

III. 1. Аналитична геометрия - докт. Александров
 записки; Иванка Иванова - Каракто и практика, АГ
 Гроздак Станилов, АГ
 Станилов и Йафриев - А.А. и А.Г.

Учили: теория + задачи (место 60% - теория
 40% - задачи)

Общодомедждане от задачи: контролни за 1.XII. и 26.I

(средно $\geq 4,5$ се обв. от изпит за задачи)

Числ. за 2 часа

50% за 3

90% за 5

Репаури за евивалентност

Недоформална дефиниция: Нека X е множество и R е
 зададена (вместима) репаури R' , ако за $\forall x, y \in X$ е
 казано да ли X е R' репаури R със (xRy има мод
 същност $xR'y$) или не.

Примери:

1) Репаури $= x=y$

2) Всяка до- s $f: X \rightarrow Y$ задава репаури R по следните
 начини: $xRy \Leftrightarrow y = f(x)$

3) $R_n \subseteq R$ $\forall x \leq y$

4) Реп. успоредност на прости в пространството
 $a \parallel b$

доформална дефиниция: Нека X е множество. Означава
 се X^2 - множество от всички паредели
 двойки с елем. от X , м.р. $X^2 = \{f(x, y) : x, y \in X\}$
 Аналогично X^n е множ. от паредели n -орки
 с елем. от X)

Defo: Абстрактна релация в множ. X е подмножество $R \subset X^2$ подмножество $R \subset X^2$

Ако $(x, y) \in R$, то назваме, че x е врл. y в R и пишем $x R y$

Примери:

- 1) $R = \{(x, x) : x \in X\}$
- 2) $R = \{(x, f(x)) : x \in X\}$
- 3) $R = \{(x, y) : x, y \in \mathbb{R}, x \leq y\}$
- 4) $R = \{(a, b) : a, b \text{-прави}, a \parallel b\}$

Defo. На релация на еквивалентност: Казваме, че релацията \sim в множ. X е релация на еквивалентност, ако има свойствата:

- 1) за всичко $x \in X$ е в сила $x \sim x$ (редонексивност)
- 2) Ако $x \sim y$, то $y \sim x$ (симетричност)
- 3) Ако $x \sim y$ и $y \sim z$, то $x \sim z$ (транзитивност)
 $\approx \equiv$ други обозначения за еквивалентност

Примери:

- 1) $=$ е релация на еквивалентност
- 2) Еднакватата функция, която е релация на еквивалентност е тъждествената функция, т.е. $f(x) = x$
- 3) \leq не е релация на еквивалентност, защото не е симетрична
- 4) Ако се уговорим да считаме, че всяка права е успоредна на себе си, то успоредността на пра-ви е релация на еквивалентност в множ. X на пра-вите в пространството.

Класов дефиниция: Нека \sim е рел. ка еквив. в множ. X .
 Клас на еквив. ка елем. $x \in X$ се нарича множ.
 $[x] := \{y \in X : x \sim y\}$

Първото: Нека \sim е рел. ка еквив. в X и $x, y \in X$ можаба:

$$1) [x] = [y] \Leftrightarrow x \sim y$$

$$2) \text{Ако } x \neq y, \text{ то } [x] \cap [y] = \emptyset$$

В частност, за всички $y \in [x]$, $x \sim y$ и за всички $x \sim y$ има
 само една $y \in [x]$ или $[x] = [y]$, или $[x] \cap [y] = \emptyset$
 м.е. X се разглежда като трансигулянци се класове ка
 еквивалентност.

Доказателство:

$$1) \text{Нека } [x] = [y] \text{ имаме } x \sim y \Rightarrow x \in [y] \Rightarrow [x] \cap [y] \neq \emptyset$$

$$\Rightarrow x \in [y] \Rightarrow y \sim x \Rightarrow x \sim y$$

Фр. доказателство: Нека $x \sim y$

$$\text{Нека } z \in [x] \Rightarrow x \sim z$$

$$\text{От } x \sim y \Rightarrow y \sim x \Rightarrow \text{имамо } y \sim z \text{ и } x \sim z \Rightarrow y \sim z$$

$$2) z \in [y]$$

$[x] \subset [y]$. Ако $y \in [x]$ $\Rightarrow [x] = [y]$ трансигулянци

$$2) \text{Да допуснем } [x] \cap [y] \neq \emptyset \Rightarrow \exists z \in [x] \cap [y]$$

$$\Rightarrow z \in [x] \Rightarrow x \sim z \quad z \in [y] \Rightarrow y \sim z \Rightarrow x \sim y$$

$$\Rightarrow \text{имаме } x \sim z, z \sim y \Rightarrow x \sim y$$

- противоречие

$$\Rightarrow [x] \cap [y] = \emptyset$$

Примери:

$$1) \text{За } [x] = \{x\}$$

2) За всички класове ка еквив. се наричат направления и
 съдържат общи много прости

Вектори

Defo: Отворена отсека с ирацица можите $A \cup B$ се нарича множеството от можите лежащи между A и B .

Затворена отсека с ирацица $A \cup B$ към A и B .
състои се от т. $A \cup B$ и можите на отв.
отм. е ирацица $A \cup B$

Вместо затворена отсека ще назоваме само отсека.



Заделената $\{B\}$ geo. се допуска и $A = B$ в случаи AB се състои само от можката A .

2) К отв. отсека и затв. отсека с ирацица $A \cup B$ и правата определена от A и B ще означавате с AB .
Ако има опасност от обръщане тие пояснявате
за нее става дума.

При

Defo. ~~на~~: 1) Нека ℓ е права и ~~P~~ ℓ можка от ℓ .
Правата $\ell \setminus P$ се разделя на 2 непрекъснати се подмножества като 2 можки $A \cup B$ е $\ell \setminus P$ са от различни подмножества $\Leftrightarrow P \in$ отв. отс. AB (м. р. P му е $A \cup B$). Тази гъбка подмножие. се наричат отворени лъчи с начало P .

Затворен $\overset{(изг.)}{AB}$ с начало P е чисто. състои се от м. P и можите към отв. AB с начало P .
Ако γ е AB с начало P и т. $A \in P$ и $A \neq P$, то отв.
 γ с PA

Общата ноза б/у ℓ с начало P се наричат производни лъчи.



III-1.4

Полуравенки и (полупространства)

2) Нека π е равн. и l е права в π
(π е равн. в пространството A_3). Тогава
тогава $\pi \setminus l$ ($A_3 \setminus \pi$) се разлага на 2 непресича-
щи се подмножества като 2^m . А и B са от
различни подмножества \Leftrightarrow общ. общ. AB пресича l
(свой. π)

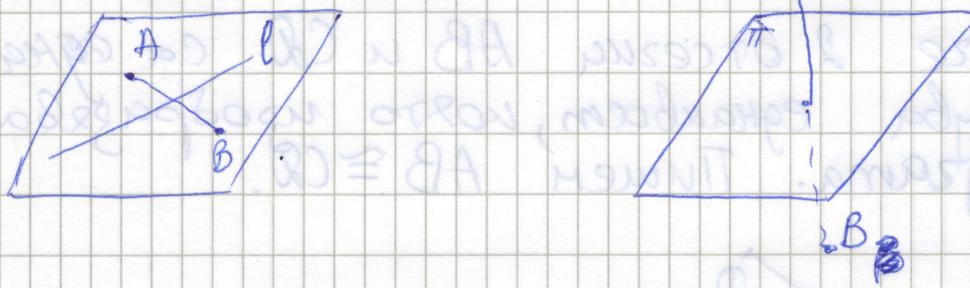
$A \cup B \in \pi \setminus l$ (свой. $A \cup B \in A_3 \setminus \pi$)

π из подмнож. се нариз. полуравенки (свой. общ.
полупространства) с контур l (свой. π)

Задължена полуравенка (задълж. полуправителство)
и кондесентство состоящо се от l (свой. π) и
можи да има общ. полуравенка (общ. полуправителство)
с контур l (свой. π)

Полуравенка = задълж. полуравенка

Полупространство = задълж. полуправителство



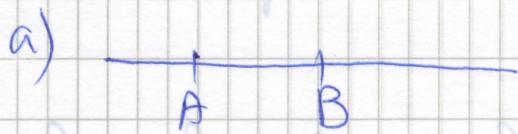
Еднопосочност на линии

Def: Казваме, че линията a и b са еднопосочни
и например $a \uparrow\uparrow b$, ако правите a и b са
успоредни (съвпадащите прости също ^{също} за успоредни)

- Ако правите a и b съвпадат, то $a \parallel b$ или $b \parallel a$.
- Ако правите a и b са различни, и $A \cup B$ са
нагаднатите точки на $a \parallel b$, то $a \parallel b$ лежат
в една и съща полуравенка относно правата

AB в равнитеата определена от правите a и b .

Казваме, че A и B са противоположни и пишем $\alpha \parallel b$, ако правите a и b са успоредни, но a и b не са еднопосочни.



Първото изложение на теоремата за еднопосочност на линии е резултат на еквивалентността в множеството на всички линии.

Def: Казваме, че 2 отсечки AB и CD са еднакви, когато съществува единство, която изобразява едната в другата. Пишем $AB \cong CD$.

Def: Казваме, че 2 отсечки AB и CD са еднакви, когато съществува единство, която изобразява едната в другата. Пишем $AB \cong CD$.



Очевидни са:

- Първото изложение: Нека да е единство на отсечка AB за измерване на дължината. Тогава при отс. AB и CD са еднакви $\Leftrightarrow |AB| = |CD|$ ($|AB|$ - дълж. на отс. AB)

Първото изложение: Равенството \cong (единство) е равенство на еквивалентността в множеството на всички отсечки.

Насокенка отсека

$$(100) = (100)$$

Def: Насокенка отсека (свързат вектор) е отс. където единият край A е избран за първи, а другия край B за втори. Означаване с \vec{AB} (A - начало, B - край).
Задача: 1) Ако $A \equiv B$, то насокенката отс. \vec{AA} е наричана чука.

2) Отсеките \vec{AB} и \vec{BA} са равни, тъкъм при $A \neq B$ насокенките отс. \vec{AB} и \vec{BA} са различни.

Def: Казваме, че насокените отсеки \vec{AB} и \vec{CD} са еднопосочни и назищем $\vec{AB} \uparrow\uparrow \vec{CD}$, ако е изпълнено едно от условията:

- a) поне една от \vec{AB} и \vec{CD} е чука (т.е. $A=B$ или $C=D$)
- б) \vec{AB} и \vec{CD} са непротивоположни ($\vec{A}\vec{B} \neq \vec{C}\vec{D}$) и изпълняват $\vec{AB} \uparrow\uparrow \vec{CD}$

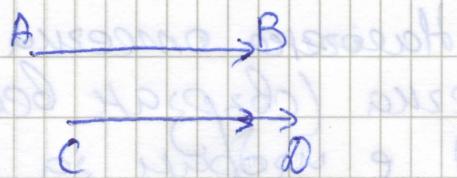


Казваме, че \vec{AB} и \vec{CD} са противоположни и назищем $\vec{AB} \uparrow\downarrow \vec{CD}$, когато е изпълнено едно от условията а) и б'), когато б') се получава от б) като се замени $\vec{AB} \uparrow\uparrow \vec{CD}$ с $\vec{AB} \uparrow\downarrow \vec{CD}$.

Първото упражнение: Релациите еднопосочност на насокени отсеки е релация на еквивалентност в множеството на всички насокени отсеки — следва десно от изображение 1.

Def: Казваме, че насокените отсеки \vec{AB} и \vec{CD} са равни и назищем $\vec{AB} = \vec{CD}$, ако отсеките $AB \equiv CD$ и $\vec{AB} \uparrow\uparrow \vec{CD}$.

$$(|AB| = |CD|)$$



Пример:

Всички 2 нуеви касогетни отсечки са равни

$$\overset{?}{AB}$$

$$\overset{?}{CD}$$

$$\text{Пътврдение 5: } \overset{\rightarrow}{AB} = \overset{\rightarrow}{CD} \Leftrightarrow \overset{\rightarrow}{AC} = \overset{\rightarrow}{BD}$$

Док: Достатъчно е да докажем $\overset{\rightarrow}{AB} = \overset{\rightarrow}{CD} \Rightarrow \overset{\rightarrow}{AC} = \overset{\rightarrow}{BD}$,
затова обратното се ползва като в това се разглеждат B и C . Нека $\overset{\rightarrow}{AB} = \overset{\rightarrow}{CD}$
 $\Rightarrow AB \equiv CD$ и $\overset{\rightarrow}{AB} \parallel \overset{\rightarrow}{CD}$

$$1) A=B$$

$\Rightarrow C=D$ {затова $\overset{\rightarrow}{AB} = \overset{\rightarrow}{AA}$ се състои само от една точка, като тази точка е еднаква с $\overset{\rightarrow}{CD}$
 \Rightarrow и $\overset{\rightarrow}{CD}$ се състои само от една точка, m.e. $C=D$)
 $\Rightarrow \overset{\rightarrow}{AC} = \overset{\rightarrow}{BD}$

$$2) A \neq B$$

$\Rightarrow C \neq D$ {затова ако $C \neq D$ ще получим като в 1), че $A \neq B$ - противоположно}

$$\Rightarrow AB \equiv CD \text{ и } \overset{\rightarrow}{AB} \parallel \overset{\rightarrow}{CD}$$

a) правите AB и CD събияват $\Rightarrow AB \Rightarrow CD \Rightarrow AB \Rightarrow$

$$\cancel{CD \Rightarrow} \Rightarrow AB \Rightarrow$$

a) точката $A \neq C$

$$\begin{array}{c} \hline A=C \\ \hline B=D \end{array}$$

$$\Rightarrow AB \Rightarrow = CD \Rightarrow$$

Упаке $AB \cong CD \Rightarrow AB = CD$ и $D \in CD \Rightarrow = AB \Rightarrow$

$$\Rightarrow B = D$$

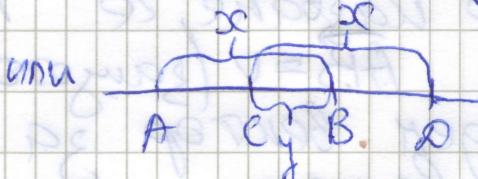
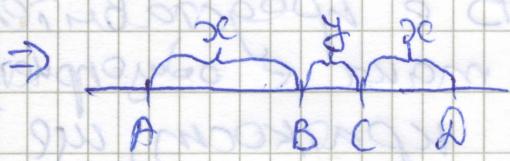
$$\Rightarrow \overrightarrow{AC} = \overrightarrow{AA} \cong \overrightarrow{BB} = \overrightarrow{BD}$$

нужни отсечки

a₂) $A \neq C$

Б. О. О., супаке $AB \Rightarrow CD \Rightarrow$

Нека је двојицата еднаквих отсечака за измерване и нека $|AB| = x \geq |CD|$, и нека $|BC| = y$



$$|AC| = x + y = |BD|$$

$$\Rightarrow |AC| \cong |BD|$$

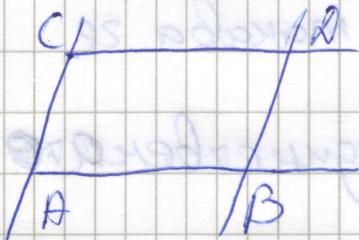
$$\Rightarrow AC \cong BD$$

и б ће гвада служија $AC \Rightarrow \uparrow\uparrow BD \Rightarrow$

\Rightarrow и б ће гвада служија $AB \cong CD \text{ и } \overrightarrow{AB} \uparrow\uparrow \overrightarrow{CD}$

$$\Rightarrow \overrightarrow{AB} = \overrightarrow{CD}$$

2) нравите AB и CD са различни



$\Rightarrow AB \not\cong CD$ нравите $AB \parallel CD$

$B \neq D$ са сим еднакви

и сима спрата са AC

$\Rightarrow AB \not\cong CD$ е успореднији $\Rightarrow AC \cong BD$, $DC \parallel BD$ и

$C \neq D$ са сим еднакви и сима спрата са AB
зашто $AB \parallel CD$ и $\Rightarrow CD$ преузга AB)

$$\Rightarrow AC \Rightarrow \uparrow\uparrow BD \Rightarrow AC \cong BD, AC \uparrow\uparrow BD \Rightarrow \overrightarrow{AC} = \overrightarrow{BD}$$

От твърдение 3 и ч. получавате
 Твърдение 5: Релаксата равенство на наследни
 отсеги е релакса на еквивалентността в
 множеството на всички наследни отсеги.

Def: Клаедете на еквивалентността относно
 релаксата равенство на наследни отсеги се
 наричат свободни вектори. Ако v е свободен вектор

Ако $\vec{AB} \in v$, то назовате, че \vec{AB} е представител
 на v и пишат $\vec{AB} = v$ (започта така е одобрено)
 Вместо свободен вектор за краткост, че
 назовате само вектор.

Линейни операции с вектори

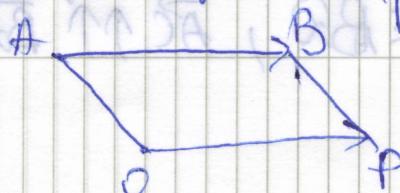
Видяхме, че всички 2 наследни отсеги са равни \Rightarrow нулевите наследни отсеги отразяват
 1 клас на еквивалентност (т.е. един свободен вектор
 който се нарича нулев вектор и се обозначава с 0).

Теорема 1: Ако v е вектор и O е точка, то
 съществува единствена т. P , такава че $\vec{OP} = v$

Док: Ако $v = 0$, то очевидно единственото P , като
 върши разделя е $P = O$.

Нека $v \neq 0$ и \vec{AB} е представител на $v \Rightarrow A \neq B$

Ако O не лежи на правата AB .



III 1.10

то P е еднакъвата точка, за която $ABPD$ е
членредник.

Ако O е точка на AB та \overrightarrow{OP} е дължина на една
еднаква т. P $\overrightarrow{OP} = \overrightarrow{AB}$

$$\begin{array}{c} + \\ A \quad B \quad P \\ + \end{array}$$

Линейни операции с вектори

$$v \circ \Rightarrow f! p : \overrightarrow{OP} = v$$

Задача: Нека v е вектор и \overrightarrow{AB} е пред
ставител на v . Векторът е представител
~~на~~ \overrightarrow{BA} се назира противоположно на v и
се означава с v' .

Моралност: Т.е. \rightarrow независимост от избора
на представителя \overrightarrow{AB}

Нека \overrightarrow{CD} е друг представител на v .

$$\Rightarrow \overrightarrow{AB} = \overrightarrow{CD}$$

$$\Rightarrow \overrightarrow{AC} = \overrightarrow{BD}$$

$$\Rightarrow \overrightarrow{BC} = \overrightarrow{AC}$$

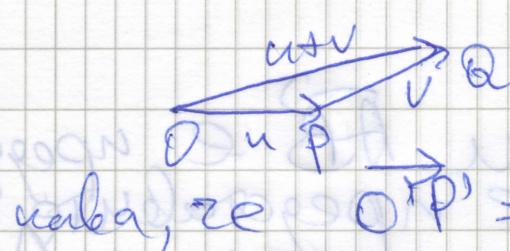
$$\Rightarrow \overrightarrow{BA} = \overrightarrow{DC}$$

$\Rightarrow \overrightarrow{BA} \neq \overrightarrow{DC}$ са представители на един и същи
вектор v съм твърденият от лекцията

Пример: $-O = O$ $\Rightarrow \overrightarrow{OO} = -O$ ако O е точка
то $\overrightarrow{OO} = O \Rightarrow \overrightarrow{OO} = -O \Rightarrow -O = O$

Def: Съдържанието на вектори
 Нека u и v са вектори.
 Нека O е произволна точка, така че
 мащаба, за \overrightarrow{OP} е представител на u и
 мащаба Q е мащаба, за \overrightarrow{PQ} е представител на v .

Мащаба векторът е представител \overrightarrow{OQ} се нарича
 съдър (или сума) на векторите u и v и
 означава с $u + v$.



Коректност: м. р. - независимост
 от избора на м. O

Нека O' е друга точка, P' е мащаба, за $\overrightarrow{O'P} = u$ и $Q': \overrightarrow{P'Q'} = v$

$$\Rightarrow \overrightarrow{OP} = \overrightarrow{O'P'} \Rightarrow \overrightarrow{OQ} = \overrightarrow{P'Q'}$$

$$\overrightarrow{PQ} = \overrightarrow{P'Q'} \Rightarrow \overrightarrow{PP'} = \overrightarrow{QQ'}$$

$$\Rightarrow \overrightarrow{OQ} = \overrightarrow{QQ'} \Rightarrow \overrightarrow{OQ} = \overrightarrow{O'Q'}$$

$\Rightarrow \overrightarrow{OQ}$ и $\overrightarrow{O'Q'}$ са представители на еднакви вектори

Теорема 2: Съдържанието на вектори има следните свойства:

$$1) u+v = v+u \text{ (комутативност)}$$

$$2) (u+v)+w = u+(v+w) \text{ (ассоциативност)}$$

$$3) u+0 = u$$

$$4) u+(-u) = 0$$

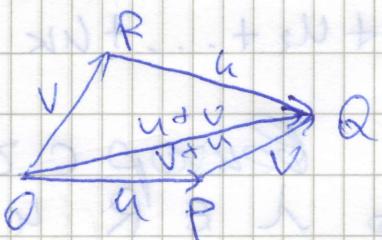
Доказательство 1) Нека \overrightarrow{OQ} е направлена морка
 $\overrightarrow{OP} = u$, $\overrightarrow{PQ} = v \Rightarrow \overrightarrow{OQ} = u + v$

Нека R : $\overrightarrow{OR} = v$ и $\angle PQR = 90^\circ$ т.к.

$$\Rightarrow \overrightarrow{OR} = \overrightarrow{PQ} \Rightarrow \overrightarrow{OP} = \overrightarrow{RQ}$$

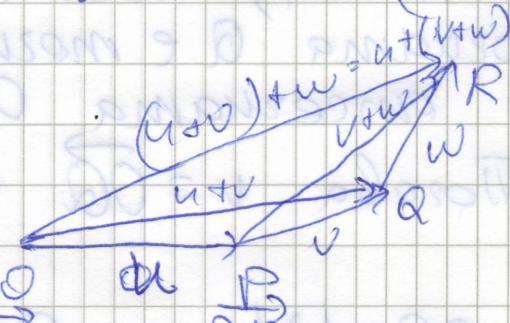
$$\Rightarrow \overrightarrow{RQ} = u$$

Измаме $\overrightarrow{OR} = v$, $\overrightarrow{RQ} = u \Rightarrow \overrightarrow{OQ} = v + u \Rightarrow u + v = v + u$



2) Нека \overrightarrow{OQ} е направлена морка P е такава че
 $\overrightarrow{OP} = u$, $\overrightarrow{PQ} = v \Rightarrow \overrightarrow{OQ} = u + v$

$$R: \overrightarrow{QR} = w \Rightarrow \overrightarrow{OR} = (u + v) + w$$



Измаме $\overrightarrow{PQ} = v$ и
 $\overrightarrow{QR} = w$
 $\Rightarrow \overrightarrow{PR} = v + w$

Измаме $\overrightarrow{OP} = u$, $\overrightarrow{PR} = v + w \Rightarrow \overrightarrow{OR} = u + (v + w)$

$$\Rightarrow (u + v) + w = u + (v + w)$$

3) Нека $\overrightarrow{OP} = u$. Имаме $\overrightarrow{PP} = 0 \Rightarrow \overrightarrow{OP} = u + 0$
 $\Rightarrow u + 0 = u$

4) Нека $\overrightarrow{OP} = u \Rightarrow \overrightarrow{PO} = -u \Rightarrow \overrightarrow{OO} = \cancel{u} + (-u) = 0$

Заделенение: ~~от~~ От свойствата ~~на~~ и ~~и~~ следва, че
 съдържат на векторите u_1, u_2, \dots, u_k не забвял
 от това как са подредени и как са посочи-
 вани скоби. За това обикновено не се приемат
 скоби, т.е. имаме $u_1 + u_2 + \dots + u_k$

Деденчески: Умножение на вектор с число
 произведение на числото $\lambda \in \mathbb{R}$ и вектора
 и се нарича векторът v , който е геометрично
 следните начини:

a) ако $\lambda = 0$ или $u = 0$, то $v = 0$

б) ако $\lambda \neq 0$ и $u \neq 0$, то:

Нека \overrightarrow{OQ} е произволна тозика, тозиката P е такава
 че $\overrightarrow{OP} = u$. Нека тозиката Q е тозиката върху
 правата \overrightarrow{OP} , за която отсечката $OQ = |\lambda| \cdot \overrightarrow{OP}$ и
~~от~~ $OQ \parallel \overrightarrow{OP}$ при $\lambda > 0$. Тогава $v = \overrightarrow{OQ}$ ^{се означава} _{с λ}

Заделенение: отсечката $OQ = |\lambda| \cdot \overrightarrow{OP}$ означава,
 че ако е доказувано единство отсечка за член
 бара на доказими, че $|OQ| = |\lambda| \cdot |\overrightarrow{OP}|$
 Добавяме това равенство беззабавно от избора
 на единичната отсечка. В частност, ако
 \overrightarrow{OP} е единична отсечка, то условието е така
 $|OQ| = |\lambda|$

~~Q' P' Q P~~ Коректностът на тези записки се проверява чрез изброяване на м.р. O' :

Нека O' е гравирана точка, P' : $O'P' = u$

Q' е близката прабава $O'P'$: смр. $O'Q' = 12$

смр. $O'P'$ и

$$\begin{array}{c} \overrightarrow{O'Q'} \uparrow \uparrow \overrightarrow{O'P'} \\ \overrightarrow{O'Q'} \uparrow \downarrow \overrightarrow{O'P'} \end{array}$$

нрн $\lambda > 0$
нрн $\lambda < 0$

Прието да се покаже че $\overrightarrow{O'Q'} = \overrightarrow{OQ}$

Нека обясняваме както едноимично смрка $\overrightarrow{OP} = u = \overrightarrow{O'P'}$
из предварение че $g_{\lambda}(x) \Rightarrow \overrightarrow{OP} = u = \overrightarrow{O'P'}$
 $\Rightarrow |OP| = |O'P'|$ и $|OP| \uparrow \uparrow |O'P'|$

$$|O'Q'| = |\lambda| \cdot |O'P'| = |\lambda| \cdot |OP| = |OQ|$$

\Rightarrow смр. $O'Q' \cong$ смр. OQ

Ако $\lambda > 0$ имаме $\overrightarrow{O'Q'} \uparrow \uparrow \overrightarrow{O'P'}$, $\overrightarrow{OQ} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OP}$ и
 $\overrightarrow{OP} \uparrow \uparrow \overrightarrow{O'P'} \Rightarrow \overrightarrow{O'Q'} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OQ}$

Ако $\lambda < 0$ имаме $\overrightarrow{O'Q'} \uparrow \uparrow \overrightarrow{O'P'}$, $\overrightarrow{OQ} \uparrow \downarrow \overrightarrow{OP}$,
 $\overrightarrow{O'P'} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OP} \Rightarrow \overrightarrow{O'Q'} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OQ}$ и във всяка смрка
съществува $g_{\lambda}(x)$ за което $O'Q' \cong$ смр. OQ и $\overrightarrow{O'Q'} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OQ} \Rightarrow$

$$\Rightarrow \overrightarrow{O'Q'} = \overrightarrow{OQ}$$

Теорема 3: Умножението на вектор с число има следещи е свойства

5) $1 \cdot u = u$

6) $\lambda(\mu \cdot u) = (\lambda \cdot \mu)u$ (асоциативно свойство)

7) $(\lambda + \mu)u = \lambda \cdot u + \mu \cdot u$ (дистрибутивни свойства)

8) $\lambda(u+v) = \lambda \cdot u + \lambda \cdot v$

Заделенска: Сумаме, че умножението с число има по-висок приоритет от съдържанието на вектори (за да ние им по-лесно съвдържането)

Доказателство 5) следва лесно от горе.

Сумаме, че сме фиксирали единична единица

6) $\lambda = 0$ или $\mu = 0$, или $u = 0$ лесно е

показва, че и във всички случаи са тукли

Нека $\lambda \neq 0, \mu \neq 0, u \neq 0$.

