КР №2 по линалу. Напоминание.

Алина Лозовская ПМИ 205

Задание подпространств системами линейных уравнений

 F^n мы можем задать как линейную оболочку системы векторов (I) или как множество решение ОСЛУ (II)

Переход от I к II: записать векторы в строки, найти Φ CP, координаты Φ CP – коэффициеты ОСЛУ Переход от II к II: найти Φ CP

Сумма и пересечение двух подпространств векторного пространства

U,W заданы способом $I-U+W=\langle u_1,\ldots,u_n,w_1,\ldots,w_m\rangle$ и выделить линейно независимые векторы.

U,W заданы способом II – $U\cap W=$ записать все уравнения U и W в одно большое. Его базис – Φ CP объединенной системы уравнений.

Матрицы перехода, преобразование координат вектора при замене базиса

 $e' = e \cdot C$ – матрица перехода от одного базиса к другому, тогда координаты вектора меняются так (проще выводить каждый раз):

$$v = e' \cdot x' = e \cdot x \implies (e \cdot C) \cdot x' = e \cdot x \implies Cx' = x \implies x' = C^{-1}x$$

Линейные отображения и их матрицы

Пусть есть линейное отображение $\varphi \colon V \to W, e = (e_1 \dots e_n)$ – базис $V, f = (f_1 \dots f_m)$ – базис W.

Тогда $A(\varphi,e,f)=Mat_{m\times n}=(\varphi(e_1)\dots\varphi(e_n))$ в координатах базиса f. То есть: $(\varphi(e_1)\dots\varphi(e_n))=(f_1\dots f_m)\cdot A$

С помощью матрицы лин. отображения удобно считать в координатах.

$$v = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n$$

$$\varphi(v) = y_1 f_1 + \dots + y_m f_m$$

$$\Longrightarrow \begin{pmatrix} y_1 \\ \dots \\ y_m \end{pmatrix} = A \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ \dots \\ x_n \end{pmatrix}$$

Как меняется матрица линейного отображения при смене базисов?

$$e' = e \cdot C, f' = f \cdot D, A = A(\varphi, e, f)$$

 $\implies A' = A(\varphi, e', f') = D^{-1}AC$

Нахождение базиса ядра и базиса образа линейного отображения, приведение матрицы линейного отображения к диагональному виду с единицами и нулями на диагонали

Базис $Ker\varphi$ – Φ CP Ax = 0, где $A = A(\varphi, e, f)$ (в координатах).

Пусть $(e_1 \dots e_k)$ - базис ядра, дополним его до базиса всего пространства V: $(e_1 \dots e_k, e_{k+1}, \dots e_n)$, тогда $\varphi(e_{k+1}, \dots, \varphi(e_n))$ - базис $Im\varphi$. То есть базис образа (в координатах) - столбцы "главных неизвестных" матрицы A.

Другой алгоритм поиска базиса $Im\varphi$: найти базис линейной оболочки столбцов матрицы A.

Приведение матрицы к диагональному виду с единицами и нулями на диагонали.

Найдем базис ядра: $(e_{k+1} \dots e_n)$, дополним до базиса всего пространства V векторами $(e_1 \dots e_k)$; возьмем $\varphi(e_1) \dots \varphi(e_k)$, дополним до базиса всего пространства W векторами $(f_{k+1} \dots f_m)$.

Тогда в базисах $(e_1 \dots e_k, e_{k+1} \dots e_n)$ пространства V и $(\varphi(e_1) \dots \varphi(e_k), \dots, f_{k+1}, \dots, f_m)$ пространства W матрица линейного отображения φ будет иметь искомый вид.

Линейные функции и двойственные базисы

Линейная функция – просто частный случай линейного отображение, полезно помнить про изоморфизм с строкой.

Базис, двойственный базису e, – это такой базис ε , что

$$\begin{pmatrix} \varepsilon_1 \\ \dots \\ \varepsilon_n \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} e_1 & \dots & e_n \end{pmatrix} = E$$

Матрица перехода между двойственными базисами.

