

西安交通大学计算机学院



# 第三章 集合 (set)

- § 1.集合理论中的一些基本概念
  - 个体与集合之间的关系
  - 集合的表示法
  - 集合与集合之间的关系
  - 幂集
- § 2.集合代数 集合的基本运算
  - 集合的补运算
  - 集合的交运算和并运算
  - 集合的宏运算



#### 第三章 集合 (set) § 1.集合理论中的一些基本概念

集合概念将作为一个不言自明的元概念 (基本概念)。它不能用别的术语来精确的 定义,只能用别的术语来加以说明。它本身 就是用来定义其它概念的概念。

我们来看看一些关于什么是集合的各种不同的说法,以便加深对集合这个元概念的理解。



1. 莫斯科大学的那汤松教授说:

凡具有**某种特殊性质的对象的汇集**称之为 集。

2. 复旦大学的陈建功教授说:

凡可供吾人思维的,不论它有形或无形, 都叫做**物**。具有**某种条件**的物,称它们的**全 部**谓之一集。



3. 南开大学的杨宗磐教授说:

集就是"**乌合之众**"。不考虑怎样"**乌合**" 起来的,众**可以具体**,可以抽象。

这种乌合性被归纳为集合的一条性质

任意性:任意性是说组成集合的元素任意; 构成的法则任意; 什么都可以构成集合,不加任何限制

任意性是集合的四大性质之一。



4. 集合论之父G.Cantor(1845-1918) 说:

集合是由总括某些个体成一个整体而成的。对于每个个体,只设其为可思考的对象,辨别它的异同。个体之间并不需要有任何关系。



因此,对于集合,我们接受以下事实:

- (a)承认集合的存在性。即,接受集合概念;
- (b)承认集合是由一些个体(对象)组成的。这 些个体称为该集合的成员或元素 (member,element);
- (c)承认个体是可辩认的。即,一个个体要么是一个集合的成员,要么不是;二者必居其一,也只居其一。



这种存在性,可辩认性被归纳为集合的 一条性质

确定性:确定性是说集合确定;

个体确定;

集合与个体之间的关系确定。

因此, 经典集合的边界是分明的、清晰的。

确定性是集合的四大性质之一。



综上所述集合的概念有三要素:

- 1. 个体(元素)
- 2. 个体的可辨认性
- 3. 集合(动词, 汇到一块)
- ◆ 通常用小写拉丁字母表示个体: a、b、c、d...
- ◆ 通常用大写拉丁字母表示集合: A、B、C、...
- ◆ 有时还用德文花写字母表示集合:ℬ,℘,ℛ,ℰ,ℱ,ℳ,...
- ◆ 关于个体的辨认有赖于各方面公认的知识。



#### 一. 个体与集合之间的关系:

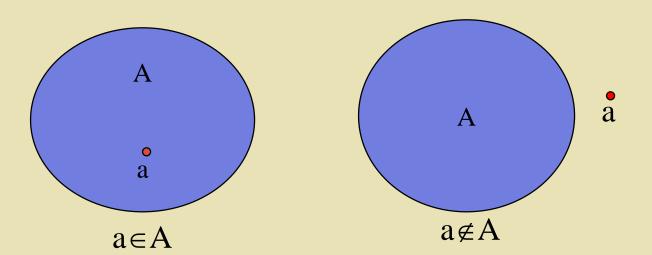
个体与集合之间的关系称为**属于关系**。 对于某个个体 a 和某个集合 A 而言, 只有两种可能:

(1) a属于(belong to) A,记为a∈A,同时称a是A的元素或A的成员。

记号 ∈ 是希腊字εστi的第一个字母,意思是"是"。由意大利数学家G.Peano首先采用。



(2) a不属于 A, 记为 a∉A或a ∈ A, 称 a不是 A 的元素或a不是 A 的成员。





- ◆ 判断个体 a 属于 A 还是不属于 A ,必须使用个体的可辨认性,而且个体的可辨认性是无二义性的,即或者 a 属于 A 或者 a 不属于 A,二者居其一且只居其一。
- ◆ 集合论是一种语言。它可以作为别的学科的 描述工具语言。



- 二. 集合的表示法:
  - 我们规定用花括号——{}表示集合。
- ◆ (1)文字表示法:

用文字表示集合的元素,两端加上花括号。

{在座的同学};

{奇数};

{ 去年的下雨天 };

{ 高等数学中的积分公式 };

{闭区间[0,1]上的连续函数 };

比较粗放。比较适合在对集合中的元素了解 甚少、不详,难以用精确的数学语言来刻划 时使用。



◆ (2)元素列举法(罗列法): 将集合中的元素逐一列出,两端加上花括号。

```
{ 1, 2, 3, 4, 5};
{ 风, 马, 牛 };
{ 2, 4, 6, 8, 10, ... };
{ 3, 7, 11, 15, 19, ... };
```

比较适合集合中的元素有限(较少或有规律),无限(离散而有规律)的情况。



◆ (3)谓词表示法:

```
{x:P(x)} 或者 {x \mid P(x)} 其中: P表示 x 所满足的性质(一元谓词)。
```

```
{ x | x ∈ I ∧ (且) x < 8}

={..., -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7}

{ x | x²=1 };

{ y | y 是开区间 (a,b) 上的连续函数 }; (混合

表示法)
```



```
{  ( x^2 = 1 )  的实数 } ={  ( x^2 = 1 )  } ={  ( x | x^2 = 1 )
```

比较适合在对集合中的元素性质了解甚详, 且易于用精确的数学语言来刻划时使用。



- **外延**(extension): 集合{ *x* | P(*x*) } 称为性质谓词P(*x*) 的外延;
- **内涵**(intension,connotation): 性质谓词P(x) 称 为集合{  $x \mid P(x)$  }的内涵;

由此看到,采用谓词法定义集合,关键是要得出内涵P(x)。

• **概括原理:** 集合{ $x \mid P(x)$ }恰由那些满足性质谓词P(x)的元素组成。即



◆ 悖论(paradox):

所谓悖论是指这样一个所谓的命题P,由P 真立即推出P假;由P假立即推出P真;即 P真⇔P假。

• 理发师悖论:

某偏远小山村仅有一位理发师。这位理发师规定:他只给那些不给自己刮脸的人刮脸。

那么要问:这位理发师的脸由谁来刮?