Нека $\overrightarrow{OP} = u, \overrightarrow{OQ} = \mu \cdot u \neq \overrightarrow{0}, \overrightarrow{OR} = \lambda(\mu \cdot u), \overrightarrow{OS} = (\lambda \cdot \mu)u$

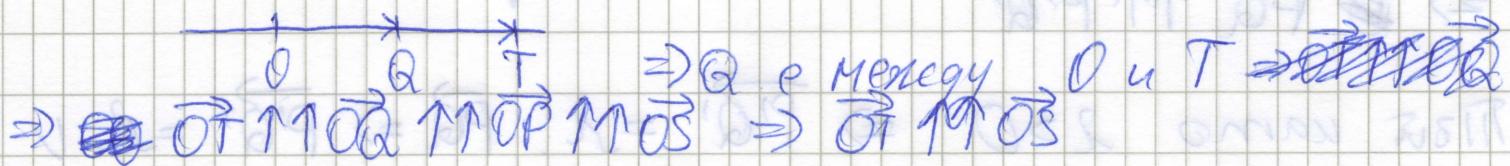
$$|\overrightarrow{OS}| = |\overrightarrow{OR}| |\overrightarrow{OQ}| = |\lambda| |\mu| |\overrightarrow{OP}| \Rightarrow |\overrightarrow{OS}| = |\overrightarrow{OS}|$$

Ako $\lambda > 0$ и $\mu > 0 \Rightarrow \lambda \cdot \mu > 0$ и чакме
 $\overrightarrow{OQ} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OP}$ и $\overrightarrow{OR} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OQ} \Rightarrow \overrightarrow{OR} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OP}$ и $\overrightarrow{OS} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OR} \Rightarrow$
 $\overrightarrow{OR} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OS}$

Ako $\lambda > 0, \mu < 0 \Rightarrow \lambda \cdot \mu < 0 \Rightarrow \overrightarrow{OQ} \downarrow \downarrow \overrightarrow{OP}, \overrightarrow{OR} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OQ} \Rightarrow$
 $\Rightarrow \overrightarrow{OR} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OP}$ и $\overrightarrow{OS} \downarrow \downarrow \overrightarrow{OP} \Rightarrow \overrightarrow{OR} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OS}$

В другите два случая $\lambda > 0, \mu > 0$ и $\lambda < 0, \mu < 0$
не подобен начин как показваме. $\overrightarrow{OR} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OS}$
 \Rightarrow винаги $\overrightarrow{OR} \cong \overrightarrow{OS}$ и $\overrightarrow{OR} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OS} \Rightarrow \overrightarrow{OR} \perp \overrightarrow{OS} \Rightarrow \lambda \cdot \mu \cdot u = (\lambda \cdot \mu)u$

7) Мыє разнегаме сnyзax $\lambda > 0$, $\mu > 0, u \neq 0$. Нека $\overrightarrow{OP} = u$, $\overrightarrow{OQ} = \lambda \cdot u$, $\overrightarrow{OR} = \mu \cdot u$, $\overrightarrow{OS} = (\lambda + \mu)u$, $\overrightarrow{QT} = \mu \cdot u \Rightarrow \overrightarrow{OQ} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OP}$, $\overrightarrow{OS} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OP}$, $\overrightarrow{QT} \uparrow \uparrow \overrightarrow{OP} \Rightarrow \overrightarrow{OT} \uparrow \uparrow \overrightarrow{QT}$



Итаке $\overrightarrow{OT} = \lambda \cdot u + \mu \cdot u$, $|OT| = |OQ| + |QT| = |\lambda| \cdot |OP| + |\mu| \cdot |OP| = (\lambda + \mu) \cdot |OP|$

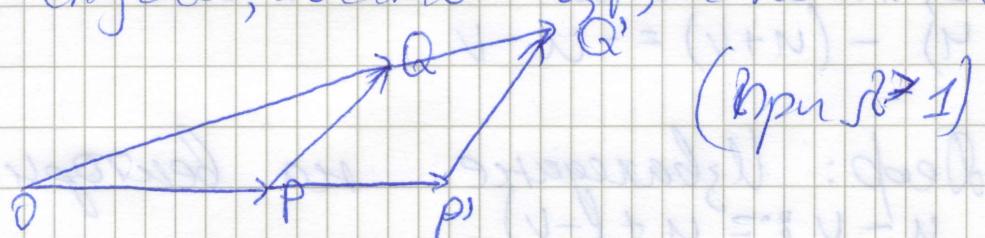
$$|OS| = |\lambda + \mu| \cdot |OP| = (\lambda + \mu) \cdot |OP| \Rightarrow |OT| / |OS| = (\lambda + \mu)u = \lambda u + \mu \cdot u$$

8) Мыє разнегаме сnyзax $\lambda > 0$, $u \neq 0$, $v \neq 0$. Нека $\overrightarrow{OP} = u$, $\overrightarrow{PQ} = v \Rightarrow \overrightarrow{OQ} = u + v$

Нека P' : $\overrightarrow{OP'} = \lambda \cdot u$

Нека Q' : $\overrightarrow{OQ'} = \beta \cdot (u + v)$

Мыє разненегаме сnyзax, когамо O, P, Q не са са една права



$$|OP'| = |\lambda| \cdot |OP|$$

$$|OQ'| = |\beta| \cdot |OQ|$$

$$\Rightarrow \frac{|OP'|}{|OP|} = |\lambda| = \frac{|OQ'|}{|OQ|}$$

Теорема ка Планас:

$$PQ \parallel P'Q' \text{ и } \frac{|P'Q'|}{|PQ|} = |\lambda|$$

Ось как $O = d$ окои $O = d$ окои

$$\Rightarrow |\vec{P}'\vec{Q}'| = |\lambda| \cdot |\vec{P}\vec{Q}|$$

$\vec{Q} \in \vec{Q}'$ е съм една и съща страна OP и
 $\Rightarrow \vec{P}\vec{Q} \parallel \vec{P}'\vec{Q}'$

$$\text{При като } \lambda > 0 \Rightarrow \vec{P}'\vec{Q}' = \lambda \cdot \vec{P}\vec{Q} \Rightarrow \vec{P}'\vec{Q}' = \lambda \cdot v$$

$$\vec{O}\vec{Q}' = \vec{O}\vec{P}' + \vec{P}'\vec{Q}' = \lambda \cdot u + \lambda \cdot v = \lambda(u+v)$$

Заделаха се: От теореми 2 и 3 получаваме следната

Теорема Ч: Множеството на векторите в пространството е реално линейно пространство

Он свойствата на линейните пространства получаваме:

Първично: Съдираме за вектори и умножаването на вектори с число имат още следните свойства

$$1) -0 = 0$$

$$2) -(-u) = u$$

$$3) \text{Ако } u+w = v+w \Rightarrow u=v$$

$$4) -(u+v) = -u -v$$

Def: Узвадение на вектори
 $u-v := u+(-v)$

$$5) 0 \cdot u = 0$$

$$6) \lambda \cdot 0 = 0$$

$$7) (-1) \cdot u = -u$$

$$8) (\lambda - \mu) \cdot u = \lambda \cdot u - \mu \cdot u$$

$$9) \lambda(u-v) = \lambda \cdot u - \lambda \cdot v$$

$$10) \text{Ако } \lambda u = 0, \text{ то } \lambda = 0 \text{ или } u = 0$$

III.1.18

11) Ако $\lambda \neq 0$, $\lambda^2 \neq 0$, то изв.

12) Ако $\lambda \neq 0$ и $\lambda u = 0$ то $\lambda = 0$

Условия за колинеарност и за
компланарност на вектори

Def: 1) Казваме, че векторът v е колинеар с правата l , ако v има представител, лежащ ℓ към l .

Еквивалентна дефиниция е всеки представител на v да е успореден на l .

Пишем $v \parallel l$.

2) Казваме, че векторите v_1, \dots, v_k са колинеарни, ако съществува права ℓ , така че всички от тях са колинеарни с ℓ .

Пишем $v_1 \parallel \dots \parallel v_k$.

3) Казваме, че векторът v е компланарен с правата Π , ако v има представител, лежащ Π към Π .

Еквивалентна дефиниция е всеки представител на v да е успореден на Π . Пишем $v \parallel \Pi$.

4) Казваме, че векторите v_1, \dots, v_k са компланарни, ако съществува равнинка Π , така че всички от тях са компланарни с Π .

Def: Тогава Π ю съществува вектори u_1, \dots, u_n разделящи Π на n произволни четири представители на v_i с един и също начин.

~~Нека~~ Коректността на съществуващите вектори
 $\overrightarrow{OP} = u$, $\overrightarrow{OQ} = v$
 $\overrightarrow{O'P'} = u'$, $\overrightarrow{O'Q'} = v'$



$$\Rightarrow \overrightarrow{OP} = \overrightarrow{O'P'} \Rightarrow \overrightarrow{OP} \uparrow\uparrow \overrightarrow{O'P'}$$

$$\overrightarrow{OQ} = \overrightarrow{O'Q'} \Rightarrow \overrightarrow{OQ} \uparrow\uparrow \overrightarrow{O'Q'}$$

$$\Rightarrow \# P O Q = \# P' O' Q'$$

Знам u и v да са означавани с $\#(u, v)$

Реди: Нека е фиксирана единична точка за измервания на дължини. Допускай та всички и се картира физическата на произволни кръг представител. Означава се с $|AB|$.

Коректност: $\overrightarrow{AB} = u$, $\overrightarrow{CD} = v \Rightarrow \overrightarrow{AB} \approx \overrightarrow{CD} \Rightarrow$
 $\Rightarrow |AB| \approx |CD| \Rightarrow |AB| = |CD|$

Теорема 1: Нека u и v са вектори и $\#(u, v)$. Тогава u и v са колinearни $\Leftrightarrow \exists \lambda \in \mathbb{R}$.
 $v = \lambda \cdot u$

Числото λ в това равенство е единствено

Доказателство: Нека $\lambda \neq 0$.
Он дефинициите на умножение на вектори си следва $u \parallel v$.

Едноставност на λ :

Нека е функцията еднократна отсмена тозава $|uv| = |\lambda| \cdot |u|$ и $\lambda \geq 0$ при $u \uparrow \uparrow v$

$\lambda < 0$ при $u \uparrow \downarrow v$

$\lambda = 0$ при $v = 0$

$$\Rightarrow |\lambda| = \frac{|uv|}{|u|}$$

$$\Rightarrow \lambda = \begin{cases} 0 & \text{ако } v = 0 \\ \frac{|uv|}{|u|} & \text{ако } v \neq 0 \text{ и } v \uparrow \uparrow u \\ -\frac{|uv|}{|u|} & \text{ако } v \neq 0 \text{ и } v \uparrow \downarrow u \end{cases}$$

$\Rightarrow \lambda$ е едноствено.

Одратно: Нека $u \parallel v$. Деф. $\lambda = \begin{cases} \frac{|uv|}{|u|}, \text{ако } v = 0 \\ \frac{|uv|}{|u|}, \text{ако } v \neq 0 \text{ и } v \uparrow \uparrow u \\ -\frac{|uv|}{|u|}, \text{ако } v \neq 0 \text{ и } v \uparrow \downarrow u \end{cases}$

Ако $v = 0$, то $v \cdot u = 0 \cdot u = \lambda \cdot u$

Ако $v \neq 0$, то $|\lambda| = \frac{|uv|}{|u|}$, м.е. $|v| = |\lambda| \cdot |u|$. $|u| = \frac{|\lambda| \cdot |u|}{|\lambda|}$

$$\text{и } v \uparrow \uparrow \lambda \cdot u \Rightarrow v = \lambda \cdot u$$

Следствие 1: Два вектора са проекционно ортогонални (\Leftrightarrow ниска и зависима)

Следствие 2: Векторите, ортогонални с единка пръв
сързуват единицата реално нулево проекции са.

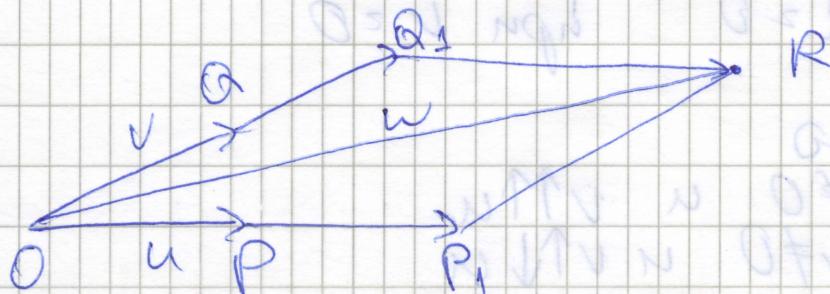
Теорема 2: Нека u, v, w са вектори като и са компликални. Плоскота u, v, w са компликални.

$$\Leftrightarrow \exists \lambda, \mu \in \mathbb{R}: w = \lambda \cdot u + \mu \cdot v$$

Иначе λ и μ са равенство са единици.

Доказателство: Нека $w = \lambda \cdot u + \mu \cdot v$. Нека O е център на бълка този. $\overrightarrow{OP} = u$, $\overrightarrow{OQ} = v$, $\overrightarrow{OR} = w$

$$\overrightarrow{OP_1} = \lambda \cdot u \quad \overrightarrow{OQ_1} = \mu \cdot v$$



От горе: за умножение на вектор с число и съдържате на вектори. Всички този предполагат в равенката $OPQ \Rightarrow u, v, w$ имат представител в мази равенка \Rightarrow са компоненти.

Еднаквостта на λ и μ .

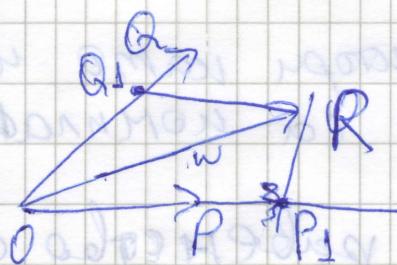
u и v са некомпликарни

\Rightarrow (но следствие 1) са линейно независими.

$\Rightarrow w$ е лин. комбинация на линейно независими вектори u и v .

\Rightarrow горе: λ и μ са единствените определени.

Нека u, v и w са компоненти. Нека O е център на бълка този. Нека O е $\overrightarrow{OP} = u$, $\overrightarrow{OQ} = v$, $\overrightarrow{OR} = w$



Нека P_1 е пресека този на правата OP и правата Q_1R при пресека R успоредка на OQ . Q_1 е пресека този на правата OQ и

правата през R , успоредна на \overrightarrow{OP} . Доказваме
 $u_1 \geq \overrightarrow{OP_1}$, $v_1 \geq \overrightarrow{OQ_1} \Rightarrow u_1 \parallel v_1 \Rightarrow (\text{no T1})$

$$\exists \lambda \in \mathbb{R} : u_1 = \lambda \cdot u \quad v_1 \parallel v \Rightarrow \exists \mu \in \mathbb{R} : v_1 = \mu \cdot v$$

$$\text{Тогава като } w = u_1 + v_1 \Rightarrow w = \lambda \cdot u + \mu \cdot v$$

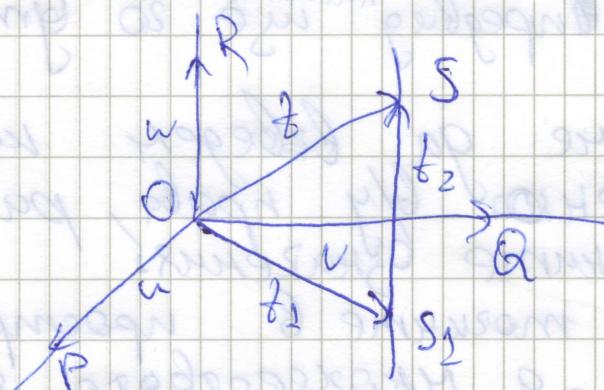
Следствие 3: При вектора \mathbf{w} пространството са компоненти \Leftrightarrow нито едно завинти.

Следствие 4: Векторите \mathbf{w} пространството, които са компоненти с единака равнина, създават двупрепътно реално нито едно пространство.

Теорема 3: Нека u, v, w са некомплексни вектори морава за всички вектори $t \in \mathbb{F}$, $\lambda, \mu, \nu \in \mathbb{R}$

$$t = \lambda \cdot u + \mu \cdot v + \nu \cdot w$$

Доказателство: Нека O е произволна точка.
 $\overrightarrow{OP} = u$, $\overrightarrow{OQ} = v$, $\overrightarrow{OR} = w$, $\overrightarrow{OS} = t$



Нека S_1 е пресека морава на равнината OPQ с правата през $\overrightarrow{S_1}$, които е успоредна на \overrightarrow{OR} .
Нека $\overrightarrow{OS_1} = f_1$ $\Leftrightarrow \overrightarrow{S_1S} = f_2 \Rightarrow t = f_1 + f_2$

Учаке u, v, t_1 са компликарни (иначе представено
им в OPQ) \Rightarrow (но теорема 2) $\Rightarrow \exists \lambda, \mu \in \mathbb{R} :$

$t_1 = \lambda \cdot u + \mu \cdot v$ (u, v, v са некомликарни)

(заявка $t_2 \parallel w$ и $w \neq 0$ по теорема 1 \Rightarrow

$\Rightarrow \exists \nu \in \mathbb{R} : t_2 = \nu \cdot w \Rightarrow t = \lambda \cdot u + \mu \cdot v + \nu \cdot w$

Числа λ, μ, ν са еднакви, защото u, v, w
са линейно независими (по следствие 3)

Следствие 5: Всички четири вектора в проекционното
са линейно зависими.

Следствие 6: Векторите в проекционното образу-
ват тримерно реално линейно проекционно

координатни системи

Описанието пок пок OP ще разделят съод-
ни вектор е представител на ортогонална система
 OP . Ако учаке \overrightarrow{OP} ще се използват чрез

Първо като искаше да избере координатни
системи едновременно със права, равнина, проек-
ция, въвеждаме следните обозначения:

Множеството от можимте в проекционното
изкарване с A_3 , а множеството от вектори
в проекционното със V_3 .

Ако T е равнина, то множеството можимте със
 T са A_2 , а множеството вектори, които са

$C\bar{U} = C U_2$.

Ако ℓ е права, то може да съдържа U_2 и да е оговаряща с A_1 , а може да съдържа U_1 . Тогава U_1 е n -мерно реално линейно пространство $n=1, 2, 3$.

А-аддитивна проекцията V -базисът проектирано.

Дефиниция: Координатната система $X \in A_n$ е двойка свидетелства се от точка $O \in A_n$ и базис $\{e_1, e_2, \dots, e_n\}$ на V_n . Точка O се нарича начало на координатната система, а базисът $\{e_1, e_2, \dots, e_n\}$ - базисни или координатни вектори. Тичем $K = O(e_1, \dots, e_n)$.

Ако е фиксирана единична отсечка и $|Re_i| = \dots = |R_{n+1}| = 1$ и $e_i \perp e_j$ при $i \neq j$, то казваме, че координатната система (O, K) е ортогоизографична. Нека $v \in V_n$. Тогава $\exists! (x_1, x_2, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$:

$v = x_1 e_1 + x_2 e_2 + \dots + x_n e_n$ - запишо (e_1, \dots, e_n) е базис. Частата x_1, \dots, x_n се нарича координати на v спрямо K (или спрямо базиса (e_1, \dots, e_n)). Пишем $v(x_1, \dots, x_n)$. Нека $P \in A_n$. Координатите P се наричат координатите на вектора OP .

Ако $OP(x_1, \dots, x_n)$, то пишем $P(x_1, \dots, x_n)$.

Правата P^B , която е конгруентна с e_i и е ортогоизографична с e_i се нарича i -тата координатна ос и тя се означава с Ox_i $i=1, \dots, n$.

Ориентацията на права и ос - едно малко. Оста Ox_1 се нарича ~~аддитивна~~ аддитивна ос, а координатната x_1 - аддитивна и x_1 се дефинира като също с x вместо с x_1 .

При $n \geq 2$ осма Ox_2 се картира ординантна оса, а координатната x_2 – ордината и x_2 също се дележи със y вместо с x_2 .

При $n \geq 3$ осма Ox_3 се картира алигантна оса, а координатната x_3 – алигантна и x_3 също се дележи със z вместо с x_3 .

„Принципът“ от линейната алгебра

Нека $a = (a_1, \dots, a_n)$ и $b = (b_1, \dots, b_n)$ са вектори базиса на V_n .

Матричната на прехода от базиса a към базиса b се картира матричната $T = (t_{ij})$ $i, j = 1, \dots, n$, която се получава по следния начин:

$$b_1 = t_{11}a_1 + t_{21}a_2 + \dots + t_{n1}a_n$$

$$b_2 = t_{12}a_1 + t_{22}a_2 + \dots + t_{n2}a_n$$

$$\vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots$$

$$b_n = t_{1n}a_1 + t_{2n}a_2 + \dots + t_{nn}a_n$$

(координатите на b -вектора спрямо a -вектори са стълбовете на T)

Това е първо ~~пълното~~ твърдение така:

$$(b_1, \dots, b_n) = (a_1, \dots, a_n) \cdot T \text{ или } b = a \cdot T$$

Матричната на прехода е обратима, в случаите $\Leftrightarrow \det(A) \neq 0$.

Дефиниция: Казваме, че дадените a и b на V_n са еднакво ориентирани, ако $\det(T) > 0$, когато T е матрица на прехода от a към b .
Пишем $a \sim b$.

Казваме, че a и b са противоположно ориентирани, ако не са еднакво ориентирани, т.е. ако $\det(T) < 0$.

Примери:

1) Базисите (b_1, b_2, \dots, b_n) и $(-b_1, b_2, \dots, b_n)$ са противоположно ориентирани.

2) Тип $n \geq 2$ дадените (b_1, b_2, \dots, b_n) и $(b_2, b_1, b_3, \dots, b_n)$ са противоположно ориентирани.

3) Тип $n \geq 3$ дадените (b_1, b_2, b_3) и (b_2, b_3, b_1) са еднакво ориентирани.

Координатни системи

A_1 = права A_2 = равнинка A_3 = пространство
 V_n - векторите b A_n - ~~мерките~~ реално линейно пространство

Абсолутна координатна система $K = O\vec{e}_1 \dots \vec{e}_n$ в A_n
 се състои от точка $O \in A_n$ и базис $(\vec{e}_1, \dots, \vec{e}_n)$ на V_n .

$V \in V_n$ има координати $V(x_1, \dots, x_n)$ спрямо K , ако $V = x_1 \vec{e}_1 + \dots + x_n \vec{e}_n$

$P \in A_n$ има координати $P(x_1, \dots, x_n)$ спрямо K , ако $\vec{OP} = (x_1, \dots, x_n)$

Нека $a = (a_1, \dots, a_n)$ и $b = (b_1, \dots, b_n)$ са базиси на V_n .

Матрица на прехода от a към b е матрица $T = (t_{ij}) : b = aT$

(t_{ij} е i -тата координата на b_j спрямо a)

T е обратима $\Rightarrow \det(T) \neq 0$

а че са еднакво ориентирани ($a \sim b$) ако $\det(T) > 0$. Ако $\det(T) < 0$ - противоположно ориентират.

Пърдение 1: Реначета еднаква ориентираност на базиси е реначета на еквивалентност в множеството на всички базиси на V_n .

Пърдение 2: Касовете на еквивалентност спрямо \sim са $\{a\}$: Ако b е един базис на V_n , то не са $\{a\} : a \sim b \} \cup \{a\} : a \not\sim b \}$.

Доказателство 1: Редуктивност

Нека a е базис на V_n

$$E = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow a = a \cdot E \text{ и } \det(E) = 1 > 0$$

\Rightarrow Матрицата на прехода от a към a е E и $\det(E) > 0$

$\Rightarrow a \sim a$

Симетричност: Нека $a \sim b$ и нека T е матрицата на прехода от a към $b \Rightarrow b = a \cdot T$ и $\det(T) > 0$

$\Rightarrow a = b \cdot T^{-1} \Rightarrow$ Матрицата на прехода от b към a е T^{-1} и $\det(T^{-1}) = \frac{1}{\det(T)} > 0 \Rightarrow b \sim a$

транзитивност: Нека $a \sim b$ и $b \sim c$, и нека

S и T са матрици на прехода от a към b и от b към c $\Rightarrow b = a \cdot S$ и $c = b \cdot T$ и
 $\det(S) > 0$, $\det(T) > 0 \Rightarrow c = (a \cdot S) \cdot T = a \cdot (S \cdot T) \Rightarrow$
 \Rightarrow матрицата на прехода от a към c е ST и
 $\det(ST) = \det(S) \cdot \det(T) > 0 \Rightarrow a \sim c$
 $\Rightarrow \sim$ е релация на еквивалентност

Доказателство 2: Знаем, че $\{a : a \sim b\}$ е клас на еквивалентност – този на $b \Rightarrow$ трябва да покажем, че $\{a : a \not\sim b\}$ също е клас на еквивалентност, т.е. $a \not\sim b$ и $c \not\sim b$, то $a \sim c$. Нека S и T са матрици на прехода от a към b и от b към c
 $\Rightarrow b = a \cdot S$, $c = b \cdot T$ и $\det(S) < 0$, $\det(T) < 0 \Rightarrow$
 $\Rightarrow c = a \cdot S \cdot T$, т.е. матрицата на прехода от a към c е ST и $\det(ST) = \underbrace{\det(S)}_{< 0} \cdot \underbrace{\det(T)}_{< 0} > 0 \Rightarrow a \sim c$

Дефиниция: Ориентацията $b/y V_n$ (и в A_n) се нарича клас на еквивалентност относно релацията еднакъв с ориентиранието на базиса на V_n .

Казваме, че V_n (и A_n) е ориентирано, ако е изобразена едната от двата ориентации. Изобразата ориентация е наречена положителна, а другата – отрицателна. Неко е, че ориентациите може да се различат като се издържат базиси в на V_n .

Заделенска: Ориентация b/y права се характеризира от посока b/y правата, а ориентирана права се характеризира от посока b/y правата.

Дефиниция: Аффинната координатна система $K = \{e_1, \dots, e_n\}$ в ориентираното пространство A^n се нарича положително ориентирана ако $\det(e_1, \dots, e_n) > 0$. Ако $\det(e_1, \dots, e_n) < 0$, то системата е отрицателно ориентирана.

Аналитично представление

на линейските операции

с вектори

Отичо са работим със n -мереното пространство E^n на прости (пространство с n меридианни права, $n = 1$), n -мереното пространство (пространство с n меридианни равни, $n = 2$) и n -мерното пространство (пространство с n меридианни пространства, $n = 3$).
Нека $K = \{e_1, \dots, e_n\}$ е аффинна координатна система в A^n .

Теорема 1: Векторите $u(x_1, \dots, x_n)$ и $v(y_1, \dots, y_n)$ са равни $\Leftrightarrow x_i = y_i, i = 1, \dots, n$

Доказателство 1: ~~Бананов~~ Имате $u = x_1 e_1 + x_2 e_2 + \dots + x_n e_n, v = y_1 e_1 + y_2 e_2 + \dots + y_n e_n \Rightarrow u = v \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow x_1 e_1 + \dots + x_n e_n = y_1 e_1 + \dots + y_n e_n \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow x_i = y_i, i = 1, \dots, n$ защото (e_1, \dots, e_n) е базис.