Если $e'=e\cdot C$, то $\varepsilon=C\cdot \varepsilon'\iff \varepsilon'=C^{-1}\cdot \varepsilon$

Билинейные функции, квадратичные формы и их матрицы

Билинейная форма – отображение $\beta\colon V\times V\to F$

Если $e=(e_1\dots e_n)$ – базис V, то матрица б. ф. $B=B(\beta,e), b_{ij}=\beta(e_i,e_j)$

Вычисление значений билинейной формы в координатах:

$$\beta(x,y) = x^T B y = \begin{pmatrix} x_1 & \dots & x_n \end{pmatrix} \cdot B \cdot \begin{pmatrix} y_1 \\ \dots \\ y_n \end{pmatrix} = \sum b_{ij} x_i y_j$$

Квадратная форма
$$\beta(x,x) = Q_{\beta}(x) = \begin{pmatrix} x_1 & \dots & x_n \end{pmatrix} \cdot B \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ \dots \\ x_n \end{pmatrix} = \sum b_{ii}x_i^2 + \sum (2b_{ij})x_ix_j$$

Приведение квадратичной формы к каноническому и нормальному виду

Как мы уже знаем, $x = C \cdot x' \iff x' = C^{-1} \cdot x$. Тогда $B' = C^T B C$.

Метод Лагранжа – выделять полные квадраты, дает в итоге матрицу C^{-1} (выражение новых координат через старые).

Симметричный Гаусс — преобразованиями строк и симметричным преобразованием столбцов приводим матрицу к улучшенному ступенчатому виду. Тогда слева от черты получаем C^T (выражение старых координат через новые).

Метод Якоби – считаем угловые миноры, тогда канонический вид будет $\delta_1 x_1'^2 + \frac{\delta_2}{\delta_1} x_2'^2 + \ldots + \frac{\delta_n}{\delta_{n-1}} x_n'^2$

Исследование квадратичных форм на положительную и отрицательную определённость, а также определение нормального вида в зависимости от значений параметра

Положительная определенность – нормальный вид $x_1^2 + ... + x_n^2$. Положительная определенность – нормальный вид $-x_1^2 - ... - x_n^2$.

Критерий Сильвестра (положительной определенности): $Q>0 \iff \delta_k>0 \forall k=1\dots n$

Критерий отрицательной определенности: $Q < 0 \iff \delta_k < 0$ если k — нечётно, и $\delta_k > 0$, если k — четно.

Если есть параметр, лучше закидывать его в последнюю переменную (например, меняя переменные местами) и применять метод Якоби.

Евклидовы пространства

$$|x| = \sqrt{(x, x)}$$
$$(x, y) = |x| \cdot |y| \cdot \cos \alpha$$

Матрица Грама:

$$G(v_1 \dots v_k) = \begin{pmatrix} (v_1, v_1) & \dots & (v_1, v_k) \\ & \dots & \\ (v_k, v_1) & \dots & (v_k, v_k) \end{pmatrix}$$

Как изменяется матрица Грама при изменении системы векторов?

$$(v'_1, \dots, v'_n) = (v_1, \dots, v_n) \cdot C \implies G(v'_1, \dots, v'_n) = C^T G C$$

G - матрица Грама \iff G - симметрична и неотрицательно определенная.

Найти систему векторов, в которой данная матрица – матрица Грама:

- 1. Найдем симметричным Гауссом или Лагранжем матрицу С, тогда $C^TAC = D$, где $D = diag(d_1, \ldots, d_k)$.
- 2. Пусть $e = (e_1, \dots, e_n)$ стандартный базис. Тогда система векторов с матрицей Грама D это (f_1, \dots, f_k) , где $f_i = \sqrt{d_i}e_i$.
- 3. Значит, у системы векторов $(f_1,\ldots,f_k)C^{-1}$ матрицей Грама будет как раз $(C^{-1})^TD(C^{-1})=A$

$$S = \{v_1, \dots, v_k\}, S \subseteq E$$

Ортогональное дополнение S – это $S^{\perp} = \{x \in E \mid (x,y) = 0 \forall y \in S\}$. Базис ортогонального дополнения: ФСР ОСЛУ $(x,v_i) = 0 \ \forall i$, то есть записать $v_1 \dots v_k$ в строки матрицы и найти ФСР.

