



浙江农林大学
ZHEJIANG A&F UNIVERSITY

数据库原理 与技术

数据库系统概论

An Introduction to Database System

第三章 关系数据库标准语言SQL (续2)

中国人民大学信息学院

第三章 关系数据库标准语言SQL

3.1 SQL概述

3.2 学生-课程数据库

3.3 数据定义

3.4 数据查询

3.5 数据更新

3.6 空值的处理

3.7 视图

3.8 小结



3.5 数据更新

3.5.1 插入数据

3.5.2 修改数据

3.5.3 删除数据



3.5.1 插入数据

- ▶ 两种插入数据方式
 - ▶ 插入元组
 - ▶ 插入子查询结果
 - 可以一次插入多个元组



1. 插入元组

▶ 语句格式

INSERT

INTO <表名> [(<属性列1> [, <属性列2> ...])]

VALUES (<常量1> [, <常量2>] ...);

▶ 功能

- 将新元组插入指定表中

插入元组（续）

► INTO子句

- 指定要插入数据的表名及属性列
- 属性列的顺序可与表定义中的顺序不一致
- 没有指定属性列：表示要插入的是一条完整的元组，且属性列属性与表定义中的顺序一致
- 指定部分属性列：插入的元组在其余属性列上取空值

插入元组（续）

- ▶ **VALUES**子句
 - ▶ 提供的值必须与**INTO**子句匹配
 - 值的个数
 - 值的类型



插入元组（续）

[例]把名叫“朱坚强”的学生信息加到S表中。

[例]并且给朱坚强同学选一门课。



2. 插入子查询结果

▶ 语句格式

INSERT

INTO <表名> [(<属性列1> [, <属性列2> ...]

子查询;

▶ INTO子句

▶ 子查询

● SELECT子句目标列必须与INTO子句匹配

➤ 值的个数

➤ 值的类型

插入子查询结果（续）

[例]建立一个学院名称和该学院月平均工资表，并将数据增加到该表中。

第一步：建表

第二步：插入数据



INSERT IGNORE

- PRIMARY KEY 或者 UNIQUE 约束，若有重复值则忽略此次插入操作，而不是报错

INSERT IGNORE INTO sc

VALUES('s030101','c01',NULL),('s030101','C03',NULL)

插入数据

关系数据库管理系统在执行插入语句时会检查所插元组是否破坏表上已定义的完整性规则

- ▶ 实体完整性
- ▶ 参照完整性
- ▶ 用户定义的完整性
 - **NOT NULL**约束
 - **UNIQUE**约束



3.5 数据更新

3.5.1 插入数据

3.5.2 修改数据

3.5.3 删除数据



3.5.2 修改数据

► 语句格式

UPDATE <表名>

SET <列名>=<表达式>[,<列名>=<表达式>]...

[WHERE <条件>];

► 功能

- 修改指定表中满足**WHERE**子句条件的元组
- **SET**子句给出<表达式>的值用于取代相应的属性列
- 如果省略**WHERE**子句，表示要修改表中的所有元组

修改数据（续）

▶ 三种修改方式

- 修改某一个元组的值
- 修改多个元组的值
- 带子查询的修改语句



1. 修改某一个元组的值

[例]例将教师职称改为教授，工资改为10000

2. 修改多个元组的值

[例]将所有教师的工资增加1000元？ ?

3. 带子查询的修改语句

[例]

- (1)将‘计算机科学与技术’专业全体学生的成绩置零
- (2)将XXX任命为‘信息工程学院’院长
- (3)将‘信息工程学院’院长的工资改为该学院的平均工资

修改数据（续）

关系数据库管理系统在执行修改语句时会检查修改操作是否破坏表上已定义的完整性规则

- ▶ 实体完整性
- ▶ 主码不允许修改（如果不是被参照表可以修改）
- ▶ 用户定义的完整性
 - NOT NULL约束
 - UNIQUE约束
 - 值域约束

