

# 数据库系统之二

## --数据库语言-SQL

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师  
黑龙江省教学名师  
教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on **I**ntelligent  
**C**omputing for **E**nterprises & **S**ervices,  
**H**arbin **I**nstitute of **T**echnology



# 第7讲 SQL语言之复杂查询与视图

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师

黑龙江省教学名师

教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on **I**ntelligent  
**C**omputing for **E**nterprises & **S**ervices,  
**H**arbin **I**nstitute of **T**echnology



# 本讲学习什么？



## 基本内容

1. SQL语言之子查询运用
2. SQL语言之结果计算与聚集函数
3. SQL语言之分组查询与分组过滤
4. 利用SQL语言实现关系代数操作
5. SQL语言之视图及其应用

## 重点与难点

- SQL-SELECT : **IN | NOT IN,  $\theta$  some,  $\theta$  all, Exists | NOT Exists**
- SQL-SELECT : **聚集函数 , GROUP BY, HAVING**
- 视图及其应用



# 利用SQL语言表达复杂查询

## (NOT) IN子查询

战德臣

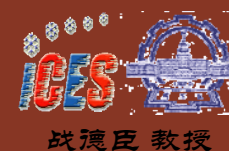
哈尔滨工业大学 教授·博士生导师  
黑龙江省教学名师  
教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on Intelligent  
Computing for Enterprises & Services,  
Harbin Institute of Technology



# 利用SQL语言表达复杂查询—(NOT) IN子查询

## (1)子查询



### 为什么需要子查询？

➤现实中，很多情况需要进行下述条件的判断

- ❑ 集合成员资格

- ✓ 某一元素是否是某一个集合的成员

- ❑ 集合之间的比较

- ✓ 某一个集合是否包含另一个集合等

- ❑ 集合基数的测试

- ✓ 测试集合是否为空

- ✓ 测试集合是否存在重复元组



➤子查询：出现在Where子句中的Select语句被称为子查询(subquery)，子查询返回了一个集合，可以通过与这个集合的比较来确定另一个查询集合。

➤三种类型的子查询：(NOT) IN-子查询； $\theta$ -Some/  $\theta$ -All子查询；(NOT) EXISTS子查询



# 利用SQL语言表达复杂查询—(NOT) IN子查询

## (2) IN与NOT IN谓词子查询



### (NOT) IN子查询

➤基本语法:

表达式 [**not**] **in** (子查询)

- 语法中，表达式的最简单形式就是列名或常数。
- 语义：判断某一表达式的值是否在子查询的结果中。

**示例：列出张三、王三同学的所有信息**

```
Select * From Student  
Where Sname in (“张三”, “王三”);
```

//此处直接使用了某一子查询的结果集合。如果该集合是已知的固定的，可以如上直接书写

➤上述示例相当于

```
Select * From Student  
Where Sname = “张三” or Sname = “王三”;
```



# 利用SQL语言表达复杂查询—(NOT) IN子查询

## (2) IN与NOT IN谓词子查询



**示例：列出选修了001号课程的学生学号和姓名**

```
Select S#, Sname From Student  
Where S# in ( Select S# From SC Where C# = '001'  );
```

**示例：求既学过001号课程, 又学过002号课程的学生学号**

```
Select S# From SC  
Where C# = '001' and  
S# in ( Select S# From SC Where C# = '002' );
```

还能够怎样书写?

一种查询多种书写方式是好还是不好?



# 利用SQL语言表达复杂查询—(NOT) IN子查询

## (2) IN与NOT IN谓词子查询



**示例：列出没学过李明老师讲授课程的所有同学的姓名？**

```
Select  Sname  From  Student
Where  S#  not in ( Select  S#  From  SC, Course C, Teacher T
                  Where  T.Tname = '李明' and SC.C# = C.C#
                  and  T.T# = C.T# );
```

➤注意下述写法的不正确性！

```
Select  Sname  From  Student S, SC, Course C, Teacher T
Where  T.Tname <> '李明' and C.C# = SC.C#
      and SC.S# = S.S# and T.T# = C.T#;
```

为什么不  
正确？



# 利用SQL语言表达复杂查询—(NOT) IN子查询

## (3) 非相关子查询



- 带有子查询的Select语句区分为内层和外层

外层查询

Select Sname

From Student

Where S# not in ( Select S#

From SC, Course C, Teacher T

Where T.Tname = '李明' and SC.C# = C.C#  
and T.T# = C.T# ) ;

内层查询

- **非相关子查询**：内层查询独立进行，没有涉及任何外层查询相关信息的子查询
- 前面的子查询示例都是非相关子查询



# 利用SQL语言表达复杂查询—(NOT) IN子查询

## (4) 相关子查询



- **相关子查询**：内层查询需要依靠外层查询的某些参量作为限定条件才能进行的子查询
- 外层向内层传递的参量需要使用外层的表名或表别名来限定

**示例：求学过001号课程的同学的姓名**

```
Select  Sname
From    Student Stud
Where   S# in ( Select  S#
                From    SC
                Where   S# = Stud.S# and C# = '001' );
```

相关子查询要注意什么？

与多重循环的原则是否一样呢？

- 注意：相关子查询只能由外层向内层传递参数，而不能反之；这也称为变量的作用域原则。



# 利用SQL语言表达复杂查询

θ Some与θ All子查询

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师

黑龙江省教学名师

教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on Intelligent  
Computing for Enterprises & Services,  
Harbin Institute of Technology



# 利用SQL语言表达复杂查询-- $\theta$ Some与 $\theta$ All子查询

## (1)子查询



### 为什么需要子查询？

➤现实中，很多情况需要进行下述条件的判断

- ❑ 集合成员资格

- ✓ 某一元素是否是某一个集合的成员

- ❑ 集合之间的比较

- ✓ 某一个集合是否包含另一个集合等

- ❑ 集合基数的测试

- ✓ 测试集合是否为空

- ✓ 测试集合是否存在重复元组



➤子查询：出现在Where子句中的Select语句被称为子查询(subquery)，子查询返回了一个集合，可以通过与这个集合的比较来确定另一个查询集合。

➤三种类型的子查询：(NOT) IN-子查询； $\theta$ -Some/  $\theta$ -All子查询；(NOT) EXISTS子查询



# 利用SQL语言表达复杂查询-- $\theta$ Some与 $\theta$ All子查询

## (2) $\theta$ some / $\theta$ all谓词子查询



### $\theta$ some / $\theta$ all子查询

➤ 基本语法:

表达式  $\theta$  some (子查询)

表达式  $\theta$  all (子查询)

与“某一个”比较，还是与“所有”比较？

➤ 语法中， $\theta$  是比较运算符：<, >, >=, <=, =, <>。

➤ 语义：将表达式的值与子查询的结果进行比较：

□ 如果表达式的值至少与子查询结果的某一个值相比较满足 $\theta$ 关系，则“表达式  $\theta$  some (子查询)”的结果便为真；

□ 如果表达式的值与子查询结果的所有值相比较都满足 $\theta$ 关系，则“表达式  $\theta$  all (子查询)”的结果便为真；



## 利用SQL语言表达复杂查询-- $\exists$ Some与 $\forall$ All子查询

### (2) $\exists$ some / $\forall$ all谓词子查询



**示例：找出工资最低的教师姓名**

```
Select Tname From Teacher
Where Salary <= all ( Select Salary From Teacher );
```

利用元组演算  
怎样表达？

**示例：找出001号课成绩不是最高的所有学生的学号**

```
Select S# From SC
Where C# = "001" and
      Score < some ( Select Score From SC Where C# = "001" );
```



## 利用SQL语言表达复杂查询-- $\forall$ Some与 $\forall$ All子查询

### (2) $\forall$ some / $\forall$ all谓词子查询



**示例：找出所有课程都不及格的学生姓名(相关子查询)**

```
Select  Sname From Student
Where  60 > all ( Select  Score From SC
                  Where  S# = Student.S# );
```

**请同学们书写满足下述条件的查询语句**

- ☐ 找出001号课成绩最高的所有学生的学号
- ☐ 找出98030101号同学成绩最低的课程号
- ☐ 找出张三同学成绩最低的课程号

暂停视频  
书写一下...



## 利用SQL语言表达复杂查询-- $\exists$ Some与 $\forall$ All子查询

### (2) $\exists$ some / $\forall$ all谓词子查询



请同学们书写满足下述条件的查询语句

□ 找出001号课成绩最高的所有学生的学号

```
Select S# From SC
Where C# = "001" and
      Score >= all ( Select Score From SC Where C# = "001" );
```

□ 找出98030101号同学成绩最低的课程号

```
Select C# From SC
Where S# = "98030101" and
      Score <= all ( Select Score From SC Where S# = "98030101" );
```

非相关子  
查询

□ 找出张三同学成绩最低的课程号

```
Select C# From SC, Student S
Where Sname = "张三" and S.S#=SC.S# and
      Score <= all ( Select Score From SC
                    Where S#=S.S# );
```

相关子  
查询



## 利用SQL语言表达复杂查询-- $\theta$ Some与 $\theta$ All子查询

### (3) 需要注意的



### 为什么不用 $\theta$ any ?

➤在SQL标准中，也有 $\theta$  any 谓词，但由于其语义的模糊性：any, “任一”是指所有呢？还是指某一个？不清楚，所以被  $\theta$  some替代以求更明晰。

示例：求工资小于任一教师的教师姓名？下面哪一种写法正确呢？

```
Select  Tname  From Teacher
Where  Salary < any ( Select  Salary  From Teacher );
```

怎么理解  
呢？

```
Select  Tname  From Teacher
Where  Salary < some ( Select  Salary  From Teacher );
```

```
Select  Tname  From Teacher
Where  Salary < all ( Select  Salary  From Teacher );
```



# 利用SQL语言表达复杂查询-- $\exists$ Some与 $\forall$ All子查询

## (3) 需要注意的



### 等价性变换需要注意

➤ 如下两种表达方式含义是相同的

表达式 **= some** (子查询)

表达式 **in** (子查询)

### 示例

```
Select Sname From Student S
Where S# in ( Select S# From SC
              Where S# = S.S# and C# = '001' );
```

```
Select Sname From Student S
Where S# = some ( Select S# From SC
                  Where S# = S.S# and C# = '001' );
```

<> Some是否  
等价于 not in?



## 利用SQL语言表达复杂查询-- $\theta$ Some与 $\theta$ All子查询

### (3) 需要注意的



➤如下两种表达方式含义却是不同的，请注意

表达式 **not in** (子查询)

表达式 **<> some** (子查询)

与**not in**等价的是

表达式 **<> all** (子查询)

### 示例

```
Select Sname From Student S
Where S# not in ( Select S# From SC
                  Where S# = S.S# and C# = '001' );
```

```
Select Sname From Student S
Where S# <>some ( Select S# From SC
                  Where S# = S.S# and C# = '001' );
```

结果是什么  
呢？

```
Select Sname From Student S
Where S# <> all ( Select S# From SC
                  Where S# = S.S# and C# = '001' );
```



# 利用SQL语言表达复杂查询

## --(NOT) EXISTS子查询

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师

黑龙江省教学名师

教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on Intelligent  
Computing for Enterprises & Services,  
Harbin Institute of Technology



# 利用SQL语言表达复杂查询--(NOT) EXISTS子查询

## (1)子查询



### 为什么需要子查询？

➤现实中，很多情况需要进行下述条件的判断

❑ **集合成员资格**

✓ **某一元素是否是某一个集合的成员**

❑ **集合之间的比较**

✓ **某一个集合是否包含另一个集合等**

❑ **集合基数的测试**

✓ **测试集合是否为空**

✓ **测试集合是否存在重复元组**



➤子查询：出现在Where子句中的Select语句被称为子查询(subquery)，子查询返回了一个集合，可以通过与这个集合的比较来确定另一个查询集合。

➤三种类型的子查询：(NOT) IN-子查询； $\theta$ -Some/  $\theta$ -All子查询；(NOT) EXISTS子查询



# 利用SQL语言表达复杂查询--(NOT) EXISTS子查询

## (2) EXISTS 与NOT EXISTS谓词子查询



### (NOT) EXISTS 子查询

➤基本语法:

**[not] Exists** (子查询)

➤语义: 子查询结果中有无元组存在

**示例：检索选修了赵三老师主讲课程的所有同学的姓名**

```
Select  DISTINCT Sname  From Student
Where exists ( Select  *  From SC, Course, Teacher
                Where  SC.C# = Course.C#  and SC. S# = Student.S#
                and Course.T# = Teacher.T# and Tname = '赵三' );
```

