

	ol2204024 ol2204024
Тест начат	понедельник, 14 Февраль 2022, 10:03
Состояние	Завершено
Завершен	понедельник, 14 Февраль 2022, 14:05
Прошло времени	4 час. 1 мин.
Оценка	63 из 100

Вопрос
Инфо

Уважаемый участник Олимпиады!

На выполнение теста Заключительного этапа отводится 230 минут плюс 15 минут на сохранение и прикрепление решений. Работа автоматически отправится в 14:05 по Московскому времени. Окно таймера Вы увидите в верхней части рабочего экрана.

Вопросы технического характера Вы можете задать наблюдателю в чате (окошко внизу в правой части экрана). Если Вам потребуется выйти в туалетную комнату, оставьте в чате с проктором сообщения о времени выхода и времени возвращения (например, "12:04 - вышел"). Ответ от проктора ждать при этом не нужно.

Вариант заключительного этапа состоит из 5 задач. Решение каждой задачи Вы можете

а) полностью записать в поле ответа (при необходимости можно прикрепить поясняющий рисунок),

б) полностью набрать в текстовом редакторе с редактором формул, преобразовать в формат pdf и прикрепить получившийся файл. Если у Вас нет возможности преобразовать решение в pdf, Вы можете сделать скриншот экрана (кнопка PrtScn на клавиатуре или встроенный сервис "Ножницы") и прикрепить его.

Обратите внимание, к каждой задаче можно прикрепить только один файл, название которого формируется по правилу ol22*****_N, где ol22***** - Ваш логин, N - номер задачи.

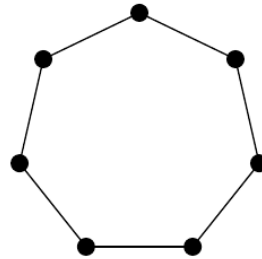
В текстах решений, прикрепленных изображениях и файлах не должно быть никакой персональной информации!

Во время выполнения варианта на компьютере можно пользоваться только текстовым редактором и встроенным сервисом создания изображений. Черновое решение можно выполнять на бумаге, расположенной в поле видимости веб-камеры.

На картинке нарисовано несколько кружочков, соединенных отрезками. Саша выбирает натуральное число n и расставляет в кружочках различные натуральные числа так, чтобы для всех этих чисел выполнялось свойство:

если числа a и b не соединены отрезком, то сумма $a + b$ должна быть взаимно проста с n , а если соединены, то числа $a + b$ и n должны иметь общий натуральный делитель, больший 1.

При каком наименьшем n существует такая расстановка?



докажем что при n делящихся на 2 расстановки не существует: пусть есть такая расстановка A . тогда если все числа в вершинах одной четности, то будет проведено каждое ребро т.к. сумма чисел по краям любого ребра четна. иначе, пусть есть вершина с четным числом. тогда 4 несоседних с ней вершины должны быть нечетными, а тогда сумма двух крайних(из этих 4) делится на 2, а значит проведено ребро, которое не должно быть проведено.

докажем, что n не простое число в некоторой степени(не p^k): пусть простое и существует расстановка B , подходящая под условие. тогда поскольку сумма любых чисел на концах ребер не взаимнопроста с n , то она делится на p , тогда пусть остаток от деления на p у 1 вершины- x , тогда у следующей по циклу- $-x$, у следующей- x и у следующей- $-x$; x ; $-x$; x ; $-x$, а тогда будет проведено ребро между 1 и 4 вершинами, ?!

пусть n делится на 3. посмотрим на все числа по модулю 3. заметим, что если среди чисел в вершинах есть $\equiv 1$ и $\equiv 2$ (где \equiv это сравнимы потому что такого символа я не нашел) то числа $\equiv 2$ могут стоять только на соседних с $\equiv 1$ местах, аналогично $\equiv 1$ могут стоять только на соседних с $\equiv 2$ местах, при этом может быть ≤ 2 чисел $\equiv 1$ (соседи 2) \Rightarrow есть ≤ 2 чисел $\equiv 2 \Rightarrow$ всего не больше 4 остатков $\not\equiv 0$, остатков равных 0 ≤ 2 т.к. иначе есть 2 несоседних, и нам придется провести ребро, которого быть не должно.

