1 Лист 1

Задача 1.1.

$$2x - 6y \rightarrow \max$$

$$x + y + z \geqslant 2$$

$$2x - y + z \leqslant 1$$

$$x, y, z \geqslant 0$$

Доказательство.

$$\begin{cases} m \leqslant 2x - 6y \\ x + y + z \geqslant 2 \\ 2x - y + z \leqslant 1 \\ x \geqslant 0 \\ y \geqslant 0 \\ z \geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} m \leqslant 2x - 6y \\ z \geqslant 2 - x - y \\ z \leqslant 1 - 2x + y \\ x \geqslant 0 \\ y \geqslant 0 \\ z \geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} m \leqslant 2x - 6y \\ 1 - 2x + y \geqslant 2 - x - y \\ 1 - 2x + y \geqslant 0 - x - y \\ 1 - 2x + y \geqslant 0 - x - y \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} 6y \leqslant 2x - m \\ 2y \geqslant 1 + x \\ y \geqslant -1 + 2x \\ x \geqslant 0 \\ y \geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 2x - m \geqslant 0 \\ 2x - m \geqslant 3 + 3x \\ 2x - m \geqslant -6 + 12x \\ x \geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 2x \geqslant m \\ -x \geqslant 3 + m \\ -10x \geqslant -6 + m \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x \geqslant \frac{1}{2}m \\ x \leqslant -3 - m \\ x \geqslant 0 \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} -3 - m \geqslant \frac{1}{2}m \\ x \geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} -6 - 2m \geqslant m \\ 6 - m \geqslant 5m \\ 6 - m \geqslant 0 \\ -3 - m \geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} -6 \geqslant 3m \\ 6 \geqslant 6m \\ 6 \geqslant m \\ -3 \geqslant m \end{cases} \Rightarrow -3 \geqslant m$$

Откуда максимум 2x-6y равен -3, данное значение достигается, например, при $x=0,y=\frac{1}{2},z=\frac{3}{2}$

Задача 1.2. Докажите с. тедующий вариант леммы Фаркашга: для матриц A, B, C и векторов u, v, w выполнена одна из двух взаимоисключающих возможностей.

• - Cyhiectbyet bektop x т.ч.

$$Ax = u, Bx \geqslant v, Cx \leqslant \omega$$

• - существуют такие векторы a, b, c, что

$$A^Ta + B^Tb + C^Tc = 0, b \leqslant 0, c \geqslant 0, \langle a, u \rangle + \langle b, v \rangle + \langle c, \omega \rangle < 0$$

Доказательство. Для удобства рассмотрим $b \ge 0$, то есть условие примет вид

$$A^Ta - B^Tb + C^Tc = 0, \ b \geqslant 0, \ c \geqslant 0, \ \langle a, u \rangle - \langle b, v \rangle + \langle c, \omega \rangle < 0$$

Предположим, что выполнено первое условие, то есть $\exists x: Ax = u, \ Bx \geqslant v, \ Cx \leqslant w,$ что равносильно $Ax \leqslant u, \ -Ax \leqslant -u, \ v \leqslant Bx, \ Cx \leqslant w,$ что можно записать как

1

$$\begin{pmatrix} A \\ -A \\ -B \\ C \end{pmatrix} x \leqslant \begin{pmatrix} u \\ -u \\ -v \\ w \end{pmatrix}$$

Тогда по лемме Фракаша 2 для любых a_1, a_2, b, c , таких что

$$\begin{pmatrix} A \\ -A \\ -B \\ C \end{pmatrix}^{\top} (a_1, a_2, b, c) = 0$$

Выполнено

$$\langle (u, -u, -v, w), (a_1, a_2, b, c) \rangle = \langle a_1 - a_2, u \rangle - \langle b, v \rangle + \langle c, w \rangle \geqslant 0$$

То есть если существуют такие $a_1, a_2, b, c \ge 0$, что $A^{\top}(a_1 - a_2) - B^{\top}b + C^{\top}c = 0$, то выполнено $\langle a_1 - a_2, u \rangle - \langle b, v \rangle + \langle c, w \rangle \ge 0$, то есть при выполненном первом условии, второе не выполнено.