Ортогональная система векторов $v_1 \dots v_k - (v_i, v_j) = 0$ при $i \neq j$ Ортонормированная система векторов $v_1 \dots v_k$ – ортогональная система, где $|v_i| = 1$

$$(e_1 \dots e_n)$$
 – ортогональный базис, тогда $\forall v = \frac{(v,e_1)}{(e_1,e_1)} e_1 + \dots + \frac{(v,e_n)}{(e_n,e_n)} e_n$

Метод ортогонализации Грама-Шмидта

Ортогонализуем базис $e_1 \cdot e_k$ (по сути на каждом шаге мы считаем проекцию нашего вектора на предыдущие и берем его ортогональную составляющую ort):

$$f_1 = e_1$$

$$f_2 = e_2 - \frac{(e_2, f_1)}{(f_1, f_1)} f_1$$

$$f_3 = e_3 - \frac{(e_3, f_1)}{(f_1, f_1)} f_1 - \frac{(e_3, f_2)}{(f_2, f_2)} f_2$$
...
$$f_k = e_k - \sum_{i=1}^{k-1} \frac{(e_k, f_i)}{(f_i, f_i)} f_i$$

Если в какой-то момент f_i равен нулю, то это значит, что у нас была линейно зависимая система, просто забиваем и выкидываем этот вектор.

Если надо дополнить систему до ортогонального базиса, есть два пути:

- 1. Найти базис в $\langle e_1 \dots e_k \rangle^{\perp}$ и ортогонализовать
- 2. Дополнить как-то и ортогонализовать

Ортогональная проекция вектора на подпространство

$$E=S\oplus S^\perp\implies v=x+y$$
 $x=:pr_Sv$ – ортогональная проекция $y=:ort_Sv$ – ортогональная составляющая

Полезно держать в голове двухмерную картинку, тогда: $pr_Sv=ort_{S^{\perp}v}$ $ort_Sv=pr_{S^{\perp}v}$

Формулы для проекции:

1. Если $e_1 \dots e_k$ ортогональный базис, то

$$pr_S v = \sum_{i=1}^k \frac{(v, e_i)}{(e_i, e_i)} e_i$$

2. Если $a_1 \dots a_k$ какой-то базис и $A = (a_1 \dots a_k)$

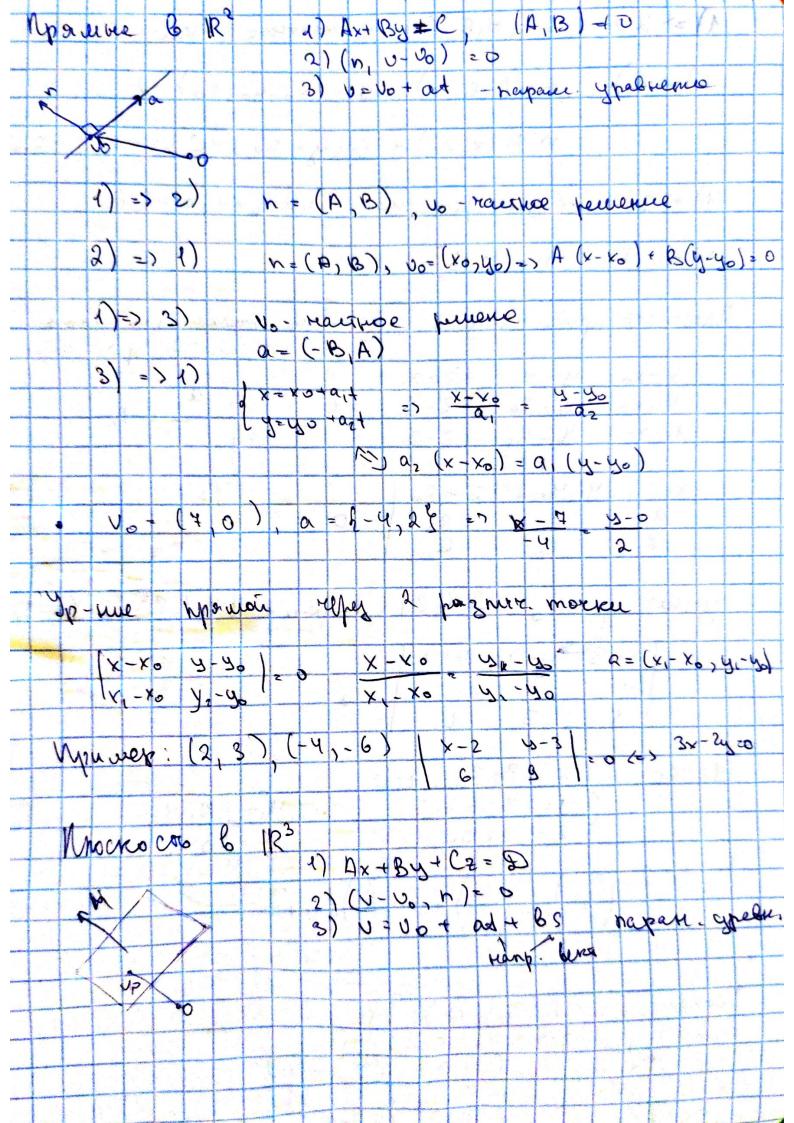
$$pr_S v = A(A^T A)^{-1} A^T v$$

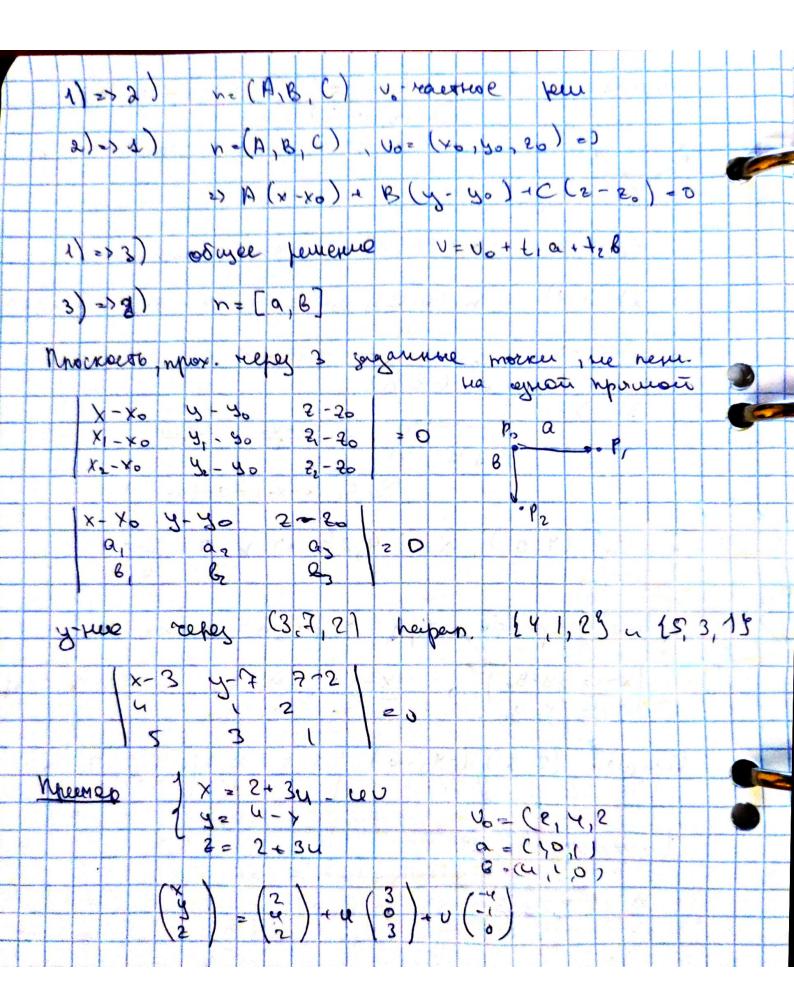
Объём к-мерного параллелепипеда

$$volP(a_1 ... a_k) = volP(a_1 ... a_{k-1}) \cdot |h|$$

 $volP(a_1 ... a_k) = \sqrt{detG(a_1 ... a_k)}$

Только при k=n! Если $(e_1\dots e_n)$ - ортонормированный базис и $(a_1\dots a_n)=(e_1\dots e_n)A$, то $volP(a_1\dots a_k)=|det A|$





IR 3 Moreal 1) Ax + By + Cz = D, 2Ax + By + Cz = D2 2) [v-vo, a]=0 - become 3) U= 10 - at - haram ration obused persone cry 1)=> 2) a=[n, m2] 3)+21) x-x0 y-y0 2 vanouvelence y-me pamois upruae, nox, repy 2 morene X-X0 = 3-30 2-20 X,-X0 31-30 2,-20 1x-ly+42=0 23x- 2y+5220 $a = \begin{cases} e_1 & e_2 & e_3 \\ 1 & -2 & 4 \end{cases}$ Bzauripe paenonomina nur amoros. 8183 (n, n2) = 0 (n, n2) = 5) napannensur [m, n2] = 0 = 5 (5) napannensur [m, n2] = 0 1) 2 m-tu repeceration de no mariner [m., nz] 70