如果他给自己刮脸,那么,按他的规定,他不应该给自己刮脸;

如果他不给自己刮脸,那么,按他的规定,他应该给自己刮脸。



◆ 罗素悖论(Russell paradox(1902)):

罗素1902年在集合论中也发现了如下的悖 论。他构造了这样一个集合

$$S=\{x\mid x\notin x\}$$

然后他提出问题:  $S \in S$  ?

如果 $S \in S$  , 那么,按罗素给S的定义,则应有  $S \notin S$  ;

如果 $S \notin S$ , 那么,按罗素给S的定义,则应有 $S \in S$ ;

罗素悖论的发现,几乎毁灭集合论,动摇 数学的基础,倾危数学的大厦。直接引发了 数学的第三次危机。



#### \* 三大悖论

1900年前后,在集合论中出现了三个著名的悖论。

罗素悖论

康托尔悖论

布拉列-福尔蒂悖论



为了解决集合论中的悖论问题,人们产生了 类型论和形式化公理化集合论(ZF和ZFC公理系统),以求排除集合论中的悖论。

在公理化集合论中,人们引进了类(class)的概念。

类 不包含悖论的类(OK类)——集合(可进行运算) 包含悖论的类(固有类)—非集合(不能进行运算)

本章我们所讲解的集合论是'朴素(naive)'集合论;所讨论的集合一般也不会产生悖论。



- 三. 集合的名字:
- (1)大写的拉丁字母:

例如  $A=\{x\mid x=1\}, B=\{-1,1\};$ 

(2)小写的希腊字母:

例如  $\alpha = \{a,b,c\},$   $\beta = \{n:n \in \mathbb{N} \land 3 \mid n\};$ 

(3)花写的徳文字母:

例如  $\wp = \{y: y \in \mathbb{R} \land 0 \le y \le 1\},$ 

 $\Re = \{u: u \in I \land u+3 \ge 0\}$ ;

不够用时可以加下标。同一个集合可以有几个名字。



四. 集合的相等(equality):

**外延性原理:**两个集合相等,当且仅当,它们的成员完全相同。即

 $A=B \Leftrightarrow \forall x(x \in A \Leftrightarrow x \in B)$ ;

两个集合不相等,记为A≠B; 根据这个定义,关于集合我们可得下列性质:



#### (1) 无序性:

集合中的元素是无序的。例如

 ${a,b,c} = {b, a, c} = {b, c, a}$ 

因此,为了使用方便,我们可任意书写集合中元素的顺序。

但一般情况下,通常采用字母序、字典序; 有时,还需要强行命名一种序;

无序性是集合的四大性质之一。



#### (2)无重复性:

集合中元素的重复是无意义的。例如 {a, a, a, a, b, b, b, c, c}= {a, b, c}

**包**(bag): 若允许元素重复称为包。例如 {a, a, a, a, b, b, b, c, c} 一般记为{4a, 3b, 2c}

无重复性是集合的四大性质之一。

任意性 确定性 无序性 无重复性



五. 空集 (empty, null, void set): 记为Ø

空集是没有成员的集合。即

 $\forall x (x \notin \emptyset)$  (所谓的空集公理);

所以∅={};

空集是集合(作这点规定是运算封闭性的要求)。

空集是唯一的。因为若有两个空集,则它 们有完全相同的元素(都没有任何元素), 所以它们相等,是同一集合。



六. 全集 (universe of discourse): 记为X

全集是所要研究的问题所需的全部对象(元素)所构成的集合。

全集给个体(研究的对象)划定适当的范围。

全集一般用一个矩形框来表示:

X



七. 单元素集合 (singleton set):

只含一个元素的集合称为单元素集。

例如 { a }; { 张三 };

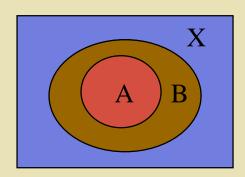
- ∅∈{∅} ?
   左边是空集∅;右边不是空集,而是单元素 集合,有一个成员∅;
- ◆ 这说明: **差别在于级别**。即,右边的集合级别高。
- ◆ 单元素集合是构造复杂集合的'**原子**'。



#### 八. 子集(subset):

对于两个集合A,B,若A中的每个元素x都是B的一个元素,则称A包含在B中(或者说B包含A),记为A $\subseteq$ B。同时称A是B的子集(称B是A的超集(superset))。即

 $A \subseteq B \Leftrightarrow \forall x(x \in A \Rightarrow x \in B)$  •





◆ 真子集(proper subset):

称A是B的真子集或者说A真包含在B中(或者说B真包含A),记为A⊂B。即  $A \subset B \Leftrightarrow A \subseteq B \land A \neq B$  。

- ◆ 子集的两种特殊情况(平凡子集):
  - (1)空集(见下面定理2);
  - (2)每个集合自己(见下面定理1的(1));



#### 九. 集合与集合之间的关系:

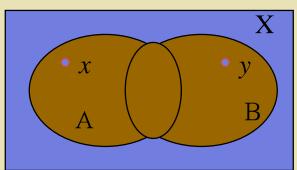
集合与集合之间的关系有四种。列举如下

- (1)B包含A, A $\subseteq$ B  $\Leftrightarrow \forall x(x \in A \Rightarrow x \in B)$ ;
- (2)A包含B, B $\subseteq$ A  $\Leftrightarrow \forall x(x \in B \Rightarrow x \in A)$ ;
- (3)A等于B, A=B  $\Leftrightarrow \forall x(x \in B \Leftrightarrow x \in A)$

