

Двойственность

Терминология и обозначения. Для векторного пространства V над полем \mathbb{k} пространство линейных функций $V \rightarrow \mathbb{k}$ обозначается V^* и называется *двойственным* к V , а элементы этого пространства называются *ковекторами* или *линейными функционалами* на V . Значение ковектора $\xi \in V^*$ на векторе $v \in V$ иначе обозначается через $\langle \xi, v \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \xi(v) \in \mathbb{k}$ и называется *свёрткой*. Для линейного отображения $F : U \rightarrow W$ линейное отображение $F^* : W^* \rightarrow U^*$, $\xi \mapsto \xi \circ F$, называется *двойственным* к F . Таким образом, $\langle F^*\xi, v \rangle = \langle \xi, Fv \rangle$ для всех $\xi \in V^*$ и $v \in V$. Если $\dim V = n$, то наборы векторов $e = (e_1, \dots, e_n)$ в V и $e^* = (e_1^*, \dots, e_n^*)$ в V^* называются *двойственными базисами* если $\langle e_i^*, e_j \rangle = \delta_{ij}$, где символ Кронекера δ_{ij} равен 1 при $i = j$ и 0 при $i \neq j$. Сопоставление вектору $v \in V$ функционала вычисления $ev_v : V^* \rightarrow \mathbb{k}$, $\xi \mapsto \langle \xi, v \rangle$, вкладывает V в V^{**} . Если $\dim V < \infty$, это вложение является изоморфизмом. Для $W \subset V$ и $M \subset V^*$ подпространства $\text{Ann } W \stackrel{\text{def}}{=} \{ \xi \in V^* \mid \forall w \in W \langle \xi, w \rangle = 0 \} \subset V^*$ и $\text{Ann } M \stackrel{\text{def}}{=} \{ v \in V \mid \forall \psi \in M \langle \psi, v \rangle = 0 \} \subset V$ называются *аннуляторами* множеств W и M . Сопоставление подпространству его аннулятора является инволютивной оборачивающей включения биекцией между подпространствами коразмерности k в V и размерности k в V^* . Эта биекция переводит суммы в пересечения, а пересечения в суммы.

ГС7♦1. Убедитесь, что двойственные базисы действительно являются базисами.

ГС7♦2. Опишите двойственный оператор к оператору гомотетии $\Gamma_\lambda : V \rightarrow V, v \mapsto \lambda v$.

ГС7♦3. Линейное отображение $F : U \rightarrow W$ имеет в базисах u, w матрицу F_{wu} . Найдите матрицу $F_{w^*u^*}$ двойственного отображения $F^* : W^* \rightarrow U^*$ в двойственных базисах w^*, u^* .

ГС7♦4. Выясните, как связаны друг с другом ядра и образы двойственных операторов и выведите из этого теорему о ранге матрицы: $\text{rk } A = \text{rk } A^t$.

ГС7♦5. Пусть $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3 \in \mathbb{k}$ различны, $f(x) = (x - \alpha_1)(x - \alpha_2)(x - \alpha_3)$ и $V = \mathbb{k}[x]/(f)$. **а)** Покажите, что функционалы вычисления $\varepsilon_i : V \rightarrow \mathbb{k}, [g] \mapsto g(\alpha_i)$, корректно определены и образуют базис в V^* . **б)** Найдите двойственный к нему базис в V . **в)** В базисе $\varepsilon_1, \varepsilon_2, \varepsilon_3$ напишите матрицы операторов $V^* \rightarrow V^*$, двойственных к операторам умножения на классы $[x - \alpha_1], [(x - \alpha_2)(x - \alpha_3)], [x]$.

ГС7♦6. Каким наименьшим числом уравнений задаётся **а)** сумма **б)** пересечение линейных оболочек векторов $(1, 1, 6, 2), (1, 1, 6, 3), (2, 3, 15, 1), (2, 4, 18, -1)$ и векторов $(1, -2, -2, 5), (2, -4, -3, 9), (-3, 6, 8, -17), (-3, 6, 5, -14)$ в \mathbb{Q}^4 .

ГС7♦7. В \mathbb{Q}^5 найдите размерность суммы и пересечения пространств решений систем

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + 4x_3 + 2x_4 - x_5 = 0 \\ -2x_1 - 2x_2 - 8x_3 - 4x_4 + 3x_5 = 0 \\ -3x_1 - 2x_2 - 10x_3 - 5x_4 + 3x_5 = 0 \\ 2x_1 + 3x_2 + 10x_3 + 5x_4 + 2x_5 = 0 \end{cases} \quad \text{и} \quad \begin{cases} x_1 + x_2 + 2x_3 + x_4 + 6x_5 = 0 \\ 3x_1 + 3x_2 + 6x_3 + 4x_4 + 16x_5 = 0 \\ -2x_1 - 2x_2 - 3x_3 + 4x_4 - 21x_5 = 0 \\ -3x_1 - 3x_2 - 4x_3 + 6x_4 - 30x_5 = 0 \end{cases}$$

ГС7♦8. Покажите, что ограничения линейных функционалов ξ_1, \dots, ξ_m на линейную оболочку векторов u_1, \dots, u_n линейно независимы тогда и только тогда, когда линейно независимы строки матрицы $(\langle \xi_i, u_j \rangle) \in \text{Mat}_{m \times n}(\mathbb{k})$ и выведите из этого теорему о ранге матрицы.

ГС7♦9. Пусть $\text{char } \mathbb{k} = 0$. Покажите, что сопоставление ковектору $\varphi : \mathbb{k}[x] \rightarrow \mathbb{k}$ экспоненциальной производящей функции $\varphi(t) = \sum_{k \geq 0} \langle \varphi, x^k \rangle t^k / k! \in \mathbb{k}[[t]]$ задаёт изоморфизм $\mathbb{k}[x]^* \simeq \mathbb{k}[[t]]$, и докажете линейную независимость над \mathbb{k} множества **а)** функционалов вычисления $ev_\alpha : \mathbb{k}[x] \rightarrow \mathbb{k}, f \mapsto f(\alpha)$, где $\alpha \in \mathbb{k}$ **б)** степенных рядов $e^{\lambda t}$, где $\lambda \in \mathbb{k}$.

ГС7♦10. В условиях предыдущей задачи опишите оператор $\mathbb{k}[[t]] \rightarrow \mathbb{k}[[t]]$, двойственный к

а) оператору дифференцирования $\frac{d}{dx} : \mathbb{k}[x] \rightarrow \mathbb{k}[x], f \mapsto f'$

б) оператору умножения на $x : \mathbb{k}[x] \rightarrow \mathbb{k}[x], f \mapsto xf$

в) оператору $x \frac{d}{dx} : \mathbb{k}[x] \rightarrow \mathbb{k}[x], f \mapsto xf'$.

Найдите ядра и образы всех шести операторов.