

第二章 关系数据库

2.1 关系模型概述

2.2 关系数据结构

2.3 关系的完整性

2.4 关系代数

2.5 关系演算

2.6 小结

2.4 关系代数

- 概述
- 传统的集合运算
- 专门的关系运算

概述

关系代数运算的三个要素

运算对象：关系

运算结果：关系

运算符：四类

概述

表2.4 关系代数运算符

运算符		含义	运算符		含义
集合运算符	\cup	并	比较运算符	$>$	大于
	$-$	差		\geq	大于等于
	\cap	交		$<$	小于
	\times	笛卡儿积		\leq	小于等于
				$=$	等于
				\neq	不等于

概述

表2.4 关系代数运算符（续）

运算符	含义		运算符	含义	
专门的关系运算符	σ π \bowtie \div	选择 投影 连接 除	逻辑运算符	\neg \wedge \vee	非 与 或

2.4 关系代数

- 概述
- 传统的集合运算
- 专门的关系运算

1. 并 (Union)

□ R和S

- 具有相同的目n（即两个关系都有n个属性）
- 相应的属性取自同一个域

□ RUS

- 仍为n目关系，由属于R或属于S的元组组成

$$R \cup S = \{ t \mid t \in R \vee t \in S \}$$

并(续)

R

A	B	C
a1	b1	c1
a1	b2	c2
a2	b2	c1

S

A	B	C
a1	b2	c2
a1	b3	c2
a2	b2	c1

RUS

A	B	C
a1	b1	c1
a1	b2	c2
a1	b3	c2
a2	b2	c1

2. 差 (Difference)

□ R和S

- 具有相同的目n
- 相应的属性取自同一个域

□ R-S

- 仍为n目关系，由属于R而不属于S的所有元组组成

$$R-S = \{ t | t \in R \wedge t \notin S \}$$

差(续)

R

A	B	C
a1	b1	c1
a1	b2	c2
a2	b2	c1

S

A	B	C
a1	b2	c2
a1	b3	c2
a2	b2	c1

R-S

A	B	C
a1	b1	c1

3. 交 (Intersection)

□ R和S

- 具有相同的目 n
- 相应的属性取自同一个域

□ $R \cap S$

- 仍为 n 目关系，由既属于 R 又属于 S 的元组组成

$$R \cap S = \{t \mid t \in R \wedge t \in S\}$$

$$R \cap S = R - (R - S)$$

交 (续)

R

A	B	C
a1	b1	c1
a1	b2	c2
a2	b2	c1

$R \cap S$

A	B	C
a1	b2	c2
a2	b2	c1

S

A	B	C
a1	b2	c2
a1	b3	c2
a2	b2	c1

4. 广义笛卡尔积

□ R: n目关系, k_1 个元组

□ S: m目关系, k_2 个元组

□ $R \times S$

■ 列: $(n+m)$ 列的元组的集合

➤ 元组的前n列是关系R的一个元组

➤ 后m列是关系S的一个元组

■ 行: $k_1 \times k_2$ 个元组

➤ $R \times S = \{ \overbrace{t_r} t_s \mid t_r \in R \wedge t_s \in S \}$

4. 广义笛卡尔积

R

A	B	C
a1	b1	c1
a1	b2	c2
a2	b2	c1

S

A	B	C
a1	b2	c2
a1	b3	c2
a2	b2	c1

$R \times S$

A	B	C	A	B	C
a1	b1	c1	a1	b2	c2
a1	b1	c1	a1	b3	c2
a1	b1	c1	a2	b2	c1
a1	b2	c2	a1	b2	c2
a1	b2	c2	a1	b3	c2
a1	b2	c2	a2	b2	c1
a2	b2	c1	a1	b2	c2
a2	b2	c1	a1	b3	c2
a2	b2	c1	a2	b2	c1

2.4 关系代数

- 概述
- 传统的集合运算
- 专门的关系运算

2.4.2 专门的关系运算

引入几个记号

(1) $R, t \in R, t[A_i]$

设关系模式为 $R(A_1, A_2, \dots, A_n)$

它的一个关系设为 R

$t \in R$ 表示 t 是 R 的一个元组

$t[A_i]$ 则表示元组 t 中相应于属性 A_i 的一个分量

2.4.2 专门的关系运算

(2) A , $t[A]$, \bar{A}

若 $A = \{A_{i1}, A_{i2}, \dots, A_{ik}\}$, 其中 $A_{i1}, A_{i2}, \dots, A_{ik}$ 是 A_1, A_2, \dots, A_n 中的一部分, 则 A 称为属性列或属性组。

$t[A] = (t[A_{i1}], t[A_{i2}], \dots, t[A_{ik}])$ 表示元组 t 在属性列 A 上诸分量的集合。

\bar{A} 则表示 $\{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ 中去掉 $\{A_{i1}, A_{i2}, \dots, A_{ik}\}$ 后剩余的属性组。

