

Тема VI: Евклидовы и унитарные пространства

§ 5. Сопряженное отображение

Б.М.Верников М.В.Волков

Уральский федеральный университет
Институт естественных наук и математики
кафедра алгебры и фундаментальной информатики

2020/2021 учебный год

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

В каждом из пространств V_1 и V_2 — свое скалярное произведение.

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

В каждом из пространств V_1 и V_2 — свое скалярное произведение. Для наглядности полезно (временно) использовать разные обозначения для произведений в V_1 и в V_2 : будем обозначать произведение векторов $x, y \in V_1$ через $x \circ_1 y$, а произведение векторов $p, q \in V_2$ — через $p \circ_2 q$.

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

В каждом из пространств V_1 и V_2 — свое скалярное произведение. Для наглядности полезно (временно) использовать разные обозначения для произведений в V_1 и в V_2 : будем обозначать произведение векторов $x, y \in V_1$ через $x \circ_1 y$, а произведение векторов $p, q \in V_2$ — через $p \circ_2 q$.

Возьмем произвольный вектор $r \in V_2$ и свяжем с ним отображение

$$\Phi_r: V_1 \rightarrow F,$$

определенное правилом $\Phi_r(x) := \mathcal{A}x \circ_2 r$.

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

В каждом из пространств V_1 и V_2 — свое скалярное произведение. Для наглядности полезно (временно) использовать разные обозначения для произведений в V_1 и в V_2 : будем обозначать произведение векторов $x, y \in V_1$ через $x \circ_1 y$, а произведение векторов $p, q \in V_2$ — через $p \circ_2 q$.

Возьмем произвольный вектор $r \in V_2$ и свяжем с ним отображение

$$\Phi_r: V_1 \rightarrow F,$$

определенное правилом $\Phi_r(x) := \mathcal{A}x \circ_2 r$. Отображение Φ_r — линейный функционал на пространстве V_1 .

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

В каждом из пространств V_1 и V_2 — свое скалярное произведение. Для наглядности полезно (временно) использовать разные обозначения для произведений в V_1 и в V_2 : будем обозначать произведение векторов $x, y \in V_1$ через $x \circ_1 y$, а произведение векторов $p, q \in V_2$ — через $p \circ_2 q$.

Возьмем произвольный вектор $r \in V_2$ и свяжем с ним отображение

$$\Phi_r: V_1 \rightarrow F,$$

определенное правилом $\Phi_r(x) := \mathcal{A}x \circ_2 r$. Отображение Φ_r — линейный функционал на пространстве V_1 . Действительно,

$$\Phi_r(x + y) = \mathcal{A}(x + y) \circ_2 r \quad \text{по определению } \Phi_r$$

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

В каждом из пространств V_1 и V_2 — свое скалярное произведение. Для наглядности полезно (временно) использовать разные обозначения для произведений в V_1 и в V_2 : будем обозначать произведение векторов $x, y \in V_1$ через $x \circ_1 y$, а произведение векторов $p, q \in V_2$ — через $p \circ_2 q$.

Возьмем произвольный вектор $r \in V_2$ и свяжем с ним отображение

$$\Phi_r: V_1 \rightarrow F,$$

определенное правилом $\Phi_r(x) := \mathcal{A}x \circ_2 r$. Отображение Φ_r — линейный функционал на пространстве V_1 . Действительно,

$$\begin{aligned} \Phi_r(x + y) &= \mathcal{A}(x + y) \circ_2 r && \text{по определению } \Phi_r \\ &= (\mathcal{A}x + \mathcal{A}y) \circ_2 r && \text{в силу линейности } \mathcal{A} \end{aligned}$$

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

В каждом из пространств V_1 и V_2 — свое скалярное произведение. Для наглядности полезно (временно) использовать разные обозначения для произведений в V_1 и в V_2 : будем обозначать произведение векторов $x, y \in V_1$ через $x \circ_1 y$, а произведение векторов $p, q \in V_2$ — через $p \circ_2 q$.

Возьмем произвольный вектор $r \in V_2$ и свяжем с ним отображение

$$\Phi_r: V_1 \rightarrow F,$$

определенное правилом $\Phi_r(x) := \mathcal{A}x \circ_2 r$. Отображение Φ_r — линейный функционал на пространстве V_1 . Действительно,

$$\begin{aligned}\Phi_r(x + y) &= \mathcal{A}(x + y) \circ_2 r && \text{по определению } \Phi_r \\ &= (\mathcal{A}x + \mathcal{A}y) \circ_2 r && \text{в силу линейности } \mathcal{A} \\ &= \mathcal{A}x \circ_2 r + \mathcal{A}y \circ_2 r && \text{свойство скалярного произведения}\end{aligned}$$

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

В каждом из пространств V_1 и V_2 — свое скалярное произведение. Для наглядности полезно (временно) использовать разные обозначения для произведений в V_1 и в V_2 : будем обозначать произведение векторов $x, y \in V_1$ через $x \circ_1 y$, а произведение векторов $p, q \in V_2$ — через $p \circ_2 q$.

Возьмем произвольный вектор $r \in V_2$ и свяжем с ним отображение

$$\Phi_r: V_1 \rightarrow F,$$

определенное правилом $\Phi_r(x) := \mathcal{A}x \circ_2 r$. Отображение Φ_r — линейный функционал на пространстве V_1 . Действительно,

$$\begin{aligned} \Phi_r(x + y) &= \mathcal{A}(x + y) \circ_2 r && \text{по определению } \Phi_r \\ &= (\mathcal{A}x + \mathcal{A}y) \circ_2 r && \text{в силу линейности } \mathcal{A} \\ &= \mathcal{A}x \circ_2 r + \mathcal{A}y \circ_2 r && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= \Phi_r(x) + \Phi_r(y) && \text{по определению } \Phi_r. \end{aligned}$$

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение (*линейный оператор*) пространств со скалярным произведением над полем $F \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$.

В каждом из пространств V_1 и V_2 — свое скалярное произведение. Для наглядности полезно (временно) использовать разные обозначения для произведений в V_1 и в V_2 : будем обозначать произведение векторов $x, y \in V_1$ через $x \circ_1 y$, а произведение векторов $p, q \in V_2$ — через $p \circ_2 q$.

Возьмем произвольный вектор $r \in V_2$ и свяжем с ним отображение

$$\Phi_r: V_1 \rightarrow F,$$

определенное правилом $\Phi_r(x) := \mathcal{A}x \circ_2 r$. Отображение Φ_r — линейный функционал на пространстве V_1 . Действительно,

$$\begin{aligned} \Phi_r(x + y) &= \mathcal{A}(x + y) \circ_2 r && \text{по определению } \Phi_r \\ &= (\mathcal{A}x + \mathcal{A}y) \circ_2 r && \text{в силу линейности } \mathcal{A} \\ &= \mathcal{A}x \circ_2 r + \mathcal{A}y \circ_2 r && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= \Phi_r(x) + \Phi_r(y) && \text{по определению } \Phi_r. \end{aligned}$$

Аналогично проверяется, что $\Phi_r(\lambda x) = \lambda \Phi_r(x)$ для любого $\lambda \in F$.

Пусть пространство V_1 конечномерно. По теореме о строении линейного функционала существует однозначно определяемый вектор $\mathbf{a} \in V_1$ такой, что $\mathcal{A}x \circ_2 \mathbf{r} = x \circ_1 \mathbf{a}$ для каждого $x \in V_1$.

Пусть пространство V_1 конечномерно. По теореме о строении линейного функционала существует однозначно определяемый вектор $\mathbf{a} \in V_1$ такой, что $\mathcal{A}x \circ_2 \mathbf{r} = x \circ_1 \mathbf{a}$ для каждого $x \in V_1$. Сопоставляя вектору \mathbf{r} вектор \mathbf{a} , получаем отображение из V_2 в V_1 .

Пусть пространство V_1 конечномерно. По теореме о строении линейного функционала существует однозначно определяемый вектор $\mathbf{a} \in V_1$ такой, что $\mathcal{A}x \circ_2 \mathbf{r} = x \circ_1 \mathbf{a}$ для каждого $x \in V_1$. Сопоставляя вектору \mathbf{r} вектор \mathbf{a} , получаем отображение из V_2 в V_1 . Это отображение называется *сопряженным отображением* к \mathcal{A} и обозначается через \mathcal{A}^* .