значит если $n \not\equiv 0 \pmod 3$ то все остатки это либо 0 и 1, либо 0 и 2. (0 все еще ≤ 2) \Rightarrow делимость числа n на 3 дает не больше одного ребра на границе(можно сказать, что если разложить n на множители, то по модулю каждого простого все ребра между несоседними числами взаимнопросты с $n \Rightarrow$ не делятся ни на одно простое, являющееся делителем n . а так же каждое ребро должно по ≥ 1 простому модулю, дел-лю n быть $\equiv 0$ (т.к. иначе число взаимнопросто с n). значит, условие выполнено \Leftrightarrow (по каждому простому дел-лю n все внутренние p -ра не сравнимы с 0, а каждое p -ро на границе хоть по какому-то модулю сравнимо с 0.)- *)

пусть n делится на простое число $p > 3$. тогда по модулю p можно гарантировать не более 4 p -р на границе(внутренние p -ра-то которые не проведены, граничные- проведены(на рис. в условии)). докажем это:

пусть вершины занумерованы по циклу : 1 2 3 4 5 6 7. тогда заметим, что если по этому модулю не может быть > 2 подряд идущих p -р делящихся на p ("р-ро делится на число"- сумма чисел на концах p -ра делится на число)- иначе есть $\geq 3 \equiv 0$ остатки в них имеют вид $-x$; x ; $-x$; x \Rightarrow две крайние будут соединены p -ром, ?! значит длина любого блока подряд идущих p -р $\leq 2 \Rightarrow$ есть ≤ 4 p -р делящихся на p .

тогда заметим, что если $n=3^k \cdot p$ - простое, то n не подойдет т.к. граничных p -р будет меньше 7. \Rightarrow в n есть ≥ 2 простых дел-ля >3 . тогда минимальное n это либо $3^2 \cdot 5 \cdot 7$, либо $3^2 \cdot 5^2$, либо $5^2 \cdot 7$, либо 5^3 . (если ≥ 1 подойдет конечно) (т.к. все остальные n делящиеся на 2 простых не равных 3 больше, если число n делится на p^k где p простое, то можно уменьшить n , поделив на p^{k-1} , от этого условие не испортится т.к. условие $\Leftrightarrow n \equiv 0 \pmod{5 \cdot 7}$ как мы поняли не подходит, из остальных наименьшее - $5^2 \cdot 7 \Rightarrow n \geq 35$

пример на $n=35$: по модулю 5 числа сравнимы с 1 4 1 0 2 3 2, по модулю 7 - с 0 2 1 6 1 3 0 - в порядке обхода. по китайской теореме об остатках существуют сколь угодно большие числа, сравнимые с данными остатками по взаимно простым модулям (5 и 7) \Rightarrow существуют такие различные числа, сравнимые с тем, с чем написано. заметим, что по модулю 5 будут нарисованы только p -ра 1 2; 2 3; 5 6; 6 7, а по модулю 7 - только все оставшиеся на границе, \Rightarrow такие числа подойдут, победа.

Комментарий:
Нет реализации.

Вопрос **2**

Выполнен

Баллов: 20 из
20

При $x, y, z \in (0, 2]$ найдите максимальное значение выражения

$$A = \frac{(x^3 - 6) \sqrt[3]{x + 6} + (y^3 - 6) \sqrt[3]{y + 6} + (z^3 - 6) \sqrt[3]{z + 6}}{x^2 + y^2 + z^2}.$$

докажем что $(x^3-6)(x+6)^{1/3} \leq x^2$ при $x > 0$

$\sqrt{(x^3-6)(x+6)^{1/3}} \leq ((x^3-6)+(x+6)^{1/3})/2$ - неравенство о средних арифметическом и геометрическом

$x^3-6 \leq 2x-2$ т.к. $x(x^2-2) < 4 \rightarrow x < 2$ и $x^2 < 4$.

$(x+6)^{1/3} \leq 2$ т.к. $x \leq 2 \Rightarrow (x^3-6)+(x+6)^{1/3} \leq 2x-2+2=2x \Rightarrow ((x^3-6)+(x+6)^{1/3})/2 \leq x$

$\Rightarrow (x^3-6)(x+6)^{1/3} \leq x^2$, аналогично для y и z

значит $A \leq (x^2+y^2+z^2)/(x^2+y^2+z^2)=1$

пример для $a=1$: $x=y=z=2$

$(2^3-6)(2+6)^{1/3} = 2^2$



Комментарий:

Вопрос **3**

Выполнен

Баллов: 5 из 20

Диагонали вписанного четырехугольника $ABCD$ пересекаются в точке O . Внутри треугольника AOB выбрана такая точка K , что прямая KO является биссектрисой угла CKD . Луч DK вторично пересекает описанную окружность треугольника COK в точке L , а луч CK вторично пересекает описанную окружность треугольника DOK в точке M . Найдите отношение площадей треугольников ALO и BMO .

пусть угол $\angle DKO = \alpha \Rightarrow \angle OMD = \angle DKO = \alpha = \angle OKC = \angle OLC$ -из вписанности четырехугольников $COKL$ и $DKOM$
докажем что треугольник $ALO = ALO \Rightarrow$ отношение площадей $= 1$)

достроим точки: середина дуги cd , пересечение ml и ab , пересечение mb и al , диаметрально противоположные точки точкам a, b, c, d, l, m -на окружностях $abcd, abcd, abcd, abcd, cok, dok$, диаметрально противоположные точки точкам c, d -на окружностях cok, dok - $a_1, a_2, a_3, a_4, a_5, a_6, a_7, a_8, a_9, a_{10}, a_{11}, a_{12}$ бф13б соответственно

Комментарий:
Решение не завершено.

