

**1.** Покрасим клетки в шахматном порядке и докажем, что хороших черных, так и хороших белых клеток нечетное число. Откуда следует утверждение задачи. Рассмотрим, например, черные клетки. Проведем диагонали, соединяющие их центры, а на границе также проведем отрезки длины 2, соединяющие центры ближайших граничных черных клеток. Получилось несколько прямоугольных равнобедренных треугольников с диагональю 2 и еще большее количество квадратов с диагональю 2. Проведем в каждом таком квадрате горизонтальную диагональ. Теперь получилось множество треугольников.

Утверждение: четность количества белых хороших узлов равна четности количества разноцветных треугольников в получившейся картинке. Именно, каждому граничному хорошему белому узлу сопоставляется разноцветный треугольник, для которого этот узел будет серединой гипотенузы. Внутренний же белый узел будет хорошим если и только если из двух треугольников, у которых он является серединой гипотенузы, ровно один — разноцветный. Теперь заметим, что при перекрашивании внутреннего (черного) узла  $x$  четность количества разноцветных треугольников не меняется. Действительно, треугольник является разноцветным только если в нем нечетное количество сторон вида 12. Суммируя по треугольникам с вершиной  $x$  видим, что каждая сторона  $xa$  участвует в двух из них, так что на четность количества сторон 12 во всех треугольниках перекраска вершины  $x$  не влияет. Осталось перекрасить в цвет 1 все внутренние черные узлы и заметить, что разноцветных треугольников ровно  $(2009 + 2007)/3$  — нечетное число.

**2.** Так как точки  $B$  и  $M$  не совпадают, то прямые  $BC$  и  $AD$  не параллельны. Обозначим их точку пересечения через  $T$ . Хорошо известно, что прямая  $EF$  является полярной точки  $T$  относительно окружности, описанной вокруг четырехугольника  $ABCD$ , поэтому прямая  $TM$  касается этой окружности. Из этого следует, что  $\angle(TM, CM) = \angle(MN, CN)$ . Так как прямые  $CN$  и  $AD$  параллельны, то  $\angle(MN, CN) = \angle(MK, LK)$ , поэтому окружность, описанная вокруг треугольника  $KLM$ , касается прямой  $TM$ . Тогда с одной стороны  $TM^2 = TK \cdot TL$ , а с другой —  $TM^2 = TB \cdot TC$ , из чего следует, что  $TK \cdot TL = TB \cdot TC$ , а значит точки  $K, L, B$  и  $C$  лежат на одной окружности.

**3.** Сложим неравенство о средних для 7 чисел

$$\frac{a^7}{b^3c^2} + \frac{a^7}{b^3c^2} + b^2 + b^2 + b^2 + c^2 + c^2 \geq 7a^2$$

и два аналогичных.

**4.** Положим  $p(x) = \sum a_k x^k$ . Тогда  $c = p(w) = \sum a_k w^k$ ,  $c = p(\bar{w}) = p(\bar{w}) = p(w^{-1}) = \sum a_k w^{-k}$ . Отсюда  $c = \sum a_k (w^k + w^{-k})/2$ ,  $\sum a_k (w^k - w^{-k}) = 0$ . Если  $w = \pm 1$ , утверждение задачи очевидно (годится  $q(x) = c$ ), в противном случае поделим на  $w - w^{-1}$  и получим  $\sum a_k ((w^k - w^{-k})/(w - w^{-1})) = 0$ . Отсюда

$$p(w) = \sum a_k \left( \frac{w^k + w^{-k}}{2} + \frac{(w^k - w^{-k})(w + w^{-1})}{2(w - w^{-1})} \right),$$

выражение в скобках равно  $(w^{k+1} - w^{-(k+1)})/(w - w^{-1})$ , что является, как нетрудно видеть, многочленом от  $w + w^{-1}$  с целыми коэффициентами.

**5.** Пусть  $2^k \leq n^3 < 2^{k+1}$ . Если среди наших чисел найдется число, большее, чем  $2^k$ , то оно уже больше чем  $n^{2.99}/2$  и все ясно. В противном случае рассмотрим только числа, большие, чем  $n/2$ . Их хотя бы  $n/2$ , и хотя бы  $n/2k$  из них находятся в одном и том же отрезке  $[2^r, 2^{r+1}]$  для некоторого  $r \leq k$ . Упорядочим эти числа и рассмотрим только числа с нечетными номерами, их будет хотя бы  $n/4k$  и поэтому расстояние между какими-то двумя будет не больше, чем  $2^r/(n/4k - 1) \leq 10k \cdot 2^r/n$ . Таким образом, мы нашли три из наших чисел  $a < b < c$  так, что  $c - a \leq 10ka/n$ . Заметим, что выражение  $\text{НОК}(a, b, c) \cdot (b - a)(c - b)(c - a)$  кратно  $abc$ , поэтому  $\text{НОК}(a, b, c) \geq \frac{abc}{(b-a)(c-b)(c-a)} \geq \left(\frac{a}{c-a}\right)^3 \geq (n/10k)^3$ .

