

**1. Ответ:** только при  $p = 5$  ( $a_3 = -1$ ). При  $p = 2$  получаем, что  $a_k$  четно при  $k \geq 2$ . Пусть  $p$  — нечетное простое. Заметим, что  $a_k \equiv 2^{k-1}$  по модулю  $p$  и  $a_k \equiv k$  по модулю  $p - 1$ . Так что если  $a_k = -1$ , то  $k = (p - 1)m - 1$  при некотором натуральном  $m$ . Но тогда имеем  $-4 = 4a_k \equiv 2^{k+1} \equiv 2^{(p-1)m} \equiv 1$  по модулю  $p$ , откуда  $p = 5$ .

**2.** Докажем такой более общий факт: для данного дерева  $T$  на  $n \geq 2$  вершинах в графе на  $(n - 1)(k - 1) + 1$  вершинах найдется либо независимое множество из  $k$  вершин, либо несколько ребер, образующих дерево, изоморфное  $T$  (в нашем случае  $n = 15, k = 144$ ). Индукция по  $n$ . База  $n = 2$  очевидна. Переход  $n - 1 \rightarrow n$ . Удалим из нашего дерева  $T$  какую-нибудь висячую вершину, получим дерево  $T'$ . Предположим, что в графе нет независимого множества из  $k$  вершин. Тогда удалим несколько ребер так, чтобы появилось независимое множество  $M$  из  $k - 1$  вершины, но из  $k$  по-прежнему не было (так можно сделать: при удалении одного ребра размер максимального независимого множества увеличивается не более чем на 1). Достаточно найти дерево, изоморфное  $T$ , в новом графе  $G$ . Рассмотрим граф  $G - M$  (выкинули вершины множества  $M$ ). В нем по предположению индукции несколько ребер образуют дерево  $T'$ . Пусть  $a \in G$  — вершина этого дерева, которая в  $T$  была соединена с удаленной висячей. Поскольку  $(a, M)$  не есть независимое множество, вершина  $a$  соединена с одной из вершин множества  $M$ , добавляя к имеющейся изоморфной копии  $T'$  это ребро получаем дерево, изоморфное  $T$ .

**3. Ответ:** выигрывает первый. Все получаемые числа будут четные, рассмотрим их половины. Это будут числа от 1 до 878, надо получить 878. Разрешенные операции — замена двух чисел на сумму или удвоенное произведение. Заметим, что первый первым ходом получит 2. Число 439 получать нельзя: сразу проиграешь. Разобьем все числа от 3 до 875 (кроме 439) на пары, дающие в сумме 878. Заметим, что нельзя получать два числа из одной пары, так что игроки по очереди закрывают пары. Других запретов нет: если  $878 = 2xy$ , то  $x = 1, y = 439$  или наоборот. Докажем, что первый выигрывает. Всего имеется 436 пар. Пусть первый каждый раз закрывает наименьшее возможное число, еще не вошедшее в закрытую пару. Докажем, что у него всегда есть ход, тогда он выигрывает по четности. Пусть наименьшее не вошедшее в закрытую пару число равно  $k \leq 438$ . Тогда пары с числами  $3, 4, \dots, k - 1$  закрыты. Из них хотя бы  $\lfloor (k - 3)/2 \rfloor$  закрыл первый, так что они закрыты меньшими числами пар. Поэтому в распоряжении первого имеется хотя бы  $\lfloor (k - 3)/2 \rfloor + 2 = \lfloor (k + 1)/2 \rfloor$  числа (еще есть 1 и 2) от 1 до  $k - 1$ . Сумма каких-то двух из них дает в сумме  $k$ .