技术提升

- 在学生表中增加一个平均成绩字段，并将学生的平均成绩更新到学生表中
- 在学生表中增加一个选课标志，已选课的学生该标志置1

技术提升

- 复制表的结构和记录

CREATE TABLE 新表名 SELECT * FROM 元表名

- 仅复制表的结构

CREATE TABLE 新表名 LIKE 元表名

- 复制其他表的记录

INSERT INTO 表名 SELECT * FROM 元表名

3.5 数据更新

3.5.1 插入数据

3.5.2 修改数据

3.5.3 删除数据



3.5.3 删除数据

- ▶ 语句格式

DELETE

FROM <表名>

[WHERE <条件>];

- ▶ 功能

- ▶ 删除指定表中满足**WHERE**子句条件的元组

- ▶ **WHERE**子句

- ▶ 指定要删除的元组

- ▶ 缺省表示要删除表中的全部元组，表的定义仍在字典中

删除数据（续）

三种删除方式

- ▶ 删除某一个元组的值
- ▶ 删除多个元组的值
- ▶ 带子查询的删除语句



1. 删除某一个元组的值

[例]删除学号为s030404的学生记录。



2. 删除多个元组的值

[例] 删除所有的学生选课记录。

[例] 删除c02号课程的所有选课记录。



3. 带子查询的删除语句

[例]删除 ‘计算机科学与技术’ 专业所有学生的选课记录

[例]删除低于平均工资的老师记录。

小结

本节主要讲述了SQL中更新语句的用法，主要包括添加、修改以及删除语句的使用。

- Insert语句主要用来向表中插入新的数据，要插入的数据可以直接写入也可以从其他数据源获取。
- update语句用来修改表中的数据，可以一次修改一条记录的值，也可以同时修改多条记录的值，以满足不同应用开发需求。
- Delete语句用来删除表中的数据，可以一次性删除一条或多条数据，也可以一次性删除整个表中的全部数据。

第三章 关系数据库标准语言SQL

3.1 SQL概述

3.2 学生-课程数据库

3.3 数据定义

3.4 数据查询

3.5 数据更新

3.6 空值的处理

3.7 视图

3.8 小结



3.6 空值的处理

- ▶ 空值就是“不知道”或“不存在”或“无意义”的值。
- ▶ 一般有以下几种情况：
 - 该属性应该有一个值，但目前不知道它的具体值
 - 该属性不应该有值
 - 由于某种原因不便于填写

1. 空值的产生

- ▶ 空值是一个很特殊的值，含有不确定性。对关系运算带来特殊的问题，需要做特殊的处理。

- ▶ 空值的产生

[例 3.79]向SC表中插入一个元组，学生号是”201215126”，课程号是”1”，成绩为空。

INSERT INTO SC(Sno,Cno,Grade)

VALUES('201215126 ','1',NULL); /*该学生还没有考试成绩，取空值*/

或

INSERT INTO SC(Sno,Cno)

VALUES(' 201215126 ','1'); /*没有赋值的属性，其值为空值*/

空值的产生（续）

[例3.80] 将Student表中学生号为”201215200”的学生所属的系改为空值。

```
UPDATE Student  
SET Sdept = NULL  
WHERE Sno='201215200';
```

2. 空值的判断

- ▶ 判断一个属性的值是否为空值，用IS NULL或IS NOT NULL来表示。

[例 3.81] 从Student表中找出漏填了数据的学生信息

SELECT *

FROM Student

**WHERE Sname IS NULL OR Ssex IS NULL OR
Sage IS NULL OR Sdept IS NULL;**

3. 空值的约束条件

- ▶ 属性定义（或者域定义）中
 - 有NOT NULL约束条件的不能取空值
 - 加了UNIQUE限制的属性不能取空值
 - 码属性不能取空值



4. 空值的算术运算、比较运算和逻辑运算

- 空值与另一个值（包括另一个空值）的算术运算的结果为空值
- 空值与另一个值（包括另一个空值）的比较运算的结果为UNKNOWN。
- 有UNKNOWN后，传统二值（TRUE，FALSE）逻辑就扩展成了三值逻辑

空值的算术运算、比较运算和逻辑运算(续)

表3.8 逻辑运算符真值表

x	y	x AND y	x OR y	NOT x
T	T	T	T	F
T	U	U	T	F
T	F	F	T	F
U	T	U	T	U
U	U	U	U	U
U	F	F	U	U
F	T	F	T	T
F	U	F	U	T
F	F	F	F	T

T表示TRUE， F表示FALSE， U表示UNKNOWN

空值的算术运算、比较运算和逻辑运算（续）

[例3.82] 找出选修1号课程的不及格的学生。

```
SELECT Sno  
FROM SC  
WHERE Grade < 60 AND Cno='1';
```