Осталось заметить, что  $k$  растет как  $\log n$ , так что при больших  $n$  последнее выражение больше, чем  $n^{2.99}$ , а при малых мы подберем подходящее  $c$ .

**6.** Заметим, что  $-a_n = \{x^{n+1}\} - x\{x^n\}$ . Если  $T$  — период последовательности  $a_n$ , то имеем  $\{x^{n+T+1}\} - \{x^{n+1}\} = x(\{x^{n+T}\} - \{x^n\}) =: f(n)$ . Таким образом, для ограниченной последовательности  $f(n)$  имеем  $f(n+1) = xf(n)$  с некоторого места. Это значит, что с некоторого места  $f(n) = 0$ , то есть  $g(n) := x^{n+T} - x^n = x^n(x^T - 1)$  — целое число. Отсюда  $x = g(n+1)/g(n)$  — рациональное,  $x = a/b$  для взаимно простых  $a > b > 1$ . Но тогда  $x^n$  — несократимая дробь со знаменателем  $b^n$ , и умножение на  $x^T - 1$  не поможет ей сократиться полностью, если  $n$  достаточно велико.

**7.** Не может. Рассмотрим граф, индуцированный парой цветов и заметим, что в нем не должно быть циклов. Тогда ребер в нем строго меньше, чем вершин. Делая это для всех пар цветов, получаем, что ребер в нашем графе не более, чем в 10 раз больше, чем вершин — противоречие с тем, что их больше в 50 раз.

8. Ответ:  $2(2 + 3 + \dots + (n + 1)) = n(n + 3)$ . Пример: прямые  $x = a, y = a$ , взятые по  $a + 1$  раз для  $a = 2, 3, \dots, n$ . Докажем по индукции, что в аналогичной задаче для прямоугольника  $0 \leq x \leq A, 0 \leq y \leq B$  прямых не меньше, чем  $(2 + 3 + \dots + (A + 1)) + (2 + 3 + \dots + (B + 1))$ . Для  $A = 0$  или  $B = 0$  утверждение очевидно. Пусть  $A, B \geq 1$  и для прямоугольников меньших размеров (скажем, с меньшей суммой  $A + B$ ) утверждение доказано. Посмотрим отдельно прямые  $x = A + 1$ . Если таких прямых хотя бы  $A + 1$ , убираем их и применяем индукционное предположение. Так что можно считать, что их не более  $A$ , а прямых  $y = B + 1$  — не более  $B$ . Обозначим количества этих прямых  $A - \delta_1 \leq A, B - \delta_2 \leq B$  соответственно. Заметим, что каждая из оставшихся прямых покрывает не более двух точек на периметре прямоугольника, а всего их надо покрыть хотя бы

$$\sum_i = 1^{A-1}(2(i+1) + \delta_2) + \sum_j = 1^{B-1}(2(j+1) + \delta_2) + (1 + \delta_1) + (1 + \delta_2) + (1 + \delta_1 + \delta_2) \geq \\ \geq 2((2 + 3 + \dots + A) + (2 + 3 + \dots + B) + 2 + \delta_1 + \delta_2) - 1$$

раз, так что еще имеется хотя бы

$$(2 + 3 + \dots + A) + (2 + 3 + \dots + B) + 2 + \delta_1 + \delta_2$$

прямых, что и требовалось.

9. Докажем, что хотя бы одна из сфер, описанных в условии, содержит внутри себя весь многогранник. Сначала проверим, что для плоского многоугольника  $A_1 A_2 \dots A_n$  (одной из граней нашего многогранника) найдется такой номер  $i \in \{3, \dots, n\}$ , что описанная окружность треугольника  $A_1 A_2 A_i$  содержит внутри весь многоугольник. Достаточно выбрать  $i$  так, что угол  $\angle A_1 A_i A_2$  максимален. Рассмотрим сферу, содержащую эту окружность, имеющую достаточно большой радиус и центр в том же полупространстве, что и многогранник. Она будет содержать наш многогранник. Приближая центр сферы к грани, добьемся, чтобы она содержала еще одну вершину многогранника. Пусть  $O$  — центр этой сферы,  $P$  — произвольная точка в многограннике. Проведем через середину отрезка  $OP$  плоскость  $\alpha$  ему перпендикулярную. Одна из вершин  $K$  многогранника лежит в том же полупространстве относительно  $\alpha$ , что и  $P$ . Тогда  $PK \leq PO \leq 1$ , то есть точка  $P$  покрыта указанными сферами.