2.4.2 专门的关系运算

(3) $\widehat{t_r t_s}$

R为n目关系，S为m目关系。

$t_r \in R$, $t_s \in S$, $\widehat{t_r t_s}$ 称为元组的连接。

$\widehat{t_r t_s}$ 是一个n+m列的元组，前n个分量为R中的一个n元组，后m个分量为S中的一个m元组。

2.4.2 专门的关系运算

(4) 象集 Z_x

给定一个关系 $R(X, Z)$ ， X 和 Z 为属性组。

当 $t[X]=x$ 时， x 在 R 中的象集 (Images Set) 为：

$$Z_x = \{t[Z] \mid t \in R, t[X]=x\}$$

它表示 R 中属性组 X 上值为 x 的诸元组在 Z 上分量的集合

2.4.2 专门的关系运算

象集举例

R	
x_1	Z_1
x_1	Z_2
x_1	Z_3
x_2	Z_2
x_2	Z_3
x_3	Z_1
x_3	Z_3

□ x_1 在 R 中的象集

$$Z_{x_1} = \{Z_1, Z_2, Z_3\},$$

□ x_2 在 R 中的象集

$$Z_{x_2} = \{Z_2, Z_3\},$$

□ x_3 在 R 中的象集

$$Z_{x_3} = \{Z_1, Z_3\}$$

2.4.2 专门的关系运算

- 选择
- 投影
- 连接
- 除

2.4.2 专门的关系运算

学生-课程数据库：

学生关系Student、课程关系Course和选修关系SC

Student

学号 Sno	姓名 Sname	性别 Ssex	年龄 Sage	所在系 Sdept
200215121	李勇	男	20	CS
200215122	刘晨	女	19	IS
200215123	王敏	女	18	MA
200215125	张立	男	19	IS

2.4.2 专门的关系运算

Course

课程号 Cno	课程名 Cname	先行课 Cpno	学分 Ccredit
1	数据库	5	4
2	数学		2
3	信息系统	1	4
4	操作系统	6	3
5	数据结构	7	4
6	数据处理		2
7	PASCAL语言	6	4

2.4.2 专门的关系运算

SC

学号 Sno	课程号 Cno	成绩 Grade
200215121	1	92
200215121	2	85
200215121	3	88
200215122	2	90
200215122	3	80

1. 选择 (Selection)

1) 选择又称为限制 (Restriction)

2) 选择运算符的含义

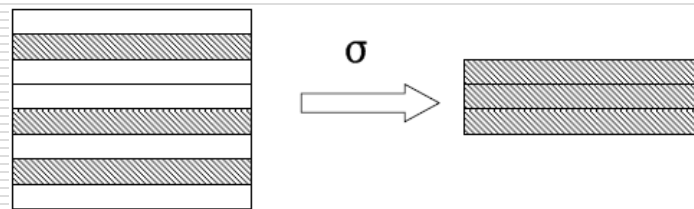
■ 在关系R中选择满足给定条件的诸元组

$$\sigma_F(R) = \{t \mid t \in R \wedge F(t) = \text{'真'}\}$$

■ F: 选择条件, 是一个逻辑表达式, 基本形式为:

$$X1 \theta Y1$$

3) 选择运算是从关系R中选取使逻辑表达式F为真的元组, 是从行的角度进行的运算



1. 选择

例1 查询信息系（IS系）全体学生

$\sigma_{Sdept = 'IS'} (Student)$

或 $\sigma_5 = 'IS' (Student)$

结果：

Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
200215122	刘晨	女	19	IS
200215125	张立	男	19	IS

1. 选择

[例2] 查询年龄小于20岁的学生

$\sigma_{\text{Sage} < 20}(\text{Student})$

或 $\sigma_4 < 20(\text{Student})$

结果：

Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
200215122	刘晨	女	19	IS
200215123	王敏	女	18	MA
200215125	张立	男	19	IS

2. 投影 (Projection)

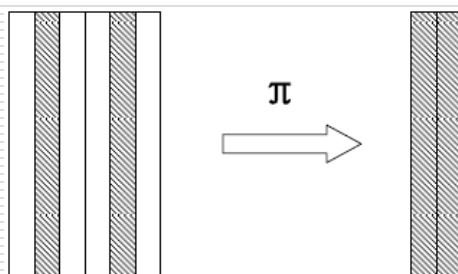
1) 投影运算符的含义

- 从R中选出若干属性列组成新的关系

$$\pi_A(R) = \{ t[A] \mid t \in R \}$$

A: R中的属性列

2) 投影操作主要是从列的角度进行运算



- 但投影之后不仅取消了原关系中的某些列，而且还可能取消某些元组（避免重复行）

2. 投影 (Projection)

例3 查询学生的姓名和所在系

即求Student关系上学生姓名和所在系两个属性上的投影

$\pi_{\text{Sname}, \text{Sdept}}(\text{Student})$

或 $\pi_{2, 5}(\text{Student})$

结果:

Sname	Sdept
李勇	CS
刘晨	IS
王敏	MA
张立	IS

2. 投影 (Projection)

例4 查询学生关系Student中都有哪些系

$\pi_{\text{Sdept}}(\text{Student})$

结果:

Sdept
CS
IS
MA

3. 连接 (Join)

1) 连接也称为 θ 连接

2) 连接运算的含义

- 从两个关系的笛卡尔积中选取属性间满足一定条件的元组

$$R \underset{A \theta B}{\bowtie} S = \{ \widehat{t_r t_s} \mid t_r \in R \wedge t_s \in S \wedge t_r[A] \theta t_s[B] \}$$

- A 和 B : 分别为 R 和 S 上度数相等且可比的属性组

- θ : 比较运算符

- 连接运算从 R 和 S 的广义笛卡尔积 $R \times S$ 中选取 (R 关系) 在 A 属性组上的值与 (S 关系) 在 B 属性组上值满足比较关系的元组。

