

11 класс

Сюжет 1

Цель этого сюжета — доказательство следующего утверждения:

Пусть p — нечётное простое число. Докажите, что существует ровно $(p-3)/2$ упорядоченных четвёрок (a, b, c, d) натуральных чисел, для которых $ab + cd = p$ и $\max(c, d) < \min(a, b)$.

Если r — остаток по модулю p , то назовём четвёрку (a, b, c, d) , удовлетворяющую условиям выше, r -четвёркой, если $c \equiv ra \pmod{p}$.

1. Докажите, что если r -четвёрка существует, то $r \in \{2, 3, \dots, p-2\}$.

Решение. Требуется исключить варианты $r = 0, 1, p-1$. Если $r = 0$, то c натуральное кратное p , и тогда $ab + cd > p$ — противоречие. Если $r = 1$, то $a - c$ кратно p , что противоречит тому, что a, c — различные (т.к. $a > c$) натуральные числа, меньшие p . Если $r = p-1$, то $a + c$ кратно p , откуда (так как $ab + cd$ кратно p) получаем, что $b - d$ кратно p — такое же противоречие как с a и c при $r = 1$.

2. Докажите, что для данного r существует не более одной r -четвёрки.

Решение. Пусть $(a, b, c, d), (a', b', c', d')$ — две четвёрки, удовлетворяющие условиям с одним и тем же r . Тогда $ac' \equiv ar a' \equiv ca' \pmod{p}$, аналогично $bd' \equiv -r dd' \equiv b'd \pmod{p}$. То есть $ac' - a'c, bd' - b'd$ кратны p .

Предположим, что эти разности не равны нулю. Пусть не умаляя общности $ac' - a'c > 0$, тогда $ac' > p > ab$, то есть $c' > b$ и тем более $c' > d$. Отсюда получаем, что $|bd' - b'd| < \max(bd', b'd) < \max(c'd', b'c') = b'c' < a'b' < p$ откуда (т.к. $|bd' - b'd|$ кратно p) получаем $bd' - b'd = 0$ — противоречие.

Пусть теперь одна из исходных разностей равна нулю (не умаляя общности $bd' - b'd$). Отметим, что из равенств $ab + cd = p = a'b' + c'd'$ следует взаимная простота b и d, b' и d' . Поэтому из равенства $bd' = b'd$ следует $b = b', d = d'$, а из него — $(a - a')b = (c' - c)d$. В силу взаимной простоты b, d имеем $a - a' = dx, c' - c = bx$. При $x > 0$ это противоречит условию $c' < b' = b$, при $x < 0$ — условию $c < b$. Значит $x = 0, a = a', c = c'$ — четвёрки полностью совпадают.

3. Докажите, что если r -четвёрка существует, то $(p-r)$ -четвёрки не существует.

Решение. Пусть $(a, b, c, d), (a', b', c', d')$ — две четвёрки, удовлетворяющие условиям с одним s и $s r' = p - r$ соответственно. Тогда $ac' \equiv -ar a' \equiv -ca' \pmod{p}$, аналогично $bd' \equiv -r dd' \equiv -b'd \pmod{p}$. То есть $ac' + a'c, bd' + b'd$ кратны p .

Пусть $c' \geq b$, а значит $c' > c, d$, тогда, аналогично прошлому пункту, $bd' + b'd < c'd' + b'c' < c'd' + b'a' = p$ — противоречие с делимостью на p . Значит, $c' < b$ и, аналогично $c < b', d' < a, d < a'$. Тогда $a'c + ac' < ab + a'b' < 2p$, поэтому из делимости $a'c' + a'c = p$ и аналогично $b'd + bd' = p$.

Предположим теперь, не умаляя общности, что a — наибольшее из чисел. Вычитая из $ab + cd$ равное ему $a'c' + c'a'$, получаем $a(b - c') = c(a' - d)$, откуда из взаимной простоты a, c получаем, что $a' - d$ делится на a — противоречие с тем, что $a < a', a' - d > 0$.

4. Докажите, что для всякого $r \in \{2, 3, \dots, p - 2\}$ существует либо r -четвёрка, либо $(p - r)$ -четвёрка.

