

Связные множества в метрическом пространстве

Опр: 1. Метрическое пространство (X, ρ) несвязно, если \exists открытые множества U, V такие, что

$$U \neq \emptyset, V \neq \emptyset, U \cap V = \emptyset, X = U \cup V$$

Опр: 2. Метрическое пространство, которое не является несвязным - связно.

Опр: 3. Множество E в метрическом пространстве (X, ρ) несвязно, если существуют открытые множества U, V : $E \cap U \neq \emptyset, E \cap V \neq \emptyset, U \cap V = \emptyset$ и $E \subset U \cup V$.

Если рассматривать $E \subset X$, то оно может быть несвязно либо как метрическое пространство, либо как множество в метрическом пространстве (X, ρ) . Мы доказали в прошлый раз, что это одно и то же.

Теорема 1. Метрическое пространство (X, ρ) несвязно $\Leftrightarrow \exists$ непрерывная функция $X \rightarrow \mathbb{R}$, принимающая ровно два значения 0 и 1.

□

(\Rightarrow) Пусть $X = U \cup V$, где $U \neq \emptyset, V \neq \emptyset, U \cap V = \emptyset$, где U, V - открытые множества. Тогда рассмотрим следующую функцию:

$$f(x) = \begin{cases} 1, & x \in U \\ 0, & x \in V \end{cases}$$

Проверим, что она непрерывна. Пусть $a \in U \Rightarrow f(a) = 1$, тогда $\forall \varepsilon > 0, \exists \delta: B(a, \delta) \subset U$. Такой шар найдется поскольку U - открыто. Получим, что $\forall x \in B(a, \delta), f(x) = 1$, тогда:

$$\forall \varepsilon > 0, \exists \delta: B(a, \delta) \subset U, \forall x \in B(a, \delta), |f(x) - f(a)| = 0 < \varepsilon$$

То есть функция непрерывна на U . Аналогично для $a \in V$.

(\Leftarrow) Пусть $f: X \rightarrow \mathbb{R}$ - непрерывная функция, которая имеет всего два значения: 0 и 1. Тогда рассмотрим следующие множества:

$$U_0 = \{x: f(x) < \frac{1}{2}\} = \{x: f(x) = 0\}$$

$$U_1 = \{x: f(x) > \frac{1}{2}\} = \{x: f(x) = 1\}$$

Тогда верно следующее:

$$U_0 = f^{-1}((-\infty, \frac{1}{2})), U_1 = f^{-1}((\frac{1}{2}, +\infty))$$

Поскольку функция f - непрерывна, то U_0, U_1 - открытые множества, $U_0 \cap U_1 = \emptyset, U_0 \neq \emptyset, U_1 \neq \emptyset$. Поскольку функция f принимает два значения, то все $x \in X$ либо в U_0 , либо в $U_1 \Rightarrow X = U_0 \cup U_1$. Таким образом множество X - несвязно. ■

Теорема 2. Пусть X и Y - метрические пространства и $f: X \rightarrow Y$ - непрерывна. Тогда, если X - связно, то $f(X)$ - связно.

□ **(I) способ:** (От противного) Предположим противное: $f(X)$ несвязно, тогда \exists открытые U, V :

$$U \cap f(X) \neq \emptyset, V \cap f(X) \neq \emptyset, f(X) \subset U \cup V$$

Возьмем прообразы этих множеств: $f^{-1}(U), f^{-1}(V)$ - открытые множества. Поскольку $f(X) \subset U \cup V$, то $X \subset f^{-1}(U) \cup f^{-1}(V)$.

Эти множества не пересекаются $f^{-1}(U) \cap f^{-1}(V) = \emptyset$, иначе был бы элемент, чей образ лежал бы одновременно и в U , и в V , то есть: $\exists x \in X: f(x) \in U \cap V$, что не верно по предположению о несвязности.

Также $f^{-1}(U) \neq \emptyset$, поскольку $U \cap f(X) \neq \emptyset$, то есть $\exists x \in X: f(x) \in U$. Аналогично для $f^{-1}(V) \neq \emptyset$.

Таким образом получили, что X - несвязно \Rightarrow противоречие.

