3.2 集合的运算与性质

集合运算是指用已知的集合去生成新的集合。

定义 3.9 设 A 和 B 是任意两个集合,

- (1) A和B的所有公共元素组成的集合称为A和B的交集,记为A \cap B,即: $A\cap B=\{x\mid x\in A\land x\in B\}$
- (2)将A和B的所有元素合在一起构成的集合称为A和B的并集,记为A \cup B,

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

(3)从集合 A 中去掉集合 B 的元素得到的集合称为 A 和 B 的差集,也称作 B 对 A 的相对补集,记为 A-B ,即:

$$A-B=\{x\mid x\in A\land x\notin B\}$$

例 3.4 设 $A=\{1,2,3,4\}$, $B=\{2,3,5\}$, 求 $A\cap B$ 、 $A\cup B$ 、 A-B 和 B-A 。

解:
$$A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 5\}, A \cap B = \{2, 3\}$$

 $A - B = \{1, 4\}, B - A = \{5\}$



```
例 3.6 设 A \subseteq B , 求证: A \cap C \subseteq B \cap C 。
证:
     对任意的x,
                x \in A \cap C
             \Leftrightarrow x \in A \land x \in C
             \Rightarrow x \in B \land x \in C (因为A \subseteq B)
             \Leftrightarrow x \in B \cap C
     因此,A \cap C \subseteq B \cap C。
```

定义 3.10 若集合 A 和 B 没有公共元素,即 A \cap B= \emptyset ,则称 A 和 B 不相交。 如令 $A=\{1,2,3\}$, $B=\{4,5\}$,则 $A\cap B=\emptyset$ 。

定义 3.11 设 A 为任意集合, A 的绝对补集简称补集,记作 $\sim A$ (或),定 义为:

$$\sim A = E - A = \{x \mid x \in E \land x \notin A\}$$

因为 E 是全集, $x \in E$ 是真命题, 所以 $\sim A$ 可以定义为:

$$\sim A = \{x \mid x \notin A\}$$

它是一元运算,是差运算的特例。

例如, $E=\{a, b, c, d\}$, $A=\{a, c\}$,则 $\sim A=\{b, d\}$ 。



定义 3.12 设 A 和 B 是任意两个集合, A 与 B 的对称差记作 A⊕B ,定义 为:

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

例如, $A=\{1,2,3,4,5\}$, $B=\{4,5,6,7,8\}$,则

$$A-B=\{1, 2, 3\}$$
 , $B-A=\{6, 7, 8\}$,

$$A \oplus B = (A - B) \cup (B - A) = \{1, 2, 3, 6, 7, 8\}$$

集合的基本运算可以用文氏图给予形象的描述。(具体见教材图 3.4)

<mark>说明</mark>:在以上讨论的各种运算中,幂集、绝对补运算的优先级要高于并、 交、相对补、对称差等二元运算。



下面的恒等式给出了集合运算的主要算律。

定理 3.6 设 A, B, C 为任意的集合,集合运算满足以下所列规律。

- (1)**双重否定律** ~(~A)=A
- **(2)幂等律** A∪A=A , A∩A=A
- (3)交換律 $A \cup B = B \cup A$, $A \cap B = B \cap A$
- (4)结合律 $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$, $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$
- (5)分配律 $A\cap (B\cup C)=(A\cap B)\cup (A\cap C)$, $A\cup (B\cap C)=(A\cup B)\cap (A\cup C)$
- (6) 吸收律 $A\cap (A\cup B)=A$, $A\cup (A\cap B)=A$
- (7) 德摩根律 $A-(B\cup C)=(A-B)\cap (A-C)$, $A-(B\cap C)=(A-B)\cup (A-C)$

$$\sim (A \cup B) = \sim A \cap \sim B$$
, $\sim (A \cap B) = \sim A \cup \sim B$

$$\sim E = \emptyset$$
 . $\sim \emptyset = E$



- (8)同一律 $A\cap E=A$, $A\cup\emptyset=A$;
- (9)零律 $A\cap\emptyset=\emptyset$, $A\cup E=E$
- (10) **排中律** A∪~A=E
- (11) **矛盾律** A∩~A=Ø

