ю. Г. Прохоров, Д. А. Тимашев, И. А. Чубаров, А. Л. Шмелькин.

О ВОЛШЕБНЫХ КОЛЬЦАХ И УГРЮМЫХ ЭЛЕМЕНТАХ

Студенческая олимпиада по алгебре впервые была проведена в 2006 году по инициативе Ивана Владимировича Аржанцева, которого горячо поддержали все сотрудники кафедры высшей алгебры механико-математического факультета МГУ. На первую же олимпиаду пришло около 140 студентов 1–2 курсов, то есть интерес быть проявлен немалый. Тогда на кафедре алгебры решили, что такую олимпиаду нужно проводить каждый год. В декабре 2010 года олимпиада прошла пятый, юбилейный раз. Теперь мы можем называть ее традиционной. С 2009 года параллельно с очным туром проводится интернет-тур, в котором принимают участие студенты из университетов России, а также Армении, Белоруссии, Казахстана и Украины.

Надеемся, что читателям небезынтересно будет узнать «механику» организации и проведения олимпиад. На первом этапе сотрудники и аспиранты кафедры высшей алгебры предлагают задачи, которые кажутся им достойными участия в олимпиаде. В октябре список задач-кандидатов раздается членам кафедры. При работе со списком соблюдается режим секретности, в частности, задачи из списка не обсуждаются со студентами. В результате рейтингового голосования формируется вариант олимпиады, содержащий восемь задач. Коллективу кафедры формирование варианта каждый год дается нелегко. Так, сейчас в списке около семидесяти задач, многие из них нестандартны и сложны. Решить и оценить по достоинству все задачи в середине семестра преподавателям трудно. Отметим самоотверженность Эрнеста Борисовича Винберга: не жалея времени, Эрнест Борисович ежегодно решает все задачи и очень точно формулирует достоинства и недостатки каждой из них.

Многие из задач, использованные на олимпиадах, являются оригинальными, другие взяты из книг, научных статей и математического фольклора. В этом сборнике мы не пытаемся разделить эти категории, а только указываем, кто предложил включить данную задачу в список кандидатов и по возможности ссылаемся на первоисточник. К каждой задаче дано одно или несколько исчерпывающих решений. Многие решения снабжены упражнениями и ссылками на литературу в развитие сюжета задачи.

Оказалось, что для того, чтобы предложить задачу для олимпиады, требуется особый талант. Если вы просмотрите варианты всех пяти лет, которые мы собрали в этой книжке, то в каждом из них без труда отличите задачи с оригинальными формулировками: здесь фигурируют и волшебные кольца, и угрюмые элементы, и нежные матрицы, и пресловутый студент Д. Все эти задачи предложил Антон Александрович Клячко.

На заседании кафедры перед первой олимпиадой обсуждался вопрос о формах поощрения победителей, например, экзамен по алгебре «автоматом». Когда такие предложения были отвергнуты, возникли сомнения: а придут ли студенты на олимпиаду? Оказалось, что придут, — ежегодно в олимпиаде участвуют более 100 студентов. Помимо мехматян, решать задачи приходят представители других факультетов МГУ, в 2009 году два диплома второй степени получили студенты Высшей школы экономики, а в 2010-м первую премию получил студент МФТИ.

В олимпиаде могут принять участие все желающие. Все студенты решают одни и те же задачи, но результаты первокурсников оцениваются отдельно. Во время решения задач не обходится без курьезов. Так, в 2006 году через два часа после начала олимпиады один из участников сдал работу со словами «Да разве это олимпиада...» и ушел. На присутствующих преподавателей это не произвело особого впечатления, им часто приходится сталкиваться с уверенными в себе студентами. Однако после того, как работы победителей были раскодированы, оказалось, что ушедший Александр Ефимов и в самом деле решил все задачи. Этот опыт был учтен при составлении варианта следующего года. С тех пор Саша сам олимпиады по алгебре не пишет, зато активно помогает нам при проверке работ. Когда на второй олимпиаде выяснилось, что студенты написали заметно хуже, мы очень ругали Сашу (в

шутку, конечно), поскольку задания второй олимпиады были сделаны значительно более трудными во многом из-за сашиной «слишком хорошей» работы. В 2009 году Саша стал лауреатом федеральной премии «Прорыв». Сейчас он уже защитил диссертацию и является сотрудником Математического института имени Стеклова Российской академии наук.

Четыре часа, отведенные на решение задач, пробегают быстро, и теперь дело за малым — надо проверить более сотни работ и выбрать из них работы-победители. Учтите, что большинство участников увлечены поиском решений и уделяют мало внимания их оформлению. Благодаря самоотверженной работе сотрудников, аспирантов и студентов кафедры алгебры и организационному таланту Елены Игоревны Буниной все работы удается проверить за один день. Обычно все желающие участвовать в проверке встречаются в какой-нибудь свободной аудитории мехмата в субботу днем и до самого вечера проверяют работы. В проверке участвуют человек 30 — это и преподаватели кафедры алгебры, и аспиранты, и студенты старших курсов, которые учатся на кафедре, чаще всего призеры олимпиад прошлых лет. Проверка олимпиады — это работа хоть и сложная, но приятная: она очень объединяет коллектив кафедры. Ещё более приятной и радостной эту работу позволяют сделать пицца, соки, орехи и другая полезная еда, закупаемая на средства любезно предоставляемые ООО «Яндекс». Чтобы избежать невольной необъективности, работы проверяются в «зашифрованном» виде, то есть проверяющие не знают, чьи работы они проверяют. Однако к неудовольствию Ивана Владимировича выяснилось, что преподаватели нередко способны узнать своих студентов по почерку, а может даже и по образу мышления.

А потом — награждение победителей, поздравления заведующего кафедрой Виктора Николаевича Латышева, грамоты и ценные призы. В качестве призов мы используем математические книги, часть из которых нам даёт бесплатно Московский центр непрерывного математического образования, а часть покупается на средства, выделяемые международной компанией Mentor Graphics Corporation, которая спонсирует и другие мелкие расходы (тетрадки, рассылку призов в другие города). Мы искренне надеемся, что олимпиада помогает студентам отвлечься от рутины семестра и оценить красоту нашей науки.

Но почему бы не дать такую возможность и другим? Идея предложить решать задачи олимпиады дистанционно и высылать решения через Интернет возникла еще в начале 2009 года. Ее поддержал Александр Васильевич Михалев. Для успешного проведения интернет-тура много сделали Александр Эмильевич Гутерман и Алексей Игоревич Зобнин. Учитывая, что участники тура живут в разных часовых поясах, решения принимались с момента начала очного тура до 9 утра следующего дня.

Подробнее узнать об олимпиаде можно на сайте <http://mech.math.msu.su/algebra/Olympiad>.

УСЛОВИЯ ЗАДАЧ

ПЕРВАЯ ОЛИМПИАДА (8 ДЕКАБРЯ 2006 ГОДА)

1. Элементов какого порядка в группе S_n больше: четного или нечетного?

2. Студенту Д. задали на дом решить все системы из пяти линейных уравнений с пятью неизвестными над полем из пяти элементов (всего 5^{30} систем). Сколько из этих систем является совместными? Сколько является определенными?

3. Пусть F — поле, $M_n(F)$ — пространство матриц размера $n \times n$ над F и

$$T : M_n(F) \rightarrow M_n(F) \text{ —}$$

линейное отображение, такое, что $\det(A) = \det(T(A))$ для любой $A \in M_n(F)$. Докажите, что отображение T обратимо.

4. Студент Д. называет квадратную вещественную матрицу A *практически обратимой*, если найдется такая матрица B , что элементы матрицы $C = AB$ отличаются от соответствующих элементов единичной матрицы не более чем на 10^{-10} :

$$|c_{ij} - \delta_{ij}| \leq \frac{1}{10000000000} \text{ для всех } i, j.$$

Существуют ли практически обратимые необратимые матрицы?

5. Пусть $f(x_1, \dots, x_n)$ — однородный многочлен степени k с комплексными коэффициентами. Докажите, что для некоторого натурального m найдутся такие линейные многочлены $L_j = \sum_{i=1}^n a_{ij}x_i$, $j = 1, \dots, m$, $a_{ij} \in \mathbb{C}$, что

$$f(x_1, \dots, x_n) = L_1^k + \dots + L_m^k.$$

6. Студент Д. называет поле *практически алгебраически замкнутым*, если в этом поле каждый многочлен положительной степени, не превосходящей 10000000000, имеет корень. Может ли практически алгебраически замкнутое поле

- быть конечным?
- не быть алгебраически замкнутым?

7. Пусть конечная группа G транзитивно действует на конечном множестве X , содержащем более одного элемента. Может ли каждый элемент группы G иметь в X неподвижную точку?

8. Для каких натуральных n существует группа из n элементов, у которой ровно четыре силовские (неединичные) подгруппы?

ВТОРАЯ ОЛИМПИАДА (26 НОЯБРЯ 2007 ГОДА)

1. Пусть P — квадратная матрица над полем рациональных чисел \mathbb{Q} . Докажите, что P обладает свойством $P^2 = P$ тогда и только тогда, когда $\text{rk } P = \text{tr } P$ и $\text{rk}(E - P) = \text{tr}(E - P)$.
2. Студент Д. решил возвести все матрицы 17×17 над полем из семнадцати элементов в сотую степень, сложить результаты и посмотреть, что получится. Но в этот момент у студента сломался компьютер. Помогите ему.
3. Проверив сто контрольных по алгебре, доцент Л. И. Нейный обнаружил, что из полученных оценок нельзя составить невырожденную матрицу. Доцент очень расстроился, исправил одну из единиц на двойку, составил из оценок матрицу с определителем сто шестьдесят два, успокоился и лег спать. Какие оценки получили студенты? (Теоретически, оценки бывают такие: 1, 2, 3, 4 и 5.)
4. Пусть \mathbb{K} — произвольное поле. Покажите, что всякая подалгебра алгебры $\mathbb{K}[x]$ конечно порождена, то есть является гомоморфным образом алгебры многочленов от конечного числа переменных. Верно ли аналогичное утверждение для произвольной подалгебры в $\mathbb{K}[x, y]$?
5. Пусть w — бесконечное слово в двоичном алфавите $\{0, 1\}$. *Сложностью* такого слова называется функция $c_w : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, определяемая как $c_w(n) =$ число различных подслов в w длины n . (Подслово — это набор символов, идущих в слове w подряд.)
 - (1) Докажите, что слово w с некоторого момента становится периодическим тогда и только тогда, когда $c_w(n) \leq n$ для некоторого $n \geq 1$.
 - (2) Постройте слово, для которого $c_w(n) = n + 1$ для всех $n = 1, 2, \dots$, и которое ни с какого момента периодическим не становится.
6. Назовем коммутативное ассоциативное кольцо с единицей *дюжинным*, если каждое отображение из этого кольца в себя задается многочленом 12-й степени над этим кольцом. Опишите все дюжинные кольца.
7. Имеется группа G и два взаимно простых числа m и n , такие, что $x^n y^n = y^n x^n$ и $x^m y^m = y^m x^m$ для любых $x, y \in G$. Докажите, что группа G абелева.
8. Конечная группа действует на множестве так, что любой ее неединичный элемент имеет единственную неподвижную точку. Покажите, что эта точка одна и та же для всех элементов группы.

ТРЕТЬЯ ОЛИМПИАДА (14 НОЯБРЯ 2008 ГОДА)

1. Преобразуем сумму $\frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{1200}$ в дробь $\frac{m}{n}$. Докажите, что m делится на 1201.

2. По комнате, имеющей форму параллелепипеда, ползают тараканы. В полночь каждый таракан переползает на одну из четырех граней, соседних с той, на которой он находился (например, все тараканы, находившиеся на полу, заползают на стены); причем в результате число тараканов на каждой грани остается постоянным. В этой задаче 24 неизвестных: количество тараканов, переползших с каждой грани на каждую из соседних с ней граней. А сколько у этой задачи линейно независимых решений? Найдите фундаментальную систему решений.

3. Матрица называется *магической*, если суммы ее элементов по всем строкам, столбцам, а также главной и побочной диагоналям одинаковы. Найдите размерность пространства магических матриц.

4. Покажите, что неравенство

$$\text{rk}(MEX - MAT) > \text{rk}(BMK),$$

где A, B, E, K, M, T, X — неизвестные матрицы 3×3 над полем из 101 элемента, имеет больше решений, чем противоположное строгое неравенство.

5. Пусть f_1, \dots, f_n и g_1, \dots, g_n — вещественные многочлены от одной переменной, такие, что $\sum_{i=1}^n f_i g_i =$

0. Докажите, что найдутся такие многочлены h_2, \dots, h_n , что

$$g_1 = h_2 \frac{f_2}{\text{НОД}(f_1, f_2)} + \dots + h_n \frac{f_n}{\text{НОД}(f_1, f_n)}.$$

Верно ли аналогичное утверждение для многочленов от двух переменных?

6. Назовем конечную абелеву группу *уравновешенной*, если сумма всех ее элементов равна нулю. Каких абелевых групп порядка ≤ 2008 больше: уравновешенных или неуравновешенных?

7. Помогите доценту Н. Е. Нормальному доказать следующий важный результат:

Теорема 3. *Если группа содержит ровно 3 ненормальные подгруппы, то ее порядок делится на 3.* Можно ли здесь тройки заменить на двойки? А на четверки?

8. Покажите, что для вещественных матриц A справедлива импликация

$$A^{2008} = A^T \implies A^{2010} = A.$$

ПЯТАЯ ОЛИМПИАДА (3 ДЕКАБРЯ 2010 ГОДА)

1. Центризатор подстановки — это множество подстановок, которые с ней коммутируют. Какое наименьшее число элементов может быть в центризаторе подстановки из группы S_n ?
2. Может ли подкольцо поля комплексных чисел (не обязательно содержащее единицу) иметь больше двух автоморфизмов, сохраняющих модуль?
3. Докажите, что биномиальные коэффициенты $C_2^2, C_3^2, C_4^2, C_5^2, C_6^2, \dots$ дают все возможные остатки при делении на n тогда и только тогда, когда число n является степенью двойки.
4. В аддитивной группе многочленов от одной переменной с рациональными коэффициентами степени не выше чем пять, принимающих целые значения в целых точках, есть замечательная подгруппа, состоящая из многочленов с целыми коэффициентами. Найдите ее индекс.
5. В таблице 2010×2010 расставлены элементы поля \mathbb{Z}_3 . Известно, что разность любых двух столбцов есть столбец, содержащий поровну элементов 0, 1 и 2. Докажите, что разность любых двух строк является строкой, содержащей поровну элементов 0, 1 и 2.
6. Найдите все билинейные формы на пространстве \mathbb{R}^n , характеристический многочлен матрицы которых не зависит от выбора базиса в \mathbb{R}^n , в котором эта матрица записана.
7. Назовем элемент группы *стойким*, если он остается на месте под действием всех автоморфизмов. Опишите все конечные группы, в которых стойких элементов не меньше половины.
8. Назовем ассоциативное кольцо с единицей *антителом*, если оно не содержит неединичных обратимых элементов. Докажите следующую «антитеорему Веддерберна»: все конечные антитела коммутативны.

РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ

РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ ПЕРВОЙ ОЛИМПИАДЫ

Задача 2006–1

Элементов какого порядка в группе \mathbf{S}_n больше: четного или нечетного? (Предложил А. Э. Гутерман.)

Решение. При $n = 2, 3$ легко убедиться, что подстановок четного и нечетного порядка одинаковое число. Пусть $n \geq 4$. Заметим, что все нечетные подстановки имеют четный порядок: действительно, нечетная подстановка в нечетной степени нечетна, следовательно, не может быть равна тождественной – четной подстановке. Кроме того, существуют четные подстановки четного порядка, например, $(12)(34)$. Так как четных и нечетных подстановок одинаковое количество, отсюда следует, что при $n \geq 4$ подстановок четного порядка больше.

Упражнение. Каких подстановок в \mathbf{S}_n больше: являющихся квадратами или не являющихся квадратами?

Задача 2006–2

Студенту Д. задали на дом решить все системы из пяти линейных уравнений с пятью неизвестными над полем из пяти элементов (всего 5^{30} систем). Сколько из этих систем является совместными? Сколько является определенными? (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Пусть

b_k — число упорядоченных наборов из k линейно независимых векторов в \mathbb{Z}_5^5 ;

b'_k — число упорядоченных наборов из k линейно независимых векторов в \mathbb{Z}_5^k ;

p_k — число подпространств размерности k в \mathbb{Z}_5^5 ;

R_V — число матриц в $M_5(\mathbb{Z}_5)$, у которых линейная оболочка столбцов порождает подпространство V в \mathbb{Z}_5^5 ;

r_k — число матриц ранга k в $M_5(\mathbb{Z}_5)$;

s_k — число совместных систем, ранга k , из пяти линейных уравнений с пятью неизвестными над \mathbb{Z}_5 .

Тогда

$$b_k = \prod_{i=0}^{k-1} (5^5 - 5^i).$$

(Здесь и везде произведение пустого множества множителей считается равным единице.)

В самом деле, первый вектор линейно независимого набора может быть любым ненулевым вектором ($5^5 - 1$ возможность); второй вектор (при фиксированном ненулевом первом векторе) может быть любым, неколлинеарным первому, ($5^5 - 5$ возможностей); и т.д.

Аналогично,

$$b'_k = \prod_{i=0}^{k-1} (5^k - 5^i).$$

Подпространство размерности k в \mathbb{Z}_5^5 однозначно определяется своим базисом, а различных базисов в каждом таком пространстве b'_k штук. Поэтому $p_k = \frac{b_k}{b'_k}$. (Обратите внимание на двойственность: $p_k = p_{5-k}$. Вы можете доказать это из «общих соображений»?)

