

# 点集拓扑 + 代数拓扑.

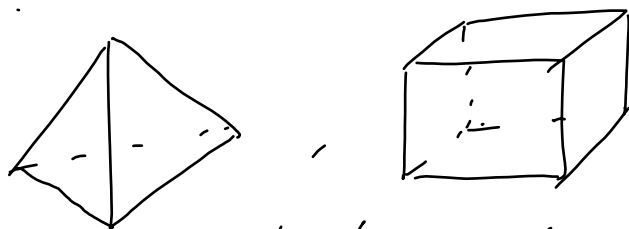
1/3

2/3

## Introduction

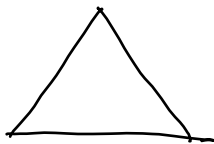
### 1) 欧拉定理:

多面体:

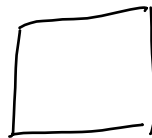


多面体: 由若干个多边形沿着边粘起来的一个封闭的  
~~表面~~所包围的立体.

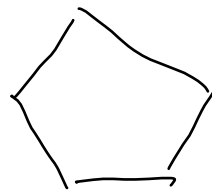
$n$ -边形:



$n=3$



$n=4$



$n=5$

...

设  $X$  为多面体, 记:

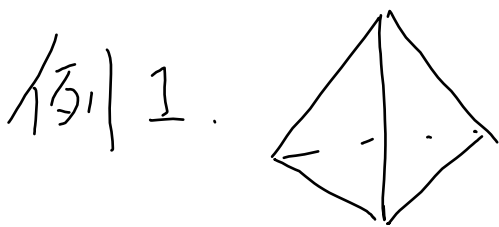
$e$	$= X$ 的棱数	(edge)
$f$	$= X$ 的面数	(face)
$v$	$= X$ 的顶点数	(vertex).

欧拉定理 (弱的版本): 对于一个凸的多面体,  $v - e + f = 2$ .



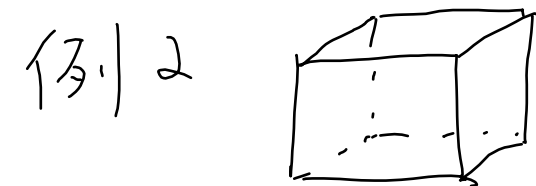
多面体  $X$  称为凸的, 若:

$\forall p, q \in X$ ,  $p$  与  $q$  的连线段包含在  $X$  中.



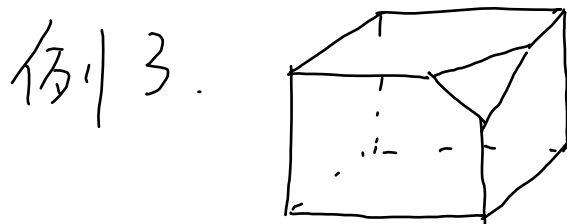
$$\begin{aligned} v &= 4 \\ e &= 6 \\ f &= 4 \end{aligned}$$

$$v - e + f = 2$$



$$\begin{aligned} v &= 8 \\ e &= 12 \\ f &= 6 \end{aligned}$$

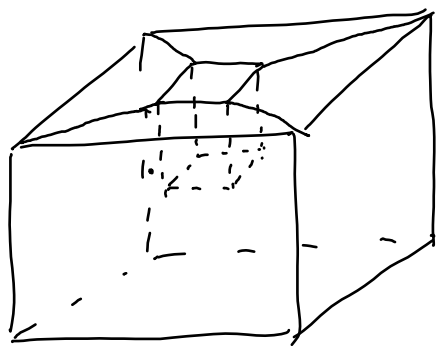
$$v - e + f = 2$$



$$\begin{aligned} v &= 8 + 2 \\ e &= 12 + 3 \\ f &= 6 + 1 \end{aligned}$$

$$v - e + f = 2$$

例4.



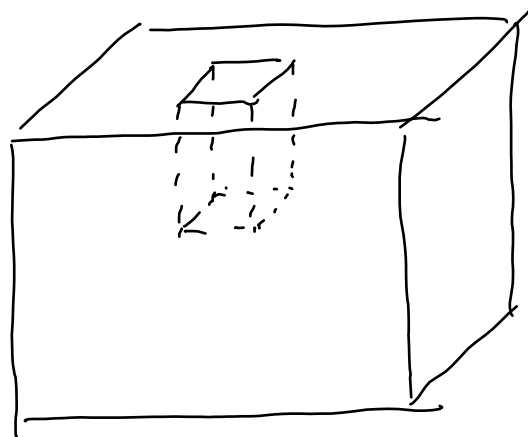
$$v = 8 + 8$$

$$e = 12 + 12 + 4$$

$$f = 6 + 3 + 5$$

$$v - e + f = 2 + 0 = 2$$

Remark.