Решение. Рассмотрим на плоскости множество всех векторов (x, y) с целыми координатами x, y такими, что $y \equiv rx \pmod{p}$ или $y \equiv (p - r)x \pmod{p}$. Отметим, что это множество вместе с каждым вектором (x, y) содержит также и $(\pm x, \pm y)$. Рассмотрим в нашем множестве вектор с минимальной суммой координат. В силу замечания выше можно считать, что это вектор $u := (a, c)$, где $a, c > 0, a \neq c$ (на осях координат и на биссектрисах углов между ними такой вектор лежать не может, поскольку $2 \leq r \leq p - 1$), если $c \equiv (p - r)a \pmod{p}$, то переобозначим r и $p - r$. Предположим пока что $a > c$. Рассмотрим прямую ℓ с уравнением $xc - ya = p$, будем искать точку $(d, -b)$ на этой прямой такую, что $d > 0, d < a, d < b, c < b$ — тогда четвёрка (a, b, c, d) и будет искомой. Заметим, что если $(x, y) \in \ell$, то $(x - a, y - c) \in \ell$.

Прямая ℓ где-то пересекает прямую $y + x = 0$. Пусть точка $(x_0, y_0) \in \ell$ с целыми (x_0, y_0) лежит выше прямой $y + x = 0$, а точка $v_0 := (x_0 - a, y_0 - c)$ — (не строго) ниже (то есть $x_0 + y_0 > 0 \geq x_0 + y_0 - a - c$).

Во-первых, проверим, что $x_0 - a > 0$. В самом деле, в противном случае $x_0 \leq a$. Из выбора вектора u имеем $a + c \leq |x_0 - a| + |y_0 - c| = a - x_0 + |y_0 - c|$. Если $c \geq y_0$, то $a - x_0 + |y_0 - c| = a + c - x_0 - y_0 < a + c$ — противоречие. Если же $y_0 > c$, то $p = x_0c - y_0a < ac - ac < 0$ — снова противоречие.

Итак, $x_0 - a > 0$. Поскольку $(x_0 - a) + (y_0 - c) \leq 0$, имеем $y_0 - c < 0$. Если $y_0 \geq 0$, то $0 < x_0 - a \leq c - y_0 \leq c$ и обе координаты вектора v_0 по модулю не больше чем c — это опять противоречит выбору u . Значит, $y_0 < 0$ и $c - y_0 > c$. Теперь выберем наибольшее целое неотрицательное m , при котором $x_0 - a - ma \geq 0$. Ясно, что это неотрицательное значение строго меньше чем a . Тогда вектор $v_0 - mu = (x_0 - a - ma, y_0 - c - mc)$ и есть искомый вектор. Действительно, все нужные неравенства уже установлены, осталось только исключить случай $x_0 - a - ma = 0$, но в таком случае из уравнения прямой ℓ получаем $xc - ya = p, -(y_0 - c - mc)a = p$, что невозможно в силу того что $a > c > 0, -y_0 + c + mc \geq 1 + c + mc \geq 2$.

Наконец обратимся к случаю $c > a$. В этом случае обозначим $a' = c, c' = a$ и построим точно так же четвёрку (a', b', c', d') со всеми нужными свойствами, но такую, что, наоборот $a' \equiv rc' \pmod{p}$. В этом случае, очевидно, (b', a', d', c') будет $(p - r)$ -четверкой, что нам подходит.

Сюжет 2

Дан граф $G = (V, E)$ на n вершинах; сопоставим каждой вершине v переменную x_v . Пусть T — множество остовных деревьев графа G (то есть поддеревьев, содержащих все вершины). Рассмотрим *остовный многочлен* от n переменных x_1, \dots, x_n

$$P_G(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{S \in T} \prod_{v \in V} x_v^{\deg_S v - 1}.$$

Назовём связный граф G *хорошим*, если $P_G(x_1, x_2, \dots, x_n)$ раскладывается на линейные множители (в частности, если P_G — тождественный ноль), иначе *плохим*.