➤不加not形式的Exists谓词可以不用，比如上面例子就可以直接写成：

```
Select  DISTINCT Sname  From Student, SC, Course, Teacher
Where  SC.C# = Course.C#  and  SC.S# = Student.S#
      and Course.T# = Teacher.T# and Tname = '赵三' );
```



# 利用SQL语言表达复杂查询--(NOT) EXISTS子查询

## (2) EXISTS 与NOT EXISTS谓词子查询



➤然而not Exists却可以实现很多新功能

**示例：检索学过001号教师主讲的所有课程的所有同学的姓名**

Select Sname From Student

Where not exists

( Select \* From Course

Where Course.T# = '001' and not exists

( Select \* From SC

Where S# = Student.S# and C# = Course.C# ) );

//不存在

//有一门001教师主讲课程

//该同学没学过

➤上述语句的意思：不存在有一门001号教师主讲的课程该同学没学过

利用元组演算  
怎样表达？

利用关系代数  
怎样表达？



## 利用SQL语言表达复杂查询--(NOT) EXISTS子查询

### (2) EXISTS 与NOT EXISTS谓词子查询



**示例：列出没学过李明老师讲授任何一门课程的所有同学的姓名**

```
Select Sname From Student
```

```
Where not exists
```

//不存在

```
( Select * From Course, SC, Teacher
```

//学过一门课程

```
Where Tname='李明' and Course.T# =Teacher.T#
```

```
and Course.C# = SC.C# and S# = Student.S# );
```



# 利用SQL语言表达复杂查询--(NOT) EXISTS子查询

## (2) EXISTS 与NOT EXISTS谓词子查询



示例：列出至少学过98030101号同学学过所有课程的同学的学号

```
Select DISTINCT S# From SC SC1
```

```
Where not exists
```

//不存在

```
( Select * From SC SC2
```

//有一门课程

```
Where SC2.S# = '98030101' and not exists
```

//该同学没学过

```
( Select * From SC
```

```
Where C# = SC2.C# and S# = SC1.S# ) );
```

利用元组演算  
怎样表达？

利用关系代数  
怎样表达？

$$\pi_{S\#, C\#} (SC) \div \pi_{C\#} (\sigma_{S\#='98030101'} (SC))$$
$$\{ t[S\#] \mid t \in SC \wedge \forall (u \in SC \wedge u[S\#]='98030101') \}$$
$$(\exists (w \in SC) (w[S\#]=t[S\#] \wedge w[C\#]=u[C\#] )) \}$$



## 利用SQL语言表达复杂查询--(NOT) EXISTS子查询

### (2) EXISTS 与NOT EXISTS谓词子查询



示例：已知SPJ(Sno, Pno, Jno, Qty), 其中Sno供应商号, Pno零件号, Jno工程号, Qty数量, 列出至少用了供应商S1供应的全部零件的工程号

```
Select DISTINCT Jno From SPJ SPJ1
```

```
Where not exists
```

```
( Select * From SPJ SPJ2
```

```
Where SPJ2.Sno = 'S1' and not exists
```

```
( Select * From SPJ SPJ3
```

```
Where SPJ3.Pno = SPJ2.Pno
```

```
and SPJ3.Jno = SPJ1.Jno ) );
```

//不存在

//有一种S1的零件

//该工程没用过



# 利用SQL语言进行结果计算与聚集计算

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师

黑龙江省教学名师

教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on **I**ntelligent  
**C**omputing for **E**nterprises & **S**ervices,  
**H**arbin **I**nstitute of **T**echnology



## 结果计算

➤Select-From-Where语句中，Select子句后面不仅可是列名，而且可是一些计算表达式或聚集函数，表明在投影的同时直接进行一些运算

**Select** 列名 | **expr** | **agfunc(列名)** [[, 列名 | **expr** | **agfunc(列名)** ] ... ]

**From** 表名1 [, 表名2 ... ]

[ **Where** 检索条件 ] ;

➤expr可以是常量、列名、或由常量、列名、特殊函数及算术运算符构成的算术运算式。特殊函数的使用需结合各自DBMS的说明书

➤agfunc()是一些聚集函数



# 利用SQL语言进行结果计算与聚集计算

## (1)结果计算



**示例：求有差额(差额 $>0$ )的任意两位教师的薪水差额**

```
Select  T1.Tname as TR1, T2.Tname as TR2, T1.Salary – T2.Salary  
From  Teacher T1, Teacher T2  
Where  T1.Salary > T2.Salary;
```

**示例：依据学生年龄求学生的出生年份，当前是2015年**

```
Select  S.S#, S.Sname, 2015 – S.Sage+1 as Syear  
From  Student S;
```



# 利用SQL语言进行结果计算与聚集计算

## (2)应用聚集函数进行统计计算



### 聚集函数

- SQL提供了五个作用在简单列值集合上的内置聚集函数agfunc, 分别是：  
COUNT、SUM、AVG、MAX、MIN
- SQL聚集函数的参数类型、结果类型与作用如下：

Name	Argument type	Result type	Description
Count	any (can be *)	numeric	count of occurrences
sum	numeric	numeric	sum of arguments
avg	numeric	numeric	average of arguments
max	char or numeric	same as arg	maximum value
min	char or numeric	same as arg	minimum value

求个数

求和

求平均

求最大

求最小



# 利用SQL语言进行结果计算与聚集计算

## (2)应用聚集函数进行统计计算



### 示例：求教师的工资总额

```
Select Sum(Salary) From Teacher;
```

### 示例：求计算机系教师的工资总额

```
Select Sum(Salary) From Teacher T, Dept  
Where Dept.Dname = '计算机' and Dept.D# = T.D#;
```

### 示例：求数据库课程的平均成绩

```
Select AVG(Score) From Course C, SC  
Where C.Cname = '数据库' and C.C# = SC.C#;
```

怎样表达求每门课程的平均成绩？



# 利用SQL语言进行 分组查询与分组过滤

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师  
黑龙江省教学名师  
教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

