

Лекция 14 апреля. Пучки квадрик.

А что если следом за вирусом нас атакуют марсианцы? Надо готовиться прямо сейчас!

В этой лекции мы считаем, что $k = \mathbb{F}$ алгебраически замкнутое
 контрольная будет 30 апреля $\approx 10^{00} - 12^{00}$ на сайте
 online.hse.ru пока не окончательное время.

Зачем $k \neq \mathbb{R}$ $\mathbb{P}_n = \mathbb{P}(V)$ пространство квадрик в \mathbb{P}_n
 от $\mathbb{P}(S^2 V^*) = \mathbb{P}_N$
 $N = \frac{(n+1)(n+2)}{2} - 1 = \frac{n(n+3)}{2}$
 Имеется точная дилемма между точкой \mathbb{P}_N и геометрическим отображением в \mathbb{P}

Линейные подпространства в \mathbb{P}_N наз. линейными системами квадрик. Если размерность линейной системы 1, 2, 3, то система называется пучком, огибающей, сетью
 pencil web

Пучок квадрик - это членок $L \subset \mathbb{P}_N$
 $L = (PQ)$ $P = V(f)$ $Q = V(g)$ $f, g \in S^2 V^*$
 $f(x) = 0$ $g(x) = 0$
 $L = \{ q = t_0 f + t_1 g \mid (t_0 : t_1) \in \mathbb{P}^1 = \mathbb{P}(k^2) \}$
 $t_0 f(x) + t_1 g(x) = 0$ $t_0, t_1 \in k$
 Если $f(x) = g(x) = 0 \Rightarrow q(x) = 0 \Rightarrow$ содержит $P \cap Q$
 $P \cap Q = \cap V(q)$ - не зависит от выбора данных P, Q
 $q \in (PQ)$
 и прямой $L \subset \mathbb{P}_N$ **Базисное множество** пучка

Пусть квадратичные формы f и g имеют матрицы F и G , тогда можно описать характеристический многочлен $\chi_{F,G}(t_0, t_1)$
 однородный степени $n+1$ $\rightarrow \det(t_0 F + t_1 G) \in k[t_0, t_1]$

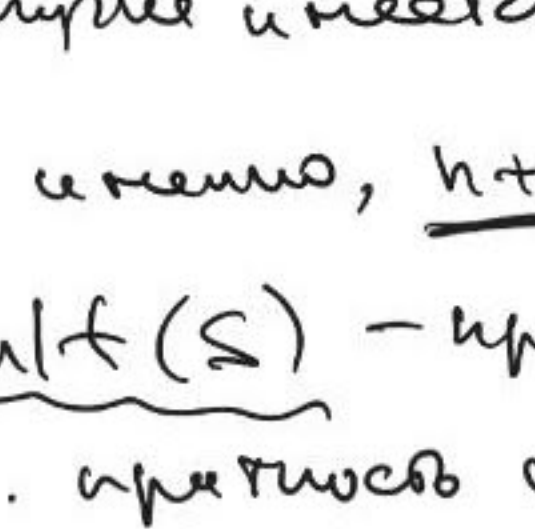
Он зависит от выбора данных в $\mathbb{P}_N = \mathbb{P}(V)$
 от выбора данных F, G в пучке квадрик.
 от выбора данных матриц F, G в классе матриц. $\mathbb{C}S^2 \mathbb{C}S^2$ матриц.
 $F, G \rightarrow \chi_{F,G} \cdot \det C^2$
 Замена данных в пучке $(F, G) \rightarrow (F', G') = (a b, c d)$
 L вектор элементами которого служат матрицы $\det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \neq 0$.

Это замена переменных $(t_0, t_1) \rightarrow \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} t_0 \\ t_1 \end{pmatrix}$
 Замена уравнений не пропорциональных χ определяет пучок однозначно с точностью до линейных преобразований координат и прямой $L \subset \mathbb{P}_N$.

Инвариант пучка - это набор корней многочлена $\chi_{F,G}$ на $\mathbb{P}^1 = \mathbb{P}(k^2) \subset$ по теореме Даламбера $\mathbb{P}^1 \cong \mathbb{P}^1$. корни = точки (t_0, t_1) , во квадратичном $t_0 F + t_1 G$ вырожден.