Пусть пространство V_1 конечномерно. По теореме о строении линейного функционала существует однозначно определяемый вектор $\mathbf{a} \in V_1$ такой, что $\mathcal{A}\mathbf{x} \circ_2 \mathbf{r} = \mathbf{x} \circ_1 \mathbf{a}$ для каждого $\mathbf{x} \in V_1$. Сопоставляя вектору \mathbf{r} вектор \mathbf{a} , получаем отображение из V_2 в V_1 . Это отображение называется *сопряженным отображением* к \mathcal{A} и обозначается через \mathcal{A}^* .

Построение дает *ключевое тождество для сопряженного отображения*:

$$\forall \mathbf{x} \in V_1 \forall \mathbf{r} \in V_2 \quad \mathcal{A}\mathbf{x} \circ_2 \mathbf{r} = \mathbf{x} \circ_1 \mathcal{A}^* \mathbf{r}. \quad (\dagger)$$

Пусть пространство V_1 конечномерно. По теореме о строении линейного функционала существует однозначно определяемый вектор $\mathbf{a} \in V_1$ такой, что $\mathcal{A}\mathbf{x} \circ_2 \mathbf{r} = \mathbf{x} \circ_1 \mathbf{a}$ для каждого $\mathbf{x} \in V_1$. Сопоставляя вектору \mathbf{r} вектор \mathbf{a} , получаем отображение из V_2 в V_1 . Это отображение называется *сопряженным отображением* к \mathcal{A} и обозначается через \mathcal{A}^* .

Построение дает *ключевое тождество для сопряженного отображения*:

$$\forall \mathbf{x} \in V_1 \quad \forall \mathbf{r} \in V_2 \quad \mathcal{A}\mathbf{x} \circ_2 \mathbf{r} = \mathbf{x} \circ_1 \mathcal{A}^* \mathbf{r}. \quad (\dagger)$$

Как мы увидим дальше, ключевое тождество — мощный и исключительно полезный инструмент. Именно оно применяется во всех рассмотренных, связанных с сопряженными отображениями; построение же нужно только для того, чтобы обосновать, что сопряженное отображение существует.

Пусть пространство V_1 конечномерно. По теореме о строении линейного функционала существует однозначно определяемый вектор $\mathbf{a} \in V_1$ такой, что $\mathcal{A}x \circ_2 \mathbf{r} = x \circ_1 \mathbf{a}$ для каждого $x \in V_1$. Сопоставляя вектору \mathbf{r} вектор \mathbf{a} , получаем отображение из V_2 в V_1 . Это отображение называется *сопряженным отображением* к \mathcal{A} и обозначается через \mathcal{A}^* .

Построение дает *ключевое тождество для сопряженного отображения*:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall \mathbf{r} \in V_2 \quad \mathcal{A}x \circ_2 \mathbf{r} = x \circ_1 \mathcal{A}^* \mathbf{r}. \quad (\dagger)$$

Как мы увидим дальше, ключевое тождество — мощный и исключительно полезный инструмент. Именно оно применяется во всех рассмотренных, связанных с сопряженными отображениями; построение же нужно только для того, чтобы обосновать, что сопряженное отображение существует.

Замечание. Тождество (\dagger) *однозначно определяет* сопряженное отображение, т.е. если для отображения $\mathcal{B}: V_2 \rightarrow V_1$ равенство $\mathcal{A}x \circ_2 \mathbf{r} = x \circ_1 \mathcal{B} \mathbf{r}$ выполнено при всех $x \in V_1$ и $\mathbf{r} \in V_2$, то $\mathcal{B} = \mathcal{A}^*$.

Пусть пространство V_1 конечномерно. По теореме о строении линейного функционала существует однозначно определяемый вектор $\mathbf{a} \in V_1$ такой, что $\mathcal{A}x \circ_2 \mathbf{r} = x \circ_1 \mathbf{a}$ для каждого $x \in V_1$. Сопоставляя вектору \mathbf{r} вектор \mathbf{a} , получаем отображение из V_2 в V_1 . Это отображение называется *сопряженным отображением* к \mathcal{A} и обозначается через \mathcal{A}^* .

Построение дает *ключевое тождество для сопряженного отображения*:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall \mathbf{r} \in V_2 \quad \mathcal{A}x \circ_2 \mathbf{r} = x \circ_1 \mathcal{A}^* \mathbf{r}. \quad (\dagger)$$

Как мы увидим дальше, ключевое тождество — мощный и исключительно полезный инструмент. Именно оно применяется во всех рассуждениях, связанных с сопряженными отображениями; построение же нужно только для того, чтобы обосновать, что сопряженное отображение существует.

Замечание. Тождество (\dagger) *однозначно определяет* сопряженное отображение, т.е. если для отображения $\mathcal{B}: V_2 \rightarrow V_1$ равенство $\mathcal{A}x \circ_2 \mathbf{r} = x \circ_1 \mathcal{B} \mathbf{r}$ выполнено при всех $x \in V_1$ и $\mathbf{r} \in V_2$, то $\mathcal{B} = \mathcal{A}^*$.

Доказательство. Если $x \circ_1 \mathcal{A}^* \mathbf{r} = x \circ_1 \mathcal{B} \mathbf{r}$ для всех x , то $\mathcal{A}^* \mathbf{r} = \mathcal{B} \mathbf{r}$ (ослабленный закон сокращения). Это и означает, что $\mathcal{A}^* = \mathcal{B}$. □

Вернемся к привычному обозначению xy для скалярного произведения векторов x, y любого пространства.

Вернемся к привычному обозначению xu для скалярного произведения векторов x, u любого пространства. Тождество (\dagger) тогда запишется так:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall r \in V_2 \quad \mathcal{A}xr = x\mathcal{A}^*r. \quad (\dagger)$$

Вернемся к привычному обозначению $\langle x, y \rangle$ для скалярного произведения векторов x, y любого пространства. Тождество (\dagger) тогда запишется так:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall r \in V_2 \quad \langle \mathcal{A}x, r \rangle = \langle x, \mathcal{A}^*r \rangle. \quad (\dagger)$$

Теорема (линейность сопряженного отображения)

Пусть $\mathcal{A} : V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением. Тогда сопряженное отображение $\mathcal{A}^ : V_2 \rightarrow V_1$ линейно.*

Вернемся к привычному обозначению xu для скалярного произведения векторов x, u любого пространства. Тождество (\dagger) тогда запишется так:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall r \in V_2 \quad \mathcal{A}xr = x\mathcal{A}^*r. \quad (\dagger)$$

Теорема (линейность сопряженного отображения)

Пусть $\mathcal{A} : V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением. Тогда сопряженное отображение $\mathcal{A}^* : V_2 \rightarrow V_1$ линейно.

Доказательство. Пусть $p, q \in V_2$; проверим, что $\mathcal{A}^*(p + q) = \mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q$.

Вернемся к привычному обозначению $\mathbf{x}\mathbf{y}$ для скалярного произведения векторов \mathbf{x}, \mathbf{y} любого пространства. Тожество (\dagger) тогда запишется так:

$$\forall \mathbf{x} \in V_1 \quad \forall \mathbf{r} \in V_2 \quad \mathcal{A}\mathbf{x}\mathbf{r} = \mathbf{x}\mathcal{A}^*\mathbf{r}. \quad (\dagger)$$

Теорема (линейность сопряженного отображения)

Пусть $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением. Тогда сопряженное отображение $\mathcal{A}^*: V_2 \rightarrow V_1$ линейно.

Доказательство. Пусть $\mathbf{p}, \mathbf{q} \in V_2$; проверим, что $\mathcal{A}^*(\mathbf{p} + \mathbf{q}) = \mathcal{A}^*\mathbf{p} + \mathcal{A}^*\mathbf{q}$. Возьмем произвольный вектор $\mathbf{x} \in V_1$. Имеем

$$\mathbf{x}(\mathcal{A}^*\mathbf{p} + \mathcal{A}^*\mathbf{q}) = \mathbf{x}\mathcal{A}^*\mathbf{p} + \mathbf{x}\mathcal{A}^*\mathbf{q} \quad \text{свойство скалярного произведения}$$

Вернемся к привычному обозначению xu для скалярного произведения векторов x, u любого пространства. Тождество (\dagger) тогда запишется так:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall r \in V_2 \quad \mathcal{A}xr = x\mathcal{A}^*r. \quad (\dagger)$$

Теорема (линейность сопряженного отображения)

Пусть $\mathcal{A} : V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением. Тогда сопряженное отображение $\mathcal{A}^* : V_2 \rightarrow V_1$ линейно.