Теорема 2: Нека $\lambda_i \in \mathbb{R}, i = 1, \dots, k$,

$u_i(x_{i1}, x_{i2}, \dots, x_{in}) \in V_n, i = 1, \dots, k$

$v(y_1, y_2, \dots, y_n) \in V_n$

Доказателство: $v = \lambda_1 u_1 + \lambda_2 u_2 + \dots + \lambda_k u_k \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow y_j = \lambda_1 x_{1j} + \lambda_2 x_{2j} + \dots + \lambda_k x_{kj}, j = 1, \dots, n$

III. 1.30

~~Лемма~~ Доказательство: Имеем $u_i = \sum_{j=1}^n x_{ij} e_j \Rightarrow$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^k r_i u_i = \sum_{i=1}^k r_i \left(\sum_{j=1}^n x_{ij} e_j \right) = \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^n r_i x_{ij} e_j =$$

$$= \sum_{j=1}^n \left(\sum_{i=1}^k r_i x_{ij} \right) e_j \Rightarrow j\text{-мама коопр-ка } \sum_{i=1}^k r_i x_{ij}$$

$$e \sum_{i=1}^k r_i x_{ij}$$

Он теорема 1 $\Rightarrow v = \sum_{i=1}^k r_i u_i \Leftrightarrow y_j = \sum_{i=1}^k r_i x_{ij},$

$$j = 1, \dots, n$$

Он следствие 1 и следствие 3 от вопроса за
линейностью и коммутативност
и векторов полугруппы

Следствие 1: Векторные $u(x_1, \dots, x_n)$ и $v(y_1, \dots, y_n)$
са коллинеарни \Leftrightarrow ранг на матрицата от
координатите им

$$\begin{pmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \\ \vdots & \vdots \\ x_n & y_n \end{pmatrix} \quad e \leq 1.$$

(това следствие е дефиниция
при $n=1$)

Следствие 2: 1) Векторите $u(x_1, x_2), v(y_1, y_2) \in V_2$ са
коллинеарни $\Leftrightarrow \det \begin{pmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{pmatrix} = 0$

~~Следствие 2:~~ 2) Векторите $u(x_1, x_2, x_3), v(y_1, y_2, y_3) \in V_3$
са коллинеарни $\Leftrightarrow \det \begin{pmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \end{pmatrix} = 0$

$$\det \begin{pmatrix} x_3 & y_3 \\ x_1 & y_1 \end{pmatrix} = 0$$

$$\det \begin{pmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{pmatrix} \neq 0$$

Следствие 3: Векторите $u(x_1, x_2, x_3)$, $v(y_1, y_2, y_3)$, $w(z_1, z_2, z_3) \in A_3$ са компланарни \Leftrightarrow матричната им координатна с-ма

$$\begin{pmatrix} x_1 & y_1 & z_1 \\ x_2 & y_2 & z_2 \\ x_3 & y_3 & z_3 \end{pmatrix}$$

има ранг ≤ 2

$$\Leftrightarrow \det \begin{pmatrix} x_1 & y_1 & z_1 \\ x_2 & y_2 & z_2 \\ x_3 & y_3 & z_3 \end{pmatrix} = 0$$

Теорема 3: Ако $P(x_1, \dots, x_n)$, $Q(y_1, \dots, y_n) \in A_n$,
то векторът \vec{PQ} има координати
 $(y_1 - x_1, y_2 - x_2, \dots, y_n - x_n)$

Доказателство: Умаже, че векторът $\vec{PQ} = \vec{OQ} - \vec{OP}$

По дефиниция: $\vec{OP} (x_1, \dots, x_n)$
 $\vec{OQ} (y_1, \dots, y_n)$

Тъй като теорема 2 $\Rightarrow \vec{PQ} (y_1 - x_1, \dots, y_n - x_n)$

Смъка на координатата с-ма

Още об редом е изображено върху пръва
 $(n=1)$, в равенствата ($n=2$) и в пространството
 $(n=3)$.

Теорема: Нека $K = Oe_1 \dots e_n$ и $K' = O'e'_1 \dots e'_n$ са
две двумни координатни системи в A_n ,
координатите на O' спрямо K са (s_1, \dots, s_n) ,
матричната на прехода от базиса $e = (e_1, \dots, e_n)$
към базиса $e' = (e'_1, \dots, e'_n)$ е $T = (t_{ij}), i, j = 1, \dots, n$

III озаба:

1) Ако $v \in V_n$ и $v(x_1, \dots, x_n)$ спрено K и $v(x'_1, \dots, x'_n)$ спрено K' , то

$$x_i = \cancel{s_i} + \sum_{j=1}^n t_{ij} x'_j, \quad i = 1, \dots, n$$

Ако озб.

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \quad x' = \begin{pmatrix} x'_1 \\ \vdots \\ x'_n \end{pmatrix}, \quad \cancel{s} = \begin{pmatrix} s_1 \\ \vdots \\ s_n \end{pmatrix}, \quad \text{то}$$

мис обормули са еквивалентни на матричното равенство $x = \cancel{s} + T x'$.

2) Ако P е матрица от A_n ($P \in A_n$) и $P(x_1, \dots, x_n)$ спрено K и $P(x'_1, \dots, x'_n)$ спрено K' , то

$$x_i = s_i + \sum_{j=1}^n t_{ij} x'_j, \quad i = 1, \dots, n$$

Ако означим $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \quad x' = \begin{pmatrix} x'_1 \\ \vdots \\ x'_n \end{pmatrix}, \quad s = \begin{pmatrix} s_1 \\ \vdots \\ s_n \end{pmatrix}$

то мис обормули са еквивалентни на матричното равенство

$$x = s + T x'$$

Иначе $\overrightarrow{OP} = \overrightarrow{OQ} + \overrightarrow{QP}$

Доказателство: 2) Тъй като координатите на P спрено към събнагам с коорд. на \overrightarrow{OP} спрено K .

Ако коорд. коорд. на \overrightarrow{OQ} спрено K е събнагам с координатите на \overrightarrow{OP} спрено K . Аналогично координатите на \overrightarrow{QP} спрено K' събнагам с координатите на P спрено K' . $\Rightarrow \overrightarrow{QP} = \sum_{j=1}^n x_j e_j$ (запомни $\overrightarrow{QP}(x'_1, \dots, x'_n)$ спрено K')

$$\Rightarrow \overrightarrow{OP} = \overrightarrow{OQ} + \sum_{j=1}^n x_j' e_j'$$

Т10 теорема 2 от предишната въпрос
 \Rightarrow (i -тата координата на \overrightarrow{OP} спрямо K) =
 $=$ (i -тата координата на \overrightarrow{OQ} спрямо K) +
 $+ \sum_{j=1}^n x_j' (\text{ } i\text{-тата координата на } e_j' \text{ спрямо } K)$

$$\Rightarrow x_i = s_i + \sum_{j=1}^n x_j' \cdot t_{ij} \Rightarrow x_i = s_i + \sum_{j=1}^n t_{ij} x_j' \quad i=1, \dots, n$$

Заделенски: От $x = s + Tx'$ можем да изразим и координатите, спрямо K' през между спрямо K
 $-s + x = Tx' \Rightarrow x' = T^{-1}(-s + x) = -T^{-1}s + T^{-1}x$

В частния случай, когато K и K' са ортого-
 миризни, m.e. базисите e и e' са ортого-
 миризни, от този начин ~~аналогично~~, следва че T е
 ортометрикант, m.e. $T^{-1} = T^t$ и обръщането
 се опростава: $x' = -T^t s + T^t x = T^t(-s + x)$

Споредно пропълнение

Нека фиксираме единична отсечка за измервания
 (близк и следващите гла въпроса)

Теорема 1: Нека $K = \{e_1, e_2, e_3\}$ е ортого-
 миризана с-ма.

1) Ако бъдат векторът и има спрямо K
 коорд. (x_1, x_2, x_3) , т.е. $|u| = \sqrt{x_1^2 + x_2^2 + x_3^2}$

2) Ако m- P и Q идват спрямо K координати
 $P(x_1, x_2, x_3)$, $Q(y_1, y_2, y_3)$

$$|PQ| = \sqrt{(y_1 - x_1)^2 + (y_2 - x_2)^2 + (y_3 - x_3)^2}$$

Док:

1) $u = \overrightarrow{OP}$ и земо $P(x_1, x_2, x_3)$

Нека P' е ортогонална проекция
на P в равн. Ox_1x_2

По теоремата на Питагор

$$|OP|^2 = |OP'|^2 + |PP'|^2$$

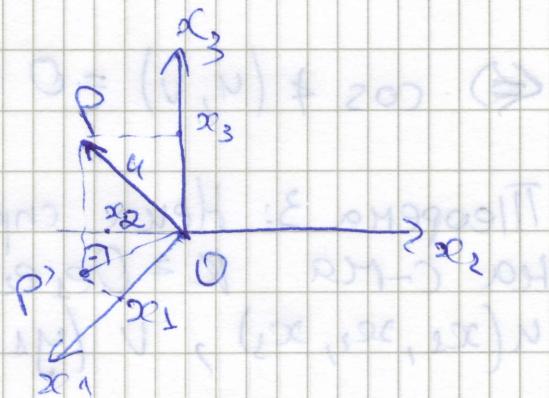
Умame $P'(x_1, x_2, 0)$

$$\text{По Питагор: } |OP'|^2 = |x_1|^2 + |x_2|^2 =$$

$$= x_1^2 + x_2^2$$

$$|PP'|^2 = |x_3|^2 = x_3^2 \Rightarrow |PP'|^2 = x_1^2 + x_2^2 + x_3^2$$

$$\Rightarrow |u| = |OP| = \sqrt{x_1^2 + x_2^2 + x_3^2}$$



2) Умame $\overrightarrow{PQ} (y_1 - x_1, y_2 - x_2, y_3 - x_3)$

$$|PQ| = |\overrightarrow{PQ}| = \sqrt{(y_1 - x_1)^2 + (y_2 - x_2)^2 + (y_3 - x_3)^2}$$

от 1)

Definиции: Скаларно произведение на векторите u и v
се нарича членото $\langle u, v \rangle \in \mathbb{R}$, дефинирано по следниот
 начин:

a) ако $u = 0$ или $v = 0$, то $\langle u, v \rangle = 0$

b) ако $u \neq 0$ и $v \neq 0$, то $\langle u, v \rangle = |u| |v| \cos \theta(u, v)$

Пример: $\langle u, u \rangle = |u| |u| \cos 0^\circ(u, u) = |u|^2$, при $u \neq 0$
 $\langle u, u \rangle = 0 = |u|^2$ при $u = 0$

Други означенија: uv или (u, v)

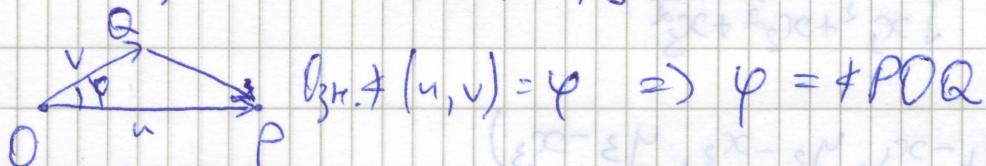
Теорема 2: Ненулевые векторы u и v суть непропорциональны $\Leftrightarrow \langle u, v \rangle = 0$

$$\text{Dow: } \langle u, v \rangle = 0 \Leftrightarrow \underbrace{|u|}_{\neq 0} \underbrace{|v|}_{\neq 0} \cos \varphi(u, v) = 0$$

$$\Leftrightarrow \cos \varphi(u, v) = 0 \Leftrightarrow \varphi(u, v) = \frac{\pi}{2} \Leftrightarrow u \perp v$$

Теорема 3: Нека спремо ортогонормиратата квадратна с-ма $K = \langle e_1, e_2, e_3 \rangle$. Вектори u и v имат коорд.
 $u(x_1, x_2, x_3)$, $v(y_1, y_2, y_3)$. Тогава $\langle u, v \rangle = x_1y_1 + x_2y_2 + x_3y_3$

Док: Нека моземме $P \in Q$ са тачка, т.е. $u = \vec{OP}, v = \vec{OQ}$
 $\Rightarrow P(x_1, x_2, x_3), Q(y_1, y_2, y_3)$



$$\cos T = |PQ|^2 = |OP|^2 + |OQ|^2 - 2|OP||OQ|\cos\varphi$$

$$|\mathbf{OP}| \cdot |\mathbf{OQ}| \cos \varphi = |\mathbf{u}| |\mathbf{v}| \cos \langle \mathbf{u}, \mathbf{v} \rangle = |\mathbf{u}| |\mathbf{v}|$$

$$|PQ|^2 = \underbrace{|OP|^2}_{\geq |M|^2} + \underbrace{|OQ|^2}_{\geq |M|^2} - 2 < u, v >$$

$$\Rightarrow \langle u, v \rangle = \frac{1}{2} [|u|^2 + |v|^2 - |PQ|^2]$$

$$\text{The meopera 1 : } |u|^2 = x_1^2 + x_2^2 + x_3^2$$

$$|PQ|^2 = (y_1 - x_1)^2 + (y_2 - x_2)^2 + (y_3 - x_3)^2$$

$\Rightarrow \langle u, v \rangle = x_1 y_1 + x_2 y_2 + x_3 y_3$, npu $u, v \neq 0$
 Tipu $u^2 \geq 0$ nu $v \geq 0 = x_1 y_1 + x_2 y_2 + x_3 y_3$

Он теоремите 1, 2 и 3 нонздаваме:

Теорема 4: Нека сърдно ортогоизированата коорд-с-ма
некуплевите вектори u и v имат коорд.

$$u(x_1, x_2, x_3), v(y_1, y_2, y_3)$$

Позада:

$$1) u \perp v \Leftrightarrow x_1y_1 + x_2y_2 + x_3y_3 = 0$$

$$2) \cos \varphi(u, v) = \frac{x_1y_1 + x_2y_2 + x_3y_3}{\sqrt{x_1^2 + x_2^2 + x_3^2} \cdot \sqrt{y_1^2 + y_2^2 + y_3^2}}$$

Теорема 5: Скалярното произведение има следните
свойства:

$$① \langle u, v \rangle = \langle v, u \rangle \text{ симетричност}$$

$$② \langle u+v, w \rangle = \langle u, w \rangle + \langle v, w \rangle \text{ аритметичност по първия аргумент}$$

$$③ \langle \lambda u, v \rangle = \lambda \langle u, v \rangle \text{ хомогенност по първия арг.}$$

$$④ \text{Ако } u \neq 0, \text{ то } \langle u, u \rangle > 0 \text{ и положителна дефиниция}$$

Доказателство: Нека сме доказали ортогоизированата коорд-с-ма и сърдно на u, v, w имат коорд.
 $u(x_1, x_2, x_3), v(y_1, y_2, y_3), w(z_1, z_2, z_3)$

$$① \langle v, u \rangle = y_1x_1 + y_2x_2 + y_3x_3 = x_1y_1 + x_2y_2 + x_3y_3 = \langle u, v \rangle$$

(следва директно от деф., защото $\varphi(v, u) = \varphi(u, v)$)

$$② \text{Имате } u+v (x_1+y_1, x_2+y_2, x_3+y_3) \Rightarrow \langle u+v, w \rangle =$$
$$= (x_1+y_1)z_1 + (x_2+y_2)z_2 + (x_3+y_3)z_3 = (x_1z_1 + x_2z_2 + x_3z_3) +$$
$$+ (y_1z_1 + y_2z_2 + y_3z_3) = \langle u, w \rangle + \langle v, w \rangle$$

$$③ \text{Имате } \lambda \cdot u (\lambda \cdot x_1, \lambda \cdot x_2, \lambda \cdot x_3) \Rightarrow \langle \lambda u, v \rangle =$$
$$= (\lambda x_1)y_1 + (\lambda x_2)y_2 + (\lambda x_3)y_3 = \lambda(x_1y_1 + x_2y_2 + x_3y_3) =$$
$$= \lambda \langle u, v \rangle$$

4) Ако $u \neq 0$, то ноке една коорд. е $\neq 0$
 $\Rightarrow \langle u, u \rangle = x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 > 0$
 (следва и от деф., защото $\langle u, u \rangle = |u|^2 \geq 0$)

Оти ~~нека~~ тази точка няку забавка
 Следствие: скалярното произведение на вектора е скалярно произведение в смисъл, че н-ката алгебра.

Следователно векторите в пространството образуват тримерно пространство (есиметрично в смисъл на линейката алгебра)

Заделени: 1) Ако $u \neq 0$ $\langle u, u \rangle = 0$ - следва и от деф., и от 3) с $\lambda = 0$ $\langle \lambda u, u \rangle = 0$, т.е. 4) може да се покаже:
 $\langle u, u \rangle \geq 0$ $u = \Leftrightarrow u \neq 0$

2) (Бончева 2) и 3) са еквивалентни защото на свойството $\langle \lambda u + \mu v, w \rangle = \lambda \langle u, w \rangle + \mu \langle v, w \rangle$ за $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$ - линейност по първия аргумент.

3) От симетричността следва, че скалярното произведение е аситивно, осомогржко и линейно във втория см аргумент, м.е. $\langle u, v + w \rangle = \langle u, v \rangle + \langle u, w \rangle$
 $\langle u, \lambda v \rangle = \lambda \langle u, v \rangle$; $\langle u, \lambda v + \mu w \rangle = \lambda \langle u, v \rangle + \mu \langle u, w \rangle$

Множение: Нека спръм произволна коорд. с-ка \vec{u} , векторите u и v имат коорд. $u(x_1, x_2, x_3)$ и $v(y_1, y_2, y_3)$. Тогава:

$$\langle u, v \rangle = \sum_{i,j=1}^3 g_{ij} x_i y_j = g_{11} x_1 y_1 + g_{22} x_2 y_2 + g_{33} x_3 y_3 + g_{12} (x_1 y_2 + x_2 y_1) + g_{13} (x_1 y_3 + x_3 y_1) + g_{23} (x_2 y_3 + x_3 y_2)$$

когато $g_{ij} = \langle e_i, e_j \rangle$

$$\text{Док: } \langle u, v \rangle = \left\langle \sum_{i=1}^3 x_i e_i, \sum_{j=1}^3 y_j e_j \right\rangle$$

Он някоиността да съаприемо произведение на двата аргумента:

$$\Rightarrow \langle u, u \rangle = \sum_{i,j=1}^3 g_{ij} x_i y_j \underbrace{\langle e_i, e_j \rangle}_{=g_{ij}} = \sum_{i,j=1}^3 x_i y_j g_{ij} = \sum_{i,j=1}^3 g_{ij} x_i y_j$$

Второто равенство следва от това като е взето предвид, че $g_{ii} = \langle e_i, e_i \rangle = \langle e_i, e_j \rangle = g_{ij}$

Заделени: Всичко в този въпрос винаги се различава (а и върху права) като се наименат третите координати (а върху права - вторите и третите) и в следствието "произвеждането е двумерно (а върху права - едномерно)"

Векторно произведение

Нека в пространството е фиксирана ориентация и единична отсечка за измерване на дължини.

Определение: Векторно произведение на векторите u и v се нарича векторът $u \times v$ (и вектор w), който има следните性质:

а) Ако u и v са колinearни, то $u \times v = 0$

б) Ако u и v не са колinearни, то $u \times v$ е един вектор, който има свойствата:

$$1) |u \times v| = |u||v| \sin \theta(u, v)$$

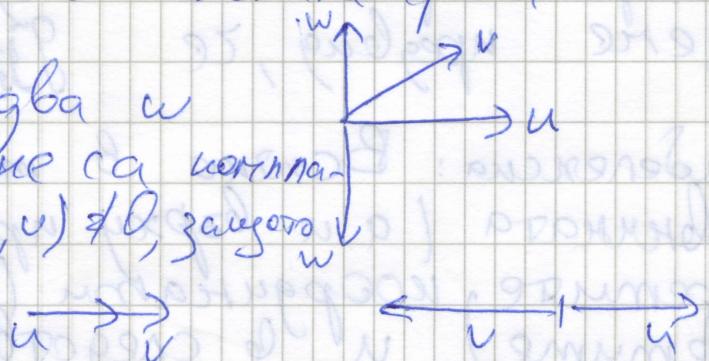
$$2) u \times v \perp u, v$$

3) $u, v, u \times v$ образуваат положително ориентирана дясна тройка

Задележда: 1) Има е, че има такъв 2 вектора u, v , кога удовлетворяват усло. $|w| = |u||v| \sin \theta(u, v)$ $\Leftrightarrow u \nparallel v$ и $u \times v \neq 0$. u, v не са колinearни

За всеки от тях има

векторите u, v, w не са колinearни (защото $\sin \theta(u, v) \neq 0$, защото $\theta(u, v) \neq 0^\circ, u \neq v$)



$u \Rightarrow w \neq 0 \Rightarrow u, v, w$ са НКЗ \Rightarrow образуваат дясна защото прост. е 3-мерен \Rightarrow можем да говорим за ориентация на дясното

Двета дясна имат едни и същи наклон на вектора

а ирремисе са противоположни \Rightarrow града вектора
задават противоположни ориентации
2) може еднакъ от тях, задава идентична ориентация

\Rightarrow резултата $u \times v$ е единствен (и съществува)

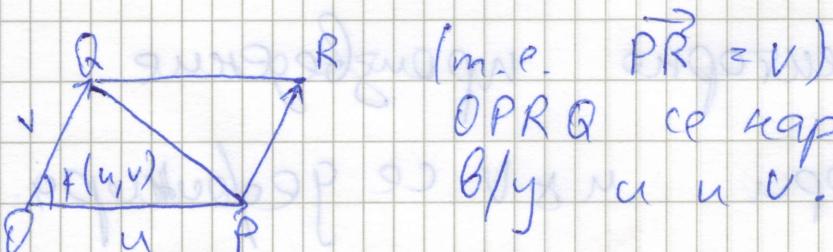
2) Ако $u \parallel v$, но $u \neq 0, v \neq 0$ то так чак
 $|u \times v| = |u||v| \sin \frac{\pi}{2} (u, v)$, защото $\frac{\pi}{2} (u, v) = 0$ или π

$$\Rightarrow \sin \frac{\pi}{2} (u, v) = 1$$

Om geofo- \Rightarrow Теорема 1: ~~Векторите си~~ v са колinearни $\Leftrightarrow u \times v = 0$

Теорема 2: Нека u и v са неколinearни \Rightarrow Sън.,
построен б/y u и v е $|u \times v|$, а Smън., построен б/y
 $u \times v$ е $\frac{1}{2} |u \times v|$

Доказателство: Нека O е произв. точка и точките P и Q
 $\overrightarrow{OP} = u$ и $\overrightarrow{OQ} = v$. Нека $R: OPRQ$ е ул.



$$(i.e. \overrightarrow{PR} = v)$$

$OPRQ$ се картира сън. построен
б/y u и v .

$\frac{1}{2} \angle PQR = \frac{1}{2} \alpha(u, v)$ $S_{OPRQ} = |OP| \cdot |OQ| \sin \alpha(u, v) =$
 $\frac{1}{2} |u| |v| \sin \alpha(u, v) = \frac{1}{2} |u \times v|$
 $\frac{1}{2} |u \times v|$ построен б/y u и v . Неко то $S_{OPRQ} = \frac{1}{2} S_{OPRQ} = \frac{1}{2} |u \times v|$

Теорема 3: Нека сирико пополе. ориентиратата ортогоарти коорд. с-ма $K = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \end{pmatrix}$. Векторите и векторите коорд. $u(x_1, x_2, x_3), v(y_1, y_2, y_3)$ - Пловачи $u \times v = \begin{pmatrix} x_1 y_3 - x_3 y_1 & x_3 y_2 - x_2 y_3 & x_1 y_2 - x_2 y_1 \end{pmatrix}$

Забележка: формулатата за коорд. на векторите произведение се получава така:

$$u \times v = \begin{vmatrix} x_1 & y_1 & e_1 \\ x_2 & y_2 & e_2 \\ x_3 & y_3 & e_3 \end{vmatrix} = z_1 e_1 + z_2 e_2 + z_3 e_3$$

Пловачи $u \times v = \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \end{pmatrix}$. Ако разделим дет по 3-та осимонд, получаваме $e_1, z_1 = \begin{vmatrix} x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \end{vmatrix}, z_2 = \begin{vmatrix} x_3 & y_3 \\ x_1 & y_1 \end{vmatrix}, z_3 = \begin{vmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{vmatrix}$.

$z_3 = \begin{vmatrix} x_1 & y_2 \\ x_2 & y_1 \end{vmatrix}$ м.е. координатите на $u \times v$ са тикторите на $\begin{pmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \end{pmatrix}$ (1-та коорд.) е чисто, който се получава чрез заграждане на 1-та ред като само при $i=2$ се бъща с чисто (често бъзка с чиста с +, но се започва от следващия ред.)

Векторно произведение

Defn. u, v - вектори $u \times v$ се дефинира е

- a) ако $u \parallel v$, то $u \times v = 0$
- b) ако u не е конгредарен на v , то $u \times v$ е единствения вектор, за който

$$u \times v = \begin{vmatrix} u & v \end{vmatrix} \sin \theta(u, v)$$

$u, v, u \times v$ линейно ориентиро.

Т.е.: Несколько симметрических коорд.

