

# 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  $\ell$  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  $\ell$  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  $\ell$  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.