Ясно, что величина R_V зависит только от размерности пространства V . Поэтому, выбирая в качестве V линейную оболочку первых k векторов стандартного базиса \mathbb{Z}_5^5 , мы получаем, что R_V есть число матриц, у которых первые $k = \dim V$ строк линейно независимы, а остальные строки нулевые. То есть,

$$R_V = b_{\dim V}.$$

Следовательно,

$$r_k = p_k b_k.$$

Кроме того, система, матрица коэффициентов которой имеет ранг k , совместна тогда и только тогда, когда столбец свободных членов лежит в линейной оболочке столбцов матрицы коэффициентов, то есть для выбора свободных членов мы имеем 5^k возможностей. Следовательно,

$$s_k = 5^k r_k.$$

Все суммируя и подставляя, мы получаем **ответ**:

$$\text{число совместных систем} = \sum_{k=0}^5 s_k = \sum_{k=0}^5 \prod_{i=0}^{k-1} \frac{5(5^5 - 5^i)^2}{(5^k - 5^i)};$$

$$\text{число определенных систем} = s_5 = 5^5 |\mathbf{GL}_5(\mathbb{Z}_5)| = 5^5 \prod_{i=0}^4 (5^5 - 5^i).$$

Задача 2006–3

Пусть F — поле, $M_n(F)$ — пространство матриц размера $n \times n$ над F , $T : M_n(F) \rightarrow M_n(F)$ — линейное отображение, такое, что $\det(A) = \det(T(A))$ для любой $A \in M_n(F)$. Докажите, что отображение T обратимо. (Предложил А. Э. Гутерман¹.)

Решение. Предположим, что существует матрица $A \neq 0$, для которой $T(A) = 0$. Так как $\det(A) = \det(T(A)) = \det(0) = 0$, имеем: A — вырожденная матрица. Пусть $r = \text{rk}(A)$ — ранг матрицы A . Тогда существует такая матрица B , что $A+B$ — невырожденная матрица и $\text{rk}(B) = n-r < n$. Следовательно, $\det(T(B)) = \det(B) = 0$. Отсюда имеем:

$$0 = \det(T(B)) = \det(T(B) + T(A)) = \det(T(B+A)) = \det(B+A) \neq 0$$

— противоречие. Тем самым, линейный оператор T на конечномерном пространстве инъективен, а значит, обратим.

Упражнение 1. Попробуйте доказать следующую теорему Фробениуса: для любого линейного отображения T из пространства квадратных комплексных матриц в себя, сохраняющего определитель, найдутся такие матрицы A и B , что либо $T(X) = AXB$ для любой матрицы X , либо $T(X) = AX^T B$ для любой матрицы X .

Упражнение 2. Докажите, что если линейное отображение сохраняет определитель, то оно сохраняет ранг.

Упражнение 3. Докажите, что если обратимый линейный оператор на пространстве матриц над алгебраически замкнутым полем переводит в себя алгебраическое множество S (т. е. множество, задаваемое в виде нулей некоторой системы полиномиальных уравнений), то этот оператор биективен на множестве S .

Упражнение 4. Приведите пример необратимого линейного оператора на множестве вещественных матриц, переводящего обратимые матрицы в обратимые.

Задача 2006–4

Студент Д. называет квадратную вещественную матрицу A *практически обратимой*, если найдется такая матрица B , что элементы матрицы $C = AB$ отличаются от соответствующих элементов единичной матрицы не более чем на 10^{-10} :

$$|c_{ij} - \delta_{ij}| \leq \frac{1}{10000000000} \quad \text{для всех } i, j.$$

Существуют ли практически обратимые необратимые матрицы? (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Да, существуют. Матрица

$$A = E - 10^{-10} \begin{pmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & 1 & \dots & 1 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & 1 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

размера $10^{10} \times 10^{10}$ практически обратима (в качестве «практически обратной» матрицы B можно взять единичную матрицу), но не обратима, потому что вырождена — сумма строк равна нулю.

¹См. также статью М. Marcus, В. Moys, “Linear transformations on algebras of matrices”, Can. J. Math, vol. 11 (1959a) 61–66.

Упражнение. Покажите, что всякая практически обратимая матрица размера меньшего чем 10^{10} является обратимой.

Задача 2006–5

Пусть $f(x_1, \dots, x_n)$ — однородный многочлен степени k с комплексными коэффициентами. Докажите, что для некоторого натурального m найдутся такие линейные многочлены $L_j = \sum_{i=1}^n a_{ij}x_i$, $j = 1, \dots, m$, $a_{ij} \in \mathbb{C}$, что

$$f(x_1, \dots, x_n) = L_1^k + \dots + L_m^k.$$

(Предложил И. В. Аржанцев.)

Решение. Рассмотрим случай $n = 2$. Вычисляя коэффициенты при помощи бинома Ньютона и используя определитель Вандермонда, легко показать, что многочлены $x_1^k, (x_1 + x_2)^k, \dots, (x_1 + kx_2)^k$ линейно независимы и, следовательно, образуют базис пространства однородных многочленов степени k от переменных x_1 и x_2 . Это означает, что для произвольного однородного многочлена $f(x_1, x_2)$ степени k найдутся такие комплексные числа $\alpha_0, \dots, \alpha_k$, что

$$f(x_1, x_2) = \alpha_0 x_1^k + \dots + \alpha_k (x_1 + kx_2)^k = (\beta_0 x_1)^k + \dots + (\beta_k (x_1 + kx_2))^k,$$

где $\beta_i^k = \alpha_i$.

Для $n > 2$ будем вести индукцию по n . Достаточно доказать, что любой одночлен $x_1^{i_1} x_2^{i_2} \dots x_n^{i_n}$ степени k представим в нужном нам виде. Можно считать, что $i_1 \geq 1$. По предположению индукции одночлен $x_2^{i_2} \dots x_n^{i_n}$ представим в виде $S_1^{k-i_1} + \dots + S_m^{k-i_1}$, где S_j — линейные многочлены от x_2, \dots, x_n . Остается заметить, что, вновь по предположению индукции, многочлен $x_1^{i_1} S_j^{k-i_1}$ представим в виде суммы k -х степеней линейных многочленов от x_1 и S_j .

Упражнение. Найдите верхнюю оценку на число слагаемых m .

Замечание. Эту задачу можно рассматривать как алгебраическую версию проблемы Варинга из теории чисел². Последняя утверждает, что каждое натуральное число можно представить в виде суммы k слагаемых, каждое из которых является n -й степенью целого неотрицательного числа, причем число k зависит только от n . Частным случаем этого утверждения является теорема Лагранжа о представимости чисел в виде суммы четырех квадратов.

Задача 2006–6

Студент Д. называет поле *практически алгебраически замкнутым*, если в этом поле каждый многочлен положительной степени, не превосходящей 10000000000, имеет корень. Может ли практически алгебраически замкнутое поле

- быть конечным?
- не быть алгебраически замкнутым?

(Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Конечным практически алгебраически замкнутое поле F быть не может. Действительно, рассмотрим многочлен $f(x) = x^2 - x$. Этот многочлен переводит два элемента в один: $f(0) = f(1)$. Следовательно, в случае конечного поля в некоторый элемент $c \in F$ не переходит ничего: $c \notin f(F)$. То есть, квадратный многочлен $f(x) - c$ не имеет корней и поле не является практически алгебраически замкнутым. На самом деле, почти в любом учебнике по алгебре доказывается, что над каждым конечным полем имеется неприводимый многочлен любой положительной степени.

Построим теперь практически алгебраически замкнутое поле, не являющееся алгебраически замкнутым. Возьмем простое число $p > 10000000000$ (приведите пример такого числа³!). Рассмотрим максимальное (по включению) подполе⁴ P поля комплексных чисел, содержащее число π и все корни степени p из единицы, но не содержащее $\sqrt[p]{\pi}$. Символом π мы здесь обозначаем произвольное трансцендентное число (например, отношение длины окружности к ее диаметру).

²См., например, книгу А. Я. Хинчина «Три жемчужины теории чисел», 2 изд., М. — Л., 1948.

³Это шутка.

⁴Существование такого максимального подполя кажется очевидным, но чтобы это строго доказать нужна аксиома выбора (точнее говоря, это немедленно вытекает из леммы Цорна).

Многочлен $f(x) = x^p - \pi$ является неприводимым над полем P . Действительно, над полем комплексных чисел многочлен f раскладывается как:

$$f(x) = (x - \sqrt[p]{\pi})(x - \varepsilon \sqrt[p]{\pi})(x - \varepsilon^2 \sqrt[p]{\pi}) \dots (x - \varepsilon^{p-1} \sqrt[p]{\pi}),$$

где ε — первообразный корень степени p из единицы.

Следовательно, приводимость многочлена f над полем P :

$$x^p - \pi = (x^k + a_1 x^{k-1} + \dots)(x^{p-k} + \dots), \quad \text{где } 0 < k < p,$$

означает (по теореме Виета), что сумма нескольких, но не всех корней многочлена f лежит в P :

$$\sqrt[p]{\pi} \sum_{j=1}^k \varepsilon^{sj} = -a_1 \in P.$$

То есть,

$$\text{либо } \sqrt[p]{\pi} \in P, \quad \text{либо } \sum_{j=1}^k \varepsilon^{sj} = 0.$$

Первое не может быть верным по определению поля P , а второе просто неверно: *сумма нескольких, но не всех, корней из единицы простой степени p не может равняться нулю.* (Докажите!) Полученное противоречие показывает, что многочлен f неприводим над P . Другими словами, числа

$$1, \sqrt[p]{\pi}, \sqrt[p]{\pi^2}, \dots, \sqrt[p]{\pi^{p-1}}$$

линейно независимы над P .

Докажем, что поле P является практически алгебраически замкнутым. Рассмотрим поле P' , получающееся из P присоединением корня некоторого неприводимого многочлена маленькой степени (не превосходящей 10000000000). Размерность поля P' , как векторного пространства над P , не превосходит 10000000000. Следовательно, $\sqrt[p]{\pi} \notin P'$ (в силу линейной независимости чисел $1, \sqrt[p]{\pi}, \sqrt[p]{\pi^2}, \dots, \sqrt[p]{\pi^{p-1}}$). Значит $P' = P$ по свойству максимальности поля P . Мы видим, что поле P является практически алгебраически замкнутым, но не является алгебраически замкнутым.

Упражнение. Существует ли практически алгебраически замкнутое, но не алгебраически замкнутое поле положительной характеристики?

Задача 2006–7

Пусть конечная группа G транзитивно действует на конечном множестве X , содержащем более одного элемента. Может ли каждый элемент группы G иметь в X неподвижную точку? (Предложил Ю. Г. Прохоров⁵.)

Решение. Допустим, что может. Порядок орбиты равен индексу стабилизатора, поэтому $|G| = |X| \cdot |\text{St}(x_0)|$, где $x_0 \in X$ — любая точка.

С другой стороны, по предположению $G = \bigcup_{x \in X} \text{St}(x)$ и, следовательно,

$$|G| < \sum_{x \in X} |\text{St}(x)| = |X| \cdot |\text{St}(x_0)|$$

(неравенство строгое, так как единица лежит во всех стабилизаторах). Получили противоречие.

Замечание. Решение задачи также следует из формулы Бернсайда⁶.

Упражнение. Докажите, что никакая конечная группа не может быть разложена в объединение собственных сопряженных между собой подгрупп.

⁵См. Rose, J. S. (1978) A course on group theory. Cambridge UK: Cambridge University Press.

⁶См., например, книгу Э. Б. Винберга «Курс алгебры», М.: МЦНМО (2011).

Задача 2006–8

Для каких натуральных n существует группа из n элементов, у которой ровно четыре силовские (неединичные) подгруппы? (Предложила Е. И. Бунина.)

Решение. Пусть $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_l^{k_l}$ – разложение числа n на простые множители. Тогда $l \leq 4$, так как каждому простому делителю отвечает не менее одной силовской подгруппы.

Если $l = 1$, то мы имеем p -группу, у нее всего одна силовская подгруппа.

Пусть $l = 2$. Тогда $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2}$, есть три силовские p_1 -подгруппы и одна силовская p_2 -подгруппа. Значит, 3 сравнимо с единицей по модулю p_1 , откуда $p_1 = 2$. Далее, 3 делит $p_2^{k_2}$, откуда $p_2 = 3$. Остается заметить, что группа

$$S_3 \times \mathbb{Z}_{2^{k_1-1}} \times \mathbb{Z}_{3^{k_2-1}}$$

имеет три силовские 2-подгруппы и одну силовскую 3-подгруппу.

Если $l = 3$, то для некоторого i существует ровно две силовские p_i -подгруппы, однако число 2 не сравнимо с единицей по модулю p_i .

Наконец, для $l = 4$ в качестве G можно взять абелеву группу порядка n .

Ответ. $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} p_3^{k_3} p_4^{k_4}$ или $n = 2^{k_1} 3^{k_2}$, где p_1, p_2, p_3, p_4 – различные простые, а k_1, k_2, k_3, k_4 – натуральные числа.

Упражнение 1. Решите аналогичную задачу для случая пяти силовских подгрупп.

Упражнение 2. Для каких натуральных n существует группа из n элементов, у которой ровно четыре подгруппы, порядки которых – степени (возможно, разных) простых чисел?

РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ ВТОРОЙ ОЛИМПИАДЫ

Задача 2007–1

Пусть P — квадратная матрица над полем рациональных чисел \mathbb{Q} . Докажите, что P обладает свойством $P^2 = P$ тогда и только тогда, когда $\operatorname{rk} P = \operatorname{tr} P$ и $\operatorname{rk}(E - P) = \operatorname{tr}(E - P)$. (Предложил А. Э. Гутерман.)

Решение 1. Необходимость. Пусть $P = P^2$. Тогда P задает оператор проектирования на подпространство $\operatorname{Im} P$ вдоль пространства $\operatorname{Ker} P$. Значит, $\operatorname{rk} P = \dim \operatorname{Im} P$ и ограничение $P|_{\operatorname{Im} P}$ — тождественный оператор на пространстве $\operatorname{Im} P$. Следовательно,

$$\operatorname{tr} P = \operatorname{tr}(P|_{\operatorname{Im} P}) = \dim \operatorname{Im} P = \operatorname{rk} P.$$

Также из $P = P^2$ следует, что $(E - P)^2 = E - P - P + P^2 = E - P$, и значит, по уже доказанному, выполняется и второе равенство.

Достаточность. Пусть $\operatorname{rk} P = \operatorname{tr} P$ и $\operatorname{rk}(E - P) = \operatorname{tr}(E - P)$. Тогда

$$\operatorname{rk}(E - P) = \operatorname{tr}(E - P) = n - \operatorname{tr} P = n - \operatorname{rk} P,$$

где n — размер матрицы. Следовательно,

$$\dim \operatorname{Ker} P + \dim \operatorname{Ker}(E - P) = n.$$

Очевидно, $\operatorname{Ker} P \cap \operatorname{Ker}(E - P) = \{0\}$, откуда

$$\mathbb{Q}^n = \operatorname{Ker} P \oplus \operatorname{Ker}(E - P).$$

Для любого вектора $x \in \operatorname{Ker}(E - P)$ справедливо $(E - P)x = 0$, то есть $x = Px$, откуда P действует тождественно на $\operatorname{Ker}(E - P)$. Следовательно, P — оператор проектирования вдоль $\operatorname{Ker} P$ на $\operatorname{Ker}(E - P) = \operatorname{Im} P$. Итак, $P = P^2$.

Решение 2. Приведем матричное доказательство, использующее только материал I семестра (в частности, не использующее операцию прямой суммы и соответствие между матрицами и операторами).

Лемма 1 («Начала алгебры»⁷, теорема 9.16.13, стр. 223). Пусть \mathbb{K} — произвольное поле, $A \in M_{m,n}(\mathbb{K})$, $\operatorname{rk} A = r > 0$. Тогда существуют такие $B \in M_{m,r}(\mathbb{K})$ и $C \in M_{r,n}(\mathbb{K})$, $\operatorname{rk} B = \operatorname{rk} C = r$, что $A = BC$.

Доказательство. Пусть $\operatorname{rk} A = r$. Обозначим через A_{i_1}, \dots, A_{i_r} максимальную линейно независимую подсистему в системе строк A_1, \dots, A_m матрицы A . Тогда существуют такие $\beta_{ij} \in \mathbb{K}$, что

$$A_i = \beta_{i1}A_{i_1} + \dots + \beta_{ir}A_{i_r}, \quad 1 \leq i \leq m.$$

Рассмотрим матрицу $B \in M_{m,r}(\mathbb{K})$, $B = (\beta_{ij})$, и матрицу $C \in M_{r,n}(\mathbb{K})$, у которой j -тая строка C_j равна A_{i_j} , $j = 1, \dots, r$. Тогда $A = BC$. Условие $\operatorname{rk} B = \operatorname{rk} C = r$ выполняется в силу неравенства $\operatorname{rk}(BC) \leq \min\{\operatorname{rk} B, \operatorname{rk} C\}$. \square

Лемма 2. Пусть \mathbb{K} — произвольное поле, $P \in M_n(\mathbb{K})$, $\operatorname{rk} P = r$. Докажем, что $P^2 = P$ тогда и только тогда, когда существуют $B \in M_{n,r}(\mathbb{K})$, $C \in M_{r,n}(\mathbb{K})$, $\operatorname{rk} B = \operatorname{rk} C = r$, такие, что $P = BC$ и $CB = E_r$ — единичная $r \times r$ -матрица.

Доказательство. Достаточность: $P^2 = BCBC = BE_rC = BC = P$.

Необходимость: $\operatorname{rk} P = r$. Следовательно, по лемме 1, существуют такие $B \in M_{n,r}(\mathbb{K})$ и $C \in M_{r,n}(\mathbb{K})$, $\operatorname{rk} B = \operatorname{rk} C = r$, что $P = BC$. Так как B и C — матрицы полного ранга, существуют матрицы $(B^T B)^{-1}$ и $(C C^T)^{-1}$. По условию $P^2 = P$, то есть $BCBC = BC$. Умножим последнее равенство слева на $(B^T B)^{-1} B^T$ и справа на $C^T (C C^T)^{-1}$. Имеем:

$$(B^T B)^{-1} B^T \cdot BCBC \cdot C^T (C C^T)^{-1} = (B^T B)^{-1} B^T \cdot BC \cdot C^T (C C^T)^{-1},$$

откуда, $CB = E_r \cdot E_r = E_r$. Тем самым лемма доказана. \square

⁷А. В. Михалев, А. А. Михалев, *Начала алгебры. Часть 1*. Москва: Интернет-университет информационных технологий, 2005.