Заметим, что числа $a_1 = a_2 = b = c = 0$ подходят. Если первое условие не выполнено, то есть такого x не существует, то для каких-то $a_1, a_2, b, c \geqslant 0$ выполнено $A^{\top}(a_1 - a_2) + B^{\top}b + C^{\top}c = 0$, $\langle a_1 - a_2, u \rangle - \langle b, v \rangle + \langle c, w \rangle < 0$, то есть $a_1 - a_2, b, c$ подходит под 2 условие.

Задача 1.3. Напомним, что гиперплоскостью, несущей к выпуклому телу A в точке $x \in A$, называется такая гиперплоскость $H \ni x$, что A содержится в одном из полупространств, определяемых этой гиперплоскостью. Пусть A-замкнутое выпуклое множество, $x \notin A$.

• Докажите, что существует единственная точка $y \in A$, для которой

$$|x-y| \le |x-z|, \forall z \in A$$

• Докажите, что гиперплоскость, содержащая y и ортогональная к x-y является несущей к A.

Доказательство.

- Покажем, что ближайшая точка существует. Рассмотрим какое-то $a \in A$, если для y = a условие выполнено, то мы её нашли, иначе рассмотрим $A \cap B_{|x-y|}(x)$, это множество выпукло, замкнуто и ограничено, то есть компакт. Построим отображение $F: A \cap B_{|x-y|}(x) \mapsto \mathbb{R}_{\geqslant 0}, F(y) = |x-y|$, оно непрерывно, а так как функция на компакте, то есть минимум, который и будет ближайшей точкой. Предположим, что существуют 2 ближайшие точки, назовем их y_1, y_2 , в силу выпуклости $A, \frac{y_1+y_2}{2} \in A$ и при $z = \frac{y_1+y_2}{2}$ условие $|x-y| \leqslant |x-z|$ выполнено не будет.
- Рассмотрим опорную (несущую) гиперплоскость H, точку касания назовем y, полупространство с точкой x назовем X, пусть $\exists y_0 \in A, y_0 \in X, y_0 \notin B_{|x-y|}[x]$, тогда yy_0 пересекает границу $B_{|x-y|}[x]$ в $y_1 = ky + (1-k)y_0$, рассмотрим $\frac{y+y_0}{2} \in A$, заметим $|x-\frac{y+y_0}{2}| < |x-y|$ противоречие, то есть пересечение X и A непусто и B является опорной.

Задача 1.4. Найдите решение задачи

$$x_1 + 2x_2 + 3x_3 + \dots + nx_n \to \min$$

$$x_1 \geqslant 1, x_1 + x_2 \geqslant 2, \dots, x_1 + \dots + x_n \geqslant n$$

$$x_i \geqslant 0$$

Сформулируйте и решите двойственную задачу.

Доказательство.

$$x_1 + 2x_2 + 3x_3 + \dots + nx_n \ge x_1 + \dots + x_n \ge n$$

 $\min(x_1 + 2x_2 + 3x_3 + \dots + nx_n) \ge n$

Осталось заметить, что n достигается при $(x_1, x_2, \dots, x_n) = (n, 0, \dots, 0)$

Двойственная

$$\begin{cases} y_1 + 2y_2 + \ldots + n \cdot y_n \to \max \\ y_1 + \ldots + y_n \leqslant 1 \\ \vdots \\ y_i + \ldots + y_n \leqslant i \\ \vdots \\ y_n \leqslant n \\ y_1, \ldots, y_n \geqslant 0 \end{cases}$$

Решение:

$$y_1 + 2y_2 + \dots n \cdot y_n \leqslant n \cdot y_1 + \dots + n \cdot y_n \leqslant n$$

 $\max(y_1 + 2y_2 + \dots n \cdot y_n) \leqslant n$

Осталось заметить, что n достигается при $(y_1, \ldots, y_n) = (0, \ldots, 0, 1)$

Задача 1.5. Описать все решения задачи

$$\sum_{i=1}^{n} c_i x_i \to \max$$

$$\sum_{i=1}^{n} a_j x_j \le b, \quad x_j \ge 0, 1 \le j \le n$$

где $b,a_j>0.$ Показать, что если $c_j>0$ и все числа $b\frac{c_j}{a_j}$ различны, то решение единственно.