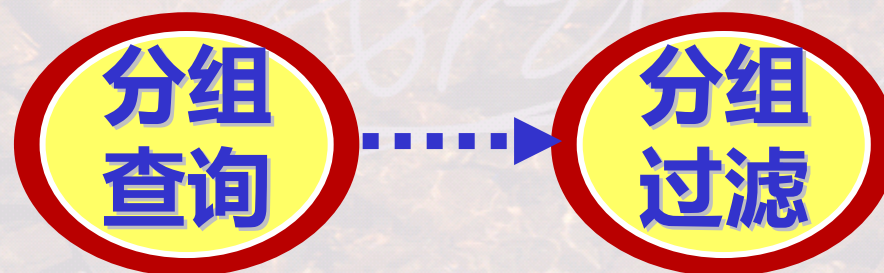
Research Center on **I**ntelligent  
**C**omputing for **E**nterprises & **S**ervices,  
**H**arbin **I**nstitute of **T**echnology



## (1) 问题提出

下面的查询请求该如何表达呢？

- 求每一门课程的平均成绩
- 求每一个学生的平均成绩





# 利用SQL语言进行分组查询与分组过滤

## (2) 分组查询



**分组**：SQL可以将检索到的元组按照某一条件进行分类，具有相同条件值的元组划到一个组或一个集合中，同时处理多个组或集合的聚集运算。

➤ 分组的基本语法：

**Select** 列名 | **expr** | **agfunc**(列名) [[, 列名 | **expr** | **agfunc**(列名) ] ... ]

**From** 表名1 [, 表名2 ... ]

[ **Where** 检索条件 ]

[ **Group by** 分组条件 ];

➤ 分组条件可以是

列名1, 列名2, ...





# 利用SQL语言进行分组查询与分组过滤

## (3) 分组查询示例



### 示例：求每一个学生的平均成绩

```
Select S#, AVG(Score) From SC  
Group by S#;
```

➤上例是按学号进行分组，即学号相同的元组划到一个组中并求平均值

S#	C#	Score
98030101	001	92
98030101	002	85
98030101	003	88
98040202	002	90
98040202	003	80
98040202	001	55
98040203	003	56
98030102	001	54
98030102	002	85
98030102	003	48

### 示例：求每一门课程的平均成绩

```
Select C#, AVG(Score) From SC  
Group by C#;
```

➤上例是按课号进行分组，即课号相同的元组划到一个组中并求平均值

S#	C#	Score
98030101	001	92
98040202	001	55
98030102	001	54
98030101	002	85
98030102	002	85
98040202	002	90
98040202	003	80
98030101	003	88
98040203	003	56
98030102	003	48



# 利用SQL语言进行分组查询与分组过滤

## (3) 分组查询示例



**示例：求不及格课程超过两门的同学的学号**

```
Select S# From SC  
Where Score < 60 and Count(*)>2  
Group by S#;
```

//正确的SQL语句在讲义后面的示例中讲解

为什么  
不正确？



➤聚集函数是不允许用于Where子句中的：Where子句是对每一元组进行条件过滤，而不是对集合进行条件过滤

**分组过滤**：若要对集合(即分组)进行条件过滤，即满足条件的集合/分组留下，不满足条件的集合/分组剔除。

➤**Having子句，又称分组过滤子句**。需要有Group by子句支持，换句话说，没有Group by子句，便不能有Having子句。

**Select** 列名 | **expr** | **agfunc(列名)** [[, 列名 | **expr** | **agfunc(列名)** ] ... ]

**From** 表名1 [, 表名2 ... ]

[ **Where** 检索条件 ]

[ **Group by** 分组条件 [ **Having** 分组过滤条件 ] ] ;

又有扩展  
了...



## 利用SQL语言进行分组查询与分组过滤

### (5) 分组过滤示例



**示例：求不及格课程超过两门的同学的学号**

```
Select S# From SC
Where Score < 60
Group by S# Having Count(*)>2;
```

**示例：求有10人以上不及格的课程号**

```
Select C# From SC
Where Score < 60
Group by C# Having Count(*)>10;
```



# 利用SQL语言进行分组查询与分组过滤

## (6) 分组过滤条件与WHERE条件之对比



### HAVING子句与WHERE子句表达条件的区别

每一分组检查满足与否的条件要用 **Having 子句** 表达。

注意:不是每一行都检查, 所以使用Having子句一定要有Group by子句

S#	C#	Score
98030101	001	92
98030101	002	85
98030101	003	88
98040202	002	90
98040202	003	80
98040202	001	55
98040203	003	56
98030102	001	54
98030102	002	85
98030102	003	48

每一行都要检查满足与否的条件要用 **WHERE子句** 表达



# 利用SQL语言进行分组查询与分组过滤

## (6) 分组过滤示例



### ➤ 分组查询仍需要注意语义问题

**示例：求有两门以上不及格课程同学的学号及其平均成绩**

```
Select  S#, Avg(Score) From  SC
Where  Score < 60
Group by  S#  Having  Count(*)>2;
```

//正确的SQL语句在讲义后面的示例中讲解

为什么不  
正确呢？

它的结果是  
什么呢...



# 利用SQL语言进行分组查询与分组过滤

## (6) 分组过滤示例



### ➤ 分组查询仍需要注意语义问题

**示例：求有两门以上不及格课程同学的学号及其平均成绩**

```
Select S#, Avg(Score) From SC
Where Score < 60
Group by S# Having Count(*)>2;
```

//正确的SQL语句在讲义后面的示例中讲解

➤ 上例SQL语句求出的是“该同学那几门不及格课程的平均成绩”，而不是“该同学所有课程的平均成绩”。因此正确写法为：

```
Select S#, Avg(Score) From SC
Where S# in
( Select S# From SC
  Where Score < 60
  Group by S# Having Count(*)>2 )
Group by S# ;
```



# 利用SQL语言实现关系代数操作

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师

黑龙江省教学名师

教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on **I**ntelligent  
**C**omputing for **E**nterprises & **S**ervices,  
**H**arbin **I**nstitute of **T**echnology



➤SQL语言：并运算 **UNION**, 交运算**INTERSECT**, 差运算**EXCEPT**。

➤基本语法形式：

子查询 { **Union** [ALL] | **Intersect** [ALL] | **Except** [ALL] 子查询 }

➤通常情况下自动删除重复元组：不带**ALL**。若要保留重复的元组，则要带**ALL**。

**假设子查询1的一个元组出现m次，子查询2的一个元组出现n次，则该元组在：**

- ✓子查询1 **Union** **ALL** 子查询2，出现 **$m + n$** 次
- ✓子查询1 **Intersect** **ALL** 子查询2，出现 **$\min(m, n)$** 次
- ✓子查询1 **Except** **ALL** 子查询2，出现 **$\max(0, m - n)$** 次