Обозначим $\text{rk } P = r$. Пусть $E \in M_n(\mathbb{K})$ — единичная матрица. Если $r = 0$, то утверждение теоремы тривиально. Далее будем считать $r > 0$.

Необходимость. 1. Докажем, что если $P = P^2$, то $\text{rk } P = \text{tr } P$. Представим P в виде $P = BC$, где $CB = E_r$ по лемме 2. Тогда

$$\text{tr } P = \text{tr}(BC) = \text{tr}(CB) = \text{tr } E_r = r = \text{rk } P.$$

2. Докажем, что если $P = P^2$, то $(E - P)^2 = E - P$.

Так как $P^2 = P$, имеем:

$$(E - P)^2 = E - P - P + P^2 = E - P.$$

3. Докажем, что если $P = P^2$, то $\text{rk } P = \text{tr } P$ и $\text{rk}(E - P) = \text{tr}(E - P)$.

По пункту 2, $(E - P)^2 = E - P$. остальное следует из пункта 1.

Достаточность: докажем, что если $\text{rk } P = \text{tr } P$ и $\text{rk}(E - P) = \text{tr}(E - P)$, то $P = P^2$.

По условию имеем

$$\text{rk}(E - P) = \text{tr}(E - P) = n - \text{tr } P = n - \text{rk } P.$$

Используя лемму 1, запишем $P = BC$ и $E - P = DG$, где $B \in M_{n,r}(\mathbb{K})$, $C \in M_{r,n}(\mathbb{K})$, $\text{rk } B = \text{rk } C = r$ и $D \in M_{n,s}(\mathbb{K})$, $G \in M_{s,n}(\mathbb{K})$, $\text{rk } D = \text{rk } G = s = n - r$. Тогда

$$E = P + (E - P) = BC + DG = RS,$$

где $R = (B|D) \in M_n(\mathbb{K})$, $S = \begin{pmatrix} C \\ G \end{pmatrix} \in M_n(\mathbb{K})$ — объединения матриц B и D , C и G , соответственно, то есть, R и S — взаимно обратные матрицы:

$$\begin{pmatrix} C \\ G \end{pmatrix} (B|D) = \begin{pmatrix} E_r & 0 \\ 0 & E_s \end{pmatrix}.$$

Следовательно, $CB = E_r$, откуда $P^2 = P$ по лемме 1.

Решение 3. Приведем доказательство с использованием жордановой нормальной формы.

По теореме о жордановой нормальной форме, существует матрица $S \in \mathbf{GL}_n(\mathbb{C})$, такая, что $J_P = SPS^{-1}$, где $J_P \in M_n(\mathbb{C})$ — жорданова нормальная форма матрицы $P \in M_n(\mathbb{Q}) \subseteq M_n(\mathbb{C})$.

Необходимость. $P = P^2$, следовательно, $q(x) = x(x - 1)$ — аннулирующий многочлен матрицы P . Тогда ее собственные числа принадлежат множеству $\{0, 1\}$ и все жордановы клетки имеют размер 1, то есть, J_P — диагональная матрица с 0 и 1 на главной диагонали. Следовательно,

$$\text{rk } J_P = \text{tr } J_P \text{ и } \text{rk}(E - J_P) = \text{tr}(E - J_P),$$

откуда

$$\text{rk } P = \text{tr } P \text{ и } \text{rk}(E - P) = \text{tr}(E - P).$$

Достаточность. Пусть матрица J_P содержит $k_0 \geq 0$ жордановых клеток, соответствующих собственному значению 0, и $k_1 \geq 0$ жордановых клеток, соответствующих собственному значению 1. Тогда

$$\text{rk } P = \text{rk } J_P = n - k_0, \quad \text{rk}(E - P) = \text{rk}(E - J_P) = n - k_1.$$

По условию отсюда следует, что $\text{tr } P = n - k_0$, $\text{tr}(E - P) = n - k_1$. С другой стороны, $\text{tr } P + \text{tr}(E - P) = \text{tr } E = n$. Следовательно, $k_0 + k_1 = n$. Итак, получаем, что все жордановы клетки имеют размер 1 и других собственных чисел кроме 0 и 1 у матрицы P нет. Тогда, с точностью до перестановки строк и столбцов,

$$J_P = \text{diag} \left\{ \underbrace{1, \dots, 1}_{k_1}, \underbrace{0, \dots, 0}_{k_0} \right\}.$$

Значит, $J_P^2 = J_P$, откуда $P^2 = P$.

Упражнение 1. При каких условиях на основное поле утверждение остается справедливым?

Упражнение 2. Как мы выяснили, след и ранг проектора совпадают. Приведите примеры других линейных операторов, у которых эти инварианты совпадают.

Задача 2007–2

Студент Д. решил возвести все матрицы 17×17 над полем из семнадцати элементов в сотую степень, сложить результаты и посмотреть, что получится. Но в этот момент у студента сломался компьютер. Помогите ему. (Предложил А. А. Клячко.)

Решение 1. Просуммируем отдельно пропорциональные между собой матрицы:

$$\begin{aligned} \sum_{A \in M_{17}(\mathbb{Z}_{17})} A^{100} &= 0^{100} + \sum_{i=1}^l (A_i^{100} + (2A_i)^{100} + (3A_i)^{100} + \dots + (16A_i)^{100}) = \\ &= (1^{100} + 2^{100} + \dots + 16^{100}) \sum_{i=1}^l A_i, \end{aligned}$$

где l есть число непропорциональных друг другу ненулевых матриц (то есть $l = \frac{17^{17^2} - 1}{17 - 1}$). Вспоминая, что мультипликативная группа конечного поля является циклической, мы получаем, что в \mathbb{Z}_{17}

$$1^{100} + 2^{100} + \dots + 16^{100} = 1 + a^{100} + a^{200} + a^{300} + \dots + a^{1500},$$

где a — порождающий элемент группы \mathbb{Z}_{17}^* (в качестве a можно взять, например, тройку). Суммируя получившуюся геометрическую прогрессию, мы видим, что

$$1 + a^{100} + a^{200} + a^{300} + \dots + a^{1500} = \frac{a^{1600} - 1}{a^{100} - 1} = \frac{0}{\text{не ноль}} = 0.$$

Таким образом, интересующая студента Д. сумма равна нулевой матрице.

Решение 2. Умножим каждую матрицу $A \in M_{17}(\mathbb{Z}_{17})$ на порождающий элемент a группы \mathbb{Z}_{17}^* . С одной стороны, сумма сотых степеней всех матриц от этого не изменится (просто, слагаемые переставятся), а с другой стороны, эта сумма умножится на $a^{100} \neq 1$. Отсюда следует, что интересующая студента Д. матрица нулевая.

Упражнение. Что будет, если число 100 в этой задаче заменить на 80?

Задача 2007–3

Проверив сто контрольных по алгебре, доцент Л. И. Нейный обнаружил, что из полученных оценок нельзя составить невырожденную матрицу. Доцент очень расстроился, исправил одну из единиц на двойку, составил из оценок матрицу с определителем сто шестьдесят два, успокоился и лег спать. Какие оценки получили студенты? (Теоретически, оценки бывают такие: 1, 2, 3, 4 и 5.) (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Докажем сперва лемму.

Лемма 1. Из набора положительных чисел a_1, \dots, a_{n^2} нельзя составить невырожденную матрицу тогда и только тогда, когда одно из чисел встречается в этом наборе более $n^2 - n + 1$ раз.

Доказательство. Если число a встречается в матрице $n \times n$ более $n^2 - n + 1$ раз, то все элементы по крайней мере двух строк этой матрицы равны a и, следовательно, матрица вырождена, поскольку имеет две одинаковые строки.

Докажем в другую сторону. Пусть никакое число не встречается в наборе более $n^2 - n + 1$ раз. Расставим элементы матрицы A так, чтобы каждая строка, кроме, возможно, первой, содержала по крайней мере два разных элемента.

Используя индукцию по n , мы можем считать, что минор $M_{n,n}$ матрицы A отличен от нуля и, следовательно, первые $n - 1$ строк нашей матрицы линейно независимы. Если вся матрица при этом является вырожденной, то последняя строка выражается через остальные строки. Воспользуемся следующим известным простым фактом:

*всевозможные перестановки строки (x_1, \dots, x_n) порождают все арифметическое векторное пространство F^n , если $\sum x_i \neq 0$ и не все x_i равны между собой.*⁸ (Докажите!)

Отсюда следует, что некоторая перестановка последней строки нашей матрицы не лежит в линейной оболочке первых $n - 1$ строк и, следовательно, соответствующая матрица является невырожденной. Лемма доказана. \square

⁸Другими словами, можно сказать так: естественное n -мерное представление симметрической группы S_n содержит ровно два ненулевых собственных подпредставления.

Из этой леммы и из условий задачи вытекает, что изначально доцент Л. И. Нейный поставил ровно 92 единицы, и мы приходим к такой ситуации: матрица A размера 10×10 состоит из 91 единицы, оставшиеся 9 элементов z_1, \dots, z_9 принадлежат множеству $\{2, 3, 4, 5\}$ и $\det A = 162$. Из невырожденности этой матрицы следует, что в каждой строке, кроме одной, и в каждом столбце, кроме одного, имеется ровно один неединичный элемент. Переставим строки и столбцы так, чтобы неединичные элементы оказались на главной диагонали, а строка из единиц оказалась последней (при этом может измениться лишь знак определителя). Вычитая из всех строк последнюю, мы приходим к треугольной матрице, на диагонали которой стоят числа $z_1 - 1, \dots, z_9 - 1, 1$. Таким образом, $162 = 3^4 \cdot 2 = \det A = \pm(z_1 - 1) \dots (z_9 - 1)$, то есть среди z_i имеются четыре четверки, одна тройка и четыре двойки. Остальные оценки — единицы.

Упражнение. Из каких наборов n^2 комплексных чисел можно составить невырожденную матрицу? Найдите необходимые и достаточные условия. (Ответ не совсем очевиден.)

Задача 2007–4

Пусть \mathbb{K} — произвольное поле. Покажите, что всякая подалгебра алгебры $\mathbb{K}[x]$ конечно порождена, то есть является гомоморфным образом алгебры многочленов от конечного числа переменных. Верно ли аналогичное утверждение для произвольной подалгебры в $\mathbb{K}[x, y]$? (Предложил И. В. Аржанцев.)

Решение. *Этап 1.* Пусть P — такое непустое подмножество во множестве целых неотрицательных чисел \mathbb{N}_0 , что $a + b \in P$ для любых $a, b \in P$. Докажем, что найдутся такие числа $a_1, \dots, a_m \in P$, что любой элемент из P можно получить складывая (возможно, многократно) эти числа. Другими словами, докажем, что всякая подполугруппа в \mathbb{N}_0 конечно порождена.

Пусть D — множество натуральных чисел, которые делят все числа из множества P . Ясно, что $1 \in D$ и для каждого $a \in P$ все элементы D не превосходят a . Пусть d — наибольший элемент в D . Тогда найдется конечный набор чисел b_1, \dots, b_n из P , наибольший общий делитель которых равен d . Значит, существуют целые u_1, \dots, u_n , для которых $u_1 b_1 + \dots + u_n b_n = d$. Прибавляя к этому равенству равенства $(-b_i) b_1 + b_1 b_i = 0$, мы получим выражение $u_{11} b_1 + \dots + u_{1n} b_n = d$, где $u_{11} < 0, u_{12} > 0, \dots, u_{1n} > 0$. Аналогично можно получить равенства $u_{i1} b_1 + \dots + u_{in} b_n = d$, в которых единственным отрицательным коэффициентом является u_{ii} . Пусть U — это наибольшее из чисел $-u_{11}, \dots, -u_{nn}$. Тогда $U b_1 + \dots + U b_n = m d$ для некоторого натурального m . Далее, $(U + u_{11}) b_1 + \dots + (U + u_{1n}) b_n = (m + 1) d$. В этом выражении один из коэффициентов (скажем, j -й) больше U . Прибавляя к нему $u_{j1} b_1 + \dots + u_{jn} b_n = d$, получаем выражение для $(m + 2) d$, и т.д. Тем самым доказано, что все числа большие $m d$ и делящиеся на d можно получить, складывая b_1, \dots, b_n . Остается в качестве чисел a_1, \dots, a_m взять все элементы множества P , меньшие $m d$. (Числа b_1, \dots, b_n туда тоже войдут.)

Этап 2. Пусть A — некоторая подалгебра в $\mathbb{K}[x]$, $P := \{\deg f \mid f \in A\}$ и a_1, \dots, a_m — набор чисел в P , построенный на предыдущем шаге. Зафиксируем элементы $f_i \in A$, $\deg(f_i) = a_i$, и покажем, что образом гомоморфизма

$$\mathbb{K}[T_1, \dots, T_m] \rightarrow \mathbb{K}[x], \quad T_i \mapsto f_i$$

является подалгебра A . Для этого достаточно показать, что каждый элемент из A выражается через многочлены $1, f_1, \dots, f_m$. Будем доказывать это индукцией по степени. Для многочленов степени ноль утверждение очевидно. Далее, для любого $F \in A$ его степень $\deg F$ равна $k_1 a_1 + \dots + k_m a_m$ для некоторых целых неотрицательных k_1, \dots, k_m . Значит, если вычесть из F многочлен $f_1^{k_1} \dots f_m^{k_m}$ с подходящим коэффициентом, получится многочлен меньшей степени, и к нему можно применить предположение индукции.

Этап 3. Наконец, рассмотрим подалгебру A в $\mathbb{K}[x, y]$, состоящую из многочленов, в которых каждый член, отличный от свободного члена, делится на x . Предположим, что она порождена многочленами

$$f_1(x, y), \dots, f_m(x, y).$$

Пусть M есть максимум отношений $\frac{j}{i}$ по всем одночленам $\alpha x^i y^j$, где $i + j > 0, 0 \neq \alpha \in \mathbb{K}$, входящим в f_1, \dots, f_m . Тогда многочлен xy^{M+1} лежит в A и не выражается через f_1, \dots, f_m . Противоречие.

Упражнение. Пусть \mathbb{K} — произвольное поле и A — конечно порожденная коммутативная ассоциативная алгебра над \mathbb{K} с единицей и без делителей нуля. Докажите, что любая подалгебра в A конечно порождена тогда и только тогда, когда любые два элемента из A алгебраически зависимы.

Задача 2007–5

Пусть w — бесконечное слово в двоичном алфавите $\{0, 1\}$. Сложностью такого слова называется функция $c_w : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, определяемая как $c_w(n) =$ число различных подслов в w длины n . (Подслово — это набор символов, идущих в слове w подряд.)

- (1) Докажите, что слово w с некоторого момента становится периодическим тогда и только тогда, когда $c_w(n) \leq n$ для некоторого $n \geq 1$.
- (2) Постройте слово, для которого $c_w(n) = n + 1$ для всех $n = 1, 2, \dots$, и которое ни с какого момента периодическим не становится.

(Предложил М. В. Зайцев⁹.)

Решение.

Часть 1. Пусть слово w становится периодическим начиная с k -й позиции и длина этого периода равна m . Тогда очевидно, что $c_w(k + m) \leq k + m$.

Наоборот, пусть $c_w(n) \leq n$. Если слово состоит только из нулей или только из единиц, то оно, конечно, периодическое. В противном случае $c_w(1) = 2$. Заметим, что функция c_w неубывающая. Докажем сначала, что для некоторого $s \geq 1$ выполняется $c_w(s) = c_w(s + 1)$. Действительно, если $c_w(k - 1) < c_w(k)$ для всех $k = \overline{1, n}$, то получаем противоречие:

$$c_w(n) \geq c_w(n - 1) + 1 \geq \dots \geq c_w(1) + n - 1 = n + 1.$$

Итак, пусть $r = c_w(s) = c_w(s + 1)$. Пусть u_1, \dots, u_r — все подслова в w длины s . Тогда каждое слово длины $s + 1$ получается из одного и только одного слова этого набора приписыванием символа 0 или 1. Другими словами, после каждого слова u_i может идти только один соответствующий этому слову символ. Пусть v_k — подслово в w длины s , начинающееся с позиции k . Ясно, что $v_k \in \{u_1, \dots, u_r\}$ и v_{k+1} однозначно определяется по значению v_k . Тогда $\{v_k\}$ начиная с некоторого момента становится периодической последовательностью. Значит, само слово w с некоторого момента становится периодическим.

Часть 2. Заметим, что в силу первой части задачи достаточно построить слово w , для которого $c_w(n) = n + 1$ для всех $n \in \mathbb{N}$. Такие слова называются *словами Штурма*.

Будем называть подслово u слова w *специальным*, если w обладает подсловами $u0$ и $u1$.

Упражнение 1. Слово w является словом Штурма тогда и только тогда, когда для каждого $n \geq 0$ оно обладает ровно одним специальным подсловом длины n .

Мы построим так называемое *слово Фибоначчи*, являющееся словом Штурма.

Определим функцию φ из алфавита $\{0, 1\}$ в множество всех слов:

$$\varphi(x) = \begin{cases} 01, & x = 0; \\ 0, & x = 1. \end{cases}$$

Распространим эту функцию посимвольно на все слова. Рассмотрим последовательность слов $f_n = \varphi^n(0)$, $n \geq 0$. Заметим, что

$$f_0 = 0, \quad f_1 = 01, \quad f_{n+2} = f_{n+1}f_n,$$

то есть, каждое слово является префиксом всех следующих. Будем также для удобства считать, что $f_{-1} = 1$. Пусть f — бесконечное слово, получающееся из f_0, f_1, \dots «в пределе» (можно сказать, что k -й символ слова f есть k -й символ слова f_k). Длины слов f_k образуют последовательность чисел Фибоначчи, откуда и происходит название слова f . Первые символы этого слова таковы:

$$f = 010010100100101001001001001001 \dots$$

Так как $f = \varphi(f)$, то f раскладывается на подслова вида 01 и 0. Поэтому 11 не является подсловом в f и $c_f(2) = 3$. Слово 000 также не является подсловом в $\varphi(f)$, так как в противном случае оно было бы префиксом некоторого слова $\varphi(x)$ для подслова x в f и это подслово x начиналось бы с 11.

