

22. Обозначим эти трехчлены $f(x)$, $g(x)$ и $h(x)$, а их старшие коэффициенты – a , b и c . Можно считать, что $a < b < c$. Поскольку трехчлен $f(x) - g(x)$ имеет только один корень и его старший коэффициент отрицателен, то $f(x) - g(x) \leq 0$ для любого x . Аналогично, $g(x) \leq h(x)$. Таким образом, $f(x) \leq g(x) \leq h(x)$ для всех x . Но в некоторой точке t имеем $f(t) = h(t)$. Тогда и $f(t) = g(t) = h(t)$.

23. В равнобедренном треугольнике ACD медиана CF совпадает с биссектрисой и высотой, следовательно, $\angle ACF = \angle DCF$ и $\angle AFC = 90^\circ$. Значит, четырехугольник $ABCF$ – вписанный. Поэтому

$$\angle BLC = \frac{\overset{\frown}{BC} + \overset{\frown}{AF}}{2} = \angle BAC + \angle ABF =$$

$$= 90^\circ - \angle ACB + \angle ABF = 90^\circ - 2\angle ACF + \angle ABF = 90^\circ - \angle ACF =$$

$$= \angle FAC = \angle FBC = \angle LBC.$$

26. Не всегда. Рассмотрим 2001 одинаковых графов, в каждом из которых 2003 вершины, точнее, одна вершина степени 2000 и 2002 вершины степени 2001. И еще рассмотрим одну вершину, не принадлежащую ни одному из этих графов. Соединим ее ребрами с каждой из 2001 вершин степени 2000. Мы получили граф, в котором $1 + 2001 \cdot 2003 = 4008004$ вершин, причем степени всех вершин одинаковы. Пользуясь тем, что сумма степеней вершин любого связного графа четна, легко доказать, что в построенном графе нет подграфа, степени всех вершин которого одинаковы и нечетны. При помощи перехода к дополнительному подграфу из этого легко выводится, что нет и собственного подграфа, степени всех вершин которого одинаковы и четны.

27. $\angle YXI = \angle XYI$ и $\angle XYI = \overset{\frown}{XI}/2 = \angle BXI$, стало быть, $\angle YXI = \angle BXI$. Аналогично, $\angle XYI = \angle CXI$. Значит, точка I лежит на биссектрисах углов BXY и XYC , что и требовалось доказать.

Замечание. Условие «точки X и Y лежат на сторонах треугольника» однозначно определяет картинку. Если «стороны» заменить на «продолжения сторон», то утверждение задачи останется верным. (Убедитесь в этом!)

28. 12. Сначала по индукции докажете, что набором гирь $1, 1, 2, 4, 8, \dots, 2^k$ и A при $A \leq 2^{k+1}$ можно уравновесить любую пару грузов суммарной массы не более $A + 2^{k+1}$, а затем докажете, что 11 гирь недостаточно.

30. $\alpha = 11/20$. Вычислим среднее арифметическое всех 11 чисел. Если оно больше $1/2$, поместим в первую группу число $a_1 = 0$, а во вторую – все остальные. Среднее арифметическое чисел a_2, \dots, a_{11} в $11/10$ раз больше среднего арифметического всех чисел, а потому больше $11/20$.

Если же среднее арифметическое всех чисел не больше $1/2$, помещаем в одну группу $a_{11} = 1$, а в другую a_1, a_2, \dots, a_{10} . Сумма всех одиннадцати чисел не больше $11/2$, значит, сумма первых десяти не больше $9/2$, поэтому их среднее арифметическое не больше $9/20 = 1 - 11/20$.

Примером набора, который нельзя разбить на две группы с меньшей разностью средних арифметических, служит, например, набор $0, 1/10, 2/10, \dots, 9/10, 1$.

31. а) Пусть OK пересекает BC в точке X , AC – в точке Y . Пусть Z – точка описанной окружности треугольника ODC_1 , диаметрально противоположная O . Тогда, поскольку угол ODA прямой, $Z = OK \cap AB$. Из вписанности четырехугольника $ZODC_1$ получаем, что $\angle COX = \angle ADC_1$. Кроме того, $\angle DAC_1 = \angle OCX$ (из вписанности четырехугольника C_1ACB). Поэтому подобны треугольники COX и ADC_1 , откуда $OX/OC = DC_1/AD$. Аналогично, $OY/OC = DC_1/DB$. Осталось приравнять правые части двух последних равенств.