**注意带ALL和不带ALL的差别**



# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (1) 并-交-差的处理



### SQL并运算

**示例：求学过002号课的同学或学过003号课的同学学号**

```
Select S# From SC Where C# = '002'
```

**UNION**

```
Select S# From SC Where C# = '003';
```

➤ 上述语句也可采用如下不用UNION的方式来进行

```
Select S# From SC Where C# = '002' OR C# = '003';
```



➤ 但有时也不能完全转换成不用**UNION**的方式

**示例：已知两个表**

**Customers(CID, Cname, City, Discnt)**

**Agents(AID, Aname, City, Percent)**

**求客户所在的或者代理商所在的城市**

**Select City From Customers**

**UNION**

**Select City From Agents ;**



### SQL交运算

**示例：求既学过002号课，又学过003号课的同学学号**

```
Select S# From SC Where C# = '002'
```

**INTERSECT**

```
Select S# From SC Where C# = '003';
```

➤ 上述语句也可采用如下不用**INTERSECT**的方式来进行

```
Select S# From SC Where C# = '002' and S# IN  
(Select S# From SC Where C# = '003');
```

➤ 交运算符**Intersect**并没有增强**SQL**的表达能力，没有**Intersect**，**SQL**也可以用其他方式表达同样的查询需求。只是有了**Intersect**更容易表达一些，但增加了**SQL**语言的不唯一性。



# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (1) 并-交-差的处理



### SQL差运算

**示例：** 假定所有学生都有选课，求没学过002号课程的学生学号

➤不能写成如下形式：

```
Select S# From SC Where C# <> '002'
```

➤可写成如下形式：所有学生 减掉 学过002号课的学生

```
Select DISTINCT S# From SC
```

```
EXCEPT
```

```
Select S# From SC Where C# = '002';
```



➤ 前述语句也可不用EXCEPT的方式来进行

```
Select  DISTINCT S# From SC SC1  
Where  not exists ( Select * From SC  
                Where C# = '002' and S# = SC1.S#) ;
```

➤ 差运算符Except也没有增强SQL的表达能力，没有Except，SQL也可以用其他方式表达同样的查询需求。只是有了Except更容易表达一些，但增加了SQL语言的不唯一性。



- UNION运算符是Entry-SQL92的一部分
- INTERSECT、EXCEPT运算符是Full-SQL92的一部分
- 它们都是Core-SQL99的一部分，但有些DBMS并不支持这些运算，使用时要注意。



# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (2) 空值的处理



- 空值是其值不知道、不确定、不存在的值
- 数据库中有了空值，会影响许多方面，如影响聚集函数运算的正确性，不能参与算术、比较或逻辑运算等
- 例如：右下图所示表SC, 如果有某一记录为空值，则求001号课程的平均成绩？会是多少呢？
- 以前，很多DBMS将空值按默认值处理，如字符串类型则以空格来表示，而如数值类型则以0来表示，这也将会引起统计、计算上的不正确性。

空值究竟影响  
哪些方面？

SC		
S#	C#	Score
98030101	001	92
98040202	001	55
98030102	001	?



# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (2) 空值的处理



➤ 在**SQL**标准中和许多现流行的**DBMS**中，空值被用一种特殊的符号**Null**来标记，使用特殊的空值检测函数来获得某列的值是否为空值。

➤ 空值检测

**is [not] null**

测试指定列的值是否为空值

**示例：找出年龄值为空的学生姓名**

**Select Sname From Student**

**Where Sage is null ;**

➤ 注意：上例条件不能写为**Where Sage = null**；空值是不能进行运算的

为什么要写成  
**IS NULL**而不能写成  
**= NULL?**



# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (2) 空值的处理



### ➤ 现行DBMS的空值处理小结

- ❑ 除is [not] null之外，空值不满足任何查找条件
- ❑ 如果null参与算术运算，则该算术表达式的值为null
- ❑ 如果null参与比较运算，则结果可视为false。在SQL-92中可看成unknown
- ❑ 如果null参与聚集运算，则除count(\*)之外其它聚集函数都忽略null

示例：

```
Select AVG(Score) From SC;
```

上例的值(参考右图)为 $73.5 = (92 + 55)/2$ 。

示例：

```
Select COUNT(*) From SC;
```

上例的值为3。

SC		
S#	C#	Score
98030101	001	92
98040202	001	55
98030102	001	?



# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (3) 内连接、外连接



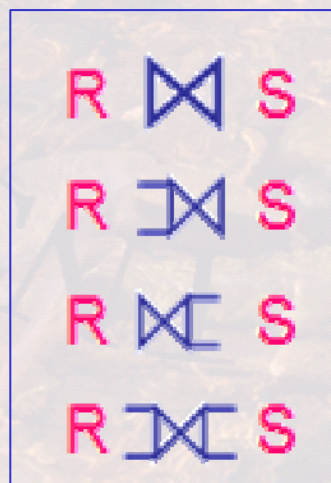
- 关系代数运算中，有连接运算，又分为 $\theta$ 连接和外连接
- 标准SQL语言中连接运算通常是采用

**Select** 列名 [ [, 列名] ... ]

**From** 表名1, 表名2, ...

**Where** 检索条件 ;

- 即相当于采用  $\Pi_{\text{列名}, \dots, \text{列名}} (\sigma_{\text{检索条件}} (\text{表名1} \times \text{表名2} \times \dots))$ 。见前面的介绍。





# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (3) 内连接、外连接



➤ SQL的高级语法中引入了内连接与外连接运算，具体形式：

**Select** 列名 [ [, 列名] ... ]

**From** 表名1 **[NATURAL]**

**[ INNER | { LEFT | RIGHT | FULL } [OUTER]] JOIN** 表名2

**{ ON 连接条件 | Using (Colname {, Colname ...}) }**

**[ Where 检索条件 ] ... ;**

➤ 上例的连接运算由两部分构成：连接类型和连接条件

连接类型(四者选一)
inner join left outer join right outer join full outer join

连接条件(三者选一)
natural on <连接条件> using (Col <sub>1</sub> , Col <sub>2</sub> , ..., Col <sub>n</sub> )



# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (3) 内连接、外连接



➤ **Inner Join:** 即关系代数中的 $\theta$ -连接运算

➤ **Left Outer Join, Right Outer Join, Full Outer Join:** 即关系代数中的外连接运算

□ 如“**表1 Left Outer Join 表2**”，则连接后，表1的任何元组**t**都会出现在结果表中，如表2中有满足连接条件的元组**s**，则**t**与**s**连接；否则**t**与空值元组连接；