10. Пусть вписанная окружность касается стороны  $AC$  в точке  $B_1$ , а невписанная — в точке  $B_2$ . Инверсия относительно окружности, построенной на отрезке  $B_1 B_2$  как на диаметре, переводит прямую  $B'L$  в окружность  $\omega$ , проходящую через середину  $M$  стороны  $AC$  и касающуюся вписанной и невписанной окружностей внутренним и внешним образом соответственно. Из единственности такой окружности и теоремы Фейербаха следует, что окружность  $\omega$  является окружностью девяти точек треугольника  $ABC$ . Так как при рассматриваемой инверсии вписанная окружность переходит в себя, то точка  $B'$  переходит в точку Фейербаха, а точка  $L$  в точку  $H$ . Из этого следует, что  $ML \cdot MH = MB' \cdot MF$ , а значит точки  $H, L, F$  и  $B'$  лежат на одной окружности.

*Решения Лиги тактик. Третий тур.*

1. Заметим, что  $f(f(x+y)) = f(f(y+x))$ , откуда имеем  $f(x) + y = f(y) + x$ . Из последнего равенства получаем, что  $f(x) - x = f(y) - y$  для любой пары натуральных  $x$  и  $y$ . Значит,  $f(x) = x + c$ , где  $c$  — константа. С другой стороны, имеем  $y + c + x = f(y) + x = f(f(x+y)) = f(x+y+c) = x+y+2c$ , откуда уже заключаем, что  $c = 0$ . Таким образом, ответ:  $f(x) = x$ .

2. Пусть  $\left[\frac{2^n}{n}\right] = 2^k$ , откуда  $n2^k \leq 2^n \leq n(2^k + 1)$ . Поделив  $2^n$  на  $n$  с остатком, имеем  $2^n = n2^k + r$ , где  $0 \leq r \leq n - 1$ . Если  $2^k < n$ , то  $2^n = n2^k + r \leq n^2 + n$ . Но про  $n > 4$  верно, что  $2^n > n^2 + n$  (легко проверяется по индукции), так что в этом случае получаем противоречие. Если же  $2^k \geq n$ , то  $2^k > r$ , с другой стороны из равенства  $2^n = n2^k + r$  мы видим, что  $r$  делится на  $2^k$ . Это означает, что  $r = 0$  и  $n = 2^{n-k}$ , что и требовалось доказать.

3. Предположим, что такой граф нашелся. Пусть в нем  $n$  вершин, и тогда в нем  $3n$  ребер. Выкинем вершины первого цвета. По предположению, в оставшемся графе нет циклов, а значит этот граф — лес на не более, чем  $n$  вершинах. Тогда в нем не больше  $n - 1$  ребра. Аналогично в графе без вершин второго и вершин третьего цвета тоже не больше  $n - 1$  ребра. Но каждое ребро при таких операциях было посчитано ровно 1 раз, что означает, что во всем графе не больше  $3n - 3$  ребер. Противоречие.

4. Совместим треугольники  $ABC$  и  $A_1 B_1 C_1$  по равной стороне  $AB$  так, чтобы стороны  $BC$  и  $B_1 C_1$  лежали на одной прямой. Продлив сторону  $A_1 C_1$  за точку  $A_1$  на длину стороны  $AC$ , получим точку  $X$ . Заметим, что треугольник  $AXC$  правильный, и  $AB \parallel XC$ . Треугольники  $C_1 A_1 B_1$  и  $C_1 XC$  подобны, откуда имеем  $\frac{AB}{CX} = \frac{A_1 C_1}{A_1 C_1 + A_1 X}$ . Так как  $AX = XC = AC$ , то последнее равенство можно переписать в виде  $\frac{AB}{AC} = \frac{A_1 C_1}{A_1 C_1 + AC}$ . Переворачивая последнее равенство и деля его на  $AC$  получаем требуемое.

5. Заметим, что  $a^4 + b^2 + 1 \geq 2a^2 + b^2 \geq 2\sqrt{2}ab$ . Отсюда  $\frac{c}{a^4 + b^2 + 1} \leq \frac{c}{2\sqrt{2}ab} = \frac{c^2}{2\sqrt{2}}$ . Складывая такие неравенства, получаем требуемое.

