离散数学

Discrete Mathematics

for Computer Science

计算机学院计科系
薛思清 xuesiqing@cug.edu.cn

第6讲 关系 Relation（1）

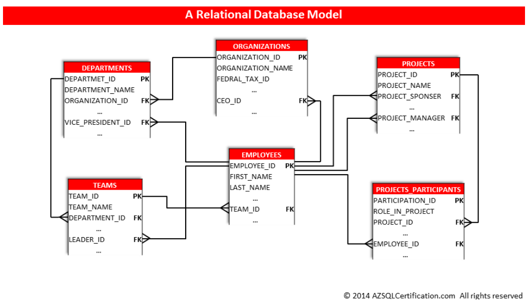
Good order is the foundation of all things.

—Edmund Burke (1729–1797)

An Example：Relational Database

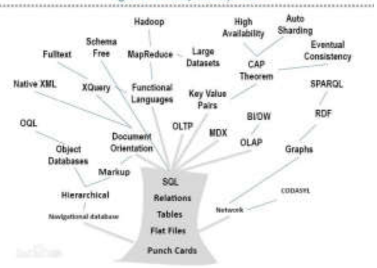
关系

关系数据库：
- 关系数据结构
- 关系模型
- 关系代数
- 关系演算



An Introduction to Relational Database Theory — Contents

Figure 1: A NoSQL Concept Tree



Outline

- 关系及其表示
- 关系运算
- 关系性质
- 等价关系
- 序关系
- 函数关系

1 有序对与笛卡尔积

- 序偶(序对, Ordered Pair): (a,b)或者<a,b>
  - 序偶<a，b>中两个元素不一定来自同一个集合，它们可以代表不同类型的事物。例如，a代表操作码，b代表地址码，则序偶<a，b>就代表一条单地址指令；哈密尔顿引进有序偶(a，b)来表示复数a + bi
  - $(a,b)=(c,d) \Leftrightarrow a=c \wedge b=d$
  - $a \neq b \Rightarrow (a,b) \neq (b,a)$
- 有序n元组: $(a1,a2,\ldots,an)=((a1,a2,\ldots,an-1),an)$
- 有序n元组相等: $(a1,a2,\ldots,an)=(b1,b2,\ldots,bn)$

1 有序对与笛卡尔积

笛卡尔积(Cartesian product，卡氏积):

$A \times B=\{<x,y> | x \in A \wedge y \in B\}$.

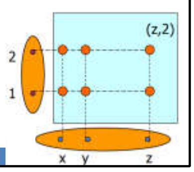
René Descartes (1596-1650)

示例

A = {1,2}, B = {x,y,z}

A × B = {(1,x), (1,y), (1,z), (2,x), (2,y), (2,z)}

B × A = {(x,1), (x,2), (y,1), (y,2), (z,1), (z,2)}



1 有序对与笛卡尔积

示例

$A=\{\varnothing,a\}$, $B=\{1,2,3\}$.

$A \times B=\{<\varnothing,1>,<\varnothing,2>,<\varnothing,3>,<a,1>,<a,2>,<a,3>\}$.

$B \times A=\{<1,\varnothing>,<1,a>,<2,\varnothing>,<2,a>,<3,\varnothing>,<3,a>\}$.

$A \times A=\{ <\varnothing,\varnothing>, <\varnothing,a>, <a,\varnothing>, <a,a>\}$.

$B \times B=\{<1,1>,<1,2>,<1,3>,<2,1>,<2,2>,<2,3>,<3,1>,<3,2>,<3,3>\}$.

n维笛卡尔积

$A_1 \times A_2 \times \ldots \times A_n$

$= \{<x_1,x_2,\ldots,x_n> \mid x_1 \in A_1 \wedge x_2 \in A_2 \wedge \ldots \wedge x_n \in A_n\}$

$A^n = A \times A \times \ldots \times A$

令$|A_i|=n_i$, $i=1,2,\ldots,n$,

显然$|A_1 \times A_2 \times \ldots \times A_n| = n_1 \times n_2 \times \ldots \times n_n$.