不难看出,集合运算的规律和谓词演算的规律是一致的,所以谓词演算的 方法是证明集合恒等式的基本方法。



例 3.8 证明 $A-(B\cup C)=(A-B)\cap (A-C)$,即定理 3.6 的 (7)。

证:对任意的x,

$$x \in A - (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \land x \notin (B \cup C)$$

$$\Leftrightarrow x \in A \land \neg x \in (B \cup C)$$

$$\Leftrightarrow x \in A \land \neg (x \in B \lor x \in C)$$

$$\Leftrightarrow x \in A \land \neg x \in B \land \neg x \in C$$

$$\Leftrightarrow x \in A \land x \notin B \land x \notin C$$

$$\Leftrightarrow (x \in A \land x \notin B) \land (x \in A \land x \notin C)$$

$$\Leftrightarrow (x \in A - B) \land (x \in A - C)$$

$$\Leftrightarrow x \in (A-B) \cap (A-C)$$

故 $A-(B\cup C)=(A-B)\cap (A-C)$ 。



例 3.9 求证 $A \cap (A \cup B) = A$, 即定理 3.6 的 (6)。

证:假设定理 3.6 中的其它恒等式均成立,则

 $A\cap (A\cup B)$

 $= (A \cup \emptyset) \cap (A \cup B) \qquad (同一律)$

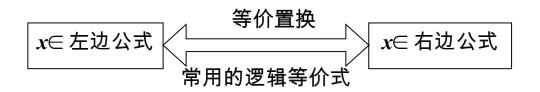
 $= A \cup (\emptyset \cap B) \qquad (分配律)$

 $=A\cup\emptyset$ (零律)

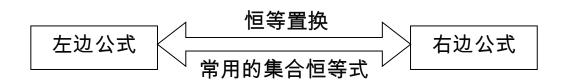
= A (同一律)

说明:证明集合恒等式的方法有两种:

(1)根据定义进行证明,在叙述中采用半形式化的方法,证明中大量用 到数理逻辑的等价式及推理规则。如例 3.8。思维形式注记图如下。



(2)恒等演算,利用已有的集合恒等式证明新的恒等式,如例 3.9。思 维形式注记图如下。





定理 3.7 设 A, B, C 是任意集合,则

- (1) $A \subseteq A \cup B$, $B \subseteq A \cup B$
- $(2) A \cap B \subseteq A$, $A \cap B \subseteq B$
- $(3) A-B=A\cap \sim B$
- $(4)A-B\subseteq A$
- (5) $(A-B)\cup B = A\cup B$, $(A\cup B)-B = A-B$
- (6) 者 $A \subseteq C$, $B \subseteq C$,则 $A \cup B \subseteq C$
- (7) 若 $A \subseteq B$, $A \subseteq C$, 则 $A \subseteq B \cap C$
- (8)若 $A \subseteq B$,则 $\sim B \subseteq \sim A$ 证明略,见教材。

定理 3.8 对于任意集合 A , B , C ,

(1)
$$A \oplus B = (A - B) \cup (B - A) = (A \cup B) - (A \cap B)$$

- $(2) A \oplus B = B \oplus A$
- $(3) A \oplus A = \emptyset$
- $(4) A \oplus \emptyset = A$
- $(5) \sim A \oplus \sim B = A \oplus B$
- (6) $(A \oplus B) \oplus C = A \oplus (B \oplus C)$

可根据定义或用恒等演算法证明,证明略。

例 3.10 已知 $A \oplus B = A \oplus C$, 证明 B = C。

证:已知 $A \oplus B = A \oplus C$,则

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

$$(A \oplus A) \oplus B = (A \oplus A) \oplus C$$
 (由定理 3.8 (6))

$$\emptyset \oplus B = \emptyset \oplus C$$
 (由定理 3.8 (3))