6. Проведем отрезок  $MB$  и заметим, что в силу симметрии  $MB = MD = MN$ . Отсюда  $\angle MDC = \angle MBC = \angle MNB$ , что означает, что четырехугольник  $DMNC$  вписанный. Отсюда  $\angle RAP = \angle ACB = \angle RDP$ , откуда получаем, что четырехугольник  $ARPD$  вписанный. Отсюда уже получаем, что  $\angle DAC = \angle DRP$ , что и означает, что треугольник  $DRP$  равнобедренный.

7. Заметим, что если  $a > b$  — натуральные числа, то  $(a, b) \leq a - b$  (так как делит эту разность), откуда  $[a, b] = \frac{ab}{(a, b)} \geq \frac{ab}{a-b}$ . Значит, нам достаточно доказать, что среди данных  $n$  чисел найдется два числа  $a > b$  таких, что  $\frac{ab}{a-b} \geq \frac{n^2}{4}$ . Последнее неравенство, равносильно тому, что  $\frac{1}{b} - \frac{1}{a} \leq \frac{4}{n^2}$ . Чтобы доказать это, разберем отдельно случаи четного и нечетного  $n$ . Пусть,  $n = 2k$ . Тогда среди выбранных чисел есть  $k+1$  число, больше либо равное  $k$ . Обратные к этим числам не превосходят  $\frac{1}{k}$ . Упорядочим обратные числа и рассмотрим разности соседних. Этим разностей ровно  $k$ , и значит одна из них не превосходит  $\frac{1}{k^2} = \frac{4}{n^2}$ . Теперь пусть  $n = 2k + 1$ . Заметим, что тогда есть хотя бы  $k+1$  число, больше, либо равное  $k+1$ . Отсюда, так же как и выше, заключаем, что среди обратных к этим числам найдутся два, разность которых строго меньше, чем  $\frac{1}{k(k+1)}$ . Отсюда следует, что НОК этих чисел строго больше, чем  $k(k+1)$  и, значит, больше либо равен, чем  $k(k+1) + 1$ , что уже больше, чем  $\frac{n^2}{4} = k^2 + k + \frac{1}{4}$ .

8. Пронумеруем строки леса  $1, 2, 3, \dots, 2011$ . Заметим, что в каждом двух соседних строках можно, во-первых, спилить деревья не более, чем в одной строке, и, во-вторых, в каждой строке из  $n$  деревьев можно спилить не более, чем  $\lceil n/2 \rceil$  (округление в верхнюю сторону) деревьев. Поэтому в первой строке можно спилить не более 1-го дерева, в следующих двух строках — не более двух, в следующих двух строках — не более трех и т.д. То есть всего можно спилить не более, чем  $1 + 2 + \dots + 1006 = 1006 \cdot 1007/2$  деревьев.

Пример. Спилем в 1 строке 1 дерево, в третьей строке 1, 3 и 5 дерево, в пятой строке 1, 3, 5, 7 дерево и т.д. Можно показать, что он подходит.

9. Решение этой задачи содержится в решении задачи 6 лиги стратегий.

10. Пусть фишка находится на поле с простым числом. Будем называть его проигрышным, если игрок, находясь на этой позиции (перед своим ходом), проигрывает при правильной игре противника. Рассмотрим такое наименьшее число  $n$ , что числа  $n+1, n+2, \dots, n+2010$  являются составными (такое  $n$  существует, так как  $b = 2011! + 1$  — такое число, что  $b+i \div i+1, i = 1, \dots, 2010$ ). Пусть  $p_1$  — наибольшее простое число, не превосходящее  $n$ . Ясно, что  $p_1$  — проигрышное число, и это самое большое проигрышное число, ибо большие простые числа в игре недостижимы. Тогда предыдущее проигрышное число  $p_2$  — это наибольшее простое число, не превосходящее  $p_1 - 2011$ . Так как простые числа среди  $p_1 - 1, \dots, p_1 - 2010$  — выигрышные. Аналогично, предыдущее перед  $p_2$  проигрышное число — это наибольшее простое число, не превосходящее  $p_2 - 2011$ . Так мы строим последовательность  $p_1 > p_2 > p_3 \dots$  всех проигрышных простых чисел.

Надо узнать, входит ли в эту последовательность число 2. Если входит, то это означает, что 2 — наибольшее простое число, не превосходящее  $p_k - 2011$ . Но тогда число 3 тоже не превосходит  $p_k - 2011$ . В самом деле, иначе  $2 \leq p_k - 2011$  и  $3 > p_k - 2011$ , откуда  $p_k = 2013$  должно быть простым, что неверно.

Итак, число 2 выигрышное, то есть первый игрок имеет выигрышную стратегию: он отправляет первым ходом второго на число  $p_k$ , и если второй смог сделать ход, то его первый может отправить его на  $p_{k-1}$  и т.д.