(II) способ: Если $f(X)$ - несвязно, то $\exists g: f(X) \rightarrow \mathbb{R}$ - непрерывна и принимает два значения 0 и 1. Тогда $g(f(x))$ - непрерывна и принимает значения 0 и 1 \Rightarrow метрическое пространство X - несвязно \Rightarrow противоречие. ■

Опр: 4. Множество $I \subset \mathbb{R}$ называется промежутком, если из того, что $x_1, x_2 \in I$, $x_1 \leq x_2 \Rightarrow [x_1, x_2] \subset I$.

Утв. 1. На \mathbb{R} связными множествами являются только промежутки (множества содержащие вместе с двумя точками отрезок их соединяющий).

□

(\Leftarrow) Промежуток - связное множество, так как выполнена теорема о промежуточном значении и никаких непрерывных двухзначных функций на нем быть не может.

(\Rightarrow) Пусть, мы взяли связное множество $I \subset \mathbb{R}$, которое не удовлетворяет свойству промежутка, то есть $\exists x_1, x_2 \in I$, $x_1 \leq x_2$, $c \in \mathbb{R}: x_1 \leq c \leq x_2$, $c \notin I$. Тогда можно разделить множество I на две части непустыми открытыми множествами $(-\infty, c)$ и $(c, +\infty)$ \Rightarrow противоречие с тем, что множество связное. ■

Следствие 1. Если (X, ρ) - связно и $f: X \rightarrow \mathbb{R}$ - непрерывна, то $f(X)$ - промежуток, то есть:

$$\exists A, B \in f(X): A \leq B \Rightarrow \forall C \in \mathbb{R}: A \leq C \leq B, C \in f(X)$$

□ Следует из предыдущего утверждения и предыдущей теоремы. ■

Rm: 1. Метрическое пространство (X, ρ) - несвязно \Leftrightarrow

- (1) $\exists F_1 \neq \emptyset, F_2 \neq \emptyset$ - замкнуты ($X \setminus F_1 = F_2 \Rightarrow$ открыты) такие, что $F_1 \cap F_2 = \emptyset$, $F_1 \cup F_2 = X$;
- (2) $\exists E \subset X: E \neq \emptyset, E \neq X$ и E - открыто и замкнуто ($U = E, V = X \setminus E$);

Rm: 2. По замечанию выше, то что в прошлом семестре доказали, что единственными открытыми и замкнутыми множествами являются \emptyset и $\mathbb{R} \Rightarrow$ мы доказали, что числовая прямая - это связное множество.

Линейно связные множества

Как понять, является ли множество связным или нет? Каждый раз искать функцию или строить хитрые открытые множества?

Опр: 5. Пусть (X, ρ) - метрическое пространство. Непрерывное отображение $x: [0, 1] \rightarrow X$ называется кривой, обозначение $x(t)$, $t \in [0, 1]$.

Опр: 6. Метрическое пространство X (или его подмножество E) называется линейно связным, если $\forall x_0, x_1 \in X$ ($\forall x_0, x_1 \in E$), \exists кривая $x(t)$ в X (в E), такая что $x(0) = x_0$ и $x(1) = x_1$.

Rm: 3. По определению, множество линейно связно, если любые две его точки можно соединить кривой.

Теорема 3. Если (X, ρ) - линейно связно, то оно связно. Обратное не верно.

□ (От противного) Предположим, что это не верно, тогда \exists непрерывная функция $g: X \rightarrow \{0, 1\}$ и существуют точки $x_0, x_1: g(x_0) = 0, g(x_1) = 1$. Соединим эти точки $\Rightarrow x: [0, 1] \rightarrow X$ - непрерывное отображение. Тогда на отрезке $[0, 1]$ определим функцию $g(x(t))$ - непрерывна, но принимает только два значения 0 и 1 \Rightarrow противоречие с тем, что отрезок - связное множество. ■

Почему обратное не верно?

Пример: Возьмем отрезок $[-1, 1]$ на оси y и возьмем функцию $y = \sin \frac{1}{x}$.