**4.** Пусть  $CH_C$  и  $AH_A$  — перпендикуляры из вершин  $A$  и  $C$  на диагональ  $BD$ . Тогда треугольники  $\triangle AH_A P$  и  $\triangle CH_C P$  подобны по 3 углам. А значит  $\frac{AP}{CP} = \frac{AH_A}{CH_C} = \frac{S_{ABD}}{S_{BCD}}$ . Учитывая что  $\sin \angle BAD = \sin \angle BCD$  (Так как сами углы дополняют друг друга до  $180^\circ$ ), получаем что  $\frac{S_{ABD}}{S_{BCD}} = \frac{AB \cdot AD}{BC \cdot CD}$ . Значит теперь осталось доказать:  $\frac{AB \cdot AD}{BC \cdot CD} = \frac{AI^2}{CI^2} \Leftrightarrow \frac{AB}{AI} \cdot \frac{AD}{AI} = \frac{CB}{CI} \cdot \frac{CD}{CI}$ . Обозначим половинки углов четырехугольника:  $\frac{\angle A}{2} = \alpha$  (Ну и аналогично определим  $\beta, \gamma$  и  $\delta$ ). Тогда по теореме синусов для  $\triangle ABI$ :  $\frac{AB}{AI} = \frac{\sin(\alpha + \beta)}{\sin(\beta)}$ . Применяя аналогичные теоремы синусов получаем, что то что осталось доказать равносильно следующему:  $\frac{\sin(\alpha + \beta)}{\sin \beta} \cdot \frac{\sin(\alpha + \delta)}{\sin \delta} = \frac{\sin(\gamma + \beta)}{\sin \beta} \cdot \frac{\sin(\gamma + \delta)}{\sin \delta} \Leftrightarrow \sin(\alpha + \beta) \cdot \sin(\alpha + \delta) = \sin(\gamma + \beta) \cdot \sin(\gamma + \delta)$  Сумма углов четырехугольника равна  $360^\circ$ , а значит  $\alpha + \beta + \gamma + \delta = 180^\circ$ , а значит приведенное выше равенство действительно верно ( $\sin(\alpha + \beta) = \sin(\gamma + \delta)$  и  $\sin(\alpha + \delta) = \sin(\gamma + \beta)$ ).

**5.** Заметим, что десятичные записи рациональных чисел периодичны. Рассмотрим какое-нибудь рациональное число  $q$  и цифры в его десятичной записи, стоящие на местах с номерами  $n!$  (при всех натуральных  $n$ ). Заметим, что начиная с некоторого натурального  $N_q$ , все факториалы кратны периоду десятичной записи  $q$ , а значит все цифры стоящие на указанных местах, начиная с  $N_q!$  одинаковы. Тогда покрасим  $q$  в цвет с номером той цифры, которая оказалась на этих местах. Очевидно тогда, что при такой покраске, если два числа  $a$  и  $b$  имеют одинаковый цвет, то их десятичные записи совпадают в бесконечном количестве разрядов. (они просто совпадают во всех разрядах с номерами  $n!$ , начиная с некоторого места)

**6. Ответ:**  $n = 1, 2, 3, 6$ . Заметим, что если  $2n + 1 = pq$  — составное число ( $3 \leq p, q \leq (2n + 1)/3 \leq n$ ), то  $n!$  делится на  $p$ , а тогда и 8 делится на  $p$ , что невозможно. Пусть теперь  $p = 2n + 1$  — простое число. Тогда по теореме Вильсона  $(-1)^n (n!)^2 \equiv (2n)! \equiv -1$  (первое сравнение следует из того, что  $n + 1 \equiv -n, n + 2 \equiv -(n - 1), \dots, 2n \equiv -1$ ), так что  $64 \equiv (n!)^2 \equiv (-1)^{n+1}$ . Отсюда  $p \in \{3, 7, 5, 13\}$ . Все они подходят.

**7. Ответ:** 97. Пример: пусть три соседние вершины нашего стоугольника образуют правильный треугольник  $ABC$ , а остальные лежат на меньше дуге  $AC$  описанной около  $ABC$  окружности. Предположим теперь, что точка нашлись 4 нехорошие вершины, образующие выпуклый четырехугольник  $ABCD$ . Не умаляя общности,  $\angle A + \angle B \leq \pi$  и  $\angle A + \angle D \leq \pi$ . Пусть  $M$  и  $N$  — вершины, соседние с  $C$  в стоугольнике (порядок такой, что  $ABMCND$  — выпуклый шестиугольник, возможно вырожденный, если  $M = B$  или  $N = D$ ). Пусть точка  $K$  такова, что  $BCDK$  — параллелограмм. Тогда  $K$  лежит в четырехугольнике  $ABCD$ . Заметим, что прямая, проходящая через  $M$  параллельно  $CD$ , пересекает отрезок  $KD$  в какой-то точке  $P$ . Тогда прямая, проходящая через  $M$  параллельно  $CN$ , пересекает ломаную  $PDN$  (стало быть и ломаную  $KDN$ ). Аналогично и прямая, проходящая через  $N$  параллельно  $MC$ , пересекает ломаную  $KBM$ . Но тогда две указанные прямые должны пересекаться в шестиугольнике  $KBMCND$ , который содержится в стоугольнике. Значит, точка  $C$  хорошая — противоречие.