Доказательство. Пусть $p, q \in V_2$; проверим, что $\mathcal{A}^*(p + q) = \mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q$. Возьмем произвольный вектор $x \in V_1$. Имеем

$$\begin{aligned} x(\mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q) &= x\mathcal{A}^*p + x\mathcal{A}^*q && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= \mathcal{A}xp + \mathcal{A}xq && \text{тождество } (\dagger) \end{aligned}$$

Вернемся к привычному обозначению xu для скалярного произведения векторов x, u любого пространства. Тождество (\dagger) тогда запишется так:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall r \in V_2 \quad \mathcal{A}xr = x\mathcal{A}^*r. \quad (\dagger)$$

Теорема (линейность сопряженного отображения)

Пусть $\mathcal{A} : V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением. Тогда сопряженное отображение $\mathcal{A}^* : V_2 \rightarrow V_1$ линейно.

Доказательство. Пусть $p, q \in V_2$; проверим, что $\mathcal{A}^*(p + q) = \mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q$. Возьмем произвольный вектор $x \in V_1$. Имеем

$$\begin{aligned} x(\mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q) &= x\mathcal{A}^*p + x\mathcal{A}^*q && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= \mathcal{A}xp + \mathcal{A}xq && \text{тождество } (\dagger) \\ &= \mathcal{A}x(p + q) && \text{свойство скалярного произведения} \end{aligned}$$

Вернемся к привычному обозначению xu для скалярного произведения векторов x, u любого пространства. Тождество (\dagger) тогда запишется так:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall r \in V_2 \quad \mathcal{A}xr = x\mathcal{A}^*r. \quad (\dagger)$$

Теорема (линейность сопряженного отображения)

Пусть $\mathcal{A} : V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением. Тогда сопряженное отображение $\mathcal{A}^* : V_2 \rightarrow V_1$ линейно.

Доказательство. Пусть $p, q \in V_2$; проверим, что $\mathcal{A}^*(p + q) = \mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q$. Возьмем произвольный вектор $x \in V_1$. Имеем

$$\begin{aligned} x(\mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q) &= x\mathcal{A}^*p + x\mathcal{A}^*q && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= \mathcal{A}xp + \mathcal{A}xq && \text{тождество } (\dagger) \\ &= \mathcal{A}x(p + q) && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= x\mathcal{A}^*(p + q) && \text{тождество } (\dagger). \end{aligned}$$

Вернемся к привычному обозначению xu для скалярного произведения векторов x, u любого пространства. Тождество (\dagger) тогда запишется так:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall r \in V_2 \quad \mathcal{A}xr = x\mathcal{A}^*r. \quad (\dagger)$$

Теорема (линейность сопряженного отображения)

Пусть $\mathcal{A} : V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением. Тогда сопряженное отображение $\mathcal{A}^* : V_2 \rightarrow V_1$ линейно.

Доказательство. Пусть $p, q \in V_2$; проверим, что $\mathcal{A}^*(p + q) = \mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q$. Возьмем произвольный вектор $x \in V_1$. Имеем

$$\begin{aligned} x(\mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q) &= x\mathcal{A}^*p + x\mathcal{A}^*q && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= \mathcal{A}xp + \mathcal{A}xq && \text{тождество } (\dagger) \\ &= \mathcal{A}x(p + q) && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= x\mathcal{A}^*(p + q) && \text{тождество } (\dagger). \end{aligned}$$

Отсюда $\mathcal{A}^*(p + q) = \mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q$ (ослабленный закон сокращения).

Вернемся к привычному обозначению xu для скалярного произведения векторов x, u любого пространства. Тождество (\dagger) тогда запишется так:

$$\forall x \in V_1 \quad \forall r \in V_2 \quad \mathcal{A}xr = x\mathcal{A}^*r. \quad (\dagger)$$

Теорема (линейность сопряженного отображения)

Пусть $\mathcal{A} : V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением. Тогда сопряженное отображение $\mathcal{A}^* : V_2 \rightarrow V_1$ линейно.

Доказательство. Пусть $p, q \in V_2$; проверим, что $\mathcal{A}^*(p + q) = \mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q$. Возьмем произвольный вектор $x \in V_1$. Имеем

$$\begin{aligned} x(\mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q) &= x\mathcal{A}^*p + x\mathcal{A}^*q && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= \mathcal{A}xp + \mathcal{A}xq && \text{тождество } (\dagger) \\ &= \mathcal{A}x(p + q) && \text{свойство скалярного произведения} \\ &= x\mathcal{A}^*(p + q) && \text{тождество } (\dagger). \end{aligned}$$

Отсюда $\mathcal{A}^*(p + q) = \mathcal{A}^*p + \mathcal{A}^*q$ (ослабленный закон сокращения).

Сходным образом проверяется, что $\mathcal{A}^*(\lambda p) = \lambda\mathcal{A}^*p$ для всех $\lambda \in F$. □

Укажем основные свойства взятия сопряженного отображения.

Укажем основные свойства взятия сопряженного отображения.

$$\nabla 1: (\mathcal{A}^*)^* = \mathcal{A};$$

$$\nabla 2: (\alpha \mathcal{A})^* = \bar{\alpha} \mathcal{A}^*;$$

$$\nabla 3: (\mathcal{A} + \mathcal{B})^* = \mathcal{A}^* + \mathcal{B}^*;$$

$$\nabla 4: (\mathcal{A} \mathcal{B})^* = \mathcal{B}^* \mathcal{A}^*.$$

Укажем основные свойства взятия сопряженного отображения.

$$\nabla 1: (\mathcal{A}^*)^* = \mathcal{A};$$

$$\nabla 2: (\alpha \mathcal{A})^* = \bar{\alpha} \mathcal{A}^*;$$

$$\nabla 3: (\mathcal{A} + \mathcal{B})^* = \mathcal{A}^* + \mathcal{B}^*;$$

$$\nabla 4: (\mathcal{A} \mathcal{B})^* = \mathcal{B}^* \mathcal{A}^*.$$

Доказательство свойства $\nabla 1$. Заметим, что $(\mathcal{A}^*)^*$ отображает V_1 в V_2 .

Укажем основные свойства взятия сопряженного отображения.

$$\nabla 1: (\mathcal{A}^*)^* = \mathcal{A};$$

$$\nabla 2: (\alpha \mathcal{A})^* = \bar{\alpha} \mathcal{A}^*;$$

$$\nabla 3: (\mathcal{A} + \mathcal{B})^* = \mathcal{A}^* + \mathcal{B}^*;$$

$$\nabla 4: (\mathcal{A} \mathcal{B})^* = \mathcal{B}^* \mathcal{A}^*.$$

Доказательство свойства $\nabla 1$. Заметим, что $(\mathcal{A}^*)^*$ отображает V_1 в V_2 . Применяя тождество (†) к отображению \mathcal{A}^* , получаем

$$\mathcal{A}^* \mathbf{p} \mathbf{x} = \mathbf{p} (\mathcal{A}^*)^* \mathbf{x}$$

для всех $\mathbf{p} \in V_2$ и $\mathbf{x} \in V_1$.