□ 如“**表1 Right Outer Join 表2**”，则连接后，表2的任何元组**s**都会出现在结果表中，如表1中有满足连接条件的元组**t**，则**t**与**s**连接；否则**s**与空值元组连接；

□ 如“**表1 Full Outer Join 表2**”，是前两者的并。

连接类型(四者选一)

inner join  
left outer join  
right outer join  
full outer join





# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (3) 内连接、外连接



### ➤ 连接中使用 **natural**

□ 出现在结果关系中的两个连接关系的元组在公共属性上取值相等，且公共属性只出现一次

### ➤ 连接中使用 **on** <连接条件>

□ 出现在结果关系中的两个连接关系的元组取值满足连接条件，且公共属性出现两次

### ➤ 连接中使用 **using** ( $Col_1, Col_2, \dots, Col_n$ )

□ ( $Col_1, Col_2, \dots, Col_n$ ) 是两个连接关系的公共属性的子集，元组在( $Col_1, Col_2, \dots, Col_n$ )上取值相等，且( $Col_1, Col_2, \dots, Col_n$ )只出现一次



# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (3) 内连接、外连接



### Inner Join

示例: 求所有教师的任课情况并按教师号排序(没有任课的教师也需列在表中)

```
Select Teacher.T#, Tname, Cname
From Teacher Inner Join Course
ON Teacher.T# = Course.T#
Order by Teacher.T# ASC;
```

任课情况(内连接)

T#	Tname	Cname
001	赵三	数据库
001	赵三	编译原理
003	赵五	数据结构
003	赵五	C 语言
004	赵六	高等数学



Course

C#	Cname	Chours	Credit	T#
001	数据库	40	6	001
003	数据结构	40	6	003
004	编译原理	40	6	001
005	C 语言	30	4.5	003
002	高等数学	80	12	004

Teacher

T#	Tname	D#	Salary
001	赵三	01	1200.00
002	赵四	03	1400.00
003	赵五	03	1000.00
004	赵六	04	1100.00



# 利用SQL语言实现关系代数操作

## (3) 内连接、外连接



### Outer Join

示例: 求所有教师的任课情况(没有任课的教师也需列在表中)

```
Select Teacher.T#, Tname, Cname  
From Teacher Left Outer Join Course  
ON Teacher.T# = Course.T#  
Order by Teacher.T# ASC ;
```

任课情况(左外连接)

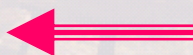
T#	Tname	Cname
001	赵三	数据库
001	赵三	编译原理
002	赵四	
003	赵五	数据结构
003	赵五	C 语言
004	赵六	高等数学

Course

C#	Cname	Chours	Credit	T#
001	数据库	40	6	001
003	数据结构	40	6	003
004	编译原理	40	6	001
005	C 语言	30	4.5	003
002	高等数学	80	12	004

Teacher

T#	Tname	D#	Salary
001	赵三	01	1200.00
002	赵四	03	1400.00
003	赵五	03	1000.00
004	赵六	04	1100.00





# 回顾SQL-SELECT

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师

黑龙江省教学名师

教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on **I**ntelligent  
**C**omputing for **E**nterprises & **S**ervices,  
**H**arbin **I**nstitute of **T**echnology



## SQL: 结构化查询语言

### 子查询

SELECT ..FROM..

WHERE ..(子查询)

[NOT] IN

θ some/ θ all

[NOT] EXISTS

聚集函数

GROUP BY

GROUP BY..HAVING..

分组聚集  
计算

### 关系代数的 实现

UNION

UNION ALL

EXCEPT

EXCEPT ALL

INTERSECT

INTERSECT ALL

FROM R, S → FROM R JOIN S

INNER JOIN  
OUTER JOIN



# SQL-SELECT的完整语法

Subquery ::=

```
SELECT [ ALL | DISTINCT ] { * | expr [[AS] c_alias] { , ... } }  
FROM tableref { , ... }  
[WHERE search_condition]  
[GROUP BY column { , ... } [HAVING search_condition ]  
| subquery [UNION [ALL] | INTERSECT [ALL] | EXCEPT [ALL]]  
[CORRESPONDING [BY] (colname { , ... })] subquery;
```

Tableref ::= tablename [corr\_name]

Select statement ::=

```
Subquery [ORDER BY result_column [ASC | DESC] { , ... }]
```



### 面向对象/对象关系数据库的查询SQL→OQL

- 基本的SQL：另一SELECT-FROM-WHERE只能出现在WHERE子句；
- 新标准：引入对象概念，可以在能使用聚集(collection)的任何位置使用

SELECT-FROM-WHERE

- FROM子句中使用
- SELECT子句中使用
- Where子句中使用

- 注意：本课程要求基本的SQL

```
select dept_name,  
       (select count( *)  
        from instructor  
        where department.dept_name = instructor.dept_name)  
       as num_instructors  
from department;
```

```
select name, salary, avg_salary  
from instructor I1, lateral (select avg(salary) as avg_salary  
                             from instructor I2  
                             where I2.dept_name = I1.dept_name);
```

```
select dept_name, avg_salary  
from (select dept_name, avg (salary)  
      from instructor  
      group by dept_name)  
as dept_avg (dept_name, avg_salary)  
where avg_salary > 42000;
```



# SQL语言之视图及其应用

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师

黑龙江省教学名师

教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on **I**ntelligent  
**C**omputing for **E**nterprises & **S**ervices,  
**H**arbin **I**nstitute of **T**echnology