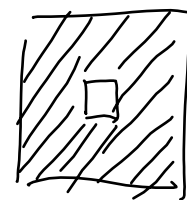


$$v = 8 + 8$$

$$e = 12 + 12$$

$$f = 6 + 5$$

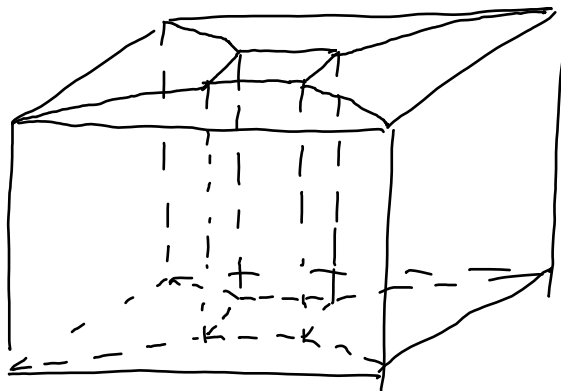
$$v - e + f = 2 + 1 = 3$$



—不是n-边形

问题出在：它不是一个多面体

例5.



$$v = 16$$

$$e = 32$$

$$f = 4 \times 4 = 6$$

$$v - e + f = 0$$

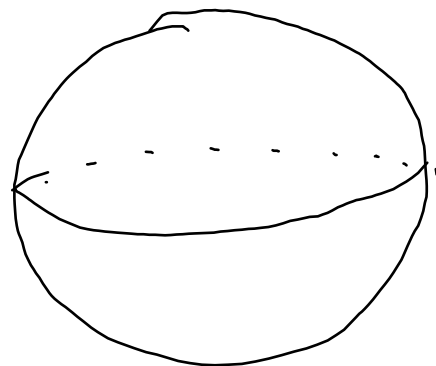
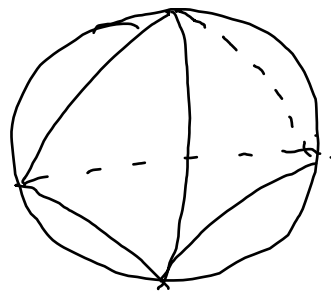
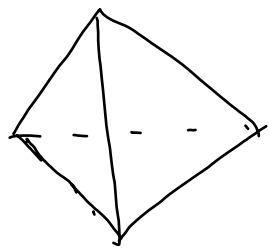
自然的问题:

1) 例1-例4. 的形状不同, 但为何  $v-e+f$  相等?

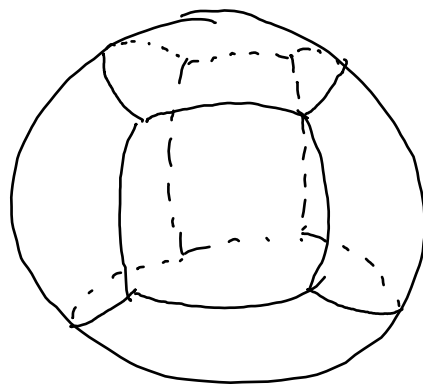
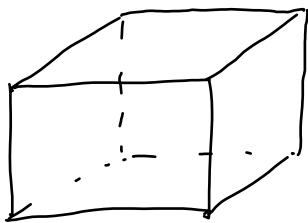
2) 例5. 与例1-4 有何本质上的不同, 使  $v-e+f$  不同?

解答: 1)  $v-e+f=2$  的多面体的表面均可连续变化为球面.

例1.