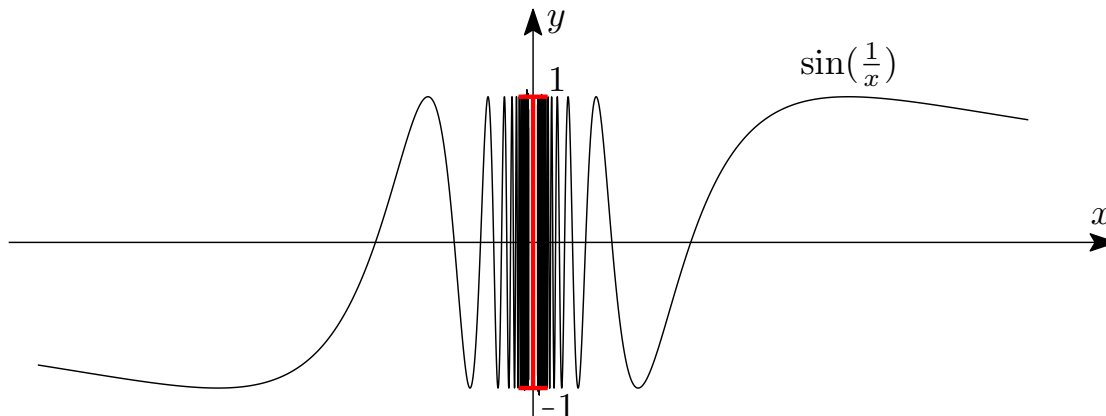


Рис. 1: Связное множество X , которое не является линейно связным.

Рассмотрим следующее множество

$$X = \{ (x, \sin \frac{1}{x}) \in \mathbb{R}^2 \mid x \neq 0 \} \cup \{ (0, y) \in \mathbb{R}^2 \mid -1 \leq y \leq 1 \}$$

Упр. 1. Проверить, что это множество X на плоскости \mathbb{R}^2 связно, но не является линейно связным.

□ Для начала рассмотрим следующую лемму.

Лемма 1. Пусть X, Y - связные подмножества, $X \cap Y \neq \emptyset$, тогда $X \cup Y$ - связное подмножество того же пространства.

□ (От противного) Пусть $Z = X \cup Y$ - несвязное множество, тогда \exists открытые множества U, V такие, что:

$$Z \cap U \neq \emptyset, Z \cap V \neq \emptyset, U \cap V = \emptyset, Z \subset U \cup V$$

Пусть $x \in X \cap Y \Rightarrow x \in U \vee x \in V$, пусть $x \in U$, поскольку множество $Z \cap V \neq \emptyset \Rightarrow \exists y \in V: y \in X \cup Y$. При этом $x \in X \wedge y \in Y \Rightarrow$ пусть $y \in Y$, тогда $y \in V \cap Y$ и одновременно с этим $x \in U \cap Y$. Получаем, что:

$$Y \cap U \neq \emptyset, Y \cap V \neq \emptyset, U \cap V = \emptyset, Y \subset U \cup V$$

противоречие с тем, что Y - связное множество. Аналогично, если $x \in V$ и аналогично для $y \in X$. ■

Рассмотрим X как составленное из следующих множеств:

$$V = \{ (0, y) \in \mathbb{R}^2 \mid -1 \leq y \leq 1 \}, U_+ = \{ (x, \sin \frac{1}{x}) \in \mathbb{R}^2 \mid x > 0 \}, U_- = \{ (x, \sin \frac{1}{x}) \in \mathbb{R}^2 \mid x < 0 \}$$

$$X = V \cup U_+ \cup U_- \subset \mathbb{R}^2$$

Утв. 2. Множество $V \cup U_+$ является связным подмножеством \mathbb{R}^2 .

□ Каждое множество по отдельности V и U_+ являются линейно связным множеством \Rightarrow это связные множества. Предположим, что $Y = V \cup U_+$ - не является связным, тогда \exists открытые множества S, P такие, что:

$$S \neq \emptyset, P \neq \emptyset, S \cap P = \emptyset, Y = S \cup P$$

Поскольку несвязность как подмножества, так и метрического пространства это одно и то же. По замечанию выше S, P - являются одновременно открытыми и замкнутыми множествами, тогда множества $S \cap U_+, P \cap U_+$ - также являются открытыми в U_+ , по утверждению доказанному ранее. Тогда:

$$U_+ = Y \cap U_+ = (S \cup P) \cap U_+ = (S \cap U_+) \cup (P \cap U_+), (S \cap U_+) \cap (P \cap U_+) = \emptyset$$

Тогда U_+ лежит в одном из множеств S или P , иначе оно несвязно \Rightarrow пусть $U_+ \subset S$. По аналогичным рассуждениям, V лежит в P , в противном случае оно несвязно или $Y \cap P = \emptyset \Rightarrow P = \emptyset$.