查询结果不包括缺考的学生，因为他们的Grade值为null。

空值的算术运算、比较运算和逻辑运算（续）

[例 3.83] 选出选修1号课程的不及格的学生以及缺考的学生。

```
SELECT Sno  
FROM SC  
WHERE Grade < 60 AND Cno='1'  
UNION  
SELECT Sno  
FROM SC  
WHERE Grade IS NULL AND Cno='1'  
或者  
SELECT Sno  
FROM SC  
WHERE Cno='1' AND (Grade<60 OR Grade IS NULL);
```

第三章 关系数据库标准语言SQL

3.1 SQL概述

3.2 学生-课程数据库

3.3 数据定义

3.4 数据查询

3.5 数据更新

3.6 空值的处理

3.7 视图

3.8 小结

3.7 视图

▶ 视图的特点

- ▶ 虚表，是从一个或几个基本表（或视图）导出的表
- ▶ 只存放视图的定义，不存放视图对应的数据
- ▶ 基表中的数据发生变化，从视图中查询出的数据也随之改变

3.7 视图

3.7.1 定义视图

3.7.2 查询视图

3.7.3 更新视图

3.7.4 视图的作用



3.7.1 定义视图

1.建立视图

2.删除视图



1. 建立视图

▶ 语句格式

CREATE VIEW

<视图名> [(<列名> [, <列名>] ...)]

AS <子查询>

[WITH CHECK OPTION];

建立视图（续）

- ▶ **WITH CHECK OPTION**（不接受与条件不匹配的记录）
- 对视图进行**UPDATE**，**INSERT**和**DELETE**操作时要保证更新、插入或删除的行满足视图定义中的谓词条件（即子查询中的条件表达式）
- 子查询可以是任意的**SELECT**语句，是否可以含有**ORDER BY**子句和**DISTINCT**短语，则决定具体系统的实现。

建立视图（续）

▶ 组成视图的属性列名：全部省略或全部指定

▶ 全部省略：

- 由子查询中SELECT目标列中的诸字段组成

▶ 明确指定视图的所有列名：

- 某个目标列是聚集函数或列表达式
- 多表连接时选出了几个同名列作为视图的字段
- 需要在视图中为某个列启用新的更合适的名字

建立视图（续）

- ▶ 关系数据库管理系统执行**CREATE VIEW**语句时只是把视图定义存入数据字典，并不执行其中的**SELECT**语句。
- ▶ 在对视图查询时，按视图的定义从基本表中将数据查出。

建立视图（续）

► 行列子集视图

[例] 建立‘0501’系学生的视图。

- 从单个基本表导出
- 只是去掉了基本表的某些行和某些列
- 保留了码



建立视图（续）

[例]建立‘0501’系学生的视图，并要求进行修改和插入操作时仍需保证该视图只有‘0501’系的学生。

WITH CHECK OPTION;

建立视图（续）

- ▶ 定义视图时加上了**WITH CHECK OPTION**子句，对该视图进行插入、修改和删除操作时，**RDBMS**会自动加上**dnum='0501'**的条件。

建立视图（续）

► 基于多个基表的视图

[例]建立‘计算机科学与技术’专业选修了
B3503021号课程的学生视图。（学号、姓名、
性别、成绩）

建立视图（续）

► 基于视图的视图

[例]建立‘计算机科学与技术’专业选修了
B3503021号课程且成绩在90分以上的学生视图。

建立视图（续）

► 带表达式的视图

[例] 定义一个反映学生出生年份的视图。

带表达式的视图必须明确定义组成视图的各个属性列名

建立视图（续）

► 分组视图

[例] 将学生的学号及平均成绩定义为一个视图



建立视图（续）

[例3.90]将Student表中所有女生记录定义为一个视图

```
CREATE VIEW F_Student(F_Sno,name,sex,age,dept)
```

```
AS
```

```
SELECT * /*没有不指定属性列*/
```

```
FROM Student
```

```
WHERE Ssex='女' ;
```