 $\Leftrightarrow A \subseteq B \land B \subseteq A$ ;

(4)A与B互不包含,¬(A⊆B)∧¬(B⊆A)

 $\Leftrightarrow \exists x (x \in A \land x \notin B) \land \exists y (y \in B \land y \notin A) ;$ 





定理1.设A,B,C为任意三个集合。那么

- (1) 自反性: A ⊆ A (每个集合是它自己的 子集);
  - (2) 反对称性:  $A\subseteq B \land B\subseteq A \Rightarrow A=B$ ;
  - (3) 传递性:  $A\subseteq B \land B\subseteq C \Rightarrow A\subseteq C$ ;

这说明包含关系⊆是集合间的半序关系(参 见第二章 § 6)。



[证明]. (采用逻辑法)

(1)  $\forall x(x \in A \Rightarrow x \in A)$ 

 $\Rightarrow A \subseteq A$ 

所以包含关系⊆是自反的;



 $(2)A\subseteq B\land B\subseteq A$ 

- $\Rightarrow \forall x(x \in A \Rightarrow x \in B) \land \forall x(x \in B \Rightarrow x \in A)$
- $\Rightarrow \forall x((x \in A \Rightarrow x \in B) \land (x \in B \Rightarrow x \in A))$
- $\Rightarrow \forall x(x \in A \Leftrightarrow x \in B)$
- $\Rightarrow A=B$

所以包含关系⊂是反对称的;



 $(3)A\subseteq B \land B\subseteq C$ 

 $\Rightarrow \forall x(x \in A \Rightarrow x \in B) \land \forall x(x \in B \Rightarrow x \in C)$ 

 $\Rightarrow \forall x ((x \in A \Rightarrow x \in B) \land (x \in B \Rightarrow x \in C))$ 

 $\Rightarrow \forall x (x \in A \Rightarrow x \in C)$ 

⇒A⊆C 所以包含关系⊆是传递的。



定理2. 空集是任一集合的子集。即

$$\emptyset \subseteq A$$
  $\circ$ 

[证明].(采用逻辑法)

 $\forall x(x \notin \emptyset)$  (空集的定义)

 $\Leftrightarrow \forall x \neg (x \in \emptyset)$ 

 $\Rightarrow \forall x (\neg (x \in \emptyset) \lor x \in A)$ 

(析取构成式:  $\neg p \Rightarrow (\neg p \lor q)$ )

 $\Rightarrow \forall x (x \in \emptyset \Rightarrow x \in A)$ 

(联结词归约:  $(\neg p \lor q) \Leftrightarrow (p \to q)$ )

 $\Rightarrow \emptyset \subset A$  .



定理2. 空集是任一集合的子集。即

 $\emptyset \subseteq A$  .

[证明].(反证法)



十. 幂集(power set):

#### 定义1. 幂集

一个集合A的所有子集构成的集合称为A的 幂集。记为 2<sup>A</sup>,即

$$2^A = \{ B \mid B \subseteq A \}$$
 .

显然, A的两个平凡子集Ø 和A 都属于A的幂集。即

 $\emptyset \in 2^A$ ,  $A \in 2^A$  .



**例1.** 若A={1,2,3},则  $2^{A}$ ={Ø,{1},{2},{3}, {1,2}, {1,3}, {2,3}, {1,2,3}}。

注: (1) 包含关系⊆两边必须是集合,并且这两个集合的级别(广义上)相同;

(2)属于关系∈左边是元素(广义上),右 边是集合,两边级别差一级。



#### 定义2. 基数

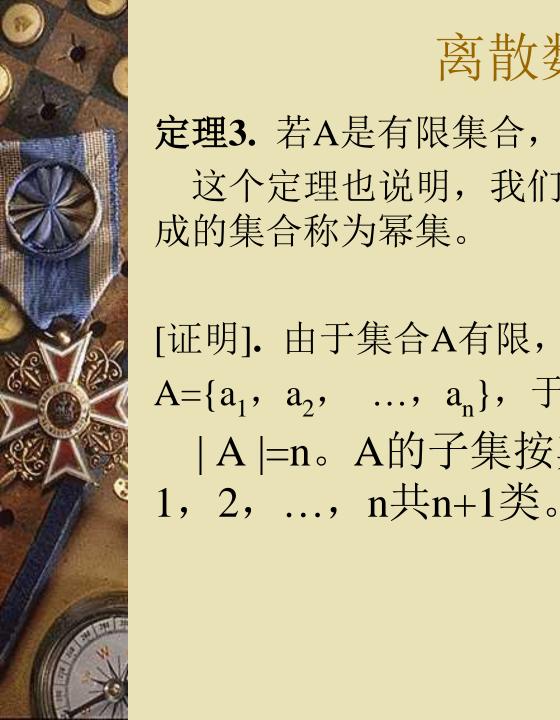
一个有穷集合(有限集合——元素个数有限的集合)A中元素的个数称为A的基数。记为 |A| (或 $^{\#}A$ ,  $\bar{A}$ )。

显然基数有以下两个性质:

- (1)齐性:  $|\emptyset|=0$  ;
- (2)非负性: |A|≥0 (对任何集合A);

另外,由于 $2^{\varnothing}=\{\varnothing\}$ ,所以 $|2^{\varnothing}|=1$ 。

一般地,关于幂集有以下结果



**定理3.** 若A是有限集合,则有 | 2<sup>A</sup>|= 2 | A|。 这个定理也说明,我们为什么把一切子集构 成的集合称为幂集。

[证明]. 由于集合A有限,故可设  $A=\{a_1, a_2, ..., a_n\}$ ,于是 |A|=n。A的子集按其基数大小可分为0,



A的所有k个元素的子集(基数为k的类)为从n个元素中取k个元素的组合数  $C_n^k$  。另外,因 $\oslash \subset A$ ,故(按加法原理)

$$|2^{A}| = 1 + C_{n}^{1} + C_{n}^{2} + ... + C_{n}^{k} + ... + C_{n}^{n} = \sum_{k=0}^{n} C_{n}^{k}$$