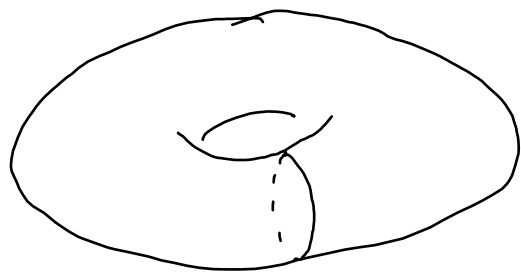
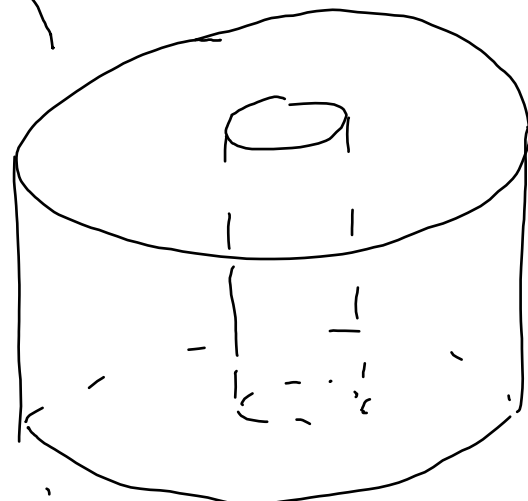
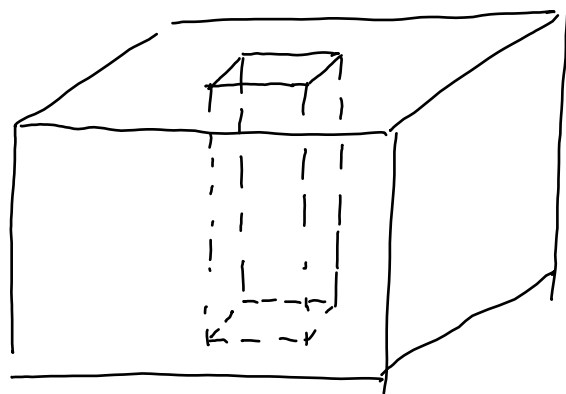


例2.



2).  $V - e + f = 0$  的多面体的表面能连续地变化为轮胎面.

例5.



Remark. 设多面体  $X$  的表面可连续地变化为:



$g$  个洞.



则  $X$  的  $v-e+f = 2-2g$ . ( $g$ : 亏格).

总结: 对于多面体:  $v-e+f$  的取值只与多面体所能连续变化为的曲面的亏格有关,  
而与多面体的具体形状无关.

2). (1-形式与恰当形式.

( $n=2$  的情形).  $\Omega \subset \mathbb{R}^2$ ,  $\Omega$  为区域,  $\omega$  为  $\Omega$  上的 1-形式.

$$\omega = P(x, y)dx + Q(x, y)dy, \quad P, Q \text{ 为 } \Omega \text{ 上光滑函数.}$$

$$\text{定义 } d\omega = dP \wedge dx + dQ \wedge dy.$$

$$= \left( \frac{\partial P}{\partial x} dx + \frac{\partial P}{\partial y} dy \right) \wedge dx + \left( \frac{\partial Q}{\partial x} dx + \frac{\partial Q}{\partial y} dy \right) \wedge dy$$

$$= \frac{\partial Q}{\partial x} dx \wedge dy - \frac{\partial P}{\partial y} dx \wedge dy.$$

$$= \left( \frac{\partial Q}{\partial x} - \frac{\partial P}{\partial y} \right) dx \wedge dy,$$

若  $\oint_{\Omega} dw = 0$ , i.e.  $\frac{\partial Q}{\partial x} = \frac{\partial P}{\partial y}$ , 则称  $w$  为一个闭  
(closed form) 的 1-形式.

定义: 设  $f: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ , 光滑函数,

$$df := \frac{\partial f}{\partial x} dx + \frac{\partial f}{\partial y} dy. \quad (\text{exact form})$$

定义: 设  $w$  为  $\Omega$  上的 1-形式, 称  $w$  为一个恰当形式,

若  $w = df$ , 对某个  $f \in C^\infty(\Omega)$ .

结论: 恰当形式必为闭形式.

$$\begin{aligned} \text{若 } w = df, \quad dw &= d\left(\frac{\partial f}{\partial x} dx + \frac{\partial f}{\partial y} dy\right) \\ &= \left(\frac{\partial^2 f}{\partial x \partial y} - \frac{\partial^2 f}{\partial y \partial x}\right) dx \wedge dy = 0 \end{aligned}$$

(1) 题: 闭形式是否为恰当形式?