1. Найдите $P_{K_4}(1, 2, 3, 4)$, где K_4 — полный граф на четырёх вершинах.

Решение. Как угодно можно понять, что $P_{K_4} = (x_1 + x_2 + x_3 + x_4)^2$, то есть ответ 100.

2. Докажите, что цикл на пяти вершинах является плохим графом.

Решение. Распишем $P_{C_5} = x_1x_2x_3 + x_2x_3x_4 + x_3x_4x_5 + x_4x_5x_1 + x_5x_1x_2$. Поскольку многочлен P_{C_5} линеен по каждой переменной, получаем, что каждая из переменных живет в только в одной из скобок. Тогда переменные вынуждены разбиться на скобки 2-2-1 или 3-1-1, что дает не больше четырех мономчиков, противоречие.

3. Пусть G — хороший граф, U — некое подмножество его вершин. Граф H состоит из всех вершин, лежащих в U , и всех рёбер графа G , соединяющих эти вершины. Докажите, что граф H тоже хороший.

Решение. Давайте сначала заметим, что можно последовательно выкидывать вершины по одной с сохранением связности, если U связно. (Если несвязно, то просто 0 получился и все).

Для этого нужно подвесить за U и поочередно удалять вершины с самого нижнего уровня. Теперь нужно понять, что при удалении только одной вершины v граф остается хорошим. Для этого подставим 0 в x_v . Получим, что все слагаемые, в которые x_v входило в хотя бы первой степени, обнулились, а значит остались в точности те, где v — висючая вершина. А все такие деревья устроены так: выбрано дерево в графе $G \setminus v$, и потом одна из вершин из окрестности v соединена с v . Тогда многочлен после подстановки нуля равен $P_{G \setminus v}(x_1, \dots, x_n) \cdot (\sum_{u \in N(v)} x_u)$. Подстановка нуля сохраняет раскладываемость на множители, значит $P_{G \setminus v}$ тоже раскладываемый, значит при удалении вершины v граф остается хорошим.

4. Назовём *раздвоением вершины v* операцию, добавляющую в граф новую вершину v' , соединённую ровно с теми же вершинами, что и v . Докажите, что граф, получающийся из одной вершины операциями добавления висючей вершины, раздвоения вершины с добавлением ребра vv' и раздвоения вершины без добавления ребра vv' , является хорошим.

Решение.

Лемма 1 (Лемма о раздвоении без добавления ребра). Пусть дан граф G на n вершинах. Рассмотрим граф G_1 , получаемый из G добавлением вершины v_{n+1} и соединением её со всеми вершинами из $N_G(v_n)$, но не с самой v_n . Тогда

$$P_{G_1}(x_1, x_2, \dots, x_{n+1}) = P_G(x_1, x_2, \dots, x_n + x_{n+1}) \left(\sum_{v \in N_G(v_n)} x_v \right).$$

Доказательство. Давайте заметим, что любое дерево в графе G устроено следующим образом — на всех вершинах, кроме v_n , берётся некоторый лес, такой, что в каждой компоненте есть хотя бы одна вершина из $N_G(v_n)$, и потом вершина v_n соединяется с ровно одной вершиной из каждой компоненты. Обозначим за L множество всех таких лесов, за $t(K)$ — число компонент связности в лесу K , и назовём A_1, A_2, \dots, A_t пересечения множества $N_G(v)$ с компонентами связности леса K . Тогда из рассуждения выше

$$P_G(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{K \in L} \left(\prod_{v \in V \setminus v_n} x_v^{\deg_K(v)-1} \prod_{i=1}^{t(K)} \left(\sum_{v \in A_i} x_v \right) x_n^{t(K)-1} \right).$$

Теперь давайте поймём, как устроены деревья в G_1 . Там мы тоже берём лес, который содержит все вершины, кроме v_n, v_{n+1} , и такой, что каждая его компонента содержит хотя бы одну вершину из $N_G(v_n)$, после чего одна из долей соединяется с обеими вершинами из v_n, v_{n+1} , а каждая из остальных $t(K) - 1$ долей — с ровно одной из этих вершин. Тогда в тех же обозначениях получается, что

$$\begin{aligned}
P_{G_1}(x_1, x_2, \dots, x_{n+1}) &= \\
&= \sum_{K \in L} \left(\prod_{v \in V_1 | v \neq v_n, v_{n+1}} x_v^{\deg_K(v)-1} \sum_{i=1}^{t(K)} \left(\left(\sum_{v \in A_i} x_v \right)^2 \prod_{j=1, j \neq i}^n \left(\sum_{v \in A_j} x_v \right) (x_n + x_{n+1})^{t(K)-1} \right) \right) = \\
&= \sum_{K \in L} \left(\prod_{v \in V_1 | v \neq v_n, v_{n+1}} x_v^{\deg_K(v)-1} \sum_{i=1}^{t(K)} \left(\left(\sum_{v \in A_v} x_v \right) \prod_{j=1}^n \left(\sum_{v \in A_j} x_v \right) (x_n + x_{n+1})^{t(K)-1} \right) \right) = \\
&= \left(\sum_{v \in N_G(v_n)} x_v \right) \cdot \sum_{K \in L} \left(\prod_{v \in V_1 | v \neq v_n, v_{n+1}} x_v^{\deg_K(v)-1} \prod_{j=1}^n \left(\sum_{v \in A_j} x_v \right) (x_n + x_{n+1})^{t(K)-1} \right).
\end{aligned}$$

Теперь очевидно, что второй сомножитель равен $P_G(x_1, x_2, \dots, x_n + x_{n+1})$, и лемма доказана. \square

Лемма 2 (Лемма о раздвоении с добавлением ребра). Пусть дан граф G , $|G| = n$. Рассмотрим граф G_2 , получаемый из G добавлением вершины v_{n+1} и соединением её со всеми вершинами из $N_G(v_n)$, а также с самой v_n . Тогда

$$P_{G_2}(x_1, x_2, \dots, x_{n+1}) = P_G(x_1, x_2, \dots, x_n + x_{n+1}) \left(\sum_{v \in N_G(v_n)} x_v + x_n + x_{n+1} \right).$$

Доказательство. Пусть G_1 — граф из леммы 1. Мы в лемме 1 уже выяснили как устроены деревья в графе G , поэтому нужно разобраться с тем, как они устроены в G_2 . Заметим, что они устроены так: мы снова берем лес с такими же условиями, а дальше делаем одно из двух — либо не проводим ребро между v_n и v_{n+1} , и это слагаемое такое же как в G_1 , либо проводим, и тогда каждую из долей соединяем с ровно одной из этих вершин. Стало быть, сумма всех первых слагаемых даст нам P_{G_1} , а сумма вторых равна

$$\sum_{K \in L} \left(\prod_{v \in V_2 | v \neq v_n, v_{n+1}} x_v^{\deg_K(v)-1} \prod_{i=1}^{t(K)} \left(\sum_{v \in A_i} x_v \right) (x_n + x_{n+1})^{t(K)} \right) = (x_n + x_{n+1}) P_G(x_1, x_2, \dots, x_n + x_{n+1}).$$

Тогда получается, что

$$\begin{aligned}
P_{G_2}(x_1, x_2, \dots, x_{n+1}) &= P_{G_1}(x_1, x_2, \dots, x_{n+1}) + (x_n + x_{n+1}) P_G(x_1, x_2, \dots, x_n + x_{n+1}) = \\
&= P_G(x_1, x_2, \dots, x_n + x_{n+1}) \left(\sum_{v \in N_G(v_n)} x_v + x_n + x_{n+1} \right),
\end{aligned}$$

что и требовалось доказать. \square

Сюжет 3

Будем называть треугольник DEF *вписанным* в треугольник ABC , если точки D, E, F находятся на сторонах BC, AC, AB соответственно.

1. Докажите, что если отрезок EF параллелен отрезку BC , то описанные окружности треугольников AEF и ABD пересекаются на прямой DE .

Решение. Пусть описанная окружность треугольника AEF пересекает отрезок DE в точке K . Тогда $\angle AKE = \angle AFE = \angle ABC$, поэтому точки A, B, D, K лежат на одной окружности.

2. Оказалось, что $CE = DE, BF = DF$. Докажите, что точка, симметричная D относительно EF , лежит на пересечении описанных окружностей треугольников ABC и AEF .

Решение. Пусть D' симметрична точке D относительно EF . Тогда $\angle ED'C = \angle EDC = \pi - \angle EDC - \angle EDF = \pi - \angle ABC - \angle ACB = \angle BAC$, поэтому A, E, F, D' лежат на одной окружности. Следовательно, $\angle AED' = \angle AFD'$. Заметим, что $\angle BD'F = \angle CD'E$ так, как $ED' = EC$ и $FD' = FB$, поэтому точки A, B, C, D' также лежат на одной окружности.

3. Пусть $\angle BAC = \angle DEF = \angle DFE$. Средняя линия треугольника DEF , параллельная EF , пересекает AB и AC в точках X и Y соответственно. Докажите, что точки A, D, X, Y лежат на одной окружности.

Решение. Из условия на равенство углов следует, что описанная окружность треугольника AEF касается прямых DE, DF . Следовательно, средняя линия треугольника DEF , которая параллельна EF , является радикальной осью описанной окружности треугольника AEF и окружности с центром в точке P и нулевым радиусом, поэтому $XP^2 = XA \cdot XC$ и $YP^2 = YA \cdot YE$. Следовательно, $\angle XDF = \angle XAD$ и $\angle YDE = \angle YAD$, то есть $\angle A = \angle XDF + \angle YDE$, но так как $\angle EDF = \pi - 2\angle A$ мы получаем вписанность четырёхугольника $AXYD$.

4. В треугольник DEF вписан треугольник XYZ , гомотетичный треугольнику ABC . Докажите, что описанная окружность треугольника DEF касается описанной окружности ABC тогда и только тогда, когда касается описанной окружности XYZ .

Решение. Окружность (DEF) повторно пересекает стороны BC, AC, AB в точках D', E', F' соответственно. Окружность (XYZ) повторно пересекает стороны EF, DF, DE в точках X', Y', Z' соответственно. Окружности $(EX'Z')$ и $(FX'Y')$ повторно пересекаются в точке M . Заметим, что $\angle Y'MZ' = \angle DEF + \angle DFE = \pi - \angle EDF$, поэтому M лежит на окружности $(DY'Z')$. Также $\angle EMF = \angle FMX' + \angle EMX' = \angle FY'X' + \angle EZ'X' = \angle FXY + \angle EXZ = \pi - \angle A$, поэтому M лежит на окружности (AEF) . Аналогично M лежит на окружностях $(BFD), (CED)$. Пусть $\Phi_{\tilde{E}}$ — инверсия с центром в точке M и произвольным радиусом. Тогда $\angle \Phi(Y')\Phi(X')\Phi(Z') = \angle M\Phi(X')\Phi(Y') + \angle M\Phi(X')\Phi(Z') = \angle MY'X' + \angle MZ'X' = \angle MFE + \angle MEF = \angle A$. Также $\angle \Phi(X')\Phi(E)\Phi(F) = \angle FMX' = \angle FY'X' = \angle FXY = \angle AFE = \angle AE'F'$. Аналогично $\angle \Phi(X')\Phi(F)\Phi(E) = \angle AF'E'$. Следовательно, треугольники $AE'F'$ и $\Phi(X')\Phi(E)\Phi(F)$ подобны. Прodelывая аналогичные рассуждения для двух других сторон, мы получаем $\triangle ABC \cup \triangle D'E'F' \sim \triangle \Phi(X')\Phi(Y')\Phi(Z') \cup \triangle \Phi(D)\Phi(E)\Phi(F)$. Следовательно, угол между окружностями $\Phi((X'Y'Z'))$ и $\Phi((DEF))$ равен углу между окружностями (ABC) и (DEF) по подобию, с другой стороны, он равен углу между окружностями $(X'Y'Z')$ и (DEF) , так как инверсия сохраняет углы.