Докажем, что f обладает ровно одно одним специальным подсловом каждой длины.

Этап 1. Покажем, что ни для какого слова x слова $0x0$ и $1x1$ не могут одновременно являться подсловами в f . Это очевидно, если длина x равна 0 или 1. Воспользуемся индукцией по длине. Предположим $0x0$ и $1x1$ — подслова в f . Тогда x должно начинаться и заканчиваться нулем: $x = 0y0$ для некоторого слова y . Так как $00y00$ и $10y01$ должны быть подсловами в $\varphi(x)$, должно существовать

⁹Подробнее про эту задачу см. книгу Lothaire, M. (2002). Algebraic Combinatorics on Words. Cambridge UK: Cambridge University Press.

подслово z в f , такое, что $\varphi(z) = 0y$. Более того, $00y0 = \varphi(1z1)$ и $010y01 = \varphi(0z0)$. Мы получаем противоречие с тем, что для слова z меньшей длины подслова $1z1$ и $0z0$ входят в f .

Этап 2. Покажем, что у f есть не более одного специального подслова каждой длины. Предположим противное: пусть u и v — разные специальные подслowa в f равной длины. Пусть x — наибольший общий суффикс этих подслов. Тогда $0x0$, $0x1$, $1x0$ и $1x1$ — подслowa в f , что невозможно.

Упражнение 2. Пусть \tilde{u} обозначает слово, записанное символами из u в обратном порядке. Докажите, что $\varphi(\tilde{u})0 = 0\varphi(u)$.

Этап 3. Мы построим специальные подслowa в f вида \tilde{f}_n . Докажем по индукции, что при $n \geq 2$ слово f_{n+2} можно представить в виде

$$f_{n+2} = g_n \tilde{f}_n \tilde{f}_n t_n,$$

где $g_2 = \varepsilon$ — пустое слово, $g_n = f_{n-3} \dots f_1 f_0$ при $n \geq 2$ и

$$t_n = \begin{cases} 01, & \text{если } n \text{ нечетное,} \\ 10, & \text{если } n \text{ четное.} \end{cases}$$

В самом деле, $f_4 = \varepsilon(010)(010)10$ и $f_5 = 0(10010)(10010)01$. Далее, из упражнения следует, что

$$\varphi(\tilde{f}_n t_n) = \varphi(\tilde{f}_n) \varphi(t_n) = \varphi(\tilde{f}_n) 0 t_{n+1} = 0 \tilde{f}_{n+1} t_{n+1}.$$

Так как $\varphi(g_n)0 = g_{n+1}$, мы получаем

$$\begin{aligned} f_{n+3} &= \varphi(f_{n+2}) = \varphi(g_n) \varphi(\tilde{f}_n) \varphi(\tilde{f}_n t_n) = \varphi(g_n) \varphi(\tilde{f}_n) 0 \tilde{f}_{n+1} t_{n+1} = \\ &= \varphi(g_n) 0 \varphi(\tilde{f}_n) \tilde{f}_{n+1} t_{n+1} = g_{n+1} \tilde{f}_{n+1} \tilde{f}_{n+1} t_{n+1}. \end{aligned}$$

Заметим, что первый символ в \tilde{f}_n отличен от первого символа в t_n . Поэтому \tilde{f}_n — специальное подслово в f . Всякий суффикс специального подслова является специальным, поэтому в f существуют специальные подслowa любой длины.

Задача 2007–6

Назовем коммутативное ассоциативное кольцо с единицей *дюжинным*, если каждое отображение из этого кольца в себя задается многочленом 12-й степени над этим кольцом. Опишите все дюжинные кольца. (*Предложил А. А. Клячко.*)

Решение. Отметим сразу, что нулевое кольцо можно назвать кольцом с единицей, но нельзя назвать дюжинным по формальным причинам. (Понимаете, почему?)

Пусть R — дюжинное кольцо. В частности, отображение

$$\delta(a) = \begin{cases} 1, & \text{если } a \neq 0, \\ 0, & \text{если } a = 0 \end{cases}$$

задается некоторым многочленом $f(x) = \sum_{i=0}^{12} c_i x^i$, где $c_i \in R$. Тогда $f(0) = c_0 = 0$ и для каждого $b \neq 0$

$$f(b) = b \sum_{i=1}^{12} c_i b^{i-1} = 1,$$

откуда вытекает, что всякий ненулевой элемент $b \in R$ обратим, то есть R — поле.

Поле, содержащее больше двенадцати элементов, не может быть дюжинным, поскольку в дюжинном кольце нулевая функция задается многочленом двенадцатой степени, а число корней ненулевого многочлена над полем не превосходит его степени.

С другой стороны, каждое поле $F = \{a_1, \dots, a_q\}$, содержащее не больше двенадцати элементов, является дюжинным. Действительно, согласно интерполяционной теореме Лагранжа каждое отображение $\varphi : F \rightarrow F$ задается многочленом $f(x)$, степень которого не превосходит $q-1$, а многочлен двенадцатой степени

$$g(x) = f(x) + x^{12-q}(x-a_1)(x-a_2)\dots(x-a_q)$$

задает то же самое отображение φ .

Таким образом, дюжинные кольца — это то же самое, что поля, содержащие не больше двенадцати элементов, то есть $\mathbb{F}_2, \mathbb{F}_3, \mathbb{F}_4, \mathbb{F}_5, \mathbb{F}_7, \mathbb{F}_8, \mathbb{F}_9$ и \mathbb{F}_{11} .

Упражнение. Покажите, что условие наличия единицы в этой задаче можно опустить, и это не повлияет на ответ. (Самое смешное, что условие коммутативности также можно опустить, это тоже не повлияет на ответ, но получится уже задача для аспирантов!)

Задача 2007–7

Имеется группа G и два взаимно простых числа m и n , такие, что $x^n y^n = y^n x^n$ и $x^m y^m = y^m x^m$ для любых $x, y \in G$. Докажите, что группа G абелева. (Предложил А. Ю. Ольшанский.)

Решение. Поскольку все n -е степени элементов из G коммутируют, они порождают абелеву подгруппу G^n , причем нормальную в G . Пусть G^m — абелева нормальная подгруппа, порожденная всеми m -ми степенями в G . Из-за взаимной простоты m и n найдутся целые u и v со свойством $um + vn = 1$. Поэтому $x = (x^u)^m (x^v)^n$ для всякого $x \in G$, то есть $G = G^m G^n$. Пересечение $Z = G^m \cap G^n$ лежит в центре группы G (коммутируя поэлементно как с G^m , так и с G^n). Оно содержит любой коммутатор $[g, h]$, где $g \in G^m$, $h \in G^n$. Поэтому факторгруппа G/Z , порожденная поэлементно перестановочными образами абелевых подгрупп G^m и G^n , абелева.

Для любых $x, y \in G$, преобразуем теперь $x^n y^n$, «перегоняя» игреки налево по одному, то есть заменяя каждый раз xy на равным ему yxz , где $z \in Z$, и отправляя каждый раз z в правый конец всего произведения, пользуясь его центральностью.

После n^2 шагов получим $y^n x^n z^{n^2}$. Поскольку $x^n y^n = y^n x^n$, мы получаем, что $z^{n^2} = 1$. Но точно так же $z^{m^2} = 1$. И так как n^2 и m^2 взаимно просты, $z = 1$. Значит $xy = yx$ для любых $x, y \in G$, что и требовалось доказать.

Упражнение. Покажите, что существует конечная неабелева группа, в которой все 2007-е степени элементов коммутируют между собой и все 99-е степени элементов коммутируют между собой; однако всякая конечная группа с этим свойством разрешима.

Задача 2007–8

Конечная группа действует на множестве так, что любой ее неединичный элемент имеет единственную неподвижную точку. Покажите, что эта точка одна и та же для всех элементов группы. (Предложил А. А. Клячко.)

Эту задачу мы позаимствовали из одной статьи¹⁰ М. Форестера и К. Рурка, где она выступает в роли технической леммы.

Решение. Множество неединичных элементов группы G разбивается в объединение попарно непесекающихся стабилизаторов точек множества X :

$$G \setminus \{1\} = \coprod_{x \in X} (\text{St}(x) \setminus \{1\}).$$

Множество неединичных стабилизаторов точек разбивается, в свою очередь, на классы сопряженных подгрупп. Другими словами, к одному классу относятся стабилизаторы точек одной орбиты. Число стабилизаторов в каждом таком классе совпадает с числом точек в соответствующей орбите Gx_i , то есть равно индексу стабилизатора $\text{St}(x_i)$. Отсюда мы получаем:

$$|G| - 1 = \sum_{i=1}^n \frac{|G|}{|\text{St}(x_i)|} (|\text{St}(x_i)| - 1) = |G| \sum_{i=1}^n \left(1 - \frac{1}{|\text{St}(x_i)|}\right),$$

где n — число орбит. Каждое ненулевое слагаемое в последней сумме не меньше $\frac{1}{2}$, поэтому число таких слагаемых не может быть больше единицы. Если все слагаемые нулевые, то группа тривиальна и доказывать нечего. Следовательно,

$$|G| - 1 = |G| \left(1 - \frac{1}{|\text{St}(x_i)|}\right) = |G| - \frac{|G|}{|\text{St}(x_i)|},$$

где i — номер единственного ненулевого слагаемого, и $G = \text{St}(x_i)$, что и требовалось доказать.

Упражнение 1. Покажите, что условие конечности группы в этой задаче нельзя отбросить.

Упражнение 2. Существует ли конечная группа, которая раскладывается в объединение попарно тривиально пересекающихся собственных подгрупп, совпадающих со своими нормализаторами?

¹⁰Max Forester, Colin Rourke, “The adjunction problem over torsion-free groups”, arXiv:math/0412274, Lemma 2.

См. также статью “A fixed point theorem and relative asphericity”, Enseign. Math. 51 (2005), 231–237, Lemma 2.2.

РЕШЕНИЕ ЗАДАЧ ТРЕТЬЕЙ ОЛИМПИАДЫ

Задача 2008–1

Преобразуем сумму $\frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{1200}$ в дробь $\frac{m}{n}$. Докажите, что m делится на 1201. (Предложил Ю. Г. Прохоров.)

Решение. Достаточно доказать утверждение для несократимой дроби $\frac{m}{n}$. Заметим, что число 1201 простое. Поэтому кольцо \mathbb{Z}_{1201} — поле. В этом поле имеем равенство $\frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{1200} = \frac{m}{n}$ (знаменатель n не делится на 1201). В сумме слева знаменатели пробегают все ненулевые элементы поля. Таким образом, все члены этой суммы различны и также пробегают все ненулевые элементы поля. Следовательно, эта сумма равна нулю в \mathbb{Z}_{1201} .

Упражнение 1. Покажите, что m делится даже на 1201^2 .

Задача 2008–2

По комнате, имеющей форму параллелепипеда, ползают тараканы. В полночь каждый таракан переползает на одну из четырех граней, соседних с той, на которой он находился (например, все тараканы, находившиеся на полу, заползают на стены); причем в результате число тараканов на каждой грани остается постоянным. В этой задаче 24 неизвестных: количество тараканов, переползших с каждой грани на каждую из соседних с ней граней. А сколько у этой задачи линейно независимых решений? Найдите фундаментальную систему решений. (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. В задаче шесть однородных линейных уравнений, выражающих постоянство числа тараканов на каждой грани. Одно из этих уравнений является следствием остальных. Действительно, если известно, что число тараканов на каждой грани, кроме потолка, остается постоянным, то число тараканов на потолке также постоянно, поскольку общее число тараканов не изменяется при переползании. (Более точно, сумма всех шести уравнений равна нулевому уравнению.) Это единственная зависимость между уравнениями, то есть любые 5 из шести уравнений независимы. Чтобы это доказать, достаточно предъявить ситуации, удовлетворяющие всем уравнениям, кроме двух (произвольных). Другими словами, нужно построить примеры, когда число тараканов на каждой грани, кроме ровно двух, остается постоянным. Если речь идет о двух соседних гранях, например, о поле и одной из стен, то можно рассмотреть такую ситуацию: *в комнате всего один таракан, он находится на полу, а потом заползает на стену.* При этом не меняется число тараканов на каждой грани, кроме пола и этой стены. Если же речь идет о двух противоположных гранях, например, о поле и потолке, то нам подойдет такая ситуация: *в комнате всего два таракана, один на полу, другой на стене; в полночь таракан с пола заползает на эту стену, а таракан со стены заползает на потолок.* При этом не меняется число тараканов на каждой грани, кроме пола и потолка.

Таким образом, размерность пространства решений равна девятнадцати ($24 - 5$). Построим теперь 19 линейно независимых решений. Для каждого из двенадцати ребер e параллелепипеда рассмотрим следующее простейшее решение:

D_e : *в комнате находятся всего два таракана на гранях, разделенных ребром e ; в полночь эти тараканы меняются местами.* Одно из таких решений изображено на рисунке 1 (в центре).

Кроме того, для каждой из восьми вершин v параллелепипеда рассмотрим следующее, чуть более сложное, решение:

T_v : *в комнате находятся всего три таракана на гранях, смежных с вершиной v ; в полночь эти тараканы меняются местами по циклу, по часовой стрелке (если смотреть изнутри комнаты).* Два таких решения также изображены на рисунке 1.

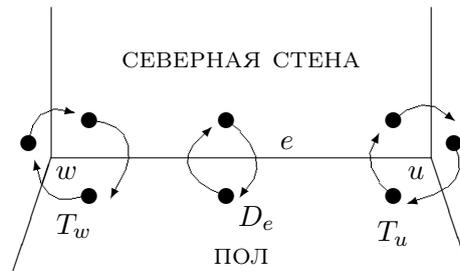
Эти 20 решений, разумеется, линейно зависимы: $\sum_e D_e = \sum_v T_v$. Мы покажем, что это единственная зависимость, то есть если

$$\sum_e \lambda_e D_e + \sum_v \mu_v T_v = 0 \quad \text{для некоторых 20-ти чисел } \lambda_e \text{ и } \mu_v, \quad (*)$$

то все λ_e равны между собой, все μ_v равны между собой и $\lambda_e = -\mu_v$. Отсюда очевидным образом будет вытекать, что любые 19 из наших 20-ти решений линейно независимы и, следовательно, образуют фундаментальную систему решений.

Сосредоточим свое внимание на некотором ребре e . Без ограничения общности будем считать, что это ребро отделяет пол от северной стены. Западный конец этого ребра обозначим буквой w , а восточный конец — буквой u (рис.1). Всякому решению s сопоставим число $y_e(s)$ — число тараканов, забравшихся

на стену через ребро e . (Эта величина представляет собой один из наших исходных 24-х неизвестных.) Тогда $y_e(D_e) = 1$ и $y_e(T_u) = 1$, а для остальных 18-ти наших решений величина y_e равна нулю.



Применяя теперь функцию $y_e(\cdot)$ к обеим частям равенства (*), мы получаем, что $\mu_u = -\lambda_e$. По аналогичным причинам $\mu_w = -\lambda_e$ (в частности, $\mu_u = \mu_w$). В силу произвольности ребра e и связности графа, составленного из ребер параллелепипеда, это означает, что $\mu_v = -\lambda_e$ для всех вершин v и всех ребер e , что и требовалось.

Упражнение. Решите аналогичную задачу для произвольного выпуклого многогранника. Какие новые эффекты появляются на невыпуклых многогранниках?

Задача 2008–3

Матрица называется *магической*, если суммы ее элементов в каждой строке, каждом столбце, на главной диагонали и на побочной диагонали одинаковы. Какова размерность пространства магических матриц? (Предложил А. Э. Гутерман¹¹.)

Ответ.

При $n = 1$ и $n = 2$ размерность равна 1.

При $n \geq 3$ в общем случае размерность равна $n^2 - 2n$.

Есть одно исключение: $n = 4$, $\text{char } \mathbb{F} = 2$. Тогда размерность равна 9, то есть, $n^2 - 2n + 1$.

Решение 1. Введем следующие обозначения. Пусть

- \mathbb{F} — основное поле,
- \mathbb{F}^n — линейное пространство размерности n над \mathbb{F} ,
- $M_n(\mathbb{F})$ — множество $n \times n$ -матриц с коэффициентами из \mathbb{F} ;
- E — единичная матрица;
- J — матрица, у которой на побочной диагонали 1, а все остальные элементы 0;
- C_i — матрица, у которой i -й столбец состоит из 1, а все остальные элементы равны 0;
- R_i — матрица, у которой i -я строка состоит из 1, а все остальные элементы равны 0;
- $\langle A, B \rangle = \text{tr}(AB^T)$ для $A, B \in M_n(\mathbb{F})$, где B^T — транспонированная матрица;
- $M_n \subset M_n(\mathbb{F})$ — пространство магических $n \times n$ матриц.

Во введенных выше обозначениях условие магичности переписывается следующим образом: матрица $A \in M_n(\mathbb{F})$ является магической тогда и только тогда, когда для всех $i, j = 1, \dots, n$ справедливо

$$\langle C_i, A \rangle = \langle R_j, A \rangle = \langle E, A \rangle = \langle J, A \rangle.$$

Легко видеть, что для любой константы $c \in \mathbb{F}$ условие $\langle R_n, A \rangle = c$ следует из условий

$$\langle C_i, A \rangle = \langle R_j, A \rangle = \langle E, A \rangle = \langle J, A \rangle = c,$$

где $i = 1, \dots, n$; $j = 1, \dots, n - 1$.

Таким образом, матрица $A \in M_n(\mathbb{F})$ является магической тогда и только тогда, когда для всех $i = 1, \dots, n$; $j = 1, \dots, n - 1$ справедливо

$$\langle C_i, A \rangle = \langle R_j, A \rangle = \langle E, A \rangle = \langle J, A \rangle. \quad (1)$$

В теореме 1 мы свели эту систему к однородной и вычислим размерность пространства ее решений, как разность числа неизвестных и ранга матрицы коэффициентов.

Для начала докажем, что за исключением двух случаев, которые будут рассмотрены отдельно в лемме 2, матрица, строки которой — векторы C_i, R_j, E, J , имеет максимальный ранг, т. е. ее строки линейно независимы в \mathbb{F}^{n^2} .