缺点：

修改基表Student的结构后，Student表与F_Student视图的映象关系被破坏，导致该视图不能正确工作。

2. 删除视图

语句的格式:

DROP VIEW <视图名>;

- ▶ 该语句从数据字典中删除指定的视图定义
- ▶ 由该视图导出的其他视图定义仍在数据字典中，但已不能使用，必须显式删除
- ▶ 删除基表时，由该基表导出的所有视图定义都必须显式删除

3.7 视图

3.7.1 定义视图

3.7.2 查询视图

3.7.3 更新视图

3.7.4 视图的作用



3.7.2 查询视图

- ▶ 用户角度：查询视图与查询基本表相同
- ▶ 关系数据库管理系统实现视图查询的方法

视图消解法 (View Resolution)

- 进行有效性检查
- 转换成等价的对基本表的查询
- 执行修正后的查询

查询视图（续）

[例3.92] 在信息系学生的视图中找出年龄小于20岁的学生。

```
SELECT Sno,Sage  
FROM IS_Student  
WHERE Sage<20;
```

视图消解转换后的查询语句为：

```
SELECT Sno,Sage  
FROM Student  
WHERE Sdept= 'IS' AND Sage<20;
```

查询视图（续）

[例3.93] 查询选修了1号课程的信息系学生

```
SELECT IS_Student.Sno,Sname  
FROM   IS_Student,SC  
WHERE  IS_Student.Sno =SC.Sno AND SC.Cno=  
      '1';
```


查询视图（续）

▶ 视图消解法的局限

- ▶ 有些情况下，视图消解法不能生成正确的查询。

[例3.94]在S_G视图中查询平均成绩在90分以上的学生学号和平均成绩

```
SELECT *  
FROM S_G  
WHERE Gavg>=90;
```

S_G视图的子查询定义：

```
CREATE VIEW S_G (Sno,Gavg)  
AS  
SELECT Sno,AVG(Grade)  
FROM SC  
GROUP BY Sno;
```

查询视图（续）

错误：

```
SELECT Sno, AVG(Grade)
FROM SC
WHERE AVG(Grade)>=90
GROUP BY Sno;
```

正确：

```
SELECT Sno,AVG(Grade)
FROM SC
GROUP BY Sno
HAVING AVG(Grade)>=90;
```



查询视图（续）

[例3.94]也可以用如下SQL语句完成

```
SELECT *
```

```
FROM (SELECT Sno,AVG(Grade)
```

```
FROM SC
```

```
GROUP BY Sno) AS S_G(Sno,Gavg)
```

```
WHERE Gavg>=90;
```



3.7 视图

3.7.1 定义视图

3.7.2 查询视图

3.7.3 更新视图

3.7.4 视图的作用



更新视图（续）

[例3.95] 将信息系学生视图IS_Student中学号”201215122”的学生姓名改为”刘辰”。

```
UPDATE IS_Student  
SET Sname= '刘辰'  
WHERE Sno= ' 201215122 ';
```

转换后的语句：

```
UPDATE Student  
SET Sname= '刘辰'  
WHERE Sno= ' 201215122 ' AND Sdept= 'IS';
```

更新视图（续）

[例3.96] 向信息系学生视图IS_S中插入一个新的学生记录，其中学号为“201215129”，姓名为“赵新”，年龄为20岁

```
INSERT  
INTO IS_Student  
VALUES('201215129','赵新',20);
```

转换为对基本表的更新：

```
INSERT  
INTO Student(Sno,Sname,Sage,Sdept)  
VALUES('200215129 ','赵新',20,'IS' );
```


更新视图（续）

[例3.97]删除信息系学生视图IS_Student中学号为“201215129”的记录

```
DELETE
```

```
FROM IS_Student
```

```
WHERE Sno= ' 201215129 ';
```

转换为对基本表的更新：

```
DELETE
```

```
FROM Student
```

```
WHERE Sno= ' 201215129 ' AND Sdept= 'IS';
```

更新视图（续）

- ▶ 更新视图的限制：一些视图是不可更新的，因为对这些视图的更新不能唯一地有意义地转换成对相应基本表的更新

例：例3.89定义的视图S_G为不可更新视图。

```
UPDATE S_G  
SET      Gavg=90  
WHERE Sno= '201215121';
```