$K = \langle e_1, e_2, e_3 \rangle$ базисные векторы u и v относительно коорд.

$$u(x_1, x_2, x_3) \rightarrow v(y_1, y_2, y_3)$$

Тогда $u \times v$ имеет симметрию K коорд.

$$u \times v = \frac{1}{4} (x_2 y_3 - x_3 y_2, x_3 y_1 - x_1 y_3, x_1 y_2 - x_2 y_1)$$

$$\begin{vmatrix} x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \end{vmatrix}$$

$$\begin{vmatrix} x_3 & y_3 \\ x_1 & y_1 \end{vmatrix}$$

$$\begin{vmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{vmatrix}$$

Доказательство: Несколько в e базисе с коорд.
 $w(x_2 y_3 - x_3 y_2, x_3 y_1 - x_1 y_3, x_1 y_2 - x_2 y_1)$

Умножим w на λ , т.е. $w = u \times v$

Несколько $u \parallel v$ либо $w = 0 \Rightarrow w = 0 = u \times v$

Несколько $u \neq 0$, $u \parallel v \Rightarrow \exists \lambda \in \mathbb{R} : v = \lambda u$

$$\Rightarrow y_i = \lambda x_i, i=1, 2, 3 \Rightarrow w = 0 \neq u \times v \Rightarrow$$

\Rightarrow умножим $u \parallel v$ на λ , т.е. $w = u \times v$

Нека се да има u и v са компоненти

$$\begin{aligned} |w|^2 &= (x_2 y_3 - x_3 y_2)^2 + (x_3 y_1 - x_1 y_3)^2 + (x_1 y_2 - x_2 y_1)^2 = \\ &= (x_1^2 + x_2^2 + x_3^2)(y_1^2 + y_2^2 + y_3^2) - (x_1 y_1 + x_2 y_2 + x_3 y_3)^2 = \\ &= |u|^2 |v|^2 - \langle u, v \rangle^2 = |u|^2 |v|^2 - |u|^2 |v|^2 \cos^2 \langle u, v \rangle \\ &= |u|^2 |v|^2 (1 - \cos^2 \langle u, v \rangle) = |u|^2 |v|^2 \sin^2 \langle u, v \rangle \end{aligned}$$

$$\Rightarrow |w| = |u| |v| \sin \langle u, v \rangle$$

$$\langle w, u \rangle = (x_2 y_3 - x_3 y_2) x_1 + (x_3 y_1 - x_1 y_3) x_2 + (x_1 y_2 - x_2 y_1) x_3$$

$$= \dots = 0 \Rightarrow \cancel{w \perp u}$$

Аналогично $w \perp v$

За да се покаже, че u, v, w е полож. ориентирани базис, трябва да съществува генераторска база на матрицата на пресега от базис e_1, e_2, e_3 към базис u, v, w .

$$\det \begin{pmatrix} x_1 & y_1 & x_2 y_3 - x_3 y_2 \\ x_2 & y_2 & x_3 y_1 - x_1 y_3 \\ x_3 & y_3 & x_1 y_2 - x_2 y_1 \end{pmatrix} =$$

развиваме по третия столбец

$$= (x_2 y_3 - x_3 y_2) \begin{vmatrix} x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \end{vmatrix} + (x_3 y_1 - x_1 y_3) \begin{vmatrix} x_3 & y_3 \\ x_1 & y_1 \end{vmatrix} + (x_1 y_2 - x_2 y_1) \begin{vmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{vmatrix}$$

$$= (x_2 y_3 - x_3 y_2)^2 + (x_3 y_1 - x_1 y_3)^2 + (x_1 y_2 - x_2 y_1)^2 = |w|^2 \geq 0, \text{ замо}$$

$$|w|^2 = \underbrace{|u|^2}_{\geq 0} \underbrace{|v|^2}_{\geq 0} \sin^2 \langle u, v \rangle, \text{ замо } \sin^2 \langle u, v \rangle \geq 0, \text{ мо}$$

$\sin \theta(u, v) \geq 0$ при $\pi/2$ и дальше значит $u \parallel v$
 (противоположно)

$\Rightarrow u, v, w \in \text{данс},$ както е етапът орентират
 с e_1, e_2, e_3 K -норм. ориентират \Rightarrow
 $\cancel{e_1, e_2, e_3} \Rightarrow u, v, w \in$ нонорм. ориентират
 $\Rightarrow w = u \times v$

ТЧ: ~~Векторното произведение има следните свойства:~~

$$1) u \times u = -u \times u \quad (\text{антисиметричност})$$

$$2) (u+v) \times w = u \times w + v \times w \quad (\text{дистрибутивност})$$

$$u \times (v+w) = u \times v + u \times w \quad (\text{наддата аргумента})$$

$$3) \text{Ако } \lambda \in \mathbb{R}, \text{ то } (\lambda u) \times v = \lambda(u \times v)$$

$$u \times (\lambda v) = \lambda(u \times v) \quad (\text{сомножителното на двета аргумента})$$

Доказателство: Нека $K = \text{Одреден} \times \text{норм. ориент.}$
 ортогонорм. коорд с-ма и има коорд-ка
 u, v, w спръм K са $u(x_1, x_2, x_3), v(y_1, y_2, y_3),$
 $w(z_1, z_2, z_3)$

$$\text{D) } u \times v = \begin{vmatrix} x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_3 & y_3 \\ x_1 & y_1 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{vmatrix}$$

$$v \times u = \begin{vmatrix} y_2 & x_2 \\ y_3 & x_3 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} y_3 & x_3 \\ y_1 & x_1 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} y_1 & x_1 \\ y_2 & x_2 \end{vmatrix}$$

$$= \begin{vmatrix} x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_3 & y_3 \\ x_1 & y_1 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{vmatrix}$$

$$\Rightarrow v \times u = -u \times v$$

$$\begin{aligned}
 & \textcircled{2} \quad u + v = (x_1 + y_1, x_2 + y_2, x_3 + y_3) \\
 \Rightarrow & (u + v) \times w = \left(\begin{vmatrix} x_2 + y_2 & z_2 \\ x_3 + y_3 & z_3 \\ x_1 + y_1 & z_1 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_3 + y_3 & z_3 \\ x_1 + y_1 & z_1 \\ x_2 + y_2 & z_2 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_1 + y_1 & z_1 \\ x_2 + y_2 & z_2 \\ x_3 + y_3 & z_3 \end{vmatrix} \right) \\
 & = \begin{vmatrix} x_2 & z_2 \\ x_3 & z_3 \\ x_1 & z_1 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} y_2 & z_2 \\ y_3 & z_3 \\ y_1 & z_1 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_3 & z_3 \\ x_1 & z_1 \\ x_2 & z_2 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} y_3 & z_3 \\ y_1 & z_1 \\ y_2 & z_2 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_1 & z_1 \\ x_2 & z_2 \\ x_3 & z_3 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} y_1 & z_1 \\ y_2 & z_2 \\ y_3 & z_3 \end{vmatrix} \\
 \Rightarrow & (u + v) \times w = u \times w + v \times w
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & u \times (v + w) = -(v + w) \times u = -(v \times u + w \times u) = \\
 & = u \times v + u \times w \\
 & \textcircled{3} \quad \lambda u (\lambda x_1, \lambda x_2, \lambda x_3) \Rightarrow (\lambda u) \times v = \left(\begin{vmatrix} \lambda x_2 & y_2 \\ \lambda x_3 & y_3 \\ \lambda x_1 & y_1 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} \lambda x_3 & y_3 \\ \lambda x_1 & y_1 \\ \lambda x_2 & y_2 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} \lambda x_1 & y_1 \\ \lambda x_2 & y_2 \\ \lambda x_3 & y_3 \end{vmatrix} \right) \\
 \Rightarrow & (\lambda u) \times v = \lambda (u \times v) \\
 u \times (\lambda v) & = -(\lambda v) \times u = \left(\begin{vmatrix} x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \\ x_1 & y_1 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_3 & y_3 \\ x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{vmatrix}, \begin{vmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \end{vmatrix} \right) \\
 & = -\lambda \cdot (v \times u) = \lambda (-v \times u) = \lambda (u \times v)
 \end{aligned}$$

Задележсва: (войствата 2 и 3 заредно са еквивалентни та свойството:

$$\begin{aligned}
 (\lambda u + \mu v) \times w &= \lambda (u \times w) + \mu v \times w \\
 u \times (\lambda v + \mu w) &= \lambda (u \times v) + \mu (u \times w)
 \end{aligned}$$

(линейност по първата аргумента
линейност по втората аргумента)

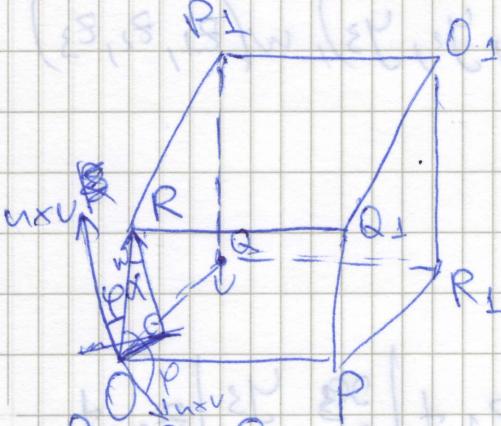
Смесено произведение

Откъде същите, че в пространството е зададена
ориентация и единична симетрия

Определение: Смесено произведение на векторите u, v, w
се нарича членото $(u, v, w) := \langle u \times v, w \rangle$
друго означение: uvw

Т.т.: Нека u, v, w са кепомплектарки вектори. Тогава
единица на паралелепипеда, построен $\text{б/у } m_{xy}$, е
~~смесното произведение~~
 $|(u, v, w)|$, а единица на четвертичера, построен
 $\text{б/у } m_{xz}$ е $\frac{1}{6}|(u, v, w)|$.

Доказателство: Нека м. P, Q, R са ~~мощни~~
 $\overrightarrow{OP} = u, \overrightarrow{OQ} = v, \overrightarrow{OR} = w$



$OPR_1Q R Q_1 O_1 P_1$ е паралелепипед
построен $\text{б/у } u, v, w$
Нека h е височината от R
към OPR_1Q
 $\Rightarrow h = S_{OPR_1Q} \circ (u, v, w)$

OPR_1Q е успоредник, построен $\text{б/у } u \text{ и } v$

$$\Rightarrow S_{OPR_1Q} = |u \times v| \Rightarrow h = |w| \cos \alpha \quad \varphi = \#(u \times v, w)$$

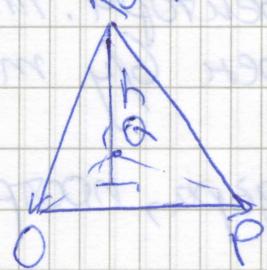
$$\text{Ако } \varphi \leq \frac{\pi}{2}, \text{ т.о. } \alpha = \varphi \Rightarrow \cos \alpha = \cos \varphi = 1$$

Ако $\varphi > \frac{\pi}{2}$, то $\alpha = \pi - \varphi \Rightarrow \cos \alpha = \cos(\pi - \varphi) = -\cos \varphi$

\Rightarrow формула $\cos \alpha = |\cos \varphi|$

$$\begin{aligned} \Rightarrow V &= |u \times v| \cdot |w| \cdot \cos \alpha = |u \times v| \cdot |w| \cdot |\cos \varphi| = \\ &= ||u \times v| \cdot |w| \cdot |\cos \varphi|| = |\langle u \times v, w \rangle| = |(u, v, w)| \end{aligned}$$

Темпа едърот, построение на $u, v, w \in OPQR$



$$\Rightarrow V_{OPQR} = \frac{1}{3} S_{OPQ} \cdot h = \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{2} S_{OPR+Q} \cdot h = \frac{1}{6} |u \times v| \cdot h = \frac{1}{6} |(u, v, w)|$$

T2: Нека също нолова ориентирата ортогоорт.

коорд. с-ма $K = \langle e_1, e_2, e_3 \rangle$

вектори ~~u, v, w~~ $u(x_1, x_2, x_3), v(y_1, y_2, y_3), w(z_1, z_2, z_3)$

Мозабаз:

$$(u, v, w) = \begin{vmatrix} x_1 & y_1 & z_1 \\ x_2 & y_2 & z_2 \\ x_3 & y_3 & z_3 \end{vmatrix}$$

Доказателство:

$$\begin{vmatrix} x_1 & y_1 & z_1 \\ x_2 & y_2 & z_2 \\ x_3 & y_3 & z_3 \end{vmatrix} \xrightarrow[\text{no 3-nd CTBnd}]{\text{расч}} \begin{vmatrix} x_2 & y_2 & z_1 + z_2 \\ x_3 & y_3 & z_1 + z_2 \end{vmatrix}$$

$$+ \begin{vmatrix} x_1 & y_1 & z_3 \\ x_2 & y_2 & z_3 \end{vmatrix} = \cancel{\langle u \times v, w \rangle} = \langle u \times v, w \rangle = (u, v, w)$$

T3: Векторите u, v, w са компланарни $\Leftrightarrow (u, v, w) = 0$

Док: Нека K е ортогон. подпространство на коорд. с-ма.

Приказа $(u, v, w) = 0 \Leftrightarrow$ генерал. от коорд. на $u, v, w \in K$.

$\Leftrightarrow u, v, w$ са компланарни
но следствие от въпроса за аналитичното представяне на линейка с вектори.

Т4: Смесеното произведение има следните свойства:

$$\text{1)} (u, v, w) = -(v, u, w) = -(w, v, u) = -(u, w, v)$$

(антисиметричност)

$$\text{2)} (u, v, w) = (v, w, u) = (w, u, v) \quad (\text{цикличност})$$

$$\text{3)} (u_1 + u_2, v, w) = (u_1, v, w) + (u_2, v, w)$$
$$(u, v_1 + v_2, w) = (u, v_1, w) + (u, v_2, w)$$
$$(u, v, w_1 + w_2) = (u, v, w_1) + (u, v, w_2)$$

(дистрибутивност по пръв аргумент)

$$4) \cdot \lambda (u, v, w) = (\lambda u, v, w) = (u, \lambda v, w) = (u, v, \lambda w)$$

за $\lambda \in \mathbb{R}$ (семиградност по пръв аргумент)

Доказателство:

Следва от свойствата на дет или от свойствата на скалярното и векторното произведение.

Задача: Смесеното произведение е линейно по пръв с аргумент. Задача 4 - свойства са едно и същото по пръв аргумент.

$$(\lambda_1 u_1 + \lambda_2 u_2, v, w) = \lambda_1 (u_1, v, w) + \lambda_2 (u_2, v, w) \quad (\text{тринитетност})$$

~~П~~ Т.5: Нека ^{сърдечно} правилната коорд. с-ка $\{e_1, e_2, e_3\}$ векторите u, v, w имат изообр. $u(x_1, x_2, x_3)$, $v(y_1, y_2, y_3)$, $w(z_1, z_2, z_3)$

Тогава

$$\cancel{(u, v, w)} \quad (u, v, w) = \begin{vmatrix} x_1 & y_1 & z_1 \\ x_2 & y_2 & z_2 \\ x_3 & y_3 & z_3 \end{vmatrix} \cdot (e_1, e_2, e_3)$$

Доказателство: ~~(u, v, w)~~ $(u, v, w) = \left(\sum_{i=1}^3 x_i e_i, \sum_{j=1}^3 y_j e_j, \sum_{k=1}^3 z_k e_k \right)$

$$\Rightarrow \sum_{i,j,k=1}^3 x_i y_j z_k (e_i, e_j, e_k) - \text{от тринитетността}$$

Ако в (e_i, e_j, e_k) гба втора събнагам, то от антисиметричността $(e_i, e_j, e_k) = 0$

2) различки от 0 са само корами e_i, e_j, e_k са различни

Он т.ч. бимои служат (e_i, e_j, e_k) се изразяват чрез (e_1, e_2, e_3) като се направи това се получава

$$(u, v, w) = (x_1 y_2 z_3 - x_1 y_3 z_2 - x_2 y_1 z_3 + x_2 y_3 z_1 + x_3 y_1 z_2 - x_3 y_2 z_1)(e_1, e_2, e_3)$$

$$\begin{vmatrix} x_1 & y_1 & z_1 \\ x_2 & y_2 & z_2 \\ x_3 & y_3 & z_3 \end{vmatrix} \cdot (e_1, e_2, e_3)$$

Обычно делается

Нека $x \in A$ множество

е подмножество коорд. с-ва

1) Нека A е множество и $f, g: X \rightarrow A$

Ако $P(x_1, \dots, x_n) \in X \Leftrightarrow f(x_1, \dots, x_n) = g(x_1, \dots, x_n)$, то называем ε

$f(x_1, \dots, x_n) = g(x_1, \dots, x_n)$ е уравнение

на X с правом b и левым $X: f(x_1, \dots, x_n) =$

$= g(x_1, \dots, x_n)$

2) Нека A е множество и $h: A \rightarrow \mathbb{R}^n$

Ако $P(x_1, \dots, x_n) \in X \Leftrightarrow \exists \lambda \in A: x_i = h_i(\lambda)$.

$x_1 = h_1(\lambda), \dots, x_n = h_n(\lambda)$, то называем ε

$x_1 = h_1(\lambda), \dots, x_n = h_n(\lambda)$ е (семейство) непрерывных уравнений на X с правом

$$X = \begin{cases} x_1 = h_1(\lambda) \\ \vdots \\ x_n = h_n(\lambda) \end{cases}, \quad \lambda \in \Lambda$$

Покънора се настава използвателът λ за едноствска.

3) Нека Λ е множеството $\tilde{h}: \Lambda \rightarrow V_n$

За $P \in A_n$ същ. $z = \overline{OP}$
 (z се нарича радиус-вектор на P относително K)

Ако $P \in \mathcal{S} \iff \exists \lambda \in \Lambda: z = \tilde{h}(\lambda)$, то наставме за
 $z = \tilde{h}(\lambda)$ е векторно параметрично уравнение
 на \mathcal{S} спрямо K (всичкото зависи само от
 параметър λ) и пишем $X: z = \tilde{h}(\lambda), \lambda \in \Lambda$.

4) Връзка между спрямите параметрични уравнения
 и векторно параметрични уравнения:

Имате $\varphi: V_n \rightarrow \mathbb{R}^n: v(x_1, \dots, x_n) \mapsto (x_1, \dots, x_n)$
 където φ е дифузия

Нека $X: z = \tilde{h}(\lambda); \lambda \in \Lambda$ - векторно параметрично
 уравнение

Def: $h: \Lambda \rightarrow \mathbb{R}^n: h \in \varphi \circ \tilde{h}$
 (h_1, \dots, h_n)

Имаме, че коорд. съпръж. на P и са едни и същи $\Rightarrow P(x_1, \dots, x_n) \in X \Leftrightarrow \exists \lambda \in \Lambda: \sum z = h(\lambda)$

$$\Leftrightarrow \exists \lambda \in \Lambda: (x_1, \dots, x_n) = h(\lambda)$$

$$\Leftrightarrow \exists \lambda \in \Lambda: x_1 = h_1(\lambda), \dots, x_n = h_n(\lambda)$$

$$\Rightarrow x = \begin{cases} x_1 = h_1(\lambda) \\ x_n = h_n(\lambda) \end{cases}, \lambda \in \Lambda$$

са скалярни параметрични уравнения за X

Definitie, че $X: \begin{cases} x_1 = h_1(\lambda) \\ x_n = h_n(\lambda) \end{cases}, \lambda \in \Lambda$

са скалярни параметрични уравнения за X ,

които гео- $T_h = V_h \rightarrow \Lambda = h = \alpha^{-1} \cdot h$ когато

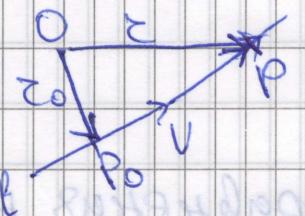
$h = (h_1, \dots, h_n) \in \Lambda \rightarrow R^n$ и аналогично за ниво на ниво на изразите, че $X = z = h(\lambda), \lambda \in \Lambda$

\Rightarrow скаларни параметрични уравнения са в евидентно параметрични уравнения също икоординати.

Параметрическое уравнение
линии права в отсчете

1) Нека ℓ - прямая, $V \neq 0$ и вектор начального
аппликаты $\vec{P}_0 \in \ell$ и $P_0 \in \ell$.

Тогда для $P \in \ell$, то $\vec{P} \parallel \ell \Rightarrow \vec{P} \parallel V$



$$\Rightarrow \exists \lambda \in \mathbb{R} : \vec{P} = \lambda \cdot V$$

Однако, для $\vec{P} = \lambda \cdot V$, то очевидно
 $P \in \ell$.

$$\Rightarrow P \in \ell \Leftrightarrow \exists \lambda \in \mathbb{R} : \vec{P} = \lambda \cdot V$$

Нека K - коорд.-ная система $Oxyz$

Нека z_0 и z - с.а. параметра - векторы из P_0 и P
 $\Rightarrow \vec{P} \vec{P} = \vec{O} \vec{P} - \vec{O} \vec{P}_0 = z - z_0 \Rightarrow P \in \ell \Leftrightarrow \exists \lambda \in \mathbb{R} : z - z_0 = \lambda V$

$$\Leftrightarrow \exists \lambda \in \mathbb{R} : z = z_0 + \lambda V$$

$\Rightarrow \ell : z = z_0 + \lambda V, \lambda \in \mathbb{R}$ - векторное параметрическое
уравнение линии ℓ в системе K .

2) Нека $K = Oxyz$ и нека коорд. система K на uv -са $P_0(x_0, y_0, z_0)$, $V(a, b, c)$. $\exists \lambda \in \mathbb{R}$

Тогда $P(x, y, z) \in \ell \Leftrightarrow x = x_0 + \lambda a, y = y_0 + \lambda b, z = z_0 + \lambda c$ (запись векторного параметрического уравнения
линии в равносильна уравнению, которое
получают, когда мы ее записываем в координатной)

\Rightarrow Синаптібы параметризация уравнений на лінії

$$(1) \quad l: \begin{cases} x = x_0 + \lambda a \\ y = y_0 + \lambda b \\ z = z_0 + \lambda c \end{cases}, \quad \lambda \in \mathbb{R}$$

3) Параметризация уравнений на прямі, що проходять
з однією точкою. Нехай P_1 та $P_2 \in l$, $P_1 \neq P_2$ та
спільно K у них має спільні координати
 $P_1(x_1, y_1, z_1)$ $P_2(x_2, y_2, z_2)$



III образа б. предикція, разоміждення може
га відмінно $P_0 := P_1$, $v = P_1P_2$ та навчання
Синаптіби параметризации \rightarrow розглядаємо

$$(2) \quad P_1P_2: \begin{cases} x = x_1 + \lambda(x_2 - x_1) \\ y = y_1 + \lambda(y_2 - y_1) \\ z = z_1 + \lambda(z_2 - z_1) \end{cases}, \quad \lambda \in \mathbb{R}$$

$$\Rightarrow v(x_2 - x_1, y_2 - y_1, z_2 - z_1)$$

чи еквівалентно

$$(3) \quad P_1P_2: \begin{cases} x = (1-\lambda)x_1 + \lambda x_2 \\ y = (1-\lambda)y_1 + \lambda y_2 \\ z = (1-\lambda)z_1 + \lambda z_2 \end{cases}, \quad \lambda \in \mathbb{R}$$

4) Параметризация уравнений на отсечках

Нехай $P_1 \neq P_2$



$P \in$ замкнута отсечка

$$\Leftrightarrow P_1P_2 = \lambda \cdot P_1P_2, \text{ кде } \lambda \in [0, 1]$$

$P \in$ замкнута отсечка $P_1P_2 \Leftrightarrow \exists \lambda \in (0, 1)$:

$$P_1P = \lambda P_1P_2 \Rightarrow$$
 с аналогічним разоміжденням

изразъване, че отс. P_1P_2 ита паралелни
уравнения (2) или еквивалентното (3), също са
с $\lambda \in \Gamma_0, 1$ в случаи на затворена отсека
и с $\lambda \in (0, 1)$ в случаи на отворена отсека.

Заделената в работната осико е свидето,
като се настъпва пресечна кординатка.

Одно уравнение на
права в работната

Нека $K = Oxy$ е двойна коорд. с-ка в
работната

T1: ~~Нека~~ 1) Всичко превър P ита спрямо
K уравнение от вида $Ax + By + C = 0$, когато
 $(A, B) \neq (0, 0)$

2) Всичко уравнение от вида $Ax + By + C = 0$
когато $(A, B) \neq (0, 0)$, е уравнение спрямо K на
некоя права

Доказателство: 1) Нека $P_0(x_0, y_0) \in l$ и
 $v(a, b) \parallel l$, $a \neq 0$

$$\begin{array}{c} \cancel{P} \\ P_0 \end{array} \Rightarrow P(x, y) \in l \Leftrightarrow \overrightarrow{P_0P} \parallel v \Leftrightarrow$$

\Leftrightarrow От следствие 2 от аксиомата
изразъване на линейни операции с вектори

$$\Leftrightarrow \begin{vmatrix} x - x_0 & a \\ y - y_0 & b \end{vmatrix} \geq 0$$

↑ ↑
коорд. ось коорд. ось

R.P.

$$\Leftrightarrow b(x - x_0) - a(y - y_0) \geq 0$$

$$\Leftrightarrow bx - ay - bx_0 + ay_0 \geq 0$$

Означаваме $A := b$, $B := -a$, $C := -bx_0 + ay_0$

$$\Rightarrow P(x, y) \in \ell \Leftrightarrow Ax + By + C \geq 0$$

$\Rightarrow Ax + By + C = 0$ е уравнение на ℓ

$(A, B) = (b, -a) \neq (0, 0)$, замото $v(a, b) \neq 0$

2) $Ax + By + C = 0$ има решения, замото $(A, B) \neq (0, 0)$

$(A \neq 0 \text{ и } A \neq 0)$ уравнението е евклидово на

$$x = -\frac{B}{A}, y = -\frac{C}{A} \text{ и едно решение е } y = 0,$$

$$x = -\frac{C}{A}$$

Ако $B \neq 0$ откъде има реш.

Нека (x_0, y_0) е едно решение $\Rightarrow Ax_0 + By_0 + C = 0$

8.11.1.57

$$\Rightarrow C = -Ax_0 - By_0$$

Нека P_0 е т. к коорд. (x_0, y_0) и V е вектор с коорд. $(-B, A)$. $\Rightarrow V \neq 0$

Нека l е правата определяща от $T \cdot P_0$ и вектора \vec{V} .

Озн. $a = -B$, $b = A$, m.e. $v(a, b)$

Он I) напицаваме, че l има уравнение

$$Bx - ay + Bx_0 + a y_0 = 0$$

$$\Rightarrow l : Ax + By + \boxed{A x_0 + B y_0} = 0$$

$$\Rightarrow l : Ax + By + C = 0$$

Недо: Уравнение на права, която има вида $Ax + By + C = 0$ (известо $(A, B) \neq (0, 0)$), се нарича за общо уравнение на правата спрямо \vec{v} .

III.1.1). Правата l , която се задава с m. $P_0(x_0, y_0)$ и вектора $v(a, b) \neq 0$ има спрямо \vec{v} общо уравнение $l : \begin{vmatrix} x - x_0 & a \\ y - y_0 & b \end{vmatrix} = 0$

2) Ако $P_1(x_1, y_1)$ и $P_2(x_2, y_2)$ са различни, но правката P_1P_2 има общо уравнение ~~\vec{v}~~

$$P_1P_2 : \begin{vmatrix} x_2 - x_1 & x_1 - x_2 \\ y - y_1 & y_2 - y_1 \end{vmatrix} = 0$$

и то еквивалентно $\begin{vmatrix} x_1 & x_2 & x_2 \\ y_1 & y_2 & y_1 \\ 1 & 1 & 1 \end{vmatrix} = 0$

Доказателство: 1) Пътка γ доказващо $\ell \perp l$ за T_1
 2) правата P_1P_2 се определя от m . $P_0 = P_1$ и
 вектора $v = P_1P_2 (x_2 - x_1, y_2 - y_1)$

Како заместих ℓ на P_1P_2 за γ получаваме
 изравнение. Второто уравнение
 следва от първото, заместо $= \begin{vmatrix} x & x_1 & x_2 \\ y & y_1 & y_2 \\ 1 & 1 & 1 \end{vmatrix} = 0$

$$= \begin{vmatrix} x - x_1 & x_1 & x_2 - x_1 \\ y - y_1 & y_1 & y_2 - y_1 \\ 0 & 1 & 0 \end{vmatrix} = - \begin{vmatrix} x - x_1 & x_2 - x_1 \\ y - y_1 & y_2 - y_1 \end{vmatrix}$$

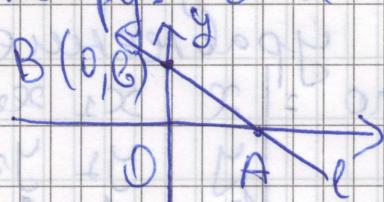
III б-2: Нека правата ℓ има редица уравнение
 $Ax + By + C = 0$ и е ~~първото~~ ~~има~~ ~~първото~~ ~~има~~ ~~първото~~ ~~има~~
 морава: 1) Всички $v(-B, A)$ са колinearни с ℓ
 2) Векторът $u(a, b)$ е колinearен с ℓ
 $\Leftrightarrow Aa + Bb = 0$

Доказателство: 1) Пътка γ доказващо $\ell \perp l$ за T_1 .

2) $u \parallel \ell \Leftrightarrow u \parallel v$ (загово $\neq 0$) v е единичен
 вектор, $\neq \parallel \ell \Leftrightarrow \begin{vmatrix} a & -B \\ b & A \end{vmatrix} = 0 \Leftrightarrow Aa + Bb = 0$

II.1.60 Отрезово уравнение на права

Линия l е права, която не минава през началото на коорд. с-ма и не е успоредна на коорд. оси.



$$\text{Линия } A(a, 0) = l \cap Ox \\ B(0, b) = l \cap Oy$$

$$\Rightarrow A \neq 0 \Rightarrow a \neq 0$$

$$B \neq 0 \Rightarrow b \neq 0$$

$\frac{x}{a} + \frac{y}{b} = 1$ е уравнение на l (запомни е

еквивалентно $\frac{x}{a} + \frac{y}{b} - 1 = 0$ и A и B юдоват
всички това уравнение, м.e. това е
общо уравнение на права $AB \subset l$.

Това уравнение ще назира отрезово уравнение на права l спрямо K .

Декартово уравнение на права

Линия пресича l ще е успоредна на Oy
Линия $Ax + By + C = 0$ е общо уравнение на l .
Първонач., за $B \neq 0$, заместя ако $B = 0$ то $Ax + C = 0$
 $A \cdot 0 + B \cdot 1 = 0 \Rightarrow (\text{no' TB-2}) \quad l_2(0, 1) \parallel l \Rightarrow Oy \parallel l$ -има
множество

$$y = -\frac{A}{B}x - \frac{C}{B}$$

$$\Rightarrow l: y = kx + m$$

$$\text{Озк } k = -\frac{A}{B}, m = -\frac{C}{B} \Rightarrow$$

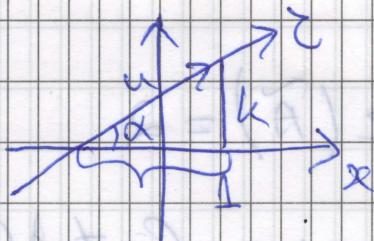
Уравнение на ℓ от моз бив се картира докол
много уравнение на ℓ спрямо k к се картира
едини коффициент на ℓ .