3. 连接

3) 两类常用连接运算

■ 等值连接 (equi join)

➤ 什么是等值连接

θ 为 “=” 的连接运算称为等值连接

➤ 等值连接的含义

从关系 R 与 S 的广义笛卡尔积中选取 A 、 B 属性值相等的那些元组，即等值连接为：

$$\text{➤ } R \underset{A=B}{\bowtie} S = \{ \widehat{t_r t_s} \mid tr \in R \wedge ts \in S \wedge tr[A] = ts[B] \}$$

3. 连接

■ 自然连接 (Natural join)

➤ 自然连接是一种特殊的等值连接

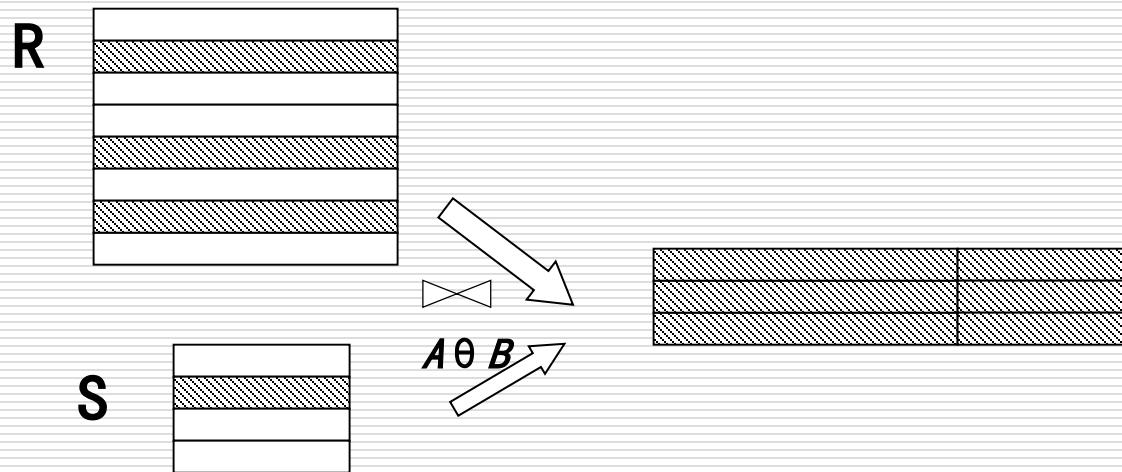
- 两个关系中进行比较的分量必须是相同的属性组
- 在结果中把重复的属性列去掉

➤ 自然连接的含义

- R 和 S 具有相同的属性组 B
- $R \bowtie S = \{ \widehat{t_r t_s} \mid t_r \in R \wedge t_s \in S \wedge t_r[B] = t_s[B] \}$

3. 连接

4) 一般的连接操作是从行的角度进行运算。



自然连接还需要取消重复列，所以是同时从行和列的角度进行运算。

3. 连接

例5 关系R和关系S如图所示。一般连接 $R \bowtie S$ 、等值连接 $R \bowtie S$ 和自然连接 $R \bowtie S$ 的结果如下。

R			S	
A	B	C	B	E
a_1	b_1	5	b_1	3
a_1	b_2	6	b_2	7
a_2	b_3	8	b_3	10
a_2	b_4	12	b_3	2
			b_5	2

$R \bowtie S$
 $R.B=S.B$

A	R.B	C	S.B	E
a_1	b_1	5	b_1	3
a_1	b_2	6	b_2	7
a_2	b_3	8	b_3	10
a_2	b_3	8	b_3	2

$R \bowtie S$
 $C < E$

A	R.B	C	S.B	E
a_1	b_1	5	b_2	7
a_1	b_1	5	b_3	10
a_1	b_2	6	b_2	7
a_1	b_2	6	b_3	10
a_2	b_3	8	b_3	10

$R \bowtie S$

A	B	C	E
a_1	b_1	5	3
a_1	b_2	6	7
a_2	b_3	8	10
a_2	b_3	8	2

3. 连接

□ 外连接

如果把舍弃的元组也保存在结果关系中，而在其他属性上填空值(Null)，这种连接就叫做外连接(OUTERJOIN)。

□ 左外连接

如果只把左边关系 R 中要舍弃的元组保留就叫做左外连接(LEFT OUTER JOIN或LEFT JOIN)

□ 右外连接

如果只把右边关系 S 中要舍弃的元组保留就叫做右外连接(RIGHT OUTER JOIN或RIGHT JOIN)。

3. 连接

图 (a) 是例5中关系R和关系S的外连接, 图 (b) 是例5中关系R和关系S的左外连接, 图 (c) 是右外连接。

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>E</i>
<i>a</i> ₁	<i>b</i> ₁	5	3
<i>a</i> ₁	<i>b</i> ₂	6	7
<i>a</i> ₂	<i>b</i> ₃	8	10
<i>a</i> ₂	<i>b</i> ₃	8	2
<i>a</i> ₂	<i>b</i> ₄	12	NULL
NULL	<i>b</i> ₅	NULL	2

(a) 外连接

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>E</i>
<i>a</i> ₁	<i>b</i> ₁	5	3
<i>a</i> ₁	<i>b</i> ₂	6	7
<i>a</i> ₂	<i>b</i> ₃	8	10
<i>a</i> ₂	<i>b</i> ₃	8	2
<i>a</i> ₂	<i>b</i> ₄	12	NULL