这个对视图的更新无法转换成对基本表SC的更新

更新视图（续）

- ▶ 允许对行列子集视图进行更新
- ▶ 对其他类型视图的更新不同系统有不同限制



视图（续）

- ▶ 确认视图

SHOW TABLES

- ▶ 显示视图的列结构

DESC 视图名

- ▶ 显示视图的详细信息

SHOW CREATE VIEW 视图名

- ▶ 替换视图

CREATE OR REPLACE VIEW 视图名

- ▶ 删除视图

DROP VIEW 视图名



3.7 视图

3.7.1 定义视图

3.7.2 查询视图

3.7.3 更新视图

3.7.4 视图的作用



3.7.4 视图的作用

- ▶ 视图能够简化用户的操作
- ▶ 视图使用户能以多种角度看待同一数据
- ▶ 视图对重构数据库提供了一定程度的逻辑独立性
- ▶ 视图能够对机密数据提供安全保护
- ▶ 适当的利用视图可以更清晰的表达查询

视图的作用（续）

▶ 视图能够简化用户的操作

当视图中数据不是直接来自基本表时，
定义视图能够简化用户的操作

- 基于多张表连接形成的视图
- 基于复杂嵌套查询的视图
- 含导出属性的视图



视图的作用（续）

- ▶ 视图使用户能以多种角度看待同一数据
 - 视图机制能使不同用户以不同方式看待同一数据，适应数据库共享的需要

视图的作用（续）

▶ 视图对重构数据库提供了一定程度的逻辑独立性

- 数据库重构：

例：学生关系Student(Sno,Sname,Ssex,Sage,Sdept)

“垂直”地分成两个基本表：

SX(Sno,Sname,Sage)

SY(Sno,Ssex,Sdept)

视图的作用（续）

通过建立一个视图Student:

```
CREATE VIEW Student(Sno,Sname,Ssex,Sage,Sdept)  
AS
```

```
SELECT SX.Sno,SX.Sname,SY.Ssex,SX.Sage,SY.Sdept  
FROM SX,SY
```

```
WHERE SX.Sno=SY.Sno;
```

使用户的外模式保持不变，用户的应用程序通过视图仍然能够查找数据

视图的作用（续）

- ▶ 视图对重构数据库提供了一定程度的逻辑独立性(续)
 - 视图只能在一定程度上提供数据的逻辑独立性
 - 由于对视图的更新是有条件的，因此应用程序中修改数据的语句可能仍会因基本表结构的改变而改变。
- ▶ 视图能够对机密数据提供安全保护
 - 对不同用户定义不同视图，使每个用户只能看到他有权看到的数据

视图的作用（续）

- ▶ 适当的利用视图可以更清晰的表达查询
 - 经常需要执行这样的查询“对每个同学找出他获得最高成绩的课程号”。可以先定义一个视图，求出每个同学获得的最高成绩

```
CREATE VIEW VMGRADE
```

```
AS
```

```
SELECT Sno, MAX(Grade) Mgrade
```

```
FROM SC
```

```
GROUP BY Sno;
```


视图的作用（续）

然后用如下的查询语句完成查询：

```
SELECT SC.Sno,Cno  
FROM SC,VMGRADE  
WHERE SC.Sno=VMGRADE.Sno AND  
SC.Grade=VMGRADE .Mgrade;
```

第三章 关系数据库标准语言SQL

3.1 SQL概述

3.2 学生-课程数据库

3.3 数据定义

3.4 数据查询

3.5 数据更新

3.6 空值的处理

3.7 视图

3.8 小结

3.8 小结

- ▶ SQL可以分为数据定义、数据查询、数据更新、数据控制四大部分
- ▶ SQL是关系数据库语言的工业标准。大部分数据库管理系统产品都能支持SQL92,但是许多数据库系统只支持SQL99、SQL2008和SQL2011的部分特征,至今尚没有一个数据库系统能够完全支持SQL99以上的标准。



浙江农林大学
ZHEJIANG A&F UNIVERSITY

数据库原理 与技术

数计 刘丽娟