Ако $v(a, b) \parallel \ell$, $v \neq 0$, то може като

$\ell: kx - y + m = 0$ е одното уравнение на ℓ ,

имате $ka - b = 0$ и.e. $k = \frac{b}{a}$ (а $\neq 0$, заместо
ако $a = 0$ им $ka - b = 0 \Rightarrow vb = 0 \Rightarrow v = 0$ - непо-
мислене)

Нека k е ортогоортината - ~~коопр~~ $k = \operatorname{tg} \alpha$,
негово $\alpha = \frac{\pi}{2}(\theta x, z)$, негово $\gamma \rightarrow$ е негова β/γ
 ℓ' също е в гордама нормална на ℓ



$u(1, k) \parallel \ell$ (заместо $k - 1 - k = 0$)

$u = u(-1, -k) \parallel \ell$ При $k \geq 0$ $u \parallel z$

При $k < 0$ $-u(-1, -k) \parallel z$

При $k \geq 0$ $\operatorname{tg} \alpha = \frac{k}{1} = k$

При $k < 0$ $\operatorname{tg} \alpha = \frac{k}{1} = -k$

$$\Rightarrow \operatorname{tg} \alpha = k$$

$$\beta = \pi - \alpha \Rightarrow \operatorname{tg} \beta = -\operatorname{tg} \alpha \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \operatorname{tg} \alpha = k$$

III 1.61

Взаимно положение на 2 прости
в равнината

Нека $K = Oxy$ е оговена коорд. с-ма

Т1: Нека правите P_1 и P_2 имат спрено кр
одижен уравнение:

$$\begin{aligned} P_1: \quad & A_1x + B_1y + C_1 = 0 \\ P_2: \quad & A_2x + B_2y + C_2 = 0 \end{aligned}$$

Озн: $A = \begin{pmatrix} A_1 & B_1 \\ A_2 & B_2 \end{pmatrix}$ $\tilde{A} = \begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 \end{pmatrix}$

Този обаче:

$$\begin{aligned} 1) \quad & l_1 \parallel l_2 \Leftrightarrow \operatorname{r}(\tilde{A}) = 1 \text{ (и следователно)} \\ & \text{и } \operatorname{r}(A) = 1 \Leftrightarrow \exists \lambda \neq 0: \end{aligned}$$

$$2) \quad l_1 \parallel l_2 \text{ и } C_1 \neq \lambda C_2 \Leftrightarrow \operatorname{r}(A) = 1, \operatorname{r}(\tilde{A}) = 2$$

$$\Leftrightarrow \exists \lambda \neq 0: A_2 = \lambda A_1; B_2 = \lambda B_1, \text{ но } C_2 \neq \lambda C_1$$

$$3) \quad l_1 \text{ и } l_2 \text{ са непропорционални } \Leftrightarrow \operatorname{r}(A) = 2 \text{ (и } \Rightarrow \text{ и } \operatorname{r}(\tilde{A}) = 2) \Leftrightarrow \det(A) \neq 0 \Leftrightarrow \nexists \lambda \in \mathbb{R}: \\ A_2 = \lambda A_1, B_2 = \lambda B_1$$

Зад:

Одигнатите между на l_1 и l_2 се дават от решението
на системата.

$$\begin{cases} A_1x + B_1y + C_1 = 0 \\ A_2x + B_2y + C_2 = 0 \end{cases}$$

III. 1.62

Имаме, че $A \in$ матрица та с-матра, а \tilde{A} е равни
реката матрица на с-матра.

Om теоремата на Руме с-матра има решение
 $\Leftrightarrow z(A) = z(\tilde{A})$

$z(A) \geq 1$ ~~зашото $(A_1, B_1) \neq 0$~~
зашото $A \neq 0$ (зашото $(A_1, B_1) \neq 0$, зашото

$A_1 x + B_1 y + C_1 = 0$ е уравнение на ℓ)

\tilde{A} е $2 \times 3 \Rightarrow z(\tilde{A}) \leq 2$

A е ненулевата на $\tilde{A} \Rightarrow z(A) \leq z(\tilde{A})$

$\Rightarrow 1 \leq z(A) \leq z(\tilde{A}) \leq 2$

\Rightarrow имаме следните възможности

$$z(A) = 1, \quad z(\tilde{A}) = 1$$

$$z(A) = 1, \quad z(\tilde{A}) = 2$$

$$z(A) = 2, \quad z(\tilde{A}) = 2$$

Om теоремата на Руме, втората възможност е
имае \Leftrightarrow с-матра има решение.

$\Leftrightarrow \ell_1 \cup \ell_2$ нямат общи точки $\Leftrightarrow \ell_1 \parallel \ell_2$ и
 $\ell_1 \parallel \ell_2$ и $\ell_1 \neq \ell_2$

Мака ѝ има ненулева енвивалентност (В 2)
Нека $z(\tilde{A}) = 1$ ($\Rightarrow z(A) = 1$)

\Rightarrow гъвама реда та \tilde{A} са пропорционални.

Тогава като непустим рег $\epsilon \neq \emptyset$
(запът $(A_1, B_1) \neq \emptyset$)

\Rightarrow Стартов рег $= \lambda$ (неких рег); $\lambda \in R$

Три това $\lambda \neq 0$, запът и Стартов рег $\neq \emptyset$
(запът $(A_1, A_2) \neq \emptyset$)

$\Rightarrow A_2 = \lambda A_1, B_2 = \lambda B_1, C_2 = \lambda C_1$

\Rightarrow уравнение $\ell_2 \in \lambda(A_1x + B_1y + C_1) \geq 0$, когато

при $\lambda \neq 0$ е равивалентно на $A_1x + B_1y + C_1 \geq 0$

- уравнение на $C_1 \Rightarrow C_1 = C_2$

Нека $\ell_1 = \ell_2$, тогава като имаме $(A_1, B_1) \neq \emptyset$. Нека $A_1 \neq 0$

Можем да същето на ℓ_1 е равивалентно за
 $x = -\frac{B_1}{A_1}y - \frac{C_1}{A_1} \Rightarrow \lambda y + P\left(-\frac{B_1}{A_1}y - \frac{C_1}{A_1}, y\right) \in \ell_1 = \ell_2$

\Rightarrow ~~коорд~~ угодътворяват коорд-та ℓ_2

$$\Rightarrow A_2 \left(-\frac{B_1}{A_1}y - \frac{C_1}{A_1} \right) + B_2y + C_2 \geq 0$$

$$\Rightarrow \left(B_2 - \frac{A_2}{A_1}B_1 \right)y + \left(C_2 - \frac{A_2}{A_1}C_1 \right) \geq 0$$

$$\Rightarrow B_2 - \frac{A_2}{A_1} B_1 = 0, C_2 - \frac{A_2}{A_1} C_1 = 0$$

Означаваме $\lambda := \frac{A_2}{A_1} \Rightarrow A_2 = \lambda A_1, B_2 = \lambda B_1,$

$$C_2 = \lambda C_1 \Rightarrow z(\tilde{A}) = 1$$

При това

~~•~~ $\lambda \neq 0$, ако $\lambda = 0 \Rightarrow$ получаваме $A_2 = B_2 = C_2 = 0$ нито

{ може да съвпадне.

\Rightarrow иматата безкрайност е м.е. $z(A) = z(\tilde{A}) = 2$
съответства на l_1 и l_2 да пресичат се.

Одбивката от $z(A) = 2 \Rightarrow z(\tilde{A}) = 2$

Остава да се докаже връзките между $z(A)$ и $z(\tilde{A})$.

$z(A) = 1 \Leftrightarrow$ представете на A са пропорционална

$$\Leftrightarrow \exists \lambda \neq 0 : A_2 = \lambda A_1$$

$$B_2 = \lambda B_1 (\lambda \neq 0, \text{ замото } A_2, B_2 \neq 0)$$

$$B_2 \text{ тоги съвпада } z(\tilde{A}) = 2 \Leftrightarrow C_2 \neq \lambda C_1$$

$$(\text{замото } \lambda \text{ не е } 0 \text{ и } C_2 = \lambda C_1 \Rightarrow \text{тоги } z(\tilde{A}) = 1)$$

{ може да съвпадне.

$\exists \lambda \in \mathbb{R}$ \Leftrightarrow редовете на A не са пропорционални,

$$\Leftrightarrow \exists \lambda \in \mathbb{R}$$

$$\Leftrightarrow A_2 = \lambda A_1, B_2 = \lambda B_1$$

След

~~такъв~~ $\exists (1) \Rightarrow \det(A) \neq 0$

(зато че $A \in 2 \times 2$)

(може е да е и 3)

Първата част може да се формулира като

T2: Нека правата l има спрямка K одното уравнение $Ax + By + C = 0$. Тогава всяко одното уравнение на l има вида: $\lambda(Ax + By + C) = 0$, където $\lambda \neq 0$.

Обратно: Всичко уравнение от този вид е одното уравнение на l .

Полуравнини

Нека $K = Oxy$ е двумерна коорд. с-ка.

Теорема за полуравнините: Нека спрямка K прави l има единично уравнение $Ax + By + C = 0$ и не е паралелна на Oxy . $C L(x, y) = Ax + By + C$

Тогава:

i) P_1 и P_2 лежат в различни полуравнини относно l $\Leftrightarrow L(x_1, y_1) \cdot L(x_2, y_2) < 0$.

(m-e. когато $L(x_1, y_1)$ и $L(x_2, y_2)$ имат различни знаци)

2) P_1 и P_2 лежат в една неправилна относно ℓ ($\Leftrightarrow L(x_1, y_1) - L(x_2, y_2) > 0$)

(m-e. когато $L(x_1, y_1)$ и $L(x_2, y_2)$ имат еднакви знаци)

(n-e. Нека също ℓ правата L има уравнение $Ax + By + C = 0$

$$\text{Озн: } L(x, y) = Ax + By + C$$

Тогава y е ^{отворени} неправилна на ℓ , за никое b_q .

$$\left\{ \begin{array}{l} P(x, y) : L(x, y) > 0 \\ \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} P(x, y) : L(x, y) < 0 \end{array} \right.$$

~~Нека~~ Неканто уравнение на права в равенката

Def: Една вектор се нарича нормален за права ℓ , ако е перпендикулярен на всичките вектори, които са паралелни с права.

Очевидно, често в равенката се използват координати в ортогоизирована координатна система.

Тв.1: Нека направата ℓ има снопче към одното уравнение $Ax + By + C = 0$

Плоската $N(A/B)$ е перпендикулярна на ℓ .

Док: Нека перпендикуларът за $\ell \Leftrightarrow N \perp \ell$, защото

векторът $v \neq 0$, който е компонент на ℓ .

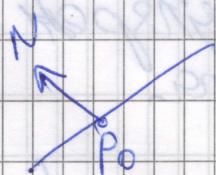
Знаям, че $v = (-B, A) \parallel \ell$.

$$\langle N, v \rangle = A \cdot (-B) + B \{A = 0 \Rightarrow N \perp v \Rightarrow N \perp \ell\}$$

Твърдение 2: Нека ненулевият вектор N има коорд. спрямо K $N(A, B)$, а т. P_0 има коорд. спрямо K $P_0(x_0, y_0)$. Плоската направата ℓ , която минава през P_0 и е перпендикулярна на N , има спрямо K одното уравнение.

$$\ell: A(x - x_0) + B(y - y_0) = 0$$

Док: Озбианско е, че ℓ е единствено определена от точката P_0 и $N \perp \ell$.



Нека m е направата с одното уравнение

$$\cancel{m}: A(x - x_0) + B(y - y_0) = 0$$

(плоската m минава е одното уравнение също от $N \neq 0$
 $\Rightarrow (A, B) \neq 0$)

По ϵm , замъсто $A(x_0 - x_0) + B(y_0 - y_0) = 0$

Он $TB \perp N(A, B) \perp m \Rightarrow m = l$

Ако ищаме права l в равенката, то ~~всички~~^{единствено} всички нормални вектори на l са конгломерат



~~всички~~

\Rightarrow има точно 2 единични нормални вектора.

Ако $N(A, B) \neq 0$ е нормален вектор, то може да са $n := \frac{N}{|N|}$ и ~~и~~ $-n$

$$\Rightarrow n \left(\frac{A}{\sqrt{A^2+B^2}}, \frac{B}{\sqrt{A^2+B^2}} \right) \text{ и } -n \left(-\frac{A}{\sqrt{A^2+B^2}}, -\frac{B}{\sqrt{A^2+B^2}} \right)$$

Def: Едно общо уравнение на l спрямо K се нарича нормално, ако нормалния вектор с коорд. вектор пред x и y е единичен.

$\Rightarrow l: Ax+By+C=0$ е норм. уравнение

$$\Leftrightarrow \alpha^2+\beta^2 = 1$$

III.6.3: Всяка права l има, спрямо K , точно 2 нормални уравнения. Ако $Ax+By+C=0$ е едно общо уравнение на l спрямо K , то норм. уравнението са $\pm \frac{Ax+By+C}{\sqrt{A^2+B^2}} = 0$.

Доказателство: Нека $\ell: Ax+By+C=0$

2) произволно одното уравнение на ℓ има вида
 $\lambda(Ax+By+C)=0$, когато $\lambda \neq 0$, m.e. $(\lambda A)x+(\lambda B)y+(\lambda C)=0$

Това уравнение е нормално $\Leftrightarrow (\lambda A)^2 + (\lambda B)^2 = 1$

$$\Leftrightarrow \lambda^2 (A^2 + B^2) = 1 \Leftrightarrow \lambda = \pm \frac{1}{\sqrt{A^2 + B^2}}$$
 и то мораво

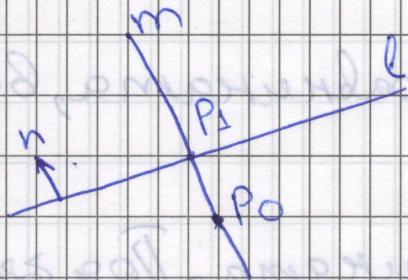
λ ~~е~~ нормални уравнения и те са
може написани в ~~във~~ ^{във} фортунул ~~обикновен~~ обикновена.

Приложение на нормалните уравнения:
1) Разстояние от морава до права

Теорема: Нека спрямо K права ℓ има нормално
уравнение $\alpha x + \beta y + \gamma = 0$, а m.e. ~~на~~ коорд.
то $P_0(x_0, y_0)$. Оzn. $L(x_0, y_0) = \alpha x_0 + \beta y_0 + \gamma$.

Морава разстоянието $d(P_0, \ell)$ - от P_0 до ℓ е
 $d(P_0, \ell) = |L(x_0, y_0)|$

Dok: Нека n е един нормален ~~вектор~~ вектор с коорд.
коо., когато n и ℓ са нормални: $\ell(n) = 0$, m.e.
 $n(\alpha, \beta)$. Нека m е направата която P_0 ~~на~~ е нормална
и ℓ . Нека $P_1 = \ell \cap m \Rightarrow d(P_0, \ell) = |P_0 P_1|$



$$\begin{aligned}
 & \overrightarrow{P_1 P_0} \perp l \\
 & n \perp l \Rightarrow \overrightarrow{P_1 P_0} \parallel n \quad n \neq 0 \\
 & \Rightarrow \overrightarrow{P_1 P_0} = \lambda n \text{ за некое } \lambda \in \mathbb{R} \\
 & \Rightarrow d(P_0, l) = |\overrightarrow{P_0 P_1}| = |\overrightarrow{P_1 P_0}| = \\
 & = |\lambda n| = |\lambda| |n| = |\lambda|
 \end{aligned}$$

Умame $\overrightarrow{P_1 P_0} (x_0 - x_1, y_0 - y_1)$, когдa $P_1 (x_1, y_1)$

$$\begin{aligned}
 \text{Он } \overrightarrow{P_1 P_0} = \lambda n \Rightarrow x_0 - x_1 = \lambda \alpha \\
 y_0 - y_1 = \lambda \beta
 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow x_1 = x_0 - \lambda \alpha, y_1 = y_0 - \lambda \beta$$

$$P \cdot P_1 \in l \Rightarrow L(x_1, y_1) = 0 \Rightarrow \alpha(x_0 - \lambda \alpha) + \beta(y_0 - \lambda \beta) = 0$$

$$\begin{aligned}
 & \Rightarrow \alpha(x_0 - \lambda \alpha) + \beta(y_0 - \lambda \beta) + \gamma = 0 \\
 & -\lambda(\alpha^2 + \beta^2) + (\alpha x_0 + \beta y_0 + \gamma) = 0 \\
 & \underbrace{-\lambda}_{=1} (\alpha^2 + \beta^2) + \underbrace{(\alpha x_0 + \beta y_0 + \gamma)}_{=L(x_0, y_0)} = 0
 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \lambda = L(x_0, y_0)$$

$$\Rightarrow d(P_0, l) = |\lambda| = |L(x_0, y_0)|$$

Задача: Числото $\delta(P_0, l) := L(x_0, y_0)$ се нарича
ориентирано разстояние от P_0 до l спреко n .
Виждаме, че $\overrightarrow{P_1 P_0} = \lambda n$ и $\lambda = L(x_0, y_0) = \delta(P_0, l)$

$\Rightarrow \overrightarrow{P_1 P_0} = \delta(P_0, l) n \Rightarrow \delta(P_0, l) \geq 0 \Leftrightarrow P_0 \notin \text{нени в полуподвигнатата, в която лежи } n.$

$\delta(p_0, \ell) < 0 \Leftrightarrow p_0$ не ерел би нонуправителама, висок
сочи -n.

2) Есле M/y ще биде нравел би павителама - Тога се
наведеното M/y ще биде нравел $\ell_1 \cup \ell_2$ се раздира
но-маневр от газа засега, когато ме
състорбат.



~~Задача~~ M/y $\ell_1 \cup \ell_2 =$

$$\Rightarrow \alpha(\ell_1, \ell_2) = \begin{cases} \pi + (N_1, N_2), \text{ако } \pi + (N_1, N_2) \leq \frac{\pi}{2} \\ \pi - (N_1, N_2), \text{ако } \pi + (N_1, N_2) > \frac{\pi}{2} \end{cases}$$

$$\Rightarrow \cos \alpha(\ell_1, \ell_2) = |\cos \pi + (N_1, N_2)|$$

Нека $\ell_1 \cup \ell_2$ имат координати управител
 $d_i x + \beta_i y + \gamma_i = 0, i=1,2$

\Rightarrow едн. коорд. бенз. едн. коорд. координати
Бензопи са $n_1(d_1, \beta_1)$ и $n_2(d_2, \beta_2)$

$$\cos \alpha(n_1, n_2) = \frac{\langle n_1, n_2 \rangle}{|n_1| |n_2|} = \langle n_1, n_2 \rangle = d_1 d_2 + \beta_1 \beta_2$$

$$\Rightarrow \cos \alpha(\ell_1, \ell_2) = |d_1 d_2 + \beta_1 \beta_2|$$

$$\Rightarrow \alpha(\ell_1, \ell_2) = \arccos |d_1 d_2 + \beta_1 \beta_2|$$

Параметрични уравнения на равенка

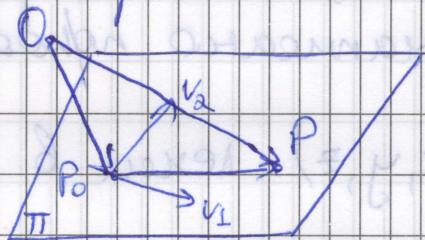
1. Векторното параметрично уравнение.

Нека Π е равенка, м. $P_0 \in \Pi$ и неколинеарни вектори v_1 и v_2 са компликации с Π .

Нека $m. P \in \Pi$

$\Rightarrow \overrightarrow{P_0P}$, v_1 , v_2 са компликации

$$\Rightarrow \exists \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R} : \overrightarrow{P_0P} = \lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2$$



Обратно: ако $\overrightarrow{P_0P} = \lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2$ за некои $\lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R}$

$\Rightarrow P \in \Pi$

$$\Rightarrow P \in \Pi \Leftrightarrow \exists \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R} : \overrightarrow{P_0P} = \lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2$$

Нека K е афинна коор. с-ма с начало O .

Нека ζ и ζ_0 са радиус-векторите на P и P_0 , м.e.

$$\zeta = \overrightarrow{OP}, \zeta_0 = \overrightarrow{OP_0} \Rightarrow \overrightarrow{P_0P} = \overrightarrow{OP} - \overrightarrow{OP_0} = \zeta - \zeta_0$$

$$\Rightarrow P \in \Pi \Leftrightarrow \exists \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R} : \zeta - \zeta_0 = \lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2$$

$\Leftrightarrow \exists \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R} : \zeta = \zeta_0 + \lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2 \Rightarrow$ Генер. параметрични уравнения на Π е

$$(1) \Pi : \zeta = \zeta_0 + \lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2, \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R}$$

2. Скаларни параметрични уравнения:

Нека сърдно $K = Oxyz$ и P_0 и векторите v_1 и v_2 имат коорд. $P_0(x_0, y_0, z_0)$, $v_1(a_1, b_1, c_1)$, $v_2(a_2, b_2, c_2)$

Знаем, че скаларните параметрични уравнения представляват векторните параметрични уравнения написани по координатите:

$$\Rightarrow P(x, y, z) \text{ некан } \left\{ \begin{array}{l} x = x_0 + d_1 a_1 t + d_2 a_2 \\ y = y_0 + d_1 b_1 t + d_2 b_2 \\ z = z_0 + d_1 c_1 t + d_2 c_2 \end{array} \right. \quad (2) \quad d_1, d_2 \in \mathbb{R}$$

- скаларни параметрични уравнения на Π

3. Параметрични уравнения на равнина през три точки.

Нека Π е зададена през трите неколинеарни точки P_1, P_2, P_3 , като сърдно K $P_i(x_i, y_i, z_i)$.

$\Rightarrow \Pi$ се ~~задава~~ е $P_0 := P_1$ и ~~има~~ неколинеарните вектори $P_1P_2 (x_2 - x_1, y_2 - y_1, z_2 - z_1)$ и $P_1P_3 (x_3 - x_1, y_3 - y_1, z_3 - z_1)$

$\Rightarrow \Pi$ има скаларни параметрични уравнения

$$(3) \quad \Pi: \left\{ \begin{array}{l} x = x_1 + \lambda_1 (x_2 - x_1) + \lambda_2 (x_3 - x_1) \\ y = y_1 + \lambda_1 (y_2 - y_1) + \lambda_2 (y_3 - y_1) \\ z = z_1 + \lambda_1 (z_2 - z_1) + \lambda_2 (z_3 - z_1) \end{array} \right. , \quad \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R}$$

или еквивалентно на

$$(4) \quad \Pi: \begin{cases} x = (1 - \lambda_1 - \lambda_2)x_1 + \lambda_1 y_1 + \lambda_2 z_1 \\ y = (1 - \lambda_1 - \lambda_2)y_1 + \lambda_1 x_1 + \lambda_2 z_2 \\ z = (1 - \lambda_1 - \lambda_2)z_1 + \lambda_1 x_2 + \lambda_2 z_3 \end{cases}, \quad \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R}$$

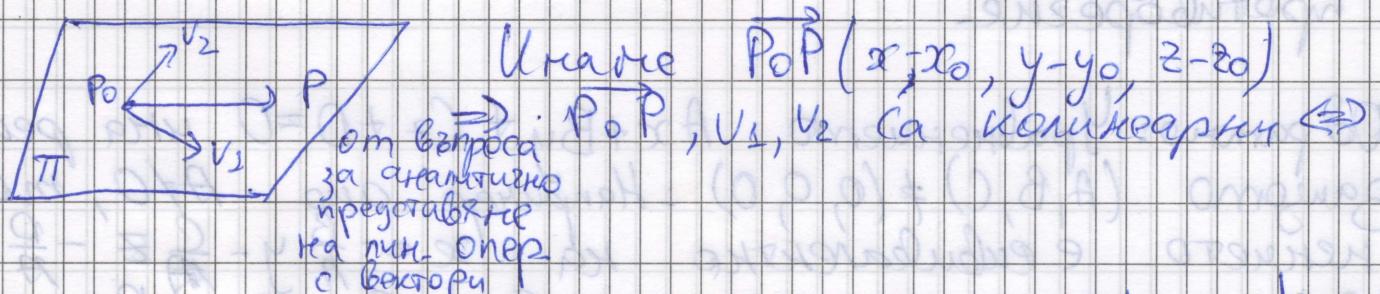
Общо уравнение на равенка

Нека $K = Oxyz$ е абсолютна коорд- с-ка.

Теорема 1: 1) Всичко уравнение Π има спрътно K , уравнение от вида $Ax + By + Cz + D = 0$, когато $\overrightarrow{A}, \overrightarrow{B}, \overrightarrow{C} \neq \overrightarrow{0}$
 $(A, B, C, D) \neq (0, 0, 0)$

2) Обратно: Всичко уравнение от вида
 $Ax + By + Cz + D = 0$, когато $(A, B, C) \neq (0, 0, 0)$ е уравнение спрътно K на някоя равенка.

Доказателство: Нека $m \cdot P_0(x_0, y_0, z_0) \in \Pi$ и
 неколinearни вектори $v_1(a_1, b_1, c_1)$ и $v_2(a_2, b_2, c_2)$ са компланарни с Π .
 $\Rightarrow P(x, y, z) \in \Pi \Leftrightarrow P_0 \vec{P}, v_1, v_2$ са компланарни.



$$\Leftrightarrow \det \begin{pmatrix} x - x_0 & a_1 & a_2 \\ y - y_0 & b_1 & b_2 \\ z - z_0 & c_1 & c_2 \end{pmatrix} = 0 \Leftrightarrow (x - x_0) \begin{vmatrix} b_1 & b_2 \\ c_1 & c_2 \end{vmatrix} + (y - y_0) \begin{vmatrix} a_1 & a_2 \\ c_1 & c_2 \end{vmatrix} + (z - z_0) \begin{vmatrix} a_1 & a_2 \\ b_1 & b_2 \end{vmatrix} = 0$$

$$\text{Означ: } A := \begin{vmatrix} b_1 & b_2 \\ c_1 & c_2 \end{vmatrix}, \quad B := \begin{vmatrix} c_1 & c_2 \\ a_1 & a_2 \end{vmatrix}, \quad C := \begin{vmatrix} a_1 & a_2 \\ b_1 & b_2 \end{vmatrix}, \quad D = \boxed{0}$$

$$D := z - Ax_0 - By_0 - Cz_0$$

$$\Rightarrow P(x, y, z) \in \pi \Leftrightarrow A(x-x_0) + B(y-y_0) + C(z-z_0) = 0 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow Ax + By + Cz - Ax_0 - By_0 - Cz_0 = 0$$

$\underline{= D}$

$$\Leftrightarrow Ax + By + Cz + D = 0 \Rightarrow \pi \text{ има уравнение}$$

$$Ax + By + Cz + D = 0$$

$(A, B, C) \neq (0, 0, 0)$, защото A, B, C са ненулеви от

матрицата $\begin{pmatrix} a_1 & a_2 \\ b_1 & b_2 \\ c_1 & c_2 \end{pmatrix}$ и ако ме са 0, то

!!!

Матрицата има ранг $\leq 1 \Rightarrow v_1$ и v_2 са коллинеарни-
противоположни.

2) Доказано: Уравнението $Ax + By + Cz + D = 0$ има решения,
защото $(A, B, C) \neq (0, 0, 0)$: Например ако $A \neq 0$, то урав-
нението е равивалентно на $x = -\frac{B}{A}y - \frac{C}{A}z - \frac{D}{A}$ и
решението е например $y = 0, z = 0, x = -\frac{D}{A}$.

Нека (x_0, y_0, z_0) е едно решение $\Rightarrow Ax_0 + By_0 + Cz_0 + D = 0$
 $\Rightarrow D = -Ax_0 - By_0 - Cz_0$.