Пусть $(0, y_0) \in V: \sin(u) = y_0$. Поскольку $\sin(u + 2\pi n) = y_0$, то мы можем предположить, что $u > 0$ и пусть $x_n = \frac{1}{u+2\pi n}$, тогда:

$$(x_n, y_n) = (x_n, \sin(\frac{1}{x_n})) = (\frac{1}{u+2\pi n}, y_0) \in U_+, (x_n, y_n) \rightarrow (0, y_0) \in V$$

Поскольку S это замкнутое множество в Y , то оно должно содержать все пределы последовательностей в S , в том числе и для $U_+ \subset S \Rightarrow V \subset S$, в силу произвольности $(0, y_0) \in V$. Таким образом получили, что множество $P = \emptyset \Rightarrow$ противоречие $\Rightarrow Y = V \cup U_+$ - связное. ■

Аналогично $V \cup U_-$ - связное множество и пересечение не пусто: $(U_- \cup V) \cap (U_+ \cup V) = V$, так как $U_- \cap U_+ = \emptyset$. По лемме выше, объединение этих двух множеств $X = (U_- \cup V) \cup (U_+ \cup V) = U_- \cup U_+ \cup V$ даст связное множество. Покажем, что $V \cup U_+$ не является линейно связным множеством.

Утв. 3. Множество $Z = V \cup U_+$ не является линейно связным множеством.

□ (От противного) Пусть множество Z является линейно связным, тогда $\forall (x_0, y_0), (x_1, y_1) \in Z, \exists$ кривая:

$$g: [0, 1] \rightarrow Z: g(0) = (x_0, y_0), g(1) = (x_1, y_1)$$

Пусть $g(0) \in V, g(1) \in U_+$, поскольку множество V - замкнуто, то $g^{-1}(V)$ - также будет замкнуто по непрерывности g , а поскольку оно еще и ограничено, то по теореме Вейрштрасса:

$$\exists c \in g^{-1}(V): \forall t \in g^{-1}(V) \subset [0, 1], c \geq t$$

Переопределим функцию так, чтобы $f(t) = g(c+t(1-c))$, тогда $f(0) \in V, f(t) \in U_+, \forall t \in (0, 1]$. Очевидно, что $x(0) = 0$ и поскольку $f(t) = (x(t), y(t))$ - непрерывная функция $\Rightarrow x(t), y(t)$ - непрерывные функции. Для любого $n \geq 1$ выберем значение $u_2: u_2 > \frac{1}{x(\frac{1}{n})}$ так, чтобы $\sin(u_2) = (-1)^n$.

Пусть $x_2 = \frac{1}{u_2} \Rightarrow 0 = x(0) < x_2 < x(\frac{1}{n})$ и при этом $\sin(\frac{1}{x_2}) = \sin(u_2) = (-1)^n$. По теореме о промежуточном значении $\exists t_n \in (0, \frac{1}{n}): x(t_n) = x_2$. Тогда получим:

$$0 < t_n < \frac{1}{n} \Rightarrow t_n \rightarrow 0 \Rightarrow x(t_n) \rightarrow x(0) = 0, y(t_n) = \sin(\frac{1}{x_{t_n}}) = (-1)^n \nrightarrow y(0)$$

Получили противоречие с непрерывностью $y(t)$. ■

Вместо множества V мы можем взять множество $U_- \cup V$, и проделать аналогичные рассуждения, что в любом случае приведет к тому, что X - линейно несвязное множество. ■

В общем случае условие линейной связности в метрическом пространстве - достаточное, но не необходимое. В нормированном пространстве возможна равносильность при наличии открытости множества.

Утв. 4. Если E - открытое и связное множество в нормированном пространстве $(X, \|\cdot\|)$, то E - линейно связно.

□ Введем на E отношение эквивалентности: $x \sim y$, $x, y \in E$, если x можно соединить с y кривой, содержащейся в E . Проверим выполнение свойств эквивалентности:

- (1) $\forall x_0 \in E, x_0 \sim x_0 \Leftrightarrow x(t) \equiv x_0$ (рефлексивность);
- (2) $\forall x_0, x_1 \in E, x_0 \sim x_1 \Leftrightarrow \exists x(t): x(0) = x_0, x(1) = x_1 \Leftrightarrow \exists x(1-t): x(1) = x_0, x(0) = x_1 \Leftrightarrow x_1 \sim x_0$, таким образом $\forall x_0, x_1 \in E, x_0 \sim x_1 \Leftrightarrow x_1 \sim x_0$ (симметричность);
- (3) $\forall x_0, x_1, x_2 \in E: x_0 \sim x_1 \wedge x_1 \sim x_2 \Leftrightarrow \exists x(t): x(0) = x_0, x(1) = x_1 \wedge \exists \tilde{x}(t): \tilde{x}(0) = x_1, \tilde{x}(1) = x_2 \Rightarrow$ возьмем следующую кривую $g(t) = x(2t)$, $t \in [0, \frac{1}{2}]$, $g(t) = \tilde{x}(2t - 1)$, $t \in [\frac{1}{2}, 1]$, она непрерывна, поскольку она непрерывна на отрезках $[0, \frac{1}{2}]$, $[\frac{1}{2}, 1]$ и верно следующее:

$$x(2 \cdot \frac{1}{2}) = x(1) = x_1 = \tilde{x}(2 \cdot \frac{1}{2} - 1) = \tilde{x}(0) = g(\frac{1}{2})$$

Одновременно с этим:

$$g(0) = x(2 \cdot 0) = x_0, g(1) = \tilde{x}(2 \cdot 1 - 1) = \tilde{x}(1) = x_2$$

Как результат, мы получили непрерывную кривую в E , соединяющую x_0 и $x_2 \Rightarrow$ таким образом верно, что $\forall x_0, x_1, x_2 \in E: x_0 \sim x_1 \wedge x_1 \sim x_2 \Rightarrow x_0 \sim x_2$ (транзитивность);

Тогда множество E = объединению попарно непересекающихся классов эквивалентности. Класс эквивалентности множества E с представителем x_0 это $E_{x_0} = \{x \in X \mid x \sim x_0\}$.

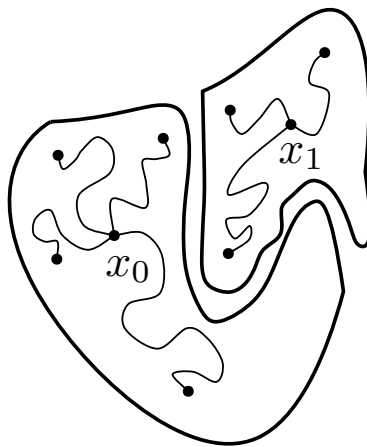


Рис. 2: Классы эквивалентностей точек x_0 и x_1 .

Если число классов эквивалентности равно 1, то E - линейно связно. E_{x_0} - открытое множество, покажем это. Пусть $x \in E_{x_0} \Rightarrow$ существует непрерывная кривая из x_0 в точку x .

Поскольку E - открытое, то $\forall x \in E, \exists B(x, r) \subset E$. Тогда из точки x до любой точки $y \in B(x, r)$ существует прямая $x(t) = x + t(y - x)$, $t \in [0, 1]$ все точки которой принадлежат шару $B(x, r)$, поскольку пространство нормированное:

$$\forall y \in B(x, r), \exists x(t) = x + t(y - x): \forall t \in [0, 1], x(t) \in B(x, r)$$

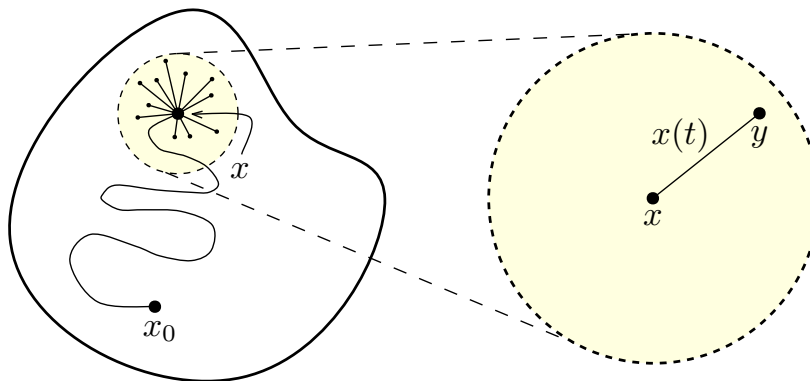


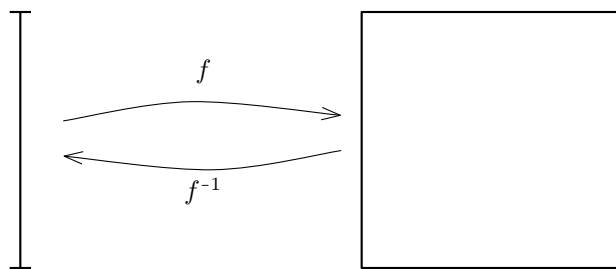
Рис. 3: Соединение точек шара $B(x, r)$ и точки x через прямую $x(t) = x + t(y - x) \in B(x, r)$.