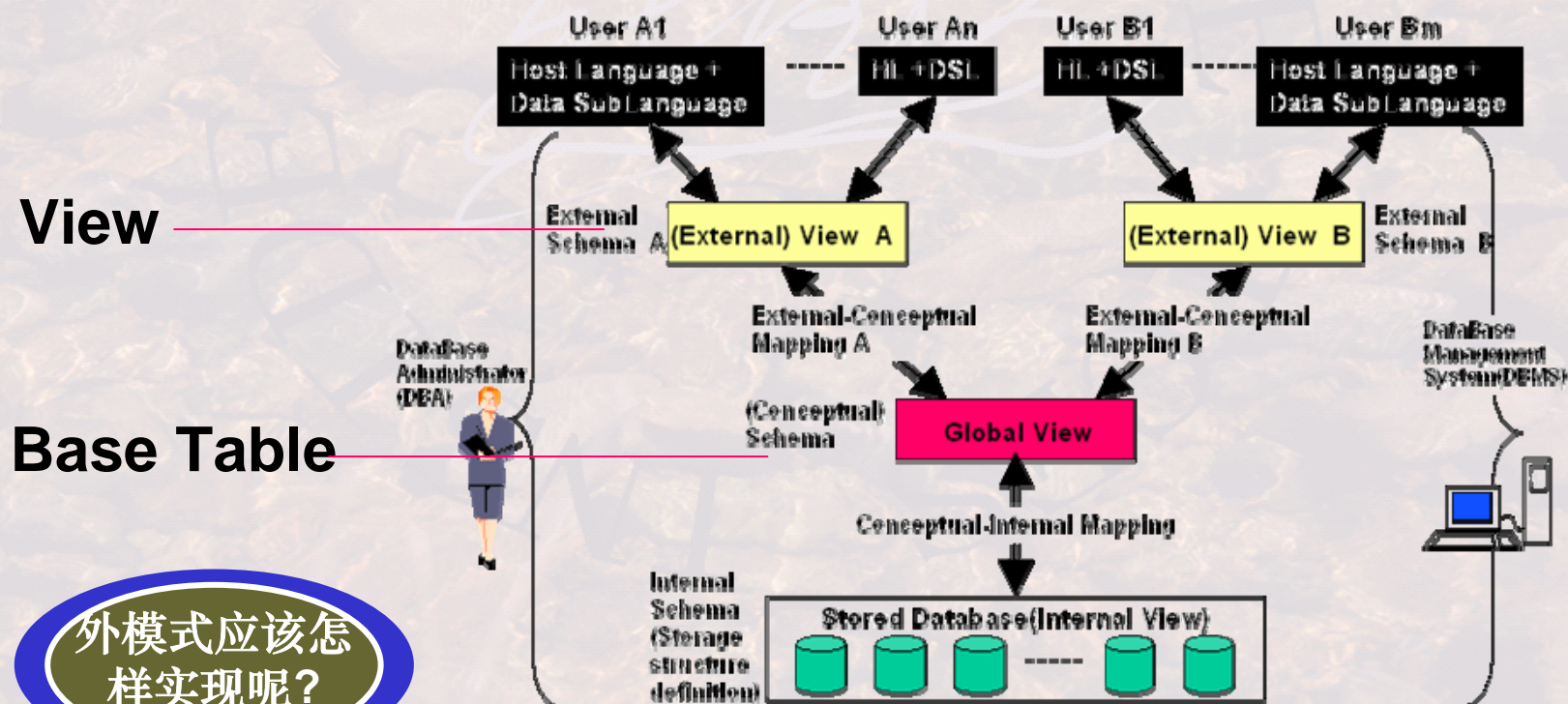


# SQL语言之视图及其应用

## (1) SQL-视图的概念和结构

### 回顾：三级模式两层映像结构

- 对应概念模式的数据在SQL中被称为**基本表(Table)**，而对应外模式的数据称为**视图(View)**。视图不仅包含外模式，而且包含其E-C映像。



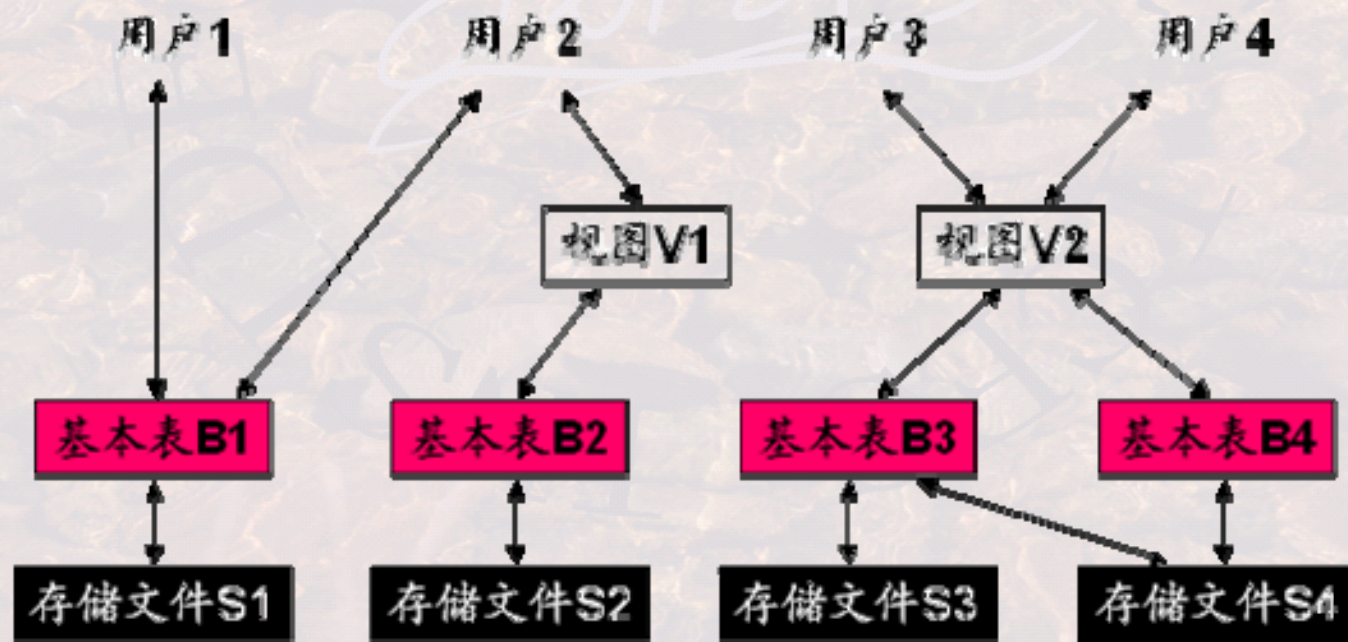


# SQL语言之视图及其应用

## (1) SQL-视图的概念和结构

### SQL数据库结构

- 基本表是实际存储于存储文件中的表，基本表中的数据是需要存储的
- 视图在SQL中只存储其由基本表导出视图所需要的公式，即由基本表产生视图的映像信息，其数据并不存储，而是在运行过程中动态产生与维护的
- 对视图数据的更改最终要反映在对基本表的更改上。