Нека P_0 е м. с коорд. $P_0(x_0, y_0, z_0)$. От горната 1) е ясно, че е геометрично да намерим гба
нормалният вектор $\vec{v}_1(a_1, b_1, c_1)$ и $\vec{v}_2(a_2, b_2, c_2)$,
за които са изпълнени:

$$A = \begin{vmatrix} b_1 & b_2 \\ c_1 & c_2 \end{vmatrix}, \quad B = \begin{vmatrix} c_1 & c_2 \\ a_1 & a_2 \end{vmatrix}, \quad C = \begin{vmatrix} a_1 & a_2 \\ b_1 & b_2 \end{vmatrix}.$$

Сумаме, че $A \neq 0$

Нека $B_1 = A, C_2 = -1, B_2 = 0, c_1 = 0, a_1 = -B, a_2 = -\frac{C}{A}$

м.е. $v_1(-B, A, 0), v_2(-\frac{C}{A}, 0, 1)$

v_1 и v_2 са линейарни, затова изходу тукору
на матрицата от коорд. ~~не~~ ^{чтврта} ~~има~~ ~~и~~ разлици
от 0 (например $\begin{vmatrix} b_1 & b_2 \\ c_1 & c_2 \end{vmatrix} = n \neq 0$)

$\Rightarrow P_0, v_1, v_2$ дават равенка Π и от гор. то 1)
ми има уравнение

$$(x-x_0) \underbrace{\begin{vmatrix} b_1 & b_2 \\ c_1 & c_2 \end{vmatrix}}_{=A} + (y-y_0) \underbrace{\begin{vmatrix} c_1 & c_2 \\ a_1 & a_2 \end{vmatrix}}_{=B} + (z-z_0) \underbrace{\begin{vmatrix} a_1 & a_2 \\ b_1 & b_2 \end{vmatrix}}_{=C} = 0$$

$$\text{м.е. } \Pi: Ax + By + Cz - Ax_0 - By_0 - Cz_0 = 0$$

$$\Rightarrow \Pi: Ax + By + Cz + D = 0$$

Definicijski: Нека π е равнина. Уравнение спримо K на π от вида $Ax + By + Cz + D = 0$ (когато $(A, B, C) \neq (0, 0)$) се нарича общо уравнение на π спримо K .

III въпрос: 1: 1) Нека равнината π е зададена от $m.P_0(x_0, y_0, z_0)$ и неколинеарни вектори $v_1(a_1, b_1, c_1)$ и $v_2(a_2, b_2, c_2)$. Тогава π има спримо K общо уравнение

$$\pi: \begin{vmatrix} x - x_0 & a_1 & a_2 \\ y - y_0 & b_1 & b_2 \\ z - z_0 & c_1 & c_2 \end{vmatrix} = 0$$

2) Нека P_0 - π е зададена с три неколинеарни точки $P_1(x_1, y_1, z_1)$, $P_2(x_2, y_2, z_2)$, $P_3(x_3, y_3, z_3)$. Тогава π има спримо K общо уравнение.

$$\pi: \begin{vmatrix} x - x_1 & x_2 - x_1 & x_3 - x_1 \\ y - y_1 & y_2 - y_1 & y_3 - y_1 \\ z - z_1 & z_2 - z_1 & z_3 - z_1 \end{vmatrix} = 0 \quad \text{или еквивалентното}$$

$$\pi: \begin{vmatrix} x & x_1 & x_2 & x_3 \\ y & y_1 & y_2 & y_3 \\ z & z_1 & z_2 & z_3 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{vmatrix} = 0$$

Док: 1) Тогава за бугарски вида на 1) на π
 2) Тривиално уравнение следва от 1), заместо ѝ е зададена с $m.P_1$ и неколинеарни вектори:

$$P_1 P_2 (x_2 - x_1, y_2 - y_1, z_2 - z_1) \text{ и}$$

$$P_1 P_3 (x_3 - x_1, y_3 - y_1, z_3 - z_1)$$

Вторично уравнение следва от първото, заместо

$$\begin{vmatrix} x & x_1 & x_2 & x_3 \\ y & y_1 & y_2 & y_3 \\ z & z_1 & z_2 & z_3 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} x - x_1 & x_1 & x_2 - x_1 & x_3 - x_1 \\ y - y_1 & y_1 & y_2 - y_1 & y_3 - y_1 \\ z - z_1 & z_1 & z_2 - z_1 & z_3 - z_1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{vmatrix} \quad \begin{array}{l} \text{разбивка} \\ \text{по 4-ти рег} \end{array}$$

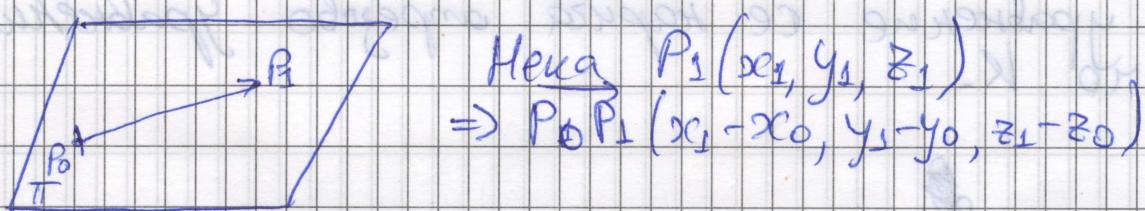
$$\begin{vmatrix} x - x_1 & x_1 & x_2 - x_1 & x_3 - x_1 \\ y - y_1 & y_1 & y_2 - y_1 & y_3 - y_1 \\ z - z_1 & z_1 & z_2 - z_1 & z_3 - z_1 \end{vmatrix}$$

III Върховение 2: Нека равнината Π има спрямление \vec{u} и уравнение $Ax + By + Cz + D = 0$. Тогава векторът $u(a, b, c)$ е комплиментарен с $\Pi \Leftrightarrow Aa + Bb + Cc = 0$

Доказателство: Нека $P_0(x_0, y_0, z_0) \in \Pi$

$$\Rightarrow Ax_0 + By_0 + Cz_0 + D = 0$$

Нека P_0P_1 е непретърбен на и с начало P_0 и завършва в $\Pi \Leftrightarrow$ краят $P_1 \in \Pi$.



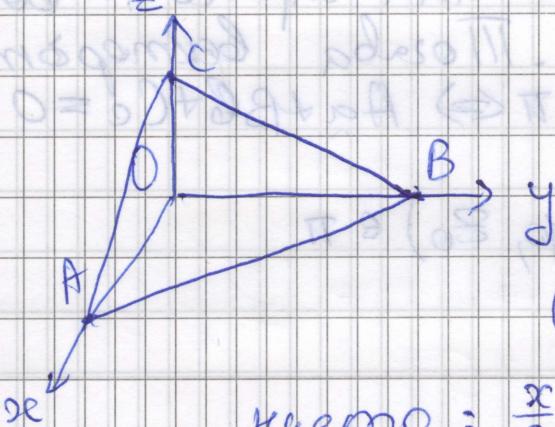
$$\begin{aligned} \text{III за да намо } P_0P_1 = u &\Rightarrow x_1 - x_0 = a, y_1 - y_0 = b, z_1 - z_0 = c \\ \Rightarrow x_1 = x_0 + a, y_1 = y_0 + b, z_1 = z_0 + c & \\ \Rightarrow u \parallel \Pi \Leftrightarrow P_1 \in \Pi \Leftrightarrow Ax_1 + By_1 + Cz_1 + D = 0 &\Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow A(x_0 + a) + B(y_0 + b) + C(z_0 + c) + D = 0 & \\ \Leftrightarrow (Ax_0 + By_0 + Cz_0 + D) + (Aa + Bb + Cc) = 0 & \\ = 0 & \end{aligned}$$

$$\Leftrightarrow Ax + By + Cz = 0$$

Одрезово уравнение на равнина

Нека равничната π не е успоредна на коорд. оси и не пресича през началото на коорд-ните

Нека $\pi \cap O_x = A(a, 0, 0)$, $\pi \cap O_y = B(0, b, 0)$, ~~$\pi \cap O_z = C(0, 0, c)$~~



$$a \neq 0, b \neq 0, c \neq 0, \text{запомни}$$

π не пресича през O

$\Rightarrow \pi$ има едностранико към уравн.

$$\pi: \frac{x}{a} + \frac{y}{b} + \frac{z}{c} = 1$$

(запомни че оликвартите между A, B, C удавват второто уравнение)

известо: $\frac{x}{a} + \frac{y}{b} + \frac{z}{c} - 1 = 0$ и \Rightarrow това е общо уравнение на равнината определена от тези 3 точки).

Много уравнение се нарича одрезово уравнение на π спрямо K .



Декартово уравнение на равнина

Нека равнината π не е успоредна на осма O_3 .

Нека π има следното уравнение $Ax + By + Cz + D = 0$.

$C \neq 0$, затворено ико $\text{gns.} \neq C = 0$, но ~~\Rightarrow~~

$A \cdot 0 + B \cdot 0 + C \cdot 1 = 0 \Rightarrow e_3 (0, 0, 1) \parallel \pi$ - от ТБ. 2

$\Rightarrow \pi \parallel O_3$ - противоречие $\Rightarrow C \neq 0$

\Rightarrow уравнението на π е еквивалентно на

$$z = -\frac{A}{C}x - \frac{B}{C}y - \frac{D}{C}. \text{ Означаване } k = -\frac{A}{C}, l = -\frac{B}{C} \text{ и}$$

$m = -\frac{D}{C} \Rightarrow \pi: z = kx + ly + m$ Уравнението от този вид се нарича декартово уравнение на π спрямо K .

Взаимно положение на две равнини

Нека $K = Oxyz$ е笛卡尔 коорд. сист.

Теорема 1: Нека равнините π_1 и π_2 имат спрямите K общо уравнение:

$$\pi_1: A_1x + B_1y + C_1z + D_1 = 0$$

$$\pi_2: A_2x + B_2y + C_2z + D_2 = 0$$

$$\text{Означаване: } A = \begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 \end{pmatrix} \quad \tilde{A} = \begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 & D_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 & D_2 \end{pmatrix}$$

* Проверка:

$$1) \pi_1 \parallel \pi_2 \Leftrightarrow \tilde{A} = 1 \quad (\Leftrightarrow \text{rank}(A) = 1) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \exists \lambda \neq 0: A_2 = \lambda A_1, B_2 = \lambda B_1, C_2 = \lambda C_1, D_2 = \lambda D_1$$

2) $\pi_1 \parallel \pi_2$, $\pi_1 \neq \pi_2 \Leftrightarrow z(A) = 1, z(\tilde{A}) = 2$

$\Leftrightarrow \exists \lambda \neq 0 : A_2 = \lambda A_1, B_2 = \lambda B_1, C_2 = \lambda C_1$, но $D_2 \neq \lambda D_1$.

3) $\pi_1 \cup \pi_2$ са пресечане се $\Leftrightarrow z(A) = 2$ ($\cup \Rightarrow z(\tilde{A}) = 2$)

$\Leftrightarrow \nexists \lambda \in \mathbb{R} : A_2 = \lambda A_1, B_2 = \lambda B_1, C_2 = \lambda C_1$

Доказателство:

Аналогично на док. за π_1 за π_2 и то може да се докаже че има един и също ненулево решение на системата.

Нека π_1 да е симплекс на T^1 може да се докаже че

π_2 : Нека равнината π има спрямо K координати уравнение $Ax + By + Cz + D = 0$. Тогава всичко

единствено решение на π спрямо K ще е

$\lambda (Ax + By + Cz + D) = 0$, кога $\lambda \neq 0$ и всичко

уравнение от този вид е единствено

решение на π спрямо K .

Задаване на права с двойка уравнения

Нека $K = Oxyz$ е архимедова коорд. с-ма

T1: 1) всяка права l се задава спрямо K с уравнения
от вида

$$\begin{cases} A_1x + B_1y + C_1z + D_1 = 0 \\ A_2x + B_2y + C_2z + D_2 = 0 \end{cases}$$

което е равенство на матрицата $\begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 \end{pmatrix} \in \mathbb{Q}$.

2) Обратно: всяка двойка у-низи от вида:

$$(1) \begin{cases} A_1x + B_1y + C_1z + D_1 = 0 \\ A_2x + B_2y + C_2z + D_2 = 0 \end{cases}$$

което е равенство на матрицата $\begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 \end{pmatrix} \in \mathbb{Q}$,

са у-низи на некоя права спрямо K .

Док:

1) Нека T_1 и T_2 еа гве равн., които се пресичат
но правата l .

Нека уравн. на T_1 и T_2 са

$$T_1: A_1x + B_1y + C_1z + D_1 = 0$$

$$T_2: A_2x + B_2y + C_2z + D_2 = 0$$

$\Rightarrow l$ има ур. от вида 1.

При това равенство на $\begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 \end{pmatrix}$ е \mathbb{Q} , защото
 T_1 и T_2 са пресичани се (от T_1 отм „Всичко
нолово, на гве равенка.“)

2) Имате $\zeta(A) = 2$, когато $A = \begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 \end{pmatrix} \Rightarrow$ редовете на A са некуплеви.

$\Rightarrow A_1x + B_1y + C_1z + D_1 = 0$ и $A_2x + B_2y + C_2z + D_2 = 0$ са общи у-ници на равн. Π_1 и Π_2 .

Имате $\zeta(A) = 2$, от Т.1 от миналия норм

$\Rightarrow \Pi_1$ и Π_2 са пресичани се
Нека $\rho = \Pi_1 \cap \Pi_2$ - прес. права

Доказванието: Уравненията на права ρ спрямо K от вида

$$\rho : (1)$$

(издемо ~~не~~ равенството на $\begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 \end{pmatrix} = 2$), се нарича обща уравнения на ρ спрямо K .

От док. на Т1 получаваме

Тв.1: Правата ρ има спрямо ~~K~~ K обща у-ница (1) \Leftrightarrow у-ница.

$A_1x + B_1y + C_1z + D_1 = 0$ и $A_2x + B_2y + C_2z + D_2 = 0$ са общи у-ници на общи равнини Π_1 и Π_2 , които се пресичат на ρ .

Тв.2: Нека правата ρ има спрямо K обща у-ница (1). Правата равнината Π минава през $\rho \Leftrightarrow \Pi$ има у-ница спрямо K от вида:

$\lambda_1(A_1x + B_1y + C_1z + D_1 = 0) + \lambda_2(A_2x + B_2y + C_2z + D_2 = 0)$,
издемо $(\lambda_1, \lambda_2) \neq (0, 0)$.

Доказателство:

$$1) \Rightarrow$$

Нека π минава през ℓ $\pi: A_1x + B_1y + C_1z + D_1 = 0$

Разглеждаме с-матрица:

$$\begin{cases} A_1x + B_1y + C_1z + D_1 = 0 \\ A_2x + B_2y + C_2z + D_2 = 0 \\ A_3x + B_3y + C_3z + D_3 = 0 \end{cases}$$

Тогава с-матрица има решението и то е единствено икооп. на всяка точка от ℓ са реш.

По теоремата на Руше $\zeta(A) = \zeta(\tilde{A})$

$$\text{издига } A = \begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 \\ A_3 & B_3 & C_3 \end{pmatrix}, \text{ а } \tilde{A} = \begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 & D_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 & D_2 \\ A_3 & B_3 & C_3 & D_3 \end{pmatrix}$$

Ако $\zeta(A) = 3$, то с-матрица има единствено реш. -
противоречие

$$\Rightarrow \zeta(A) \leq 2$$

Тогава като на матрица от първите две реда на A
рангът е 2, $\Rightarrow \zeta(A) \geq 2 \Rightarrow \zeta(A) = 2 \Rightarrow \zeta(\tilde{A}) = 2$

\Rightarrow третият ред на \tilde{A} са линейно-зависими

\Rightarrow една от масите е лин. комбинац. на другите две

Но рангът на матрицата от първите две реда на
 \tilde{A} е 2. \Rightarrow тя са лин. незав. \Rightarrow третият ред е лин. комбинац.

на първите две, м.е. $\exists \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R}: A_3 = \lambda_1 A_1 + \lambda_2 A_2$,

$$B_3 = \lambda_1 B_1 + \lambda_2 B_2, C_3 = \lambda_1 C_1 + \lambda_2 C_2, D_3 = \lambda_1 D_1 + \lambda_2 D_2$$

$$\Rightarrow \pi: \lambda_1(A_1x + B_1y + C_1z + D_1) + \lambda_2(A_2x + B_2y + C_2z + D_2) = 0$$

$$(\lambda_1, \lambda_2) \neq (0, 0), \text{ защото ако } \lambda_1 = \lambda_2 = 0 \Rightarrow A_3 = B_3 = C_3 = D_3 = 0$$

м.е. уравн. на π е уравн. на равен.

2) ~~←~~

Дено, заместо огл. всяка морда на л. удовлетворява у-ничи $\lambda_1(-\dots) + \lambda_2(-\dots) = 0$

Преиздаване от парал. у-ничи към
двойка уравнения и обратното

$$\text{Нека } l: \begin{cases} x = x_0 + \lambda a \\ y = y_0 + \lambda b \\ z = z_0 + \lambda c \end{cases}, \lambda \in \mathbb{R} \Rightarrow v(a, b, c) \neq 0$$

\Rightarrow ние едно от $a, b, c \neq 0 \Rightarrow$ едно от уравненията може да се реши относно λ .

Заместване в другите две и нонизаване двойка
уравнения

Нека l е задад. с двойка у-ничи. Тогава като
матрицата на с-мата има ранг 2, то с-мата
може да се реши относно две прер.

Нека сме с. решени например от двете с-ми.
 $\Rightarrow x = a + bz$

$$y = c + dz$$

Нонизаване $z = \lambda$ и нонизаване на пари у-ничи

$$l: \begin{cases} x = a + b\lambda \\ y = c + d\lambda \\ z = \lambda \end{cases}, \lambda \in \mathbb{R}$$

Полупространства

Неса $L = Ax + By + Cz + D$ е аддитивна коопр. с M_3

Т1: Неса Π има ~~коопр~~ откроено к уравнение $Ax + By + Cz + D \leq 0$ и $P_1(x_1, y_1, z_1)$ и $P_2(x_2, y_2, z_2)$ не лежат на Π .

$$O_{\text{ст}}. L(x, y, z) = Ax + By + Cz + D$$

Неса Π :

1) P_1 и P_2 са в Π \Leftrightarrow полупространство от коопрео Π $\Leftrightarrow L(x_1, y_1, z_1) \cdot L(x_2, y_2, z_2) < 0$ (м-е. когато $L(x_1, y_1, z_1) \cdot L(x_2, y_2, z_2)$ имат различни знаци)

2) P_1 и P_2 са от едно и също полупространство откроено Π .

$\Rightarrow L(x_1, y_1, z_1) \cdot L(x_2, y_2, z_2) \geq 0$, м-е. когато $L(x_1, y_1, z_1) \cdot L(x_2, y_2, z_2)$ имат еднакви знаци)

Доказателство: Имате $P_1 \in \Pi \Leftrightarrow L(x_1, y_1, z_1) = 0$

$\Rightarrow P_1$ и P_2 не лежат $\Leftrightarrow L(x_2, y_2, z_2) = 0$

$\Rightarrow P_1$ и P_2 не лежат в $\Pi \Leftrightarrow L(x_1, y_1, z_1) \neq 0 \wedge L(x_2, y_2, z_2) \neq 0$

$\Leftrightarrow L(x_1, y_1, z_1) \cdot L(x_2, y_2, z_2) \neq 0 \Rightarrow 1) \text{ и } 2) \text{ са еднакви}$

(и т.е. док. $\Rightarrow 1) P_1$ и P_2 са в различни полупространства \Leftrightarrow отб. отв. P_1, P_2 не лежат в Π .

$$x = (1-\lambda)x_1 + \lambda x_2$$

$$\text{отв. отв. } P_1, P_2: \begin{cases} y = (1-\lambda)y_1 + \lambda y_2, \lambda \in (0, 1) \\ z = (1-\lambda)z_1 + \lambda z_2 \end{cases}$$

$\pi: L(x, y, z) = 0 \Rightarrow \pi$ и омб. оме. P_1, P_2 са нпосичам
 $\Leftrightarrow L((1-\lambda)x_1 + \lambda x_2, (1-\lambda)y_1 + \lambda y_2, (1-\lambda)z_1 + \lambda z_2) = 0$
 ика рен. $\lambda \in (0, 1) \Leftrightarrow A((1-\lambda)x_1 + \lambda x_2) + B((1-\lambda)y_1 + \lambda y_2) +$
 $C((1-\lambda)z_1 + \lambda z_2) + D = 0$ ика рен. $\lambda \in (0, 1)$

$$(Ax_1 + By_1 + Cz_1 + D) + \lambda [A((1-\lambda)x_2 + \lambda x_1) + B((1-\lambda)y_2 + \lambda y_1) + C((1-\lambda)z_2 + \lambda z_1) + D] = 0 \Leftrightarrow L(x_1, y_1, z_1) + \lambda (L(x_2, y_2, z_2) - L(x_1, y_1, z_1)) = 0$$

ика рен. $\lambda \in (0, 1)$

Лема: Нека $a, b, c, d \in \mathbb{R}$ $f(\lambda) = a + b\lambda$

Проверка уравн. $f(\lambda) = 0$ ика рен. $\lambda \in (c, d) \Leftrightarrow$
 $\Leftrightarrow f(c)f(d) < 0$ или $f \equiv 0$ (м.е. $a = b \in \{0\}$)



Прилагате лемата за $a = L(x_1, y_1, z_1)$, $b = L(x_2, y_2, z_2)$
 $b = L(x_2, y_2, z_2) - L(x_1, y_1, z_1)$, $c = 0$, $d = 1$
 Погледујмо $a = L(x_1, y_1, z_1) \neq 0$ $f \neq 0$
 $\Leftrightarrow f(\lambda) = L(x_1, y_1, z_1) + \lambda(L(x_2, y_2, z_2) - L(x_1, y_1, z_1)) = 0$
 ика решение $\lambda \in (0, 1)$.

$$\Leftrightarrow f(0)f(1) < 0 \Leftrightarrow L(x_1, y_1, z_1)L(x_2, y_2, z_2) < 0$$

$\Rightarrow P_1$ и P_2 са ом разн. нпупространства \Leftrightarrow

$$\Leftrightarrow L(x_1, y_1, z_1)L(x_2, y_2, z_2) < 0$$

(негатив: Нека π има спрото К уравн. \Leftrightarrow)

$\pi: L(x, y, z) := Ax + By + Cz + D \geq 0$ Проверка обе

омбогрен. нпупространства омкодете π ка

$$\begin{cases} P(x, y, z) := L(x, y, z) \geq 0 \\ P(x, y, z) := L(x, y, z) < 0 \end{cases}$$

Нормално уравнение на равнина

Дефиниция: Едни вектор се нарича нормален за дадена равнина, ако е \perp на равнината (м.е. е \perp на всички вектори, които са комплигарици с равнината)

От тук наставък следва, че е очертано
ортонормираният коорд. с-ръг. $K \models Oxyz$

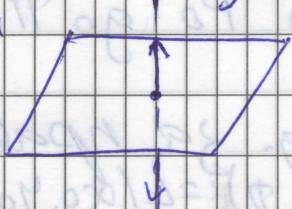
Тв 1: Нека равнината Π има спрямо K уравнение $Ax + By + Cz + D = 0$. Тогава векторът $N(A, B, C)$ е нормален за Π .

Док: Векторът $v(a, b, c)$ е комплигарен с $\Pi \Leftrightarrow$
 $\Leftrightarrow Aa + Bb + Cc = 0 \Leftrightarrow \langle N, v \rangle = 0 \Leftrightarrow N \perp v \Rightarrow$ Нормал. за Π

Тв. 2: Нека спрямо K м.р.о и некулевицът вектор N имат коорд. $P_0(x_0, y_0, z_0)$ и $N(A, B, C)$. Тогава равнината Π през P_0 , която е \perp на N , има уравнение $A(x - x_0) + B(y - y_0) + C(z - z_0) = 0$

Док: - аналогично на своята ~~свойство~~ твърдение за пръва в равнината

Исто, е, че всеки гба норм. векторът на ~~пръв~~ равнината са комплигарни



\Rightarrow Този гба единични нормални вектори

Ако $N(A, B, C) \neq 0$ е пръв. норм. вектор, то редица

нормални вектори са $n := \frac{N}{\|N\|} = n$, m.e.

$$n \left(\frac{A}{\sqrt{A^2+B^2+C^2}}, \frac{B}{\sqrt{A^2+B^2+C^2}}, \frac{C}{\sqrt{A^2+B^2+C^2}} \right) = n \left(\frac{A}{\sqrt{...}}, \frac{B}{\sqrt{...}}, \frac{C}{\sqrt{...}} \right)$$

Дадо: Нормално уравн. на Π спрътно к е картица
общо уравн. на Π спрътно к, за което норм.
вектор с координатами по единичните прег x, y, z
е единичен.

$$\Rightarrow \Pi: Ax + By + Cz + D = 0 \text{ е нормално}$$

$$\Leftrightarrow A^2 + B^2 + C^2 = 1$$

Теорема 3: Всяка равенка Π ита спрътно к този
где нормални уравнения.

Ако $Ax + By + Cz + D = 0$ е едно ~~общо~~ общо уравнение
на Π , то норм. уравн. са $\pm \frac{Ax + By + Cz + D}{\sqrt{A^2 + B^2 + C^2}} = 0$

Док. - както на същото твърд. за права в равн.

Приложение на нормалното уравнение

1) Растоянието от точката P_0 до равната Π

Теорема: Нека спрътно к равн. Π ита норм.
уравн. $Ax + By + Cz + D = 0$ и м.Ро има
коорд. (x_0, y_0, z_0) . Тогава $L(P_0, \Pi) = |Ax_0 + By_0 + Cz_0 + D|$
Равната разст. $d(P_0, \Pi)$ от P_0 до Π е

$$d(P_0, \Pi) = |L(P_0, \Pi)|$$

Док. - както на същото твърд. за права в равн.

Заделено: Числото $|d(P_0, \Pi)| = L(P_0, \Pi)$ се картира
ориентирано разстояние от P_0 до Π , но отрицателен норм. вектор

$n(d, \beta, \gamma)$

Като при нрава в равните получаваме
 $\Delta(P_0, \pi) > 0 \Leftrightarrow P_0$ е в полуправителството но
същ. π , ~~в~~ в кое то съд и

$\Delta(P_0, \pi) < 0 \Leftrightarrow P_0$ --- -n

Иног зърна M/Y ще разсчити - същ га си даде.
се разделя Z/Y M/Y съответно. 2 март. Вендора

11.XII.2012.

Реално проективно пространство

Понятие, правите и равнините, които разглеждат
ме до сега не са наричани идентични.

Мне съвсем допълнителни този, прави и
равнини, които не са наричани десиратни.

Значи, че репрезултата успоредност на прави е
репрезултата на еквивалентността.

Ако ℓ е идентична права, то означава се с
 U_ℓ , клас на еквивалентността ℓ .

U_ℓ се нарича десиратност на ℓ .

Множеството от всички идентични този и
всички десиратни този в пространството
се нарича разширено пространство или реално
проективно пространство.

Три прави в реалното проективно пространство:

1) Нека ℓ е идентична права.

Правата $\ell := \ell \cup \{U_\ell\}$ се нарича разширена идентична

III-191

права

2) Ненад Π е краят на равнината.

Означаване $U_{\Pi} := \{U_P : P \in \Pi\}$

U_{Π} се нарича дезулатка права на равнината Π .

Прави в реалното пространство проектическо (проективни права) са всички разширени краини права и всички дезулатки права на равнините права.

Равнини в реалното пространство проектическо (проективни равнини)

1) Ненад Π е краят на равнината

Многова $\overline{\Pi} := \overline{U_{\Pi}}$ се наричат разширени краини права.

2) Дезулатката равнинка $S := U_P : P \in \Pi$ е краят на права (мн.н. от всички дезулатки горе).

Равнини в реалното пространство проектическо проектическо са всички разширени краини права и дезулатката равнинка S .

Теорема 2 В реалното пространство проектическо са 6 съща свойства.

1) През даден разширени точки може да съдържа права.

2) През три точки, които не лежат на една права, може да съдържа права.

3) През права и келексана на нея точка може да съдържа права.

- 4) Всички две различни прави се пресичат на права.
- 5) Ако са дадени права и равенка, то ини правата лежи в равенката, или се пресичат в една точка.
- 6) Две различни права или се пресичат в една точка или не лежат в една равенка.

Реална проективна равенка

Всичко е аналогично на реалното проективно пространство, но нетъг равенки.

Могат да са кратки точки и безкрайни точки на правите в равенката.

Правите са различните кратки права в равенката и безкрайната права ∞ , состояща се от всички безкрайни точки.

Теорема: В реалната проективна равенка са 4 сина свидетелства:

- 1) През 2 различни точки може да премине 1 права.
- 2) Всички 2 различни права се пресичат в една точка.

Доказателство: Нека $P_1 \neq P_2$ са точки:

- a) $P_1 \cup P_2$ са кратки точки \Rightarrow права $\ell : P_1, P_2 \in \ell$
 $\Rightarrow P_1, P_2 \in \ell \Rightarrow$ доказането съществува.