Таким образом, любая точка $y \in B(x, r)$ соединяется отрезком с точкой $x \Rightarrow B(x, r) \subset E_{x_0}$, следовательно множество E_{x_0} - открыто.

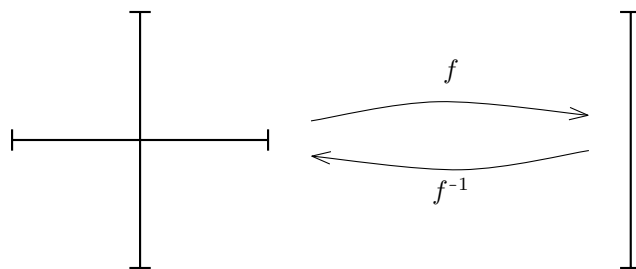
Если число классов эквивалентностей больше 1, то E распадается в объединение двух непустых, непесекающихся открытых множеств, что противоречит связности E . ■

Опр: 7. Функция $f: X \rightarrow Y$ - гомеоморфизм, если f - биекция и f, f^{-1} - непрерывны.

Упр. 2. Существует ли гомеоморфизм:



(a) Отрезка и квадрата.

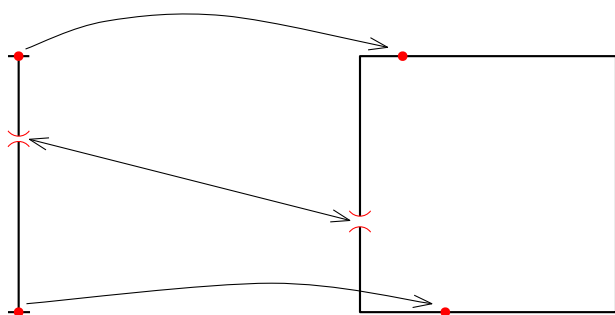


(b) Пересечения отрезков и отрезка.

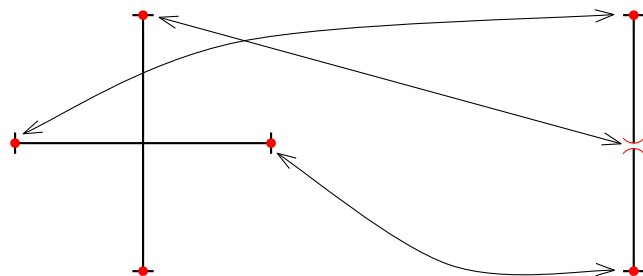
Рис. 4: Существование гомеоморфизмов.

- 1) Отрезка и квадрата?
- 2) Двух пересекающихся отрезков и отрезка?

□ В обоих случаях предположим, что гомеоморфизм существует. По определению гомеоморфизм это непрерывная биекция с непрерывной обратной функцией. Таким образом функция инъективна и если мы выбросим одну точку из области определения и области значения, гомеоморфизм сохранится. Функция и обратная функция останутся непрерывными, проверим свойства связности у данных множеств.



(a) Отрезка и квадрата.



(b) Пересечения отрезков и отрезка.

Рис. 5: Отсутствие гомеоморфизмов.

- 1) Очевидно, если убрать концевые точки отрезка, он останется линейно связным множеством. Квадрат это линейно связное множество \Rightarrow связное множество. Если убрать из квадрата любую точку, он все равно останется связным множеством.

Уберем точку a из середины отрезка и уберем соответствующую ей точку $f(a)$ из квадрата. Квадрат остался связным множеством, тогда как отрезок стал несвязным. Поскольку f^{-1} - непрерывная функция и $Y \setminus \{f(a)\}$ - связное множество, то $f^{-1}(Y \setminus \{f(a)\}) = X \setminus \{a\}$ должно быть связным, но это не так \Rightarrow получили противоречие.

- 2) Пересечение отрезков - связное множество, если хотя бы одна концевая точка пересекающихся отрезков отображается внутрь отрезка, то убрав такую точку и её отображение, пересечение отрезков останется связным множеством, тогда как отрезок станет несвязным.