并与交运算可以推广到多个集合的情形:

$$\bigcap_{i=1}^{A_i} = A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n = \{x \mid x \in A_1 \land x \in A_2 \land \dots \land x \in A_n\}$$

$$\bigcup_{i=1}^{n} A_{i} = A_{1} \cup A_{2} \cup \ldots \cup A_{n} = \{x \mid x \in A_{1} \lor x \in A_{2} \lor \ldots \lor x \in A_{n}\}$$



例 3.11 化简集合表达式: $(B-(A\cap C))\cup (A\cap B\cap C)$ **解**: $(B-(A\cap C))\cup (A\cap B\cap C)$ $= (B \cap \sim (A \cap C)) \cup (B \cap (A \cap C))$ (由定理 3.7 (3),交換律,结合律) $= B \cap (\sim(A \cap C) \cup (A \cap C)) \qquad (分配律)$ $=B\cap E$ (排中律) **= B** (同一律) 例 3.12 已知 $A \cup B = A \cup C$, $A \cap B = A \cap C$, 试证 B = C 。 $\mathbf{\overline{U}}: B = B \cap (A \cup B) = B \cap (A \cup C)$ $= (B \cap A) \cup (B \cap C) = (A \cap C) \cup (B \cap C)$ $= (A \cup B) \cap C = (A \cup C) \cap C$ = C



定义 3.14 由两个元素 x 和 y 按一定的顺序排列成的二元组叫做一个有序对 ,也称序偶,记作 $\langle x,y \rangle$,其中 x 是它的第一元素, y 是它的第二元素 。

例如,平面直角坐标系中点的坐标就是有序对, <1, 3>, <3, 1>, <2, 0> 等代表平面中不同的点。

由定义可知,有序对具有如下性质:

- (1) 当 $x\neq y$ 时, $\langle x, y \rangle \neq \langle y, x \rangle$,即与顺序有关。
- (2)给定两个有序对 $\langle x, y \rangle$ 和 $\langle u, v \rangle$, $\langle x, y \rangle = \langle u, v \rangle$ 的充分必要条件是 x=u 且 y=v 。
- (3)有序对 $\langle x, y \rangle$ 与集合 $\{x, y\}$ 不同,后者中的元素是无次序的。如当 $x \neq y$ 时, $\{x, y\} = \{y, x\}$ 。



定义 3.16 设 A , B 为集合,用 A 中元素为第一元素, B 中元素为第二元素构成有序对,所有这样的有序对组成的集合叫做 A 和 B 的笛卡儿积,记作 A×B 。笛卡儿积的符号化表示为:

$$A \times B = \{ \langle x, y \rangle | x \in A \land y \in B \}$$

例如 , $A=\{a,b\}$, $B=\{0,1,2\}$,则

$$A \times B = \{ \langle a, 0 \rangle, \langle a, 1 \rangle, \langle a, 2 \rangle, \langle b, 0 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle \}$$

$$B \times A = \{<0, a>, <0, b>, <1, a>, <1, b>, <2, a>, <2, b>\}$$

可见,在一般情况下, $A \times B \neq B \times A$ 。

从笛卡儿积的定义和逻辑演算的知识可得:

- (1) 若 $\langle x, y \rangle \in A \times B$,则有 $x \in A$ 和 $y \in B$ 。
- (2) 若 $\langle x, y \rangle \notin A \times B$,则有 $x \notin A$ 或 $y \notin B$ 。
- (3)由排列组合的知识易得,如果 |A|=m, |B|=n,则 $|A\times B|=|B\times A|=m\times n$ 。



作为集合的一种二元运算,笛卡儿积运算具有如下性质:

- (1)对任意集合 A ,有 $\emptyset \times A = A \times \emptyset = \emptyset$
- (2)当 $A \neq B \land A \neq \emptyset \land B \neq \emptyset$ 时,有 $A \times B \neq B \times A$,即笛卡儿积运算不适合交换 律。
- (3)当A, B, C都不是空集时,有 $(A \times B) \times C \neq A \times (B \times C)$,即笛卡儿积运算不满足结合律。
- (4)笛卡儿积运算对∪和∩运算满足分配律。即对任意的集合A, B, C有,

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

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

$$A \times (B \cap C) = (A \times B) \cap (A \times C)$$

$$(B \cap C) \times A = (B \times A) \cap (C \times A)$$



例如,设
$$A=\{1\}$$
 , $B=\{1,2\}$, $C=\{2,3\}$,则
$$A\times(B\cup C)=\{1\}\times\{1,2,3\}=\{<1,1>,<1,2>,<1,3>\}$$

$$(A\times B)\cup(A\times C)=\{1\}\times\{1,2\}\cup\{1\}\times\{2,3\}=\{<1,1>,<1,2>,<1,3>\}$$

$$A\times(B\cap C)=\{1\}\times\{2\}=\{<1,2>\}$$

$$(A\times B)\cap(A\times C)=\{<1,1>,<1,2>\}\cap\{<1,2>,<1,3>\}=\{<1,2>\}$$

定理 3.9 设 A, B, C 为集合, C≠Ø,则 (1) $A\subseteq B$ 的充分必要条件是 $A\times C\subseteq B\times C$ 。 (2) A⊆B的充分必要条件是 C×A⊆ C×B。 证:仅证明(1),可类似地证明(2)。 必要条件:对于任意的 $\langle x,y \rangle$, $\langle x,y \rangle \in A \times C \Leftrightarrow x \in A \land y \in C \Rightarrow x \in B \land y \in C \Leftrightarrow \langle x,y \rangle \in B \times C$ 所以 A×C ⊆B×C。 充分条件:因为 C≠Ø ,所以存在 y∈C ,对于任意的 x , $x \in A \Rightarrow x \in A \land y \in C \Leftrightarrow \langle x,y \rangle \in A \times C \Rightarrow \langle x,y \rangle \in B \times C$ $\Leftrightarrow x \in B \land y \in C \Rightarrow x \in B$

所以 $A\subseteq B$ 。



定理 3.10 设 A, B, C, D 为非空集合,则 A×B ⊆C×D 的充分必要条件是 A⊆C 且 B⊆D。

证:必要条件:对于任意的 x , y , $x \in A \land y \in B \Rightarrow \langle x,y \rangle \in A \times B \Rightarrow \langle x,y \rangle \in C \times D \Leftrightarrow x \in C \land y \in D$ 所以 $A \subseteq C$ 且 $B \subseteq D$ 。

充分条件:对于任意的 $\langle x, y \rangle$, $\langle x, y \rangle \in A \times B \Leftrightarrow x \in A \wedge y \in B \Rightarrow x \in C \wedge y \in D \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in C \times D$ 所以 $A \times B \subseteq C \times D$ 。

例 3.13 设 $A=\{1,2\}$, 求 $P(A)\times A$ 。

解: $P(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\}$, $P(A) \times A = \{\langle \emptyset, 1 \rangle, \langle \emptyset, 2 \rangle, \langle \{1\}, 1 \rangle, \langle \{1\}, 2 \rangle, \langle \{2\}, 1 \rangle, \langle \{2\}, 2 \rangle, \langle \{1, 2\}, 1 \rangle, \langle \{1, 2\}, 2 \rangle\}$