Нека a е проективна права: $P_1, P_2 \in a$

$\Rightarrow a$ е разширила кратка права, заместо ∞ не съдържа кратки точки, $\Rightarrow a = m$ за някоя кратка права m $\Rightarrow P_1 \cup P_2 \in m = m \cup \{U_m\}$

$\Rightarrow P_1, P_2 \in m$ (запомо са краини) $\Rightarrow m = l \Rightarrow a = \bar{l}$, с което доказвате и еднаквостта.

5) P_1 е краинка, P_2 е дезкраинка, $P_2 \subset U_p$ за некоя краинка права \bar{l} .

Нека m е краинка права през P_2 , което е успоредна на \bar{l} . $m \parallel \bar{l} \Rightarrow U_m \subset U_p$.

$\Rightarrow \bar{m}$ е права през P_1 и $P_2 = \bar{m}$ (запомо $P_1 \in m \subset \bar{m}$)

Така доказвате съществуването.

Нека a е проектичка права $= P_1, P_2 \in a$

$\Rightarrow a \neq W$, запомо W не съдържа краинки току, а P_1 е краинка $\Rightarrow a = \bar{n}$ за некоя краинка права и $\bar{n} = n \cup U_n$

Тако като еднаквостта дезкраинка току на \bar{n} е U_n , но $P_2 = U_n \Rightarrow \bar{l} \parallel \bar{n}$

Не

Тако като P_1 е краинка, от $P_1 \in \bar{n} \Rightarrow P_1 \in n$
 $\Rightarrow n$ е нравдата права през P_1 , което е успоредна на $\bar{l} \Rightarrow n = m \Rightarrow a = \bar{m}$, м.е. получавате еднаквостта.

6) P_1 и P_2 са дезкраинки. $P_1, P_2 \in W$ и некоя права права на P_1 и P_2 да не съдържат, запомо разни пътни краинки права съдържат само на една дезкраинка току.

И P_1 ги

2) Нека $a \neq b$ са пресекајуки прави
 а) $a = l \cup b = m$ са раздвојенци крајници прави
 $\Rightarrow l \neq m$

б) $l \cup m$ са пресекачи $c \Rightarrow$ не са успоредни $l \neq m \Rightarrow l \cap m = (l \cup m) \cap (m \cup l) = \emptyset$
 $\Rightarrow l \cap m$ - једна тачка

в) $l \parallel m \Rightarrow l \cap m = \emptyset$ - једна тачка

З) $a = l, b = m \Rightarrow l \cap m = \emptyset$ - једна тачка.



Хомогени координати

1. Хомогени координати в реалном проективном пројектранству:

Нека $K = Oxyz$ је обична коорд. с-ма в пространству

точак

Дефиниција: Координатите спрото K на крајнице мораки, коишто испољавају доделу, се нарекују хомологични координати и се симболизирају с главним бројима.

Дефиниција: 1) Нека крајната морака P има спрото K хомологични координати (x, y, z) .

Хомологични координати на P спрото K се нарекују

Бесконачна земљеска $(x, y, z, t) \in \mathbb{R}^4$, за коишто $t \neq 0$ и

$$\frac{x}{t} = x, \frac{y}{t} = y, \frac{z}{t} = z$$

Нека P е кратка права. Хомогенни координати на дезиратската точка на P се наричат всяка четворка $(x, y, z, 0) \in \mathbb{R}^4$, която (x, y, z) са координати на P и $t = 0$ е вектор v , който е перпендикулярен на P .

Задача: Да се покаже, че всяка кратка четворка $(x, y, z, t) \in \mathbb{R}^4$ представлява хомогенни координати на някоя точка

Четворката $(0, 0, 0, 0)$ не представлява хомогенни координати на никаква точка

2) Ако $m \cdot P$ има хомогенни коорд. (x, y, z, t) , то P е кратка (дезиратска) $\Leftrightarrow t \neq 0$ (съответно $t = 0$)

3) Ако $\cancel{m \cdot P}$ е кратка точка и има нехомогенни коорд. (X, Y, Z) , то всяка четворка хомогенни коорд. е $(X, Y, Z, 1)$

Първое доказателство: Нека $m \cdot P$ има спрямо K хомогенни координати (x, y, z, t) . Тогава четворката (x', y', z', t') представлява хомогенни координати на P спрямо K .
 $\Leftrightarrow \exists g \neq 0: x' = gx, y' = gy, z' = gz, t' = gt$

Доказателство: 1) Нека P е кратка точка и има спрямо K нехомогенни координати (X, Y, Z)

$$\Rightarrow t \neq 0 \text{ и } \frac{x}{t} = X, \frac{y}{t} = Y, \frac{z}{t} = Z$$

Нека (x', y', z', t') са хомогенни коорд. на $P \Rightarrow$

$$\Rightarrow t' \neq 0 \text{ и } \frac{x'}{t'} = X, \frac{y'}{t'} = Y, \frac{z'}{t'} = Z$$

Нека $g = \frac{t'}{t}$ ($\Rightarrow g \neq 0$, защото $t' \neq 0$)

$$\Rightarrow x' = t' x = \frac{t'}{t} x = gx; y' = gy; z' = gz, t' = gt$$

Однако: Имея $g \neq 0$ и $x' = gx$, $y' = gy$, $z' = gz$,
 $t' = gt \Rightarrow t' \neq 0$, значит $g \neq 0$ и $t \neq 0$

$\Rightarrow \frac{x'}{t'} = \frac{gx}{gt} = \frac{x}{t} = X$, $\frac{y'}{t'} = \frac{gy}{gt} = \frac{y}{t} = Y$, $\frac{z'}{t'} = \frac{gz}{gt} = \frac{z}{t} = Z \Rightarrow (x', y', z', t')$ са
 ономогични координаты на P .

2) Имея P е базисната точка, $P = Ue \Rightarrow t = 0$ и
 векторът $U(x, y, z) \parallel l$ и $v \neq 0$.

Имея (x', y', z', t') са координати на $Ue \Rightarrow$

$\Rightarrow t' = 0$ и векторът $v'(x', y', z', t') \parallel l$ и $v' \neq 0$

$\Rightarrow v \parallel v' \Rightarrow \exists g \neq 0 : v' = gv$ ($g \neq 0$, защото и $v' \neq 0$)

$\Rightarrow x' = gx$, $y' = gy$, $z' = gz$, $t' = gt = 0 \Rightarrow g \cdot 0 = g \cdot t$

Однако: Имея $(x', y', z', t') : x' = gx$, $y' = gy$, $z' = gz$,
 $t' = gt$ за $g \neq 0 \Rightarrow t' = 0$ (защото $t = 0$)

Имея v' е векторът с координати $v'(x', y', z')$

$\Rightarrow v' = gv \Rightarrow v' \parallel v \Rightarrow v \parallel l$.

Обратно $v \neq 0$, защото $g \neq 0$ и $v \neq 0$

$\Rightarrow (x', y', z', 0)$ са ономогични координати на Ue .

$$(\mathbb{R}^4 \setminus \{0\}) \sim$$

$$(x, y, z, t) \sim (x', y', z', t') \Leftrightarrow \exists g \neq 0 : x' = gx, y' = gy, z' = gz, t' = gt.$$

Теорема 1: Всяка равенка в реалното пространство
 на пространство между координати в ономогични
 координати спрямо $Ax + By + Cz + Df = 0$,

което $A, B, C, D \neq 0$ може да е от вида
 $A, B, C, D \neq 0$.

Обратно, всяко уравнение от този вид е
уравнение в хомогенни координати.
Според това имам равноста в реалното
пространство проектирани върху

доказателство: 2) Безупречната равност Ω
 $P(x, y, z, t) \in \Omega \Leftrightarrow t = 0 \Rightarrow t = 0$ е уравн. на
дезупречната равност Ω и то ние
 $D = 1 \neq 0$

18.XII.2012. Хомогени координати

1. Хомогени координати в пространството

x, y, z аддитивни коорд.

Допълнителни коорд. - наричане хомогени координати

Ако P е краят на t то са с хомогени коорд.
 (x, y, z) , но хомогенни коорд. на P са (x, y, z) .
 $t \neq 0$ и $\frac{x}{t} = X, \frac{y}{t} = Y, \frac{z}{t} = Z$.

Ако $P = Ue$ - безупречна точка

$O \neq V(x, y, z) \parallel Ue$, то хомогенни коорд.
на $P = Ue$ са $(x, y, z, 0)$

$(0, 0, 0, 0)$ не са хомогени коорд. на
никой точка, всички останали четворки са
 P е краят $\Leftrightarrow t \neq 0$
безупречна $\Leftrightarrow t = 0$

III. 1.98

Ако P е точка с несомогенни коорд. (x, y, z) , то една четвърта десетицата коорд. е $(x, y, z, 1)$

Множение 1: Ако P има десетиците коорд (x, y, z, t) , то (x', y', z', t') са десетиците коорд. на \bar{P}
 $\Leftrightarrow \exists g \neq 0 : x' = gx, y' = gy, z' = gz, t' = gt$

Теорема 1: Всичка проектирана равенства че десетиците коорд. уравн. от вида $Ax + By + Cz + Dt = 0$ има едно решение от $A, B, C, D \in \mathbb{R} \neq 0$.

Одразим се, че има y -число от този вид е уравн. в десетиците коорд. ~~уравн.~~ на тяхната проектирана равенства.

Доказателство: Нека Π е проектирана равенства
 $\exists \Pi \neq \bar{\Pi}$, която има уравн. в десетиците коорд. Урвам x от уравн. $AX + BY + CZ + DT = 0$,
 $\Rightarrow (A/B, C) \neq 0$

Нека $m \cdot P$ има десетиците коорд. (x, y, z, t)

Нека P е точка $\Rightarrow t \neq 0$ и P има несомогенни коорд. $(\frac{x}{t}, \frac{y}{t}, \frac{z}{t}, 1) \Rightarrow P \in \bar{\Pi} \neq \Pi \Leftrightarrow P \in g \Leftrightarrow$

$$Ax + By + Cz + Dt = 0 \Leftrightarrow Ax + By + Cz + D \cdot 0 = 0$$

Нека P е десиратска точка от Π , ~~на Π~~
 $\Rightarrow P$ има съмогнати коорд. $(x, y, z, 0)$, когато
 векторът $v(x, y, z) \parallel l$ и $v \neq 0$
 $P \in \pi = \bar{g} \Leftrightarrow P \in 'ug \Leftrightarrow l \parallel g \Leftrightarrow v(x, y, z) \parallel g$

$$\Leftrightarrow Ax + By + Cz = 0 \Leftrightarrow Ax + By + Cz + D \cdot 0 = 0$$

\Rightarrow ако π е грама сънца нонравление, т.e. $P(x, y, z, t) \in \pi$
 $\Leftrightarrow Ax + By + Cz + Dt = 0$ е уравн. на π в съмогнати
 коорд. Тук трябва чистота на коед. $\neq 0$, защото
 $(A, B, C) \neq 0$

2) $\pi = \bar{Q}$ има y -точка $t = 0$

Обратно: Нека е зададено y -точка $Ax + By + Cz + Dt = 0$
 и нека $\neq 0$ една коед. $\neq 0$. Ако $A = B = C = 0 \Rightarrow$
 $\Rightarrow D \neq 0 \Rightarrow$ уравн. $Dt = 0 \Leftrightarrow t = 0$ (y -точка на десир.
 равенство)
 Ако $(A, B, C) \neq 0$, то нека \bar{g} е кратката равенка с
 уравнение в преодомогнати коорд. $Ax + By + Cz + D = 0$
 $\text{от 1)} \Rightarrow Ax + By + Cz + Dt = 0$ е уравн. на \bar{g} .

Теорема 2: Нека проекционите равенки π_1 и π_2 имат
 съмогнати коорд. Според K уравнения:

$$\pi_1: A_1x + B_1y + C_1z + D_1t = 0$$

$$\pi_2: A_2x + B_2y + C_2z + D_2t = 0$$

Доказаване с $A = \begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 & D_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 & D_2 \end{pmatrix}$

III. 1.100

III означава:

1) $\pi_1 = \pi_2 \Leftrightarrow z(A) = 1 \Leftrightarrow \exists g \neq 0: A_2 = g A_1, B_2 = g B_1,$
 $C_2 = g C_1, D_2 = g D_1$

2) $\pi_1 \neq \pi_2 \Leftrightarrow z(A) = 2 \Leftrightarrow \nexists g: A_2 = g A_1, B_2 = g B_1, C_2 = g C_1,$
 $D_2 = g D_1$

Доказателство: $z(A) = 1$ или 2, замото което.

В у-тира на π_1 и π_2 не са включени 0.

\Rightarrow десните еквивалентности в 1) и 2) са ортвигри.

За π_1 и π_2 имате 2 изпълняващи се възможности
 $\pi_1 = \pi_2$ или $\pi_1 \neq \pi_2$

За $z(A)$ имате 2 изпълняващи се възможности

$z(A) = 1$ или $z(A) = 2$

\Rightarrow достатъчно е да покажем, само 1)

Обратната посока също е очевидна, замото ако
 $\exists g \neq 0: A_2 = g A_1, B_2 = g B_1, C_2 = g C_1, D_2 = g D_1$, то у-тира
на π_2 е $\underbrace{g(A_1x + B_1y + C_1z + D_1t)}_{P \neq 0} = 0$, което е еквивалентно на $A_1x + B_1y + C_1z + D_1t = 0$.

мако на $A_1x + B_1y + C_1z + D_1t = 0 \rightarrow$ у-тира на $\pi_1 \Rightarrow \pi_1 = \pi_2$

Нека сега $\pi_1 \neq \pi_2 \Rightarrow P \in \pi_1 \Leftrightarrow P \in \pi_2$

Нека $A_1 \neq 0$

\Rightarrow уравн. на π_1 е еквивалентно на $x = -\frac{B_1}{A_1}y - \frac{C_1}{A_1}z - \frac{D_1}{A_1}t$

$\Rightarrow P(x, y, z, t) \in \pi_1 \Leftrightarrow$ коорд. уравнение на това у-тире.

Ако $P \notin \pi_1 \Rightarrow P \in \pi_2 \Rightarrow$ коорд. на P уравнение на

уравн. на $\pi_2 \Rightarrow A_2 \left(-\frac{B_1}{A_1}y - \frac{C_1}{A_1}z - \frac{D_1}{A_1}t \right) + B_2y +$
 $+ C_2z + D_2t = 0$

$$\Rightarrow \left(B_2 - \frac{A_2}{A_1} B_1 \right) y + \left(C_2 - \frac{A_2}{A_1} C_1 \right) z + \left(D_2 - \frac{A_2}{A_1} D_1 \right) t = 0$$

и моба е върно за ~~функция~~ $f(y, z, t) \neq 0$

$(y, z, t) \neq 0$, gaujoms $\text{ako } (y, z, t) = 0$, mo u $x \geq 0 \Rightarrow$

$\Rightarrow (x, y, z, t) = 0$ - не са коорд. на морта

Очевидно равенством ϵ определено и при $(y, z, \delta) = 0$
 \Rightarrow равенством ϵ близко (y, z, t) к 0 .

$$\Rightarrow B_2 = \frac{A_2}{A_1} \cdot B_1, C_2 = \frac{A_2}{A_1} C_1, D_2 = \frac{A_2}{A_1} D_1$$

Означаваме: $\varrho := \frac{A_2}{A_1} \Rightarrow A_2 = \varrho A_1$, $B_2 = \varrho B_1$, $C_2 = \varrho C_1$,
 $D_2 = \varrho D_1$, и $\varrho \neq 0$, заместо ако $\varrho \geq 0$ и не ненулев, та ако $A_2 = B_2 = C_2 = D_2 = 0$ - противоречие

Теорема 3: Всички права в полупространство придава
щи съдържанието коопт. спредо \mathcal{L} ~~уравнение~~ гвойка
у-тия от вида: $\begin{cases} A_1 x + B_1 y + C_1 z \geq 0 \\ A_2 x + B_2 y + C_2 z \geq 0 \end{cases}$

каждого напр. $(A_1 B_1 (1 D_1))$ и на паре 2.

Однако : всякая гвоздка у нас оказалась
некоторая:

Доказательство: Всех нрава в предикате
~~помимо~~ изображается в виде нрава $\neg p \vee q$
где падает $\neg p$ и p и приходит Теорема 1 из.

Теорема 4: Нека са P_1 и P_2 са разн. и имат спримо K хомогенни коорд. $P_1(x_1, y_1, z_1, t_1)$, $P_2(x_2, y_2, z_2, t_2)$. Тогава правата P_1P_2 има в хомогенни коорд. спримо K параметрични уравнения:

$$P_1P_2 \begin{cases} y = \lambda_1 y_1 + \lambda_2 y_2 \\ z = \lambda_1 z_1 + \lambda_2 z_2 \\ t = \lambda_1 t_1 + \lambda_2 t_2 \end{cases}, (\lambda_1, \lambda_2) \in \mathbb{R}^2 \setminus \{0\}$$

Доказателство: По теорема 3 правата P_1P_2 може да се запише с једнака y -член.

Разгледаме така једнака y -член како хомогенна с-ма. Тогава како рангот на матрицата је 2, а ранг на квадратни 4, то простр. от речиси $4 - 2 = 2$ е мерка.

Коорд. на P_1 и P_2 са решеније за $ma = 0$ и обикнова са АМВ (запомижи да се АМВ јест га пропорционални и $\Rightarrow P_1 = P_2$ - противоречие)

\Rightarrow коорд. (x_1, y_1, z_1, t_1) и (x_2, y_2, z_2, t_2) на P_1 и P_2 образуваат базис на простр. от решенија на с-мата

\Rightarrow всяко решеније (x, y, z, t) е месета линеарна комбинација.

$\exists \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R} : (x, y, z, t) \text{ ce габа от } y\text{-членот в учи-ка } T.$

Тако моба $(x, y, z, t) \neq 0 \Leftrightarrow (\lambda_1, \lambda_2) \neq 0 \Rightarrow P(x, y, z, t) \in P_1P_2$
 $\Leftrightarrow (x, y, z, t) \neq 0$ са решенија на с-мата
 $\Leftrightarrow (x, y, z, t) \text{ ce габа на уравн. от условието на меоприма с } (\lambda_1, \lambda_2) \neq 0.$

Теорема 5: Нека мосиуме P_1, P_2, P_3 ке лежат на една проектира права и имам спротоколото коорд. $P_i(x_i, y_i, z_i, t_i)$, $i=1, 2, 3$.

Правата раби Π коефициентите на от P_1, P_2, P_3 ита у-тие

$$\begin{vmatrix} x & x_1 & x_2 & x_3 \\ y & y_1 & y_2 & y_3 \\ z & z_1 & z_2 & z_3 \\ t & t_1 & t_2 & t_3 \end{vmatrix} = 0$$

и параметричен у-тие

$$\Pi = \begin{cases} x_1 d_1 x_1 + d_2 x_2 + d_3 x_3 \\ y_1 d_1 y_1 + d_2 y_2 + d_3 y_3 \\ z_1 d_1 z_1 + d_2 z_2 + d_3 z_3 \\ t_1 d_1 t_1 + d_2 t_2 + d_3 t_3 \end{cases}, (d_1, d_2, d_3) \neq 0$$

Доказателство: Нека Π има у-тие $Ax+By+Cz+D=0$

Тогава Π има коефициенти (A, B, C, D) ита раче 1.

\Rightarrow пространството решението на уравн. е $4-1=3$ -мерно

$P_1, P_2, P_3 \in \Pi \Rightarrow$ месиуме коорд. са решени

При това са лин. независими, защото ако допуснем, че са лин. зависими то една от коорд. ще бъде и лин. комбин. ~~одразува~~ ~~да не~~ ~~всички~~ ~~координати~~ на другите ще и \Rightarrow по теорема 4, получаваме, че една от месиуме лежи на правата чрез другите ще — противоречие.

Задача: да P_1, P_2, P_3 одразуват ~~да не~~ ~~се~~ ~~всички~~ ~~координати~~ на у-тията на Π .

\Rightarrow въвежда решението (x, y, z, t) във координати.

за това, м-р. $\exists \lambda_1, \lambda_2, \lambda_3 \in \mathbb{R} : (x, y, z, t) \in \text{решение}$ на уравнение.

Тогава това $(x, y, z, t) \neq 0 \Leftrightarrow (\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3) \neq 0$
 $\Rightarrow P(x, y, z, t) \in \Pi \Leftrightarrow (x, y, z, t) \neq 0$ е решение
на уравнение $\Pi \Leftrightarrow (x, y, z, t)$ се здрава с
напр. уравнение от условието $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3 \neq 0$.

С това е доказана за напр. уравнение.

Общото уравнение следва от това, че
 (x, y, z, t) е ненулев координат на коорд. на
 $P_1, P_2, P_3 \Leftrightarrow$ детерминанта от условието е 0.

2. Хомогенни коорд. в проекцията равенка.

Дескрипциите са както в пространството,
но тук коорд. x, y, z са същото базис и за
извеждане 1.

Съответната на теорема 1 е

Теорема 1': Всичка проектирана прива в равенство със хомогени коорд. спрямо
към уравнение. От това $Ax + By + Cz = 0$, когато
нест една от коод. $A, B, C \neq 0$.

Одредено, всичко у-ние от този вид е уравнение
в хомогени коорд. спрямо към тези
проектирани прива.

Теорема 2': Нека P_1 и P_2 да са две проекции на две сървани в еднородни коорд. сист. \mathbb{R}^n .

$$P_1: A_1x + B_1y + C_1t = 0$$

$$P_2: A_2x + B_2y + C_2t = 0$$

Още $A = \begin{pmatrix} A_1 & B_1 & C_1 \\ A_2 & B_2 & C_2 \end{pmatrix}$

Множество 1) $C_1 = C_2 \Leftrightarrow (A) = 1 \Leftrightarrow \det A \neq 0$:
 $A_2 = g A_1, B_2 = g B_1, C_2 = g C_1$.

2) $C_1 \neq C_2 \Leftrightarrow (A) \neq 0 \Leftrightarrow \det A \neq 0, A_2 = g A_1, B_2 = g B_1, C_2 = g C_1$

Задълбочена теорема 5 е

Теорема 5': Нека P_1 и P_2 са размеждени
точки с кореспондентни коорд. сист. \mathbb{R}^n
 $P_1(x_1, y_1, t_1), P_2(x_2, y_2, t_2)$

Множество на правата P_1P_2 има б. същите
коорд. сист. \mathbb{R}^n към уравн.

$$\begin{vmatrix} x & x_1 & x_2 \\ y & y_1 & y_2 \\ t & t_1 & t_2 \end{vmatrix} = 0 \text{ а на правата прилича}$$

уравнение

$$P_1P_2 \left\{ \begin{array}{l} x = \lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 \\ y = \lambda_1 y_1 + \lambda_2 y_2, (\lambda_1, \lambda_2) \in \mathbb{R}^2 \setminus \{(0,0)\} \\ t = \lambda_1 t_1 + \lambda_2 t_2 \end{array} \right.$$

Смена на хомогените координати
при смена на координатната
система

Радионе егнобреженост в проекцията
на $P_2(x_2)$ и проекцията
 $P_3(x_3)$

Нека $K \in O_i \dots e_n$ и $K' \in O'_i \dots e'_n$
са адекватни коорд. с-ми на
преко α от S и
 $e_2(x_2, \dots, e_n)$ и/or $e_3(x_3, \dots, e_n) \in T$
коорд. вектор на O' спрямо $K, e'_2(S(C_3))$

Мисъл за хомогенни коорд.

$$x = \begin{pmatrix} x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \text{ и } x' = \begin{pmatrix} x'_2 \\ \vdots \\ x'_n \end{pmatrix} \text{ на краята места } P$$

имаме $x = Tx' + s$, а за ~~вектор~~ ~~s~~ вектор ~~v~~
коорд. $s = \begin{pmatrix} x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$ спрямо K и $x = \begin{pmatrix} x'_2 \\ \vdots \\ x'_n \end{pmatrix}$ спрямо K'

имаме $x = Tx'$

Очевидно се получава:

Теорема: Нека P е точка в P_n (пукатка
или десигнатка) и хомогените коорд. на
 P спрямо K са $x_2 \begin{pmatrix} x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$ на спрямо K' са

$$x' = \begin{pmatrix} x'_2 \\ \vdots \\ x'_{n+1} \end{pmatrix}. \text{ Тогава } s = \begin{pmatrix} 1 & | & S \\ 0 & | & 1 \end{pmatrix} \cdot x'$$

08.1.2013г. ~~Домашният~~ от втора
степен

Ми работим с едновръзкено (6 проекции) равнина
на P_2 ($n=2$) и проектическо проекционно
 P_3 ($n=3$).

Нека K е однинаков коорд-с-ма.
Хомогенни коорд. относно K ще обозначат
с x_1, \dots, x_{n+1} .

Нека $A = (a_{ij})$; $i, j = 1, \dots, n+1$ е ~~некулево~~ некулево
симетрична реална квадратна матрица от
ред $n+1$. (Симетрична: $A = A^T$, m.e. $a_{ij} = a_{ji}$)

Нека F е съотв. ѹ квадратична форма, m.e.

$$F(x_1, x_2, \dots, x_{n+1}) = \sum_{i,j=1}^{n+1} a_{ij} x_i x_j$$

Ако $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_{n+1} \end{pmatrix}$, то $F(x) = x^T A x$

Определение: Множеството \mathcal{S} , като че да в хомогенни
координати спрямо K уравн. $g: F(x) = 0$ се
нарича фигура от втора степен -
(при $n=2$ крива от втора степен,
при $n=3$ повърхност от втора степен).

Задача: 1) Ако P и Q са съомогълни коорд. на същата
 K , то произв. съомогълни коорд. на P съпсно K
са ρx , където $\rho \neq 0$. Тогава като $F(\rho x) = \rho^2 F(x)$
 $\Rightarrow F(x) = 0 \Leftrightarrow F(\rho x) = 0 \Rightarrow F(x) = 0$ е канонична е
уравн. на тъканта множества в съомогълни коорд.

2) С други коорд- с-ма g се задава едната матрица
заподобено како $\underline{x} = \begin{pmatrix} T^t & S \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \cdot \underline{x}'$

$$\underline{x}^t \cdot A \cdot \underline{x} = \underline{x}'^t \underbrace{T^t \cdot A \cdot T}_{=A'} \underline{x}' = \underline{x}'^t A' \underline{x}'$$

3) В дефиницијата се допускат и комплексни тачки, м-е тие се користат комплексни координати (м-е размножуваат се реалното проективско пространство со комплексното проективско пространство)

Тврдение 1: Матриците A и B создават една и слична обнурка от втора степене $\Leftrightarrow g \neq 0 \Rightarrow B = gA$

Доказателство: Од правилата на носока е очевидно, заподобно $\underline{x}^t B \underline{x} = 0 \Leftrightarrow \underline{x}^t \underbrace{gA}_{\neq 0} \underline{x} = 0 \Leftrightarrow \underline{x}^t A \underline{x} = 0$

Правилата на носока треба да докажем.

$$x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 = 0 \quad A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$x_1^2 + x_2^2 + 2x_3^2 = 0 \quad B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

Дефиниција: Поканата $P_0(\underline{x})$ се нарича осодена тачка за g , ако $A\underline{x}_0 \neq 0$. Ако g има осодени тачки, то ја називаме, че g е осодена.

Заделене на: Диференциална осъдена точка не зависи от избрани координати \mathbf{y} , никоја на \mathbf{x} , никоја на \mathbf{y} , никоја на координати \mathbf{z} -ма. ~~Ние имам~~

Тогава имамо: $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{0}$ ита непуњено решение $\Leftrightarrow \det(\mathbf{A}) = 0$, получаваме

Първото: \mathbf{q} е осъдена $\Leftrightarrow \mathbf{A}$ е неодноредна.

Диференция: $F_i(\mathbf{x}) = \frac{1}{2} \frac{\partial F}{\partial x_i} = \sum_{j=1}^{n+1} a_{ij} x_j \quad i=1, \dots, n+1$

се нарича полупроизведение на квадратична форма F .