Поскольку f - биекция, то она инъективна и значит, что хотя бы две концевые точки пересекающихся отрезков будут отображаться внутрь отрезка. Мы получили противоречие поскольку f непрерывная, а образ связного множества должен быть связным.

■

Упр. 3. Доказать, что, если в \mathbb{R}^n есть два базиса с матрицей перехода A , $\det A > 0$, то существует непрерывное преобразование одного базиса в другой.

□ Будем использовать метод исключения переменных (метод Гаусса), чтобы связать любую матрицу перехода A , $\det A > 0$ с единичной матрицей I_n . Рассмотрим следующую матрицу, элементы которой совпадают с единичной матрицей, за исключением одного (i, j) -го элемента, расположенного вне диагонали:

$$I_{i,j}(r) = I_n + rP_{i,j}, \quad r \in \mathbb{R}$$

$$P_{i,j} = (\delta_{kl}(i, j)), \quad 1 \leq i \neq j \leq n, \quad \delta_{kl}(i, j) = \begin{cases} 1, & k = i \wedge l = j \\ 0, & k \neq i \vee l \neq j \end{cases}$$

Таким образом, домножение матрицы $I_{i,j}(r)$ на любую матрицу A слева даст сложение домноженной на скаляр r строки j матрицы A к строке i . Следовательно, следующее отображение:

$$f: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}^{n^2}, \quad f(t) = I_{i,j}(tr)A, \quad t \in [0, 1]$$

определяет непрерывный путь из матрицы A к матрице $I_{i,j}(r)A$. Используя эту операцию можно определить операцию перестановки строк с изменением знака:

$$I_{j,i}(1) \cdot I_{i,j}(-1) \cdot I_{j,i}(1)$$

Если рассматривать пересечение i, j -ых столбцов и i, j -ых строк этого выражения, то получим следующие подматрицы:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$$

Следовательно, если матрица B получена из матрицы A перестановкой строк с изменением знака, то между ними существует непрерывное преобразование.

Используя операции выше, мы можем создать непрерывный путь, который будет соединить любую обратимую матрицу A и диагональную матрицу D вида:

$$D = \text{diag}\{d_1, d_2, \dots, d_n\} = \begin{pmatrix} d_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & d_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & d_n \end{pmatrix}, d_i \neq 0, \forall i = \overline{1, n}$$

Если d_i и d_j отрицательны для $i \neq j$, тогда можно переставить строки i и j дважды (каждый раз меняя знак: $d_i \rightarrow -d_i, d_j \rightarrow -d_j$). Таким образом, мы получим таблицу, где отрицательным может быть только один элемент. Также заметим, что $\det D = d_1 d_2 \dots d_n$ и если он положителен, то все элементы также будут положительными. Но поскольку приведение к такому виду не изменяло определитель (перестановка строк со сменой знака, прибавление к строке другой строки, умноженной на скаляр), то $\det A = \det D > 0 \Rightarrow$ все элементы положительные.

Последняя операция, которую мы определим - домножение на ненулевой скаляр $r \in (0, \infty)$ строки i . Эта операция в матричном виде выражается в домножении слева на диагональную матрицу:

$$S(i, r) = \text{diag}(1, \dots, 1, r, 1, \dots, 1)$$

которая отличается от I_n только элементом в i -ой строчке, равному r . И таким образом для $r > 0$ следующий путь:

$$g: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}^{n^2}, g(t) = \text{diag}(1, \dots, 1, (1-t) + tr, 1, \dots, 1)A = S(i, (1-t) + tr)A, t \in [0, 1]$$

непрерывно соединяет матрицу A с матрицей $S(i, r)A$. Применяя последовательно эту операцию к полученной матрице D с коэффициентами $r = \frac{1}{d_i}$ для каждой строки $1 \leq i \leq n$, мы получим непрерывный путь, соединяющий исходную матрицу $A, \det A > 0$ с единичной матрицей I_n . Таким образом, получили непрерывное преобразование из одного базиса в другой. ■

Упр. 4. $GL(n, \mathbb{R}) = \{A \mid \det A \neq 0\} \subset \mathbb{R}^{n^2}$ - полная линейная группа, состоит из всех обратимых матриц. Доказать, что $GL_+(n, \mathbb{R}) = \{A \mid \det A > 0\}$ - линейно связное множество.