解答：若  $\Omega$  是单连通的，则闭形式必为恰当形式。

「If  $dw=0$ , 因  $\exists (x_0, y_0) \in \Omega$ ,

令  $f(x, y) = \int_{(x_0, y_0)}^{(x, y)} w$ , 则  $df = w$ .」

若  $\Omega$  不是单连通的，则不一定。

$$\Omega = \mathbb{R}^2 \setminus \{(0, 0)\}.$$

$$w = \frac{x dy - y dx}{x^2 + y^2}$$

$$dw = \left( \frac{\partial}{\partial x} \left( \frac{x}{x^2 + y^2} \right) + \frac{\partial}{\partial y} \left( \frac{y}{x^2 + y^2} \right) \right) dx \wedge dy.$$

$$= \frac{(x^2 + y^2 - x \cdot 2x) + (x^2 + y^2 - y \cdot 2y)}{(x^2 + y^2)^2} dx \wedge dy.$$

$$= 0. \Rightarrow w \text{ 闭形式}$$

但  $\exists w$  一定不是恰当形式。



反例:  $\oint_C \omega = df$ , for some  $f: \mathbb{R}^2 \setminus \{(0,0)\} \rightarrow \mathbb{R}$

$$\oint_C \omega = \oint \frac{x dy - y dx}{x^2 + y^2}.$$

$x^2 + y^2 = 1$   
 逆时针  
 $x = \cos t$   
 $y = \sin t$   
 $\int_0^{2\pi} dt = 2\pi.$

$$\oint df \implies \oint \frac{\partial f}{\partial x} dx + \frac{\partial f}{\partial y} dy$$

$$\underbrace{x = x(t)}_{y = y(t)} \int_0^{2\pi} \left( \frac{\partial f}{\partial x}(x(t), y(t)) x'(t) + \frac{\partial f}{\partial y}(x(t), y(t)) y'(t) \right) dt.$$

$$= \int_0^{2\pi} \frac{d}{dt} f(x(t), y(t)) dt.$$

$$= f(x(2\pi), y(2\pi)) - f(x(0), y(0)) = 0.$$

矛盾.

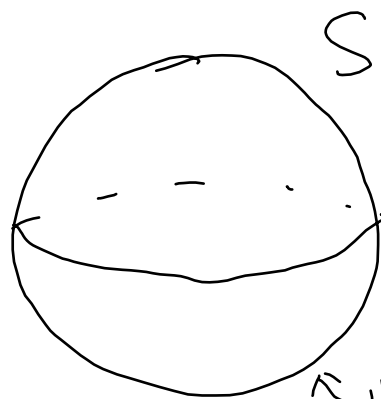
└

总结：闭形式是否为恰当形式依赖于定义域是否为单连通。

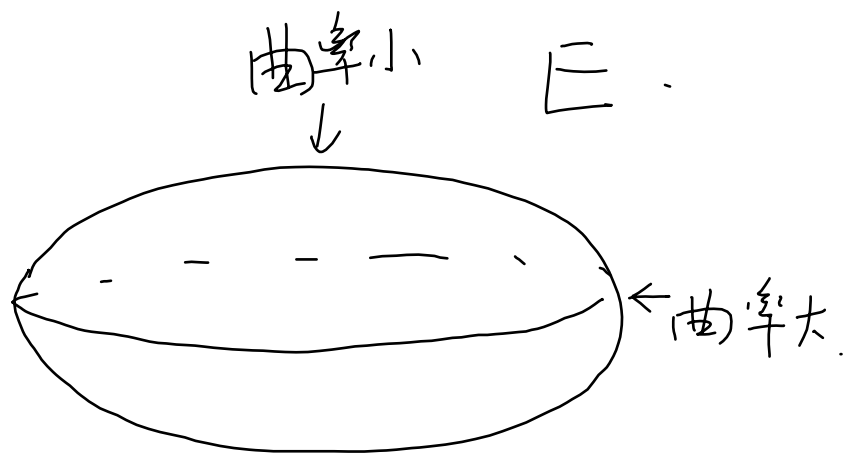
拓扑：忘掉具体的形状信息，研究更本质的空间结构。

几何：研究形状的学问。  
↑  
几何 (狭义)