但由于二项式定理 
$$(x+y)^n = \sum_{k=0}^n C_n^k x^k y^{n-k}$$

令
$$\mathbf{x}=\mathbf{y}=1$$
,则有 $\mathbf{2}^{\mathbf{n}}=\sum_{k=0}^{n}C_{n}^{k}$  ,

从而,有 
$$|2^A| = 2^n = 2^{|A|}$$
。



定理4. 若A, B是两个集合, 那么,  $A=B \Leftrightarrow 2^A=2^B$ 。

[证明]. ⇒): 由幂集的定义

 $\forall x \in 2^A$ 

 $\Rightarrow$ x  $\subseteq$  A (幂集的定义)

 $\Rightarrow x \subseteq B$  (条件: A=B)

 $\Rightarrow$  x ∈  $2^B$  (幂集的定义)

 $\Rightarrow 2^{A} \subset 2^{B}$ 

同理可证  $2^{B} \subseteq 2^{A}$  因此  $2^{A} = 2^{B}$  (集合相等定义)



```
一方面,
⇐):
                         (自反性)
           A \subseteq A
                         (因为2<sup>A</sup>={B:B⊆A})
       \Rightarrow A \in 2^A
                         (充分性条件: 2^A = 2^B)
       \Rightarrow A \in 2^B
                         (因为2<sup>B</sup> ={A:A⊂B })
       \Rightarrow A \subset B
               另一方面,
                        (自反性)
           B \subset B
                        (因为2<sup>B</sup> ={A:A⊆B })
       \Rightarrow B \in 2<sup>B</sup>
                         (充分性条件: 2^{A} = 2^{B})
       \Rightarrow B \in 2^A
                        (因为2<sup>A</sup> ={B:B⊂A})
       \Rightarrow B\subsetA
   因此, 由包含关系的反对称性, 得到
                A=B
```



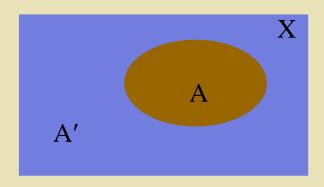
§ 2. 集合的基本运算

定义1. 补(余或非)运算 ((absolute)complment)

设X是全集。对任何集合A⊆X,使得

 $A' = \{ x \mid x \in X \land x \notin A \}$ 

(当全集明确时,  $A' = \{x \mid x \notin A\}$ ) 称'为集合的补运算。称A'是A关于X的补集。 补运算有时也记为  $\overline{A}$  ,或~A或¬A。





**例1.** X={a,b,c,d,e,f}, A={a,c,d}。则  $A' = \{b,e,f\}$ 。

定理1. 补运算基本定理 设X是全集, A, B是X的子集。则

- (1)反身律(对合律): (A') '=A;
- (2)换质位律(逆否律);  $A\subseteq B \Rightarrow B'\subseteq A'$ ;
- $(3)A = B \Rightarrow A' = B'$ ;
- (4)零壹律: X'= Ø, Ø'=X。



```
[证明]. (采用逻辑法)
(1) (A')' = A;
对任何元素x \in X, x \in (A')'
                           \Rightarrow x \notin A'
                           \Rightarrow x \in A
   所以 (A')' ⊆ A ;
对任何元素x \in X, x \in A
                           \Rightarrow x \notin A'
                           \Rightarrow x \in (A')'
   所以 A \subseteq (A')'
```



```
(2) A\subseteqB\Rightarrow B'\subseteqA'
对任何元素x\inX, x\inB'
\Rightarrow x\notinB
\Rightarrow x\notinA (条件: A\subseteqB)
\Rightarrow x\inA'
所以 B'\subseteqA';
```

对吗???



(4)零壹律: X'= Ø, Ø'=X。

对任何元素x,  $x \in X'$ 

 $\Leftrightarrow x \notin X$ 

 $\Leftrightarrow x \in \emptyset$ 

对吗???

所以 X'=Ø ;

对任何元素x,  $x \in \emptyset'$ 

 $\Leftrightarrow x \notin \emptyset$ 

 $\Leftrightarrow x \notin X'$ 

 $\Leftrightarrow x \in X$ 

所以 Ø'=X 。

(己证: X'=Ø)



**定义2.** 交运算, 并运算 (intersection, union)

设X是全集。

(1)二元运算 ∩:

对任何集合A,B⊆X,使得

 $A \cap B = \{ x \mid x \in A \land x \in B \}$ 

称∩为集合的交运算。称A∩B为A与B的交集。

∩ 英语读作cap(帽子)。

若A∩B=∅,则称A与B互不相交 ((pairwise)disjoint)。



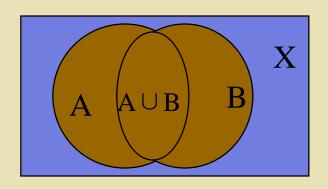
(2)二元运算 U:

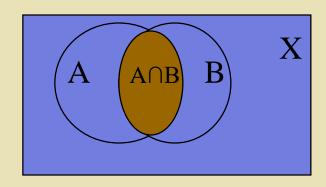
对任何集合 $A,B \subseteq X$ ,使得

 $A \cup B = \{ x \mid x \in A \lor x \in B \}$ 

称U为集合的并运算。称AUB为A与B的并集。

∪英语读作cup(酒杯)。







**例2.** 设X={a,b,c,d,e,f}, A={a,c,d,f}, B={b,d,f}。 则  $A \cap B = \{d,f\}$  $A \cup B = \{a,b,c,d,f\}$ 

- 定理2. 交、并、补运算的基本定理 设X是全集,A,B,C是X的三个子集。则
  - (1) 幂等律: A∩A=A, A∪A=A;
  - (2) 互补律:  $A \cap A' = \emptyset$ ,  $A \cup A' = X$ ;
  - (2')零壹律: A∩X=A, A∪X=X; (全集是交的幺元,并的零元)
  - (2")零壹律:  $A \cap \emptyset = \emptyset$  ,  $A \cup \emptyset = A$ ; (空集是交的零元,并的幺元)