Укажем основные свойства взятия сопряженного отображения.

$$\nabla 1: (\mathcal{A}^*)^* = \mathcal{A};$$

$$\nabla 2: (\alpha \mathcal{A})^* = \bar{\alpha} \mathcal{A}^*;$$

$$\nabla 3: (\mathcal{A} + \mathcal{B})^* = \mathcal{A}^* + \mathcal{B}^*;$$

$$\nabla 4: (\mathcal{A} \mathcal{B})^* = \mathcal{B}^* \mathcal{A}^*.$$

Доказательство свойства $\nabla 1$. Заметим, что $(\mathcal{A}^*)^*$ отображает V_1 в V_2 . Применяя тождество (\dagger) к отображению \mathcal{A}^* , получаем

$$\mathcal{A}^* \mathbf{p} \mathbf{x} = \mathbf{p} (\mathcal{A}^*)^* \mathbf{x}$$

для всех $\mathbf{p} \in V_2$ и $\mathbf{x} \in V_1$. С другой стороны,

$$\mathcal{A}^* \mathbf{p} \mathbf{x} = \overline{\mathbf{x} \mathcal{A}^* \mathbf{p}} \stackrel{(\dagger)}{=} \overline{\mathcal{A} \mathbf{x} \mathbf{p}} = \mathbf{p} \mathcal{A} \mathbf{x}.$$

Укажем основные свойства взятия сопряженного отображения.

$$\nabla 1: (\mathcal{A}^*)^* = \mathcal{A};$$

$$\nabla 2: (\alpha \mathcal{A})^* = \bar{\alpha} \mathcal{A}^*;$$

$$\nabla 3: (\mathcal{A} + \mathcal{B})^* = \mathcal{A}^* + \mathcal{B}^*;$$

$$\nabla 4: (\mathcal{A}\mathcal{B})^* = \mathcal{B}^* \mathcal{A}^*.$$

Доказательство свойства $\nabla 1$. Заметим, что $(\mathcal{A}^*)^*$ отображает V_1 в V_2 . Применяя тождество (\dagger) к отображению \mathcal{A}^* , получаем

$$\mathcal{A}^* \mathbf{p} \mathbf{x} = \mathbf{p} (\mathcal{A}^*)^* \mathbf{x}$$

для всех $\mathbf{p} \in V_2$ и $\mathbf{x} \in V_1$. С другой стороны,

$$\mathcal{A}^* \mathbf{p} \mathbf{x} = \overline{\mathbf{x} \mathcal{A}^* \mathbf{p}} \stackrel{(\dagger)}{=} \overline{\mathcal{A} \mathbf{x} \mathbf{p}} = \mathbf{p} \mathcal{A} \mathbf{x}.$$

Итак, $\mathbf{p} (\mathcal{A}^*)^* \mathbf{x} = \mathbf{p} \mathcal{A} \mathbf{x}$ для всех \mathbf{p} и \mathbf{x} , откуда $(\mathcal{A}^*)^* \mathbf{x} = \mathcal{A} \mathbf{x}$ (ослабленный закон сокращения). Это и означает, что $(\mathcal{A}^*)^* = \mathcal{A}$. \square

Укажем основные свойства взятия сопряженного отображения.

$$\nabla 1: (\mathcal{A}^*)^* = \mathcal{A};$$

$$\nabla 2: (\alpha \mathcal{A})^* = \bar{\alpha} \mathcal{A}^*;$$

$$\nabla 3: (\mathcal{A} + \mathcal{B})^* = \mathcal{A}^* + \mathcal{B}^*;$$

$$\nabla 4: (\mathcal{A} \mathcal{B})^* = \mathcal{B}^* \mathcal{A}^*.$$

Доказательство свойства $\nabla 1$. Заметим, что $(\mathcal{A}^*)^*$ отображает V_1 в V_2 . Применяя тождество (\dagger) к отображению \mathcal{A}^* , получаем

$$\mathcal{A}^* \mathbf{p} \mathbf{x} = \mathbf{p} (\mathcal{A}^*)^* \mathbf{x}$$

для всех $\mathbf{p} \in V_2$ и $\mathbf{x} \in V_1$. С другой стороны,

$$\mathcal{A}^* \mathbf{p} \mathbf{x} = \overline{\mathbf{x} \mathcal{A}^* \mathbf{p}} \stackrel{(\dagger)}{=} \overline{\mathcal{A} \mathbf{x} \mathbf{p}} = \mathbf{p} \mathcal{A} \mathbf{x}.$$

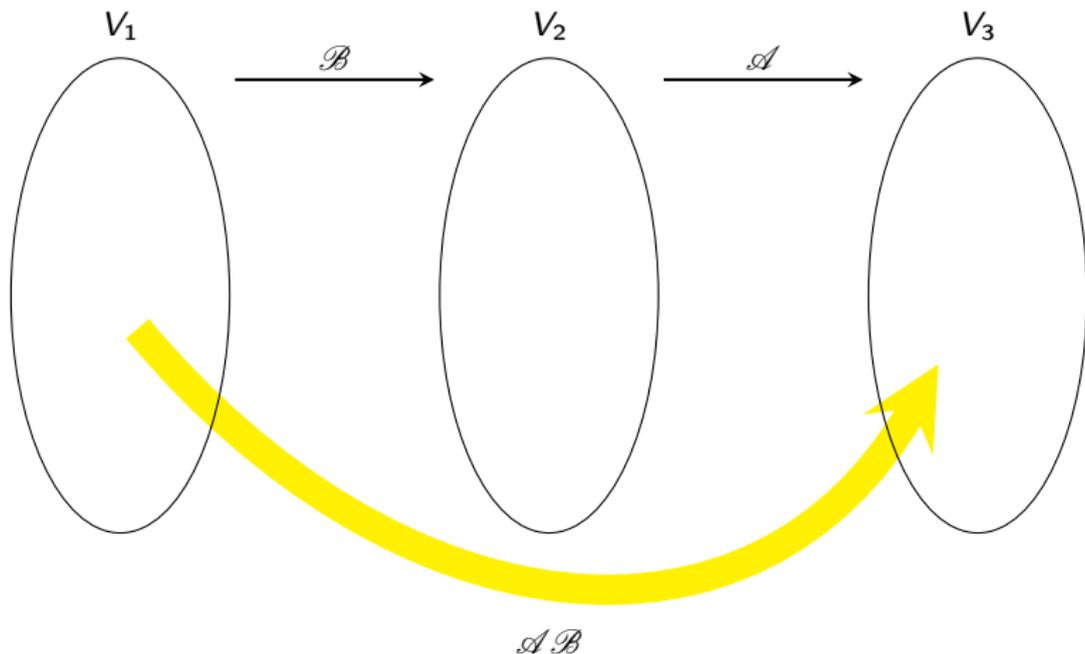
Итак, $\mathbf{p} (\mathcal{A}^*)^* \mathbf{x} = \mathbf{p} \mathcal{A} \mathbf{x}$ для всех \mathbf{p} и \mathbf{x} , откуда $(\mathcal{A}^*)^* \mathbf{x} = \mathcal{A} \mathbf{x}$ (ослабленный закон сокращения). Это и означает, что $(\mathcal{A}^*)^* = \mathcal{A}$. □

Свойства $\nabla 2$ и $\nabla 3$ докажите самостоятельно.

Обсудим свойство $\nabla 4$: $(AB)^* = B^*A^*$.

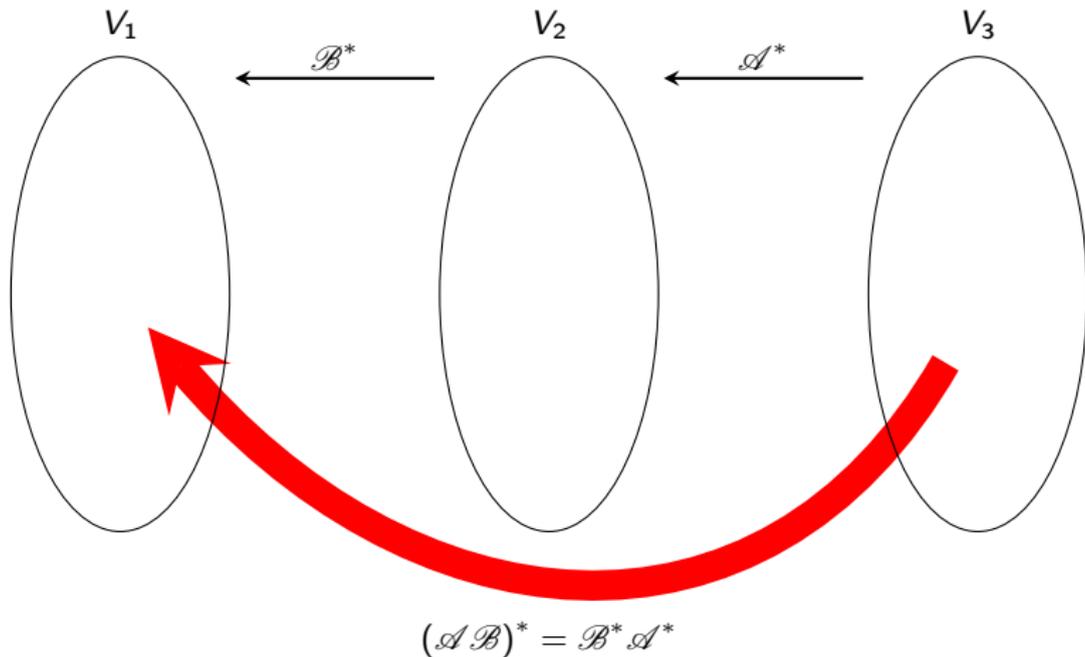
Свойства сопряженных отображений (2)

Обсудим свойство $\nabla 4$: $(AB)^* = B^*A^*$. Здесь рассматриваются три векторных пространства V_1 , V_2 и V_3 , причем A — линейное отображение из V_2 в V_3 , а B — линейное отображение из V_1 в V_2 .