例：



曲率处处一样。



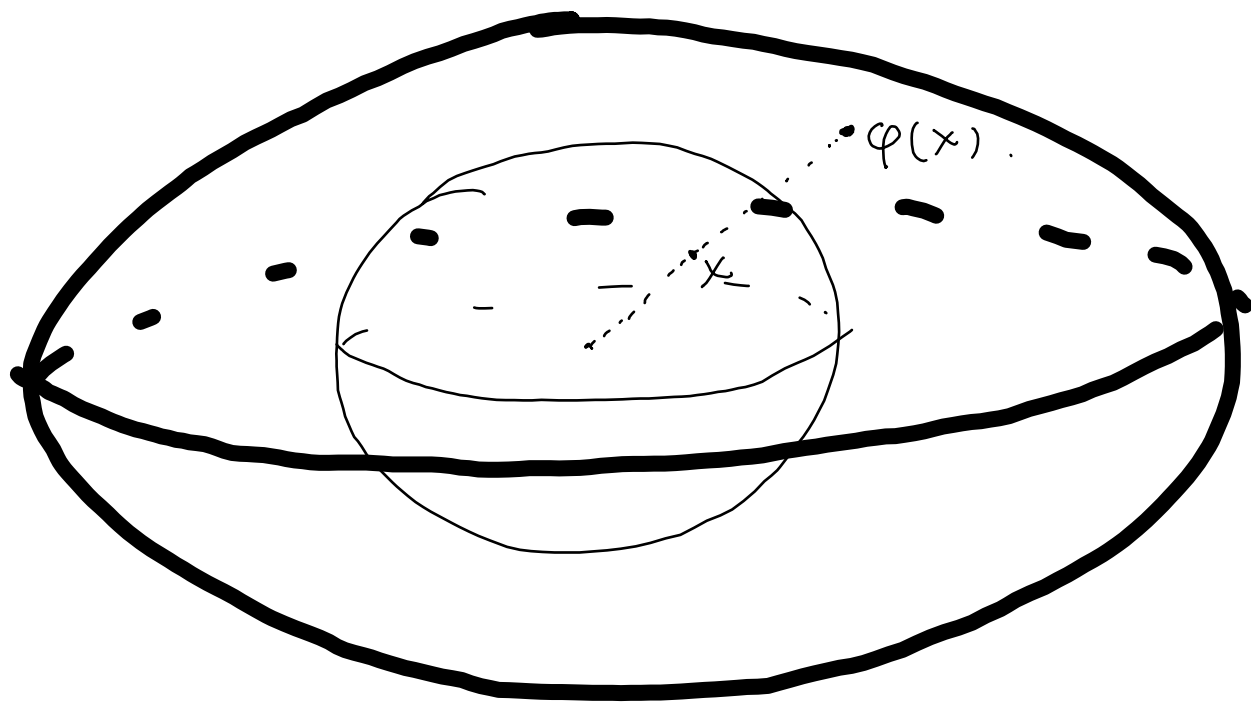
几何上看：S 与 E 不一样。

拓扑上看：一样！

术语：同胚。

(3) 胚:  $\varphi: S \rightarrow E$

$\uparrow$   
连续双射, 且逆映射也连续.



拓扑学的终极目标:

分类互不同胚的空间

重要的方法: 拓扑不变量 (topological invariant).  
(可约性, 群, 环, etc.)

拓扑不变量:

设对  $V$  空间  $X$  定义了一个量  $\mu(X)$ . 若  $\mu$  满足:

只要  $X$  与  $Y$  同胚, 则  $\mu(X) = \mu(Y)$ .

则称  $\mu$  为一个拓扑不变量.

怎么用?

若  $\mu$  为一个拓扑不变量,  $X, Y$  满足  $\mu(X) \neq \mu(Y)$ ,

则  $X$  必与  $Y$  不同胚.

拓扑不变量的例子:  $v - e + f$  (欧拉示性数)  
Euler characteristic.

同胚:  $\varphi: (X) \rightarrow (Y)$  称为同胚的, 若  $\varphi$  为双射,  
 $\varphi$  连续,  $\varphi^{-1}$  连续.

先要搞清楚: ① 何为 (拓扑) 空间?

② 什么叫 (拓扑) 空间之间的连续映射?

回顾微积分.

$$B(x_0; r) = \{x \in \mathbb{R}^n \mid \|x - x_0\| < r\}.$$

$$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m \quad x \mapsto f(x), \quad x = (x^1, \dots, x^n)$$
$$f(x) = y = \begin{pmatrix} y^1 \\ \vdots \\ y^m \end{pmatrix}.$$

$f$  称为在  $x_0 \in \mathbb{R}^n$  处连续, 若:  $\forall \varepsilon > 0, \exists \delta > 0$ , s.t.

$$\forall x \in \mathbb{R}^n, \text{ 若 } \|x - x_0\| < \delta, \text{ 则 } \|f(x) - f(x_0)\| < \varepsilon.$$
$$f(B(x_0; \delta)) \subset B(f(x_0), \varepsilon).$$

$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$  称为连续函数, if  $\forall x_0 \in \mathbb{R}^n$ ,  $f$  在  $x_0$  处连续.