(b) 左外连接

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>E</i>
<i>a</i> ₁	<i>b</i> ₁	5	3
<i>a</i> ₁	<i>b</i> ₂	6	7
<i>a</i> ₂	<i>b</i> ₃	8	10
<i>a</i> ₂	<i>b</i> ₃	8	2
NULL	<i>b</i> ₅	NULL	2

(c) 右外连接

4. 除 (Division)

- 给定关系 $R(X, Y)$ 和 $S(Y, Z)$ ，其中 X, Y, Z 为属性组。
- R 中的 Y 与 S 中的 Y 可以有不同的属性名，但必须出自相同的域集。
- R 与 S 的除运算得到一个新的关系 $P(X)$ ， P 是 R 中满足下列条件的元组在 X 属性列上的投影：

元组在 X 上分量值 x 的象集 Y_x ，包含 S 在 Y 上投影的集合。

$$R \div S = \{t_r[X] \mid t_r \in R \wedge \pi_Y(S) \subseteq Y_x\}$$

Y_x : x 在 R 中的象集， $x=t_r[X]$

- 除操作是同时从行和列角度进行运算

4. 除

例6 设关系R、S分别为下图的(a)和(b)， $R \div S$ 的结果为图(c)

R		
A	B	C
a_1	b_1	c_2
a_2	b_3	c_7
a_3	b_4	c_6
a_1	b_2	c_3
a_4	b_6	c_6
a_2	b_2	c_3
a_1	b_2	c_1

(a)

S		
B	C	D
b_1	c_2	d_1
b_2	c_1	d_1
b_2	c_3	d_2

(b)

$R \div S$
A
a_1

(c)

■ 在关系R中，A可以取四个值 $\{a_1, a_2, a_3, a_4\}$

a₁的象集为

$\{(b_1, c_2), (b_2, c_3), (b_2, c_1)\}$

a₂的象集为 $\{(b_3, c_7), (b_2, c_3)\}$

a₃的象集为 $\{(b_4, c_6)\}$

a₄的象集为 $\{(b_6, c_6)\}$

■ S在(B, C)上的投影为

$\{(b_1, c_2), (b_2, c_1), (b_2, c_3)\}$

■ 只有a₁的象集包含了S在(B, C)属性组上的投影

所以 $R \div S = \{a_1\}$

5. 综合举例

以学生-课程数据库为例 (P. 56)

例7 查询至少选修1号课程和3号课程的学生号码

□首先建立一个临时关系K:

□然后求: $\pi_{Sno, Cno}(SC) \div K$

95001象集 {1, 2, 3}

95002象集 {2, 3}

$\pi_{Cno}(K) = \{1, 3\}$

K	
Cno	
1	
3	

$\pi_{Sno, Cno}(SC)$	
Sno	Cno
95001	1
95001	2
95001	3
95002	2
95002	3

于是: $\pi_{Sno, Cno}(SC) \div K = \{95001\}$

综合举例(续)

例8 查询选修了2号课程的学生学号。

$$\pi_{\text{Sno}} \left(\sigma_{\text{Cno}='2'} (\text{SC}) \right) \\ = \{ 95001, 95002 \}$$

综合举例 (续)

例9 查询至少选修了一门其直接先行课为5号课程的课程的学生姓名。

$$\pi_{Sname}(\sigma_{Cpno='5'}(Course \bowtie SC \bowtie Student))$$

或

$$\pi_{Sname}(\sigma_{Cpno='5'}(Course) \bowtie SC \bowtie \pi_{Sno, Sname}(Student))$$

或

$$\pi_{Sname}(\pi_{Sno}(\sigma_{Cpno='5'}(Course) \bowtie SC) \bowtie \pi_{Sno, Sname}(Student))$$

综合举例(续)

例10 查询选修了全部课程的学生号码和姓名。

$$\pi_{Sno, Cno}(SC) \div \pi_{Cno}(Course) \bowtie \pi_{Sno, Sname}(Student)$$

小结

□ 关系代数运算

■ 关系代数运算

并、差、交、笛卡尔积、投影、选择、连接、除

■ 基本运算

并、差、笛卡尔积、投影、选择

■ 交、连接、除

可以用5种基本运算来表达

引进它们并不增加语言的能力，但可以简化表达

□ 关系代数表达式

■ 关系代数运算经有限次复合后形成的式子

□ 典型关系代数语言

■ ISBL (Information System Base Language)

➤ 由IBM United Kingdom研究中心研制

➤ 用于PRTV (Peterlee Relational Test Vehicle) 实验系统

第二章 关系数据库

2.1 关系模型概述

2.2 关系数据结构

2.3 关系的完整性

2.4 关系代数

2.5 关系演算

2.6 小结

2.5 关系演算

□ 关系演算

以数理逻辑中的谓词演算为基础

□ 种类：按谓词变元不同分类

1. 元组关系演算：

以元组变量作为谓词变元的基本对象

元组关系演算语言ALPHA

2. 域关系演算：

以域变量作为谓词变元的基本对象

域关系演算语言QBE

2.5.1 元组关系演算语言ALPHA

□ 由E. F. Codd提出

关系数据库管理系统INGRES所用的QUEL语言是参照ALPHA语言研制的

□ 语句

检索语句

■ GET

更新语句

■ PUT, HOLD, UPDATE, DELETE, DROP

一、检索操作

□ 语句格式：

GET 工作空间名 [(定额)] (表达式1)
[: 操作条件] [DOWN/UP 表达式2]

■ 定额：规定检索的元组个数

- 格式：数字

■ 表达式1：指定语句的操作对象

- 格式：

关系名 | 关系名. 属性名 | 元组变量. 属性名 | 集函数 [, ...]