(3) 上界:  $A \subseteq A \cup B$ ,  $B \subseteq A \cup B$ ; 下界:  $A \cap B \subseteq A$ ,  $A \cap B \subseteq B$ ;

(3')上确界:  $A \subseteq C \land B \subseteq C \Rightarrow A \cup B \subseteq C$ ; (并集 $A \cup B$ 是同时包含A和B的集合中最小的一个)

(3")下确界:  $C \subseteq A \land C \subseteq B \Rightarrow C \subseteq A \cap B$ ; (交集A∩B是同时被A和B所包含的集合中最大的一个)



(4) 吸收律:  $A \cap (A \cup B) = A$  ,  $A \cup (A \cap B) = A$ 

(5)交换律: A∩B=B∩A, A∪B=B∪A;

(6)结合律:  $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$ ,  $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$ ;

(7)分配律:  $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ ,  $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ ;



(3')  $A \subseteq C \land B \subseteq C \Rightarrow A \cup B \subseteq C$ ;

[证明].(采用逻辑法)

对任何元素 $x \in X$ ,  $x \in A \cup B$   $\Rightarrow x \in A \lor x \in B$   $\Rightarrow x \in C \lor x \in C$  (己知条件:  $A \subseteq C$ , $B \subseteq C$ )  $\Rightarrow x \in C$  (幂等律:  $p \lor p \Leftrightarrow p$ )
所以, $A \cup B \subseteq C$  。



(7)  $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ ,  $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ ;

先证:  $A\cap (B\cup C)\subseteq (A\cap B)\cup (A\cap C)$ 

(采用元素法)

对任何元素 $x \in X$ , 若 $x \in A \cap (B \cup C)$ ,则 $x \in A$ ,且 $x \in B \cup C$ 。于是 $x \in A$ ,且 $x \in B$ 或者 $x \in C$ 。

若 $x \in B$ ,则 $x \in A$ 且 $x \in B$ ,于是 $x \in A \cap B$ ;

若 $x \in \mathbb{C}$ ,则 $x \in \mathbb{A}$ 且 $x \in \mathbb{C}$ ,于是 $x \in \mathbb{A} \cap \mathbb{C}$ ;

综合x∈A∩B或者x∈A∩C,因此

 $x \in (A \cap B) \cup (A \cap C)$ ;

所以, $A\cap (B\cup C)\subseteq (A\cap B)\cup (A\cap C)$ 。



次证:  $(A \cap B) \cup (A \cap C) \subseteq A \cap (B \cup C)$ (采用包含法) 由(3)有 $A \cap B \subseteq A$ , $A \cap B \subseteq B \cup C$ (逐步放大法)。

于是根据(3")可得 A∩B⊆A∩(B∪C)

同理可得 A∩C⊆A∩(B∪C)

于是根据(3')可得

 $(A \cap B) \cup (A \cap C) \subseteq A \cap (B \cup C)$ .

最后,根据包含关系的反对称性,就得到

 $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$  .



定理3. de Morgan律(也叫对偶律) 设A, B为两个集合。则

- $(1) (A \cup B)' = A' \cap B',$
- $(2) (A \cap B)' = A' \cup B'_{\circ}$



[证明]. 只证(1) ( A∪B)' = A'∩B' 先证: (A∪B)'⊆A'∩B' (采用包含法)

由定理2(3)有 A⊆A∪B, B⊆A∪B 于是由定理1(2)可得 (A∪B)′⊆A′, (A∪B)′⊆ B′ 再用定理2(3"), 就有 (A∪B)′⊆A′∩B′;

次证:  $A' \cap B' \subseteq (A \cup B)'$  (采用逻辑法) 对任何元素 $x \in X$ ,  $x \in A' \cap B'$ 



```
\Rightarrow x \in A' \land x \in B'
```

$$\Rightarrow x \notin A \land x \notin B$$

$$\Rightarrow x \notin A \cup B$$

(否则  $x \in A \cup B$ 

 $\Rightarrow x \in A \lor x \in B$ ,这与 $x \notin A \land x \notin B$ 矛盾)

 $\Rightarrow x \in (A \cup B)'$ 

所以 A′∩B′⊆(A∪B)′

最后,根据包含关系的反对称性,就得到

 $(A \cup B)' = A' \cap B'$  .



定理4设A,B为两个集合。则下面三式等价。

- (1) A  $\subseteq$  B;
- (2)  $A \cup B = B$ ;
- (3) A $\cap$ B=A  $\circ$

 $(1) \Leftrightarrow (2) \Leftrightarrow (3) \Leftrightarrow (1)$ 



[证明]. (采用循环论证法)

(1) ⇒(2): (采用包含法)  $A \subseteq B \Rightarrow A \cup B = B$ 

首先,根据定理2(3),我们得到 B⊆A∪B;

其次,由己知条件 $A\subseteq B$ ,及自反性 $B\subseteq B$ ,根据定理2(3'),我们得到  $A\cup B\subseteq B$ ;

最后,根据包含关系的反对称性,我们就得到

 $A \cup B = B$   $\circ$ 



(2)⇒(3): (采用变换法) A∪B = B ⇒ A∩B=A
A∩B=A∩(A∪B) (根据(2) A∪B=B)
=A (根据定理2(4)吸收律)
即 A∩B=A。

(3)⇒(1): (采用:包含法) A∩B=A ⇒ A⊆B
A= A∩B (根据(3)A∩B=A)

□B (根据定理2(3)A∩B⊆B)