Свойства сопряженных отображений (2)

Обсудим свойство $\nabla 4$: $(\mathcal{A}\mathcal{B})^* = \mathcal{B}^*\mathcal{A}^*$. Здесь рассматриваются три векторных пространства V_1 , V_2 и V_3 , причем \mathcal{A} — линейное отображение из V_2 в V_3 , а \mathcal{B} — линейное отображение из V_1 в V_2 . Соответственно, \mathcal{B}^* — отображение из V_2 в V_1 , а \mathcal{A}^* — отображение из V_3 в V_2 .



Обсудим свойство $\nabla 4$: $(\mathcal{A}\mathcal{B})^* = \mathcal{B}^*\mathcal{A}^*$. Здесь рассматриваются три векторных пространства V_1 , V_2 и V_3 , причем \mathcal{A} — линейное отображение из V_2 в V_3 , а \mathcal{B} — линейное отображение из V_1 в V_2 . Соответственно, \mathcal{B}^* — отображение из V_2 в V_1 , а \mathcal{A}^* — отображение из V_3 в V_2 .

Возьмем произвольные вектора $\mathbf{x} \in V_1$ и $\mathbf{s} \in V_3$. Тогда

$$(\mathcal{A}\mathcal{B})\mathbf{x}\mathbf{s} \stackrel{(\dagger)}{=} \mathbf{x}(\mathcal{A}\mathcal{B})^*\mathbf{s}.$$

Обсудим свойство $\nabla 4$: $(\mathcal{A}\mathcal{B})^* = \mathcal{B}^*\mathcal{A}^*$. Здесь рассматриваются три векторных пространства V_1 , V_2 и V_3 , причем \mathcal{A} — линейное отображение из V_2 в V_3 , а \mathcal{B} — линейное отображение из V_1 в V_2 . Соответственно, \mathcal{B}^* — отображение из V_2 в V_1 , а \mathcal{A}^* — отображение из V_3 в V_2 .

Возьмем произвольные вектора $\mathbf{x} \in V_1$ и $\mathbf{s} \in V_3$. Тогда

$$(\mathcal{A}\mathcal{B})\mathbf{x}\overset{(\dagger)}{=} \mathbf{x}(\mathcal{A}\mathcal{B})^*\mathbf{s}.$$

С другой стороны,

$$(\mathcal{A}\mathcal{B})\mathbf{x}\overset{(\dagger)}{=} \mathcal{A}(\mathcal{B}\mathbf{x})\overset{(\dagger)}{=} \mathcal{A}\mathcal{B}^*\mathbf{s}\overset{(\dagger)}{=} \mathcal{B}^*\mathcal{A}^*\mathbf{s}.$$

Обсудим свойство $\nabla 4$: $(\mathcal{A}\mathcal{B})^* = \mathcal{B}^*\mathcal{A}^*$. Здесь рассматриваются три векторных пространства V_1 , V_2 и V_3 , причем \mathcal{A} — линейное отображение из V_2 в V_3 , а \mathcal{B} — линейное отображение из V_1 в V_2 . Соответственно, \mathcal{B}^* — отображение из V_2 в V_1 , а \mathcal{A}^* — отображение из V_3 в V_2 .

Возьмем произвольные вектора $\mathbf{x} \in V_1$ и $\mathbf{s} \in V_3$. Тогда

$$(\mathcal{A}\mathcal{B})\mathbf{x}\mathbf{s} \stackrel{(\dagger)}{=} \mathbf{x}(\mathcal{A}\mathcal{B})^*\mathbf{s}.$$

С другой стороны,

$$(\mathcal{A}\mathcal{B})\mathbf{x}\mathbf{s} = \mathcal{A}(\mathcal{B}\mathbf{x})\mathbf{s} \stackrel{(\dagger)}{=} \mathcal{B}\mathbf{x}\mathcal{A}^*\mathbf{s} \stackrel{(\dagger)}{=} \mathbf{x}\mathcal{B}^*\mathcal{A}^*\mathbf{s}.$$

Итак, $\mathbf{x}(\mathcal{A}\mathcal{B})^*\mathbf{s} = \mathbf{x}\mathcal{B}^*\mathcal{A}^*\mathbf{s}$ для всех \mathbf{x} и \mathbf{s} , откуда $(\mathcal{A}\mathcal{B})^*\mathbf{s} = \mathcal{B}^*\mathcal{A}^*\mathbf{s}$ (ослабленный закон сокращения). Это и значит, что $(\mathcal{A}\mathcal{B})^* = \mathcal{B}^*\mathcal{A}^*$. \square

Пусть $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ — базис V_1 , а $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ — базис V_2 .

Пусть $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ — базис V_1 , а $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ — базис V_2 . Матрица линейного отображения $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ состоит из координат векторов $\mathcal{A}\mathbf{e}_1, \dots, \mathcal{A}\mathbf{e}_k$ в базисе $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$, записанных по столбцам:

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i = \sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell.$$

Пусть $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ — базис V_1 , а $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ — базис V_2 . Матрица линейного отображения $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ состоит из координат векторов $\mathcal{A}\mathbf{e}_1, \dots, \mathcal{A}\mathbf{e}_k$ в базисе $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$, записанных по столбцам:

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i = \sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell.$$

Если базис $\{\mathbf{f}_j\}$ — ортонормированный, умножив справа на \mathbf{f}_j , получим

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i \mathbf{f}_j = \left(\sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell \right) \mathbf{f}_j = \sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell \mathbf{f}_j = \alpha_{ji}.$$

Пусть $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ — базис V_1 , а $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ — базис V_2 . Матрица линейного отображения $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ состоит из координат векторов $\mathcal{A}\mathbf{e}_1, \dots, \mathcal{A}\mathbf{e}_k$ в базисе $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$, записанных по столбцам:

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i = \sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell.$$

Если базис $\{\mathbf{f}_j\}$ — ортонормированный, умножив справа на \mathbf{f}_j , получим

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i \mathbf{f}_j = \left(\sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell \right) \mathbf{f}_j = \sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell \mathbf{f}_j = \alpha_{ji}.$$

Отображение $\mathcal{A}^*: V_2 \rightarrow V_1$ — тоже линейное, и его матрица состоит из координат векторов $\mathcal{A}^*\mathbf{f}_1, \dots, \mathcal{A}^*\mathbf{f}_n$ в базисе $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$:

$$\mathcal{A}^*\mathbf{f}_j = \sum_{\ell=1}^k \beta_{\ell j} \mathbf{e}_\ell.$$

Матрица сопряженного отображения

Пусть $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ — базис V_1 , а $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ — базис V_2 . Матрица линейного отображения $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ состоит из координат векторов $\mathcal{A}\mathbf{e}_1, \dots, \mathcal{A}\mathbf{e}_k$ в базисе $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$, записанных по столбцам:

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i = \sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell.$$

Если базис $\{\mathbf{f}_j\}$ — ортонормированный, умножив справа на \mathbf{f}_j , получим

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i \mathbf{f}_j = \left(\sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell \right) \mathbf{f}_j = \sum_{\ell=1}^n \alpha_{\ell i} \mathbf{f}_\ell \mathbf{f}_j = \alpha_{ji}.$$

Отображение $\mathcal{A}^*: V_2 \rightarrow V_1$ — тоже линейное, и его матрица состоит из координат векторов $\mathcal{A}^*\mathbf{f}_1, \dots, \mathcal{A}^*\mathbf{f}_n$ в базисе $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$:

$$\mathcal{A}^*\mathbf{f}_j = \sum_{\ell=1}^k \beta_{\ell j} \mathbf{e}_\ell.$$

Если базис $\{\mathbf{e}_i\}$ — ортонормированный, умножив слева на \mathbf{e}_i , получим

$$\mathbf{e}_i \mathcal{A}^*\mathbf{f}_j = \mathbf{e}_i \left(\sum_{\ell=1}^k \beta_{\ell j} \mathbf{e}_\ell \right) = \sum_{\ell=1}^k \overline{\beta_{\ell j}} \mathbf{e}_i \mathbf{e}_\ell = \overline{\beta_{ij}}.$$

Итак, если оба базиса $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ и $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ ортонормированные, то

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i\mathbf{f}_j = \alpha_{ji} \quad \text{и} \quad \mathbf{e}_i\mathcal{A}^*\mathbf{f}_j = \overline{\beta_{ij}}.$$

Итак, если оба базиса $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ и $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ ортонормированные, то

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i\mathbf{f}_j = \alpha_{ji} \quad \text{и} \quad \mathbf{e}_i\mathcal{A}^*\mathbf{f}_j = \overline{\beta_{ij}}.$$

Но левые части этих равенств одинаковы в силу (†). Отсюда $\alpha_{ji} = \overline{\beta_{ij}}$.