**8.** Определим новую функцию  $g(x, y, z) = f(x, y, z) - x$ . Тогда на  $g$  получим то же функциональное уравнение, только в правой части стоит 0, а не сумма подставляемых чисел. Положим  $h(x, y) = g(x, y, 0) + g(y, 0, 0)$ . Докажем, что  $g(x, y, z) = h(x, y) - h(y, z)$ . Действительно, это равенство равносильно тому, же  $g(x, y, z) + g(y, z, 0) + g(z, 0, 0) = g(x, y, 0) + g(y, 0, 0)$ . Прибавим к обеим частям  $g(0, 0, x) + g(0, x, y)$ . Справа получится 0 по условию для набора  $(x, y, z, 0, 0)$ , а слева — по условию для набора  $(x, y, 0, 0, 0)$  (так как  $g(0, 0, 0) = 0$  из условия для набора из всех нулей). Равенство доказано. Очевидно, что функция  $g(x, y, z) = h(x, y) - h(y, z)$  удовлетворяет требуемому уравнению (с правой частью, опять же, 0) для любого  $n \geq 3$ .

**9.** Для  $n \leq 7$  годится многочлен  $(x - 1)^n \cdot x^{n^2 - n}$ . Пусть  $n \geq 8$ . Рассмотрим все многочлены вида  $a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^{n^2}$ , для которых  $0 \leq a_i \leq n^2$ . Таких многочленов имеется  $N = (n^2 + 1)^{(n^2 + 1)}$ . Каждому многочлену  $f$  сопоставим вектор длины  $n$ :  $(f(1), f'(1), \dots, f^{(n-1)}(1))$ . Докажем, что какие-то два вектора совпадут — тогда разность  $g(x)$  соответствующих многочленов кратна  $(x - 1)^n$ , многочлен  $g(x) \cdot x^{n^2 - \text{deg} g}$  удовлетворяет условию. Посмотрим, сколько может быть различных векторов. Легко видеть, что  $0 \leq f^{(k)}(1) \leq n^2 \cdot k! \sum_{i=0}^{n^2} C_i^{k+1} = n^2 k! \cdot C_{n^2+1}^{k+1} < (n^2 + 1)^{k+2}$ . Так что различных возможных векторов не больше,

чем  $(n^2 + 1)^{2+3+\dots+(n+1)}$ . Но при  $n \geq 8$  имеем  $n^2 + 1 > 2 + 3 + \dots + (n + 1)$ , так что различных векторов меньше, чем различных многочленов и осталось воспользоваться принципом Дирихле.

**10.** Во-первых заметим, что можно считать, что  $P$  лежит внутри или на границе треугольника. В самом деле, если  $P$  лежит например по другую сторону от стороны  $AB$ , чем треугольник  $ABC$ , то  $P$  можно заменить на проекцию  $P$  на прямую  $AB$ : все расстояния  $PA, PB, PC$  уменьшатся. После этого либо  $P$  уже на стороне  $AB$ , либо, если, например  $P$  на продолжении луча  $BA$  за  $A$ , можно заменить  $P$  на  $A$  или проекцию  $C$  на прямую  $AB$ . Наконец, последнюю проекцию можно спроектировать на  $CA$ .