- 视图需要 “先定义，再使用”

### 定义视图

**create view** view\_name [(列名[, 列名] ...)]

**as** 子查询 [**with check option**]

- 如果视图的属性名缺省，则默认为子查询结果中的属性名；也可以显式指明其所拥有的列名。
- with check option指明当对视图进行insert，update，delete时，要检查进行insert/update/delete的元组是否满足视图定义中子查询中定义的条件表达式



# SQL语言之视图及其应用

## (2) SQL-视图的定义



示例：定义一个视图 CompStud 为计算机系的学生，通过该视图可以将Student表中其他系的学生屏蔽掉

```
Create View CompStud AS
( Select * From Student
  Where D# in ( Select D# From Dept
                Where Dname = '计算机' ) );
```

示例：定义一个视图Teach为教师任课的情况，把Teacher表中的个人隐私方面的信息，如工资等屏蔽掉，仅反映其教哪门课及其学分等。

```
Create View Teach AS
( Select T.Tname, C.Cname, Credit
  From Teacher T, Course C
  Where T.T# = C.T# );
```

视图仅仅是子模式吗？

视图是子模式加E-C映像吗？



# SQL语言之视图及其应用

## (3) SQL-视图的使用



**使用视图**：定义好的视图，可以像Table一样，在SQL各种语句中使用

**示例：检索主讲数据库课程的教师姓名，我们可使用Teach**

```
Select T.Tname From Teach T  
Where T.Cname = '数据库' ;
```

**示例：检索计算机系的所有学生，我们可使用CompStud**

```
Select * From CompStud;
```

**示例：检索计算机系的年龄小于20的所有学生，我们可使用CompStud**

```
Select * From CompStud  
Where Sage < 20 ;
```

如何执行对视图的查询呢？

```
Create View Teach AS  
( Select T.Tname, C.Cname, Credit  
  From Teacher T, Course C  
  Where T.T# = C.T# );
```

```
Create View CompStud AS  
( Select * From Student  
  Where D# in ( Select D# From Dept  
               Where Dname = '计算机' );
```



# SQL语言之视图及其应用

## (3) SQL-视图的使用



➤ 定义视图，有时可方便用户进行检索操作。

**示例：定义视图StudStat, 描述学生的平均成绩、最高成绩，最低成绩等**

```
Create View StudStat(S#, Sname, AvgS, MinS, MaxS, CNT)
as ( Select S#, Sname, AVG(Score), MIN(Score), Max(Score), Count(*)
      From Student S, SC Where S.S# = SC.S#
      Group by S.S# );
```

**示例：基于视图StudStat检索某一学生平均成绩**

```
Select Sname, AvgS From StudStat Where Sname = '张三';
```

视图究竟有什么作用？



# SQL语言之视图及其应用

## (4) SQL-视图的更新问题



**SQL视图更新:** 是比较复杂的问题, 因视图不保存数据, 对视图的更新最终要反映到对基本表的更新上, 而有时, 视图定义的映射不是可逆的。

**示例 :**

```
create view S_G(S#, Savg )  
as ( select S#, AVG(Score)  
      from SC group by S# );
```

如要进行下述更新操作 ?

```
update S_G  
set Savg = 85  
where S# = '98030101';
```

能否由视图S\_G的更新, 而更新SC呢?

哪些类型的视图是  
不可更新的?

哪些类型的视图又  
是可更新的?



# SQL语言之视图及其应用

## (4) SQL-视图的更新问题



### 示例

```
create view ClassStud(Sname, Sclass)
as ( select Sname, Sclass
      from Student );
```

➤如要进行下述更新操作？

```
Insert into ClassStud
Values ( '张三', '980301' );
```

➤能否由视图ClassStud的更新，而更新Student呢？

➤回答是：不能，因为缺少S#，而S#是Student的主键。



### SQL视图更新的可执行性

- ❑ 如果视图的select目标列包含聚集函数，则不能更新
- ❑ 如果视图的select子句使用了unique或distinct，则不能更新
- ❑ 如果视图中包括了group by子句，则不能更新
- ❑ 如果视图中包括经算术表达式计算出来的列，则不能更新
- ❑ 如果视图是由单个表的列构成，但并没有包括主键，则不能更新
- 对于由单一Table子集构成的视图，即如果视图是从单个基本表使用选择、投影操作导出的，并且包含了基本表的主键，则可以更新



# SQL语言之视图及其应用

## (4) SQL-视图的更新问题



### 可更新SQL视图示例：

```
create view CStud(S#, Sname, Sclass)
as ( select S#, Sname, Sclass
      from Student where D#='03');
```

➤ 上例是可以更新的

```
Insert into CStud
Values ( "98030104", "张三丰", "980301" );
```

```
insert into CStud
values ("98030104", "张三丰", "980301" )
```

↓ 转换为

```
insert into Student
values ("98030104", "张三丰", Null, Null, "03", "980301" )
```



- 已经定义的视图也可以撤销

### 撤销视图

**Drop View** view\_name

示例：撤销视图Teach

**Drop View Teach;**

示例：撤销视图CompStud

**Drop View CompStud;**



➤不仅视图可以撤销，基本表、数据库等都可以撤销

### 撤销基本表

**Drop Table** 表名

示例：撤销学生表Student

**Drop Table Student;**

示例：撤销教师表Teacher

**Drop Table Teacher;**



# 回顾本讲学了什么？

战德臣

哈尔滨工业大学 教授·博士生导师

黑龙江省教学名师

教育部大学计算机课程教学指导委员会委员

Research Center on **I**ntelligent  
**C**omputing for **E**nterprises & **S**ervices,  
**H**arbin **I**nstitute of **T**echnology



# 回顾本讲学习了什么?

## SQL: 结构化查询语言

### 子查询

SELECT ..FROM..  
WHERE ..(子查询)

[NOT] IN

θ some/ θ all

[NOT] EXISTS

聚集函数

GROUP BY

GROUP BY..HAVING..

### 分组聚集 计算

### 关系代数的 实现

UNION

UNION ALL

EXCEPT

EXCEPT ALL

INTERSECT

INTERSECT ALL

FROM R, S → FROM R JOIN S

INNER JOIN  
OUTER JOIN

### 视图

CREATE VIEW

视图更新问题

...FROM [view]...