例 3.14 设 A, B, C, D 为任意集合,判断以下命题是否为真,并说明理由。

- (1) $A \times B = A \times C \Rightarrow B = C$
- (2) $A-(B\times C)=(A-B)\times (A-C)$
- (3) $A = B \land C = D \Rightarrow A \times C = B \times D$
- (4)存在集合 A,使得 $A \subseteq A \times A$
- 解:(1)不一定为真,当 $A=\emptyset$, $B=\{1\}$, $C=\{2\}$ 时有 $A\times B=A\times C=\emptyset$,但 $B\neq C$ 。
- (2) 不一定为真,当 $A=B=\{1\}$, $C=\{2\}$ 时有

$$A-(B\times C) = \{1\}-\{<1, 2> = \{1\}$$

$$(A-B)\times(A-C)=\emptyset\times\{1\}=\emptyset$$

- (3)为真,由恒等置换的原理可证。
- (4)为真,当A=Ø时,有A⊆A×A成立。



小结

分类:并、交、差(相对补)、补(绝对补)和对称差

运算的性质:常用的集合恒等式或集合的运算定律

证明集合恒等式的方法~

~恒等演算法:集合恒等式

【谓词演算法:逻辑等价式

若 |A|=m , |B|=n , 则 $|A\times B|=|B\times A|=m\times n$

不满足交换律

不满足结合律

对∪和∩运算满足分配律

集合运算

笛卡儿积运 / 不清 算的性质 / 不清 对 / 对 /

❖ 集合的运算,可用于有限个元素的计数问题。

- ◆ 使用文氏图可以很方便地解决有限集的计数问题。具体方法如下:
- 1)根据已知条件画出对应的文氏图。
- 一般地说,一条性质决定一个集合。有多少条性质,就有多少个集合。 如果没有特殊的说明,任何两个集合都画成相交的。
- 2)将已知集合的元素数填入表示该集合的区域内。
- 通常从n 个集合的交集填起,根据计算的结果将数字逐步填入所有的空白区域。如果交集的数字是未知的,可以设为x。
- 3)根据题目中的条件,列出一次方程或方程组,就可以求得所需要的 结果。用文氏图求解有限集计数问题的思维形式注记图如下。





例 3.15 对 24 名人员掌握外语情况的调查 . 其统计结果如下:

- ◆ 会英、日、德、法分别为:13,5,10和9人;
- ◆ 同时会英语和日语的有2人;
- ◆ 会英、德和法语中任两种语言的都是 4 人.

已知会日语的人既不懂法语也不懂德语,分别求只会一种语言(英、德、法、日)的人数和会三种语言的人数.

解 令 A, B, C 和 D 分别表示会英、法、德、日语的人的集合.

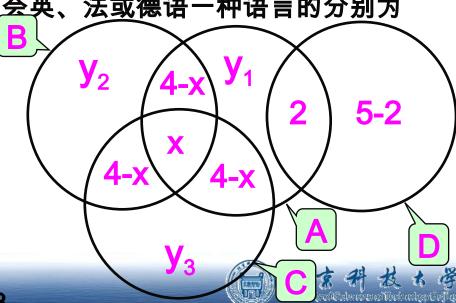
设同时会三种语言的有 x 人,只会英、法或德语一种语言的分别为

 y_1, y_2 和 y_3 . 画出的图如右图.

列出下面方程组:

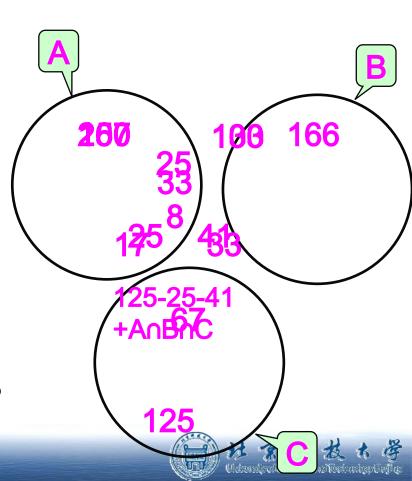
$$\begin{cases} y_1 + 2(4-x) + x + 2 = 13 \\ y_2 + 2(4-x) + x = 9 \\ y_3 + 2(4-x) + x = 10 \\ y_1 + y_2 + y_3 + 3(4-x) + x = 24-5 \end{cases}$$