回顾  $\mathbb{R}^n$  中的开集:

$U \subset \mathbb{R}^n$  称为  $\mathbb{R}^n$  中开集, if  $\forall x \in U$ ,  $\exists \delta > 0$ , s.t.  
 $B(x; \delta) \subset U$ .

设  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$  连续,  $\forall U \subset_{\text{open}} \mathbb{R}^m$ , 考察  $f^{-1}(U)$ :

$\forall x_0 \in f^{-1}(U)$ ,  $f(x_0) \in U$ .  $\exists \varepsilon > 0$ , s.t.  $B(f(x_0); \varepsilon) \subset U$

$f$  在  $x_0$  处连续,  $\exists \delta > 0$ , s.t.  $f(B(x_0; \delta)) \subset B(f(x_0); \varepsilon)$ .

$\Rightarrow$   $B(x_0; \delta) \subset f^{-1}(B(f(x_0); \varepsilon)) \subset f^{-1}(U)$ .

$\Rightarrow f^{-1}(U)$  为  $\mathbb{R}^n$  中开集,

小结:  $f$  连续  $\Rightarrow$  开集原像为开集.

反过来: 若  $\forall U \subset \mathbb{R}^m$  open,  $f^{-1}(U)$  为开集,

$\forall x_0 \in \mathbb{R}^n$ , 要让  $f$  在  $x_0$  处连续.

$\forall \varepsilon > 0$ , 考虑  $B(f(x_0); \varepsilon)$ , 由条件  $f^{-1}(B(f(x_0); \varepsilon))$  开.

$x_0 \in f^{-1}(B(f(x_0); \varepsilon)) \Rightarrow \underline{\exists \delta > 0}$ , s.t.  $B(x_0; \delta) \subset f^{-1}(B(f(x_0); \varepsilon))$

$f(B(x_0; \delta)) \subset B(f(x_0); \varepsilon)$ .

$\Rightarrow f$  在  $x_0$  处连续.

结论:  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$  连续  $\Leftrightarrow$  在  $f$  下, 开集原像为开集.  
↑  
此为连续的定义.

观察: 连续映射的定义只需用到开集的概念.

## 2. 拓扑空间

定义 1. 设  $X$  为一个集合,  $\mathcal{T}$  为  $X$  的一些子集构成的族,

满足:

$$① \quad \emptyset \in \mathcal{T}, \quad X \in \mathcal{T}$$

$$② \quad \forall U, V \in \mathcal{T}, \quad U \cap V \in \mathcal{T}$$

$$③ \quad \text{设 } U_\alpha \in \mathcal{T}, \alpha \in I, \quad \bigcup_{\alpha \in I} U_\alpha \in \mathcal{T}.$$

称  $\mathcal{T}$  为  $X$  上的一个拓扑,  $\mathcal{T}$  中的元素称为  $X$  中的开集. 这些信息, 称为一个拓扑空间.

例 1.  $\mathbb{R}^n$ ,  $\mathcal{T} = \{ \mathbb{R}^n \text{ 在通常意义下的开集}, \emptyset \}$ .

构成一个拓扑空间.

证明: ① 自动满足

②. 设  $U, V \subset \mathbb{R}^n$  要证  $U \cap V$  也为开集.

$$\forall x_0 \in U \cap V, \Rightarrow x_0 \in U \quad \text{且} \quad x_0 \in V.$$



$$x_0 \in U \Rightarrow \exists \delta_1 > 0, \text{ s.t. } B(x_0; \delta_1) \subset U.$$

$$x_0 \in V, \Rightarrow \exists \delta_2 > 0, \text{ s.t. } B(x_0; \delta_2) \subset V.$$

$$\text{取 } \delta = \min \{ \delta_1, \delta_2 \}$$

$$\Rightarrow B(x_0; \delta) \subset U \cap V. \Rightarrow U \cap V \text{ 为开集.}$$

③ 设  $U_\alpha \subset \mathbb{R}^n$  为一族开集,  $\alpha \in I$ .