¹¹См. также статью Arno Van Den Essen, “Magic Squares and Linear Algebra”, American Mathematical Monthly, vol. 97, No. 1 (1990) 60–62.

Лемма 1. Пусть $n \geq 3$. Тогда векторы $C_1, \dots, C_n, R_1, \dots, R_{n-1}, E, J$ линейно независимы в пространстве \mathbb{F}^{n^2} за исключением случаев

- А) $n = 3$ и $\text{char } \mathbb{F} = 3$, или
 Б) $n = 4$ и $\text{char } \mathbb{F} = 2$.

Доказательство. Предположим, что существуют такие константы $\alpha_1, \dots, \alpha_n, \beta_1, \dots, \beta_{n-1}, \gamma, \delta$, что

$$\alpha_1 C_1 + \dots + \alpha_n C_n + \beta_1 R_1 + \dots + \beta_{n-1} R_{n-1} + \gamma E + \delta J = 0.$$

Для удобства обозначений будем рассматривать эти векторы в виде матриц. Обозначим

$$X = (x_{i,j}) = \alpha_1 C_1 + \dots + \alpha_n C_n + \beta_1 R_1 + \dots + \beta_{n-1} R_{n-1} + \gamma E + \delta J = 0 \in M_n(\mathbb{F}).$$

1. Рассмотрим элементы $x_{n,2}, \dots, x_{n,n-1}$. Равенство $x_{n,2} = \dots = x_{n,n-1} = 0$ влечет равенство $\alpha_2 = \dots = \alpha_{n-1} = 0$.
2. Тогда из $x_{1,2} = 0$ следует $\beta_1 = 0$.
3. Тогда из $x_{1,1} = x_{n,1} = x_{n,n} = 0$ следует $\alpha_1 + \gamma = \alpha_1 + \delta = \alpha_n + \gamma$, откуда $\alpha_1 = \alpha_n = -\gamma = -\delta$. Рассмотрим подслучай.

- а) Если $\alpha_1 = 0$, то $\alpha_n = -\gamma = -\delta = 0$, следовательно $\beta_2 = \dots = \beta_{n-1} = 0$, т.к. векторы R_2, \dots, R_{n-1} линейно независимы.
- б) Если $\alpha_1 \neq 0$, то, деля на ненулевое число, можно без ограничения общности предположить, что $\alpha_1 = 1$, откуда по п. 2 $\alpha_n = 1$, $\gamma = \delta = -1$.

б.1). Теперь если $n > 4$, то, рассматривая элементы $x_{2,2}$ и $x_{2,3}$, получим, что

- (i) из $x_{2,2} = 0$ следует $\beta_2 - 1 = 0$, т. е. $\beta_2 = 1$, и
- (ii) из $x_{2,3} = 0$ следует $\beta_2 = 0$, что противоречит (i).

Таким образом, при $n > 4$ случай б) не реализуется.

б.2). Если $n = 4$, то из $x_{2,1} = 0$ следует, что $\beta_1 = -1$, а из $x_{2,2} = 0$ следует, что $\beta_2 = 1$ — противоречие, т. к. по условию $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$, значит случай б) опять не реализуется.

б.3). Если $n = 3$, то вторая строка матрицы X имеет вид

$$(\beta_2 + 1, \beta_2 - 2, \beta_2 + 1).$$

Так как $X = 0$, это опять противоречит тому, что $\text{char } \mathbb{F} \neq 3$.

Таким образом, случай б) никогда не реализуется, т. е. векторы линейно независимы. □

Рассмотрим матрицу коэффициентов системы (1) в двух оставшихся случаях.

Лемма 2.

1. Пусть $n = 3$ и $\text{char } \mathbb{F} = 3$. Тогда $C_1, C_2, C_3, R_1, R_2, E$ линейно независимы над \mathbb{F} и

$$J = C_1 + C_3 - E - R_2.$$

2. Пусть $n = 4$ и $\text{char } \mathbb{F} = 2$. Тогда $C_1, C_2, C_3, C_4, R_1, R_2, R_3, E$ линейно независимы над \mathbb{F} и

$$J = C_1 + C_4 + E + R_2 + R_3.$$

Доказательство мы оставляем читателю в качестве несложного упражнения. □

Теорема 1. Пусть $n \geq 3$. Тогда $\dim \mathcal{M}_n = n^2 - 2n$ за исключением случая $n = 4$, $\text{char } \mathbb{F} = 2$. В случае $\text{char } \mathbb{F} = 2$ размерность $\dim \mathcal{M}_4 = 9$ ($= n^2 - 2n + 1$).

Доказательство. Случай 1. Рассмотрим сначала случаи $n > 4$ или $n = 4$ и $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$ или $n = 3$ и $\text{char } \mathbb{F} \neq 3$.

Обозначим $B_i = C_i$, $i = 1, \dots, n$, $B_{j+n} = R_j$, $j = 1, \dots, n-1$, $B_{2n} = E$, $B_{2n+1} = J$. Обозначим $D_k = B_k - B_{k+1}$ ($k = 1, \dots, 2n$).

Легко видеть, что система уравнений (1) эквивалентна системе уравнений

$$\langle D_i, A \rangle = 0 \quad (i = 1, \dots, 2n).$$

По лемме 1 векторы D_1, \dots, D_{2n} линейно независимы над \mathbb{F} . Тогда по теореме о размерности пространства решений системы однородных линейных уравнений размерность пространства магических матриц есть разность числа неизвестных (n^2 коэффициентов матриц) и ранга матрицы коэффициентов, т.е. $n^2 - 2n$.

Случай 2. Рассмотрим случай $n = 3$ и $\text{char } \mathbb{F} = 3$. Подставляя $J = C_1 + C_3 - E - R_2$ в систему (1), получаем, что $\langle J, A \rangle = 0$. Тогда система (1) преобразуется к виду:

$$\langle C_1, A \rangle = \langle C_2, A \rangle = \langle C_3, A \rangle = \langle R_1, A \rangle = \langle R_2, A \rangle = \langle E, A \rangle = 0.$$

Здесь 6 уравнений и они линейно независимы по лемме 2.1. Отсюда $\dim \mathcal{M}_n = 9 - 6 = 3 = n^2 - 2n$.

Случай 3. Рассмотрим случай $n = 4$ и $\text{char } \mathbb{F} = 2$. Так как $J = C_1 + C_4 + E + R_2 + R_3$ по лемме 2.2, непосредственная проверка показывает, что величина $\langle J, A \rangle$ может быть произвольной в \mathbb{F} . Как и в случае 1, введем $B_i = C_i$, $i = 1, \dots, 4$, $B_{j+4} = C_j$, $j = 1, 2, 3$, $B_8 = E$ и $D_i = B_{i+1} - B_i$, $i = 1, \dots, 7$. Векторы D_i линейно независимы по лемме 2.2. Отсюда $\dim \mathcal{M}_4 = 16 - 7 = 9$. \square

Решение 2. Назовем магическую матрицу s -магической, если эти суммы равны s .

Лемма 3. *Над полем \mathbb{F} все магические матрицы $n \times n$ являются 0-магическими тогда и только тогда, когда либо $n = \text{char } \mathbb{F} = 2$, либо $n = \text{char } \mathbb{F} = 3$.*

Доказательство. Вот примеры 1-магических матриц:

$$\begin{pmatrix} \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \mathbf{1} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}, \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Первый пример¹² годится для любого поля и любого четного $n > 3$, второй пример — для любого поля и любого нечетного $n > 3$, третий пример подходит при $n = 3 \neq \text{char } \mathbb{F}$, а четвертый пример — при $n = 2 \neq \text{char } \mathbb{F}$.

В двух оставшихся исключительных случаях все магические матрицы являются 0-магическими, в силу следующих тождеств, справедливых для любой матрицы X :

$$\begin{aligned} \text{если } n = 2, \text{ то } J &= R_1 + C_1 - 2x_{11}, \\ \text{если } n = 3, \text{ то } 2J &= R_1 + R_3 + 2C_2 + 2E - 3(x_{12} + x_{32}). \end{aligned} \quad (2)$$

Здесь и далее символы R_i , C_i , E и J обозначают сумму элементов i -й строки, i -го столбца, главной и побочной диагонали, соответственно. \square

Эта лемма показывает, что размерность пространства магических матриц на единицу больше размерности пространства 0-магических матриц, кроме случаев $n = \text{char } \mathbb{F} = 2$ и $n = \text{char } \mathbb{F} = 3$ (в которых эти размерности равны). В дальнейшем мы будем предполагать, что $n > 2$, одномерный и двумерный случаи тривиальны и мы оставляем их читателям.

Условия 0-магичности $R_i = 0$, $C_i = 0$, $E = 0$ и $J = 0$ представляют собой систему, состоящую из $2n+2$ линейных однородных уравнений. Между этими уравнениями есть очевидная линейная зависимость: $\sum R_i = \sum C_i$. Чтобы показать, что других зависимостей нет, достаточно построить матрицы \mathbf{E} , \mathbf{J} и \mathbf{S}_{ij} , такие, что

- \mathbf{E} удовлетворяет всем уравнениям, кроме $E = 0$;
- \mathbf{J} удовлетворяет всем уравнениям, кроме $J = 0$;
- \mathbf{S}_{ij} удовлетворяет всем уравнениям, кроме $R_i = 0$ и $C_j = 0$.

Построив матрицу \mathbf{E} , мы покажем, что уравнение $E = 0$ не следует из остальных, то есть никакая зависимость между уравнениями не включает в себя это уравнение. Матрица \mathbf{J} имеет аналогичный смысл. А если нам удастся построить матрицы \mathbf{S}_{ij} , мы покажем, что каждая зависимость, включающая R_i , включает и C_j ; комбинируя это с равенством $\sum R_i = \sum C_i$, мы получим, что R_i и C_j входят в каждую зависимость с противоположными коэффициентами. Отсюда будет вытекать, что $\sum R_i = \sum C_i$ — единственная зависимость (с точностью до пропорциональности).

¹²Можно ли расставить на шахматной доске шашки так, чтобы в каждом горизонтальном ряду, в каждом вертикальном ряду и на каждой из двух больших диагоналей стояло ровно по одной шашке?

Вот примеры матриц \mathbf{E} :

$$\begin{pmatrix} \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{-1} & \mathbf{0} \\ \mathbf{-1} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} \end{pmatrix}, \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 1 \end{pmatrix}, \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ -1 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Первый пример годится для любого поля при $n > 4$, второй — при $n = 4$ и $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$, третий — при $n = 3 \neq \text{char } \mathbb{F}$. В случае $n = 3 = \text{char } \mathbb{F}$ такие примеры невозможны в силу тождества (2). В случае $n = 4$ и $\text{char } \mathbb{F} = 2$ подобный пример также построить не удастся в силу следующего тождества, справедливого для любой матрицы X :

$$\text{если } n = 4, \text{ то } E = R_2 + R_3 + C_1 + C_4 + J - 2(x_{14} + x_{21} + x_{23} + x_{24} + x_{31} + x_{32} + x_{34} + x_{41}).$$

Матрицы \mathbf{J} строятся аналогично (вы их увидите, если повернете эту книжку на $\frac{\pi}{2}$), а примеры матриц \mathbf{S}_{ij} можно получить теперь совсем бесплатно:

$$\mathbf{S}_{ij} = \begin{cases} E_{ij} \text{ (матричная единица)}, & \text{если } i \neq j \neq n - i + 1; \\ E_{ij} - \mathbf{E}, & \text{если } i = j \neq n - i + 1; \\ E_{ij} - \mathbf{J}, & \text{если } i \neq j = n - i + 1; \\ E_{ij} - \mathbf{E} - \mathbf{J}, & \text{если } i = j = n - i + 1. \end{cases}$$

Таким образом, во всех случаях, кроме $n = 3 = \text{char } \mathbb{F}$ и $n = 4 = 2 \text{char } \mathbb{F}$, пространство 0-магических матриц задается системой из $2n + 1$ независимых однородных линейных уравнений от n^2 неизвестных и поэтому размерность этого пространства равна $n^2 - 2n - 1$. Размерность пространства всех магических матриц в этих ситуациях, как отмечалось, на единицу больше. Разобрать два исключительных случая мы предоставляем читателю.

Упражнение. Матрица называется *полумагической*, если суммы ее элементов в каждой строке и каждом столбце одинаковы. Найдите размерность пространства полумагических матриц. Докажите, что полумагические матрицы, в отличие от магических, образуют алгебру. Найдите минимальную систему порождающих этой алгебры.

Упражнение. Покажите, что в любой квадратной матрице A порядка большего двух над полем нулевой характеристики можно изменить (причем единственным образом) последнюю строку, последний столбец и элемент a_{11} и получить магическую матрицу.

Задача 2008–4

Покажите, что неравенство

$$\text{rk}(MEX - MAT) > \text{rk}(BMK),$$

где A, B, E, K, M, T, X — неизвестные матрицы 3×3 над полем из ста одного элемента, имеет больше решений, чем противоположное строгое неравенство. (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Идея доказательства состоит в том, что матрица $EX - AT$ бывает вырожденной реже, чем матрица BK . Под словом «матрица» здесь и далее понимается матрица 3×3 над полем из ста одного элемента.

Мы будем использовать вероятностную терминологию, но никаких знаний по теории вероятностей от читателей не требуется. Вероятности можно себе представлять просто как доли. Например, вероятность того, что произведение двух матриц вырождено, следует понимать как отношение числа таких пар матриц (A, B) , что $|AB| = 0$, к общему числу пар матриц (то есть к 101^{18}).

Какова вероятность того, что случайная матрица вырождена? Эта вероятность a очень мала. Действительно, число невырожденных матриц задается формулой

$$|\mathbf{GL}_3(\mathbb{Z}_{101})| = (101^3 - 1)(101^3 - 101)(101^3 - 101^2),$$

так как первая строка невырожденной матрицы может быть любой ненулевой ($101^3 - 1$ возможностей); если первая строка уже выбрана, то вторая строка может быть любой непропорциональной первой ($101^3 - 101$ возможностей); если первые две строки выбраны, то третья строка может быть любой, не являющейся линейной комбинацией первых двух строк ($101^3 - 101^2$ возможностей). Поэтому вероятность того, что случайная матрица невырождена, очень велика:

$$\begin{aligned} 1 - a &= \frac{|\mathbf{GL}_3(\mathbb{Z}_{101})|}{101^9} = \frac{(101^3 - 1)(101^3 - 101)(101^3 - 101^2)}{101^9} = \\ &= \left(1 - \frac{1}{101^3}\right) \left(1 - \frac{1}{101^2}\right) \left(1 - \frac{1}{101}\right) > \left(\frac{99}{100}\right)^3 \gg \frac{5}{6}. \end{aligned}$$

Калькуляторный эксперимент показывает, что на самом деле $a < 0,01$, но нам достаточно ручной оценки $a < \frac{1}{6}$.

Какова вероятность того, что произведение двух случайных матриц вырождено? Произведение двух матриц невырождено тогда и только тогда, когда каждый из сомножителей невырожден. Следовательно, интересующая нас вероятность b может быть вычислена по формуле

$$b = 1 - (1 - a)^2 = 2a - a^2.$$

Какова вероятность того, что матрица $AB - CD$ вырождена? Для этой вероятности c нетрудно получить оценку

$$c < a + a^2.$$

Действительно, разобьем c в сумму трех слагаемых: $c = c_1 + c_2 + c_3$, где

- c_1 — вероятность того, что $|AB - CD| = 0$ и $|A| \neq 0$;
- c_2 — вероятность того, что $|AB - CD| = 0$, $|A| = 0$ и $|C| \neq 0$;
- c_3 — вероятность того, что $|AB - CD| = 0$, $|A| = 0$ и $|C| = 0$.

Найдем c_1 . Домножая на невырожденную матрицу A^{-1} , мы получаем, что c_1 совпадает с вероятностью того, что $|B - A^{-1}CD| = 0$ и $|A| \neq 0$. Следовательно,

$$c_1 = a(1 - a).$$

Понимаете, почему?¹³

Аналогичным образом найдем c_2 . Домножая на невырожденную матрицу C^{-1} , мы получаем, что c_2 совпадает с вероятностью того, что $|C^{-1}AB - D| = 0$, $|A| = 0$ и $|C| \neq 0$. Следовательно,

$$c_2 = a^2(1 - a)$$

по тем же причинам.

Что касается вероятности c_3 , мы не будем крохоборствовать и скажем, что c_3 не превосходит вероятности одновременного вырождения матриц A и C , то есть $c_3 \leq a^2$.

Итого, общая вероятность вырождения матрицы $AB - CD$ оценивается так:

$$c = c_1 + c_2 + c_3 \leq a(1 - a) + a^2(1 - a) + a^2 = a + a^2 - a^3 < a + a^2.$$

Вооружившись этими знаниями, приступим теперь собственно к решению задачи. Для выполнения неравенства $\text{rk}(MEX - MAT) > \text{rk}(BMK)$ достаточно, чтобы матрицы M и $EX - AT$ были невырожденными, а матрица BK — вырожденной. Поэтому вероятность выполнения этого неравенства не меньше, чем

$$(1 - a)(1 - c)b > (1 - a)(1 - a - a^2)(2a - a^2) = a(1 - a - a^2)(1 - a)(2 - a).$$

Для выполнения противоположного строгого неравенства для рангов необходимо, чтобы матрица $EX - AT$ была вырожденной (поскольку иначе $\text{rk}(MEX - MAT) = \text{rk}(M) \geq \text{rk}(BMK)$). Следовательно, вероятность выполнения нежелательного для нас строгого неравенства меньше c , то есть меньше, чем

$$a + a^2 = a(1 + a).$$

¹³Потому что между множествами четверок матриц

$$\{(A, B, C, D) ; |B - A^{-1}CD| = 0, |A| \neq 0\} \quad \text{и} \quad \{(A, B, C, D) ; |B| = 0, |A| \neq 0\}$$

есть взаимно однозначное соответствие $(A, B, C, D) \mapsto (A, B - A^{-1}CD, C, D)$, а вероятность попасть во второе множество, очевидно, равна $a(1 - a)$.

Осталось заметить, что

$$1 + a < (1 - a - a^2)(1 - a)(2 - a) = 2 - 5a + 2a^2 + 2a^3 - a^4$$

или, что то же самое,

$$1 - 6 + 2a^2 + 2a^3 - a^4 > 0.$$

Левая часть здесь больше, чем $1 - 6a$, поэтому все хорошо при $a < \frac{1}{6}$.

Упражнение. Исследуйте аналогичную задачу над произвольным конечным полем. Быть может, на очень маленьких полях наши друзья смогут нас победить?

Задача 2008–5

Пусть f_1, \dots, f_n и g_1, \dots, g_n — вещественные многочлены от одной переменной, такие, что $\sum_{i=1}^n f_i g_i = 0$. Докажите, что найдутся такие многочлены h_2, \dots, h_n , что

$$g_1 = h_2 \frac{f_2}{(f_1, f_2)} + \dots + h_n \frac{f_n}{(f_1, f_n)}.$$

Верно ли аналогичное утверждение для многочленов от двух переменных? (Предложил Е. С. Голод.)

Решение 1. Сначала покажем, что g_1 делится на $d = \left(\frac{f_i}{(f_1, f_i)}, i = 2, \dots, n\right)$, а для этого докажем делимость g_1 на p^k — максимальную степень неприводимого многочлена p , входящего в упомянутый НОД. Если $k = 0$, то доказывать нечего. Пусть $k > 0$ и p входит в f_i с кратностью k_i . Тогда $k_i > k_1$ при $i \geq 2$ и

$$k = \min\{k_i - k_1, i = 2, \dots, n\}.$$

Итак,

$$f_1 g_1 = - \sum_{i=2}^n f_i g_i \implies \left(\frac{f_1}{p^{k_1}}\right) g_1 = - \sum_{i=2}^n \left(\frac{f_i}{p^{k_1}}\right) g_i = - \sum_{i=2}^n \left(\frac{f_i}{p^{k_i}}\right) p^{k_i - k_1} g_i \implies p^k \mid g_1.$$

Так как d представляется в виде

$$d = \sum_{i=2}^n u_i \frac{f_i}{(f_1, f_i)}$$

для некоторых многочленов u_i , то и g_1 представляется в требуемом виде.

Для многочленов от двух переменных это утверждение неверно: пусть

$$f_1 = x + y, f_2 = x, f_3 = y.$$

Тогда $f_1 - f_2 - f_3 = 0$ и $(f_1, f_2) = (f_1, f_3) = 1$, но $1 \neq h_2 x + h_3 y$.

Решение 2. Приведем еще одно решение задачи, основанное на манипуляциях с идеалами в кольце многочленов. Пусть F — поле, I — идеал в $F[x]$ и f — некоторый многочлен. Дробным идеалом $I : f$ называется идеал $\{g \in F[x] \mid fg \in I\}$. Задачу можно сформулировать так: доказать, что дробный идеал $(f_2, \dots, f_n) : f_1$ содержится в идеале $\left(\frac{f_2}{(f_1, f_2)}, \dots, \frac{f_n}{(f_1, f_n)}\right)$.

Упражнение 1. Докажите, что $(g) : f = \left(\frac{g}{(f, g)}\right)$.

Пусть h — наибольший общий делитель многочленов f_2, \dots, f_n . Тогда

$$(f_2, \dots, f_n) : f_1 = (h) : f_1 = \left(\frac{h}{(f_1, h)}\right) = \left(\frac{f_2}{(f_1, h)}, \dots, \frac{f_n}{(f_1, h)}\right) \subset \left(\frac{f_2}{(f_1, f_2)}, \dots, \frac{f_n}{(f_1, f_n)}\right),$$

поскольку $(f_1, h) \mid (f_1, f_k)$.

Упражнение 2. Докажите, что последнее включение идеалов на самом деле является равенством.

Упражнение 3. Пусть идеал $I \cap (g)$ порождается многочленами p_1, \dots, p_s . Найдите систему образующих идеала $I : g$.

Упражнение 4. Пусть I, J — идеалы в $F[x_1, \dots, x_m]$. Частным идеалом $I : J$ называется идеал

$$\{g \in F[x_1, \dots, x_m] \mid fg \in I \forall f \in J\}.$$

Докажите следующие равенства:

$$\begin{aligned} \left(\bigcap_{i=1}^r I_i\right) : J &= \bigcap_{i=1}^r (I_i : J), \\ I : \left(\sum_{i=1}^r J_i\right) &= \bigcap_{i=1}^r (I : J_i), \\ (I : J) : K &= I : JK. \end{aligned}$$

Задача 2008–6

Назовем конечную абелеву группу *уравновешенной*, если сумма всех ее элементов равна нулю. Каких абелевых групп порядка ≤ 2008 больше: уравновешенных или неуравновешенных? (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Конечные абелевы группы при решении этой задачи мы будем для краткости называть просто группами. Уравновешенных групп гораздо больше. Действительно,

$$\sum_{g \in G} g = \sum_{g \in G} (-g) = - \sum_{g \in G} g, \quad \text{значит,} \quad 2 \sum_{g \in G} g = 0.$$

Следовательно, все группы нечетного порядка уравновешены, а группы четного порядка становятся уравновешенными после прибавления группы порядка два:

$$\sum_{x \in \mathbb{Z}_2 \oplus G} x = \sum_{a \in \mathbb{Z}_2, g \in G} (a, g) = \left(|G|, 2 \sum_{g \in G} g \right) = (0, 0).$$

Стало быть, каждой неуравновешенной группе G порядка ≤ 2008 мы можем сопоставить уравновешенную группу $f(G)$ порядка ≤ 2008 по правилу

$$f(G) = \begin{cases} 2G, & \text{если } |2G| \text{ нечетный;} \\ 2G \oplus \mathbb{Z}_2, & \text{если } |2G| \text{ четный.} \end{cases} \quad \text{Здесь } 2G := \{2g \mid g \in G\}.$$

Из однозначности разложения в прямую сумму примарных циклических следует, что неуравновешенная группа G однозначно восстанавливается по группе $2G$: если $2G \simeq H$ и $|G| \geq |H|$, то $G \simeq H \oplus \mathbb{Z}_2 \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}_2$, но тогда неуравновешенной может быть только одна из этих групп (если $G \not\simeq H$). Значит, соответствие f инъективно и неуравновешенных групп не больше, чем уравновешенных. Осталось заметить, что группы порядка 2008 (которые все уравновешены) не лежат в образе отображения f , поскольку если $|2G| = 2008$, то $|G|$ либо равен 2008 (и тогда G уравновешена), либо слишком велик.

Упражнение 1. Сформулируйте и докажите критерий уравновешенности на языке разложения в прямую сумму примарных циклических.

Упражнение 2. Покажите, что $\mathbb{Z}_2 \times G \simeq \mathbb{Z}_2 \times H \implies G \simeq H$ для любых конечных групп G и H , не обязательно абелевых. Более того, \mathbb{Z}_2 здесь также можно заменить на любую конечную группу (теорема Ремака–Шмидта).

Задача 2008–7

Помогите доценту Н. Е. Нормальному доказать следующий важный результат.

Теорема 3. Если группа содержит ровно 3 ненормальные подгруппы, то ее порядок делится на 3.

Можно ли тройки в этом утверждении заменить на двойки? А на четверки? (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Рассмотрим действие группы на множестве всех своих подгрупп сопряжениями. Орбита ненормальной подгруппы не может состоять из одной точки. Следовательно, в условиях теоремы 3 все три ненормальные подгруппы сопряжены. Значит, нормализатор (то есть стабилизатор при этом действии) каждой из этих подгрупп имеет индекс 3 и, стало быть, тройка делит порядок группы. В случае, когда имеется ровно две ненормальные подгруппы, ситуация полностью аналогичная.

С четверками дело обстоит немного сложнее. Может случиться, что множество из четырех ненормальных подгрупп разбивается на две орбиты длины два. Допустим, что порядок группы не делится на четыре. Нормализатор каждой из четырех ненормальных подгрупп имеет индекс 2; следовательно, все четыре нормализатора совпадают, поскольку пересечение двух различных подгрупп индекса 2 имеет индекс 4. (Докажите!) Порядок этого общего нормализатора N нечетный (иначе порядок группы делился бы на 4). Порядок каждого элемента y , не лежащего в N , четный (понимаете, почему?). Следовательно, некоторая степень $y^k = x \notin N$ имеет порядок 2. Значит, $G = N \cup xN$. Но подгруппа N нормализует все и, в частности, циклическую подгруппу $\langle x \rangle_2$, а это означает, что x — центральный элемент и, значит, тоже нормализует все, то есть содержится в N . Это противоречие показывает, что гипотетическая теорема 4 доцента Н. Е. Нормального тоже верна.

Упражнение 1. Существуют ли группы, о которых идет речь в этой задаче, то есть группы, содержащие ровно 2, 3 или 4 ненормальные подгруппы?

Упражнение 2. Что вы думаете о будущей теореме 5 доцента Н. Е. Нормального?

Задача 2008–8

Покажите, что для вещественных матриц A справедлива импликация $A^{2008} = A^\top \implies A^{2010} = A$. (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Допустим, что вещественная матрица A удовлетворяет уравнению $A^{2008} = A^\top$. Транспонируя это равенство, мы получаем, что $(A^\top)^{2008} = A$ и, следовательно, $A^{2008^2} = A$. Таким образом, аннулирующий многочлен $x^{2008^2} - x$, соответствующего оператора \mathcal{A} не имеет кратных корней и, следовательно, этот оператор диагоналируем (над \mathbb{C}).

Умножая исходное равенство $A^{2008} = A^\top$ на A , мы приходим к выводу, что $A^{2009} = A^\top A$. В правой части здесь стоит матрица неотрицательно определенного симметрического оператора. Значит, 2009-е степени собственных значений оператора \mathcal{A} вещественны и неотрицательны. Поскольку эти собственные значения λ_k являются корнями аннулирующего многочлена $x^{2008^2} - x$, мы видим, что $\lambda_k^{2009} \in \{0, 1\}$. Следовательно, $\lambda_k^{2010} = \lambda_k$ и $A^{2010} = A$ (поскольку \mathcal{A} диагоналируем).

Упражнение. Покажите, что пространство, на котором действует оператор из этой задачи, раскладывается в прямую сумму двух взаимно ортогональных \mathcal{A} -инвариантных подпространств, на одном из которых \mathcal{A} действует как ортогональный оператор, а на другом — как нулевой.

Задача 2009–2

Назовем матрицу *нежной*, если ее ранг изменяется при любом изменении любого из ее элементов. Каких рангов бывают нежные матрицы 2009×2009

- а) над полем комплексных чисел?
- б) над полем из двух элементов?

(Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Построим сперва нежную матрицу 2009×2009 произвольного ранга $r < 2009$ над произвольным полем, выбрав ее столбцы v_1, \dots, v_{2009} следующим образом: в качестве v_1, \dots, v_r возьмем любые r линейно независимых столбцов, каждый из которых имеет нулевую сумму координат (понимаете, как построить такие столбцы?), и положим $v_{r+1} = v_{r+2} = \dots = v_{2009} = v_1 + \dots + v_r$. Полученная матрица, очевидно, имеет ранг r . При этом каждый столбец v_i линейно выражается через остальные столбцы матрицы. Действительно, для $i > r$ это следует прямо из построения, а для $i \leq r$ мы имеем

$$v_i = v_{r+1} - \sum_{j \in \{1, \dots, r\} \setminus \{i\}} v_j.$$

Наша матрица нежна, ее ранг увеличивается при любом изменении любого элемента. В самом деле, если мы изменяем одну координату столбца v_i , то получаем столбец v'_i с ненулевой суммой координат. Значит, новый столбец v'_i , в отличие от исходного столбца v_i , не может быть выражен через остальные столбцы матрицы.

Осталось понять, существуют ли невырожденные нежные матрицы. Над полем комплексных чисел таких матриц, конечно, нет, поскольку определитель линейно (точнее, аффинно) зависит от своих элементов: $|A| = \lambda a_{11} + \mu$ (где $\lambda = M_{11}$ — минор матрицы A). Поэтому определитель обнуляется не больше чем при одном значении элемента a_{11} (если остальные элементы остаются неизменными).

Это же рассуждение показывает, что над полем из двух элементов невырожденные нежные матрицы 2009×2009 теоретически могли бы существовать, но тогда у каждой такой матрицы все миноры порядка 2008 должны были бы быть ненулевыми. Стало быть, эти миноры должны быть единицами (поскольку речь идет о поле из двух элементов). Но это означает, что присоединенная (она же обратная) матрица состоит из одних единиц, чего не может быть, поскольку матрица из всех единиц вырождена и, значит, не может быть обратной ни для какой матрицы.

Таким образом, на оба вопроса ответ один: все числа от нуля до 2008.

Упражнение 1. Решите аналогичную задачу для прямоугольных матриц произвольного размера над произвольным полем.

Упражнение 2. Нарисуйте в явном виде какую-нибудь нежную матрицу большого ранга.

Упражнение 3. Существуют ли нежная матрица 2009×2009 (хоть над каким-нибудь полем), ранг которой уменьшается при некотором изменении одного из ее элементов?

Задача 2009–3

Сколько ненулевых слагаемых стоит в правой части формулы бинома Ньютона

$$(a + b)^{2009} = a^{2009} + \dots + b^{2009}$$

над полем вычетов по модулю два? (Предложил И. В. Аржанцев.)

Решение. Заметим, что $2009 = 2^{10} + 2^9 + 2^8 + 2^7 + 2^6 + 2^4 + 2^3 + 1$ и квадрат суммы равен сумме квадратов в характеристике два, поэтому

$$(a + b)^{2009} = (a^{1024} + b^{1024})(a^{512} + b^{512})(a^{256} + b^{256})(a^{128} + b^{128})(a^{64} + b^{64})(a^{16} + b^{16})(a^8 + b^8)(a + b).$$

Поскольку двоичная запись натурального числа однозначна, после открытия скобок приведение подобных членов в этом выражении невозможно.

Ответ. $2^8 = 256$.

Упражнение. Найдите другое решение этой задачи, исследуя расположение четных и нечетных чисел в треугольнике Паскаля¹⁴.

¹⁴См. также статью Э. Б. Винберга «Удивительные арифметические свойства биномиальных коэффициентов». Математическое просвещение, сер. 3, вып. 12 (2008), 33–42.

Задача 2009–4

Покажите, что если поле \mathbb{K} не является алгебраически замкнутым, то множество решений в \mathbb{K}^n любой системы уравнений

$$f_1(x_1, \dots, x_n) = \dots = f_m(x_1, \dots, x_n) = 0, \text{ где } f_1, \dots, f_m \text{ — многочлены от } n \text{ переменных над } \mathbb{K},$$

совпадает с множеством решений одного уравнения $F(x_1, \dots, x_n) = 0$, где F — многочлен от n переменных над \mathbb{K} . (Предложил Е. С. Голод¹⁵.)

Решение. Покажем, что найдется многочлен $H(y_1, \dots, y_m)$, для которого единственным решением уравнения $H = 0$ является точка $(0, \dots, 0)$. Проведем индукцию по числу переменных m . Пусть $m = 2$. Поскольку поле \mathbb{K} не является алгебраически замкнутым, над ним найдется многочлен $h(x)$ степени $d \geq 2$, не имеющий корней в поле \mathbb{K} . Тогда для многочлена $H_2(y_1, y_2) := y_2^d h(\frac{y_1}{y_2})$ единственным решением уравнения $H_2 = 0$ является точка $(0, 0)$. Далее, при $m > 2$ в качестве многочлена $H = H_m$ можно взять $H_2(y_1, H_{m-1}(y_2, \dots, y_m))$.

Остается заметить, что система уравнений $f_1 = 0, \dots, f_m = 0$ равносильна уравнению

$$F(x_1, \dots, x_n) := H_m(f_1, \dots, f_m) = 0.$$

Задача 2009–5

Конечное ненулевое ассоциативное коммутативное кольцо (возможно, без единицы) назовем *волшебным*, если произведение всех его ненулевых элементов не равно ни нулю, ни минус единице. Отыщите все волшебные кольца! (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Если конечное ненулевое ассоциативное коммутативное кольцо не имеет делителей нуля, то это поле.¹⁶ А в поле произведение всех ненулевых элементов равно минус единице (так как все остальные сомножители такого произведения сокращаются со своими обратными).

Таким образом, волшебное кольцо R содержит делитель нуля x . Значит, произведение всех ненулевых элементов равно нулю, кроме случая, когда $\text{Ann } x = \{r \in R \mid rx = 0\} = \{0, x\}$. Поскольку $Rx \subseteq \text{Ann } x$, мы имеем два случая: либо $Rx = \{0\}$, либо $Rx = \{0, x\}$.

В первом случае получается, что $R = \text{Ann } x = \{0, x\}$. Значит, кольцо состоит из двух элементов, умножение нулевое, а сложение — как в любой группе из двух элементов: $x + x = 0$.

Во втором случае отображение $r \mapsto rx$ является гомоморфизмом аддитивной группы кольца в себя, ядро и образ этого отображения совпадают и равны $\{0, x\}$. Значит, все кольцо состоит из четырех элементов: $R = \{0, x, a, b\}$, причем $ax = x = bx$. Поскольку из этих равенств следует, что $abx = x$, мы получаем, что произведение ab равно либо a , либо b . Считая без ограничения общности, что $ab = a$, мы приходим к выводу, что b — это единица кольца.

Если аддитивная группа кольца является циклической, то она порождается единицей (поскольку единственной собственной нетривиальной подгруппой в этом случае является $\{0, x\}$). Тогда понятно, что $R \simeq \mathbb{Z}_4$ как кольцо (при этом b соответствует единице, a — минус единице и x — двойке).

Если же аддитивная группа нециклическая, то $2R = \{0\}$ и $a = x + 1$. Таким образом, сложение и умножение в этом кольце однозначно заданы ($(x + 1)^2 = x^2 + 2x + 1 = 1$, а все остальные произведения очевидны) и

$$R \simeq \left\{ \begin{pmatrix} \lambda & \mu \\ 0 & \lambda \end{pmatrix} \mid \lambda, \mu \in \mathbb{Z}_2 \right\}. \text{ (Это кольцо изоморфно также групповой алгебре } \mathbb{Z}_2[\langle a_2 \rangle].)$$

В итоге мы нашли три волшебных кольца и убедились, что больше найти нельзя.

Упражнение. Опишите все ассоциативные кольца, содержащие не более четырех элементов.

¹⁵См. также: И. В. Аржанцев, «Базисы Гребнера и системы алгебраических уравнений», М.: МЦНМО (2003).

¹⁶Эта задача есть в сборнике задач по алгебре под ред. А. И. Кострикина. Она решается, например, так: отображение $\varphi_u: y \mapsto uy$ является гомоморфизмом аддитивной группы кольца в себя. Если $u \neq 0$, то этот гомоморфизм имеет тривиальное ядро и, следовательно, является автоморфизмом в силу конечности кольца. Значит, $\varphi_u|_{R^*} = \varphi_u^{|R^*|} = \text{id}$ и, соответственно, $u^{|R^*|}$ является единицей кольца, а $u^{|R^*|-1} = u^{-1}$.

Задача 2009–6

Число тараканов, живущих в каждой комнате стокомнатного общежития, равно среднему арифметическому количеству тараканов, живущих в соседних комнатах. Из этого фундаментального закона есть только два исключения: комната студента Д., в которой живет $(100!)!$ тараканов, и комната студентки О., где тараканов совсем нет. Докажите, что, какой бы ни была архитектура общежития, эта система уравнений имеет целочисленное решение. (Теоретически, у комнаты может быть от одной до шести соседних.) (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Не ограничивая общности, будем считать, что комнаты студента Д. и студентки О. находятся в одной связанной компоненте (то есть таракан может добраться от Д. к О., переползая несколько раз из комнат в соседние к ним). Если это не так, то существует очевидное целочисленное решение: во всех комнатах, связанных с комнатой Д., живет $(100!)!$ тараканов, а во всех остальных комнатах тараканов нет. Эти соображения также показывают, что решение достаточно найти только для связанной компоненты, содержащей комнаты Д. и О..

Пусть $n + 2$ — число комнат в связанной компоненте комнат наших героев. Мы получаем систему из n уравнений с n неизвестными (число тараканов в комнатах Д. и О. не считаем неизвестными). Матрица A этой системы выглядит так: по диагонали как-то расставлены целые числа от единицы до шести, а остальные элементы равны нулю или минус единице.

Ясно, что эта матрица симметрическая. Чуть менее очевидно, что она положительно определена. Чтобы в этом убедиться, достаточно показать, что у нее нет неположительных собственных значений. Пусть $v \in \mathbb{R}^n$ — собственный вектор матрицы A и v_i — максимальная по абсолютной величине координата вектора v . Если комната номер i не граничит с комнатами Д. и О., то i -я координата вектора Av представляет собой разность v_i и среднего арифметического некоторых других координат вектора v , умноженную на положительное число (от единицы до шести). Если же комната номер i граничит с комнатами Д. или О., то вычитаемое в этой разности еще меньше по абсолютной величине.

В любом случае из максимальной модуля v_i следует, что i -я координата вектора Av имеет тот же знак, что v_i . Это, разумеется, означает, что отрицательных собственных значений у матрицы A нет, а у собственного вектора v с нулевым собственным значением координаты, соответствующие комнатам, соседним с i -й, должны быть равны v_i ; в силу связности отсюда следует, что все координаты вектора v должны быть одинаковыми, но такой вектор собственным не является из-за наличия комнат, граничащих с комнатами Д. и О..

Для завершения доказательства осталось воспользоваться тем, что определитель симметрической положительно определенной матрицы A не превосходит произведения диагональных элементов:¹⁷ $0 < |A| \leq 6^n < 6^{100}$. Стало быть, решая нашу систему уравнений по формулам Крамера, мы получим, что каждая координата решения представляет собой дробь, у которой числитель делится на $(100!)!$, а знаменатель не превосходит 6^{100} . Такая дробь является целым числом, так как

$$100! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot 35 \cdot 36 \cdot 37 \cdot \dots \cdot 100 > 1 \cdot 1 \cdot \dots \cdot 1 \cdot 36 \cdot 36 \cdot \dots \cdot 36 = 36^{65} = 6^{130} > 6^{100}$$

и, следовательно, $(100!)!$ делится на все числа, не превосходящие 6^{100} .

Упражнение. Где расположены комнаты, в которых нет тараканов?

Задача 2009–7

Назовем элемент группы *угрюмым*, если он не коммутирует ни с кем, кроме самого себя и единицы. Покажите, что в неединичной группе угрюмых элементов либо ровно половина, либо вовсе нет. (Предложил А. А. Клячко.)

Решение. Число сопряженных к угрюмому элементу группы G совпадает с индексом его централизатора и, следовательно, равно $|G|/2$. Поскольку сопряженные к угрюмым сами угрюмы, мы получаем, что угрюмых элементов не меньше чем $|G|/2$. Если группа бесконечна, то на этом доказательство заканчивается, поскольку $n/2 = n$ для любого бесконечного кардинала n .

Для конечных групп надо еще показать, что угрюмых элементов не может быть больше, чем половина порядка группы. Это, конечно, так, поскольку иначе мы получили бы два класса сопряженных угрюмых элементов по $|G|/2$ элементов в каждом и все элементы группы оказались бы угрюмыми, что невозможно, так как единица очень даже неугрюма.

¹⁷Это называют неравенством Адамара. Его геометрический смысл состоит в том, что симметрическая положительно определенная матрица является матрицей Грама некоторой системы векторов. Определитель матрицы Грама — это квадрат объема параллелепипеда, натянутого на эти вектора, а диагональные элементы — это квадраты длин ребер этого параллелепипеда.

Упражнение 1. Покажите, что если группа содержит угрюмые элементы, то

- ее порядок четен, но не делится на четыре;
- число угрюмых элементов нечетно и больше единицы;
- все элементы порядка два угрюмы и других угрюмых нет.

Упражнение 2. Приведите пример группы, содержащей ровно 2009 угрюмых элементов.

Упражнение 3. Назовем элемент группы *влюбленным*, если, кроме самого себя, он коммутирует лишь с одним неединичным элементом.

1. Покажите, что в группе порядка большего чем два влюбленных элементов либо ровно одна треть, либо ровно две трети, либо вовсе нет, причем все три возможности реализуются.
2. Докажите, что неединичный элемент, коммутирующий с влюбленным, сам влюблен; другими словами, любовь всегда взаимна (в этой задаче).
3. Сформулируйте и решите аналог упражнения 1 для влюбленных элементов.

Задача 2009–8

Пусть абелева группа A изоморфна подгруппе группы B , а группа B изоморфна подгруппе группы A . Могут ли эти группы быть

- а) неизоморфными?
- б) неизоморфными конечно порожденными группами?

(Предложили И. В. Аржанцев и Е. А. Поршнева.)

Решение.

- а) Пусть $A = (\mathbb{Q}[x], +)$, а B — подгруппа в A , состоящая из многочленов, у которых свободный член является целым числом. Тогда B содержит подгруппу, изоморфную A — многочлены без свободного члена. С другой стороны, для любого $a \in A$ найдется такой $a' \in A$, что $2a' = a$, тогда как для элемента $1 \in B$ нет элемента $b' \in B$, для которого $2b' = 1$. Значит, группы A и B неизоморфны.
- б) Пусть $A = A_t \oplus A_f$ и $B = B_t \oplus B_f$, где A_t и B_t — конечные, а A_f и B_f — свободные конечно порожденные абелевы группы. Поскольку A_t (соот. B_t) — это множество всех элементов конечного порядка в группе A (соот. B), из условия задачи следует, что группы A_t и B_t изоморфны.

Остается доказать, что ранги групп A_f и B_f совпадают. Это следует из того, что ранг подгруппы свободной абелевой группы не превосходит ранга всей группы. Действительно, вложение A в B индуцирует вложения nA в nB для любого целого n . Поскольку $nA \simeq A_f$ и $nB \simeq B_f$ при $n = |A_t| \cdot |B_t|$, мы получаем, что $\text{rk } A_f \leq \text{rk } B_f$. Аналогичным образом доказывается противоположное неравенство.

Ответ. а) могут; б) не могут.

Упражнение. Существуют ли две неизоморфные абелевы группы, каждая из которых изоморфна

- а) некоторой факторгруппе другой?
- б) некоторой подгруппе и некоторой факторгруппе другой?

Задача 2010–1

Централизатор подстановки — это множество подстановок, которые с ней коммутируют. Какое наименьшее число элементов может быть в централизаторе подстановки из группы S_n ? (Предложил И. В. Аржанцев.)

Ответ. n при $n = 1, 2$ и $n - 1$ при $n \geq 3$.

Решение. Разложим подстановку σ из группы S_n в произведение независимых циклов. Пусть m — число σ -неподвижных элементов из множества $\{1, \dots, n\}$, а n_1, \dots, n_k — длины независимых циклов $\sigma_1, \dots, \sigma_k$ длины ≥ 2 . Тогда $m + n_1 + \dots + n_k = n$ и σ коммутирует с любой подстановкой вида $\sigma_0 \sigma_1^{s_1} \dots \sigma_k^{s_k}$, где $\sigma_0 \in S_m$ — произвольная подстановка на σ -неподвижных элементах. Значит, в централизаторе σ содержится не менее $m!n_1 \dots n_k$ подстановок.

Случай 1. $m \geq 2$. Тогда $m!n_1 \dots n_k \geq (1+(m-1))(1+(n_1-1)) \dots (1+(n_k-1))$. Последнее произведение равно сумме 2^{k+1} слагаемых, каждое из которых не меньше 1. Значит, все произведение не меньше чем

$$(m-1) + (n_1-1) + \dots + (n_k-1) + 2^{k+1} - (k+1) = n + 2^{k+1} - 2(k+1).$$

Заметим, что $2^{k+1} \geq 2(k+1)$, и тем самым централизатор подстановки σ содержит не менее n элементов.

Случай 2. $m = 0$. Как и в случае 1 доказывается, что $n_1 \dots n_k \geq n_1 + \dots + n_k = n$.

Случай 3. $m = 1$. Здесь $n_1 \dots n_k \geq n_1 + \dots + n_k = n - 1$.

Итак, централизатор подстановки σ содержит не менее $n - 1$ элемента. Пусть $n \geq 3$. Положим $\sigma = (12 \dots n - 1)$. Если $\tau\sigma = \sigma\tau$, то $\sigma(\tau(n)) = \tau(n)$, и значит $\tau(n) = n$. Наконец, если $\tau(1) = s$, $s < n$, то $\tau(2) = \sigma(s)$ и т.д., откуда $\tau = \sigma^s$, $0 \leq s \leq n - 1$. Это доказывает, что централизатор σ содержит ровно $n - 1$ элемент.

Упражнение. Решите аналогичную задачу для знакопеременной группы.

Задача 2010–2

Может ли подкольцо поля комплексных чисел (не обязательно содержащее единицу) иметь больше двух автоморфизмов, сохраняющих модуль? (Предложили А. А. Клячко и А. А. Нечаев.)

Ответ. Не может.

Решение. Задача легко сводится к случаю, когда кольцо содержит единицу (и даже является полем). Действительно, автоморфизм φ кольца $R \subseteq \mathbb{C}$ естественным образом продолжается до автоморфизма f поля частных $F = \{\frac{a}{b} \mid a \in R, b \in R \setminus \{0\}\} \subseteq \mathbb{C}$ по формуле $f(\frac{a}{b}) = \frac{\varphi(a)}{\varphi(b)}$. При этом автоморфизм f поля F также сохраняет модуль.

Поскольку единица переходит в единицу при любом автоморфизме, мы имеем равенства $|f(x)| = |x|$ и $|f(x) - 1| = |f(x - 1)| = |x - 1|$ для каждого $x \in F$. Эта система уравнений (относительно $f(x)$) имеет всего два решения: $f(x) = x$ и $f(x) = \bar{x}$.

Осталось показать, что если $f(x_0) = x_0$ для какого-то не вещественного $x_0 \in F$, то $f(x) = x$ для всех $x \in F$. Предположив противное, мы получаем, что $f(x_0) = x_0$ и $f(x_1) = \bar{x}_1$ для некоторых не вещественных $x_0, x_1 \in F$. Но тогда $|x_0 - x_1| = |f(x_0 - x_1)| = |x_0 - \bar{x}_1|$, что невозможно для не вещественных чисел x_0 и x_1 .

Упражнение 1. Покажите, что поле комплексных чисел имеет бесконечно много автоморфизмов¹⁸, но только два из них

- являются непрерывными¹⁹;
- переводят вещественные числа в вещественные¹⁹;
- коммутируют с сопряжением¹⁹.

Упражнение 2. Покажите, что поле вещественных чисел, поле рациональных чисел и все поля вычетов не имеют нетождественных автоморфизмов.

Упражнение 3. Покажите, что группа автоморфизмов каждого конечного поля F является циклической и порождается автоморфизмом Фробениуса: $x \mapsto x^{\text{char } F}$.

¹⁸Это трудная задача, она требует использования аксиомы выбора и знакомства с понятием базиса трансцендентности.

¹⁹А это простая задача.

Упражнение. Может ли подкольцо поля комплексных чисел, инвариантное относительно сопряжения, иметь больше двух автоморфизмов, коммутирующих с сопряжением?

Задача 2010–3

Докажите, что биномиальные коэффициенты $C_2^2, C_3^2, C_4^2, C_5^2, C_6^2, \dots$ дают все возможные остатки при делении на n тогда и только тогда, когда число n является степенью двойки. (Предложил В. Т. Марков.)

Решение. Предположим, что $n = 2^m$. Достаточно доказать, что числа $\frac{i(i+1)}{2}$ дают попарно разные остатки при делении на n при $0 \leq i \leq n-1$, или что разность

$$\frac{i(i+1)}{2} - \frac{j(j+1)}{2} = \frac{(i-j)(i+j+1)}{2} \text{ при } 0 \leq j < i < n$$

не делится на n . Надо заметить, что из чисел $i-j$ и $i+j+1$ равно одно является четным, и после деления на 2 оно становится меньше n .

Пусть теперь n делится на нечетное простое число p . Если в нашей последовательности встречаются все остатки по модулю n , то это же верно и для модуля p , поэтому можно считать, что $n = p$. Деление на 2 есть умножение на элемент, обратимый по модулю p , поэтому его можно не учитывать. Тогда ненулевые остатки могут давать только члены $1 \times 2, 2 \times 3, \dots, (p-2) \times (p-1)$ (далее последовательность периодически повторяется), но таковых только $p-2$ штуки.

Упражнение. Для каких натуральных n биномиальные коэффициенты $C_3^3, C_4^3, C_5^3, C_6^3, C_7^3, \dots$ дают все возможные остатки при делении на n ?

Задача 2010–4

В аддитивной группе многочленов от одной переменной с рациональными коэффициентами степени не выше чем пять, принимающих целые значения в целых точках, есть замечательная подгруппа, состоящая из многочленов с целыми коэффициентами. Найдите ее индекс. (Предложил А. А. Клячко²⁰.)

Ответ. $5! \cdot 4! \cdot 3! \cdot 2! = 34560$.

Решение. Как устроены многочлены, принимающие целые значения в целых точках? Заметим, что знаменатели коэффициентов каждого такого многочлена делят факториал его степени. Это следует из интерполяционной формулы Лагранжа. Например, для многочлена f степени не выше чем пять мы имеем:

$$f(x) = f(0) \frac{(x-1)(x-2)(x-3)(x-4)(x-5)}{(0-1)(0-2)(0-3)(0-4)(0-5)} + \dots + f(5) \frac{(x-0)(x-1)(x-2)(x-3)(x-4)}{(5-0)(5-1)(5-2)(5-3)(5-4)}.$$

С другой стороны, биномиальные коэффициенты

$$1, x, \frac{x(x-1)}{2}, \frac{x(x-1)(x-2)}{3!}, \frac{x(x-1)(x-2)(x-3)}{4!}, \frac{x(x-1)(x-2)(x-3)(x-4)}{5!}$$

являются примерами многочленов степени k , принимающих целые значения в целых точках, со старшими коэффициентами $\frac{1}{k!}$. Из сказанного следует, что

каждый многочлен степени не выше n , принимающий целые значения в целых точках, единственным образом представляется в виде целочисленной линейной комбинации биномиальных коэффициентов $C_x^0, C_x^1, \dots, C_x^n$.

Это доказывается очевидной индукцией по степени. Столь же очевидно, что

каждый многочлен степени не выше n с целыми коэффициентами единственным образом представляется в виде целочисленной линейной комбинации многочленов $0!C_x^0, 1!C_x^1, \dots, n!C_x^n$.

Таким образом, мы нашли согласованные базисы интересующей нас свободной абелевой группы и ее подгруппы. Отсюда понятно, что индекс есть произведение факториалов $0! \cdot 1! \cdot \dots \cdot n!$, а соответствующая факторгруппа представляет собой прямую сумму циклических групп $\mathbb{Z}_2 \oplus \mathbb{Z}_6 \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}_n!$.

Упражнение 1. Решите аналогичную задачу о многочленах от двух переменных.

Упражнение 2. Верно ли, что многочлен от одной переменной степени не выше чем сто, принимающий целые значения в точках $0, 1, \dots, 100$, принимает целые значения во всех целых точках?

²⁰Эту задачу мы позаимствовали из книжки [Клячко Александр А. Теория Галуа: Уч. пособие. — Куйбышев: КГУ, 1982].

Задача 2010–5

В таблице 2010×2010 расставлены элементы поля \mathbb{Z}_3 . Известно, что разность любых двух столбцов есть столбец, содержащий поровну элементов 0, 1 и 2. Докажите, что разность любых двух строк является строкой, содержащей поровну элементов 0, 1 и 2. (Автор неизвестен. Задача предлагалась на олимпиаде мех-мата МГУ в 1980 году.)

Решение. Матрице $A = (a_{ij})$ над \mathbb{Z}_3 сопоставим комплексную матрицу B с элементами $b_{ij} = \varepsilon^{a_{ij}}$, где ε — первообразный кубический корень из единицы, то есть на места нулей напишем единицы, на места единиц напишем $\frac{-1+\sqrt{3}i}{2}$, а на места двоек напишем $\frac{-1-\sqrt{3}i}{2}$. В матрице B любые два столбца ортогональны в эрмитовом смысле, то есть матрица $\frac{1}{\sqrt{2010}}B$ является унитарной. Следовательно, у нее любые две строки ортогональны, то есть для любых двух строк (x_1, \dots, x_{2010}) и (y_1, \dots, y_{2010}) матрицы B мы имеем $x_1\overline{y_1} + \dots + x_{2010}\overline{y_{2010}} = 0$. Но каждое слагаемое в этой сумме является одним из кубических корней из единицы, поэтому сумма может быть нулевой только в случае, когда каждый из корней встречается в сумме одинаковое число раз. Другими словами, разность любых двух строк матрицы A содержит поровну нулей, единиц и двоек, что и требовалось.

Упражнение. Для каких колец вычетов \mathbb{Z}_n верно аналогичное утверждение? Для каких конечных полей верно аналогичное утверждение?

Задача 2010–6

Найдите все билинейные формы на пространстве \mathbb{R}^n , характеристический многочлен матрицы которых не зависит от выбора базиса в \mathbb{R}^n , в котором эта матрица записана. (Предложил В. В. Батырев.)

Ответ. Только нулевая.

Решение. Пусть $b(\cdot, \cdot)$ — данная билинейная форма и $B = (b_{ij})$ — ее матрица в базисе e_1, \dots, e_n . Тогда характеристический многочлен

$$\det(B - tE) = (-1)^n t^n + a_1 t^{n-1} + \dots + a_n$$

в базисе $\lambda e_1, \dots, \lambda e_n$, где $\lambda \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$, имеет вид

$$(-1)^n t^n + \lambda^2 a_1 t^{n-1} + \dots + \lambda^{2n} a_n.$$

Поскольку указанные многочлены совпадают для всех ненулевых значений λ , мы заключаем, что $a_1 = \dots = a_n = 0$. В частности, след матрицы B равен нулю. Любой ненулевой вектор $v \in \mathbb{R}^n$ можно дополнить до базиса $v_1 = v, v_2, \dots, v_n$ в \mathbb{R}^n . Заменяя v на λv и приравнявая след соответствующей матрицы к нулю, мы получаем

$$\lambda^2 b(v, v) + b(v_2, v_2) + \dots + b(v_n, v_n) = 0.$$

Значит, $b(v, v) = 0$ и форма $b(\cdot, \cdot)$ кососимметрична. Если

$$a = b(v_1, v_2) \neq 0,$$

то ограничение формы b на подпространство $U = \langle v_1, v_2 \rangle$ невырождено, поэтому $\mathbb{R}^n = U \oplus U^\perp$. Это разложение определяет разложение характеристического многочлена матрицы B в произведение $f_1(t)f_2(t)$, где $f_1(t) = t^2 + a^2$. Если заменить вектор v_1 на λv_1 и не изменять другие базисные векторы, первый множитель будет равен $t^2 + \lambda^2 a$, откуда следует, что $a = 0$, противоречие. Значит, форма $b(\cdot, \cdot)$ является нулевой.

Замечание. Приведенное доказательство проходит над любым полем которое содержит более трех элементов и характеристика которого не равна двум.

Упражнение. Решите аналогичную задачу над полем из трех элементов.

Задача 2010–7

Назовем элемент группы *стойким*, если он остается на месте под действием всех автоморфизмов. Опишите все конечные группы, в которых стойких элементов не меньше половины. (Предложил А. А. Клячко.)

Ответ. Циклические группы порядков один, два и четыре.

Решение. Заметим, что все стойкие элементы являются центральными, так как они должны оставаться на месте при сопряжении любым элементом группы. Значит, центр интересующей нас группы имеет индекс не больше двух. Но факторгруппа по центру, как известно, не может быть циклической и, следовательно, не может иметь порядок два. Значит, центр совпадает со всей группой, то есть группа является абелевой.

Поскольку в абелевой группе (записанной аддитивно) отображение $x \mapsto -x$ является автоморфизмом, все ненулевые стойкие элементы должны быть порядка два. Это означает, что в группе имеется подгруппа индекса не больше чем два, изоморфная $\mathbb{Z}_2 \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}_2$, а сама группа, стало быть, изоморфна либо $\mathbb{Z}_2 \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}_2$, либо $\mathbb{Z}_4 \oplus \mathbb{Z}_2 \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}_2$. Нетрудно убедиться, что в группе $\mathbb{Z}_2 \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}_2$ ненулевых стойких элементов нет, если число слагаемых больше одного (поскольку, например, элемент, у которого вторая координата ненулевая, сдвигается автоморфизмом $(x, y, z, t, \dots) \mapsto (x+y, y, z, t, \dots)$); а в группе $\mathbb{Z}_4 \oplus \mathbb{Z}_2 \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}_2$ есть единственный стойкий ненулевой элемент: $(2, 0, 0, \dots, 0)$ (докажите!). Отсюда все следует.

Упражнение. В каких группах стойких элементов не меньше трети?

Задача 2010–8

Назовем ассоциативное кольцо с единицей *антителом*, если оно не содержит неединичных обратимых элементов. Докажите следующую «антитеорему Веддерберна»: все конечные антитела коммутативны. (Предложил А. А. Клячко.)

Решение 1. Заметим, что так как -1 — всегда обратимый элемент кольца, то $-1 = 1$.

В кольце R нет ненулевых нильпотентных элементов, так как если $r^n = 0$, то элемент $1 + r$ обратим (докажите это).

Рассмотрим произвольный элемент $a \in R$ и мультипликативную подполугруппу G , им порожденную (то есть все элементы вида a^k , $k \in \mathbb{N}$). Заметим, что если мы рассмотрим на полугруппе G отображение $x \mapsto x^2$, то оно будет взаимно однозначным, так как из $x^2 = y^2$ следует (при условии $1 + 1 = 0$), что $0 = x^2 - y^2 = (x - y)(x + y) = (x - y)^2$. Так как в кольце R нет ненулевых нильпотентных элементов, то $x = y$. Значит, возведение в квадрат осуществляет некоторую перестановку элементов (конечной) полугруппы G . Из этого очевидно следует существование такого ненулевого m , что $a^{2^m} = a$.

Обозначим a^{2^m-1} через e . Заметим, что элемент $e \in R$ является идемпотентом (то есть $e^2 = e$), так как

$$e^2 = (a^{2^m-1})^2 = a^{2^{m+1}-2} = a^{2^m} a^{2^m-2} = a \cdot a^{2^m-2} = a^{2^m-1} = e.$$

Кроме того, как легко заметить, $ae = a$.

Пусть $m > 1$. Рассмотрим элементы кольца R $b = a + (1 - e)$ и $c = a^{2^m-2} + (1 - e)$. Перемножим их:

$$bc = a^{2^m-1} + a(1 - e) + (1 - e)a^{2^m-2} + (1 - e)^2 = e + ae(1 - e) + (1 - e)e \cdot a^{2^m-2} + (1 - e) = e + (1 - e) = 1.$$

Таким образом, элемент b обратим, то есть $b = 1 = e + (1 - e)$. Значит, $a = e$. Если $m = 1$, то $a = e$ по построению. Следовательно, любой произвольно взятый элемент кольца является идемпотентом.

Теперь рассмотрим произвольные два элемента кольца R — x и y :

$$x + y = (x + y)^2 = x^2 + xy + yx + y^2 = x + y + xy + yx.$$

Значит, $xy + yx = 0$, что равносильно $xy = yx$, так как $-1 = 1$.

Решение 2. Минус единица всегда является обратимым элементом, поэтому в антителе $-1 = 1$, то есть всякое антитело A имеет характеристику два и, следовательно, является алгеброй над \mathbb{Z}_2 .

Рассмотрим произвольный элемент $a \in A \setminus \{0, 1\}$. Минимальный многочлен $f \in \mathbb{Z}_2[x]$ этого элемента (то есть ненулевой многочлен над \mathbb{Z}_2 минимальной степени, аннулирующий элемент a) делится на x (поскольку иначе равенство $0 = f(a) = 1 + a(\dots)$ свидетельствовало бы об обратимости элемента a). По аналогичным причинам многочлен f обязан делиться на $x + 1$ (иначе $a + 1$ был бы неединичным обратимым элементом). Таким образом, $f(x) = (x^2 + x)g(x)$. При этом многочлен $g(x)$ не делится на x ,

поскольку иначе элемент $1 + (a+1)g(a)$ был бы неединичным обратимым элементом: $(1 + (a+1)g(a))^2 = 1 + ((a+1)g(a))^2 = 1 + f(a)(\dots) = 1$. По аналогичным причинам многочлен g не делится на $x+1$.

Заметим теперь, что многочлен $h(x) = (x^2 + x) + g(x)$ взаимно прост с $f(x)$, так как он не делится ни на x , ни на $x+1$, ни на какой-либо делитель многочлена g . Это означает, что $1 = u(x)h(x) + v(x)f(x)$ для некоторых многочленов u и v . Подставляя в это равенство $x = a$, мы получаем обратимость элемента $h(a)$. Поскольку A — антитело, $h(a) = 1$. Значит, степень многочлена $h(x) + 1 = (x^2 + x) + g(x) + 1$ не меньше степени многочлена $f(x) = (x^2 + x)g(x)$ (в силу минимальности f). Следовательно, многочлен g есть единица и $a^2 = a$ для всех $a \in A$.

В частности, для любых $a, b \in A$ мы имеем $a + b = (a + b)^2 = a^2 + ab + ba + b^2 = a + ab + ba + b$, то есть $ab = ba$, что и требовалось.

Упражнение 1. Где в этом решении использовалась конечность антитела?

Упражнение 2. Настоящая *теорема Веддерберна* говорит, что *всякое конечное тело* (то есть ассоциативное кольцо с единицей, в котором каждый ненулевой элемент обратим) *коммукативно*. Попробуйте доказать эту гораздо более трудную (но вполне доступную второкурсникам) теорему или прочитайте в какой-нибудь книжке, как она доказывается.

Упражнение 3. Приведите примеры некоммутативных (бесконечных) тел и антител.

Упражнение 4. Покажите, что для конечномерной алгебры A с единицей над полем F следующие условия равносильны:

1. A — тело;
2. в A нет делителей нуля;
3. минимальный многочлен (над F) каждого элемента неприводим (над F);

и следующие условия тоже равносильны:

- 1'. алгебра A изоморфна прямой сумме тел;
- 2'. в A нет ненулевых нильпотентных элементов;
- 3'. минимальный многочлен (над F) каждого элемента свободен от квадратов, то есть не делится на квадрат никакого многочлена (над F), отличного от константы.

Упражнение 5. Докажите, что каждая конечная полугруппа содержит идемпотент (то есть, элемент, равный своему квадрату).

ПОБЕДИТЕЛИ И ПРИЗЕРЫ ОЛИМПИАД

ПЕРВАЯ ОЛИМПИАДА — 2006 ГОД

I место:

Баранов Дмитрий, I курс
 Девятов Ростислав, I курс

Ефимов Александр, II курс

II место:

Оганесян Дмитрий, I курс
 Устиновский Юрий, I курс

Абрамов Ярослав, II курс

III место:

Буфетов Алексей, I курс
 Гайдук Роман, I курс
 Магазинов Александр, I курс
 Печенкин Николай, I курс
 Прасолов Максим, I курс

Астахов Василий, II курс
 Климаков Андрей, II курс
 Лебедев Алексей, II курс
 Осиненко Антон, II курс
 Плесков Павел, II курс
 Ройзнер Михаил, II курс
 Трепалин Андрей, II курс

ВТОРАЯ ОЛИМПИАДА — 2007 ГОД

I место:

Девятов Ростислав, II курс

II место:

Гончарук Наталия, I курс
 Есин Алексей, I курс
 Погудин Глеб, I курс

Козлов Иван, II курс
 Прасолов Максим, II курс

III место:

Аругюнов Владимир, I курс
 Федосова Ксения, I курс
 Шмаров Владимир, I курс

Баранов Дмитрий, II курс
 Гаврилюк Андрей, III курс
 Магазинов Александр, II курс
 Нетай Игорь, III курс
 Оганесян Дмитрий, II курс
 Устиновский Юрий, II курс

ТРЕТЬЯ ОЛИМПИАДА — 2008 ГОД

I место:

Мазурик Александр, I курс
 Окунев Алексей, I курс

Погудин Глеб, II курс

II место:

Андреев Михаил, I курс

Арутюнов Владимир, II курс

Девятков Ростислав, III курс

III место:

Воропаев Алексей, I курс

Горинов Евгений, I курс

Кривошеин Виктор, I курс

Савелов Максим, I курс

Салихов Камиль, I курс

Тихомиров Михаил, I курс

Шульчевский Дмитрий, I курс

Щукин Владислав, I курс

Авилов Артем, II курс

Есин Алексей, II курс

Лурье Денис, II курс

Махлин Игорь, II курс

Митрофанов Иван, II курс

Сафин Станислав, II курс

Шмаров Владимир, II курс

ЧЕТВЕРТАЯ ОЛИМПИАДА — 2009 ГОД

I место:

Облакова Анна, I курс

Савчик Алексей, I курс

Андреев Михаил, II курс

Шмаров Владимир, III курс

II место:

Абрикосов Ефим, ВШЭ, I курс

Антропов Александр, I курс

Брагин Владимир, I курс

Сафин Аскар, I курс

Суханов Лев, ВШЭ, I курс

Бажов Иван, II курс

Горинов Евгений, II курс

Григорьев Сергей, II курс

Калачев Глеб, II курс

Щепин Константин, II курс

III место:

Богачев Николай, I курс

Немиро Владислав, I курс

Попов Леонид, I курс

Калиниченко Артем, II курс

Кумок Аким, II курс

Пуртов Дмитрий, II курс

Шебякин Даниил, II курс

Шульчевский Дмитрий, II курс

Победители интернет-тура:

Шапрынский Вячеслав (Екатеринбург, УрГУ, IV курс) – I место

Гимадеев Ренат (Москва, МФТИ, V курс) – II место

Гу Яовэнь (Санкт-Петербург, СПбГУ, III курс) – II место

Попов Александр (Новосибирск, НГУ, II курс магистратуры) – II место

Школьников Михаил (Санкт-Петербург, СПбГУ, II курс) – II место

Акопян Тигран (Ереван, ЕГУ, II курс) – III место

Уляшев Павел (Омск, ОмГУ, III курс) – III место

ПЯТАЯ ОЛИМПИАДА — 2010 ГОД

I место:

Ивлев Федор, I курс

Мищенко Павел, МФТИ, I курс

Омельяненко Виктор, I курс

Брагин Владимир, II курс

Шмаров Владимир, IV курс

II место:

Бердников Александр, I курс
 Меньщиков Андрей, I курс
 Шапцев Алексей, I курс

Григорьев Сергей, III курс
 Немиро Владислав, II курс

III место:

Блинов Андрей, I курс
 Мокин Василий, I курс

Бочкарев Михаил, II курс
 Царьков Олег, II курс

Победители интернет-тура:

Гильман Михаил (Москва, ГУ-ВШЭ, II курс) – I место
 Шапыринский Вячеслав (Екатеринбург, УрГУ, V курс) – II место
 Гимадеев Ренат (Москва, магистратура МФТИ) – III место
 Уляшев Павел (Омск, ОмГУ, IV курс) – поощрительная премия

СТАТИСТИКА РЕШЕНИЙ ЗАДАЧ

Первая олимпиада – 2006 год (139 участников)

	1	2а	2б	3	4	5	6а	6б	7	8
+	55	4	33	35	63	8	14	2	20	13
±	6	4	8	5	5	0	1	2	1	7
∓	11	11	0	2	4	7	2	1	1	4
–	27	28	12	19	13	7	14	15	8	6

Вторая олимпиада – 2007 год

I курс

	1	2	3	4а	4б	5а	5б	6	7	8
+	2	9	2	1	0	3	0	0	0	0
±	0	1	0	0	0	1	0	0	0	0
∓	1	0	8	0	0	1	2	0	1	0
–	27	18	15	1	1	21	16	2	11	1

II – III курсы

	1	2	3	4а	4б	5а	5б	6	7	8
+	14	17	6	4	8	4	1	1	0	7
±	7	4	2	6	0	3	1	0	1	0
∓	5	5	3	0	0	3	1	3	3	1
–	6	3	4	2	2	7	6	2	13	0

Третья олимпиада – 2008 год

I курс (55 участников)

	1	2	3	4	5а	5б	6	7а	7б	8
+	36	10	2	0	2	3	0	0	0	0
±	4	7	1	0	0	0	0	0	0	0

II – IV курсы (41 участник)

	1	2	3	4	5а	5б	6	7а	7б	8
+	27	5	12	1	12	7	17	15	1	2
±	7	2	4	0	0	1	4	0	1	1

Четвертая олимпиада – 2009 год

I курс (50 участников)

	1	2а	2б	3	4	5	6	7	8а	8б
+	13	4	2	13	1	0	2	0	2	0
±	1	0	1	6	0	0	0	0	0	0
∓	3	0	0	4	0	4	1	3	0	1

II – III курсы (47 участников)

	1	2а	2б	3	4	5	6	7	8а	8б
+	13	8	3	23	7	0	0	8	1	6
±	6	1	0	1	0	1	1	2	2	1
∓	5	2	4	3	0	4	4	2	0	2

Пятая олимпиада – 2010 год

I курс (64 участника)

	1	2	3	4	5	6	7	8
+	22	7	28	1	1	0	1	0
±	5	1	0	0	0	0	0	0
+ / 2	0	1	6	0	0	0	0	0
∓	3	1	3	1	0	0	0	2
–	13	6	7	6	13	2	6	3

II – IV курсы (52 участника)

	1	2	3	4	5	6	7	8
+	15	3	10	5	0	3	3	0
±	0	1	2	2	0	0	4	0
+ / 2	0	1	4	0	0	0	4	0
∓	5	2	0	1	0	2	4	0
–	14	6	10	7	6	4	2	4