即 A□B 。

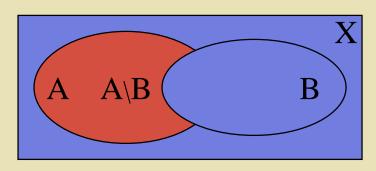


定义3. 差运算(difference) 设X是全集。

二元运算\:
对任何集合A,BCX,

使得  $A \setminus B = \{ x \mid x \in A \land x \notin B \}$  称为集合的差运算。称  $A \setminus B$  为 A 和 B 的差集。

差集有时也称为相对补(relative complement)。而余运算可看成绝对补。即  $A' = X \setminus A$ 。





**例3.** X={a,b,c,d,e,f}, A={a,c,d,f} B={b,d,f}。 则  $A \setminus B = \{a,c\}$  ,  $B \setminus A = \{b\}$  。

•由差运算、交运算、补运算的定义知 $A \setminus B = A \cap B'$ 。

•由于差运算可以由交、并、补运算线性表出, 因此称差运算为**宏运算**。



定理5.差运算基本定理

设X是全集, A, B, C是X的三个子集。则

- $(1)A\setminus B\subseteq A$ ;
- $(2)A \subset B \Rightarrow A \setminus B = \emptyset$ ;
- $(3)A \setminus A = \emptyset$ ;
- $(4)X \setminus A = A' ; A \setminus X = \emptyset ;$
- $(5)A \setminus \emptyset = A ; \emptyset \setminus A = \emptyset ;$
- (6)A∩(B\C)= (A∩B) \( A∩C) (交对差的分配律);
- $(7)A\setminus(B\setminus C)=(A\setminus B)\cup(A\cap C)$ ;
- (8)A\(B∪C) = (A\B) ∩(A\C) (相对补的de Morgan律);
- $(9) A \setminus (B \cap C) = (A \setminus B) \cup (A \setminus C)$  (相对补的de Morgan律)。



```
[证明]. (采用包含法和变换法(公式法)法)
(1) A B \subseteq A
        A \setminus B = A \cap B'
                               (根据定理2 (3)A∩B′⊆A);
        A \cap B' \subset A
        A \setminus B \subset A
(2) A \subseteq B \Rightarrow A \setminus B = \emptyset
   A \setminus B = A \cap B'
        =(A \cap B) \cap B'
   (由己知条件A⊆B根据定理4(3)有A∩B=A)
        =A∩(B∩B') (结合律)
```

=A∩∅ (互补律B∩B'=∅)

=Ø (零壹律);



```
(6) A \cap (B \setminus C) = (A \cap B) \setminus (A \cap C)
  A \cap (B \setminus C)
     =A\cap(B\cap C')
     =\emptyset \cup (A \cap B \cap C')
                                         (零壹律,结合律)
                                        (零壹律)
     =(B\cap\varnothing)\cup(A\cap B\cap C')
     =(B∩A∩A')∪(A∩B∩C') (互补律,结合律)
     =(A∩B∩A') ∪ (A∩B∩C') (交換律)
     =(A \cap B) \cap (A' \cup C')
                                         (分配律)
                                         (de Morgan律)
     =(A\cap B)\cap (A\cap C)'
     =(A \cap B) \setminus (A \cap C)
```



```
(7)A\backslash(B\backslash C)
     =A\setminus(B\cap C')
     =A\cap (B\cap C')'
                                    (de Morgan律,反身律)
     =A\cap (B'\cup C)
     =(A \cap B') \cup (A \cap C)
                                   (分配律)
     =(A\backslash B)\cup(A\cap C)
(8)A\setminus(B\cup C)
    =A\cap (B\cup C)'
    =A\cap (B'\cap C')
                                     (de Morgan律)
                                    (幂等律)
    =(A\cap A)\cap (B'\cap C')
                                    (结合律,交换律)
    =(A \cap B') \cap (A \cap C')
    =(A\backslash B)\cap (A\backslash C)
```



```
(9)A\(B∩C)
= A∩(B∩C)'
=A∩(B'∪C') (de Morgan律)
=(A∩B')∪(A∩C') (分配律)
```

$$(A \backslash B) \cup B = A \cup B$$
$$(A \backslash B) \backslash C = A \backslash (B \cup C)$$

 $=(A\backslash B)\cup (A\backslash C)$ 



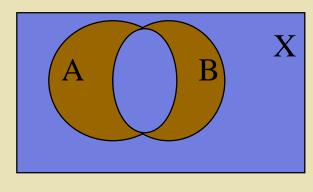
定义4. 对称差(环和)运算(symmetric difference)

设X是全集。 二元运算 ⊕:

对任何集合A,B⊆X,使得

 $A \oplus B = \{x \mid (x \in A \land x \notin B) \lor (x \in B \land x \notin A) \}$ 

称为集合的对称差运算。称 A⊕B 为 A 和 B 的对称差集。



 $A \oplus B$ 



- ◆由环和运算和并、差运算的定义可知A⊕B=(A\B)∪(B\A)
- ◆由环和运算和交、并、余运算的定义可知 A⊕B=(A∩B')∪(B∩A') 因此环和运算也是**宏运算**。

例4. 设X={a,b,c,d,e,f}, A={a,c,d,f}, B={b,d,f} 则  $A \setminus B = \{a,c\},$  $B \setminus A = \{b\},$  $A \oplus B = \{a,b,c\}$ 。



```
定理6.环和运算基本定理
  设X是全集,A,B,C是X的三个子集。则
(1)A \oplus B = (A \cup B) \setminus (A \cap B) = (A \cup B) \cap (A' \cup B');
(2)A⊕Ø=A (空集是环和的幺元);
  A \oplus X = A';
(3)A⊕A = Ø (自己是自己(环和)的逆元);
  A \oplus A' = X;
(4)A' \oplus B' = A \oplus B;
(5)(A \oplus B)' = A' \oplus B = A \oplus B';
(6)交换律: A⊕B = B⊕A;
(7)结合律: A \oplus (B \oplus C) = (A \oplus B) \oplus C;
(8)分配律: A∩(B⊕C) = (A∩B)⊕(A∩C) (交对环和的);
```