□ Следует сразу из предыдущей задачи. Поскольку любая матрица внутри множества $GL_+(n, \mathbb{R})$ может быть приведена к единичной \Rightarrow можно через неё связать все остальные матрицы \Rightarrow множество линейно связно. ■

Упр. 5. Доказать, что $SL(n, \mathbb{R}) = \{A \mid \det A = 1\}$ является линейно связным множеством.

□ Используя следующее непрерывное преобразование для всех матриц $A, \det A > 0$:

$$h: \mathbb{R}^{n^2} \rightarrow \mathbb{R}^{n^2}, h(A) = \frac{1}{\sqrt[n]{\det A}} A, \det(h(A)) = \left(\frac{1}{\sqrt[n]{\det A}}\right)^n \cdot \det A = 1$$

и используя результат упражнения выше, получаем, что любые матрицы в $SL(n, \mathbb{R})$ могут быть непрерывно преобразованы в $I_n \Rightarrow$ множество является линейно связным. ■

Линейные функции

Пусть X и Y - нормированные пространства.

Опр: 8. Отображение $L: X \rightarrow Y$ называется линейным (или еще говорят линейным оператор), если выполнено следующее:

$$L(\alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2) = \alpha_1 L(x_1) + \alpha_2 L(x_2)$$

Конечномерные линейные отображения

Пример: Возникает вопрос, как например устроено $L: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$? Возьмем базисный вектор $e_1 = 1$, тогда:

$$x = x_1 e_1 = x_1 \Rightarrow L(x) = L(x_1 e_1) = x_1 L(e_1) = x L(e_1) = kx$$

Пример: Как устроено линейное отображение $L: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ (линейный функционал)? Возьмем базис пространства \mathbb{R}^n : $e_1, \dots, e_n \Rightarrow$ любой элемент x представится в виде $x = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n$, тогда:

$$L(x) = x_1 L(e_1) + \dots + x_n L(e_n) = a_1 x_1 + \dots + a_n x_n$$

Пример: Как устроено линейное отображение $L: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$? Возьмем базис пространства \mathbb{R}^n : $e_1, \dots, e_n \Rightarrow$ любой элемент x представится в виде $x = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n$, тогда:

$$\begin{aligned} L(x) = x_1 L(e_1) + \dots + x_n L(e_n), \quad L(e_1) = \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \vdots \\ a_{m1} \end{pmatrix}, \dots, L(e_n) = \begin{pmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \vdots \\ a_{mn} \end{pmatrix} \Rightarrow \\ \Rightarrow L(x) = x_1 L(e_1) + \dots + x_n L(e_n) = \overbrace{\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}}^A \cdot \overbrace{\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}}^X = A \cdot X \end{aligned}$$

Очевидно, что L - непрерывное отображение, поскольку везде это арифметические операции с непрерывными функциями x_1, \dots, x_n . Но в общем случае, линейное отображение может быть разрывной функцией.

Бесконечномерные линейные отображения

Пример: Возьмем пространство непрерывных дифференцируемых функций $C^1[0, 1]$ с нормой максимума функции: $\|f\| = \max_t |f(t)|$. Рассмотрим следующее линейное отображение:

$$L: C^1[0, 1] \rightarrow \mathbb{R}, \quad L(f) = f'(0)$$

Легко проверить, что оно действительно является линейным:

$$L(\alpha f + \beta g) = (\alpha f + \beta g)'(0) = \alpha f'(0) + \beta g'(0) = \alpha L(f) + \beta L(g)$$

Но при этом, оно не является непрерывным. Например, $f_n(x) = \frac{1}{n} \sin(n^2 x)$, тогда:

$$0 \leq f_n \leq \frac{1}{n}, \quad f_n \Rightarrow 0, \quad L(f_n) = f'_n(0) = n \rightarrow \infty, \quad L(f_n) \nrightarrow L(0)$$

В конечномерном пространстве линейный функционал всегда непрерывен, но в бесконечномерном пространстве всегда найдется линейный функционал, который будет разрывным.

Rm: 4. Пример на полном пространстве придумать сложнее, но там можно воспользоваться базисом Гамеля и аксиомой выбора.

С точки зрения анализа полезно понять, какие достаточные условия непрерывности на линейные функции надо накладывать.

Теорема 4. Пусть $L: X \rightarrow Y$ - линейная функция, тогда следующие утверждения равносильны:

- (1) L - непрерывна;
- (2) L - непрерывна в 0;
- (3) $\exists C > 0: \|L(x)\|_Y \leq C\|x\|_X, \forall x$;