Теперь займемся решением задачи. Проведем касательные  $l_a, l_b, l_c$  к описанной окружности треугольника  $ABC$  в соответствующих вершинах. Обозначим  $f_a(P), f_b(P), f_c(P)$  расстояния от точки  $P$  до прямых  $l_a, l_b, l_c$ . Очевидно,  $PA \geq l_a(P)$  и т.д. Так что достаточно доказать, что  $l_a(P)/a^2 + l_b(P)/b^2 + l_c(P)/c^2 \geq 1/R$  (как обычно,  $AB = c, BC = a, CA = b$ ). Заметим, что левая часть последнего неравенства есть линейная функция точки  $P$ , так что достаточно проверить неравенство в вершинах треугольника. Если например  $P = A$ , то имеем  $l_b(A)/b^2 + l_c(C)/c^2 = c \sin \gamma / b^2 + b \sin \beta / c^2 = \frac{1}{2R}(\sin^2 \gamma / \sin^2 \beta + \sin^2 \beta / \sin^2 \gamma) \geq 1/R$ , что и требовалось.

### Третий тур. Лига тактик. Решения.

**1.** Оценим каждое слагаемое левой части отдельно, следующим образом:  $\frac{1}{x^2+yz} \leq \frac{1}{4xy} + \frac{1}{4xz}$  Просуммировав все 3 таких неравенства получим требуемое.

**2.** см. решение задачи 4 из лиги стратегий.

**3.** Очевидно, что  $\angle EDP = \angle BDA = \angle ADC = \angle PDF$ . Значит  $DP$  - биссектриса угла  $\angle EDF$ . Также равны треугольники  $\triangle EBD$  и  $\triangle FCD$  по катету и острому углу. Поэтому  $ED = DF$ , значит  $\triangle EDF$  - равнобедренный, а значит  $DP$  в нем - срединный перпендикуляр к  $EF$ .

**4.** Да существует. Рассмотрим, например, последовательность  $a_n = n!^3$ . Очевидно, что при  $a = 0$  в  $a_n + a$  нет простых чисел. При  $|a| > 1$ , для всех  $n \geq |a|$  верно, что  $a_n + a \vdots |a|$  и при этом  $a_n + a > |a|$ , поэтому число  $a_n + a$  - составное, значит в  $\{a_n + a\}$  лишь конечное число простых чисел. Если же  $a = \pm 1$ , то  $a_n + a = n!^3 \pm 1 = (n! \pm 1)(n!^2 \mp n! + 1)$  - очевидно, не является простым при  $n \geq 3$ . Значит в таких последовательностях максимум два простых числа.

**5.** Пусть  $V$  - объем тетраэдра  $OABC$ , и пусть длины ребер  $OA, OB$  и  $OC$  это  $a, b$  и  $c$  соответственно. Тогда  $3V = r(S_{ABC} + S_{AOC} + S_{OBC} + S_{ABO})$  и  $3V = OH \cdot S_{ABC}$ . Поэтому  $OH = r(1 + \frac{S_{AOC} + S_{OBC} + S_{ABO}}{S_{ABC}})$ . Осталось доказать, что  $\frac{S_{AOC} + S_{OBC} + S_{ABO}}{S_{ABC}} \leq \sqrt{3}$ . Заметим, что  $S_{AOC} = \frac{ac}{2}, S_{OBC} = \frac{bc}{2}, S_{ABO} = \frac{ab}{2}$ . При этом  $AB = \sqrt{a^2 + b^2}$  по теореме Пифагора. Также если опустить перпендикуляры из точек  $C$  и  $O$  на прямую  $AB$ , то по теореме о трех перпендикулярах они попадут в одну точку, обозначим ее  $D$ . Тогда  $OD \cdot AB = 2S_{OAB} = OA \cdot OB$ , значит  $OD = \frac{ab}{\sqrt{a^2 + b^2}}$ . Значит  $S_{ABC} = \frac{1}{2}CD \cdot AB = \frac{1}{2}\sqrt{c^2 + \frac{a^2b^2}{a^2 + b^2}} \cdot \sqrt{a^2 + b^2} = \frac{1}{2}\sqrt{a^2b^2 + c^2b^2 + a^2c^2}$ . Осталось проверить, что  $ab + bc + ac \leq \sqrt{3(a^2b^2 + b^2c^2 + c^2a^2)}$ . Но это следует из неравенства о средних для трех чисел.