要证  $\bigcup_{\alpha \in I} U_\alpha$  为开集.

$$\forall x_0 \in \bigcup_{\alpha \in I} U_\alpha, \Rightarrow \exists \alpha_0 \in I, \text{ s.t. } x_0 \in U_{\alpha_0}.$$

$$\Rightarrow \exists \delta > 0, \text{ s.t. } B(x_0; \delta) \subset U_{\alpha_0} \subset \bigcup_{\alpha \in I} U_\alpha.$$

$$\Rightarrow \bigcup_{\alpha \in I} U_\alpha \text{ 为开集}$$

例2. (平凡拓扑). 设  $X$  为一个集合,  $\mathcal{T} = \{\emptyset, X\}$ .

$\mathcal{T}$  显然满足 ①、②、③

例3 (离散拓扑). 设  $X$  为一个集合,  $\mathcal{T} = \{U \mid U \subset X\}$

$\mathcal{T}$  显然满足 ①、②、③

#

Rmk. 对于同一个集合, 可以有不同的拓扑.

设  $X$  为一个集合, 满足定义 1.  $\rightarrow$  拓扑空间.

$X$ : underlying set

有时候也用一个小写字母来记一个拓扑空间,

例: “设  $X$  为一个拓扑空间”

$\downarrow$  意思.

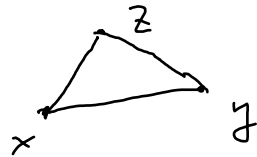
$X$  为一个集合. 我还规定:  
 $X$  中的开集为何.

例 4. (度量空间诱导的拓扑). 设  $X$  为一个集合,  $d: X \times X \rightarrow \mathbb{R}$ ,

满足: 1)  $d(x, y) = d(y, x)$ .

2)  $d(x, y) \geq 0$ ,  $\forall x, y \in X$ , “ $=$ ”  $\Leftrightarrow$  “ $x = y$ ”

3)  $d(x, y) \leq d(x, z) + d(z, y)$



此时, 称  $(X, d)$  为一个度量空间.

设  $(X, d)$  为一个度量空间,

定义:  $U \subset X$  为  $X$  的开集

$$\Leftrightarrow \forall x_0 \in U, \exists \delta > 0, \text{ s.t. } \underbrace{B(x_0; \delta)}_{\text{||}} \subset U.$$

$$\text{||} \{x \in X \mid d(x, x_0) < \delta\}$$

$$\mathcal{F} = \{U \mid U \subset X \text{ 为开集}\} \cup \{\emptyset\}$$

可以证明  $\mathcal{F}$  满足 ① ② ③

$\Rightarrow \mathcal{F}$  给出了  $X$  上的一个拓扑, (度量  $d$  所诱导的拓扑).

例 1 为例 4 的特殊情形.

例 5.  $X = C([a, b])$ .

$$\text{定义 } d: C[a, b] \times C[a, b] \rightarrow \mathbb{R} \quad d(f, g) := \max_{x \in [a, b]} |f(x) - g(x)|$$

$$① d(f, g) = d(g, f)$$

$$② d(f, g) \geq 0 \quad " = " \Leftrightarrow \max_{x \in [a, b]} |f(x) - g(x)| \Leftrightarrow "f(x) = g(x)"$$

$$③ d(f, g) \leq d(f, h) + d(h, g)$$

$$\max |f(x) - g(x)| \leq \max |f(x) - h(x)| + \max |h(x) - g(x)|$$

$$\lceil |f(x) - g(x)| \leq |f(x) - h(x)| + |h(x) - g(x)|$$

$$\leq \max |f(x) - h(x)| + \max |h(x) - g(x)|$$

$$\Rightarrow \max |f(x) - g(x)| \leq \max |f(x) - h(x)| + \max |h(x) - g(x)| \quad \checkmark$$

$\Rightarrow (C[a, b], d)$  也是一个度量空间.

$\leadsto$  诱导了  $[a, b]$  上的一个拓扑.