б) Не умаляя общности, можно считать, что точка L расположена на продолжении диагонали AC за точку C . Заметим, что $\angle DAC = \angle DBC$ и $\angle DCA = \angle DBA$ как вписанные углы, опирающиеся на одну и ту же дугу. В силу того, что $AB \parallel DY$, мы имеем $\angle DCA = \angle DBA = \angle BDY$. Таким образом, треугольники DAC и YBD подобны по двум углам. Следовательно, треугольники DMC и YND подобны как соответствующие «половинки», отрезанные от двух подобных треугольников медианами. Отсюда $\angle DML = \angle DNL$. Это означает, что точки M, N, L и D лежат на одной окружности.

32. Можно. Например, в силу китайской теоремы об остатках можно расставить числа так, чтобы число i -й строки и j -го столбца было сравнимо с $(-1)^i(2i-1)$ по модулю 17 и с $(-1)^j(2j-1)$ по модулю 101.

34. Выигрывает первый игрок. Число $1959 = 6 + \frac{63 \cdot 62}{2}$ на 6 больше количества ребер полного графа с 63 вершинами. Докажем, что первый игрок может получить вершину, в которую входят 6 ребер и ни одного ребра не выходит. Сначала он разобьет вершины на пары и проведет по ребру между вершинами каждой пары. Второй как-то ориентирует эти ребра, в результате получатся 32 вершины, в которые входит по одному ребру и ни одного не выходит. Первый разобьет эти 32 вершины на пары и проведет в них ребра. Второй эти ребра ориентирует, в результате чего образуются 16 вершин, в которые входит по 2 ребра и ни одного не выходит. И так далее. В итоге получится вершина A , в которую входят 6 ребер и ни одного ребра не выходит.

После этого первый проведет все возможные ребра среди 63 отличных от A вершин. Получится ориентированный граф с 1959 ребрами, в котором из вершины A нельзя выйти.

37. При $k = 2^r + 1$, где r – целое неотрицательное число. Представим число $k - 1$ в виде $k - 1 = 2^p q$, где p – неотрицательное целое, а q – нечетное число. Ясно, что все степени k дают остаток 1 при делении на q . Предположим, что $q \neq 1$ и на доске написано число a , не дающее остаток 1 при делении на q . Покажем, что в этом случае Саша всегда сможет изменить число так, чтобы и новое число не давало остаток 1 при делении на q . Допустим, Дима назвал некоторое число x . Саша будет вынужден написать число, дающее остаток 1 при делении на q , лишь если числа $a + x$ и $a - x$ дают остаток 1, но в этом случае число $(a + x) - (a - x) = 2x$ кратно q , а тогда $x : q$ и $a + x \equiv a - x \equiv a \not\equiv 1 \pmod{q}$. Итак, в случае $q \neq 1$ Саша может не позволить появиться на доске числу, сравнимому с 1 по модулю q , а значит, на доске не появится никакая степень числа k .

Докажем индукцией по r , что при $k = 2^r + 1$ Дима сможет получить на доске степень числа k . *База:* $r = 0$, т.е. $k = 2$. Действия Димы будут такими: если на доске написано число $a = 2^u(2v + 1)$, где $v \geq 1$, Дима называет $x = 2^u$. Тогда $a - x = 2^{u+1}v$ и $a + x = 2^{u+1}(v + 1)$. В обоих случаях максимальный нечетный делитель числа, написанного на доске, уменьшился. Следовательно, когда-нибудь Дима получит степень двойки. *Переход.* Пусть $k = 2^r + 1$, тогда $n = 2^{r+1} + 1$ можно представить в виде $n = 2k - 1$. Допустим, Дима уже получил степень числа k . Покажем, как он из степени числа k сможет сделать степень числа n . Для этого объясним, как из числа a вида $k^u n^v$ можно получить число того же вида с меньшим u . Если Дима называет число $x = (k - 1)k^{u-1}n^v$, то $a - x = k^{u-1}n^v$ и $a + x = (2k - 1)k^{u-1}n^v = k^{u-1}n^{v+1}$. Следовательно, за u ходов получится степень числа n .