■ 操作条件：将操作结果限定在满足条件的元组中

- 格式：逻辑表达式

■ 表达式2：指定排序方式

- 格式：关系名. 属性名 | 元组变量. 属性名 [, ...]

检索操作（续）

- (1) 简单检索(即不带条件的检索)
- (2) 限定的检索(即带条件的检索)
- (3) 带排序的检索
- (4) 带定额的检索
- (5) 用元组变量的检索
- (6) 用存在量词的检索
- (7) 带有多个关系的表达式的检索
- (8) 用全称量词的检索
- (9) 用两种量词的检索
- (10) 用蕴涵 (Implication) 的检索
- (11) 集函数

(1) 简单检索

格式：GET 工作空间名 (表达式1)

例1 查询所有被选修的课程号码。

GET W (SC. Cno)

例2 查询所有学生的数据。

GET W (Student)

(2) 限定的检索

格式：GET 工作空间名 (表达式1) : 操作条件

例3 查询信息系(IS)中年龄小于20岁的学生的学号和年龄。

GET W (Student. Sno, Student. Sage) :

Student. Sdept=' IS' ^ Student. Sage<20

(3) 带排序的检索

**格式：GET 工作空间名 (表达式1) [: 操作条件]
DOWN/UP 表达式2**

例4 查询计算机科学系 (CS) 学生的学号、年龄，结果按年龄降序排序。

GET W (Student. Sno, Student. Sage) :

Student. Sdept= 'CS' DOWN Student. Sage

(4) 带定额的检索

格式：GET 工作空间名 (定额) (表达式1)

[： 操作条件] [DOWN/UP 表达式2]

例5 取出一个信息系学生的学号。

GET W (1) (Student. Sno) : Student. Sdept='IS'

例6 查询信息系年龄最大的三个学生的学号及其年龄，结果按年龄降序排序。

GET W (3) (Student. Sno, Student. Sage) :

Student. Sdept='IS' DOWN Student. Sage

(5) 用元组变量的检索

□ 元组变量的含义

- 表示可以在某一关系范围内变化（也称为范围变量 Range Variable）

□ 元组变量的用途

- 简化关系名：设一个较短名字的元组变量来代替较长的关系名。
- 操作条件中使用量词时必须用元组变量。

□ 定义元组变量

- 格式：RANGE 关系名 变量名
- 一个关系可以设多个元组变量

(5) 用元组变量的检索

例7 查询信息系学生的名字

RANGE Student X

GET W (X. Sname) : X. Sdept= 'IS'

□ ALPHA语言用RANGE来说明元组变量。

(6) 用存在量词的检索

例8 查询选修2号课程的学生名字。

RANGE SC X

GET W (Student. Sname) :

$\exists X (X. Sno = Student. Sno \wedge X. Cno = '2')$

例9 查询选修了这样课程的学生学号，其直接先行课是6号课程。

RANGE Course CX

GET W (SC. Sno) :

$\exists CX (CX. Cno = SC. Cno \wedge CX. Pcnno = '6')$

用存在量词的检索(续)

例10 查询至少选修一门其先行课为6号课程的学生名字

RANGE Course CX

SC SCX

GET W (Student. Sname) :

$\exists \text{SCX} (\text{SCX. Sno} = \text{Student. Sno} \wedge$

$\exists \text{CX} (\text{CX. Cno} = \text{SCX. Cno} \wedge \text{CX. Pcnno} = '6'))$

前束范式形式:

GET W (Student. Sname) :

$\exists \text{SCX} \exists \text{CX} (\text{SCX. Sno} = \text{Student. Sno} \wedge$

$\text{CX. Cno} = \text{SCX. Cno} \wedge \text{CX. Pcnno} = '6'))$

(7) 带有多个关系的表达式的检索

例11 查询成绩为90分以上的学生名字与课程名字。

RANGE SC SCX

GET W (Student. Sname, Course. Cname) :

\exists SCX (SCX. Grade \geq 90 \wedge

SCX. Sno=Student. Sno \wedge

Course. Cno=SCX. Cno)

(8) 用全称量词的检索

例12 查询不选1号课程的学生名字。

RANGE SC SCX

GET W (Student. Sname) :

$\forall \text{SCX} (\text{SCX. Sno} \neq \text{Student. Sno} \vee \text{SCX. Cno} \neq '1')$

用存在量词表示：

RANGE SC SCX

GET W (Student. Sname) :

$\neg \exists \text{SCX} (\text{SCX. Sno} = \text{Student. Sno} \wedge \text{SCX. Cno} = '1')$

学 号 Sno	姓 名 Sname	性 别 Ssex	年 龄 Sage	所在系 Sdept
200215121	李勇	男	20	CS
200215122	刘晨	女	19	CS
200215123	王敏	女	18	MA
200515125	张立	男	19	IS