解得·x=1 v.=4 v.=2 v.=3



```
例 3.16 求 1 到 1000 之间 (包含 1 和 1000 在内), 既不能被 5 和 6, 也
不能被 8 整除的数有多少个 .
解 设 S = { x | x∈Z∧1 ≤ x ≤ 1000 }
     A = { x | x∈S∧x 可被 5 整除 }
     B = { x | x∈S∧x 可被 6 整除 }
     C = { x | x∈S∧x 可被8整除 }
       |A| = int(1000/5) = 200
       |B| = int(1000/6) = 166
       |C| = int(1000/8) = 125
       |A \cap B| = int(1000/lcm(5,6)) = 33
       |A \cap C| = int(1000/lcm(5,8)) = 25
       |B \cap C| = int(1000/lcm(6,8)) = 41
       |A \cap B \cap C| = int(1000/lcm(5,6,8)) = 8
       1000-
```

(150+100+67+25+17+33+8)=600



(容斥原理) 设 S 为有穷集, P_1 , P_2 , ..., P_m 是 m 个性质 .S 中的任何元素 x 或者具有性质 P_i , 或者不具有性质 P_i (i=1..m),两种情况必居其一 .

令 A_i 表示 S 中具有性质 P_i 的元素构成的子集,则 S 中不具有性质 P_1 , P_2 , ..., P_m 的元素数为:

$$|\overline{A_{1}} \cap \overline{A_{2}} \cap ... \cap \overline{A_{m}}|$$

$$=|S| - \sum_{i=1}^{m} |A_{i}| + \sum_{1 \leq i < j \leq m} |A_{i} \cap A_{j}|$$

$$- \sum_{1 \leq i < j < k \leq m} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{k}| + ... + (-1)^{m} |A_{1} \cap A_{2} \cap ... \cap A_{m}|$$

推论 S 中至少具有一条性质的元素数为

$$\begin{split} & | A_1 \cup A_2 \cup ... \cup A_m | \\ & = \sum_{i=1}^m | A_i | - \sum_{1 \le i < j \le m} | A_i \cap A_j | \\ & + \sum_{1 \le i < j < k \le m} | A_i \cap A_j \cap A_k | - ... + (-1)^{m-1} | A_1 \cap A_2 \cap ... \cap A_m | \end{split}$$

根据容斥原理,例 3.16 中所求的元素数为:



欧拉函数

- ❖ 例 3.18 求欧拉函数的值
- 欧拉函数 Φ 是数论中的一个重要函数,设 n 是正整数 ,Φ(n) 表示 {0,1 ,...,n-1} 中与 n 互素的数的个数 . 例如 Φ(12)=4, 因为与 12 互素的数有 1,5,7,11. 这里认为 Φ(1)=1. 利用容斥原理给出欧拉函数的计算公式 .
- * 分析
 - (1) 将全集看成为 {0,1,...,n-1}
 - (2) 素因子!
 - (3) 容斥原理。



欧拉函数 (续)

❖ 求素因子

给定正整数 n, n 的素因子分解式为 , $n=p_1^{\alpha_1}p_2^{\alpha_2}...p_k^{\alpha_k}$

今
$$A_i = \{x \mid 0 \le x < n-1, 且 p_i$$
整除 $x\}$

则有
$$\phi(n) = |\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap ... \cap \overline{A_k}|$$

❖ 容斥原理

$$|A_i| = \frac{n}{p_i}, i = 1, 2, ..., k$$
 $|A_i \cap A_j| = \frac{n}{p_i p_j}, 1 \le i, j \le n$

