

# 第一讲 课程简介与基础知识

周 晓 聪



中山大学计算机学院

2024年1月

[isszxc@mail.sysu.edu.cn](mailto:isszxc@mail.sysu.edu.cn)



邀请码 8103157

手机APP首页右上角输入



该邀请码2024年08月24日前有效

2022级代数结构韦宝典老师班级

保存图片

教学目标、教学内容、学习方法与考核

集合、关系与函数基本知识回顾

代数一般概念回顾

## 知识性目标

- 在离散数学课程的基础上
  - 熟悉群、子群、正规子群及群同态的基本定理，了解群的应用
  - 熟悉环、子环、理想与商环的基本概念与性质，尤其是熟悉整环的性质
  - 了解域的扩张理论和有限域的构造与基本性质

## 能力性目标

- 提高理解能力、学习能力
  - 学会把握重点，学会归纳总结
- 培养计算思维
  - 探索如何利用计算机程序求解一些代数系统问题
- 锻炼逻辑思维能力
  - 学习构建数学证明的思路，让思维更有条理、更严谨、更周密

## 群的基本理论

- 群与子群的基本概念
- 循环群、置换群与对称群
- 群的同构与群的同态基本定理
- 子群陪集、正规子群与商群
- 群的直积

深化群的认识，了解群更多例子与应用，锻炼抽象思维能力和逻辑证明能力

## 环的基本理论

- 熟悉环的一般基础知识
  - 环的定义与基本性质
  - 理想、商环、素理想与极大理想、环的特征与素域
  - 环的同态
- 了解整环、域和除环的基础知识
  - 整环、域和除环的基本定义与基本性质
  - 多项式整环、整环的商域、唯一分解整环、主理想整环与欧几里得整环

## 域扩张的基础知识

- 了解域的扩张的一些基础知识
  - 向量空间
  - 扩域
  - 代数扩张
  - 多项式的分裂域
  - 有限域

了解代数发展的历史，进一步培养抽象思维能力与科学探索精神

- 主要是学习幻灯片内容，并适当阅读补充材料
  - 韩士安编写的教材主要是面向数学专业学生
- 注意例题的讲解，认真完成习题
  - 尽量举例子，大家一起演绎基本定义与结果
  - 有时间可预习，并在复习后完成课后作业
  - 加入QQ群，有问题及时与老师一起讨论

### 课程考核

- 平时作业、课堂练习与平时出勤占40%
- 期末开卷考试占60%，笔试题目难度不超过讲义习题的难度



教学目标、教学内容、学习方法与考核

集合、关系与函数基本知识回顾

代数一般概念回顾

## 不严格定义的概念

- **集合**: 作为整体研究的一堆东西, 用大写字母 $A, B, C, \dots$ 表示
- **元素**: 集合这一堆东西中的每一个, 用小写字母 $a, b, c, \dots$ 表示
- **属于**: 元素与集合间的关系, 元素 $a$ 属于集合 $A$ , 记为 $a \in A$ ;  $a$ 不属于 $A$ , 记为 $a \notin A$ .
  - 元素与集合间的属于关系也称为**成员关系**, 元素是集合的成员
- **全集**: 研究范围内的所有东西, 记为 $U$

## 用逻辑语言严格定义的概念

- **子集关系**:  $A \subseteq B$ 当且仅当 $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
- **集合相等**:  $A = B$ 当且仅当 $\forall x(x \in A \leftrightarrow x \in B)$ 
  - $A = B$ 当且仅当 $A \subseteq B \wedge B \subseteq A$
- **空集** $\emptyset$ :  $\forall x(x \notin \emptyset)$

## 朴素集合论的外延原则

两个集合只要有完全相同的元素则是相等的集合, 不考虑集合名字本身的内涵

- 概念(名字)的**外延**是它所指称的对象,  
**内涵**是它有区别于其他概念的属性全体
- 对于集合(名字), 外延是它包含的所有元素, 内涵则视具体的应用而定

## 定义集合的方法有：元素枚举法、性质概括法和归纳定义法

## 元素枚举法

将集合的所有元素一一罗列出来

- 适合元素比较少，或可按明显规律罗列元素时定义集合
- 元素罗列规律明显时可使用省略号

## 归纳定义法

给出基本元素和从已有元素构造其他元素的规则

- 从某种意义上说，集合的归纳定义给出了构造集合元素的算法

## 性质概括法

用谓词概括一个集合的所有元素满足的共同性质

- 基本形式： $A = \{x \mid P(x)\}$ ，含义是 $\forall x(x \in A \leftrightarrow P(x))$ 
  - 允许 $P$ 是任意性质时有可能产生悖论：罗素悖论
  - 公理集合论运用子集分离原则避免悖论： $A = \{x \in B \mid P(x)\}$ ， $B$ 是已知的大集合
- 扩展形式： $A = \{f(y) \mid P(y)\}$ ，含义是：
 
$$\forall x(x \in A \leftrightarrow \exists y(x = f(y) \wedge P(y)))$$
  - 这里 $f$ 是一个函数，或说 $f(x)$ 是含有自由变量 $x$ 的表达式

## 二元关系(binary relation)

集合 $A$ 到 $B$ 的二元关系 $R$ 定义为笛卡尔积 $A \times B$ 的子集, 即 $R \subseteq A \times B$

- 当 $A = B$ 时, 称 $R \subseteq A \times A$ 为集合 $A$ 上的二元关系
- 对于元素 $a \in A, b \in B$ ,
  - 若 $\langle a, b \rangle \in R$ , 则称 $a$ 和 $b$ 有关系 $R$ , 有时简记为 $a R b$
  - 若 $\langle a, b \rangle \notin R$ , 则称 $a$ 和 $b$ 没有关系 $R$ , 有时简记为 $a \not R b$

一些特殊的关系 (下面 $A, B$ 是任意集合)

- 笛卡尔积 $A \times B$ 的子集 $\emptyset$ 称为空关系
- 笛卡尔积 $A \times B$ 的子集 $A \times B$ 称为全关系
- 笛卡尔积 $A \times A$ 的子集 $\Delta_A = \{\langle a, a \rangle \mid a \in A\}$ 称为 $A$ 上的恒等关系, 或对角关系

设 $A = \{a, b, c, d\}$ , 则:

$$\Delta_A = \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle\}$$

非空集合 $A$ 上的等价关系是集合 $A$ 上同时满足自反性、对称性和传递性的关系

### 等价类(equivalence class)

设 $R$ 是非空集合 $A$ 上的等价关系

- $\forall a \in A$ ,  $a$ 所在的 $R$ 等价类, 记为 $[a]_R$ , 定义为:

$$[a]_R = \{b \in A \mid \langle a, b \rangle \in R\}$$

- 即对任意 $x \in A$ ,  $x \in [a]_R$ 当且仅当 $\langle a, x \rangle \in R$
- $A$ 的每个元素所在的等价类都是一个集合

### 商集(quotient set)

设 $R$ 是非空集合 $A$ 上的等价关系

- $R$ 的所有等价类构成的集合称为 $A$ 关于等价关系 $R$ 的商集, 记为 $A/R$ , 即

$$A/R = \{[a]_R \mid a \in A\}$$

- 注意 $A/R$ 是集合的集合, 即集合族
- 注意要剔除重复的等价类

### 集合的划分(partition)

设 $A$ 是非空集合,  $\mathcal{F}$ 是**集合族**, 其中每个集合都是 $A$ 的子集。说集合族 $\mathcal{F}$ 是 $A$ 的划分, 如果:

- **非空**: 对任意的 $S \in \mathcal{F}$ 有 $S \neq \emptyset$
- **两两不交**: 对任意两个集合 $S_1, S_2 \in \mathcal{F}$ ,  $S_1 \cap S_2 = \emptyset$
- **覆盖集合 $A$** :  $\bigcup \mathcal{F} = A$

非空集合 $A$ 的划分 $\mathcal{F}$ 中的每个集合称为这个划分的一个**划分块(block)**

### 非空集合 $A$ 上的等价关系与它的划分有一一对应关系

$A$ 关于一个等价关系的**商集**是 $A$ 的划分, 而 $A$ 的一个划分导出的“在同一划分块”关系是等价关系

- 进一步,  $A$ 关于“在同一划分块”这个等价关系的商集就是这个划分, 而 $A$ 关于等价关系的商集作为 $A$ 的划分所导出的“在同一划分块”关系就是这个等价关系本身

设 $m$ 是正整数（通常 $m \geq 2$ ），在整数集 $\mathbb{Z}$ 上定义关系 $R: \forall a, b \in \mathbb{Z}, a R b$ 当且仅当 $m \mid a - b$ ，则 $R$ 是等价关系， $a R b$ 通常记为 $a \equiv b \pmod{m}$ ，读做 $a$ 与 $b$ 模 $m$ 同余， $R$ 称为模 $m$ 同余关系，简称同余关系

- 对任意整数 $a \in \mathbb{Z}$ ， $a$ 在 $R$ 下的等价类 $[a]_R$ 称为整数集 $\mathbb{Z}$ 的一个（与 $a$ 同余的）模 $m$ 剩余类，并记为 $\bar{a}$ ，商集 $\mathbb{Z}/R$ 记为 $\mathbb{Z}_m$

$$\bar{a} = \{x \in \mathbb{Z} \mid x \equiv a \pmod{m}\} = \{x \in \mathbb{Z} \mid m \mid x - a\} = \{a + mz \mid z \in \mathbb{Z}\}$$

$$\mathbb{Z}_m = \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{(m-1)}\}, \text{有时直接记 } \mathbb{Z}_m = \{0, 1, \dots, m-1\}$$

- 不难证明，对任意整数 $a, b, c, d$ ，若 $a \equiv b \pmod{m}$ 且 $c \equiv d \pmod{m}$ ，则有 $(a + c) \equiv (b + d) \pmod{m}$ 和 $ac \equiv bd \pmod{m}$

在有理数 $\mathbb{Q}$ 上定义关系 $R$ ： $\forall a, b \in \mathbb{Q}, a R b$ 当且仅当 $a - b$ 是整数，证明 $R$ 是等价关系，并给出所有的等价类，以及商集 $\mathbb{Q}/R$ 。



在有理数 $\mathbb{Q}$ 上定义关系 $R$ :  $\forall a, b \in \mathbb{Q}, a R b$ 当且仅当 $a - b$ 是整数, 证明 $R$ 是等价关系, 并给出所有的等价类, 以及商集 $\mathbb{Q}/R$ 。

1.  $R$ 是自反的, 因为对任意 $a \in \mathbb{Q}$ ,  $a - a = 0$ 是整数, 因此 $a R a$ 。对任意 $a, b \in \mathbb{Q}$ , 若 $a R b$ , 则 $a - b$ 是整数, 从而 $b - a$ 也是整数, 因此 $b R a$ , 所以 $R$ 是对称的。对任意 $a, b, c \in \mathbb{Q}$ , 若 $a - b$ 是整数,  $b - c$ 是整数, 则 $a - c = a - b + b - c$ 也是整数, 因此 $a R c$ , 所以 $R$ 是传递的, 综上 $R$ 是等价关系。
2. 对每个有理数 $a$ , 记 $[a]$ 是不大于 $a$ 的最大整数, 则 $a - (a - [a]) = [a]$ 是整数, 因此 $a \in [a - [a]]_R$ , 由于 $0 \leq a - [a] < 1$ , 因此大于等于0小于1的有理数可作为每个等价类的代表, 即 $\mathbb{Q}/R = \{[r]_R \mid 0 \leq r < 1\}$ , 而对任意 $0 \leq r < 1, [r]_R = \{r + z \mid z \in \mathbb{Z}\}$

## 函数的基本概念

集合 $A$ 到 $B$ 的**函数** $f$ ，记为 $f: A \rightarrow B$ ，是笛卡尔积 $A \times B$ 的子集，且满足：对任意 $a \in A$ ，都**有且只有唯一的** $b \in B$ 使得 $\langle a, b \rangle \in f$

- 对于函数 $f: A \rightarrow B$ ，称 $A$ 是 $f$ 的**定义域**，或简称**域**，而 $B$ 称为 $f$ 的**陪域**
- 对于 $S \subseteq A$ ， $S$ 在 $f$ 下的**像集**，记为 $f(S)$ ，定义为：

$$f(S) = \{f(x) \in B \mid x \in S\} = \{y \in B \mid \exists x \in S, y = f(x)\} \subseteq B$$

- 特别地，称 $f(A)$ 为函数 $f$ 的**值域(range)**，有时也记为**ran( $f$ )**
- 对于 $T \subseteq B$ ， $T$ 在 $f$ 下的**逆像集**，也称为**原像集**，记为 $f^{-1}(T)$ ，定义为：

$$f^{-1}(T) = \{x \in A \mid f(x) \in T\} \subseteq A$$

$f^{-1}(T)$ 是一个整体记号，对任意函数 $f$ 都适用，不意味着函数 $f$ 必然有逆函数 $f^{-1}$

$f$  是**单函数**，若对任意  $x, y \in A$ ,  $f(x) = f(y)$  蕴涵  $x = y$ , 也即  $\forall x, y \in A, x \neq y$  蕴涵  $f(x) \neq f(y)$

- 陪域  $B$  的每个元素至多有定义域的一个元素与之对应，单函数也称为**一对一**(one-to-one)函数

说  $f$  是**满函数**，如果对任意  $y \in B$ , 都存在  $x \in A$  使得  $f(x) = y$ , 也即  $\text{ran}(f) = B$

- 陪域  $B$  的每个元素至少有定义域的一个元素与之对应，满函数也称为**映上**(onto)函数

说  $f$  是**双函数**，如果  $f$  既是单函数又是满函数

- 陪域  $B$  的每个元素都有且有唯一的定义域元素与之对应，双函数也称为**一一对应**(one-to-one correspondence)

设  $A$  是非空集，定义函数  $f: A \times A \rightarrow ?$ , 对任意  $a, b \in A$ ,  $f(a, b) = \{\{a\}, \{a, b\}\}$ , 证明  $f$  是单函数

根据这个函数的定义，函数  $f$  的陪域应该是什么？

设 $A$ 是非空集, 定义函数 $f: A \times A \rightarrow \wp(\wp(A))$ , 对任意 $a, b \in A$ ,  $f(a, b) = \{\{a\}, \{a, b\}\}$ , 证明 $f$ 是单函数

有序对 $\langle a, b \rangle$ 的集合论定义就是 $\{\{a\}, \{a, b\}\}$

对任意 $a, b, c, d \in A$ , 若 $f(a, b) = f(c, d)$ , 则 $\{\{a\}, \{a, b\}\} = \{\{c\}, \{c, d\}\}$ 。这时:

1. 若 $a = b$ , 则 $\{\{a\}, \{a, b\}\} = \{\{a\}\}$ , 因此 $\{\{a\}\} = \{\{c\}, \{c, d\}\}$ , 因此必有 $\{c\} = \{c, d\}$ , 从而也有 $d = c$ , 从而 $\{\{a\}\} = \{\{c\}\}$ , 从而 $\{a\} = \{c\}$ , 从而 $a = c$ , 从而 $a = b = c = d$ , 从而 $\langle a, b \rangle = \langle a, a \rangle = \langle c, c \rangle = \langle c, d \rangle$
2. 若 $a \neq b$ , 则 $\{a\} \neq \{a, b\}$ , 从而也必有 $\{c\} \neq \{c, d\}$ , 从而也必有 $c \neq d$ 。从而必有 $\{a\} = \{c\}$ 且 $\{a, b\} = \{c, d\}$ , 因此 $a = c$ 且 $\{a, b\} = \{c, d\} = \{a, d\}$ , 由于 $a = c \neq d$ , 因此必有 $b = d$ , 总之有 $a = c$ 且 $b = d$ , 即 $\langle a, b \rangle = \langle c, d \rangle$

设  $f: A \rightarrow B$  是函数，定义  $A$  上的关系  $R$ ， $\forall a, b \in A$ ， $a R b$  当且仅当  $f(a) = f(b)$ 。证明  $R$  是等价关系，并给出它的等价类和商集

设 $f: A \rightarrow B$ 是函数, 定义 $A$ 上的关系 $R$ ,  $\forall a, b \in A$ ,  $a R b$ 当且仅当 $f(a) = f(b)$ 。证明 $R$ 是等价关系, 并给出它的等价类和商集

1. 显然 $R$ 是等价关系, 因为对任意 $a, b, c \in A$ ,  $f(a) = f(a)$ ,  $f(a) = f(b)$ 蕴涵 $f(b) = f(a)$ ,  $f(a) = f(b)$ 且 $f(b) = f(c)$ 蕴涵 $f(a) = f(c)$ 。
2. 对任意 $a \in A$ ,  $[a]_R = \{x \mid f(x) = f(a)\}$ ,  $A/R = \{[a]_R \mid a \in A\}$ 。实际上, 对任意 $a \in A$ , 若 $f(a) = y \in B$ , 则 $[a]_R = f^{-1}(y)$ 。因此若 $f$ 是满函数, 则 $A/R = \{f^{-1}(b) \mid b \in B\}$ , 即 $A/R$ 中的等价类与 $B$ 的元素一一对应!
3. 对集合 $A$ 上的任意等价关系 $R$ , 自然映射 $\rho: A \rightarrow A/R$ ,  $\rho(a) = [a]_R$ 是满函数, 因此 $A$ 上的等价关系与以 $A$ 为定义域的满函数对应!
4. 设 $|A| = n$ , 则 $A$ 上有 $m$ 个等价类的等价关系个数等于 $A$ 到 $Z_m = \{0, 1, \dots, m-1\}$ 的满函数个数除以 $m!$ (在 $Z_m$ 的元素作为原像的所有可能排列中选一个即可!)。

设 $|A| = n$ ，则 $A$ 上不同的等价关系有多少个？

1.  $A$ 上的等价关系与以 $A$ 为定义域的满函数对应！
2. 设 $|A| = n$ ，则 $A$ 上有 $m$ 个等价类的等价关系个数等于 $A$ 到 $Z_m = \{0, 1, \dots, m-1\}$ 的满函数个数除以 $m!$ （在 $Z_m$ 的元素作为原像的所有可能排列中选一个即可！）。
3. 当 $|A| = n$ ， $|B| = m$ ， $n \geq m$ ， $A$ 到 $B$ 的满函数个数是：

$$m^n - C(m, 1)(m-1)^n + \dots + (-1)^k C(m, k)(m-k)^n + \dots + (-1)^{m-1} C(m, m-1) \cdot 1^n$$

4. 因此 $n$ 元素集合 $A$ 上有 $m$ 个等价类的等价关系有：

$$B(n, m) = \frac{\sum_{k=0}^{m-1} (-1)^k C(m, k)(m-k)^n}{m!}$$

5. 从而 $n$ 元素集合 $A$ 上的不同等价关系个数有： $B(n) = \sum_{m=1}^n \frac{\sum_{k=0}^{m-1} (-1)^k C(m, k)(m-k)^n}{m!}$

设 $|A| = n$ ，则 $A$ 上不同的等价关系有多少个？

用 $B(n)$ 表示 $n$ 元素集合上不同等价关系的个数，教材给出了如下递推关系式：

$$B(n+1) = \sum_{k=0}^n C(n, k) B(k)$$

这个递推关系式的理解是：对于有 $n+1$ 元素集合（不妨假定为 $\{0, 1, \dots, n\}$ ）的划分，按照最后一个元素 $n$ 所在的划分块进行分类：

- 若 $n$ 不与 $\{0, \dots, n-1\}$ 的任意元素在一个划分块，即 $n$ 单独在一个划分块，这种划分的个数就等于 $\{0, \dots, n-1\}$ 的划分个数，即等于 $B(n)$
- 若 $n$ 与 $\{0, \dots, n-1\}$ 的某 $j = n - k$  ( $k = 0, \dots, n$ ) 个元素在一个划分块，则这 $j$ 个元素有 $C(n, j) = C(n, n-k) = C(n, k)$  种选择，而每种选择的划分个数等于剩下的 $k$ 个元素构成集合的划分个数，即等于 $B(k)$ ，因此有 $C(n, k)B(k)$ 个划分



设 $|A| = n$ ，则 $A$ 上不同的等价关系有多少个？

1.  $A$ 上的不同等价关系个数( $n \geq 1, B(0) = 1, C(0, 0) = 1$ )

$$B(n) = \sum_{m=0}^{n-1} C(n-1, m)B(m) = \sum_{m=1}^n \frac{\sum_{k=0}^{m-1} (-1)^k C(m, k)(m-k)^n}{m!} = \sum_{m=1}^n B(n, m)$$

2. 注意其中  $B(n, m)$  满足递推式:  $B(n, m) = B(n-1, m-1) + mB(n-1, m)$  (含义? )
3. 当 $|A| = 3$ ，则 $A$ 上等价关系个数 $1 + (2^3 - C(2, 1))/2! + (3^3 - C(3, 1)2^3 + C(3, 2))/3! = 1 + 3 + 1 = 5$
4. 当 $|A| = 4$ ，则 $A$ 上等价关系个数 $1 + (2^4 - C(2, 1))/2! + (3^4 - C(3, 1)2^4 + C(3, 2))/3! + (4^4 - C(4, 1)3^4 + C(4, 2)2^4 - C(4, 3))/4! = 15$

教学目标、教学内容、学习方法与考核

集合、关系与函数基本知识回顾

代数一般概念回顾

## 集合上的运算(operation)

- 集合 $S$ 上的(或直接说 $S$ 的) **二元(binary)运算**, 是形如 $f: S \times S \rightarrow S$ 的函数 $f$ 
  - 集合 $S$ 是运算的陪域,  $S$ 的笛卡尔积是定义域
  - 运算是具有特殊形式的定义域和陪域的函数, 形如 $g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ 的函数不是运算
- 集合 $S$ 的(或直接说 $S$ 的)  **$n$ -元( $n$ -ary)运算**, 是形如 $f: S^n \rightarrow S$ 的函数 $f$ 
  - 必要时, 将集合 $S$ 的元素作为 $S$ 的**零元运算**, 也称为**常量运算**

这里定义的是严格意义上的运算, 是具有特殊形式的定义域和陪域的函数

- 生活和数学中有时也将其他形式的函数称为运算, 例如向量的数量积运算, 两个向量的数量积是一个数, 而不再是一个向量
- 生活和数学中提到运算, 有时不太关注它是哪个集合上的运算