Доказательство. Рассмотрим пространство \mathbb{R}^n , заметим, что в нем можно задать каждое решение системы в виде точки (x_1,\ldots,x_n) . Далее рассмотрим выпуклую оболочку множества точек $x_i=\frac{b}{a_i}$ (то есть точки вида $(0,\ldots,0,\frac{b}{a_i},0,\ldots,0)$, где $\frac{b}{a_i}$ стоит на i позиции) и точки $(0,\ldots,0)$, заметим, что все решения $\sum a_j x_j \leqslant b$ будут ей принадлежать, так как в выпуклой оболочке точек $(0,\ldots,0,\frac{b}{a_i},0,\ldots,0)$ будет b, а в 0 будет 0, и в силу непрерывности и линейности между ними значения в точках будут принадлежать интервалу (0,b). Пусть какое-то решение не принадлежит данному симплексу, обозначим эту точку как x_q , пусть $Ax_q=b_q\leqslant b$, тогда проведем прямую из 0 в x_q , она где-то пересечет симплекс, причем в точке пересечения, обозначим её x_p , $Ax_p=b$, но тогда получится, что на участке от 0 до x_p значения возрастают, на x_px_q убывают, а этого не может быть в силу линейности.

Теперь найдем точки, где $\sum c_i x_i$ достигает своего максимума.

Так как на любом отрезке линейная функция достигает максимума в одном из концов, то для любой предположительно максимальной точки, принадлежащей некой k-мерной грани, можно провести прямую, проходящую через неё и пересекающую данную k-мерную грань в каких-то точках i_1, i_2 . В силу линейности максимум будет достигаться либо в одной из этих точек, либо же значения на всем отрезке i_1i_2 будут равны (соответственно если известно, что максимум достигается на каком-то множестве вершин, то он достигается на выпуклой оболочке всех этих вершин).

Рассмотрим вершины выпуклой оболочки, заметим, что в $(0,\ldots,0)$ значение $\sum_i c_i x_i$ равно 0, а в остальных вершинах, имеющих координаты $(0,\ldots,0,\frac{b}{a_i},0,\ldots,0)$, значения соответственно будут равны $b\frac{c_i}{a_i}$, то есть максимум будет достиагаться при максимальном значении $\frac{c_i}{a_i}$, а если максимальных значений $\frac{c_i}{a_i}$ несколько, то максимум будет достигаться на выпуклой оболочке вершин, соответствующих максимальным значениям $\frac{c_i}{a_i}$.

Теперь докажем, что если все $b\frac{c_i}{a_i}$ различны, то максимум ровно один. Заметим, что помимо вершины, соответствующей максимальному значению $\frac{c_i}{a_i}$, вершины не содержат максимума, а следовательно, если максимум не один, то точки максимума, отличные от данной вершины, находятся в какой-то из 2+-мерных граней данной выпуклой оболочки. Рассмотрим какую-то грань, которой принадлежит данный максимум, рассмотрим 1-мерные грани данной грани, заметим, что по утверждению выше, либо в какой-то из вершин есть значение больше (что противоречит предположению, что рассматриваемая точка — максимум), либо есть вершина с таким же значением, и тогда на оси, их соединяющей, все значения равны максимуму, однако эта ось еще в какой-то точке пересекает выпуклую оболочку, и, если рассмореть грань, в которой она её пересекает, то для её вершин можно провести аналогичное рассуждение, однако тогда мы найдем 2 вершины, чьи значения равны максимуму, а такого быть не может при различных $\frac{c_i}{a_i}$.

Задача 1.6. Сформулируйте двойственную задачу к задаче 1 и решите её

Доказательство.