笛卡尔积一些性质

$A \times B = \varnothing \Leftrightarrow A = \varnothing \vee B = \varnothing$

非交换

$A \times B \neq B \times A$ (除非 $A=B \vee A=\varnothing \vee B=\varnothing$)

非结合

$(A \times B) \times C \neq A \times (B \times C)$ (除非 $A=\varnothing \vee B=\varnothing \vee C=\varnothing$)

分配律

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

示例 试证明分配律

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

证明: $\forall <x,y>$, $<x,y> \in A \times (B \cup C)$

$\Leftrightarrow x \in A \wedge y \in (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge (y \in B \vee y \in C)$

$\Leftrightarrow (x \in A \wedge y \in B) \vee (x \in A \wedge y \in C)$

$\Leftrightarrow (<x,y> \in A \times B) \vee (<x,y> \in A \times C)$

$\Leftrightarrow x \in (A \times B) \cup (A \times C)$

所以, $A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$.

1. $A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$
2. $A \times (B \cap C) = (A \times B) \cap (A \times C)$
3. $(B \cup C) \times A = (B \times A) \cup (C \times A)$
4. $(B \cap C) \times A = (B \times A) \cap (C \times A)$

示例 设A,B,C,D是任意集合,

(1) 若$A \neq \varnothing$, 则 $A \times B \subseteq A \times C \Leftrightarrow B \subseteq C$.

(2) $A \subseteq C \wedge B \subseteq D \Rightarrow A \times B \subseteq C \times D$,

且当$(A=B=\varnothing) \vee (A \neq \varnothing \wedge B \neq \varnothing)$时,

$A \times B \subseteq C \times D \Rightarrow A \subseteq C \wedge B \subseteq D$.

证明 (1) 若$A \neq \varnothing$, 则$A \times B \subseteq A \times C \Leftrightarrow B \subseteq C$.

$(\Rightarrow)$ 若 $B=\varnothing$, 则 $B \subseteq C$.

设 $B \neq \varnothing$, 由$A \neq \varnothing$, 设$x \in A$.

$\forall y$, $y \in B \Rightarrow <x,y> \in A \times B$

$\Rightarrow <x,y> \in A \times C$

$\Leftrightarrow x \in A \wedge y \in C \Rightarrow y \in C$.

所以, $B \subseteq C$

$(\Leftarrow)$若$B=\varnothing$,则$A \times B \subseteq A \times C$.

设 $B \neq \varnothing$.

$\forall <x,y>$, $<x,y> \in A \times B \Leftrightarrow x \in A \wedge y \in B$

$\Rightarrow x \in A \wedge y \in C \Leftrightarrow <x,y> \in A \times c$

所以, $A \times B \subseteq A \times C$.

2 二元关系（Binary Relations）

设n∈I+，A1,A2,…,An为任意n个集合，ρ⊆A1×A2×…×An，则

(1)称ρ为A1,A2,…,An间的n元关系；

(2)若n=2，则称ρ为从A1到A2的二元关系；

(3)若ρ=Φ，则称ρ为空关系；

(4)若ρ=A1×A2×…×An，则称ρ为普遍关系；

(5)若A1=A2=…=An=A，则称ρ为A上的n元关系；

(6)若ρ={(x,x)|x∈A}，则称ρ为A上的恒等关系。

若ρ是由A到B的一个关系，且(a,b)∈ρ，则a对b有关系ρ，记为aρb。中缀(infix)、前缀(prefix)、后缀(suffix)记号

A relation is a particular type of set.
A function is a particular type of relation.
A predicate is a particular type of function.

2 二元关系（Binary Relations）

对集合A上的关系R, 可以定义:

定义域(domain) : dom R = { x | ∃y(y∈A ∧ xRy) }

值域(range): ran R = { y | ∃x(x∈A ∧ xRy) }

域(field): fld R = dom R ∪ ran R

2 二元关系（Binary Relations）

示例

1. {<1,2>,<α,β>,<a,b>}是二元关系，{<1,2>,<3,4>,<白菜,小猫>}是二元关系，A={<a,b>,<1,2,3>,a,α,1}不是关系
2. 设A={1,2,4,7,8}，B={2,3,5,7}，定义由A到B的关系ρ={(a,b)|5|(a+b)}，|表示整除，求关系ρ。
3. 设A={2,3,4,5,9,25}，定义A上的关系ρ，对于任意的a,b∈A，当且仅当$(a-b)^2$ ∈A时，有aρb，试问ρ由哪些序偶组成?
4. 设A={0,1,2}，求A上的普遍关系U_A和A上的恒等关系I_A。
5. A到B不同的二元关系共有多少个？A上不同的二元关系共有多少个?

2 二元关系（Binary Relations）

示例

6. 设A⊆R, 则可以定义A上的:

小于等于(less than or equal to)关系:

LEA = { <x,y> | x∈A ∧ y∈A ∧ x≤y }

小于(less than)关系,LA = { <x,y> | x∈A ∧ y∈A ∧ x<y }

大于等于(greater than or equal to)关系

大于(great than)关系

7. 设A为任意集合, 则可以定义P(A)上的:

包含关系: ⊆A = { <x,y> | x⊆A ∧ y⊆A ∧ x⊆y }

真包含关系: ⊂A = { <x,y> | x⊆A ∧ y⊆A ∧ x⊂y }

2 二元关系（Binary Relations）

示例

8 自然数上的二元关系

$D=\{(m,n)\in N^2 \mid m|n\}$

自然数上的同余关系

$R_k=\{(m,n)\in N^2 \mid (k,|m-n|)\in D\}$

$m\equiv n \pmod k$

3 关系的表示

- 集合论方法（序对之集合）
- 代数表示（矩阵表示法）
- 几何表示（图）

关系R的集合表达式,关系矩阵,关系图三者均可以唯一互相确定

3 关系的表示——关系矩阵

设 $A=\{a_1,a_2,\ldots,a_m\}$, $B=\{b_1,b_2,\ldots,b_n\}$, $R\subseteq A\times B$, 则R的关系矩阵 M(R) (或者记为M_R) $=(r_{ij})_{m\times n}$, 其中,

$$r_{ij}=\begin{cases}1, & x_iRx_j\\ 0, & otherwise\end{cases}$$

如, A={2,3,4,5}, B={6,7,8,9}, 由A到B的关系 ρ={(2,7),(2,9),(3,7),(3,8),(4,7),(4,9),(5,6),(5,7),(5,8),(5,9)},

所以关系矩阵

$$M_\rho=\begin{bmatrix}0&1&0&1\\0&1&1&0\\0&1&0&1\\1&1&1&1\end{bmatrix}$$

3 关系的表示——关系矩阵

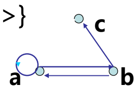
集合A到B的关系R的关系图G(R)或G_R:

由结点(表示集合元素)与边(表示结点代表的元素之间具有关系R)

构成的图。结点数为|A|+|B|, 有向边数为|R|

如, A={a,b,c},

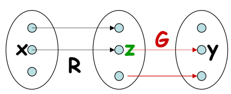
ρ={<a,a>,<a,b>,<b,a>,<b,c>}



4 关系运算

对任意关系R,G, 有:

- ▶ 逆(Inverse Operation) :
  R^{-1} = { <x,y> | yRx }
- ▶ 复合(合成)(Composite Operation)
  RoG = { <x,y> | ∃z(xRz ∧ zGy) }



4 关系运算

示例 **Grandparents**

To construct the "isGrandparentOf" relation, we can compose "isParentOf" with itself.

isGrandparentOf = isParentOf ○ isParentOf.

Similarly, we can construct the "isGreatGrandparentOf" relation by the following composition:

isGreatGrandparentOf = isGrandparentOf ○ isParentOf.

$\text{isParentOf}^2 = \text{isGrandparentOf}$,
$\text{isParentOf}^3 = \text{isGreatGrandparentOf}$.

4 关系运算

示例

1 A={a,b,c},
R_1={<a,a>,<a,b>,<b,a>,<b,c>},
R_2={<a,b>,<a,c>,<b,c>},
试根据关系矩阵求解R_1^{-1},R_2^{-1}, $R_1 o R_1$

$$M(R_1)=\begin{array}{c|c} & \begin{matrix}a&b&c\end{matrix}\\ \begin{matrix}a\\b\\c\end{matrix} & \begin{bmatrix}1&1&0\\1&0&1\\0&0&0\end{bmatrix}\end{array},\quad M(R_2)=\begin{bmatrix}0&1&1\\0&0&1\\0&0&0\end{bmatrix}.$$

$$M(R_1^{-1})=\begin{bmatrix}1&1&0\\1&0&0\\0&1&0\end{bmatrix},\quad M(R_2^{-1})=\begin{bmatrix}0&0&0\\1&0&0\\1&1&0\end{bmatrix}.$$

$$M(R_1\circ R_1)=\begin{array}{cc} & \begin{matrix}a&b&c\end{matrix}\\ \begin{matrix}a\\b\\c\end{matrix} & \begin{bmatrix}1&1&0\\1&0&1\\0&0&0\end{bmatrix}\end{array}\bullet\begin{array}{cc} & \begin{matrix}a&b&c\end{matrix}\\ \begin{matrix}a\\b\\c\end{matrix} & \begin{bmatrix}1&1&0\\1&0&1\\0&0&0\end{bmatrix}\end{array}=\begin{array}{cc} & \begin{matrix}a&b&c\end{matrix}\\ \begin{matrix}a\\b\\c\end{matrix} & \begin{bmatrix}1&1&1\\1&1&0\\0&0&0\end{bmatrix}\end{array}.$$

4 关系运算

2 设F是任意集合, 则

(1) $domF^{-1} = ranF$; (2) $ranF^{-1} = domF$; (3) $(F^{-1})^{-1} = F$.

证明: (1) $\forall x$, $x \in domF^{-1} \Leftrightarrow \exists y(xF^{-1}y) \Leftrightarrow \exists y(yFx) \Leftrightarrow x \in ranF$

于是, $domF^{-1} = ranF$.

(2)可类似证明.

(3) $\forall <x,y>, <x,y> \in (F^{-1})^{-1} \Leftrightarrow x(F^{-1})^{-1}y \Leftrightarrow yF^{-1}x \Leftrightarrow xFy \Leftrightarrow <x,y> \in F$.

所以, $(F^{-1})^{-1} = F$.

4 关系运算

3 设R_1,R_2,R_3为集合A上二元关系, 则 $(R_1 o R_2)\ oR_3 = R_1 o\ (R_2 o R_3)$

设A为任意集合，ρ为A上的任意二元关系， m,n∈N，有:

(1) ρ^0是A上的恒等关系，即$\rho^0 = I_A$

(2) $\rho^{n+1} = \rho \circ \rho^n$，$n \in N$

(3) $\rho^m \circ \rho^n = \rho^{m+n}$

(4) $(\rho^n)^m = \rho^{mn}$

证明: $\forall <x,y>$, $<x,y> \in (R_1 o R_2)\ oR_3$

$\Leftrightarrow \exists z(x(R_1 o R_2)z \wedge zR_3y)$

$\Leftrightarrow \exists z(\exists t(\ xR_1t \wedge tR_2z\ ) \wedge zR_3y)$

$\Leftrightarrow \exists z\exists t(\ (xR_1t \wedge tR_2z) \wedge zR_3y\ )\ )$

$\Leftrightarrow \exists t\exists z(\ xR_1t \wedge\ tR_2z \wedge zR_3y)$

$\Leftrightarrow \exists t(xR_1t \wedge \exists z(\ tR_2z \wedge zR_3y)\ )$

$\Leftrightarrow \exists t(xR_1t \wedge t(R_2 o R_3)y)$

$\Leftrightarrow xR_1 o\ (R_2 o R_3)y$

$\Leftrightarrow <x,y> \in R_1 o(R_2 o R_3)$

$\therefore\ (R_1 o R_2)\ oR_3 = R_1 o\ (R_2 o R_3)$.

4 关系运算

4 设R_1,R_2,R_3是集合,则

(1) $R_1 o(R_2 \cup R_3) = (R_1 o R_2) \cup (R_1 o R_3)$

(2) $(R_1 \cup R_2) o R_3 = (R_1 o R_3) \cup (R_2 o R_3)$

(3) $R_1 o(R_2 \cap R_3) \subseteq (R_1 o R_2) \cap (R_1 o R_3)$

(4) $(R_1 \cap R_2) o R_3 \subseteq (R_1 o R_3) \cap (R_2 o R_3)$

(5) $(R_1\ o R_2)^{-1} = R_2^{-1} o\ R_1^{\ -1}$

4 关系运算

(1) $R_1 o(R_2 \cup R_3) = (R_1 o R_2) \cup (R_1 o R_3)$

证明: $\forall <x,y>$, $<x,y> \in R_1 o(R_2 \cup R_3)$

$\Leftrightarrow \exists z(xR_1z \wedge z(R_2 \cup R_3)y)$

$\Leftrightarrow \exists z(xR_1z \wedge (zR_2y \vee zR_3y))$

$\Leftrightarrow \exists z((xR_1z \wedge zR_2y) \vee (xR_1z \wedge zR_3y))$

$\Leftrightarrow \exists z(xR_1z \wedge zR_2y) \vee \exists z(xR_1z \wedge zR_3y)$

$\Leftrightarrow x(R_1 o R_2)y \vee x(R_1 o R_3)y \Leftrightarrow x((R_1 o R_2) \cup (R_1 o R_3))y$

$\Leftrightarrow <x,y> \in (R_1 o R_2) \cup (R_1 o R_3)$

4 关系运算

(3) $R_1 o(R_2 \cap R_3) \subseteq (R_1 o R_2) \cap (R_1 o R_3)$

证明: $\forall <x,y>$, $<x,y> \in R_1 o(R_2 \cap R_3)$

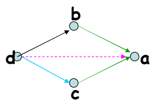
$\Leftrightarrow \exists z(xR_1z \wedge z(R_2 \cap R_3)\ y) \Leftrightarrow \exists z(xR_1z \wedge (zR_2y \wedge zR_3y))$

$\Leftrightarrow \exists z((xR_1z \wedge zR_2y) \wedge (xR_1z \wedge zR_3y))$

$\Rightarrow \exists z(xR_1z \wedge zR_2y) \wedge \exists z(xR_1z \wedge zR_3y)$

$\Leftrightarrow x(R_1 o R_2)y \wedge x(R_1 o R_3)y \Leftrightarrow x((R_1 o R_2) \cap (R_1 o R_3))y$

$\Leftrightarrow <x,y> \in (R_1 o R_2) \cap (R_1 o R_3)$.



反例(说明=不成立):

设R_1={<d,b>,<d,c>}, R_2={<b,a>}, R_3={<c,a>}. 则$R_1 o(R_2 \cap R_3) = R_1 o \varnothing = \varnothing$,

$R_1 o R_2$={<d,a>}, $R_1 o R_3$={<d,a>}, $(R_1 o R_2) \cap (R_1 o R_3)$={<d,a>}.

5 关系性质

- 自反性(Reflexivity)
- 反自反性(Anti-reflexivity)
- 对称性(Symmetry)
- 反对称性(Anti-symmetry)
- 传递性(Transitivity)

5 关系性质-自反性

设$R\subseteq A\times A$, 说R是自反的(Reflexive),如果 $\forall x(\ x\in A \rightarrow xRx\ )$.

R是非自反的 $\Leftrightarrow \exists x(\ x\in A \wedge \neg xRx)$

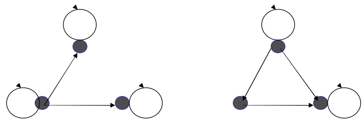
性质：R是自反的

$\Leftrightarrow I_A\subseteq R$

$\Leftrightarrow R^{-1}$是自反的

$\Leftrightarrow$ M(R)主对角线上的元素全为1

$\Leftrightarrow$ G(R)的每个顶点处均有环.



5 关系性质-自反性

设$R\subseteq A\times A$, 说R是反自反的(irreflexive), 如果

$\forall x(x\in A\rightarrow \neg xRx)$.

R是非反自反的 $\Leftrightarrow \exists x(\ x\in A \wedge xRx)$

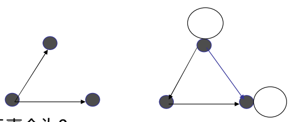
性质：R是反自反的

$\Leftrightarrow I_A\cap R=\varnothing$

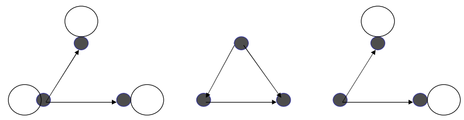
$\Leftrightarrow R^{-1}$是反自反的

$\Leftrightarrow$ M(R)主对角线上的元素全为0

$\Leftrightarrow$ G(R)的每个顶点处均无环.



5 关系性质-自反性



自反　　反自反　　非自反，非反自反

自反,
反自反？　　$\varnothing$上的空关系

5 关系性质-对称性

设$R\subseteq A\times A$, 说R是对称的(Symmetric),如果

$\forall x\forall y(x\in A\wedge y\in A\wedge xRy\rightarrow yRx)$.

R非对称 $\Leftrightarrow \exists x\exists y(x\in A\wedge y\in A\wedge xRy\wedge \neg yRx)$

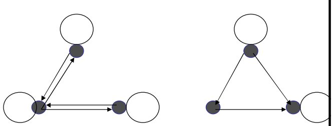
性质：R是对称的

$\Leftrightarrow R^{-1}=R$

$\Leftrightarrow R^{-1}$是对称的

$\Leftrightarrow$ M(R)是对称的

$\Leftrightarrow$ G(R)的任何两个顶点之间若有边, 则必有两条方向相反的有向边.



5 关系性质-对称性

设$R\subseteq A\times A$, 说R是反对称的(Anti-symmetric),若

$\forall x\forall y(x\in A\wedge y\in A\wedge xRy\wedge yRx\rightarrow x=y)$.

R非反对称$\Leftrightarrow\exists x\exists y(x\in A\wedge y\in A\wedge xRy\wedge yRx\wedge x\neq y)$

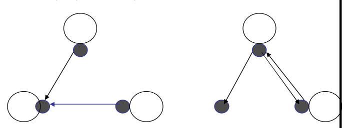
性质：R是反对称的

$\Leftrightarrow R^{-1}\cap R\subseteq I_A$

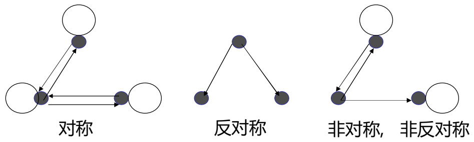
$\Leftrightarrow R^{-1}$是反对称的

$\Leftrightarrow$ 在M(R)中, $\forall i\forall j(i\neq j\wedge r_{ij}=1\rightarrow r_{ji}=0)$

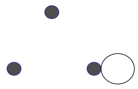
$\Leftrightarrow$ 在G(R)中, $\forall x_i\forall x_j(i\neq j)$, 若有有向边$<x_i,x_j>$, 则必没有$<x_j,x_i>$.



5 关系性质-对称性



对称,
反对称？



5 关系性质-传递性

设$R\subseteq A\times A$, 说R是传递的(Transitive), 如果

$\forall x\forall y\forall z(x\in A\wedge y\in A\wedge z\in A\wedge xRy\wedge yRz\rightarrow xRz)$.

R非传递$\Leftrightarrow\exists x\exists y\exists z(x\in A\wedge y\in A\wedge z\in A\wedge xRy\wedge yRz\wedge\neg xRz)$

性质: R是传递的

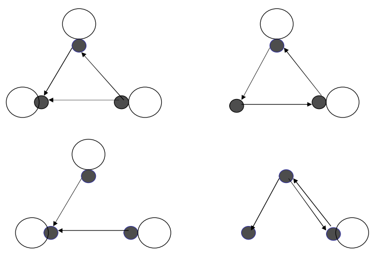
$\Leftrightarrow$ $RoR\subseteq R$

$\Leftrightarrow$ R^{-1}是传递的

$\Leftrightarrow$ 在M(RoR)中, $\forall i\forall j$, 若$r_{ij}'=1$,则M(R)中相应元素 $r_{ij}=1$.

$\Leftrightarrow$ 在G(R)中, $\forall x_i\forall x_j\forall x_k$, 若有有向边$<x_i,x_j>,<x_j,x_k>$, 则必有有向边$<x_i,x_k>$.