由容斥原理得

$$\phi(n) = |\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap ... \cap \overline{A_k}|$$

$$= n - (\frac{n}{p_1} + \frac{n}{p_2} + ... + \frac{n}{p_k}) + (\frac{n}{p_1 p_2} + \frac{n}{p_1 p_3} + ... + \frac{n}{p_{k-1} p_k} - ... + (-1)^k (\frac{n}{p_1 p_2 ... p_k})$$

$$= n(1 - \frac{1}{p_1})(1 - \frac{1}{p_2})...(1 - \frac{1}{p_k})$$

❖ 思考题:没有时间上学

- "但是我没有时间上学,"埃迪向劝学员解释道,"我一天睡眠 8 小时,以每天为 24 小时 计,一年中的睡眠时间加起来大约 122 天。星期六和星期天不上课,一年总共是 104 天 。我们有 60 天的暑假。我每天用膳要花 3 小时 -- 一年就要 45 天以上。我每天至少还得 有 2 小时的娱乐活动 -- 一年就要超过 30 天。"
- 埃迪边说边匆匆写下这些数字,然后他把所有的天数加起来。结果是 361。

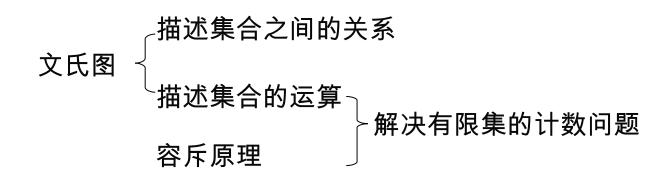
| • | 睡眠(一天8小时) | 122 |
|---|-----------|-------|
| • | 星期六和星期天 | 104 |
| • | 暑假 | 60 |
| • | 用膳(一天3小时) | 45 |
| • | 娱乐(一天2小时) | 30 |
| • | 总 和 | 361 天 |

- "你瞧,"埃迪接着说,"剩下给我病卧在床的只有 4 天,我还没有把每年 7 天的学校假期考虑在内呢!"
- 劝学员搔搔头。"这里有差错,"他咕哝道。但是,他左思右想,也未能发现埃迪的数据 有何不准确之处。你能解释错误何在吗?

小结

文氏图的作用:

- ① 形象地描述集合之间的关系。
- ② 形象地描述集合的运算。
- ③ 方便地解决有限集的计数问题。



作业

❖ 补充习题 3.2 , 3.3

1. (1) 设 R 为实数集,

$$X = \{x \mid x \in R \perp -3 \le x < 0\}$$

$$Y = \{x \mid x \in R \coprod -1 \le x < 5\}$$

$$W = \{x \mid x \in R \coprod x < 1\}$$

求
$$(X \cap Y) - W$$
.

(2) 设
$$X = \{1, 2, 3\}$$
, $Y = \{2, 3, 4, 5\}$, $W = \{2, 3\}$, $求(X \cup Y) \oplus W$.

- 2. 化简下列集合表达式:
 - (1) $((A \cup B) \cap B) (A \cup B)$
 - (2) $(B-(A\cap C))\cup (A\cap B\cap C)$
 - (3) $(A \cap B \cap C) \cup (A \cap \sim B \cap C) \cup (\sim A \cap B \cap C)$
- 3. 设A,B,C是任意集合,证明:
 - (1) $(A-B)-C = A-(B \cup C)$
 - (2) (A-B)-C=(A-C)-(B-C)



作业

- ❖ 补充习题 3.2 , 3.3
 - 4. 己知A={Ø,{Ø}}, 求A×P(A).

- 5. 判断下述命题的真假, 如果为真, 给出证明; 如果为假, 给出反例.
 - (1) $A \cup (B \times C) = (A \cup B) \times (A \cup C)$
 - (2) 存在集合A, 使得A⊆A×A
- 6. 某班有 25 个学生,其中 14 人会打篮球,12 人会打排球,6 人会打篮球和排球,5 人会打篮球和网球,还有 2 人会打这三种球.已知6 个会打网球的人都会打篮球或排球.求不会打球的人数.



常见题型分析

- ❖ 判断一个命题或真或假。
- ❖ 判别元素是否属于给定的集合
- ❖ 集合运算。
- ❖ 证明两集合之间的关系:包含关系或集合相等。
- ❖ 有限集合的计数。

本章小结

本章主要内容的知识逻辑结构图:

