

# 离散数学

Discrete Mathematics

极夜酱

# 目录

1	逻辑		1
	1.1	命题	1
	1.2	复合命题	5
	1.3	逻辑等价	8
	1.4	谓词与量词	11
	1.5	证明	14
	1.6	布尔代数	15
	1.7	逻辑门电路	19
<b>2</b>	集合		20
	2.1	集合	20
	2.2	集合运算	23
	2.3	集合恒等式	25
	2.4	笛卡尔积	28
3	函数		30
	3.1	函数	30
	3.2	取整函数	32
	5.4		32
	3.3		33
		函数分类	
	3.3	函数分类	33
	3.3 3.4	函数分类	33 35
4	3.3 3.4 3.5	函数分类	33 35 36
4	3.3 3.4 3.5 3.6	函数分类	33 35 36 37
4	3.3 3.4 3.5 3.6 数论	函数分类	33 35 36 37
4	3.3 3.4 3.5 3.6 <b>数论</b> 4.1	函数分类	33 35 36 37 <b>40</b>
4	3.3 3.4 3.5 3.6 <b>数论</b> 4.1 4.2	函数分类	33 35 36 37 <b>40</b> 43

	4.6	数学归纳法	51
5	计数		53
	5.1	计数	53
	5.2	排列	54
	5.3	组合	57
	5.4	鸽巢原理	58
	5.5	二项式系数	60
6	概率		63
	6.1	古典概型	63

## Chapter 1 逻辑

## 1.1 命题

## 1.1.1 命题 (Proposition)

逻辑(logic)规则给出数学语句的准确含义,这些规则用来区分有效和无效的数学论证。逻辑不仅对理解数学推理十分重要,而且在计算机科学中有许多应用,逻辑可用于电路设计、程序构造、程序正确性证明等方面。

命题是逻辑的基本成分,一个命题是一个具有真值(truth value)的语句,命题可以为真也可以为假,但不能既为真又为假。

命题	非命题
I have a dog.	What day is today?
1+2=3	Shut the door!
Today is Wednesday.	1 + 2
It is snowing today.	x + 1 = 2

表 1.1: 命题与非命题

命题习惯上用字母 p, q, r, s 等来表示,如果一个命题是真命题,它的真值为真,用 T 表示;如果一个命题是假命题,它的真值为假,用 F 表示。

## 1.1.2 非运算符 (NOT, Negation Operator)

非运算符 ¬ 只作用于一个命题, 其作用是反转命题的真值。

真值表(truth table)可以给出命题真值之间的关系,在确定由简单命题组成的命题的真值时,真值表特别有用。

p	$\neg p$
Т	F
F	Т

表 1.2: NOT 真值表

Exercise  $\neg p$ 

p: It snowed last night.

 $\neg p$ : It didn;t snow last night.

q: 2+3=6

 $\neg q: 2 + 3 \neq 6$ 

## 1.1.3 合取运算符 (AND, Conjunction Operator)

命题  $p \wedge q$  表示 p 并且 q,当 p 和 q 都为真时命题为真,否则为假。

p	q	$p \wedge q$	
Т	Т	Т	
Т	F	F	
F	Т	F	
F	F	F	

表 1.3: AND 真值表

Exercise  $p \wedge q$ 

p: 今天是星期五。

q: 今天会下雨。

 $p \wedge q$ : 今天是星期五并且会下雨。

## 1.1.4 析取运算符 (OR, Disjunction Operator)

命题  $p \lor q$  表示 p 或 q, 当 p 和 q 都为假时命题为假, 否则为真。

p	q	$p \lor q$
Т	Т	Т
Т	F	Т
F	Т	Т
F	F	F

表 1.4: OR 真值表

Exercise  $p \lor q$ 

p: 开关坏了。

q: 灯泡坏了。

 $p \lor q$ : 开关坏了或者灯泡坏了。

## 1.1.5 异或运算符 (XOR, Exclusive Or)

命题  $p \oplus q$  表示 p 和 q 的异或, 当 p 和 q 中恰有一个为真时命题为真, 否则为假。

p	q	$p \oplus q$
Т	Т	F
Т	F	Τ
F	Т	Т
F	F	F

表 1.5: XOR 真值表

Exercise  $p \oplus q$ 

p: 他现在在上海。

q: 他现在在北京。

 $p \lor q$ : 他现在在上海或北京。

Exercise 某地发生了一件谋杀案,警察通过排查确定杀人凶手必为 4 个嫌疑犯的一个,根据以下信息确定凶手。

A 说:不是我。 B 说:是 C。 C 说:是 D。 D 说:C 在胡说。

已知3个人说了真话,1个人说的是假话。

运行结果 C

## 1.2 复合命题

## 1.2.1 复合命题 (Compound Proposition)

使用非运算符和已定义的各联结词可以构造复合命题。小括号用于规定复合命题中多个逻辑运算符的操作顺序,为了减少所需的小括号数量,规定了各联结词的优先级。

优先级	运算符
1	一
2	^ / V
3	$\rightarrow$ / $\leftrightarrow$

表 1.6: 运算符优先级

## 1.2.2 蕴含运算符 (Implication Operator)

命题  $p \to q$  表示 p 蕴含 q, 在 p 为真而 q 为假时命题为假, 否则为真。其中 p 称为前提, q 称为结论。

p	q	$p \rightarrow q$
Т	Т	Т
Т	F	F
F	Т	Т
F	F	Т

表 1.7: 蕴含真值表

表示  $p \rightarrow q$  的术语有很多种, 常见的有:

- If p, then q.
- p only if q.
- q is necessary for p.

#### Exercise $p \to q$

p: 我去看电影。

q: 我买奶茶。

 $p \to q$ : 如果我去看电影,那么我会买奶茶。



由  $p \rightarrow q$  可以构造出几个相关的蕴含:

1.  $q \to p$  称为  $p \to q$  的逆命题 (converse)。

2.  $\neg q \rightarrow \neg p$  称为  $p \rightarrow q$  的逆否命题(contrapositive)。

#### Exercise 逆命题与逆否命题

p: 今天是星期四。

q: 我今天有考试。

 $p \to q$ : 如果今天是星期四,那么我今天有考试。

 $q \rightarrow p$ : 如果我今天有考试,那么果今天是星期四。

 $\neg q \rightarrow \neg p$ : 如果我今天没有考试,那么今天不是星期四。

## 1.2.3 双向蕴含 (Biconditional Operation)

命题  $p \leftrightarrow q$  表示 p 双向蕴含 q, 在 p 和 q 有相同的真值时命题为真, 否则为假。

p	q	$p \leftrightarrow q$
Т	Т	Т
Т	F	F
F	Т	F
F	F	Т

表 1.8: 双向蕴含真值表

双蕴含的真值表与异或的真值表正好相反,因此  $p \leftrightarrow q$  与  $\neg (p \oplus q)$  等价。

## 1.3 逻辑等价

## 1.3.1 逻辑等价 (Logical Equivalence)

两个不同的复合命题可能拥有完全相同的真值,则称这两个命题在逻辑上是等价的。如果无论复合命题中各个命题的真值是什么,复合命题的真值总是为真,这样的复合命题称为永真式(tautology)。如果真值永远为假的复合命题称为矛盾(contradiction)。

p	$\neg p$	$p \vee \neg p$	$p \land \neg p$
Т	F	Т	F
F	Т	Т	F

表 1.9: 逻辑等价

如果复合命题 s 和是 r 逻辑等价的,可表示为  $s \equiv r$ 。只有当  $s \leftrightarrow r$  是永真式时, s 和 r 才是逻辑等价的。

E	Exercise 使用真值表证明 $p \lor q \equiv \neg(\neg p \land \neg q)$						
	p	q	$p \lor q$	$\neg p$	$\neg q$	$\neg p \land \neg q$	$\neg(\neg p \land \neg q)$
	Т	Т	Т	F	F	F	Т
	Т	F	Т	F	Т	F	Т
	F	Т	Т	Т	F	F	Т
	F	F	F	Т	Т	Т	F

## 1.3.2 逻辑等价定理

幂等律 Idempotent Laws 
$$p \wedge p \equiv p \tag{1.1}$$
 
$$p \vee p \equiv p \tag{1.2}$$

## 恒等律 Identity Laws

$$p \wedge T \equiv p \tag{1.3}$$

$$p \vee F \equiv p \tag{1.4}$$

#### 支配律 Domination Laws

$$p \vee T \equiv T \tag{1.5}$$

$$p \wedge F \equiv F \tag{1.6}$$

## 双非律 Double Negation Law

$$\neg(\neg p) \equiv p \tag{1.7}$$

## 交換律 Commutative Laws

$$p \wedge q \equiv q \wedge p \tag{1.8}$$

$$p \lor q \equiv q \lor p \tag{1.9}$$

## 结合律 Associative Laws

$$(p \wedge q) \wedge r \equiv p \wedge (q \wedge r) \tag{1.10}$$

$$(p \lor q) \lor r \equiv p \lor (q \lor r) \tag{1.11}$$

## 分配律 Distributive Laws

$$(p \wedge q) \wedge r \equiv p \wedge (q \wedge r) \tag{1.12}$$

$$(p \lor q) \lor r \equiv p \lor (q \lor r) \tag{1.13}$$

## 德摩根律 De Morgan's Laws

$$\neg (p \land q) \equiv \neg p \lor \neg q \tag{1.14}$$

$$\neg (p \lor q) \equiv \neg p \land \neg q \tag{1.15}$$

## 吸收律 Absorption Laws

$$p \land (p \lor q) \equiv p \tag{1.16}$$

$$p \lor (p \land q) \equiv p \tag{1.17}$$

## 条件恒等

$$p \to q \equiv \neg p \lor q \tag{1.18}$$

$$p \leftrightarrow q \equiv (p \to q) \land (q \to p) \tag{1.19}$$

## Exercise 证明 $(p \lor q) \to p$ 永真

$$(p \lor q) \to p$$

$$\equiv \neg (p \land q) \lor p$$

$$\equiv (\neg p \lor \neg q) \lor p$$

$$\equiv (\neg q \lor \neg p) \lor p$$

$$\equiv \neg q \lor (\neg p \lor p)$$

$$\equiv T$$

 $\equiv \neg q \vee T$ 

## 1.4 谓词与量词

#### 1.4.1 谓词 (Predicate)

命题逻辑并不能表达数学语言和自然语言中所有语句的确切含义。在数学表达式和计算机程序中经常可以看到含有变量的语句,例如 x > 3、x = y + 3、程序 x 正在运行等。当变量值未指定时,这些语句既不为真也不为假。

利用 P(x) 可以表示语句,其中 x 是变量,语句 P(x) 可以说是命题函数 P 在 x 的值。一旦给变量 x 赋一个值,语句 P(x) 就称为命题并具有真值。

通常使用大写字母 P, Q, R 等表示谓词, 小写字母 x, y, z 等表示变量。

#### Exercise 谓词

谓词	真值
P(x): x+3=6	P(3) 为 True
Q(x,y): x = y + 2	Q(4,1) 为 False

## 1.4.2 量词 (Quantifier)

量词用量化表示在何种程度上谓词对于一定范围的个体成立。量词有全称量词 (universal quantifier) 和存在量词 (existential quantifer)。

全称量词  $\forall$  表示 all。  $\forall_x P(x)$  是一个命题,当范围内所有的 x 都能使语句 P(x) 为真时,命题为真。

$$\forall_x P(x) = P(a_1) \land P(a_2) \land \dots \land P(a_k)$$

Exercise 全称量词

假设 x 表示全班所有学生, P(x) 表示 x 完成了作业。

 $\forall_x P(x)$ : 全班所有学生都完成了作业。

存在量词  $\exists$  表示 exists。  $\exists_x P(x)$  是一个命题, 当范围内存在至少一个 x 能够语句 P(x) 为真时,命题为真。

$$\exists_x P(x) = P(a_1) \vee P(a_2) \vee \cdots \vee P(a_k)$$

#### Exercise 存在量词

假设 x 表示全班所有学生, P(x) 表示 x 完成了作业。

 $\exists_x P(x)$ : 班里存在有一个学生完成了作业。

#### Exercise 嵌套量词

假设 x 表示某个人, P(x) 表示有父母。

 $\forall_x P(x)$ : 所有人都有父母。

 $\exists_x \neg P(x)$ :存在至少有一个人没有父母。

 $\exists_x \exists_y (P(x) \land P(y))$ : 至少存在一个人 x 和一个人 y 有父母。

Exercise P(x): x 是偶数, Q(x): x 能被 3 整除,  $x \in \mathbb{Z}^+$ 

语句	真值
$\exists_x (P(x) \land Q(x))$	True
$\forall_x (P(x) \to \neg Q(x))$	False

## 1.4.3 全称量词的否定

否定运算符可以使用在全称量词上。

$$\neg \forall_x P(x) \equiv \exists_x \neg P(x) \tag{1.20}$$

$$\neg \exists_x P(x) \equiv \forall_x \neg P(x) \tag{1.21}$$

## Exercise 全称量词的否定

P(x): x will pass the course (x is a student).

 $\neg \forall_x P(x) \colon$  Not all students will pass the course.

 $\forall_x \neg P(x)$ : No student will pass the course.

 $\neg \exists_x P(x) \text{:}$  There does not exist a student that will pass the course.

 $\exists_x \neg P(x)$ : There exists a student that will not pass the course.

## 1.5 证明

## 1.5.1 证明 (Proof)

证明方法非常重要,不仅因为它们可用于证明数学定理,而且在计算机科学中也有许多应用,包括验证程序正确性、建立安全的操作系统、人工智能领域做推论等。证明就是建立定理真实性的有效论证。

#### 证明定理有很多方法:

1. 直接证明法 (direct proof)

证明 如果 n 是奇数,那么  $n^2$  也是奇数, $n \in \mathbb{Z}$ 。

$$n^{2} = (2k + 1)^{2}$$
$$= 4k^{2} + 4k + 1$$
$$= 2(2k^{2} + 2k) + 1$$

2. 反证法 (proof by contrapositive): 由于  $p \to q \equiv \neg q \to \neg p$ , 因此可以通过证明原命题的逆否命题来反证原命题。

证明 如果 xy 是偶数,那么 x 是偶数或 y 是偶数, $x,y \in \mathbb{Z}$ 。

逆否命题:如果 x 是奇数并且 y 是奇数,那么 xy 是奇数, $x,y \in \mathbb{Z}$ 。

$$xy = (2m + 1)(2n + 1)$$
$$= 4mn + 2m + 2n + 1$$
$$= 2(2mn + m + n) + 1$$

## 1.6 布尔代数

## 1.6.1 布尔代数 (Boolean Algebra)

计算机和其它电子设备中的电路都有输入和输出,输入是 0 或 1,输出也是 0 或 1。电路可以用任何具有两个不同状态的基本元件来构造,例如开关和光学装置就是这样的原件,开关可位于开或关的位置,光学装置可能是点亮或未点亮。18世纪,乔治·布尔(George Boole)给出了逻辑的基本规则。

电路的操作可以用布尔函数来定义,这样的布尔函数对任意一组输入都能指出其输出的值。

布尔代数提供的是集合 {0,1} 上的运算和规则,布尔代数的规则类似于命题逻辑的规则。1 相当于逻辑中的真,0 相当于逻辑中的假。

布尔代码运算主要有三种:

1. 补 (complement)

x	$\overline{x}$
1	0
0	1

2. 布尔积 (boolean multiplication)

x	y	$x \cdot y$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

3. 布尔和 (boolean addition)

x	y	x + y
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

$$x \cdot y + (w + z) = 1 \cdot 1 + (0 + 0) = 1 + 0 = 1$$

$$x \cdot \overline{y} + z \cdot \overline{(w+z)} = 1 \cdot \overline{1} + 0 \cdot \overline{(0+0)} = 0 + 0 = 0$$

$$x\cdot\overline{y}+\overline{(\overline{x}+y+\overline{y}\overline{z})}=1\cdot\overline{1}+\overline{(\overline{1}+1+\overline{1\cdot0})}=0+\overline{1}=0$$

## 1.6.2 布尔代数定理

## 幂等律 Idempotent Laws

$$x \cdot x = 0 \tag{1.22}$$

$$x + x = x \tag{1.23}$$

## 恒等律 Identity Laws

$$x \cdot 1 = x \tag{1.24}$$

$$x + 0 = x \tag{1.25}$$

## 支配律 Domination Laws

$$x \cdot 0 = 0 \tag{1.26}$$

$$x + 1 = 1 (1.27)$$

## 双非律 Double Negation Law

$$\overline{\overline{x}} = x \tag{1.28}$$

## 交換律 Commutative Laws

$$x \cdot y = y \cdot x \tag{1.29}$$

$$x + y = y + x \tag{1.30}$$

#### 结合律 Associative Laws

$$(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z) \tag{1.31}$$

$$(x+y) + z = x + (y+z)$$
 (1.32)

## 分配律 Distributive Laws

$$x \cdot (y+z) = x \cdot y + x \cdot z \tag{1.33}$$

$$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$$
 (1.34)

## 德摩根律 De Morgan's Laws

$$\overline{x \cdot y} = \overline{x} + \overline{y} \tag{1.35}$$

$$\overline{x+y} = \overline{x} \cdot \overline{y} \tag{1.36}$$

## 吸收律 Absorption Laws

$$x \cdot (x+y) = x \tag{1.37}$$

$$x + (x \cdot y) = x \tag{1.38}$$

$$xy + x\overline{y} = x$$

$$xy + x\overline{y} \qquad (1.39)$$

$$= x \cdot (y + \overline{y}) \qquad (1.40)$$

$$= x \cdot 1 \qquad (1.41)$$

$$= x \qquad (1.42)$$

## 1.6.3 布尔函数 (Boolean Function)

含有 n 个变量的布尔函数能够构造出  $2^n$  行的输入输出表。

## 1.6.4 NAND 与 NOR

NAND 运算符用↑表示 Not And:

$$x \uparrow y = \overline{x \cdot y}$$

NOR 运算符用↓表示 Not Or:

$$x \downarrow y = \overline{x+y}$$

## 1.7 逻辑门电路

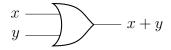
## 1.7.1 逻辑门电路 (Logical Gate Circuit)

基础的逻辑门主要有三种:

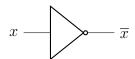
1. 与门 (AND gate)



2. 或门 (OR gate):

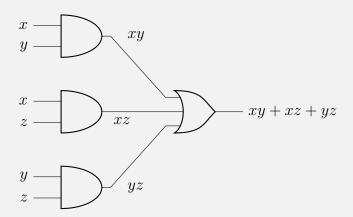


3. 非门 (NOT gate):



Exercise 设计一个投票表决电路,三个人中有两人赞成即通过。赞成票为 1,否决表为 0。

$$F(x, y, z) = xy + xz + yz$$



# Chapter 2 集合

## 2.1 集合

## 2.1.1 集合 (Set)

集合是对象的唯一的、无序的聚集,通常一个集合中的对象都具有相似的性质。 对象也称为集合的元素 (element) 或成员 (member)。

通常用大写字母表示集合,小写字母表示元素。 $a \in A$  表示是 a 集合 A 中的元素, $a \notin A$  表示 a 不是集合 A 中的元素。

使用花名册方法 (roster method) 列出集合中的元素,可以用于描述集合。

#### Exercise 花名册方法

小写元音字母集合  $V = \{a, e, i, o, u\}$ 

小于 10 的正奇数集合  $O = \{1, 3, 5, 7, 9\}$ 

小于 100 的非负整数集合  $A = \{0, 1, 2, 3, \ldots, 99\}$ 

集合构造器 (set builder) 通过描述元素具有的形式来描述集合。

#### Exercise 集合构造器

小于 10 的正整数  $A = \{x \mid x < 10\}$ 

一些常用的特殊符号可用于描述指定的集合:

符号	含义
N	自然数集 {0, 1, 2, 3,}
Z	整数集 {, -2, -1, 0, 1, 2,}
$\mathbb{Z}^+$	正整数集 {1, 2, 3,}
Q	有理数集 $\{\frac{p}{q} \mid p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{Z} (q \neq 0)\}$
$\mathbb{Q}^+$	正有理数集
$\mathbb{R}$	实数集
$\mathbb{R}^+$	正实数集
$\mathbb{C}$	复数集
Ø	空集 {}

## 2.1.2 基数 (Cardinality)

基数表示有限集合中元素的个数,集合 A 的基数记为 |A|。

Exercise 基数

英语字母集合 A, |A| = 26

空集  $\emptyset$ ,  $|\emptyset| = 0$ 

## 2.1.3 韦恩图 (Venn Diagram)

集合还可以使用韦恩图来表示。

全集 (universal set) 包含所研究问题中所有的元素,用符号 U 表示。假设 A 是一个集合,由全集 U 中所有不属于 A 的元素组成的集合,称为 A 的补集,表示为  $\overline{A}$ 。

假设有两个集合 A 和 B, 如果 A 中的所有元素都在 B 中,那么 A 就是 B 的子集,表示为  $A \subseteq B$ 。如果 A 中有一个元素不在 B 中,那么 A 就不是 B 的子集,表示为  $A \nsubseteq B$ 。只有当两个集合互相为对方的子集时,那么这两个集合相等,即:

$$A = B$$
 iff  $A \subseteq B$  and  $B \subseteq A$ 

如果  $A \subseteq B$ ,并且 B 中有一个元素不是 A 的元素,那么称 A 是 B 的真子集 (proper subset),表示为  $A \subset B$ 。

## 2.1.4 幂集 (Power Set)

一个集合中是可以包含另一个集合的,如 $\{\{1\}, \{1, 2\}, \{1, 2, 3\}\}$ 。需要注意, $1 \neq \{1\} \neq \{\{1\}\}$ 。

幂集用于表示一个集合所有子集的集合,集合 A 的幂集表示为 P(A)。

Exercise 计算  $A = \{1, 2, 3\}$  的幂集  $P(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$ 

如果集合 A 的基数为 n, 那么 A 的幂集的基数为  $2^n$ , 即  $|P(A)| = 2^n$ 。

## 2.2 集合运算

## 2.2.1 交集 (Intersection)

假设 A 和 B 是两个集合,由所有属于 A 并且属于 B 的元素所组成的集合,称为 A 与 B 的交集,表示为  $A \cap B$ 。

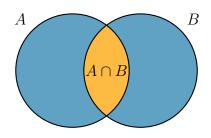


图 2.1: 交集

如果两个集合没有公共元素,那么它们的交集为空集。

### 2.2.2 并集 (Union)

假设 A 和 B 是两个集合,由它们所有元素合并在一起组成的集合,称为 A 与 B 的并集,表示为  $A \cup B$ 。

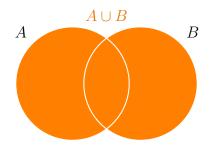


图 2.2: 并集

## 2.2.3 差集 (Difference)

假设 A 和 B 是两个集合,由属于 A 而不属于 B 的元素组成的集合,称为 A 与 B 的差集,表示为 A-B。

## 差集运算不满足交换律,即 $A-B \neq B-A$ 。

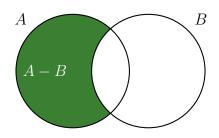


图 2.3: 差集 A-B

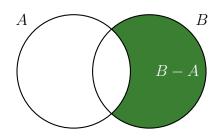


图 2.4: 差集 B-A

## 2.3 集合恒等式

## 2.3.1 集合恒等式

集合恒等式可以直接由对应的逻辑等价式证明。

## 幂等律 Idempotent Laws

$$A \cap A = A \tag{2.1}$$

$$A \cup A = A \tag{2.2}$$

## 恒等律 Identity Laws

$$A \cap U = A \tag{2.3}$$

$$A \cup \emptyset = A \tag{2.4}$$

## 支配律 Domination Laws

$$A \cap \emptyset = \emptyset \tag{2.5}$$

$$A \cup U = U \tag{2.6}$$

#### 双非律 Double Negation Law

$$\overline{\overline{A}} = A \tag{2.7}$$

## 交換律 Commutative Laws

$$A \cap B = B \cap A \tag{2.8}$$

$$A \cup B = B \cup A \tag{2.9}$$

## 结合律 Associative Laws

$$(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C) \tag{2.10}$$

$$(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C) \tag{2.11}$$

## 分配律 Distributive Laws

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C) \tag{2.12}$$

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C) \tag{2.13}$$

## 德摩根律 De Morgan's Laws

$$\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B} \tag{2.14}$$

## 吸收律 Absorption Laws

$$A \cap (A \cup B) = A \tag{2.15}$$

$$A \cup (A \cap B) = A \tag{2.16}$$

证明 
$$\overline{A \cup (B \cap C)} = (\overline{C} \cup \overline{B}) \cap \overline{A}$$

 $\overline{A \cup (B \cap C)}$ 

 $= \overline{A} \cap \overline{B \cap C}$ 

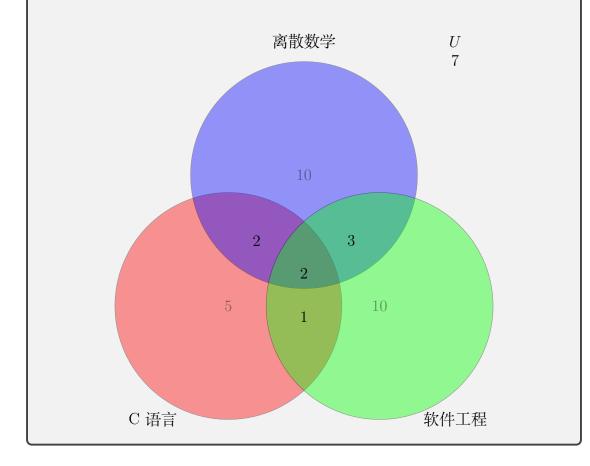
 $= \overline{A} \cap (\overline{B} \cup \overline{C})$ 

 $= (\overline{B} \cup \overline{C}) \cap \overline{A}$ 

 $= (\overline{C} \cup \overline{B}) \cap \overline{A}$ 

Exercise 一共有 40 个学生,有 3 门课程可供学生选择(C语言、离散数学、软件工程)。

- 7人没有选任何课程;
- 16 人选软件工程;
- 10 人选 C 语言;
- 5人同时选离散数学和软件工程;
- 4 人同时选离散数学和 C 语言;
- 3 人同时选软件工程和 C 语言;
- 2 人同时选离散数学、软件工程和 C 语言。



## 2.4 笛卡尔积

#### 2.4.1 元组 (Tuple)

有时候元素聚集中次序是很重要的,由于集合是无序的,所以就需要一种不同的结构表示有序的聚集,这就是有序 n 元组(ordered-n-tuple)。

有序 n 元组  $(a_1, a_2, ..., a_n)$  是以  $a_1$  为第 1 个元素, $a_2$  为第 2 个元素, $a_n$  为第 n 个元素的有序聚集。

只有两个有序 n 元组的每一对对应的元素都相等,那么这两个有序 n 元组是相等的,即:

$$(a_1, a_2, \ldots, a_n) = (b_1, b_2, \ldots, b_n) \text{ iff } i = 1, 2, \ldots, n$$

需要注意, (a, b) 与 (b, a) 不相等, 除非 a = b。

## 2.4.2 笛卡尔积 (Cartesian Product)

假设有两个集合 A 和 B, A 和 B 的笛卡尔积用  $A \times B$  表示, 笛卡尔积是所有 序偶 (a, b) 的集合, 其中  $a \in A$  且  $b \in B$ 。

$$A\times B=\{(a,\ b)\mid a\in A\wedge b\in B\}$$

笛卡尔积  $A \times B$  和  $B \times A$  是不相等的,除非  $A = \emptyset$  或  $B = \emptyset$  或 A = B。

#### Exercise 笛卡尔积

学生集合  $S = \{s1, s2\}$ 

课程集合  $C = \{c1, c2, c3\}$ 

 $S \times C = \{(s1, c1), (s1, c2), (s1, c3), (s2, c1), (s2, c2), (s2, c3)\}$ 

笛卡尔积 S×C 表示学生选课的所有可能情况

## Exercise 笛卡尔积 $A \times B \times C$

$$A=\{0,\ 1\}$$

$$B = \{1, 2\}$$

$$C = \{0, 1, 2\}$$

$$A\times B\times C=\{(0,1,0),(0,1,1),(0,1,2),(0,2,0),(0,2,1),(0,2,2),\\ (1,1,0),(1,1,1),(1,1,2),(1,2,0),(1,2,1),(1,2,2)\}$$

一个集合与自身的笛卡尔积,如  $A \times A$  可表示为  $A^2$ 。

## Exercise 笛卡尔积 A<sup>2</sup>

$$A = \{1, 2\}$$

$$A^2 = \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2)\}$$

# Chapter 3 函数

## 3.1 函数

## 3.1.1 函数 (Function)

函数在数学和计算机科学中的概念非常重要,在离散数学中函数用于定义像序列和字符串这样的离散结构。

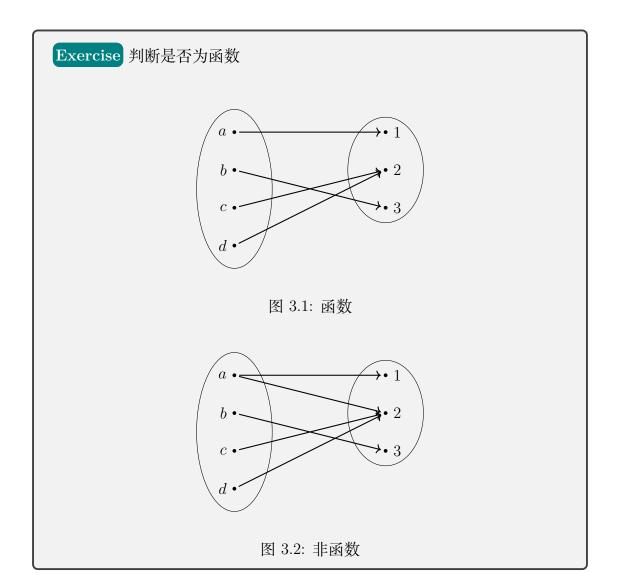
利用一个函数 f, 可以将一个值  $x \in \mathbb{R}$  映射 (mapping) 到一个特定的值  $y = f(x), y \in \mathbb{R}$  上。

假设有两个非空集合 X 和 Y , 从 X 到 Y 的函数 f 是指对于 X 的每个元素恰好都对应 Y 的一个元素,即 f(x) = y ,  $x \in X$  ,  $y \in Y$  , 那么就写成  $f: X \to Y$  。

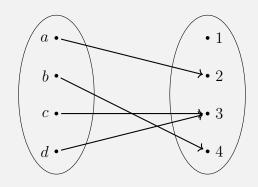
集合 X 被称为函数 f 的定义域 (domain),集合 Y 被称为函数 f 的陪域 (codomain)。

如果 f(x) = y, 那么  $y \in x$  在函数 f 下的像(image),  $x \in y$  在函数 f 下的原像(pre-image)。函数 f 的值域(range)是集合 X 中所有像的集合。

当两个函数 f 和 g 有相同的定义域和陪域,并且对于定义域中所有元素 x 都满足 f(x) = g(x),那么函数 f 和 g 相等,表示为 f = g。







是否为函数:是

定义域 (domain): a, b, c, d

陪域 (co-domain): 1, 2, 3, 4

值域 (range): 2, 3, 4

## 3.2 取整函数

## 3.2.1 上取整函数 (Ceiling Function)

取整函数包括上取整和下取整,可以将实数映射到整数  $(\mathbb{R} \to \mathbb{Z})$ ,它们以不同 的方式将实数近似到相邻的整数。

上取整函数将实数 x 向上取到大于或等于 x 的最小整数,表示为 [x]。

Exercise 上取整函数

[3.2] = 4

[2.6] = 3

 $\lceil -0.5 \rceil = 0$ 

## 3.2.2 下取整函数 (Floor Function)

下取整函数将实数 x 向下取到小于或等于 x 的最大整数,表示为 |x|。

Exercise 下取整函数

$$|3.2| = 3$$

$$|5.9| = 5$$

$$\lfloor -0.5 \rfloor = -1$$

## 3.3 函数分类

## 3.3.1 一对一函数 (One-to-one) / 单射函数 (Injection)

一对一函数 / 单射函数是指对于函数 f 的定义域中所有的 a 和 b, 如果  $a \neq b$ , 那么  $f(a) \neq f(b)$ 。

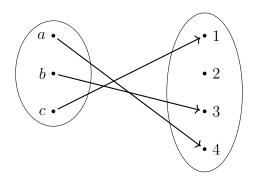


图 3.3: 一对一函数 / 单射函数

Exercise 一对一函数 / 单射函数

f(x) = x + 1 是一对一函数。

 $f(x) = x^2$  不是一对一函数, 因为 f(1) = f(-1) = 1.

## 3.3.2 映上函数 (Onto) / 满射函数 (Surjection)

映上函数 / 满射函数是指对于函数  $f:A\to B$ ,每个  $b\in B$  都有元素  $a\in A$  使 得 f(a)=b。

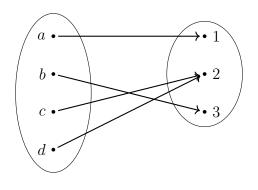


图 3.4: 映上函数 / 满射函数

#### Exercise 映上函数 / 满射函数

 $f: \mathbb{Z} \to \mathbb{Z}, \ f(x) = x + 1$  是映上函数。

 $f: \mathbb{Z} \to \mathbb{Z}, f(x) = x^2$  不是映上函数,因为没有整数 x 使  $x^2 = -1$ 。

## 

如果一个函数既是一对一函数又是映上函数,那么这个函数就被称为一一对应函数/双射函数。

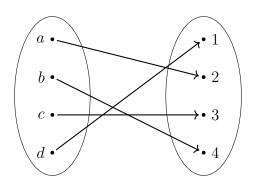


图 3.5: ——对应函数 / 双射函数

#### Exercise ——对应函数 / 双射函数

f 是从  $\{a, b, c, d\}$  到  $\{1, 2, 3, 4\}$  的函数,定义 f(a) = 4, f(b) = 2, f(c) = 1, f(d) = 3。

函数 f 是单射函数,因为没有两个值映射到相同的函数值。

函数 f 是满射函数, 因为陪域的个数与值域的个数相同。

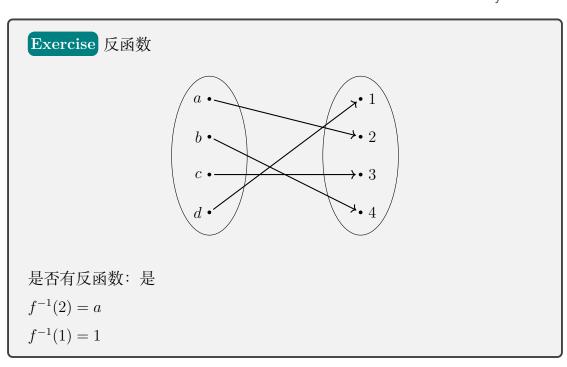
因此,函数 f 是双射函数。

## 3.4 反函数

#### 3.4.1 反函数 (Inverse Function)

假设有一个从集合 A 到集合 B 的双射函数 f。由于 f 是满射函数,所以 B 中的每个元素都是 A 中某些元素的像;又由于 f 还是单射函数,所以 B 的每个元素都是 A 中唯一一个元素的像。

于是,通过把 f 的对应关系颠倒,获得的从 B 到 A 的新函数被称为 f 的反函数,用  $f^{-1}$  表示。当 f(a)=b 时, $f^{-1}(b)=a$ 。需要注意,不要将  $f^{-1}$  与  $\frac{1}{f}$  混淆。



Exercise 计算 
$$f(x) = x + 3$$
 的反函数  $f^{-1}(x) = x - 3$ 

## 3.5 合成函数

#### 3.5.1 合成函数 (Composition Function)

假设 g 是从集合 A 到集合 B 的函数, f 是从集合 B 到集合 C 的函数。函数 f和 g 的合成,记作  $f \circ g$ 。

$$(f \circ g)(x) = f(g(x))$$

函数合成的顺序很重要,  $f \circ g = g \circ f$  并不相等。

#### Exercise 合成函数

 $f: \mathbb{R}^+ \to \mathbb{R}^+, \ f(x) = x^3$ 

 $g: \mathbb{R}^+ \to \mathbb{R}^+, \ g(x) = x + 2$  $(f \circ g)(x) = f(g(x)) = (x + 2)^3$ 

 $(g \circ f)(x) = g(f(x)) = x^3 + 2$ 

#### 3.5.2 恒等函数 (Identity Function)

如果一个从集合 A 到集合 B 的函数 f 有反函数, 那么 f 与  $f^{-1}$  的合成函数得 到的是恒等函数。

如果 f(a) = b, 那么  $f^{-1}(b) = a$ .

$$(f\circ f^{-1})(a)=f^{-1}(f(a))=f^{-1}(b)=a$$

## 3.6 指数函数与对数函数

## 3.6.1 指数函数 (Exponential Function)

指数函数的定义为  $y=a^x\ (a>0\mid a\neq 1)$ ,其中 a 称为底数 (base),x 称为指数 (exponent)。

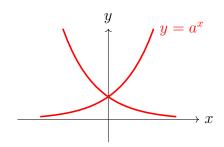


图 3.6: 指数函数

#### 指数函数

$$a^{-x} = \frac{1}{a^x} \tag{3.1}$$

$$\frac{1}{a^{-x}} = a^x \tag{3.2}$$

$$(ab)^x = a^x b^x (3.3)$$

$$\left(\frac{a}{b}\right)^x = \frac{a^x}{b^x} \tag{3.4}$$

$$a^{kx} = (a^k)^x = (a^x)^k (3.5)$$

$$a^m a^n = a^{m+n} (3.6)$$

$$\frac{a^m}{a^n} = a^{m-n} \tag{3.7}$$

$$a^{1/n} = \sqrt[n]{a} \tag{3.8}$$

$$a^{m/n} = \sqrt[n]{a^m} = (\sqrt[n]{a})^m \tag{3.9}$$

## Exercise 指数函数

$$(6^{2k})^3 = 6^{6k}$$

$$6^{k^2} \times 6 = 6^{k^2 + 1}$$

$$6^{k^2} \times 6 = 6^{k^2 + 1}$$
$$\frac{3^k}{9} = \frac{3^k}{3^2} = 3^{k-2}$$

$$3^k \times 27 = 3^k \times 3^3 = 3^{k+3}$$

#### 对数函数 (Logarithm Function) 3.6.2

对于函数  $f: \{1, 2, 3, 4\} \rightarrow \{1, 4, 8, 16\}, f(x) = 2^x$ , 指数函数是双射函数, 因 此它是有反函数的。

对数函数是指数函数的反函数,对数函数的定义为  $y = log_a x \ (a > 0 \mid a \neq 1)$ , 其 中 a 称为底数。

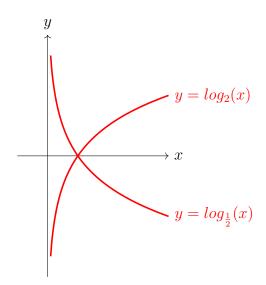


图 3.7: 对数函数

## 对数函数

$$log_a(a^x) = x (3.10)$$

$$a^{\log_a(x)} = x \tag{3.11}$$

$$log_a(xy) = log_a(x) + log_a(y)$$
(3.12)

$$log_a\left(\frac{x}{y}\right) = log_a(x) - log_a(y) \tag{3.13}$$

$$log_a(x^n) = nlog_a(x) (3.14)$$

$$log_a(x) = \frac{log_b(x)}{log_b(a)}$$
(3.15)

#### Exercise 对数函数

 $log_5k + log_52 = log_52k$ 

$$log_25^2 = 2 \times log_25$$

$$\frac{\log_{3}k^{2}}{\log_{3}25} = \frac{2 \times \log_{3}k}{\log_{3}5^{2}} = \frac{2 \times \log_{3}k}{2 \times \log_{3}5} = \log_{5}k$$

# Chapter 4 数论

## 4.1 进制转换

#### 4.1.1 进制

日常生活中都用十进制(decimal)来表示整数,十进制数由 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 这 10 个字符组成。一个十进制整数的第 k 位的值可以由  $10^{k-1}$  计算得到。

Exercise 十进制

$$256 = 200 + 50 + 6$$
$$= 2 \times 10^{2} + 5 \times 10^{1} + 6 \times 10^{0}$$

二进制(binary)、八进制(octal)、十六进制(hexadecimal)也是非常常用的表示法,例如计算机通常用二进制来做算术运算,而用八进制或十六进制来表示字符。

## 4.1.2 进制转换

一个 b 进制的正整数 n 可以唯一地构造展开式:

$$n = a^k \times b^k + a_{k-1} \times b^{k-1} + \dots + a_1 \times b^1 + a_0 \times b^0$$

Exercise b 进制转十进制

$$(1011)_2 = 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = (11)_{10}$$
$$(21022)_3 = 2 \times 3^4 + 1 \times 3^3 + 0 \times 3^2 + 2 \times 3^1 + 2 \times 3^0 = (197)_{10}$$

十进制	二进制	八进制	十六进制	
0	0	0	0	
1	1	1	1	
2	10	2	2	
3	11	3	3	
4	100	4	4	
5	101	5	5	
6	110	6	6	
7	111	7	7	
8	1000	10	8	
9	1001	11	9	
10	1010	12	A	
11	1011	13	В	
12	1100	14	С	
13	1101	15	D	
14	1110	16	E	
15	1111	17	F	

表 4.1: 进制转换

十进制转 b 进制还可以使用短除法的方式。

## Exercise 十进制转四进制

 $4 \mid 637 \quad \text{remainder } 1$ 

 $4 \mid 159$  remainder 3

 $4 \mid \underline{39}$  remainder  $3 (637)_{10} = (21331)_4$ 

 $4 \mid \underline{9}$  remainder 1

 $4 \mid \underline{2}$  remainder 2

#### Exercise 十进制转二进制

- 2 | 637 remainder 1
- $2 \mid \underline{318}$  remainder 0
- $2 \mid \underline{159}$  remainder 1
  - $2 \mid \underline{79}$  remainder 1
- $2 \mid 39$  remainder 1
- $(637)_{10} = (10011111101)_2$  $2 \mid 19$  remainder 1
- $2 \mid \underline{9}$  remainder 1
- $2 \mid \underline{4}$  remainder 0
- $2 \mid \underline{2}$  remainder 0
- $2 \mid \underline{1}$  remainder 1

#### Exercise 十进制转八进制

- $8 \mid 1000 \text{ remainder } 0$
- $8 \mid 125 \text{ remainder } 5$ 
  - $(1000)_{10} = (1750)_8$
- 8 | 15 remainder 7
- $8 \mid \underline{1}$  remainder 1

## 4.2 素数

#### 4.2.1 素数 (Prime Numbers)

基于整除性的一个重要概念就是素数,素数是大于 1 的且不能被 1 和它自身以外的正整数整除的整数。素数是现代密码学中必不可少的一部分,密码学中的大素数就用在信息加密的某些方法中。

# Exercise 判断素数 7 是素数,因子有1和7。 9 是合数,因为9能被3整除。

每个大于1的整数都可以唯一地写成多个素数的乘积。

```
Exercise 素因子分解 100 = 2 \times 2 \times 5 \times 5 = 2^2 \times 5^2 999 = 3 \times 3 \times 3 \times 37 = 3^3 \times 37 1024 = 2^{10}
```

如果 n 是一个合数, 那么 n 必有一个素因子小于或等于  $\sqrt{n}$  。

#### Exercise 证明 101 是素数

不超过  $\sqrt{101}$  的素数只有 2,3,5,7,因为 101 不能被 2,3,5,7 整除,所以 101 是素数。

```
import math

def is_prime(num):
    for i in range(2, int(math.sqrt(num)) + 1):
        if num % i == 0:
            return False
    return True

def main():
```

埃拉托斯特尼筛法 (Sieve of Eratosthenes) 可以用来寻找不超过一个给定整数的 所有素数。

#### 步骤:

- 1. 建立包含所有给定整数以内的表格
- 2. 从 i=2 开始
- 3. 移除所有整数 n%i == 0 (除 i 以外)
- 4. i = i + 1
- 5. 重复第3步和第4步

	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30

表 4.2: 埃拉托斯特尼筛法

## 4.3 序列

#### 4.3.1 序列 (Sequence)

序列是一种用来表示有序列表的离散结构。例如 1, 2, 3, 5, 8 是一个含有五项的序列,而 1, 3, 9, 27, 81, ... 是一个无穷序列。序列可以用记号  $\{a_n\}$  表示。

- 递增序列 (increasing sequence): 一个序列任意相邻的两项满足  $a_k < a_{k+1}$
- 非递减序列 (non-decreasing sequence) : 一个序列任意相邻的两项满足  $a_k \leq a_{k+1}$
- 递减序列 (decreasing sequence): 一个序列任意相邻的两项满足  $a_k > a_{k+1}$
- 非递增序列 (non-increasing sequence) : 一个序列任意相邻的两项满足  $a_k \geq a_{k+1}$

#### Exercise 序列

 ${a_n}, a_n = \frac{1}{n}: 1, \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \frac{1}{4}, \dots$ 

 ${b_n}, b_n = 2^n : 1, 2, 4, 8, 16, 32, \dots$ 

## 4.3.2 算术级数 (Arithmetic Sequence)

算术级数也称等差级数,序列形式如下:

$$a, a+d, a+2d, \ldots, a+nd, \ldots (a, d \in \mathbb{R})$$

#### Exercise 算术级数

 ${a_n}, a_n = -1 + 4n : -1, 3, 7, 11, \dots$ 

 ${b_n}, b_n = 7 - 3n : 7, 4, 1, -2, \dots$ 

## 4.3.3 几何级数 (Geometric Sequence)

几何级数也称等比级数,序列形式如下:

$$a, ar, ar^2, \ldots, ar^n, \ldots, (a, r \in \mathbb{R})$$

## Exercise 几何级数

 $\{a_n\}, \ a_n = (-1)^n : 1, -1, 1, -1, 1, \dots$   $\{b_n\}, \ b_n = -2 \times 5^n : 2, 10, 50, 250, 1250, \dots$   $\{c_n\}, \ c_n = 6 \times (\frac{1}{3})^n : 6, 2, \frac{2}{3}, \frac{2}{9}, \frac{2}{27}, \dots$ 

## 4.4 递推关系

## 4.4.1 递推 (Recurrence)

如果数列  $\{a_n\}$  的第 n 项与它前一项的关系可以用一个公式来表示,那么这个公式就叫做这个数列的递推方程。

算术级数的递推关系:

$$a_0 = a$$

$$a_n = a_{n-1} + d$$

几何级数的递推关系:

$$a_0 = a$$

$$a_n = a_{n-1} \times r$$

Exercise 银行储蓄账户上有 10000 元, 年利率为 5.8%, 7 年后账户中将 有多少钱?

$$P_n = P_{n-1} + 0.058P_{n-1}$$
$$= (1.058)P_{n-1}$$

$$P_0 = 10000$$

$$P_1 = (1.058)P_0$$

$$P_2 = (1.058)P_1 = (1.058)^2 P_0$$

. . .

$$P_7 = (1.058)P_6 = (1.058)^7 P_0 \approx 14838.83$$

## 4.4.2 斐波那契数列 (Fibonacci Sequence)

斐波那契数列  $f_0$ ,  $f_1$ ,  $f_2$ , ... 的递推公式为:

$$f(n) = \begin{cases} 1 & n = 1 \\ 1 & n = 2 \\ f(n-1) + f(n-2) & n > 3 \end{cases}$$

斐波那契数列的通项公式为:

$$f_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} - \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1}$$

#### 斐波那契数列 (递归)

```
int fibonacci(int n) {
   if(n == 1 || n == 2) {
      return 1;
   }
   return fibonacci(n-2) + fibonacci(n-1);
}
```

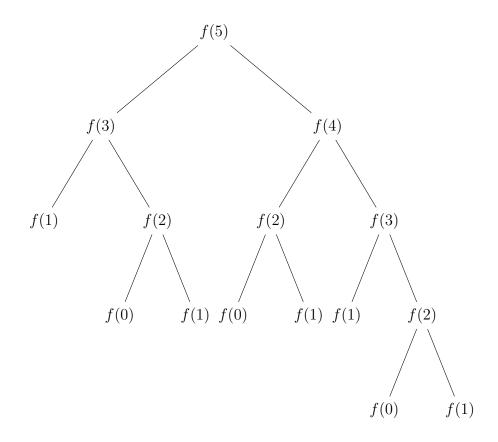


图 4.1: 递归树

## 斐波那契数列 (迭代)

```
int fibonacci(int n) {
   int f[n];
   f[0] = f[1] = 1;
   for(int i = 2; i < n; i++) {
       f[i] = f[i-2] + f[i-1];
   }
   return f[n-1];
}</pre>
```

## 4.5 求和

#### 4.5.1 求和 (Summation)

求和符号 ∑ 可以用于表示序列中所有项的累加和。

$$\sum_{i=lower}^{upper} a_i$$

$$\sum_{i=1}^{100} i = 1 + 2 + 3 + \dots + 99 + 100 = 5050$$

$$\sum_{j=1}^{5} j^2 = 1^2 + 2^2 + 3^2 + 4^2 + 5^2 = 55$$

$$\sum_{i=1}^{5} j^2 = 1^2 + 2^2 + 3^2 + 4^2 + 5^2 = 55$$

$$\sum_{k=4}^{6} (-1)^k = (-1)^4 + (-1)^5 + (-1)^6 = 1 - 1 + 1 = 1$$

#### 4.5.2 双重求和

很多情况下需要使用双重求和、比如在计算机程序中嵌套循环的分析中。

计算双重求和的方法是先展开内层求和, 再继续计算外层求和。

#### Exercise 双重求和

$$\sum_{i=1}^{4} \sum_{j=1}^{3} ij$$

$$= \sum_{i=1}^{4} (i + 2i + 3i)$$

$$= \sum_{i=1}^{4} 6i$$

$$= 6 + 12 + 18 + 24$$

$$= 60$$

## 4.6 数学归纳法

## 4.6.1 数学归纳法 (Mathematical Induction)

数学归纳法是一种数学证明方法,通常被用于证明某个给定命题在一个给定范围内成立。

数学归纳法分为三个步骤:

- 1. 归纳基础
- 2. 归纳假设
- 3. 归纳递推

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}, \ n \in \mathbb{Z}^+$$

- 1. 归纳基础: 当 n = 1,  $\sum_{i=1}^{1} i = \frac{1(1+1)}{2} = 1$
- 2. 归纳假设: 假设 n = k,  $\sum_{i=1}^{k} i = \frac{k(k+1)}{2}$  成立
- 3. 归纳递推: 证明 n = k + 1 时,

$$\sum_{i=1}^{k+1} i = \sum_{i=1}^{k} i + k + 1$$

$$= \frac{k(k+1)}{2} + k + 1$$

$$= \frac{k(k+1) + 2(k+1)}{2}$$

$$= \frac{(k+1)(k+2)}{2}$$

## 证明 $2^n \ge 3n, \ n \ge 4$

- 1. 归纳基础: 当 n = 4,  $2^4 \ge 3 \times 4$
- 2. 归纳假设: 假设  $n = k \ (n > 4)$ ,  $2^k \ge 3k$  成立
- 3. 归纳递推: 证明 n = k + 1 时,

$$2^{k+1} = 2 \times 2^k$$

$$\geq 2 \times 3k$$

$$= 3k + 3k$$

$$\geq 3k + 3$$

$$\geq 3(k+1)$$

## 证明 对于任意正整数 n, 3 都能够整除 $2^{2n}-1$

- 1. 归纳基础: 当 n = 1,  $2^{2 \times 1} - 1 = 3$
- 2. 归纳假设: 假设  $n = k \ (n > 0)$ , 3 能够整除  $2^{2k} - 1$  成立, 即  $2^{2k} - 1 = 3m$
- 3. 归纳递推: 证明 n = k + 1 时,

$$2^{2(k+1)} - 1 = 2^{2k+2} - 1$$

$$= 4 \times 2^{2k} - 1$$

$$= 4 \times (3m+1) - 1$$

$$= 4 \times 3m + 4 - 1$$

$$= 3 \times (4m+1)$$

# Chapter 5 计数

## 5.1 计数

#### 5.1.1 分类加法计数原理

完成一件事有 n 种不同的方案,其中第 1 种方案有  $m_1$  种不同方法,第 2 种方案有  $m_2$  种不同方法,…,第 n 种方案有  $m_n$  种不同方法,那么完成这件事共有  $m_1 + m_2 + \cdots + m_n$  种不同方法。

Exercise 从 A 地到 B 地,可以乘火车、汽车、飞机。火车有 4 班、汽车 2 班、飞机 3 班,那么一天中乘坐这些交通工具从 A 地到 B 地有多少种不同的走法?

$$4 + 2 + 3 = 9$$

#### 5.1.2 分步乘法计数原理

完成一件事需要 n 个步骤,其中第 1 个步骤有  $m_1$  种不同方法,第 2 个步骤 有  $m_2$  种不同方法,...,第 n 个步骤有  $m_n$  种不同方法,那么完成这件事共有  $m_1 \times m_2 \times \ldots m_n$  种不同方法。

Exercise 一个书架的第 1 层有 4 本不同的计算机书, 第 2 层有 3 本不同的经济书, 第 3 层有 2 本不同的数学书。从书架的每一层各取一本书, 有多少种不同取法?

$$4 \times 3 \times 2 = 24$$

## 5.2 排列

#### 5.2.1 排列 (Permutation)

从 n 个不同元素中取出 m ( $m \le n$ ) 个元素,按照一定次序排成一列,称为从 n 个不同元素中取出 m 个元素的一个排列。

$$P_n^m = \frac{n!}{(n-m)!} (5.1)$$

例如一共有8个人,A、B、C、D、E、F、G、H。现在有3个奖杯,分别为金牌、银牌和铜牌。将这3个奖牌颁发给8个人中的3个,问颁发奖牌的不同方式总共有几种?

很明显这是一个排列的问题,因为把金牌先颁给 A,再把银牌颁给 B,跟把金牌先颁给 B,再把银牌颁给 A 这是两种不同的颁奖方式。

- 第一步颁发金牌,金牌可以颁发给8个人中的1个,共有8种选择。
- 第二步颁发银牌、银牌可以颁发剩下7个人中的1个,共有7种选择。
- 第二步颁发铜牌,铜牌可以颁发剩下6个人中的1个,共有6种选择。

那么总共的颁奖方式共有 $8 \times 7 \times 6 = 336$ 种。

Exercise 用 0-9 这 10 个数字可以组成多少个没有重复数字的三位数?

#### 方法一

由于 0 没有排在百位上,那么百位只能是 1-9 这 9 个数字任选 1 个,有  $P_9^1$  种选法。

对于十位和个位, 从余下的 9 个数字种选 2 个, 有  $P_9^2$  种选法。

$$P_9^1 \times P_9^2 = 9 \times 9 \times 8 = 648$$

#### 方法二

符合条件的三位数可以分为 3 大类:

- 1. 每一位数字都不是 0 的三位数,也就是从 1-9 中选 3 个,有  $P_9^3$  种选 法。
- 2. 个位数字为 0, 那么需要从剩下 9 个数字中选 2 个作为十位和百位, 有  $P_9^2$  种选法。
- 3. 十位数字为 0, 那么需要从剩下 9 个数字中选 2 个作为个位和百位,有  $P_0^2$  种选法。

$$P_9^3 + P_9^2 + P_9^2 = 648$$

#### 方法三

利用容斥法。从 0-9 这 10 个数字任取 3 个数字的排列数为  $P_{10}^3$ , 其中 0 在百位上(也就是从 1-9 中选 2 个作为十位和个位)的排列数是  $P_9^2$ 。

$$P_{10}^3 - P_9^2 = 648$$

Exercise 打印字符串 math 的全排列。

#### 全排列

1 #include <stdio.h>

2 | #include <string.h>

3

```
void swap(char *a, char *b) {
5
       char temp = *a;
       *a = *b;
6
       *b = temp;
7
   }
8
9
   void permutation(char *s, int start, int end) {
10
       if(start >= end) {
11
           printf("%s\n", s);
12
       } else {
13
14
           for(int i = start; i < end; i++) {</pre>
                swap(s + i, s + start);
15
                permutation(s, start + 1, end);
16
17
                swap(s + i, s + start);
18
            }
19
       }
   }
20
21
   int main() {
22
23
       char s[] = "math";
       int len = strlen(s);
24
       permutation(s, 0, len);
25
26
       return 0;
27
   }
```

## 5.3 组合

#### 5.3.1 组合 (Combination)

从 n 个不同元素中取出 m ( $m \le n$ ) 个元素,称为从 n 个不同元素中取出 m 个元素的一个组合。

排列与组合的不同点在于,排列与元素的顺序有关,组合与元素的顺序无关。

$$C_n^m = \frac{P_n^m}{P_m^m} = \frac{n!}{(n-m)!m!}$$
 (5.2)

**Exercise** 在 100 件产品中,有 98 件合格品,2 件次品,从这 100 件产品中任意抽出 3 件。

(1) 有多少种不同的抽法?

$$C_{100}^3 = \frac{100 \times 99 \times 98}{3 \times 2 \times 1} = 161700$$

- (2) 抽出的 3 件中恰好有 1 件事次品的抽法有多少种?
- 2 件次品抽出 1 件有  $C_2^1$  种,再从 98 件合格品种抽出 2 件合格品有  $C_{98}^2$  种。

$$C_2^1 \times C_{98}^2 = 9506$$

(3) 抽出的 3 件中至少有 1 件事次品的抽法有多少种?

#### 方法一

恰好有 1 件次品有  $C_2^1 \times C_{98}^2$  种,恰好有 2 件次品有  $C_2^2 \times C_{98}^1$  种。

$$C_2^1 \times C_{98}^2 + C_2^2 \times C_{98}^1 = 9604$$

#### 方法二

利用容斥法。先从 100 件抽出 3 件有  $C_{100}^3$  种,其中 3 件都是合格品有  $C_{98}^3$  种。

$$C_{100}^3 - C_{98}^3 = 9604$$

#### 5.4 鸽巢原理

#### 5.4.1 鸽巢原理 (Pigeonhole Principle)

鸽巢原理也称为狄利克雷抽屉原理 (Dirichlet Drawer Principle), 假设有 20 只鸽子要飞往 19 个鸽巢栖息, 因此这 19 个鸽巢中至少有 1 个鸽巢最少栖息着 2 只鸽子。

#### 鸽巢原理

如果 k+1 个或者更多的物体放入 k 个盒子,那么至少有一个盒子包含了 2 个或更多的物体。

在生活中有很多场景都可以用鸽巢原理来解释:

- 367 个人中一定至少有 2 个人生日相同。
- 27 个英文单词中一定至少有 2 个单词是以同一个字母开头。

鸽巢原理指出当物体比盒子多时一定至少有 2 个物体在同一个盒子里,但是当物体树量超过盒子数量的倍数时,可以得到更多的结论。例如在 21 个在 0 ~ 9数字中一定有 3 个是相同的,这是由于 21 个物体被分配到 10 个盒子里,那么某个盒子的物体一定多于 2 个。

#### 广义鸽巢原理

如果 N 个物体放入 k 个盒子,那么至少有一个盒子包含了至少[N/k]个物体。

在生活中有很多场景都可以用广义鸽巢原理来解释:

- 在 100 个人中至少有 [100/12] = 9 个人出生在同一个月。
- 假设有 A、B、C、D、E 五个成绩,一个班级至少要有 26 个学生才能保证 至少 6 个学生得到相同的分数。

Exercise (1) 从一副标准的 52 张牌中必须选多少张牌才能保证选出的牌中至少有 3 张是同样的花色?

假设用 4 个盒子存放 4 种花色的牌,选 N 张牌后,至少有一个盒子含有至少 [N/4] 张牌。

因此使得  $[N/4] \ge 3$  的最小整数  $N = 2 \times 4 + 1 = 9$ 

(2) 必须选多少张牌才能保证选出的牌中至少有3张是红桃。

这个场景不适用广义鸽巢原理,因为要保证存在 3 张红桃,而不是 3 张同花色的牌。

最坏情况下,在选出第一张红桃之前已经选了所有的其它花色牌共 39 张, 因此为了得到 3 张红桃,可能需要选 42 张牌。

## 5.5 二项式系数

#### 5.5.1 二项式系数 (Binomial Coefficient)

组合数 C(n,r) 也可写为  $\binom{n}{r}$ ,由于这些数经常出现在  $(x+y)^n$  的展开式中作为系数,所以这些数被称为二项式系数。

$$(x+y)^3 = 1x^3 + 3x^2y + 3xy^2 + 1y^3$$
$$= {3 \choose 0}x^3 + {3 \choose 1}x^2y + {3 \choose 2}xy^2 + {3 \choose 3}y^3$$

#### 二项式定理

$$(x+y)^{n} = \sum_{j=0}^{n} \binom{n}{j} x^{n-j} y^{j}$$

$$= \binom{n}{0} x^{n} + \binom{n}{1} x^{n-1} y + \dots + \binom{n}{n-1} x y^{n-1} + \binom{n}{n} y^{n}$$
(5.3)

Exercise 计算  $(x+y)^{25}$  的展开式中  $x^{12}y^{13}$  的系数。

$$\binom{25}{13} = 5200300$$

Exercise 计算  $(2x-3y)^{25}$  的展开式中  $x^{12}y^{13}$  的系数。

$$(2x + (-3y))^{25} = \sum_{j=0}^{25} {25 \choose j} (2x)^{25-j} (-3y)^j$$
$$= \sum_{j=0}^{25} {25 \choose j} (2)^{25-j} (x)^{25-j} (-3)^j (y)^j$$

 $x^{12}y^{13}$  的系数为  $\binom{25}{13} \cdot 2^{12} \cdot (-3)^{13}$ 

推论 1

$$\sum_{j=0}^{n} \binom{n}{j} = 2^n \tag{5.4}$$

证明

$$2^{n} = (1+1)^{n}$$

$$= \sum_{j=0}^{n} \binom{n}{j} 1^{n-j} 1^{j}$$

$$= \sum_{j=0}^{n} \binom{n}{j}$$

推论 2

$$\sum_{j=0}^{n} \binom{n}{j} (-1)^j = 0 \tag{5.5}$$

证明

$$0 = (1 - 1)^{n}$$

$$= \sum_{j=0}^{n} {n \choose j} 1^{n-j} (-1)^{j}$$

$$= \sum_{j=0}^{n} {n \choose j} (-1)^{j}$$

推论 3

$$\sum_{j=0}^{n} \binom{n}{j} (2)^j = 3^n \tag{5.6}$$

证明

$$3^{n} = (1+2)^{n}$$

$$= \sum_{j=0}^{n} \binom{n}{j} 1^{n-j} 2^{j}$$

$$= \sum_{j=0}^{n} \binom{n}{j} (2)^{j}$$

# Chapter 6 概率

## 6.1 古典概型

#### 6.1.1 古典概型

如果一个随机试验所包含的单位事件是有限的,且每个单位事件发生的可能性均相等,则这个随机试验叫做拉普拉斯试验,这种条件下的概率模型就叫古典概型。古典概型是概率论中最直观和最简单的模型,概率的许多运算规则,也首先是在这种模型下得到的。

单位事件的特点是两两互斥的,例如抛一枚质地均匀的硬币时,正面朝上和背面朝上不会同时出现。

在古典概型中, 概率的计算公式为:

$$P(A) = \frac{A 包含的单位事件个数m}{单位事件的总数n}$$

Exercise 掷两个质地均匀的骰子。

(1) 一共有多少种不同的结果?

$$6 \times 6 = 36$$

- (2) 点数之和为 9 的结果有多少种?
- 一共有 4 种: (3,6),(6,3),(4,5),(5,4)
- (3) 点数之和为 9 的概率是多少?

$$P(A) = \frac{4}{36} = \frac{1}{9}$$