5 关系性质-传递性



5 关系性质

示例

在 N = {0,1,2,...} 上:

- $\leq=\{<x,y>|x\in N\wedge y\in N\wedge x\leq y\}$自反,反对称,传递
- $\geq=\{<x,y>|x\in N\wedge y\in N\wedge x\geq y\}$自反,反对称,传递
- $<=\{<x,y>|x\in N\wedge y\in N\wedge x<y\}$反自反,反对称,传递
- $>=\{<x,y>|x\in N\wedge y\in N\wedge x>y\}$反自反,反对称,传递
- $|=\{<x,y>|x\in N\wedge y\in N\wedge x|y\}$反对称,传递($\neg 0|0$)

a) $I_N=\{<x,y>|x\in N\wedge y\in N\wedge x=y\}$自反,对称,反对称,传递

b) $U_N=\{<x,y>|x\in N\wedge y\in N\}=N\times N$自反,对称,传递.

5 关系性质

示例

A={a,b,c}

$R_1=\{<a,a>,<a,b>,<b,c>,<a,c>\}$,

$R_2=\{<a,a>,<a,b>,<b,c>,<c,a>\}$,

$R_3=\{<a,a>,<b,b>,<a,b>,<b,a>,<c,c>\}$,

$R_4=\{<a,a>,<a,b>,<b,a>,<c,c>\}$,

$R_5=\{<a,a>,<a,b>,<b,b>,<c,c>\}$,

$R_6=\{<a,b>,<b,a>,<b,c>,<a,a>\}$,

5 关系性质

示例

设$R_1,R_2\subseteq A\times A$都具有某种性质

	自反	反自反	对称	反对称	传递
R_1^{-1}, R_2^{-1}					
$R_1\cup R_2$					
$R_1\cap R_2$					
R_1oR_2 , R_2oR_1					
R_1-R_2 , R_2-R_1					
R_1', R_2'					

示例

设$R_1,R_2 \subseteq A \times A$都具有某种性质

	自反	反自反	对称	反对称	传递
R_1^{-1}, R_2^{-1}	√	√	√	√	√
$R_1 \cup R_2$	√	√	√		
$R_1 \cap R_2$	√	√	√	√	√
$R_1 o R_2$, $R_2 o R_1$	√				
$R_1 - R_2$, $R_2 - R_1$		√	√	√	
R_1', R_2'			√		

示例

(1) R_1,R_2自反 $\Rightarrow R_1 o R_2$自反.

证明:$\forall x$,

$x \in A$

$\Rightarrow xR_1x \wedge xR_2x$

$\Rightarrow xR_1oR_2x$

$\therefore$ R_1,R_2自反 $\Rightarrow R_1 o R_2$自反.

示例

(2) R_1,R_2反自反 $\Rightarrow R_1 \cap R_2$反自反.

证明: (反证) 若$R_1 \cap R_2$非反自反, 则

$\exists x \in A$,

$x(R_1 \cap R_2)x$

$\Leftrightarrow xR_1x \wedge xR_2x$

与R_1,R_2反自反矛盾!

$\therefore$ R_1,R_2反自反 $\Rightarrow R_1 \cap R_2$反自反.

示例

(3) R_1,R_2对称 $\Rightarrow R_1-R_2$对称.

证明:$\forall x,y \in A$,

$x(R_1-R_2)y$

$\Leftrightarrow xR_1y \wedge \neg xR_2y$

$\Leftrightarrow yR_1x \wedge \neg yR_2x$

$\Leftrightarrow y(R_1-R_2)x$

$\therefore$ R_1,R_2对称 $\Rightarrow R_1-R_2$对称.

示例

(4) R_1对称 $\Rightarrow R_1'$ 对称.

证明: $\forall x,y \in A$,

$x(R_1')y \Leftrightarrow x(U_A-R_1)y$

$\Leftrightarrow xU_Ay \wedge \neg xR_1y$

$\Leftrightarrow yU_Ax \wedge \neg yR_1x$

$\Leftrightarrow y(U_A-R_1)x \Leftrightarrow y(R_1')x$

$\therefore$ R_1对称 $\Rightarrow R_1'$ 对称.

示例

(5) R_1反对称 $\Rightarrow R_1^{-1}$反对称.

证明: (反证) 若R_1^{-1}非反对称, 则

$\exists x,y \in A$,

$xR_1^{-1}y \wedge yR_1^{-1}x \wedge x \neq y$

$\Leftrightarrow yR_1x \wedge xR_1y \wedge x \neq y$

与R_1反对称矛盾!

$\therefore$ R_1反对称 $\Rightarrow R_1^{-1}$反对称.