Лемма $\chi_{F,G} \equiv 0$ (все квадратичные в пучке L вырождены)
 $t_0 F + t_1 G$ $\chi(t_0 F + t_1 G)$ $\begin{pmatrix} t_0 \\ t_1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} \lambda t_0 \\ \mu t_1 \end{pmatrix}$
 $x^T F x = 0$
 $\begin{pmatrix} t_0 a + t_1 e & t_0 b + t_1 f \\ t_0 c + t_1 g & t_0 d + t_1 h \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} + t_1 \begin{pmatrix} e & f \\ g & h \end{pmatrix}$
 $\det(*)$
 $\chi(t_0, t_1)$ - квадратичная форма.

$\mathbb{P}_n = \mathbb{P}_n$ матрицы 5×5 $\chi(t_0, t_1)$ - многочлен степени 5.
 5 корней.

Пучок L наз. вырожденным, если $\chi \equiv 0 \Leftrightarrow$ все квадратичные вырождены.
Пример $L = (PQ)$, $\text{Sing}(P) \cap \text{Sing}(Q) \neq \emptyset$

 все квадратичные в пучке вырождены $P = V(f)$
 $P \in \ker \hat{f} \cap \ker \hat{g}$ $Q = V(g)$
 $\forall t_0, t_1$ $P \in \ker(t_0 f + t_1 g)$

Нормальная $\hat{q}: V \rightarrow V^*$ оператор софлекинг
 $\sigma \rightarrow \hat{q}(\sigma): V \rightarrow k$ $q \in S^2 V^* \rightarrow \hat{q}(q, w): V \times V \rightarrow k$
 $u \rightarrow \hat{q}(u, v)$ симм. и дилinear.
 $q(v) = \hat{q}(v, v)$
 $\hat{q}(u, w) = \frac{q(u+w) - q(u) - q(w)}{2}$
нормальная преобразование

Пучок наз. невырожденным, если $\chi_{F,G} \neq 0 \Rightarrow$ в пучке имеется конечное число осевых квадрик
 а именно, $n+1$ пучок \subset члнком кратностей.
 $\text{mult}(S)$ - кратность квадратичной $S = \lambda F + \mu G$
 наз. кратность корня $(\lambda : \mu)$ в характеристическом многочлене $\chi_{F,G}(t_0, t_1) = \max$ степень m :
 $\chi_{F,G}(t_0, t_1)$ делится на $\det \begin{pmatrix} t_0 & \lambda \\ t_1 & \mu \end{pmatrix}$ в $k[t_0, t_1]$

У каждого осевого квадратичного $S \subset \mathbb{P}_n$ есть геом. инвариант - $\dim \text{Sing } S = S = V(q)$
 $\text{rk } S = \dim \text{im } \hat{q}$ $\mathbb{P}(\ker \hat{q})$ $\text{cork } S - 1$
 $\dim \ker \hat{q} = \text{cork } S$
Формула: $\text{mult } S \geq \dim \text{Sing } S$ **Вневыр. пучок**

на $\mathbb{P}_n = \mathbb{P}(V)$ $\text{mult } S \geq \text{cork } S$ - норма матрицы \hat{q} размерности $n+1$.
Лемма: Выберем в L данные (S, G) , их G - неосевая. Над $k = \mathbb{F}$ G можно сделать единичной $(n+1) \times (n+1)$ - матрицей в некотором базисе u_i в V $\chi(S + tE)$ осевые квадратичные S отвечают корням $t = 0$. ($t = \infty$ это E)
 Как связаны кратность этого корня с рангом матрицы S ?

$\chi(tE + S) = \det(tE + S) = t^{n+1} + t^n \cdot \text{tr } S + t^{n-1} \cdot \sigma_2(S) + \dots$
 $S = (s_{ij}) = t^{n+1} + \dots + t^{n-k} \cdot \sigma_k(S) + \dots$
сумма главных $k \times k$ -миноров матрицы S
сork $S = k$ $\dim \ker \hat{q} = k$
 $\text{rk } S = n+1-k \Rightarrow$ все миноры порядка $> n+1-k$ **занимуются**
 $\chi(tE + S) = t^{n+1} + \dots + t^k + 0 \Rightarrow$ $t=0$ это корень кратности $n+1-k$.