学 号 Sno	课程号 Cno	成绩 Grade
200215121	1	92
200215121	2	85
200215121	3	88
200215122	2	90
200215122	3	80

课程号 Cno	课程名 Cname	先行课 Cpno	学分 Cccredit
1	数据库	5	4
2	数学		2
3	信息系统	1	4
4	操作系统	6	3
5	数据结构	7	4
6	数据处理		2
7	PASCAL语言	6	4

见P56

Student. Sname

$\forall SCX (SCX. Sno \neq Student. Sno \vee SCX. Cno \neq '1') \Leftrightarrow$

$((95001, 1, 92). Sno \neq Student. Sno \vee (95001, 1, 92). Cno \neq '1') \wedge$

$((95001, 2, 85). Sno \neq Student. Sno \vee (95001, 2, 85). Cno \neq '1') \wedge$

$((95001, 3, 88). Sno \neq Student. Sno \vee (95001, 3, 88). Cno \neq '1') \wedge$

$((95002, 2, 90). Sno \neq Student. Sno \vee (95002, 2, 90). Cno \neq '1') \wedge$

$((95002, 3, 80). Sno \neq Student. Sno \vee (95002, 3, 80). Cno \neq '1')$

当Student. Sno=95001时，上式不成立。

(9) 用两种量词的检索

例13 查询选修了全部课程的学生姓名。

RANGE Course CX

SC SCX

GET W (Student. Sname) :

**$\forall CX \exists SCX (SCX. Sno = Student. Sno \wedge$
 $SCX. Cno = CX. Cno)$**

Student. Sname

$\forall CX \exists SCX (SCX. Sno = Student. Sno \wedge SCX. Cno = CX. Cno) \Leftrightarrow$

$\exists SCX (SCX. Sno = Student. Sno \wedge SCX. Cno = (1, \text{数据库}, 5, 4). Cno) \wedge$

$\exists SCX (SCX. Sno = Student. Sno \wedge SCX. Cno = (2, \text{数学}, , 2). Cno) \wedge$

$\exists SCX (SCX. Sno = Student. Sno \wedge SCX. Cno = (3, \text{信息系统}, 1, 4). Cno) \wedge$

$\exists SCX (SCX. Sno = Student. Sno \wedge SCX. Cno = (4, \text{操作系统}, 6, 3). Cno) \wedge$

$\exists SCX (SCX. Sno = Student. Sno \wedge SCX. Cno = (5, \text{数据结构}, 7, 4). Cno) \wedge$

$\exists SCX (SCX. Sno = Student. Sno \wedge SCX. Cno = (6, \text{数据处理}, , 2). Cno) \wedge$

$\exists SCX (SCX. Sno = Student. Sno \wedge SCX. Cno = (7, \text{PASCAL语言}, 6, 4). Cno)$

(10) 用蕴涵 (Implication) 的检索

例14 查询最少选修了95002学生所选课程的学生学号。

RANGE Couse CX

SC SCX

SC SCY

GET W (Student. Sno) :

$\forall CX (\exists SCX (SCX. Sno = '95002' \wedge SCX. Cno = CX. Cno)$

$\implies \exists SCY (SCY. Sno = Student. Sno \wedge SCY. Cno = CX. Cno))$

(11) 集函数

常用集函数 (Aggregation function) 或内部函数 (Build-in function)

函 数 名	功 能
COUNT	对元组计数
TOTAL	求 总 和
MAX	求最大值
MIN	求最小值
AVG	求平均值

集函数(续)

例15 查询学生所在系的数目。

GET W (COUNT(Student. Sdept))

COUNT函数在计数时会自动排除重复值。

例16 查询信息系学生的平均年龄

GET W (AVG(Student. Sage) :

Student. Sdept='IS')

二、更新操作

(1) 修改操作

(2) 插入操作

(3) 删除操作

(1) 修改操作步骤

- ① 用HOLD语句将要修改的元组从数据库中读到工作空间中

HOLD 工作空间名 (表达式1) [: 操作条件]

HOLD语句是带上并发控制的GET语句

- ② 用宿主语言修改工作空间中元组的属性

- ③ 用UPDATE语句将修改后的元组送回数据库中

UPDATE 工作空间名

修改操作(续)

例17 把95007学生从计算机科学系转到信息系。

HOLD W (Student. Sno, Student. Sdept) :

Student. Sno='95007'

(从Student关系中读出95007学生的数据)

MOVE 'IS' TO W. Sdept (用宿主语言进行修改)

UPDATE W (把修改后的元组送回Student关系)

(2) 插入操作

步骤：

- ① 用宿主语言在工作空间中建立新元组
- ② 用PUT语句把该元组存入指定关系中
PUT 工作空间名 (关系名)

□ PUT语句只对一个关系操作

插入操作(续)

例18 学校新开设了一门2学分的课程“计算机组织与结构”，其课程号为8，直接先行课为6号课程。插入该课程元组

MOVE '8' TO W. Cno

MOVE '计算机组织与结构' TO W. Cname

MOVE '6' TO W. Cpno

MOVE '2' TO W. Ccredit

PUT W (Course)

(3) 删除操作

- ① 用HOLD语句把要删除的元组从数据库中读到工作空间中
- ② 用DELETE语句删除该元组

DELETE 工作空间名

例19 95110学生因故退学，删除该学生元组。

HOLD W (Student):Student.Sno='95110'