**6.** Если  $b \geq 1$ , то правая часть сравнима по модулю 3 с 1, а левая либо с 2 либо с 3. Значит  $b = 0$ . Тогда  $5^a = 7^c$ , откуда  $a = c = 0$ .

**7.** Так как степень каждой вершины равна 10, то вершины этого графа можно покрасить в 11 цветов правильным образом. Тогда направим стрелочки так, чтобы стрелочка шла в направлении от цвета с большим номером к меньшему. Очевидно, что тогда все хорошо и прекрасно!

**8.** Обозначим последовательности  $a_1, a_2, \dots, a_N$ . Рассмотрим последовательность  $a_1$ . Какая-то цифра встречается в ней бесконечно много раз (если таких несколько - выберем любую). Назовем хорошими местами те места последовательности, стоит эта цифра. Теперь пусть мы уже рассмотрели первых  $i$  последовательностей и у нас выбраны какие-то хорошие места, так что этих мест бесконечно много и у каждой из последовательностей  $a_1, \dots, a_i$  цифры на этих местах одинаковы. Рассмотрим теперь последовательность  $a_{i+1}$  и заметим, что, так как хороших мест бесконечно много, то у  $a_{i+1}$  на этих местах какая-то цифра встречается бесконечное число раз. Тогда теперь назовем хорошими местами те из старых хороших мест, на которых у  $a_{i+1}$  стоит эта цифра. Прodelывая так для каждого  $i$ , мы получим хорошие места, которых бесконечно много, такие что у каждой из последовательностей  $a_1, a_2, \dots, a_N$  на них стоят одинаковые цифры. Тогда каждую последовательность покрасим в цвет с номером той цифры, которая стоит у нее хороших местах. Очевидно, что при такой покраске любые две одноцветных последовательности похожи.

**9.** Выигрывает второй. Для начала заметим, что удастся получать только четные числа, а значит числа, полученные как произведение двух других должны быть кратны 4. В частности число 2006 можно получить лишь как сумму двух ранее полученных чисел. Разобьем все четные числа от 4 до 2002 на пары отличающихся на 2 (четных чисел от 4 до 2002 ровно 1000 штук, поэтому это возможно). В каждой паре будут числа  $4k, 4k + 2$ . Заметим также, что числа сумма которых равна 2006 оказались в разных парах, причем если  $a$  в паре с  $b$  и  $c$  в паре с  $d$ , а также  $a + c = 2006$ , то  $b + d = 2006$ . Также очевидно, что проигравшим будет тот, кто первый поставит такое число  $n$  на доску, что число  $2006 - n$  уже там стоит. Второй будет действовать по следующей стратегии, если первый выписал какое-то число на доску, то второй будет выписывать то, которое с ним в паре. Тогда перед каждым ходом первого на доске будет выписано число 2 и остальные числа по парам, поэтому если следующий ход первого не проигрышный, то и указанный ход второго тоже. Докажем, что второй сумеет так выписывать числа. Пусть первый выписал число из пары  $4m, 4m + 2$ . Если он выписал  $4m$ , то второй просто прибавит к нему 2 и выпишет  $4m + 2$ . Если же он выписал  $4m + 2$ , то он мог сделать это только выписывая сумму двух чисел, причем не 2 и  $4m$  так как  $4m$  еще не выписано. При этом одно из этих чисел очевидно вида  $4p + 2$  (по модулю 4). Тогда число  $4p$  тоже есть на доске, и сложив его со вторым числом мы можем выписать  $4m$ . Значит именно первый сделает проигрышный ход.

**10.** Вычтем из первого равенства второе, и получим:  $y + x^2 - x - y^2 = x^3 - y^3 \Leftrightarrow x^3 - x^2 + x = y^3 - y^2 + y$ . Рассмотрим  $f(t) = t^3 - t^2 + t$ . Заметим, что производная  $f'(t) = 3t^2 - 2t + 1 > 0 \forall t \in \mathbb{R}$ . Поэтому  $f(t)$  - строго возрастает. Значит, если  $f(x) = f(y)$ , то  $x = y$ . Тогда, осталось решить уравнение:  $x + x^2 = x^3$ . Либо  $x = 0$ , либо  $1 + x = x^2 \Leftrightarrow x = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$ .