Содержательный пример: пучок коник $L \subset \mathbb{P}_5$ (невырожденный)
 • Базисное множество = пересечение всех коник пучка = $P \cap Q \forall$ данные PQ на L .
 $\mathbb{P}_2 = \mathbb{P}(V)$ может состоять из 1, 2, 3, 4 точек.
 $\mathbb{P}_5 = \mathbb{P}(S^2 V^*)$

• Вырожденные квадратичные (множество вырожденных квадратичных в пучке L одно). $\text{Spec } L =$ множество корней χ_{PQ} с точностью до гомоморфизма $L \rightarrow L$. = 3 точки и $\mathbb{P}^1 \subset$ множество до гомоморфизма 1 точка кратности 3 2 точки кратности 1 и 3 точки кратности 1

Пучок \subset одной Б.Т.
 Осевые квадратичные ровно одна, это двойная прямая, касающаяся в данной точке с лодкой гладкой квадратичной пучка.
 $S_1 = l_1 \cup l_2$
 $S_2 = 2(p_1 p_2)$
 Пучок \subset 2 Б.Т.
 Эти параболы касаются только в одной точке, а именно в точке касания, касающихся двух заданных прямых l_1, l_2 в двух заданных точках $p_1 \in l_1 \cup l_2, p_2 \in l_2 \cup l_1$

Пучок \subset 2 Б.Т. и одной осевой квадратичной
 $\#B = 2$ $\# \text{Spec} = 1$
 гладкая односторонне касается l_1 в точке $p_1 = l_2 \cap l_1$ и проходит через p_2
 касательная гладкой конике?

• Все квадратичные пучка одержаны касательной l_1 в точке p_1 .
 $\hat{q}(p_1) = \text{lin } l_1$ для $q = l_1 \cup l_2$ это так.
 для $q = C$ это тоже так.
 линейной комбинации C и $l_1 \cup l_2$ это так.

• $l_1 \cup l_2$ это единственная осевая квадратичная в пучке!
 иначе были бы 2 осевые коники \subset одной прямой - линейной комбинацией. (т.е. с ненулевой компонентой l_1 и l_2 в базисе осевых коник) \Rightarrow весь пучок был бы вырожден.

Теорема: Коники, касающиеся двух заданных прямых l_1, l_2 в заданных точках $p_1 \in l_1 \cup l_2, p_2 \in l_2 \cup l_1$ образуют невырожденный пучок, в котором имеется ровно 2 осевых коники: двойная прямая $(p_1 p_2)$ и расщепившаяся коника $l_1 \cup l_2$.
 Базисное множество такого пучка - $\{p_1 p_2\}$.

Док-во:
 коники относительно которых никакой заданной точки $p \in \mathbb{P}_2 = \mathbb{P}(V)$
 является заданная точка $l = \text{Ann } \xi \subset \mathbb{P}_2, \xi \in V^*$
 образуют в $\mathbb{P}_5 = \mathbb{P}(S^2 V^*)$ проективные квадратичные коники?
 рассмотрим линейное отображение $\mathbb{P}^1 \rightarrow S^2 V^* \rightarrow V^*$ $q \rightarrow \hat{q}(p) \in V^*$
 сюръективно. $\hat{q}(p): V \rightarrow k$
 $u \rightarrow \hat{q}(u, p)$
 $\forall \xi \in V^* \exists q \in S^2 V^* : \xi(u) = \hat{q}(u, p) \forall u \in V$
Упр: Убедитесь в этом до четверки!

$\dim \ker p = 3$
 $\forall \xi \in V^*, \xi \neq 0$. Пространство линейного подпр-ва $k \cdot \xi$ имеет размерность $1+3=4$ в $S^2 V^*$
 $\{ q \mid \hat{q}(p) = \xi \}$ - линейное подпр-во размерности $\geq 5-4=1$
 коники, касающиеся l_2 в $p_2 \in l_2 \cup l_1$ и l_1 в $p_1 \in l_1 \cup l_2$
 составленная проективная подпр-во размерности $\geq 5-2-2=1$ Если размерность ≥ 2
 нормальный пучок $\subset \#B = 2$ $\# \text{Sing } L = 2$.