



ИЗУМРУД.СТУДЕНТ
ОЛИМПИАДА УРАЛЬСКОГО ФЕДЕРАЛЬНОГО УНИВЕРСИТЕТА



3101273101292

Титульный лист

Направление Естественные науки Инженерные науки
 Математика и информатика Социальные и гуманитарные науки
 Экономика и управление

Вариативный блок 1 2 3 4 5

Курс 1 2 3 4 5 отсутствует

Фамилия

ЛИЯСОВ

Имя

СЕРГЕЙ

Отчество

АНДРЕЕВИЧ

Дата рождения

29 11 2002

Город участия

ЕКАТЕРИНБУРГ

Аудитория

Ф401

Телефон

89995102911

Дата

05 02 2024

Подпись

Пример
заполнения

А Б В Г Д Е Ж З И Й К Л М Н О П Р С Т У Ф
Х Ц Ч Ш Щ Ъ Ы Ь Э Ю Я 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0



Проверочный лист
Заполняется участниками

Направление Естественные науки Инженерные науки
 Математика и информатика Социальные и
 Экономика и управление гуманитарные науки

Вариативный блок 1 2 3 4 5

Курс 1 2 3 4 5 отсутствует

Город участия *ЕКАТЕРИНБУРГ*

Заполняется организаторами

Количество доп. листов **Количество черновиков к проверке :**

Время выхода с **до :**

Протокол проверки
Заполняется жюри

Номер задания	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Балл члена жюри №1	18	23								
Балл члена жюри №2	18	23								
Итоговый балл	41									

Подпись члена жюри №1  **Подпись члена жюри №2** 

Пример заполнения А Б В Г Д Е Ж З И Й К Л М Н О П Р С Т У Ф
Х Ц Ч Ш Щ Ъ Ы Ь Э Ю Я 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0



ИНВАРИАНТНАЯ ЧАСТЬ 1

~~Условие: $x_0 = 3, x_1 = 3, x_2 = 3, \dots, x_n = 3$~~

1) Лиса ~~откусывает~~ уравнивает куски и сразу делает еще укус сначала за 1 минуту, затем за $\frac{1}{2}$, затем за $\frac{1}{4}$ и т.д. суммарно тратит 2 минуты, т.е. имеется рав-во: $2 = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{2^i} + \dots$

Докажем, что в правой части беск-но слагаемых: перенесем рав-во в двоичной системе счисления: $10_2 = 1 + 0,1_2 + 0,01_2 + \dots + 0,0\dots01_2 + \dots = 1,1111\dots_2 \Rightarrow 10_2 = 1,111\dots_2$
 В правой части столько же единиц, сколько слагаемых в исходном равенстве. Если это к-во конечно, то имеем рав-во вида $10_2 = 1, \overset{i}{1} \dots \overset{i}{1}_2$, что не м.б. верным — противоречие; Если же к-во бесконечно, то имеем $10_2 = 1, (1)_2 = 1 + \frac{2}{2} = 2 = 10_2$ — верно.

Значит слагаемых беск-но \Rightarrow укусов было беск-но, Чит. П. 2
 2) $1 + 2 \sum_{n=1}^{\infty} b_n = 1 + 2 \sum_{n=1}^{\infty} \frac{2}{n(n+2)}$ — искомое к-во укусов, дост-вося лисе, если $b_n = \frac{2}{n(n+2)}$
 $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n(n+2)} \geq \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{(n+1)^2}$; $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n(n+2)} \leq \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2}$ (СМ (оценки суммы неверны))
 сумма рядов не найдется

4) Для любого b_i найдется такой момент времени, когда лиса откусит его ~~от~~ от одного куска и такой момент, когда откусит от другого (весь укус бесконечно; после первого откусывания b_i кг от первого из кусков сразу следует откусывание этого же b_i кг от второго куска для уравнивания). Значит, с момента, когда оба куска были по 3 кг или беск. послед-ть из пар равных укусов, значим суммарной масса, откусанная от каждого из кусков, одинакова, значит невозможно отнять из медвежат больше мяса чем одному оставить, Чит. П. 2 + 10

18 баллов



Бланк ответов

Вариантная часть БЛОК 2

Введём операцию стр-я по вертикали, для $B = (b_{ij})$ пусть $B^M = (b_{in} b_{i,n-1} \dots b_{i1})$, т.е. $B = A^M \Leftrightarrow b_{ij} = a_{i, n-j+1}$ (где $A = (a_{ij})$, $B = (b_{ij})$)

