

Решения задач из прошлых выпусков

7.7. УСЛОВИЕ. W — бесконечное слово (сверхслово), $u \neq v$ — два его различных подслова. Докажите, что имеет место одна из трёх возможностей:

- Существуют такие s и t , что sut — подслово в W , а svt нет.
- Слово W содержит сколь угодно большие участки, свободные от вхождения слова u .
- Некоторая комбинация букв в сверхслове W повторяется более 1000 раз подряд. (А. Я. Канель-Белов)

РЕШЕНИЕ. Первоначальные сведения по комбинаторике слов читатель может найти в замечательной книге [1].

Будем считать, что бесконечное вправо сверхслово U подчинено сверхслову W (обозначение: $U < W$), если все подслова конечной длины в U являются также подсловами сверхслова W . Если первая альтернатива задачи не выполняется, то замена любого вхождения u в такое сверхслово U на вхождение v приводит к появлению сверхслова $U' < W$. Рассмотрим теперь следующие случаи.

1) Слово u лексикографически меньше слова v (напомним, что если одно слово — начало другого, то слова лексикографически несравнимы). Тогда замена любого вхождения u на v приводит к лексикографическому увеличению бесконечного вправо сверхслова. Рассмотрим сверхслово U , лексикографически максимальное¹⁾ среди всех сверхслов, подчинённых W . Тогда в U слово u входить не может и, стало быть, в слове U есть сколь угодно длинные куски, свободные от вхождения u . Поскольку $U < W$, этим же свойством обладает и сверхслово W .

2) Слово u лексикографически больше слова v . Действуем аналогично предыдущему случаю, рассматривая лексикографически минимальное сверхслово $U < W$.

3) $v = ut$ и t — непустое слово. Пусть первая альтернатива задачи не выполняется. Возьмём произвольное n и в слове ut сделаем последовательно

¹⁾ В решении задачи 2.9 (см. [2]) содержится доказательство существования лексикографически минимального правого сверхслова. Оно без изменений проходит для множества сверхслов, подчинённых слову W , а также с заменой минимальности на максимальность.

n замен u на v . Получим слово $U' < W$, содержащее n -ю степень слова t . Но тогда и W тоже содержит n -ю степень слова t . Поскольку n произвольно, выполняется третья альтернатива задачи.

4) $u = vt$ и t — непустое слово. Если третья альтернатива не выполняется, то найдётся такое $n \geq 1$, что vt^n — подслово в W , а слово vt^{n+1} — нет. Поскольку W бесконечно, в него входит подслово $u' = ut^{n-1}t' = vt^n t'$, где t' и t имеют одинаковую длину и $t' \neq t$. При замене u на v возникает подслово $v' = vt^{n-1}t'$. Слова u' и v' имеют общее начало vt^{n-1} , а затем в слове u' стоит t , в слове v' стоит t' , не равное t . Поскольку длины слов t и t' равны, эти слова лексикографически сравнимы, но тогда сравнимы v' и u' . Замена u на v приводит к замене u' на v' , и мы приходим к первым двум случаям. Задача решена.

УПРАЖНЕНИЕ. Если $uv = vu$, то для некоторого слова s выполняются равенства $u = s^n$, $v = s^m$, где m, n — натуральные числа.

КОММЕНТАРИЙ. Задача возникла из доказательства совпадения ниль-радикала и радикала Джекобсона для мономиальных алгебр (см. [3–5]).

Доказательство существования лексикографически минимального правого сверхслова использует идею *компактности*. (Подробнее см. [6]. Связь с понятием компактности в математическом анализе обсуждается в решении задачи 7.2, см. [7].) Ниже приведён ряд упражнений на эту идею.

1. Пусть $\{v_i\}$ — набор слов неограниченной длины над конечным алфавитом. Тогда найдётся сверхслово V , каждое подслово которого является подсловом одного из слов этого набора.

2. Известно, что человечество бессмертно, но каждый человек смертен и количество людей в каждом поколении конечно. Тогда найдётся бесконечная мужская цепочка, идущая от Адама.

3. Докажите, что хроматическое число графа, если оно конечно, равно максимуму хроматических чисел его конечных подграфов. (*Указание*: см. решение задачи 7.2 в [7].)

4. В парламенте у каждого депутата не более трёх врагов. Докажите, что парламент можно разбить на две палаты так, чтобы у каждого парламентария было не более одного врага в своей палате. (Если A — враг B , то B — враг A .) Для конечного парламента решение см. в [8].