$$\begin{cases} 2x - 6y \to \max \\ x + y + z \geqslant 2 \\ 2x - y + z \leqslant 1 \\ x, y, z \geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} -2a + b \to \min \\ -a + 2b \geqslant 2 \\ -a - b \geqslant -6 \\ -a + b \geqslant 0 \\ a \geqslant 0 \\ b \geqslant 0 \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} -2a+b\leqslant m \\ -a+2b\geqslant 2 \\ -a-b\geqslant -6 \\ -a+b\geqslant 0 \\ a\geqslant 0 \\ b\geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} b\leqslant m+2a \\ b\geqslant 1+\frac{1}{2}a \\ b\leqslant 6-a \\ a\geqslant 0 \\ b\geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} m+2a\geqslant 1+\frac{1}{2}a \\ m+2a\geqslant a \\ m+2a\geqslant 0 \\ 6-a\geqslant 1+\frac{1}{2}a \\ 6-a\geqslant a \\ 6-a\geqslant 0 \\ a\geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 2m+3a\geqslant 2a \\ m+2a\geqslant 0 \\ 10-3a\geqslant 0 \\ 6-2a\geqslant 0 \\ 6-a\geqslant 0 \\ a\geqslant 0 \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} a \geqslant \frac{2}{3} - \frac{2}{3}m \\ a \geqslant -m \\ a \leqslant \frac{10}{3} \\ a \leqslant 3 \\ a \leqslant 6 \\ a \geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a \geqslant \frac{2}{3} - \frac{2}{3}m \\ a \geqslant -m \\ a \geqslant -\frac{1}{2}m \\ a \leqslant 3 \\ a \geqslant 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 3 \geqslant \frac{2}{3} - \frac{2}{3}m \\ 3 \geqslant -m \\ 3 \geqslant -m \\ 3 \geqslant -\frac{1}{2}m \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} -7 \leqslant 2m \\ -3 \leqslant m \\ -6 \leqslant m \end{cases} \Rightarrow -3 \leqslant m$$

Значение достигается при a=3, b=3

2 Лист 2

Задача 2.1.

$$-x_1 + x_2 - 2x_3 + 3x_4 + x_5 \to \max$$

$$x_1 + 2x_2 - x_3 - 2x_4 + x_5 \leqslant 3$$

$$-x_1 - x_2 + x_3 + 2x_4 + x_5 \leqslant 1$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 - x_4 \leqslant 1$$

$$x_i \geqslant 0$$

Доказательство.

Откуда

$$x_1 = y_1 - y_2 + 2y_3 - 1$$

$$x_2 = 2y_1 - y_2 + y_3 + 1$$

$$x_3 = -y_1 + y_2 + y_3 - 2$$

$$x_4 = -2y_1 + 2y_2 - y_3 + 3$$

$$x_5 = y_1 + y_2 + 1$$

В зависимости

$$y_1 = x_1 + 2x_2 - x_3 - 2x_4 + x_5 - 3$$

$$y_2 = -x_1 - x_2 + x_3 + 2x_4 + x_5 - 1$$

$$y_3 = 2x_1 + x_2 + x_3 - x_4 - 1$$

Выразим через x_1, y_1 остальные переменные

$$x_1 = y_1 - 2x_2 + x_3 + 2x_4 - x_5 + 3$$

Получим

$$y_2 = -(y_1 - 2x_2 + x_3 + 2x_4 - x_5 + 3) - x_2 + x_3 + 2x_4 + x_5 - 1 = -y_1 + x_2 + 2x_5 - 4$$

$$y_3 = 2(y_1 - 2x_2 + x_3 + 2x_4 - x_5 + 3) + x_2 + x_3 - x_4 - 1 = 2y_1 - 3x_2 + 3x_3 + 3x_4 - 2x_5 + 5$$

Выразим через y_1, x_2, x_3, x_4, x_5 функцию стоймости в двойственной задаче

$$-x_1 + x_2 - 2x_3 + 3x_4 + x_5$$

$$= -(y_1 - 2x_2 + x_3 + 2x_4 - x_5 + 3) + x_2 - 2x_3 + 3x_4 + x_5$$

$$= -y_1 + 3x_2 - 3x_3 + x_4 + 2x_5 - 3$$

Получим

Выразим через x_2, y_2 остальные переменные

$$y_2 = -y_1 + x_2 + 2x_5 - 4$$
$$x_2 = y_1 + y_2 - 2x_5 + 4$$

Получим

$$x_1 = y_1 - 2(y_1 + y_2 - 2x_5 + 4) + x_3 + 2x_4 - x_5 + 3 = -y_1 - 2y_2 + x_3 + 2x_4 + 3x_5 - 5$$

$$y_3 = 2y_1 - 3(y_1 + y_2 - 2x_5 + 4) + 3x_3 + 3x_4 - 2x_5 + 5 = -y_1 - 3y_2 + 3x_3 + 3x_4 + 4x_5 - 7$$