人们通常关注运算法则，但代数系统中更强调集合 $S$ 的运算的下面两点性质

- $S$ 中任何两个元素都可进行该运算，且运算结果惟一
- $S$ 的任意两个元素的运算结果都属于 $S$ ，这称为 $S$ 对于该运算封闭

## 运算的封闭性

若函数 $f: S \times S \rightarrow S$ 是集合 $S$ 的运算，则称集合 $S$ 对运算 $f$ 封闭

- 设 $T \subseteq S$ 是 $S$ 的子集，如果对任意的 $t_1, t_2 \in T$ 都有 $f(t_1, t_2) \in T$ ，则称子集 $T$ 对 $S$ 的运算 $f$ 封闭，这时 $f$ 也是 $T$ 的运算

## 运算的性质

- 一个运算可能满足**交换律**、**结合律**、**幂等律**、**消去律**
- 两个运算之间可能满足**分配律**、**吸收律**

运算 $\circ$ 满足**消去律**指，对任意 $a, b, c$ ，当 $a$ 不是零元时有  
 $a \circ b = a \circ c$ 蕴涵 $b = c$ ，以及  
 $b \circ a = c \circ b$ 蕴涵 $b = c$

## 运算的特殊元素

- 一个运算可能有**单位元**或**零元**
  - 运算如果有单位元或零元，则有**唯一**的单位元或零元
- 一个元素对于有单位元的运算可能有**逆元**
  - 当运算满足结合律时，一个元素有逆元，则有**唯一**的逆元

- 集合并满足交换律、结合律、幂等律
- 集合交对集合并有分配律
- 集合交和集合并有吸收律
- 实数集或整数集上的加法运算满足消去律
- 整数集上的乘法有单位元1和零元0
- 给定全集 $U$ ， $\wp(U)$ 上的集合并运算的单位元是空集，零元是全集 $U$
- 整数加法有单位元0，这时整数 $a$ 的逆元是 $-a$

## 代数(algebra)

代数是一个集合及这个集合上的一些运算，这个集合称为代数的基集

- 整数集 $\mathbb{Z}$ 及它的加法 $+$ 、乘法 $*$ 运算构成代数 $(\mathbb{Z}, +, *)$
- 集合 $\mathbb{Z}_5$ 及模5加 $\oplus_5$ 和模5乘 $\otimes_5$ 构成代数 $(\mathbb{Z}_5, \oplus_5, \otimes_5)$
- 全集 $U$ ,  $(\wp(U), \cup, \cap, \emptyset, U)$ 是一个有两个二元运算，两个零元运算的代数
- 集合 $2 = \{0, 1\}$ 和逻辑运算构成代数 $(2, \neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow)$
- 命题逻辑公式构成集合 $\mathcal{F}$ 和这些逻辑运算也构成代数

## 子代数(Sub-algebra)

**Remark:** (1) 如果代数基集的一个子集对所有运算都**封闭**，则称该子集及相应运算为该代数的一个子代数。(2) 无法直接推广到群与子群的关系 (c. f. Th1. 3. 2)。

代数的子代数是基集的一个子集，且对代数的所有运算都**封闭**

- 子集对运算封闭意味着这个子集的任意元素做运算，结果还属于该子集

对代数 $(\mathbb{Z}, +, *)$ ，偶数集 $\mathbb{Z}_E = \{2k \mid k \in \mathbb{Z}\}$ 对运算 $+, *$ 封闭，因此构成代数 $(\mathbb{Z}, +, *)$ 的子代数，记为 $(\mathbb{Z}_E, +, *)$

- 这时封闭的直观含义就是，偶数加偶数仍是偶数，偶数乘偶数仍是偶数
- 奇数集合 $\mathbb{Z}_O = \{2k + 1 \mid k \in \mathbb{Z}\}$ 对运算 $+, *$ 不封闭，奇数加奇数得到的不再是奇数
- 集合 $\mathbb{Z}_E$ 的所有整数可由2和-2用加法和乘法运算得到，因此子代数 $(\mathbb{Z}_E, +, *)$ 是由2和-2**生成的子代数**

**Remark:** (3) 对群 $(\mathbb{Z}, +)$ 而言， $(\mathbb{Z}_E, +)$ 是由2或-2**生成的子代数**。

代数的子代数是基集的一个子集，且对代数的所有运算都**封闭**

- 子集对运算封闭意味着这个子集的任意元素做运算，结果还属于该子集

对代数 $(\mathbb{Z}_5, \otimes_5)$ ，集合 $U = \{1, 2, 3, 4\}$ 对运算 $\otimes_5$ 封闭，因此 $(U, \otimes_5)$ 是它的子代数

- 且 $(U, \otimes_5)$ 是由**2生成的子代数**： $2 \otimes_5 2 = 4, 2 \otimes_5 2 \otimes_5 2 = 3, 2 \otimes_5 2 \otimes_5 2 \otimes_5 2 = 1$