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

- [1] Саломая А. Жемчужины теории формальных языков. М.: Мир, 1986.
- [2] Математическое просвещение. Сер. 3. Вып. 6. М.: МЦНМО. 2002. С. 145–147.

- [3] *Belov A., Gateva-Ivanova T.* Radicals of monomial algebras // First International Tainan — Moscow Algebra Workshop (Tainan, 1994). Berlin: W. de Greyer, 1996. P. 159–169.
- [4] *Белов А. Я., Борисенко В. В., Латышев В. Н.* Мономиальные алгебры // Алгебра-4. Итоги науки и техники. Соврем. матем. и её прил. Темат. обзор. М.: ВИНТИ, 2002. Т. 26. С. 35–214.
- [5] *Belov A. Ya., Borisenko V. V., Latyshev V. N.* Monomial algebras // J. Math. Sci. 1997. V. 87, № 3. P. 3463–3575.
- [6] *Канель-Белов А. Я., Трепалин А. С., Яценко И. В.* Олимпиадный ковчег. М.: МЦНМО, 2016. С. 30.
- [7] Математическое просвещение. Сер. 3. Вып. 8. М.: МЦНМО. 2002. С. 259–260.
- [8] *Канель-Белов А. Я., Ковальджи А. К.* Как решают нестандартные задачи. М.: МЦНМО, 2016. С. 59–60.

(А. Я. Канель-Белов)

11.9. УСЛОВИЕ. Можно ли множество рациональных точек единичной сферы раскрасить в два цвета (чёрный и белый) так, что если три точки отвечают концам трёх ортогональных векторов, то одна из них будет чёрной, а две другие — белыми?

(Д. Муштару)

РЕШЕНИЕ. Рассмотрим решение уравнения $x^2 + y^2 + z^2 = 1$ в рациональных числах. Пусть q есть наименьшее общее кратное их знаменателей. Тогда числа $x' = xq$, $y' = yq$, $z' = zq$ взаимно просты в совокупности и среди них ровно одно нечётное и два чётных. (Рассмотрите остатки по модулю 4.) Следовательно, два вектора (x'_1, y'_1, z'_1) и (x'_2, y'_2, z'_2) могут быть ортогональными, только если разные координаты нечётные, а тройка таких векторов может оказаться попарно ортогональной, только если в одном нечётна координата x' , в другом — координата y' , в третьем — z' . Красим целочисленные точки с нечётной x' - или y' -координатой в чёрный цвет, а целочисленные точки с нечётной z' -координатой — в белый. Рациональную точку (x, y, z) красим так же, как соответствующую точку (x', y', z') . Получаем искомую раскраску.

ЗАМЕЧАНИЕ. Отметим, что таким образом раскрасить *все* (а не только рациональные) точки единичной сферы невозможно. См. задачу 10.8.

(А. Я. Канель-Белов)

13.5. УСЛОВИЕ. Известно, что в любом треугольнике расстояние между центрами O и I описанной и вписанной окружностей выражается через их радиусы R и r с помощью формулы Эйлера: $OI^2 = R^2 - 2Rr$. Докажите обобщение этой формулы: если в треугольнике вписан эллипс с фокусами F_1, F_2 и малой осью ℓ , то $R^2 \ell^2 = (R^2 - OF_1^2)(R^2 - OF_2^2)$.

(А. А. Заславский)

РЕШЕНИЕ 1 обобщает доказательство формулы Эйлера для окружности.

ЛЕММА 1. Пусть F_1, F_2 — фокусы эллипса, ℓ — длина его малой оси, D_1, D_2 — основания перпендикуляров, опущенных из F_1, F_2 на касательную к эллипсу. Тогда $4D_1F_1 \cdot D_2F_2 = \ell^2$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть T — точка касания, a — длина большой полуоси, I — центр эллипса, f — расстояние от фокуса до центра эллипса (таким образом, $\ell^2/4 = a^2 - f^2$), F'_1 — точка, симметричная F_1 относительно касательной, см. рис. 1. Тогда $F'_1F_2 = 2a$ по оптическому свойству эллипса [1, с. 13] и ID_1 — средняя линия треугольника $F_1F_2F'_1$. Таким образом, точка D_1 (и аналогично D_2) лежит на окружности с центром I и радиусом a . Поэтому утверждение леммы эквивалентно равенству $D_1F_1 \cdot D_2F_2 = ID_1^2 - IF_1^2$.

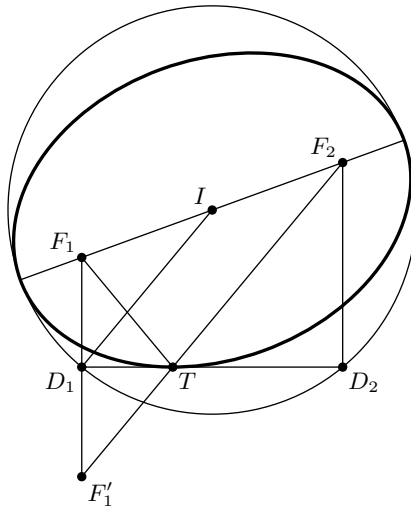


Рис. 1

Пусть теперь I' — проекция точки I на D_1F_1 . Тогда

$$ID_1^2 - IF_1^2 = I'D_1^2 - I'F_1^2 = (I'D_1 + I'F_1)(I'D_1 - I'F_1).$$

Множители правой части равны (в том или другом порядке) D_1F_1 и D_2F_2 , что и требовалось. \square

ЛЕММА 2 (обобщение леммы о трезубце). Пусть в треугольник ABC вписан эллипс с фокусами F_1, F_2 . Пусть O — центр описанной окружности треугольника, L_1, L_2 — точки её пересечения с лучами AF_1, AF_2 (см. рис. 2). Тогда $F_1L_1 \cdot F_2L_2 = BL_1 \cdot BL_2$.

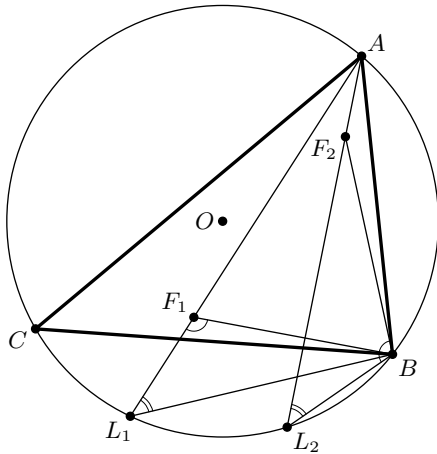


Рис. 2

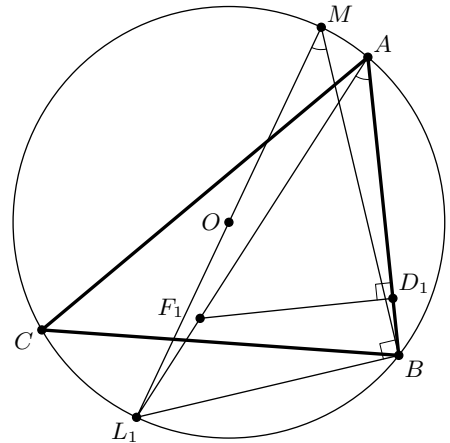


Рис. 3

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. С учётом изогонального свойства эллипса [1, с. 15],

$$\begin{aligned} \angle BF_1L_1 &= \angle BAF_1 + \angle ABF_1 = \\ &= \angle CAF_2 + \angle CBF_2 = \angle CBL_2 + \angle CBF_2 = \angle L_2BF_2. \end{aligned}$$

При этом $\angle AL_1B = \angle AL_2B$, так как они опираются на одну и ту же дугу. Значит, $\triangle BF_1L_1 \sim \triangle F_2BL_2$, откуда следует нужное равенство. \square

Проведём теперь в описанной окружности диаметр L_1M и опустим из F_1 перпендикуляр F_1D_1 на AB (см. рис. 3). Вписанные углы BML_1 и D_1AF_1 опираются на одну дугу, поэтому прямоугольные треугольники BML_1 и D_1AF_1 подобны. Следовательно, $F_1D_1 : AF_1 = BL_1 : ML_1$, т. е.

$$2R \cdot F_1D_1 = AF_1 \cdot BL_1.$$

Опустив из F_2 перпендикуляр F_2D_2 на AB , аналогично получаем

$$2R \cdot F_2D_2 = AF_2 \cdot BL_2.$$

Применяя леммы 1 и 2, приходим к равенству

$$R^2 \ell^2 = AF_1 \cdot F_1L_1 \cdot AF_2 \cdot F_2L_2. \quad (*)$$

Заметим теперь, что $R^2 - OF_1^2 = (R + OF_1)(R - OF_1)$ — степень (со знаком минус) точки F_1 относительно описанной окружности треугольника ABC , и аналогичное верно для F_2 . Поэтому формула из условия задачи равносильна равенству (*). (А. А. Заславский, Б. Р. Френкин)

РЕШЕНИЕ 2. Использование комплексных чисел позволяет не опираться на доказательство для окружности. Пусть ABC — данный треугольник, A', B', C' — точки, симметричные F_1 относительно BC, CA, AB . Из оптического свойства эллипса [1, с. 13] следует, что каждый из отрезков F_2A', F_2B', F_2C' равен большой оси вписанного эллипса.

Будем считать, что описанная окружность треугольника является единичной окружностью комплексной плоскости. Пусть $a, b, c, f_1, f_2, a', b', c'$ — комплексные числа, соответствующие точкам $A, B, C, F_1, F_2, A', B', C'$. Точки F_1 и F_2 изогонально сопряжены относительно треугольника [1, с. 15], и из формулы Морли [2, с. 94] получаем

$$f_1 + f_2 + abc\overline{f_1f_2} = a + b + c. \quad (1)$$

Теперь найдём большую ось эллипса. Например, для точки C' имеем

$$\frac{c' - a}{b - a} = \frac{\overline{f_1} - \overline{a}}{\overline{b} - \overline{a}}.$$

Поскольку $a\overline{a} = b\overline{b} = 1$, получаем

$$\begin{aligned} F_2C'^2 &= (f_2 - c')(\overline{f_2} - \overline{c'}) = f_1\overline{f_1} + f_2\overline{f_2} + \\ &+ \frac{f_1f_2}{ab} + ab\overline{f_1f_2} - \left(\frac{1}{a} + \frac{1}{b}\right)(f_1 + f_2) - (a + b)\overline{(f_1 + f_2)} + \frac{a}{b} + \frac{b}{a} + 2. \end{aligned}$$

Напишем аналогичные выражения для $F_2A'^2$ и для $F_2B'^2$ и рассмотрим $(F_2A'^2 + F_2B'^2 + F_2C'^2) : 3$. Эта сумма симметрично зависит от a, b, c и, следовательно, может быть выражена через $a + b + c, ab + bc + ca$ и abc . Но, используя соотношение (1) и сопряжённое к нему, можно выразить $a + b + c$ и $ab + bc + ca$ через abc . Согласно теореме Понселе большая ось эллипса зависит только от f_1, f_2 , поэтому после проведения всех выкладок члены, содержащие abc , уничтожатся и мы получим:

$$F_2C'^2 = (1 - f_1\overline{f_1})(1 - f_2\overline{f_2}) + (f_1 - f_2)(\overline{f_1} - \overline{f_2}).$$

Подставив в это выражение

$$f_1\overline{f_1} = \frac{OF_1^2}{R^2}, \quad f_2\overline{f_2} = \frac{OF_2^2}{R^2}, \quad (f_1 - f_2)(\overline{f_1} - \overline{f_2}) = \frac{F_1F_2^2}{R^2},$$

умножив его на R^4 и вычтя $F_1F_2^2R^2$, получим требуемое равенство.

ПРИМЕЧАНИЕ. В приведённом решении никак не используется, что в треугольник вписан именно эллипс, а не гипербола. Поэтому формула верна и для гиперболы, если под ℓ подразумевать её мнимую ось.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

- [1] Акопян А., Заславский А. Геометрические свойства кривых второго порядка. М.: МЦНМО, 2011.
- [2] Прасолов В. В. Рассказы о числах, многочленах и фигурах. М.: Фазис, 1997.

(А. А. Заславский)

19.2. УСЛОВИЕ. В пространстве произвольным образом расположено несколько многогранников (возможно, пересекающихся). Доказать, что в пространстве можно расположить некоторое множество точек так, чтобы каждый многогранник содержал не менее одной точки внутри себя и чтобы любые два многогранника одинакового объёма содержали внутри себя одно и то же число точек.

(Г. А. Гальперин)

РЕШЕНИЕ. Условие задачи можно переформулировать на языке системы линейных уравнений. Занумеруем всевозможные пересечения наших многогранников M_α и их дополнений, имеющих ненулевой конечный объём, числами $i = 1, \dots, k$, и пусть x_i — количество точек в i -м множестве V_i . Каждый многогранник M_α составлен из таких множеств V_i . Поэтому равенство количеств точек в двух многогранниках равного объёма будет выражаться соотношением вида $\sum x_i = \sum x_j$, а условие баланса выразится в виде системы уравнений и неравенств вида

$$\sum_{V_i \subseteq M_{\alpha_k}} x_i = \sum_{V_j \subseteq M_{\beta_k}} x_j, \quad x_i > 0, \quad x_j > 0,$$

где $\text{Vol}(M_{\alpha_k}) = \text{Vol}(M_{\beta_k})$.

Указанная система совместна: подставим вместо каждого x_i объём множества V_i — все равенства выполняются автоматически. Кроме того, все коэффициенты — целые.

Нам, однако, надо найти *целочисленное решение* этой системы. Поскольку система однородна, достаточно найти рациональное решение, поскольку все x_i можно умножить на кратное всех знаменателей. Остаётся воспользоваться следующей леммой.

ЛЕММА. Если система линейных уравнений и неравенств с рациональными коэффициентами и свободными членами имеет ненулевое решение, то она имеет и рациональное ненулевое решение.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Если линейное неравенство нестрогое, то множество его решений есть объединение множества решений системы, где оно заменено на уравнение, и другой системы, где оно заменено на строгое

неравенство. Таким образом, достаточно рассмотреть случай системы уравнений и строгих неравенств.

Выберем одно уравнение, выразим из него какую-либо переменную и подставим в остальные. Свойство уравнений и неравенств иметь рациональные коэффициенты и свободные члены при этом сохраняется. Проведя спуск по количеству уравнений, либо получим единственное решение системы (и оно рационально), либо приходим к системе строгих неравенств (если их множество пусто, то решением является любая точка пространства).

Если мы имеем решение системы строгих линейных неравенств, то его достаточно малая окрестность также состоит из решений в силу непрерывности линейной функции. Но в этой окрестности найдётся рациональное решение. \square

ЗАМЕЧАНИЕ 1. Похожим образом решается следующая классическая задача. *В стаде 101 корова. Если удалить любую, то стадо можно разбить на 2 стада по 50 коров равной массы. Доказать, что веса всех коров равны.*

ЗАМЕЧАНИЕ 2. Одномерный случай рассматриваемой задачи используется в одном из решений *третьей проблемы Гильберта: доказать, что куб и правильный тетраэдр неравносоставленны.*

(А. Я. Канель-Белов)

20.1. УСЛОВИЕ. Частица движется по прямой линии, при этом направление движения может меняться. В каждый момент времени ускорение частицы не превосходит 1 м/с^2 по абсолютной величине. Через одну секунду после начала движения частица вернулась в начальную точку. Докажите, что её скорость через $0,5 \text{ с}$ после начала движения не превосходит $0,25 \text{ м/с}$.

(А. Колчев)

РЕШЕНИЕ. Пусть все промежутки времени выражены в секундах, а промежутки длины — в метрах. Пусть $\nu(T)$ — скорость, $a(t)$ — ускорение частицы в каждый момент времени. По условию задачи $|a(t)| = |\nu'(t)| \leq 1$ и $\int_0^1 \nu(t) dt = 0$. Требуется оценить $\nu(0,5)$.

Рассмотрим модуль этой величины:

$$|\nu(0,5)| = |\nu(0,5) - 0| = \left| \nu(0,5) \int_0^1 dt - \int_0^1 \nu(t) dt \right| = \left| \int_0^1 (\nu(0,5) - \nu(t)) dt \right|.$$

Используем теорему Лагранжа:

$$\nu(0,5) - \nu(t) = \nu'(c(t)) \cdot (0,5 - t),$$

где $c(t) \in [0,5; t]$. Отсюда

$$\begin{aligned} |\nu(0,5)| &= \left| \int_0^1 \nu'(c(t)) \cdot (0,5 - t) dt \right| \leq \int_0^1 |\nu'(c(t)) \cdot (0,5 - t)| dt = \\ &= \int_0^1 |\nu'(c(t))| \cdot |(0,5 - t)| dt. \end{aligned}$$

Но $|\nu'(t)| \leq 1$. Следовательно,

$$|\nu(0,5)| \leq \int_0^1 |0,5 - t| dt = \int_0^{0,5} (0,5 - t) dt + \int_{0,5}^1 (t - 0,5) dt = \frac{1}{4}.$$

(А. Колчев)