Выразим через y_1, y_2, x_3, x_4, x_5 функцию стоймости в двойственной задаче

$$-x_1 + x_2 - 2x_3 + 3x_4 + x_5$$

$$= -y_1 + 3(y_1 + y_2 - 2x_5 + 4) - 3x_3 + x_4 + 2x_5 - 3$$

$$= 2y_1 + 3y_2 - 3x_3 + x_4 - 4x_5 + 9$$

Получим

Откуда максимум равен 9 и достигается при x = (0, 3, 0, 2, 0)

Задача 2.2.

$$3x_1 + 4x_2 + 5x_3 \to \max x_1 + 2x_2 + 2x_3 \leqslant 1 -3x_1 + x_3 \leqslant -1 -2x_1 - x_2 \leqslant -1 x_i \geqslant 0$$

Доказательство.

	x_1	x_2	x_3	
y_1	1	2	2	-1
y_2	-3	0	1	1
y_3	-2	-1	0	1
	3	4	5	0

Откуда

$$x_1 = y_1 - 3y_2 - 2y_3 - 3$$
$$x_2 = 2y_1 - y_3 - 4$$
$$x_3 = 2y_1 + y_2 - 5$$

В зависимости

$$y_1 = x_1 + 2x_2 + 2x_3 - 1$$

 $y_2 = -3x_1 + x_3 + 1$
 $y_3 = -2x_1 - x_2 + 1$

Выразим через x_1, y_2 остальные переменные

$$y_2 = -\frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{3}y_1 - \frac{2}{3}y_3 - 1$$

Получим

$$x_2 = 2y_1 - y_3 - 4$$

$$x_3 = 2y_1 + y_2 - 5 = 2y_1 - \frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{3}y_1 - \frac{2}{3}y_3 - 1 - 5 = -\frac{1}{3}x_1 + \frac{7}{3}y_1 - \frac{2}{3}y_3 - 6$$

Выразим через y_1, x_1, y_3 функцию стоймости в двойственной задаче

$$y_1 - y_2 - y_3 = y_1 + \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}y_1 + \frac{2}{3}y_3 + 1 - y_3 = \frac{2}{3}y_1 + \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}y_3 + 1$$

Получим

Выразим через x_2, y_3 остальные переменные

$$y_3 = 2y_1 - x_2 - 4$$

Получим

$$y_2 = \frac{1}{3}y_1 - \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}(2y_1 - x_2 - 4) - 1 = -y_1 - \frac{1}{3}x_1 + \frac{2}{3}x_2 + \frac{5}{3}$$
$$x_3 = \frac{7}{3}y_1 - \frac{1}{3}x_1 - \frac{2}{3}(2y_1 - x_2 - 4) - 6 = y_1 - \frac{1}{3}x_1 + \frac{2}{3}x_2 - \frac{10}{3}$$

Выразим через y_1, x_1, x_2 функцию стоймости в двойственной задаче

$$y_1 - y_2 - y_3 = \frac{2}{3}y_1 + \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}(2y_1 - x_2 - 4) + 1 = \frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{3}x_2 + \frac{7}{3}$$

Получим

Выразим через y_1, y_3 остальные переменные

$$y_3 = 2y_1 - x_2 - 4$$

Получим

$$y_2 = -\frac{1}{2}y_3 + \frac{1}{6}x_2 - \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}$$
$$x_3 = \frac{1}{2}y_3 + \frac{7}{6}x_2 - \frac{1}{3}x_1 - \frac{4}{3}$$

Получим

Выразим через x_2, y_2 остальные переменные

$$x_2 = 6y_1 + 3y_3 + 2x_1 + 2$$

Получим

$$y_1 = \frac{1}{2}y_3 + \frac{1}{2}(6y_2 + 3y_3 + 2x_1 + 2) + 2 = 2y_3 + 3y_2 + x_1 + 3$$

$$x_3 = 4y_3 + 2x_1 + 7y_2 + 1$$

Выразим функцию стоймости

$$\frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{3}(6y_2 + 3y_3 + 2x_1 + 2) + \frac{7}{3} = \frac{1}{3}x_1 + 2y_2 + y_3 + \frac{2}{3}x_1 + \frac{2}{3} + \frac{7}{3} = x_1 + 2y_2 + y_3 + 3x_1 + \frac{1}{3}(6y_2 + 3y_3 + 2x_1 + 2) + \frac{7}{3} = \frac{1}{3}x_1 + 2y_2 + y_3 + \frac{2}{3}x_1 + \frac{2}{3} + \frac{7}{3} = x_1 + 2y_2 + y_3 + 3x_1 + \frac{2}{3}x_1 + \frac{2}{$$