Итак, если оба базиса $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ и $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ ортонормированные, то

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i\mathbf{f}_j = \alpha_{ji} \quad \text{и} \quad \mathbf{e}_i\mathcal{A}^*\mathbf{f}_j = \overline{\beta_{ij}}.$$

Но левые части этих равенств одинаковы в силу (\dagger). Отсюда $\alpha_{ji} = \overline{\beta_{ij}}$. Это можно переписать как $\beta_{ij} = \overline{\alpha_{ji}}$. Мы видим, что матрица сопряженного отображения \mathcal{A}^* получается, если матрицу исходного отображения \mathcal{A} транспонировать и заменить каждый элемент его сопряженным.

Итак, если оба базиса $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ и $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ ортонормированные, то

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i\mathbf{f}_j = \alpha_{ji} \quad \text{и} \quad \mathbf{e}_i\mathcal{A}^*\mathbf{f}_j = \overline{\beta_{ij}}.$$

Но левые части этих равенств одинаковы в силу (\dagger). Отсюда $\alpha_{ji} = \overline{\beta_{ij}}$. Это можно переписать как $\beta_{ij} = \overline{\alpha_{ji}}$. Мы видим, что матрица сопряженного отображения \mathcal{A}^* получается, если матрицу исходного отображения \mathcal{A} транспонировать и заменить каждый элемент его сопряженным.

Напомним, что матрица, получаемая из данной матрицы A транспонированием и заменой каждого элемента на сопряженный, называется *эрмитово сопряженной* к матрице A и обозначается через A^* : если $A = (a_{ij})_{k \times n}$, то $A^* := (\overline{a_{ji}})_{n \times k}$.

Итак, если оба базиса $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_k$ и $\mathbf{f}_1, \dots, \mathbf{f}_n$ ортонормированные, то

$$\mathcal{A}\mathbf{e}_i\mathbf{f}_j = \alpha_{ji} \quad \text{и} \quad \mathbf{e}_i\mathcal{A}^*\mathbf{f}_j = \overline{\beta_{ij}}.$$

Но левые части этих равенств одинаковы в силу (\dagger). Отсюда $\alpha_{ji} = \overline{\beta_{ij}}$. Это можно переписать как $\beta_{ij} = \overline{\alpha_{ji}}$. Мы видим, что матрица сопряженного отображения \mathcal{A}^* получается, если матрицу исходного отображения \mathcal{A} транспонировать и заменить каждый элемент его сопряженным.

Напомним, что матрица, получаемая из данной матрицы A транспонированием и заменой каждого элемента на сопряженный, называется *эрмитово сопряженной* к матрице A и обозначается через A^* : если $A = (a_{ij})_{k \times n}$, то $A^* := (\overline{a_{ji}})_{n \times k}$.

Итак, установлен следующий весьма полезный факт:

Предложение (матрица сопряженного отображения)

Если линейное отображение $\mathcal{A} : V_1 \rightarrow V_2$ имеет в ортонормированных базисах пространств V_1 и V_2 матрицу A , то сопряженное ему отображение $\mathcal{A}^ : V_2 \rightarrow V_1$ имеет в тех же базисах матрицу A^* .*

Во всех рассмотренных выше не исключался случай, когда пространства V_1 и V_2 — это одно и то же пространство V .

Во всех рассмотренных выше не исключался случай, когда пространства V_1 и V_2 — это одно и то же пространство V . В этом важном частном случае сопоставление каждому линейному преобразованию $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ его сопряженного преобразования становится дополнительной *унарной операцией* в кольце всех линейных преобразований пространства V .

Во всех рассмотренных выше не исключался случай, когда пространства V_1 и V_2 — это одно и то же пространство V . В этом важном частном случае сопоставление каждому линейному преобразованию $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ его сопряженного преобразования становится дополнительной *унарной операцией* в кольце всех линейных преобразований пространства V .

Наличие такой дополнительной операции позволяет:

- выделить важные типы линейных преобразований — прежде всего, *самосопряженные* (когда $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}$) и *унитарные/ортогональные* (когда $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}^{-1}$);
- описать устройство произвольных линейных преобразований пространств со скалярным произведением.

Преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ называется *самосопряженным*, если $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}$.

Преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ называется *самосопряженным*, если $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}$.
Из доказательства теоремы о линейности сопряженного отображения следует, что самосопряженное преобразование автоматически линейно.

Преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ называется *самосопряженным*, если $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}$.
Из доказательства теоремы о линейности сопряженного отображения следует, что самосопряженное преобразование автоматически линейно.
Из ключевого тождества (†) получаем тождество, которому удовлетворяет каждое самосопряженное преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$:

$$\forall x, y \in V \quad \mathcal{A}xy = x\mathcal{A}y.$$

Преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ называется *самосопряженным*, если $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}$.
Из доказательства теоремы о линейности сопряженного отображения следует, что самосопряженное преобразование автоматически линейно.
Из ключевого тождества (†) получаем тождество, которому удовлетворяет каждое самосопряженное преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$:

$$\forall x, y \in V \quad \mathcal{A}xy = x\mathcal{A}y.$$

Если A — матрица самосопряженного преобразования \mathcal{A} в некотором ортонормированном базисе, то $A^* = A$.

Преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ называется *самосопряженным*, если $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}$. Из доказательства теоремы о линейности сопряженного отображения следует, что самосопряженное преобразование автоматически линейно. Из ключевого тождества (†) получаем тождество, которому удовлетворяет каждое самосопряженное преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$:

$$\forall x, y \in V \quad \mathcal{A}xy = x\mathcal{A}y.$$

Если A — матрица самосопряженного преобразования \mathcal{A} в некотором ортонормированном базисе, то $A^* = A$. Матрицы над \mathbb{C} со свойством $A^* = A$ называются *эрмитовыми*.

Преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ называется *самосопряженным*, если $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}$. Из доказательства теоремы о линейности сопряженного отображения следует, что самосопряженное преобразование автоматически линейно. Из ключевого тождества (†) получаем тождество, которому удовлетворяет каждое самосопряженное преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$:

$$\forall x, y \in V \quad \mathcal{A}xy = x\mathcal{A}y.$$

Если A — матрица самосопряженного преобразования \mathcal{A} в некотором ортонормированном базисе, то $A^* = A$. Матрицы над \mathbb{C} со свойством $A^* = A$ называются *эрмитовыми*. Для матриц над \mathbb{R} свойство $A^* = A$ означает, что $A^T = A$; такие матрицы называются *симметрическими*.

Преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ называется *самосопряженным*, если $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}$. Из доказательства теоремы о линейности сопряженного отображения следует, что самосопряженное преобразование автоматически линейно. Из ключевого тождества (\dagger) получаем тождество, которому удовлетворяет каждое самосопряженное преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$:

$$\forall x, y \in V \quad \mathcal{A}xy = x\mathcal{A}y.$$

Если A — матрица самосопряженного преобразования \mathcal{A} в некотором ортонормированном базисе, то $A^* = A$. Матрицы над \mathbb{C} со свойством $A^* = A$ называются *эрмитовыми*. Для матриц над \mathbb{R} свойство $A^* = A$ означает, что $A^T = A$; такие матрицы называются *симметрическими*.