(9)消去律:  $A \oplus B = A \oplus C \Rightarrow B = C$ 。



```
[证明].(采用变换法(公式法))只证(5), (7), (9)
   (5)(A⊕B)′
    =((A\cap B')\cup (A'\cap B))'
    =(A \cap B')' \cap (A' \cap B)'
                                               (de Morgan律)
    =(A'∪B)∩(A∪B') (de Morgan律, 反身律)
    =((A' \cup B) \cap A) \cup ((A' \cup B) \cap B')
                                                       (分配律)
    = (A' \cap A) \cup (B \cap A) \cup (A' \cap B') \cup (B \cap B')
                                             (分配律,结合律)
    =(A \cap A') \cup (A \cap B) \cup (A' \cap B') \cup (B \cap B') \quad (交換律)
    =\emptyset \cup (A \cap B) \cup (A' \cap B') \cup \emptyset
                                                      (互补律)
    =(A \cap B) \cup (A' \cap B')
                                                       (零壹律)
```



$$A' \oplus B = (A' \cap B') \cup (A'' \cap B)$$

 $=(A'\cap B')\cup (A\cap B)$ 

=(A∩B)∪(A'∩B') (交换律)

 $A \oplus B' = (A \cap B'') \cup (A' \cap B')$  $= (A \cap B) \cup (A' \cap B')$ 

(反身律)

(反身律)

所以  $(A \oplus B)' = A' \oplus B = A \oplus B' = (A \cap B) \cup (A' \cap B')$ ;



```
(7)A \oplus (B \oplus C)
  = (A \cap (B \oplus C)') \cup (A' \cap (B \oplus C))
  = (A \cap ((B \cap C) \cup (B' \cap C'))) \cup (A' \cap ((B \cap C') \cup (B' \cap C)))
                                           (根据本定理的(5)的证明)
  = (A \cap B \cap C) \cup (A \cap B' \cap C') \cup (A' \cap B \cap C') \cup (A' \cap B' \cap C)
                                                       (分配律,结合律)
     (A \oplus B) \oplus C
  =((A \oplus B) \cap C') \cup ((A \oplus B)' \cap C)
  =(((A\cap B')\cup (A'\cap B))\cap C')\cup (((A\cap B)\cup (A'\cap B'))\cap C)
                                           (根据本定理的(5)的证明)
  = (A \cap B' \cap C') \cup (A' \cap B \cap C') \cup (A \cap B \cap C) \cup (A' \cap B' \cap C)
                                                      (分配律,结合律)
 = (A \cap B \cap C) \cup (A \cap B' \cap C') \cup (A' \cap B \cap C') \cup (A' \cap B' \cap C)
                                                      (交换律,结合律)
```

所以 A⊕(B⊕C)=(A⊕B)⊕C

76



 $(9)B = \varnothing \oplus B$ 

 $=(A \oplus A) \oplus B$ 

 $=A \oplus (A \oplus B)$ 

 $=A \oplus (A \oplus C)$ 

 $=(A \oplus A) \oplus C$ 

 $=\varnothing\oplus\mathbf{C}$ 

=C

(根据本定理的(2))

(根据本定理的(3))

(根据本定理的(7)结合律)

(己知条件A⊕B=A⊕C)

(根据本定理的(7)结合律)

(根据本定理的(3))

(根据本定理的(2))



定义5.环积运算

设X是全集,二元运算

 $\otimes$  :  $2^X \times 2^X \rightarrow 2^X$ 

对任何集合A,B⊆X,使得

 $A \otimes B = \{x : (x \in A \lor x \notin B) \land (x \in B \lor x \notin A) \}$ 

称为集合的环积运算。称 A⊗B 为 A 和 B 的环积集。

◆由环积运算和交、并、余运算的定义可知 A⊗B= (A∪B')∩(B∪A') 因此环积运算也是宏运算。



#### 定理7.环积运算基本定理

设X是全集,A,B,C是X的三个子集。则

- $(1)A \otimes B = (A \cap B) \cup (A' \cap B') = (A \cap B) \cup (A \cup B)';$
- $(2)A\otimes B = (A\oplus B)' = A'\oplus B = A\oplus B'$ ;
- $(3)A\otimes\varnothing=A';$

 $A \otimes X = A$  (全集是环积的幺元);

 $(4)A\otimes A = X$  (自己是自己(环积)的逆元);

 $A \otimes A' = \emptyset$ ;

- $(5)A'\otimes B' = A\otimes B$ ;
- $(6)(A \otimes B)' = A' \otimes B = A \otimes B'$ ;
- (7)交换律:  $A \otimes B = B \otimes A$ ;
- (8)结合律:  $A\otimes(B\otimes C) = (A\otimes B)\otimes C$ ;
- (9)分配律:  $A \cup (B \otimes C) = (A \cup B) \otimes (A \cup C)$  (并对 $\otimes$ 的);
- (10)消去律:  $A \otimes B = A \otimes C \Rightarrow B = C$ 。



 $=(A \cup B) \otimes (A \cup C)$ 

```
[证明].(采用变换法(公式法))只证(9)
 (9)A \cup (B \otimes C)
=A \cup ((A \cup B') \cap (A' \cup B))
= (A \cup B \cup C') \cap (A \cup B' \cup C)
                                            (分配律,结合律)
                                                     (零壹律)
= X \cap (A \cup B \cup C') \cap X \cap (A \cup B' \cup C)
= (A \cup B \cup A') \cap (A \cup B \cup C') \cap (A \cup C \cup A') \cap (A \cup B' \cup C)
                    (互补律,零壹律,交换律,结合律)
=((A \cup B) \cup ((A' \cap C')) \cap ((A' \cap B') \cup (A \cup C))
                                (交換律,结合律,分配律)
=((A \cup B) \cup ((A \cup C)') \cap ((A \cup B)' \cup (A \cup C))
                                               (de Morgan律)
```

80



定义5.