例 6.  $X = \{0, 1\}$ ,  $\mathcal{F} = \{\emptyset, \{0\}, \{0, 1\}\}$

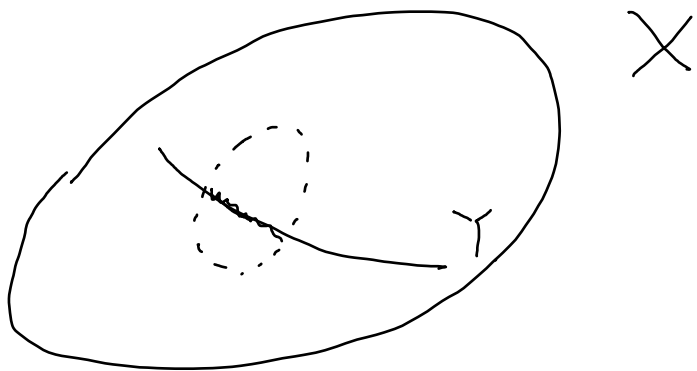
$\mathcal{F}$  满足 ①、②、③.  $X + \mathcal{F}$  为一个拓扑空间.

更多的招贴空间).

定义 2 (Q 引理). 设  $X$  为一个拓扑空间,  $Y \subset X$  为  $X$  的一个子集, 则  $Y$  上可以如下定义一个拓扑结构.

$$\mathcal{F} = \{ U \cap Y \mid U \subset \cancel{\text{open}} X \}.$$


 才定义了  $Y$  上的一个拓扑空间结构, 此结构称为  
 $X$  在  $Y$  上诱导的拓扑, 或称  $Y$  被赋予子空间拓扑.


$$2 \mid 2: \text{trivial}$$

例子.  $[0, 1) \subset \mathbb{R}$  - 给通常的拓扑.

赋予  $[0, 1)$  子空间拓扑:

$U \subset \mathbb{R}$  为开集

$\Leftrightarrow U = \text{一些 } \mathbb{R} \text{ 中开区间的无交并.}$

$$\underbrace{([0, \frac{1}{2}) : \text{开集}}_{(-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}) \cap [0, 1)}$$

$(\frac{1}{2}, 1) : \text{开集}$

$(\frac{1}{2}, \frac{3}{4}) : \text{开集}$

$(0, \frac{1}{2}) : \text{开集}$

$\downarrow$   
为  $\mathbb{R}$  中开集

例子 8.  $S^n \subset \mathbb{R}^{n+1}$   $S^n = \{x \in \mathbb{R}^n \mid \|x\| = 1\}$   
n-维球面 赋予欧氏拓扑.

例子 9.  $\mathbb{Z} \subset \mathbb{R}$

$\mathbb{R}$  在  $\mathbb{Z}$  上诱导的拓扑长成什么样?

$$\forall n \in \mathbb{Z}, \quad \{n\} = \underbrace{(n - \frac{1}{2}, n + \frac{1}{2}) \cap \mathbb{Z}}_{\mathbb{R} \text{ 中开集}}$$

$\rightarrow$  离散拓扑.

定义2. 设  $X$  为一个拓扑空间,  $F \subset X$ ,  $F$  称为  $X$  的一个闭集, 若  $X \setminus F$  为一个开集.

例10.  $B(0;1) \subset \mathbb{R}^n$  为开集

$\Rightarrow \{x \in \mathbb{R}^n \mid \|x\| \geq 1\}$  为闭集

由定义1, 立知闭集有下列性质:

设  $X$  为拓扑空间.

①  $\emptyset, X$  闭.

② 设  $F_1, F_2$  为  $X$  中闭集,  $F_1 \cup F_2$  为闭集

$$\uparrow \quad X \setminus (F_1 \cup F_2) = \underbrace{(X \setminus F_1)}_{\text{开}} \cap \underbrace{(X \setminus F_2)}_{\text{开}} \quad \text{开} \quad \downarrow$$

③ 设  $F_\alpha \subset X$  为一族闭集,  $\alpha \in I$ , 则  $\bigcap_{\alpha \in I} F_\alpha$  为闭集.

Remark. 开集:  $U, V$  为开集  $\Rightarrow U \cap V$  为开集  $\Rightarrow$  有限个开集之交为开.

例:  $U_1, U_2, U_3 \subset X$   
open

$$U_1 \cap U_2 \cap U_3 = \underline{\underline{(U_1 \cap U_2) \cap U_3}}$$

类似地, 闭集的有限并也是闭集.

例 11.  $\{x_0\} \subset \mathbb{R}^n$   
为一个闭集

$\Rightarrow$  若  $F \subset \mathbb{R}^n$  为有限集, 则  $F$  为闭集.

问: 闭集的天限并是否一定为闭集?

$$B(0;1) \subset \mathbb{R}^n$$

反例:  $B(0;1) = \bigcup_{x \in B(0;1)} \{x\}$