Получим

Откуда максимум равен 3 и достигается при x = (1,0,0)

Задача 2.3. Найти все вершины многогранника в \mathbb{R}^4

$$x_1 - 2x_2 + 4x_3 - x_4 \le 1$$
$$2x_1 + 3x_2 + x_3 + 2x_4 \le 3$$
$$x_i \ge 0, i \in \{1, 2, 3, 4\}$$

Доказательство. Вершина в \mathbb{R}^4 – решение системы, в котором 4 неравенства обращены в равенства.

- В случае, когда зануляются неравенства $x_i \geqslant 0$, вершиной является (0,0,0,0)
- Если зануляются 3 неравенства $x_i \geqslant 0$ и $x_1 2x_2 + 4x_3 x_4 = 1$, то вершинами являются $(0, 0, \frac{1}{4}, 0)$ и (1, 0, 0, 0), а точки $(0, -\frac{1}{2}, 0, 0), (0, 0, 0, 1)$ вершинами не являются в силу $x_2 < 0$ и $x_4 < 0$
- Если зануляются 3 неравенства $x_i\geqslant 0$ и $2x_1+3x_2+x_3+2x_4=3$, то вершины это $(0,0,0,\frac{3}{2}),(0,0,3,0),(0,1,0,0),(\frac{3}{2},0)$

• Если зануляются 2 неравенства $x_i \geqslant 0$, а также выполнено $x_1 - 2x_2 + 4x_3 - x_4 = 1$, $2x_1 + 3x_2 + x_3 + 2x_4 = 3$, то есть задачу можно представить в виде 6 систем:

$$\begin{cases} x_1 - 2x_2 = 1 \\ 2x_1 + 3x_2 = 3 \end{cases}$$
$$x_1 = \frac{9}{7} \quad x_2 = \frac{1}{7}$$

$$\begin{cases} x_1+4x_3=1\\ 2x_1+x_3=3\\ x_1=\frac{11}{7} \quad x_3=-\frac{1}{7} \quad \text{не вершина, так как не выполнено } x_i\geqslant 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} x_1 - x_4 = 1 \\ 2x_1 + 2x_4 = 3 \end{cases}$$
$$x_1 = \frac{5}{4} \quad x_4 = \frac{1}{4}$$

$$\begin{cases}
-2x_2 + 4x_3 = 1 \\
3x_2 + x_3 = 3
\end{cases}$$

$$x_2 = \frac{11}{14} \quad x_3 = \frac{9}{14}$$

$$\begin{cases} -2x_2-x_4=1\\ 3x_2+2x_4=3\\ x_2=-5 & x_4=9 & \text{не вершина, так как не выполнено } x_i\geqslant 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 4x_3 - x_4 = 1\\ x_3 + 2x_4 = 3 \end{cases}$$
$$x_3 = \frac{5}{9} \quad x_4 = \frac{11}{9}$$

То есть у данного многогранника 11 вершин:

- (0,0,0,0)
- $(0,0,\frac{1}{4},0)$
- (1,0,0,0)
- $(0,0,0,\frac{3}{2})$
- (0,0,3,0)
- (0,1,0,0)
- $(\frac{3}{2},0,0,0)$
- $(\frac{9}{7}, \frac{1}{7}, 0, 0)$
- $(\frac{5}{4}, 0, 0, \frac{1}{4})$
- $(0, \frac{11}{14}, \frac{9}{14}, 0)$
- $(0,0,\frac{5}{9},\frac{11}{9})$

Однако, так как по условию $x_1 - 2x_2 + 4x_3 - x_4 = 1$, $2x_1 + 3x_2 + x_3 + 2x_4 = 3$, то из этих вершин подходят только