(1)初级交: 
$$\bigcap_{k=1}^{n} A_{k} = A_{1} \cap A_{2} \cap ... \cap A_{n}$$
$$= \{x \mid (\forall k \in N)(1 \le k \le n)(x \in A_{k})\}$$
$$\bigcap_{k=1}^{\infty} A_{k} = A_{1} \cap A_{2} \cap ... \cap A_{n} \cap ...$$
$$= \{x \mid (\forall k \in N)(k \ge 1)(x \in A_{k})\}$$
$$(2)初级并: \bigcup_{k=1}^{n} A_{k} = A_{1} \cup A_{2} \cup ... \cup A_{n}$$
$$= \{x \mid (\exists k \in N)(1 \le k \le n)(x \in A_{k})\}$$
$$\bigcup_{k=1}^{\infty} A_{k} = A_{1} \cup A_{2} \cup ... \cup A_{n} \cup ...$$
$$= \{x : (\exists k \in N)(k \ge 1)(x \in A_{k})\}$$



(4) 广义并: 
$$\bigcup_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma} = \{x : (\exists \gamma \in \Gamma)(x \in A_{\gamma})\}$$

这里: γ—称为索引,下标,指标; Γ—称为索引集,下标集,指标集。

例6. 
$$\Gamma$$
=(0,1) ,  $A_{\gamma}$ =(1- $\gamma$ ,2+ $\gamma$ )。 则 
$$\bigcap_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma} = \underbrace{\begin{array}{c} 1-\gamma & 2+\gamma \\ \hline 0 & 1 & 2 & 3 \end{array}}$$
  $\bigcup A_{\gamma}$  =



(4) 广义并: 
$$\bigcup_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma} = \{x : (\exists \gamma \in \Gamma)(x \in A_{\gamma})\}$$

这里: γ—称为索引,下标,指标; Γ—称为索引集,下标集,指标集。

例6. 
$$\Gamma$$
=(0,1) ,  $A_{\gamma}$ =(1- $\gamma$ ,2+ $\gamma$ )。 则 
$$\bigcap_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma} = [1,2] \quad ;$$
 
$$\bigcup_{\lambda \in \Gamma} A_{\gamma} = (0,3) \quad .$$



#### 定理8.

(1)分配律:

$$egin{aligned} A & \cap (igcap_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma}) = igcap_{\gamma \in \Gamma} (A \cap A_{\gamma}) \ A & \cup (igcap_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma}) = igcap_{\gamma \in \Gamma} (A \cup A_{\gamma}) \ A & \cap (igcup_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma}) = igcup_{\gamma \in \Gamma} (A \cap A_{\gamma}) \ A & \cup (igcup_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma}) = igcup_{\gamma \in \Gamma} (A \cup A_{\gamma}) \end{aligned}$$

(2) de Morgan律:

$$\left(igcap_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma}
ight)' = igcup_{\gamma \in \Gamma} {A_{\gamma}}'$$
 $\left(igcup_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma}
ight)' = igcap_{\gamma \in \Gamma} {A_{\gamma}}'$ 



```
[证明].(采用逻辑法)
      (1)只证第三式
       对任何元素x \in X,
                    x \in A \cap (\bigcup A_{\gamma})
            \Leftrightarrow x \in A \land x \in \bigcup_{\nu \in A} A_{\nu}
            \Leftrightarrow x \in A \land (\exists \gamma \in \Gamma)(x \in A_{\gamma})
            \Leftrightarrow (\exists \gamma \in \Gamma)(x \in A \land x \in A_{\gamma})
                                            (量词前移: p \land \exists x A(x) \Leftrightarrow \exists x (p \land A(x)))
            \Leftrightarrow (\exists \gamma \in \Gamma)(x \in A \cap A_{\gamma})
            \Leftrightarrow x \in \bigcup (A \cap A_{\gamma})
                          A \cap (\bigcup_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma}) = \bigcup_{\gamma \in \Gamma} (A \cap A_{\gamma})
       所以
```



```
(2) 只证第二式
  对任何元素x \in X,
                      x \in (\bigcap_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma})'
             \Leftrightarrow x \notin \bigcap_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma}\Leftrightarrow \neg (x \in \bigcap A_{\gamma})
             \Leftrightarrow \neg (\forall \gamma \in \Gamma)(x \in A_{\gamma})
             \Leftrightarrow (\exists \gamma \in \Gamma) \neg (x \in A_{\gamma})
                                                       (量词对偶律: \neg \forall x A(x) \Leftrightarrow \exists x \neg A(x))
             \Leftrightarrow (\exists \gamma \in \Gamma)(x \notin A_{\gamma})
             \Leftrightarrow (\exists \gamma \in \Gamma)(x \in A_{\gamma}')
\Leftrightarrow x \in \bigcup_{\gamma \in \Gamma} A'_{\gamma}
所以 (\bigcap_{\gamma \in \Gamma} A_{\gamma})' = \bigcup_{\gamma \in \Gamma} A'_{\gamma} 。
```



#### 要求

- ◆ 掌握集合、子集、全集、空集、单元素集等概念
- ◆ 掌握集合的四大性质:任意性(抽象性)、确定性、无 序性、无重复性
- 熟悉常用的表示集合的方法以及用文氏图来表示集合的方法
- 能够判定元素与集合,集合与集合之间的关系
- 理解两个集合间的包含关系和相等关系(外延性原理) 的定义和性质,能够利用这些定义、性质来证明两个 更复杂的集合的包含和相等。
- 掌握幂集的定义及计算有限集的幂集所含元素个数, 所使用的计算、证明的方法和思想。
- ◆ 理解差别在于级别!的判定集合间关系的思想。
- 掌握集合的五种基本运算:交、并、余(补)、差和对 称差(环和)的定义,并熟记集合运算的基本定理(公式), 能够熟练的利用它们来证明更复杂的集合公式。



◆第三章 集合 到此已经结束!