Вопрос **4**

Выполнен

Баллов: 0 из 20

Натуральное число x в системе счисления с основанием r ($r \leq 36$) имеет вид \overline{ppqq} , причем $2q = 5p$. Оказалось, что r -ичная запись числа x^2 представляет собой семизначный палиндром с нулевой средней цифрой. (Палиндромом называется число, которое читается одинаково слева направо и справа налево). Найдите сумму r -ичных цифр числа x^2 .

$$x = q + q \cdot r + p \cdot r^2 + p \cdot r^3 = (r+1)(q + pr^2) \Rightarrow$$

$$x^2 = ((r+1)(q + pr^2))^2 = r^6 + r^5 \cdot (2p^2) + r^4 \cdot (2pq + p^2) + r^3 \cdot (4pq) + r^2 \cdot (q^2 + 2pq) + r \cdot (q^2) + q^2$$

в 4 разряде 0 \Rightarrow коэф. при r^3 на самом деле = 0

Комментарий:
Нет решения.

При каких n клетчатую доску $n \times n$ можно разбить по клеточкам на один квадрат 2×2 и некоторое количество полосок из пяти клеток так, что квадрат будет примыкать к стороне доски?

ответ: при n (далее n) сравнимых с 2 по модулю 5 (вида $5k+2$ при k натуральных или 0)

пример: поставим квадрат 2×2 в левый нижний угол. 2 крайних левых столбца заполним вертикальными полосками (это прям-к $2 \times 5k$ значит так можно). остальной прям-к $5k \times (5k+2)$ заполним горизонтальными полосками. заметим, что вся доска разбилась и квадрат 2×2 примыкает к границе доски, пример подходит.

докажем, что n сравнимо с 2 или 3 по модулю 5: количество клеток в квадрате- $n \times n = 4 + 5 \times \text{количество полосок} \Rightarrow$ сравнимо с 4 (mod 5) но по модулю 5 с 4 сравнимы только квадраты 2 и 3 $\Rightarrow n$ сравнимо с 2 или 3 по модулю 5.

докажем что n не сравнимо с 3 по модулю 5: пусть сравнимо и существует подходящее разбиение. пусть НУО квадрат примыкает к нижней стороне. тогда для каждой строки i посчитаем количество a_i вертикальных полосок с нижней клеткой данной строке. (пусть нижняя строка- 1-ая) тогда $a_1 \# = 1, a_2 \# = 0, a_3 \# = 2, a_4 \# = 0, a_5 \# = 0$ (где $\# =$ - сравнимо по модулю 5) и далее $a_i \# = 0$ при $i \# = 2, 4$ или 5, $a_i \# = 1$ при $i \# = 1$, $a_i \# = 2$ при $i \# = 3$ - докажем это по индукции по номеру строки:

переход: от $< i$ к i

аналогично, количество вертикальных полосок, с нижней клеткой в i полоске это количество незанятых предыдущими вертикальными полосками и горизонтальными в i строке. \Rightarrow оно сравнимо по модулю 5 с количеством незанятых предыдущими вертикальными полосками клеток. т.е. $a_i \# = 5k + 3 - a(i-1) - a(i-2) - a(i-3) - a(i-4)$, нетрудно заметить что для описанной последовательности ($a_i \# = 0$ при $i \# = 2, 4$ или 5, $a_i \# = 1$ при $i \# = 1$, $a_i \# = 2$ при $i \# = 3$)-* это ($a_i \# = 5k + 3 - a(i-1) - a(i-2) - a(i-3) - a(i-4)$) выполняется, и т.к. последовательность строится однозначно, то * выполнено.

база $i=1$ очевидна- в 1 строке есть $5k+1$ незанятая клетка, каждая горизонтальная- длины 5, значит суммарная длина (по горизонтали) всех вертикальных сравнима с 1 по модулю 5 $\Rightarrow a_1 \# = 1$.

$i=2$ и дальше- количество вертикальных полосок, с нижней клеткой в i полоске это количество незанятых предыдущими вертикальными полосками и горизонтальными в i строке. \Rightarrow оно сравнимо по модулю 5 с количеством незанятых предыдущими вертикальными полосками клеток.

$\Rightarrow a_2 \# = 3 - 1 - 2 = 0; a_3 \# = 3 - 1 = 2; a_4 \# = 3 - 1 - 2 = 0; a_5 \# = 3 - 1 - 2 = 0$

база доказана.

теперь заметим, что в верхней строчке по доказанному ранее должно быть $\# = 3 \Rightarrow$ хотя бы 1 вертикальная полоска с нижней клеткой в этой строке, но такого быть не может, победа.

Комментарий:



ПРЕДЫДУЩИЙ АКТ. ЭЛЕМЕНТ
Вариант 13

СЛЕДУЮЩИЙ АКТ. ЭЛЕМЕНТ
Вариант 21