DELETE W

删除操作(续)

例20 将学号95001改为95102。

HOLD W (Student):Student. Sno='95001'

DELETE W

MOVE '95102' TO W. Sno

MOVE '李勇' TO W. Sname

MOVE '男' TO W. Ssex

MOVE '20' TO W. Sage

MOVE 'CS' TO W. Sdept

PUT W (Student)

删除操作(续)

例21 删除全部学生。

HOLD W (Student)

DELETE W

- 为保证参照完整性，删除Student中元组时相应地要删除SC中的元组

HOLD W (SC)

DELETE W

小结：元组关系演算语言ALPHA

□ 检索操作 GET

GET 工作空间名[(定额)] (表达式1) [: 操作条件] [DOWN/UP
表达式2]

□ 插入操作

■ 建立新元组--PUT

□ 修改操作

■ HOLD--修改--UPDATE

□ 删除操作

■ HOLD--DELETE

2.5 关系演算

2.5.1 元组关系演算语言ALPHA

2.5.2 域关系演算语言QBE

2.5.2 域关系演算语言QBE

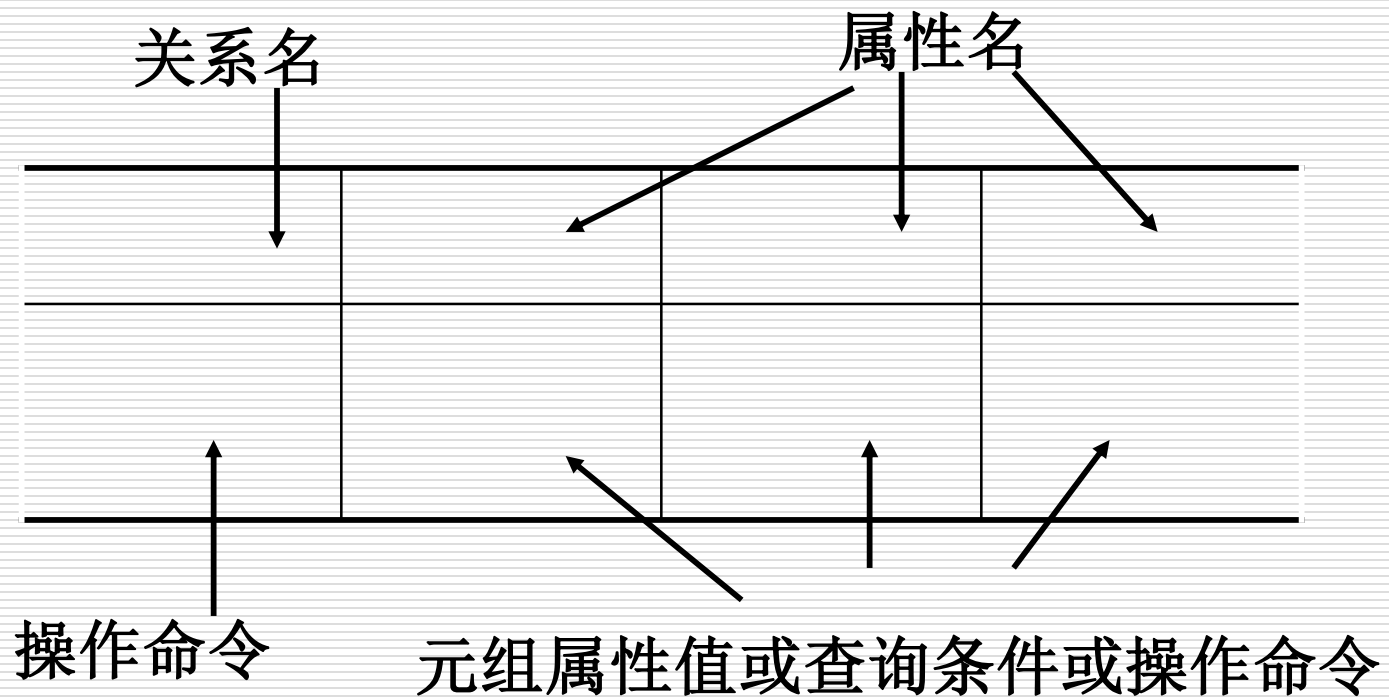
□ 一种典型的域关系演算语言

- 由M. M. Zloof提出
- 1978年在IBM370上得以实现
- QBE也指此关系数据库管理系统

□ QBE: Query By Example

- 基于屏幕表格的查询语言
- 查询要求：以填写表格的方式构造查询
- 用示例元素(域变量)来表示查询结果可能的情况
- 查询结果：以表格形式显示

QBE操作框架



一、检索操作

- (1) 用户提出要求;
- (2) 屏幕显示空白表格;

- (3) 用户在最左边一栏输入要查询的关系名, 例如 Student;

Student					

检索操作（续）

(4) 系统显示该关系的属性名

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept

(5) 用户在上面构造查询要求

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
		P. <u>I</u>			IS

(6) 屏幕显示查询结果

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
		李勇 张立			IS

构造查询的几个要素

- 示例元素：即域变量，一定要加下划线

示例元素是这个域中可能的一个值，它不必是查询结果中的元素

- 打印操作符P.：指定查询结果所含属性列

- 查询条件：不用加下划线

可使用比较运算符 $>$ ， \geq ， $<$ ， \leq ， $=$ 和 \neq

其中 $=$ 可以省略

- 排序要求

1. 简单查询

例1 查询全体学生的全部数据。

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	P. <u>95001</u>	P. <u>李勇</u>	P. <u>男</u>	P. <u>20</u>	P. <u>CS</u>

□ 显示全部数据也可以简单地把P. 操作符作用在关系名上。

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
P.					

2. 条件查询

例2 求信息系全体学生的姓名。

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
		P. <u>李勇</u>			IS

例3 求年龄大于19岁的学生的学号。

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	P. <u>95001</u>			>19	

条件查询（与条件）

例4 求计算机科学系年龄大于19岁的学生的学号。

方法（1）：把两个条件写在同一行上

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	P. <u>95001</u>			>19	CS

方法（2）：把两个条件写在不同行上，但使用相同的示例元素值

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	P. <u>95001</u> P. <u>95001</u>			>19	CS

条件查询（续）

例5 查询既选修了1号课程又选修了2号课程的学生的学号。

SC	Sno	Cno	Grade
	P. <u>95001</u>	1	
	P. <u>95001</u>	2	

条件查询（续）

例6 查询计算机科学系或者年龄大于19岁的学生的学号。

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	P. <u>95001</u> P. <u>95002</u>			>19	CS

多表连接

[例7] 查询选修1号课程的学生姓名。

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	<u>95001</u>	P. <u>李勇</u>			

SC	Sno	Cno	Grade
	<u>95001</u>	1	

注意：示例元素Sno是连接属性，其值在两个表中要相同。

条件查询（非条件）

例8 查询未选修1号课程的学生姓名

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	<u>95001</u>	P. 李勇			

SC	Sno	Cno	Grade
¬	<u>95001</u>	1	

思路：显示学号为95001的学生名字，而该学生选修1号课程的情况为假

条件查询（续）

例9 查询有两个人以上选修的课程号

SC	Sno	Cno	Grade
	<u>95001</u> \neg . <u>95001</u>	P. <u>1</u> <u>1</u>	

思路：查询这样的课程1，它不仅被95001选修
而且也被另一个学生（ \neg 95001）选修了

3. 集函数

常用集函数：

函 数 名	功 能
CNT	对元组计数
SUM	求 总 和
AVG	求平均值
MAX	求最大值
MIN	求最小值

集函数（续）

例10 查询信息系学生的平均年龄。

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
				P. AVG. ALL.	IS

4. 对查询结果排序

□ 升序排序：

- 对查询结果按某个属性值的升序排序，只需在相应列中填入“A0.”

□ 降序排序：

- 按降序排序则填“D0.”

□ 多列排序：

- 如果按多列排序，用“A0(i).”或“D0(i).”表示，其中*i*为排序的优先级，*i*值越小，优先级越高

4. 对查询结果排序（续）

例11 查全体男生的姓名，要求查询结果按所在系升序排序，对相同系的学生按年龄降序排序。

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
		P. 李勇	男	D0 (2) .	A0 (1) .

二、修改操作

例12 把95001学生的年龄改为18岁。

方法(1)：将操作符“U.”放在值上

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	95001			U. 18	

方法(2)：将操作符“U.”放在关系上

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
U.	95001			18	

- ❑ 码95001标明要修改的元组。“U.”标明所在的行是修改后的新值。
- ❑ 由于主码是不能修改的，所以系统不会混淆要修改的属性。

修改操作(续)

例13 将计算机系所有学生的年龄都改为18岁

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	<u>95008</u>			U. 18	CS

例14 把95001学生的年龄增加1岁

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
	95001			<u>17</u>	
U.	95001			<u>17+1</u>	

- 分两行分别表示改前和改后的示例元素
- 必须将操作符“U.”放在关系上

修改操作(续)

例15 将计算机系所有学生的年龄都增加1岁

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
U.	<u>95008</u>			<u>18</u>	CS
	<u>95008</u>			<u>18+1</u>	

2. 插入操作

例16 把信息系女生95701，姓名张三，年龄17岁存入数据库中。

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
I.	95701	张三	女	17	IS

3. 删除操作

例17 删除学生95089

Student	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
D.	95089				

- 为保证参照完整性，删除95089学生前，先删除95089学生选修的全部课程

SC	Sno	Cno	Grade
D.	95089		

第二章 关系数据库

2.1 关系模型概述

2.2 关系数据结构

2.3 关系的完整性

2.4 关系代数

2.5 关系演算

2.6 小结

2.6 小结

- 关系数据库系统是目前使用最广泛的数据库系统
- 关系数据库系统与非关系数据库系统的区别：
 - 关系系统只有“表”这一种数据结构；
 - 非关系数据库系统还有其他数据结构，以及对这些数据结构的操作
- 关系数据结构
 - 关系
 - 域
 - 笛卡尔积
 - 关系
 - 关系，属性，元组
 - 候选码，主码，主属性
 - 基本关系的性质
 - 关系模式
 - 关系数据库

2.6 小结

□ 关系操作

■ 查询

- 选择、投影、连接、除、并、交、差

■ 数据更新

- 插入、删除、修改

□ 关系的完整性约束

■ 实体完整性

■ 参照完整性

- 外码

■ 用户定义的完整性

□ 关系数据语言

■ 关系代数语言

■ 关系演算语言

- 元组关系演算语言ALPHA
- 域关系演算语言QBE