Очевидно, $(B^M)^M = B$; Пусть A -матрица из условия, $B = A^M$,

Тогда $b_{ij} = a_{i, n-j+1} = -a_{n+1-(n-j+1), n+1-i} = -a_{j, n+1-i} = -b_{ji} \Rightarrow B = -B^T \Rightarrow |B| = |-B^T| = \dots = -|B| \Rightarrow |A^M| = -|A^M|$

~~... но ...~~

~~... если раскл. по последней строке, то ...~~

~~...~~ вынесем в $|-B|$ множитель -1 из каждой строки, получим $(-1)^n |B| \Rightarrow |B| = (-1)^n |B| \Rightarrow |A^M| = (-1)^n |A^M|$

Рассмотрим связь между $|C^M|$ и $|C|$, где C -матрица порядка n , C_{ij} - рез-т вычеркивания из матрицы C строки i и столбца j

Очевидно, $(C^M)_{ij} = (C_{i, n-j+1})^M =: C_{i, n-j+1}^M \Rightarrow |C^M| = c_{1n} |C_{1n}^M| - c_{1, n-1} |C_{1, n-1}^M| + \dots + (-1)^{n+1} c_{11} |C_{11}^M|$

Предп-м, г-мо, что ~~...~~ для порядка $n-1$ ~~...~~ и для $k = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \end{bmatrix} : |C^M| = k |C|$, тогда для порядка n : $|C^M| = c_{1n} k |C_{1n}| - c_{1, n-1} k |C_{1, n-1}| + \dots + (-1)^{n+1} c_{11} k |C_{11}|$. Тогда при $n=2$: $|C^M| = -k |C|$, иначе $|C^M| = k |C|$

Для $n=2$, очевидно, $|C| = -|C^M|$ (верь $\begin{vmatrix} x & y \\ z & w \end{vmatrix} = xw - yz$, $-\begin{vmatrix} y & x \\ w & z \end{vmatrix} = -(yz - xw)$)
 \Rightarrow для $n=3$: $|C| = -|C^M|$, для $n=4$ и $n=5$: $|C| = |C^M|$, для $n=6$ и $n=7$:
 $|C| = -|C^M|$ и т.д. Т.е. при $n = \begin{cases} 4k \\ 4k+1 \end{cases}$: $|C| = |C^M|$, иначе $|C| = -|C^M|$ ($k \in \mathbb{Z}$)

Ранее показано: $|A^M| = (-1)^n |A|$. Почему? Пример? ~~...~~

Отсюда: если $n \equiv 0 \pmod{4}$, то стр-ль м.б. ~~...~~
 если $n \equiv 1 \pmod{4}$, то $|A| = |A^M| = (-1)^n |A| = (-1) |A| \Rightarrow |A| = 0$; \checkmark
 если $n \equiv 2 \pmod{4}$, то $|A| = -|A| = -(-1)^n |A| = -|A| = |A|$ - ~~...~~
~~...~~ — симметрич. на супер-м. ~~...~~
 если $n \equiv 3 \pmod{4}$, то $|A| = -|A^M| = -(-1)^n |A| = |A^M| = -|A| \Rightarrow |A| = 0$

Ответ: если $n \neq 2$, то определитель нулевой; иначе правый-й
верно по формуле (а не наоборот)

10 баллов. Верно доказано что $|A| = 0$ при $n = 4k + 1$

При $n=2$ $A = \begin{pmatrix} a & -a \\ -a & a \end{pmatrix}$ $|A| = -|A^M|$ верно
 $|A^M| = |A^M|$ верно

$B = A^M = \begin{pmatrix} -a & a \\ a & -a \end{pmatrix}$ но ограничения на $|A|$ очевидно есть
 $B^T = B$, а $B \neq -B^T$ $|A| = 0$

При $n=3$ $A = \begin{pmatrix} a & b & -a \\ -b & c & -b \\ -a & b & a \end{pmatrix}$ $|A| = -|A^M|$

$B = A^M = \begin{pmatrix} -a & b & a \\ -b & c & -b \\ a & b & -a \end{pmatrix}$ $B \neq -B^T$

Верное доказательство по формуле для $n \in \mathbb{N}$
 (А меняется знак при сменном отнесении
 побочной диагонали) и неверной ответ
 по формуле (при $n=2$ только $\neq 0$)
 (Примеров при нечетных n нет)
 4+23 = (23 балла)

Бланк ответов