Първото: $\mathbf{F}_i(\mathbf{x}_0)$ на Опнер:

$$F_i(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^{n+1} F_i(\mathbf{x}) \cdot x_i$$

Първото: $\mathbf{P}_0(\mathbf{x}_0)$ е осъдена точка за $\mathbf{q} \Leftrightarrow F_i(\mathbf{x}_0) = 0, i=1, \dots, n+1$ (зашемо с-матрица $\mathbf{F}_i(\mathbf{x}) = 0 \quad i=1, \dots, n+1$ въздушност е $\mathbf{A}\mathbf{x} = 0$)

Първото: Всяка осъдена точка на \mathbf{q} лежи върху \mathbf{q} (зашемо ако $\mathbf{A}\mathbf{x} = 0 \Rightarrow \mathbf{x}^T \mathbf{A} \mathbf{x} = 0$)

Означаване с $F(\mathbf{x}; \mathbf{y})$ билинейната форма, своята на квадратичната форма F , т.е.

$$F(\mathbf{x}; \mathbf{y}) = \sum_{i,j=1}^{n+1} a_{ij} x_i y_j = \mathbf{x}^T \mathbf{A} \mathbf{y}, \text{ така като } \mathbf{A} \text{ е симетричен}$$

ричка, то $F(x; y) = F(y; x)$

III Въздрежение 6: $F(x; y) = \sum_{i=1}^{n+1} F_i(x) y_i = \sum_{i=1}^{n+1} F_i(y) x_i$

(аналогично на тъждеството на Ойлер)

Доказателство: Казваме, че мономите $P(x)$ и $Q(y)$ са супернати относно g , ако $F(x; y) = 0$
 $(\Leftrightarrow F(y; x) = 0)$

III Въздрежение 7: Покато $P \in g \Leftrightarrow P$ е супернат със седе сифраното огледало $F(x) = F(x; x)$

III Въздрежение 8: Ако $P_0(x_0)$ е особена точка за g ,
то тя е супернат за всяка точка (защото
 $F(x_0; x) = F(x; x_0) = \underbrace{x_0 + P_0 x_0}_{\geq 0} = 0$)

III Въздрежение 9: Ако $P_0(x_0)$ не е особена точка
за g , то иначе от супернатните P_0 точки
е права (единък равенка)

Доказателство: $P(x)$ е супернат с $P_0(x_0) \Leftrightarrow$
 $\Leftrightarrow F(x_0; x) \Leftrightarrow \sum_{i=1}^{n+1} F_i(x_0) x_i \geq 0$

Този като P_0 все е особена, иначе едно
 $F_i(x_0) \neq 0 \Rightarrow \sum_{i=1}^{n+1} F_i(x_0) x_i \geq 0$ е уравне на
права (равенка)

Def: 1) Ако P_0 е неособена точка за q , то правата
на (равнината) състочица се от спрекнатите с
 P_0 можни, се нарича попърка на P_0 .

Ако P_0 е осодена за q , то същото, че всяка
права (съотв. равнината) е попърка на P_0 .
 P_0 е спрекната състочица на всяка права
(равнината).

2) Казваме, че $m \cdot P_0$ е попърс на правата
(равнината) P_0 , ако P_0 е попърка на P_0
(\Rightarrow всяка осодена точка е попърс на всяка
права (равнината))

III Възстановение 10: Ако P_0 не е осодена за q , то
 P_0 лежи върху попърдата си $\Leftrightarrow P_0 \in q$ (от 7б.)

III Възстановение 11: Попърдата на всяка неосодена точка
минава през всяка осодена точка (от III 6.8)

III Възстановение 12: Ако P_1 и P_2 не са осодени за q и
попърдат им са π_1 и π_2 , то $P_1 \in \pi_2 \Leftrightarrow P_2 \in \pi_1$

Доказателство: $P_2 \in \pi_2 \Leftrightarrow P_2$ е спрекната с P_2 .
 $\Leftrightarrow P_2 \in \pi_1$.

III Възстановение 13: Ако q е неосодена, то всяка права
(съотв. равнината) има единствен попърс.

Доказателство: Нека $\Pi_0 = \sum_{i=1}^{n+1} b_i x_i = 0$ е права (рабочата)

Нека $P_0(x_0)$. Тогава попрата на P_0 е

$$\sum_{i=1}^{n+1} F_i(x_0) x_i = 0. \text{ Тогава е уравн. на } \Pi_0 \Leftrightarrow f_g \neq 0:$$

$$F_i(x_0) = \sum_{j=1}^m b_j \quad i=1, \dots, n+1, \text{ m-e. } Ax_0 = g, \\ \text{когато } B = \begin{pmatrix} B_1 \\ B_2 \\ \vdots \\ B_{n+1} \end{pmatrix}$$

g е неоседна $\Rightarrow A$ е неодратима \Rightarrow уравнението

$$Ax_0 = g \text{ има единствено решение}$$

$$x_0 = A^{-1}g. \text{ Тогава като } g \neq 0 \Rightarrow x_0 \neq 0.$$

$\Rightarrow x_0$ са коорд. на някаква точка и като никой

g се получават хомогени коорд. на същата точка

$\Rightarrow \Pi_0$ има единствен полнос P_0 , а иначе точка с хомогени коорд. $A^{-1}g$.

Следствие: Ако g е неоседна, то съответствието, при което точка се съпоставя попрата ѝ е билктическо съответствие м/у точките и правите (съм рабочите).

Приложение 14: Ако P_1 и P_2 не са оседни точки за g (g -крива от втора степен, m-e. $n=2$) и попрата им Π_1 и Π_2 са различни, то няма точка така Π_1 и Π_2 е полнос на права $P_1 P_2$.

Доказателство: Или $P_1 \notin \Pi_2$, или $P_2 \notin \Pi_1 \Rightarrow$
 $\Rightarrow P_1 \text{ и } P_2 \text{ не са съмнителни} \Rightarrow \Pi_1 \cap \Pi_2 = \emptyset$

Нека $P_0 = \Pi_1 \cap \Pi_2$

Ако P_0 е осодежка за g , то тя е център на
вертикална права и в същността на $P_1 P_2$.

Нека P_0 е неосодежка и нека Π_0 е полъграция.
 $\Rightarrow P_0 \in \Pi_1 \Rightarrow P_1 \in \Pi_0$ (аналогично $P_0 \in \Pi_2 \Rightarrow P_2 \in \Pi_0$)
 $\Rightarrow P_1 P_2 \subset \Pi_0 \Rightarrow P_0$ е център на правата $P_1 P_2$.

Дефиниция: Ако P_0 е g и P_0 не е осодежка за g ,
то полъграцията на P_0 спрямо g , се нарича допирателна
на g в P_0 (при $n=3$ - допирателна равнина)

Дефиниция: 1) Полъграцията на дезиграничната точка, която не
е осодежка за g , се нарича диаметър на g .
(при $n=3$ - диаметрална равнина)
2) Всеки център на дезиграничната права (същв.
на дезиграничната равнина) се нарича център на g .
3) Допирателната на дезиграничната точка на g се
нарича асимптотата на g (същв. асимптотична
равнина)

Пътвърдение 15: Всеки диаметър на g , минава през всички
осодежки точки на g .

Пътвърдение 16: Всеки диаметър на g , минава през всички
центъри на g . (но ПГБ.11 и ПГБ.12).

III.1.114

Пърдение 17: Всяка асимптота е диагонал и следователно минава през всички членове.

Пърдение 18: Всяка осредена точка е член.

Пърдение 19: Точка $P_0(x_0)$ е член на \mathcal{G} $\Leftrightarrow F_i(x_0) = 0, i=1, 2, \dots, n$

Доказателство: Ако P_0 е осредена точка, то $F_i(x_0) = 0$ за $i=1, \dots, n+1$ (гори за $i=n+1$)

Нека $P_0(x_0)$ е неосредена точка, ~~тогава~~ тогава няма
 \Rightarrow някаква i е $\nexists: \sum_{i=1}^{n+1} F_i(x_0) x_i \neq 0$

$\Rightarrow P_0$ е член $\Leftrightarrow \nexists$ е дескрипцията права (правежка) $\Leftrightarrow F_i(x_0) = 0, i=1, 2, \dots, n$

(дескрипция на дескрипцията права (правежка))
 $\Rightarrow x_{n+1} \neq 0 \Rightarrow$ бъдеможните дескрипции са
 $\mathcal{G} \setminus x_{n+1} \neq 0$)

Проективна класификация на
дескрипции от втора степен

Работим предварително в проективната равнина
 $P_2(n^2)$ и проект. простр. $P_3(n^3)$

Нека $K_2 O_{x_1, \dots, x_n}$ е афинна коорд. едн.

Def: Проективна трансформация е изображение
 $L: P_n \rightarrow P_n$, за която съществува обратната
матрица $(n+1) \times (n+1)$, която е ранга матрица

за която е изпълнено. Ако $T|P$ е траектория на коорд. за спр. K и $L(P)$ има същото коорд. за спр. K , то $y = T|x$.

В този случаи избране, че L е траектория на коорд. $y = T|x$ и ние $L \cdot y = T|x$

Коректност: Тъй като P е торка $\Rightarrow x \neq 0$

Тъй като P е обратната матрица $\Rightarrow y \neq T|x \neq 0$

$\Rightarrow y$ е Ходолетни коорд. на K и това е торка

$\Rightarrow x$ също е коорд. на P , $T(gx) = gT|x - gy$ - коорд. на същата торка, този и та коорд. y

2) Спр. друга коорд. с-та K' . L се загава с y -тие от същия вид, но е друга матрица:

Ако съмната коорд. от $K \rightarrow K'$ се загава с

$$x' = \begin{pmatrix} S & | & s \\ 0 & | & 1 \end{pmatrix} \cdot x, \text{ то спр. } K'$$

S

$$L \cdot y' = S^{-1}T \cdot S \cdot x' \text{ m.e. загава се } T' = S^{-1}T S$$

Примери: Тъждественото изображение $id: P^n \rightarrow P^n$ е траек. тройка/сортимент, която се загава с $\Pi = Ent$

Първденчески:

1) Ако L_1 и L_2 са проективни траек. съответни които спр. K се загава с матрица T_1 и T_2 , то $L_1 \circ L_2$ е проективна

Грансформация, която се загава спр. K е

$T_1 T_2$

2) Ако L е преобразувка трансформација, то спреме L се загадва с матрицата T , то L е обратното преобразование и L^{-1} също е преобразувка трансформация, когато се загадва с спреме L с матрицата T^{-1} .

Приложение 2: Ако L_1 и L_2 са преобразувки трансформации като се загадават с матрици T_1 и T_2 и $L_1 \circ L_2 \Leftrightarrow T_2 \circ T_1$; $T_2 = g T_1$.

Приложение 3: Ако ℓ е права и L е преобразувка трансформација, то $L(\ell)$ е преобразувка трансформација.

Док: Нека $P_1 \neq P_2$ са две точки от ℓ и $P_1(x_1), P_2(x_2) \Rightarrow$ наричани са x_1, x_2 .
Нека ℓ е $\ell: x = \lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2$, $(\lambda_1, \lambda_2) \in \mathbb{R}^2 \setminus \{(0, 0)\}$

Тогава L е обратното преобразование

$$\Rightarrow L(P_1) \neq L(P_2)$$

Нека $L(P_1)(y_1), L(P_2)(y_2)$, когато $y_1 = T x_1$, $y_2 = T x_2$.

Иде горе, че $L(\ell)$ е правовна ортогонална отображение $L(P_1)$ и $L(P_2)$.

Нека $P(x) \Rightarrow L(P)(y)$, когато $y = T x$

$P \in \ell \Leftrightarrow x = \lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 \Leftrightarrow T x = \lambda_1 T x_1 + \lambda_2 T x_2$ \Leftrightarrow T е обратното

$$\Leftrightarrow y = \lambda_1 y_1 + \lambda_2 y_2$$

$$\Leftrightarrow L(P) \in \text{превата } L(P_1)L(P_2) \Rightarrow L(\pi) = L(P_1)L(P_2)$$

Множение 4: Ако π е равенка на L е проекция на трансформация, то $L(\pi)$ е равенка.

Дек: Нека $P_1(x_1), P_2(x_2), P_3(x_3)$ са непр. мони
ем π , която не ~~е~~ е линеарна и е права. \Rightarrow параметрично уравнение на π са

$$\pi: x = \lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \lambda_3 x_3, (\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3) \in \mathbb{R}^3 \setminus \{0\}$$

$L(P_1), L(P_2), L(P_3)$ не линеарни права,
(затова от непримитивното изображение за L^{-1} доколе
направи, че P_1, P_2, P_3 са на една права)
и \Rightarrow за да е равенка.

Умножи $L(P_1)(Tx_1), L(P_2)(Tx_2), L(P_3)(Tx_3)$

Нека $P(x) \Rightarrow L(P)(Tx) \Rightarrow P \in \pi \Rightarrow x = \lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \lambda_3 x_3 \Leftrightarrow Tx = \lambda_1 Tx_1 + \lambda_2 Tx_2 + \lambda_3 Tx_3 \Leftrightarrow L(P) \in \text{рабк.}
онпегенера на } L(P_1), L(P_2), L(P_3)$

$\Rightarrow L(\pi) \in \text{рабк. онпегенера на } L(P_1), L(P_2), L(P_3).$

Дадено: Квадрат, че обе диагонали от втора степен
 g и g' са проективни еднодименсии, ако също
се квадратична трансформация $L^2, L(g') = g$.
Он тогава следва $T \in \pi$:

Он твърдение 5 следва от твърдение 5: Проекцията на еквивалентността е равенчия на еквивалентността на $\mathcal{L}(q)$ и $\mathcal{L}(q')$ от $\mathcal{L}(q) \rightarrow \mathcal{L}(q')$.

Def: Коефициентът на еквивалентността е просто проекцията на еквивалентността на функциите от $\mathcal{L}(q)$ и $\mathcal{L}(q')$.

Твърдение 6: Ако функцията от бира степен $g \in \mathcal{L}(q)$ се загуби с например A и A' то макар че ~~загубата~~ проекцията еквивалентност \Leftrightarrow Търсеният израз T :

$$T^t A T = \pm A'$$

Dok: Нека L е проекцията на бира степен P от $\mathcal{L}(q)$ и $\mathcal{L}(q')$. Нека $P'(x^*) \in \mathcal{L}(P)$,

$$P(x) \Rightarrow x = T x^*$$

$$\text{Нека } L(q') = \bigvee_{\substack{P' \in \mathcal{L}(q') \\ P' \in \mathcal{L}(P)}} L(P) \in \mathcal{L}(q) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow x^* A x \geq 0 \Leftrightarrow (Tx^*)^* A (Tx^*) \Leftrightarrow x^* T^* A T x \geq 0$$

$\Rightarrow T^* A T$ е само загуба g'

$$\Rightarrow \exists g \neq 0 \quad A' = g T^* A T$$

$$\text{Ozn. } S_2 \sqrt{|g|} - T$$

$$S^t A S = I_d \Rightarrow T^t A T = \pm g \quad T^t A T = \pm A'$$

Обратната посока на обратеност.

22.I.2013г. Проективна идентификация на
фактурите от втора степен

$K_2 O_{e_1, -e_n}$ - обратна координата

Проективна трансформация е изображение.

$L: P_n \rightarrow P_n: J T$ - обратима

Ако $P'(x')$ и $P = L(P')$, $P(x)$, то $x \in T x'$

g и g' са проективни еквивалентни \Leftrightarrow
 \Leftrightarrow Инверсна ~~трансформация~~ $L: L(g') = g$

Проективните идентификации на еквивалентност също
имат редица.

От линейната алгебра знаем, че квадратичната
форма $x^t A x$ може с помощта на транс-
формациите от вида $x \in T x'$, където T е обратима
матрица, да се добие го идентичен вид, т.е.
го видът $x_1'^2 + \dots + x_n'^2 - x_{n+1}^2 - \dots - x_{2n+1}^2$.

При това видът не зависи от трансформа-
циите, също е идентичен вид.

При тас това означава че $g: x^t A x = 0$ е
проективна еквивалентност на $g': x_1'^2 + \dots +$
 $+ x_n'^2 - x_{n+1}^2 - \dots - x_{2n+1}^2 = 0$

Това наше умножение на това равенство с -1 дава уравнение на същата фигура и прекогато
нето на коорд. също е проектирана трапецовидна
Малки.

\Rightarrow можем да съзимаме, че $\lambda \geq \mu$.

Нека $n=2$. В този случаи хомогенни координати
 $(x, y) \Rightarrow$ имаме следните възможности:

- 1) $\lambda = 3, \mu = 0$ ($\lambda = 0, \mu = 0$ е невъзм., защото
- 2) $\lambda = 2, \mu = 1$ ($\lambda = 0, \mu = 0$ не е крива от
- 3) $\lambda = 2, \mu = 0$ (втора степен)
- 4) $\lambda = 1, \mu = 1$
- 5) $\lambda = 1, \mu = 0$

Така го. Т. 1 - При $n=2$ се го. Т. 2.

Абсолутна ~~симетрична~~ класификация
на фигурите от втора степен

Равнинни едновръзечни в равнината ($n=2$) и
пространствено ($n=3$)

1. Фигури от втора степен в An.

Def: Фигури от втора степен в An се наричат
пронесечките q от крайните точки на
фигура от втора степен q в P_n , m-e. $q = q \cap A_n$.

При това q не трябва да съдържа дъгурката
на права (равнинка). Нека $K=0$ е
на системи и $q : \sum_{i,j=1}^{n+1} a_{ij} x_i x_j = 0$ фигура от
степен в P_n , m-e. q се назава е ламрида

$$\bar{A} = (a_{ij}) \quad i, j = 1, \dots, n+1$$

Крачните може са между с $x_{n+1} \neq 0$. Камо разделим уравн. на \bar{g} на x_{n+1} и щетем прог-
вия $\forall X_i = \frac{x_i}{x_{n+1}}$ са нехомогенни ~~коорд.~~ коорд. за
 $i=1, \dots, n$.

Получаваме, че много. от крачните можи на \bar{g} има
уравнение $g: \sum_{i,j=1}^n a_{ij} X_i X_j + 2 \sum_{i=1}^n a_{i,n+1} X_i + a_{n+1,n+1} = 0$

Безиращата права (рабите) на уравнение
 $x_{n+1} = 0 \Rightarrow$ може се създава в $\bar{g} \Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \sum_{i,j=1}^n a_{ij} X_i X_j = 0 \quad \forall X_1, \dots, X_n$$

$$\Leftrightarrow 0 = A z (a_{ij}) \quad , i, j = 1, \dots, n$$

Получаваме следната еквивалентна геометрична
домуска от втора степен в A_n .

Def: Домуска от втора степен в A_n е много.
 g с уравнение: $g: F(\mathbf{x}) = 0$ спрямо K , когато

$$F(\mathbf{x}) = \sum_{i,j=1}^n a_{ij} X_i X_j + 2 \sum_{i=1}^n a_{i,n+1} X_i + a_{n+1,n+1},$$

когато $A z (a_{ij})$, $i, j = 1, \dots, n$ е реална
симетрична квадратна матрица и
 $a_{i,n+1} \in \mathbb{R}$, $i = 1, \dots, n+1$

Означаване: $\bar{A} = (a_{ij})$, $i, j = 1, \dots, n+1$, когато
 $a_{n+1, i} := a_{i, n+1} \Rightarrow \bar{g}$ е еднозначно определена, ако
 е единичен \bar{A} .

Твърдение 1: Матриците \bar{A} и \bar{B} задават една
 и съща формула от втора степен $\bar{B} = A_n \Leftrightarrow$
 $\bar{g} \neq 0 \Leftrightarrow \bar{B} = \bar{g} \bar{A}$

Доказателство: Обратната посока е очевидна, а
 правата посока следва да я правим.

Неговине: Ако $\bar{g} := \sum_{i,j=1}^n a_{ij} X_i X_j + 2 \sum_{i=1}^n a_{i, n+1} X_i +$
 $+ a_{n+1, n+1} \geq 0$ е формула от втора степен \bar{B}
 A_n (м.е. зададена с матрицата \bar{A}), то \bar{g} !
 формула от втора степен $\bar{g} \in P_n$ защото
 $\bar{g} = \bar{g} \cap A_n$, а именно $\bar{g} = \sum_{i,j=1}^{n+1} a_{ij} X_i X_j \geq 0$
 (м.е. зададена с матрицата \bar{A}).

2. Аортни и метрични трансформации.
 Ние означаваме нереалните коорд. със K^2 или R^n с малки буквични.
 Още нещо когато говорим за метрични трансформации ние също, че L е ортогоортонометрична

Definitia: Ето подразумяване: $L: A_n \rightarrow A_n$ ние
 наричаме линейна (метричка) трансформация, ако съществува L реална обратима (ортогоортонометрична) матрица $(n \times n)$ T и вектор $s \in R^n$:

Ако P има коорд. вектор x сприма K , то $L(P)$ има коорд. вектор $y = Tx + s$ сприма K .
Кажеме, че L има уравн. $y = Tx + s$ спримок
и пишем $L: y = Tx + s$

Задача: Сприма друга коорд. с-ма L се
задава с други T и s .

Пример 1) Изследвани изображени:

$\text{id} : A_n \rightarrow A_n$ се задава с $T = E_n$, $s = 0$
и \Rightarrow е обикновена (метрическа) трансформация

2) Чодр. $L: y = x + s$ при $s \neq 0$ се ~~задава с~~
~~изобразява~~ изобразува. Тук $T = E_n$, $s \neq 0 \Rightarrow L$ е
адитивна (метрическа) трансформация.

Твърдение 2: 1) Композицията на обикнови
(метрически) трансформации също е обикнови
(метрически) трансформации.

2) Всяка обикнова (метрическа) трансформа-
ции е обратима и изобразяването
също е обикнова (метрическа) трансформация.
Пото като съществува ^{твърдение 1} обратима

Твърдение 3: Всяка матрична трансфор-
мация е обикнова трансформация.

Твърдение 4: Ако L е аддитивна мрежа & допълнителна в P е нрава, то $L(l)$ също е нрава.

Док: Нека $P_1(x_1)$ и $P_2(x_2)$ са две различни мрежи от P .

$$\Rightarrow l: x = x_1 + \lambda(x_2 - x_1), \lambda \in \mathbb{R}$$

Умаже $|L(P_1)| \neq |L(P_2)|$, затова L е дисънктивна.

$\Rightarrow L(P_1) \cup L(P_2)$ генерират права.

Нека $L(P_1) \cup L(P_2)$ чрез коегр. y_1 и y_2

$$\Rightarrow y_1 = Tx_1 + s, y_2 = Tx_2 + s$$

Нека $P(x) \Rightarrow L(P)(y)$, чрезто $y = Tx + s$

$$P \in l \Leftrightarrow \exists \lambda: x = x_1 + \lambda(x_2 - x_1)$$

$$\Leftrightarrow \exists \lambda: Tx + s = T(x_1 + \lambda(x_2 - x_1)) + s$$

$$\Leftrightarrow \exists \lambda: Tx + s = (Tx_1 + s) + \lambda T(x_2 - x_1)$$

$$\Leftrightarrow \exists \lambda: Tx + s = (Ty_1 + s) + \lambda((Ty_2 + s) - (Ty_1 + s))$$

$\Leftrightarrow \exists \lambda: y = y_1 + \lambda(y_2 - y_1) \Leftrightarrow L(P)$ лежи на права, определена от $L(P_1)$ и $L(P_2)$.

$\Rightarrow L(l) =$ нрава, определена от $L(P_1) \cup L(P_2)$

Твърдение 5: $\forall n \geq 3$: Ако L е аддитивна мрежа & допълнителна в P е пълната, то $L(\pi)$ също е равномерна.

Док: Нека $P_1(x_1), P_2(x_2), P_3(x_3)$ са 3 неповторящи се мрежи от P .

$$\Rightarrow \pi: x = x_1 + \lambda_1(x_2 - x_1) + \lambda_2(x_3 - x_1) + \dots, \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R}$$

$L(P_1), L(P_2), L(P_3)$ не лежат на одной прямой
 (записано в противном случае ом $T \in \mathbb{R}^3$)
 L не получим, та P_1, P_2, P_3 са \mathbb{R}^3
 една прямая - противоречие)
 $\Rightarrow L(P_1), L(P_2), L(P_3)$ образува равност
 Аналогично на док. на $T \in \mathbb{R}^3$, получава се
 $L(\bar{P})$ е равността определята от
 $L(P_1), L(P_2), L(P_3)$

Твърдение 6: За всяка однинска трансформація L съществува единствен простиране
 трансформация за L , за която е в сила =
 Ако P е прямая мрежа, то $L(P) = \bar{L}(P)$,
 н.е. $L = \bar{L} \setminus \text{антическое}$

Доказателство: Ако в некотори координати
 L е загада $\in L \ni y = Tx + s$, то в некотори
 координати \bar{L} е загада $\bar{L} \ni \bar{y} = (\frac{T}{\bar{s}})\bar{x} + \bar{s}$

Твърдение 7: Нека K и K' са аддитивни (прости
 прости) коорд. с-ми. Нека $L: A_n \rightarrow A_n$ е
 изодромиен, при която на мрежа с координати
 K също K се съвпадава
 мрежата с координатите вектор също K .
 Тогава L е аддитивна (изодромна) прости
 прости.

Доказателство:

Нека α е мерка смесата на коорд. $K \rightarrow K'$ създава $x = T\alpha + s$. Нека P една коорд. y създава $L(P)$ смеса коорд. $y = T\alpha + t$.

Мисахме $L(P)$ една коорд. x създава K'
 $\Rightarrow y = T\alpha + s$

\Rightarrow това е доорганизирано, когато изразяваме коорд.
 y на $L(P)$ създава K чрез коорд. x на
 P създава K . $\Rightarrow L : y = T\alpha + s$, създава K .

$\Rightarrow L$ е адитива (мерчика) и пресъединяващ.

3. Адитивна (мерчика) и пресъединяваща на двуцифри от втора степен

Доказателство: Наляво, ще докажем $L(g)$
от втора степен в A_n са адитивни (мерчика)
и пресъединяващи, ако L адитивна (мерчика) и пресъединяваща на
множество $L : 'L(g) = g$. Още 1 доказаваме, че

Мозговение 8: Адитивната (мерчика) и пресъединяваща на
двоцифри от втора степен е равна на единицата по модул в
множество от 2. Още 1 доказаваме, че

Доказателство: Краевете на единицата са от двоцифри
адитивна (мерчика) и пресъединяваща на
двоцифри от втора степен - са карти на адитивни
(мерчика) и пресъединяващи.

Приложение 9: Ако 2 фигури от втора степен
са трансформации еквивалентни и то са
аддитивни еквивалентни (съглед от ТБ.3).

ТБ.10: Ако $g \geq \bar{g} \cap g' = \bar{g}' \cap g$ и $g \cup g'$ са
аддитивни еквивалентни, то \bar{g} и \bar{g}' са пресечни
и еквивалентни. (от следствие и от ТБ.7)

Нека $n=2$. По алгоритъм от Упражнението
се доказва Теорема 5. На упражнение, може
се интерпретира като утил на крилът.
Същата крилка спрътно дружи коорд. с-ма,
но това не е виждане, че смъкта със ортогоизометрия
рати коорд. с-ма е същото като изброяван
трансформациите (от ТБ.7), но това
може да се интерпретира и като изброяван
на еквивалентността.

От Теорема 5 може да се получи Теорема 3
по следния начин: Това, когато се прави
за да се получи Теорема 5 може да се прави
правдане като се изброят от пресечните
на аддитивна коорд. с-ма. Тозава трансформа-
циите (смеките) ще са с ортогоизометрични
матрици, ако това са само
аддитивни трансформации (а те изброяват
засега коорд с-ми не са ортогоизометрии).
Пред като съществи да уравнителата от ~~ТБ.7~~
Теорема 5 прави това аддитивни трансфор-
мации, за да премахнат напечертите.

Например, за чвадите ерка се има:

Одигравме $y_1 \geq \frac{x_1}{a_1}$, $y_2 \geq \frac{x_2}{a_2}$ и нонгравираме

За парасона, нонгравато $y_1 \geq x_1$, $y_2 \geq x_2$ и нонгравираме $y_1^2 - 2y_2 \geq 0$

Аналогично се доказува теорема 4 и теорема 6.

8. 1. 1.

III. 1. 129