- $(\frac{9}{7}, \frac{1}{7}, 0, 0)$
- $(\frac{5}{4}, 0, 0, \frac{1}{4})$
- $(0, \frac{11}{14}, \frac{9}{14}, 0)$
- $(0,0,\frac{5}{9},\frac{11}{9})$

Задача 2.4. Дано число n. Найти

$$\sum_{i=1}^{n} u_i + \sum_{j=1}^{n} v_j \to \max$$

при условии

$$u_i + v_j \leqslant 2^{i+j}, \quad \forall 1 \leqslant i, j \leqslant n$$

Доказательство. Заметим что $u_i+v_j\leqslant 2^{i+j}\Rightarrow u_i\leqslant 2^{i+j},\ v_j\leqslant 2^{i+j},\ o$ ткуда $u_i+v_1\leqslant 2^{i+1}\Rightarrow u_i\leqslant 2^{i+1},$ аналогично $v_j\leqslant 2^{j+1}$. Пусть $\{u_1',u_2',\ldots,u_n',v_1',v_2',\ldots,v_n'\}$ – значения коэффициентов при максимуме суммы, заметим, что если u_1 или $v_1>0$, то сделав замену $u_1'=v_1'=0,v_1'=v_1+v_1\ \forall i\geqslant 2$, сумма всех элементов не уменьшится. Так как $u_1=v_1=0$, то $u_i=v_i=2^{i+1}\ \forall i\geqslant 2$ является решением, и максимальная сумма элементов $2\cdot (0+2^3+\ldots+2^{n+1})=2\cdot (2^{n+2}-2^3)$

Задача 2.5. Матрица размера $m \times n$ называется латинским прямоугольником, если элементы каждой строки этой матрицы образуют перестановку чисел от 1 до n, и в каждом столбще все числа разные. Докажите, что латинский прямоугольник $m \times n$ всегда можно дополнить до латинского квадрата.

Доказательство. Рассмотрим двудольный граф, где вершины одной доли соответствуют колонкам, назовем их c_1, \ldots, c_n , а другой доли числам n_1, \ldots, n_n . Пусть ребро соединяет 2 вершины c_i, n_j , если в колонке i не стоит число j, заметим, что если рассмотреть латинский прямоугольник с m колонками и n строками, то вершины будут иметь степень n-m, тогда, убирая ребра, можно ставить числа в квадрат, дополняя его. (по факту решение задачи эквивалентно лемме Холла, где одна доля соответствет колонкам, а другая числам)

Задача 2.6. Докажите теорему, "двойственную"к теореме Дилуорса. В конечном, частично упорядоченном множестве мощность длиннейшей цепи равна мощности наименьшего разбиения на антицепи

Доказательство. Пусть L(a) – длина длинной цепи с началом в a, заметим, что если $a_1 > a_2$, то $L(a_1) < L(a_2)$, и если $L(a_1) = L(a_2)$, то a_1, a_2 несравнимы и $A_k = \{a|L(a) = k\}$ – антицепь. Пусть длина наибольшей цепи b, тогда в ней есть все значения L от 1 до b (больше b быть не может, так как в таком случае рассматриваемое множество не является самой длинной цепью), тогда заметим, что A_1, \ldots, A_b – является наименьшим разбиением на атицепи.

Задача 2.7. В последоватетьности из nm+1 различных действитетьных чисел П.Эрдёш ищет "длинную цепь n+1 элемент, идущие слева направо в порядке возрастания. Д.Секерёш, напротив, ищет "длинную антицепь m+1 элемент, идущие слева направо в порядке убывания. Докажите, что хотя бы один из них преуспеет.

Доказательство. Рассмотрим функцию f(x), $x \in [1, mn+1]$, значения которой равны длинам возрастающих последовательностей, начинающихся с числа на позиции x. Допустим цепи длины n+1 нет, то есть значения f(x) лежат в [0,n]. Тогда по принципу Дирихле для какого-то значения существует хотя бы m+1 число x_i , такое что $f(x_1) = \ldots = f(x_{m+1})$, заметим, что эта последовательность является убывающей, так как иначе, если $\exists i, j : x_i \leqslant x_j$, то возрастающую последовательность можно продолжить на 1 элемент (x_j) , а следовательно для какого-то x_k равенство $f(x_1) = \ldots = f(x_{m+1})$ не будет выполнено.