对代数 $(\mathbb{Z}_5, \oplus_5)$ ，除集合 $\{0\}$ 外， $\mathbb{Z}_5$ 的任意真子集对运算 $\oplus_5$ 都不封闭，因此它没有除 $(\{0\}, \oplus_5)$ 外的**真子代数**

- 除0外， $\mathbb{Z}_5$ 的任意元素都可通过运算 $\oplus_5$ 得到 $\mathbb{Z}_5$ 的所有元素，因此说1, 2, 3, 4都是代数 $(\mathbb{Z}_5, \oplus_5)$ 的**生成元**



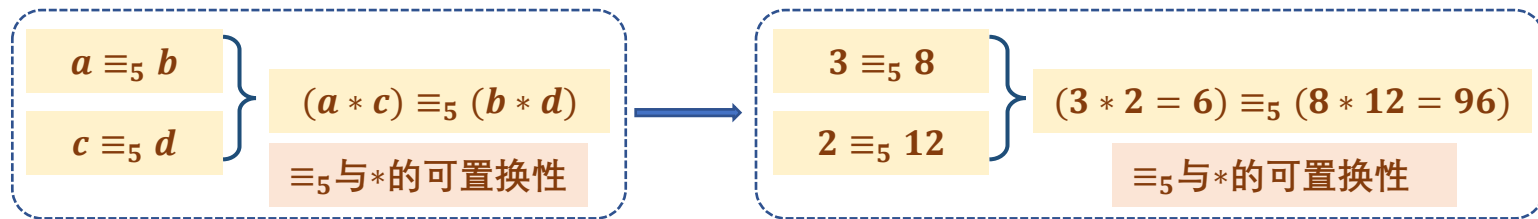
## 同余关系(Congruence Relation)

代数上的同余关系是基集上的一个等价关系，且与代数的所有运算都可替换

- 或说代数的所有运算都保持这个等价关系

- 直观含义是，参与运算的对应元素有这个关系，则运算的结果也有这个关系

对代数 $(\mathbb{Z}, *)$ ，关系 $\equiv_5 = \{(a, b) \mid a \text{ 和 } b \text{ 整除 } 5 \text{ 余数相同}\}$ ，即 $\equiv_5$ 是模5同余关系，则 $\equiv_5$ 是 $(\mathbb{Z}, *)$ 上的同余关系



不难验证，关系 $\equiv_5$ 也是代数 $(\mathbb{Z}, +)$ 上的同余关系，这种例子是一般同余关系的发源

## 商代数(Quotient Algebra)

对代数上的同余关系，基集关于这个同余关系的商集(即等价类的集合)

- 可定义与原代数对应的运算(同余关系的可置换性保证运算定义的可行性)而构成商代数
  - 直观地说，等价类做商代数运算的结果 = 等价类代表做原来代数运算的结果所在的等价类

对代数 $(\mathbb{Z}, *)$ ，模5同余关系 $\equiv_5$ 是 $(\mathbb{Z}, *)$ 上的同余关系，商集是 $\mathbb{Z}_{\equiv_5} = \{[0]_5, [1]_5, \dots, [4]_5\}$ ，可在 $\mathbb{Z}_{\equiv_5}$ 上定义运算 $\otimes_{\equiv_5}$ ，构成商代数 $(\mathbb{Z}_{\equiv_5}, \otimes_{\equiv_5})$

- $[0]_5 = \{5k \mid k \in \mathbb{Z}\} = \{0, 5, 10, \dots\}$ ,  $[1]_5 = \{5k + 1 \mid k \in \mathbb{Z}\} = \{1, 6, 11, \dots\}$ 等等

等价类做商代数运算

$$[a]_5 \otimes_{\equiv_5} [b]_5 = [a * b]_5$$

代表做原代数运算

$$[2]_5 \otimes_{\equiv_5} [3]_5 = [2 * 3]_5 = [6]_5 = [1]_5$$

## 代数同态(Homomorphism)

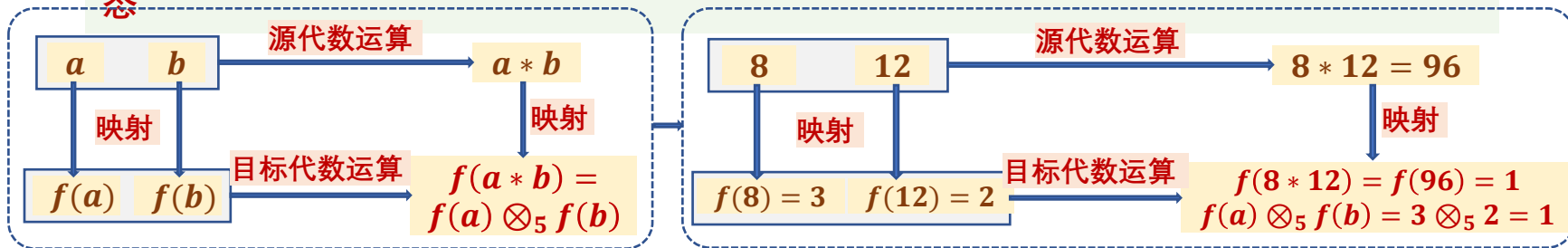
**Remark:** (1) 详细严格的定义参考教材P81Def. 2.3.1

两个同类型的代数之间的同态是它们基集之间的函数，且对代数的所有运算可交换

- 可交换的直观含义是，**先运算再映射 = 先映射再运算**

- 先做源代数的运算再映射（求函数值）的结果 = 先求函数值再做目标代数**对应运算**的结果

对于代数 $(\mathbb{Z}, *)$ 和 $(\mathbb{Z}_5 = \{0, 1, 2, 3, 4\}, \otimes_5)$ ，函数 $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_5, \forall x, f(x) = x \bmod 5$ ，是**同态**



子代数、商代数都是与原来代数同类型的代数，它们实质上也可用**同态**刻画

- 子代数**与**单同态**(即既是单函数又是同态)一一对应，**商代数**与**满同态**(即既是满函数又是同态)一一对应

两个代数之间存在同态，且这个同态是双函数，则称这两个代数**同构**

- 同构的两个代数具有完全相同的代数性质

对代数 $(\mathbb{Z}, *)$ ，关系 $\equiv_5$ 是 $(\mathbb{Z}, *)$ 上的同余关系，商集 $\mathbb{Z}_{\equiv_5} = \{[0]_5, [1]_5, \dots, [4]_5\}$ 构成商代数 $(\mathbb{Z}_{\equiv_5}, \otimes_{\equiv_5})$

- $[0]_5 = \{5k \mid k \in \mathbb{Z}\} = \{0, 5, 10, \dots\}$ ,  $[1]_5 = \{5k + 1 \mid k \in \mathbb{Z}\} = \{1, 6, 11, \dots\}$ 等等

等价类做商  
代数运算

$$[a]_5 \otimes_{\equiv_5} [b]_5 = [a * b]_5$$

代表做原  
代数运算

$$[2]_5 \otimes_{\equiv_5} [3]_5 = [2 * 3]_5 = [6]_5 = [1]_5$$

商代数 $(\mathbb{Z}_{\equiv_5}, \otimes_{\equiv_5})$ 与 $(\mathbb{Z}_5 = \{0, 1, 2, 3, 4\}, \otimes_5)$ 同构， $\phi: (\mathbb{Z}_{\equiv_5}, \otimes_{\equiv_5}) \rightarrow (\mathbb{Z}_5, \otimes_5)$ ， $\phi([a]_5) = a \bmod 5$

- $[0]_5$ 对应0,  $[1]_5$ 对应1等等， $\otimes_{\equiv_5}$ 本质上就是模5乘运算 $\otimes_5$

两个代数之间存在同态，且这个同态是双函数，则称这两个代数**同构**

- 同构的两个代数具有完全相同的代数性质

一般来说，对于**同态** $f: (A, *) \rightarrow (B, \circ)$

- $f$ 导出 $(A, *)$ 上一个**同余关系** $R_f$ ,  $\langle a_1, a_2 \rangle \in R_f$ 当且仅当 $f(a_1) = f(a_2)$
- $f(B)$ 对 $(B, \circ)$ 的运算封闭，构成**子代数** $(f(B), \circ)$ 
  - 代数 $(A, *)$ 关于同余关系 $R_f$ 的**商代数** $(A/R_f, \otimes)$ 与子代数 $(f(B), \circ)$ **同构**，这称为**代数同态基本定理**

## 集合、关系和函数的基本概念

- 集合的基本概念：子集、相等、集合的性质概括法定义、集合集合并交差补和幂集运算
- 关系的基本概念：关系的定义、关系逆与关系复合运算、关系性质、等价关系与划分
- 函数的基本概念：像集、逆像集、单函数、满函数、双函数、集合等势、有穷集、无穷集、可数集、不可数集

## 学习这一部分的目标

- 回忆集合、关系和函数的一些基本概念
- 了解证明的构建思路：从结论开始分析，自顶向下构造

第一讲不布置笔试作业，请及时预习下一讲！

谢谢大家！

有什么问题和建议请及时反馈给老师！