Пример

Матрицы Паули $\sigma_1 = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$, $\sigma_2 = \begin{pmatrix} 0 & -i \\ i & 0 \end{pmatrix}$, $\sigma_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$ эрмитовы.

Преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ называется *самосопряженным*, если $\mathcal{A}^* = \mathcal{A}$. Из доказательства теоремы о линейности сопряженного отображения следует, что самосопряженное преобразование автоматически линейно. Из ключевого тождества (\dagger) получаем тождество, которому удовлетворяет каждое самосопряженное преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$:

$$\forall x, y \in V \quad \mathcal{A}xy = x\mathcal{A}y.$$

Если A — матрица самосопряженного преобразования \mathcal{A} в некотором ортонормированном базисе, то $A^* = A$. Матрицы над \mathbb{C} со свойством $A^* = A$ называются *эрмитовыми*. Для матриц над \mathbb{R} свойство $A^* = A$ означает, что $A^T = A$; такие матрицы называются *симметрическими*.

Пример

Матрицы Паули $\sigma_1 = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$, $\sigma_2 = \begin{pmatrix} 0 & -i \\ i & 0 \end{pmatrix}$, $\sigma_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$ эрмитовы.

Свойство иметь эрмитову матрицу в ортонормированном базисе характеризует самосопряженные преобразования.

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть x, y — произвольные вектора из V . Обозначим через $[x]$ и $[y]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе.

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть x, y — произвольные вектора из V . Обозначим через $[x]$ и $[y]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе. Теперь посчитаем:

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть x, y — произвольные вектора из V . Обозначим через $[x]$ и $[y]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе. Теперь посчитаем:

$$\mathcal{A}xy = [Ax]^T \overline{[y]} \quad \text{скалярное произведение в координатах}$$

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть x, y — произвольные вектора из V . Обозначим через $[x]$ и $[y]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе. Теперь посчитаем:

$$\begin{aligned} \mathcal{A}xy &= [\mathcal{A}x]^T \overline{[y]} && \text{скалярное произведение в координатах} \\ &= (A[x])^T \overline{[y]} && \text{действие преобразования в координатах} \end{aligned}$$

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть x, y — произвольные вектора из V . Обозначим через $[x]$ и $[y]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе. Теперь посчитаем:

$$\begin{aligned} \mathcal{A}xy &= [Ax]^T \overline{[y]} && \text{скалярное произведение в координатах} \\ &= (A[x])^T \overline{[y]} && \text{действие преобразования в координатах} \\ &= [x]^T A^T \overline{[y]} && \text{свойство транспонирования} \end{aligned}$$

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть x, y — произвольные вектора из V . Обозначим через $[x]$ и $[y]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе. Теперь посчитаем:

$$\begin{aligned} \mathcal{A}xy &= [\mathcal{A}x]^T \overline{[y]} && \text{скалярное произведение в координатах} \\ &= (A[x])^T \overline{[y]} && \text{действие преобразования в координатах} \\ &= [x]^T A^T \overline{[y]} && \text{свойство транспонирования} \\ &= [x]^T \overline{A^* [y]} && \text{свойство комплексного сопряжения + определение } A^* \end{aligned}$$

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть x, y — произвольные вектора из V . Обозначим через $[x]$ и $[y]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе. Теперь посчитаем:

$$\begin{aligned}
 \mathcal{A}xy &= [\mathcal{A}x]^T \overline{[y]} && \text{скалярное произведение в координатах} \\
 &= (A[x])^T \overline{[y]} && \text{действие преобразования в координатах} \\
 &= [x]^T A^T \overline{[y]} && \text{свойство транспонирования} \\
 &= [x]^T \overline{A^* [y]} && \text{свойство комплексного сопряжения + определение } A^* \\
 &= [x]^T \overline{A [y]} && \text{эрмитовость матрицы } A
 \end{aligned}$$

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть x, y — произвольные вектора из V . Обозначим через $[x]$ и $[y]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе. Теперь посчитаем:

$$\begin{aligned} \mathcal{A}xy &= [\mathcal{A}x]^T \overline{[y]} && \text{скалярное произведение в координатах} \\ &= (A[x])^T \overline{[y]} && \text{действие преобразования в координатах} \\ &= [x]^T A^T \overline{[y]} && \text{свойство транспонирования} \\ &= [x]^T \overline{A^* [y]} && \text{свойство комплексного сопряжения + определение } A^* \\ &= [x]^T \overline{A [y]} && \text{эрмитовость матрицы } A \\ &= [x]^T \overline{[\mathcal{A}y]} && \text{действие преобразования в координатах} \end{aligned}$$

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть \mathbf{x}, \mathbf{y} — произвольные вектора из V . Обозначим через $[\mathbf{x}]$ и $[\mathbf{y}]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе. Теперь посчитаем:

$$\begin{aligned} \mathcal{A}\mathbf{x}\mathbf{y} &= [\mathcal{A}\mathbf{x}]^T \overline{[\mathbf{y}]} && \text{скалярное произведение в координатах} \\ &= (A[\mathbf{x}])^T \overline{[\mathbf{y}]} && \text{действие преобразования в координатах} \\ &= [\mathbf{x}]^T A^T \overline{[\mathbf{y}]} && \text{свойство транспонирования} \\ &= [\mathbf{x}]^T \overline{A^*[\mathbf{y}]} && \text{свойство комплексного сопряжения + определение } A^* \\ &= [\mathbf{x}]^T \overline{A[\mathbf{y}]} && \text{эрмитовость матрицы } A \\ &= [\mathbf{x}]^T \overline{[\mathcal{A}\mathbf{y}]} && \text{действие преобразования в координатах} \\ &= \mathbf{x}\mathcal{A}\mathbf{y} && \text{скалярное произведение в координатах.} \end{aligned}$$

Предложение (матрицы самосопряженных преобразований)

Если линейное преобразование $\mathcal{A} : V \rightarrow V$ имеет в некотором ортонормированном базисе пространства V эрмитову матрицу, то это преобразование самосопряженное.

Доказательство. Пусть x, y — произвольные вектора из V . Обозначим через $[x]$ и $[y]$ их координатные столбцы в выбранном базисе, а через A матрицу преобразования \mathcal{A} в том же базисе. Теперь посчитаем:

$$\begin{aligned}
 \mathcal{A}xy &= [\mathcal{A}x]^T \overline{[y]} && \text{скалярное произведение в координатах} \\
 &= (A[x])^T \overline{[y]} && \text{действие преобразования в координатах} \\
 &= [x]^T A^T \overline{[y]} && \text{свойство транспонирования} \\
 &= [x]^T \overline{A^* [y]} && \text{свойство комплексного сопряжения + определение } A^* \\
 &= [x]^T \overline{A[y]} && \text{эрмитовость матрицы } A \\
 &= [x]^T [\mathcal{A}y] && \text{действие преобразования в координатах} \\
 &= x\mathcal{A}y && \text{скалярное произведение в координатах.}
 \end{aligned}$$

Видим, что $\mathcal{A}xy = x\mathcal{A}y$, что и означает самосопряженность \mathcal{A} .



Теперь легко приводить примеры самосопряженных преобразований. Так, любое преобразование, задаваемое в некотором ортонормированном базисе диагональной матрицей с действительными элементами, будет самосопряженным.

Теперь легко приводить примеры самосопряженных преобразований. Так, любое преобразование, задаваемое в некотором ортонормированном базисе диагональной матрицей с действительными элементами, будет самосопряженным.

В следующем семестре мы докажем, что верно и обратное: *для любого самосопряженного преобразования \mathcal{A} конечномерного пространства V в V найдется ортонормированный базис, в котором матрица преобразования \mathcal{A} будет диагональной и действительной.*

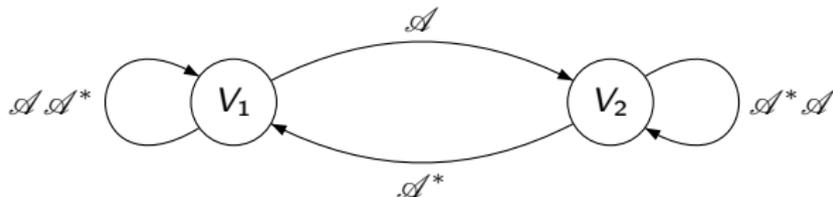
Теперь легко приводить примеры самосопряженных преобразований. Так, любое преобразование, задаваемое в некотором ортонормированном базисе диагональной матрицей с действительными элементами, будет самосопряженным.

В следующем семестре мы докажем, что верно и обратное: для любого самосопряженного преобразования \mathcal{A} конечномерного пространства V в V найдется ортонормированный базис, в котором матрица преобразования \mathcal{A} будет диагональной и действительной.

Еще один массив полезных примеров дает следующее простое наблюдение:

Замечание (произведение на сопряженное отображение)

Если $\mathcal{A} : V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением, то $\mathcal{A}\mathcal{A}^*$ и $\mathcal{A}^*\mathcal{A}$ — самосопряженные преобразования.



Теперь легко приводить примеры самосопряженных преобразований. Так, любое преобразование, задаваемое в некотором ортонормированном базисе диагональной матрицей с действительными элементами, будет самосопряженным.

В следующем семестре мы докажем, что верно и обратное: для любого самосопряженного преобразования \mathcal{A} конечномерного пространства V в V найдется ортонормированный базис, в котором матрица преобразования \mathcal{A} будет диагональной и действительной.

Еще один массив полезных примеров дает следующее простое наблюдение:

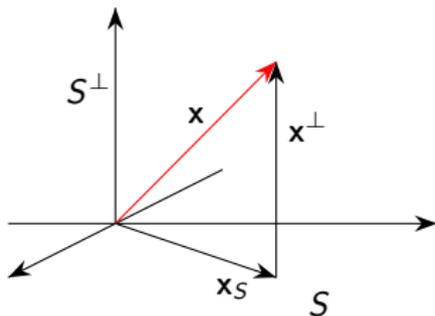
Замечание (произведение на сопряженное отображение)

Если $\mathcal{A}: V_1 \rightarrow V_2$ — линейное отображение пространств со скалярным произведением, то $\mathcal{A}\mathcal{A}^*$ и $\mathcal{A}^*\mathcal{A}$ — самосопряженные преобразования.

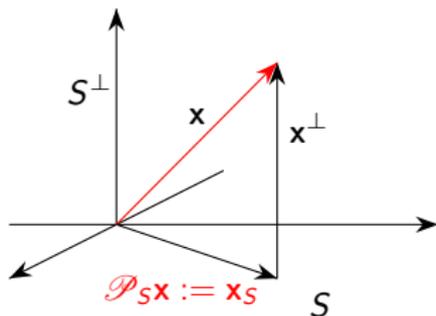
Доказательство. В силу свойств сопряженных отображений имеем

$$(\mathcal{A}\mathcal{A}^*)^* \stackrel{\nabla 4}{=} (\mathcal{A}^*)^* \mathcal{A}^* \stackrel{\nabla 1}{=} \mathcal{A}\mathcal{A}^* \quad \text{и} \quad (\mathcal{A}^*\mathcal{A})^* \stackrel{\nabla 4}{=} \mathcal{A}^* (\mathcal{A}^*)^* \stackrel{\nabla 1}{=} \mathcal{A}^*\mathcal{A}. \quad \square$$

Пусть S — подпространство в V . Ортогональному разложению $V = S \oplus S^\perp$ соответствует представление произвольного вектора $x \in V$ в виде суммы ортогональной проекции $x_S \in S$ и ортогональной составляющей $x^\perp \in S^\perp$, см. рисунок:

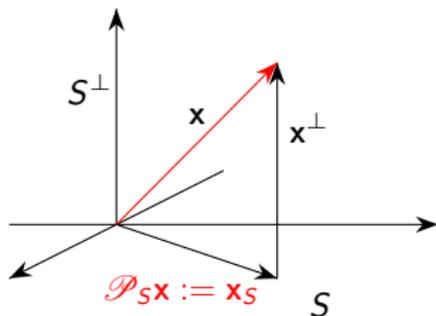


Пусть S — подпространство в V . Ортогональному разложению $V = S \oplus S^\perp$ соответствует представление произвольного вектора $x \in V$ в виде суммы ортогональной проекции $x_S \in S$ и ортогональной составляющей $x^\perp \in S^\perp$, см. рисунок:



Преобразование $\mathcal{P}_S: V \rightarrow V$, сопоставляющее каждому вектору $x \in V$ его ортогональную проекцию x_S , называется *ортогональным проектированием на S* или кратко *ортопроектором*.

Пусть S — подпространство в V . Ортогональному разложению $V = S \oplus S^\perp$ соответствует представление произвольного вектора $x \in V$ в виде суммы ортогональной проекции $x_S \in S$ и ортогональной составляющей $x^\perp \in S^\perp$, см. рисунок:



Преобразование $\mathcal{P}_S: V \rightarrow V$, сопоставляющее каждому вектору $x \in V$ его ортогональную проекцию x_S , называется *ортогональным проектированием на S* или кратко *ортопроектором*.

Предложение (самосопряженность ортопроектора)

Ортогональное проектирование на любое подпространство — самосопряженное преобразование.

Мы дадим два доказательства — операторное и матричное.

Мы дадим два доказательства — операторное и матричное.

Операторное доказательство. Проверим, что для любых векторов $x, y \in V$ верно равенство $\mathcal{P}_S x y = x \mathcal{P}_S y$.

Мы дадим два доказательства — операторное и матричное.

Операторное доказательство. Проверим, что для любых векторов $x, y \in V$ верно равенство $\mathcal{P}_S x y = x \mathcal{P}_S y$. Представим эти вектора как $x = x_S + x^\perp$ и $y = y_S + y^\perp$; тогда $\mathcal{P}_S x = x_S$ и $\mathcal{P}_S y = y_S$.

Мы дадим два доказательства — операторное и матричное.

Операторное доказательство. Проверим, что для любых векторов $x, y \in V$ верно равенство $\mathcal{P}_S x y = x \mathcal{P}_S y$. Представим эти вектора как $x = x_S + x^\perp$ и $y = y_S + y^\perp$; тогда $\mathcal{P}_S x = x_S$ и $\mathcal{P}_S y = y_S$. Пользуясь этим, подсчитаем

$$\mathcal{P}_S x y = x_S (y_S + y^\perp) = x_S y_S = (x_S + x^\perp) y_S = x \mathcal{P}_S y.$$

Мы дадим два доказательства — операторное и матричное.

Операторное доказательство. Проверим, что для любых векторов $x, y \in V$ верно равенство $\mathcal{P}_S x y = x \mathcal{P}_S y$. Представим эти вектора как $x = x_S + x^\perp$ и $y = y_S + y^\perp$; тогда $\mathcal{P}_S x = x_S$ и $\mathcal{P}_S y = y_S$. Пользуясь этим, подсчитаем

$$\mathcal{P}_S x y = x_S (y_S + y^\perp) = x_S y_S = (x_S + x^\perp) y_S = x \mathcal{P}_S y.$$

Матричное доказательство. Если $S = \{0\}$, доказывать нечего. Если $S \neq \{0\}$, то выберем в S и в S^\perp ортонормированные базисы; их объединение — ортонормированный базис всего пространства V .

Мы дадим два доказательства — операторное и матричное.

Операторное доказательство. Проверим, что для любых векторов $x, y \in V$ верно равенство $\mathcal{P}_S x y = x \mathcal{P}_S y$. Представим эти вектора как $x = x_S + x^\perp$ и $y = y_S + y^\perp$; тогда $\mathcal{P}_S x = x_S$ и $\mathcal{P}_S y = y_S$. Пользуясь этим, подсчитаем

$$\mathcal{P}_S x y = x_S (y_S + y^\perp) = x_S y_S = (x_S + x^\perp) y_S = x \mathcal{P}_S y.$$

Матричное доказательство. Если $S = \{0\}$, доказывать нечего. Если $S \neq \{0\}$, то выберем в S и в S^\perp ортонормированные базисы; их объединение — ортонормированный базис всего пространства V . Поскольку $\mathcal{P}_S x = x$ для всех $x \in S$ и $\mathcal{P}_S x = 0$ для всех $x \in S^\perp$, в этом базисе преобразование \mathcal{P}_S имеет (очевидно, эрмитову) матрицу вида

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}.$$

□