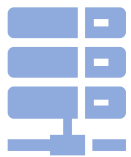




第三章 SQL语言



第三章 SQL语言

1

查询语言

2

DDL语言

3

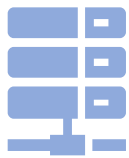
DML语言

4

DCL语言

4

视图



定义数据库模式

- 数据库模式 (schema) 主要由数据库中关系 (relation) 的声明构成。我们首先介绍关系的定义
- 数据库模式也包括视图 (view)、索引 (index)、触发器 (trigger) 等对象，这些对象我们在稍后课程中介绍
- 对数据库模式的定义通过SQL语言中的数据定义语言 (Data Definition Language) 部分来完成

■ DDL语言完成数据库对象的创建、删除和修改

操 作 对 象	操 作 方 式		
	创 建	删 除	修 改
表	CREATE TABLE	DROP TABLE	ALTER TABLE
视 图	CREATE VIEW	DROP VIEW	
索 引	CREATE INDEX	DROP INDEX	



定义基本表

■ 定义语句格式

```
CREATE TABLE <表名>
    ( <列名> <数据类型> [ <列级完整性约束条件> ]
    [, <列名> <数据类型> [ <列级完整性约束条件> ] ] ...
    [, <表级完整性约束条件> ] ) ;
```

- ✓ <表名>：所要定义的基本表的名字
- ✓ <列名>：组成该表的各个属性（列）
- ✓ <列级完整性约束条件>：涉及相应属性列的完整性约束条件
- ✓ <表级完整性约束条件>：涉及一个或多个属性列的完整性约束条件



定义基本表

[例1] 建立一个“学生”表Student，它由学号Sno、姓名Sname、性别Ssex、年龄Sage、所在系Sdept五个属性组成。其中学号不能为空，值是唯一的，并且姓名取值也唯一。

```
CREATE TABLE Student  
    (Sno    CHAR(5) NOT NULL UNIQUE,  
     Sname  CHAR(20) UNIQUE,  
     Ssex   CHAR(1) ,  
     Sage   INT,  
     Sdept  VARCHAR(15));
```



定义基本表

■ 常见的数据类型

- INT or INTEGER
- REAL or FLOAT
- CHAR(n) = 定长字符串
- VARCHAR(n) = 变长字符串, n是字符串最大长度
- DATE, TIME, and DATETIME



定义基本表

■ 常用完整性约束

- 主键约束: PRIMARY KEY
- 唯一性约束: UNIQUE
- 非空值约束: NOT NULL
- 参照完整性约束: REFERENCES



定义基本表

[例2] 建立一个“学生选课”表SC，它由学号Sno、课程号Cno，修课成绩Grade组成，其中(Sno, Cno)为主键。

```
CREATE TABLE SC(  
    Sno CHAR(5) ,  
    Cno CHAR(3) ,  
    Grade int,  
    Primary key (Sno, Cno));
```




删除基本表

DROP TABLE <表名>;

[例3] 删除Student表

DROP TABLE Student ;



修改基本表

ALTER TABLE <表名>

[ADD <新列名> <数据类型> [完整性约束]]

[DROP <完整性约束名>]

[MODIFY <列名> <数据类型>];

<表名>：要修改的基本表

ADD子句：增加新列和新的完整性约束条件

DROP子句：删除指定的列或完整性约束条件

MODIFY子句：用于修改列名和数据类型



修改基本表

[例4] 向Student表增加“入学时间”列，其数据类型为日期型。

```
ALTER TABLE Student ADD Scome DATE;
```

✓ 不论基本表中原来是否已有数据，新增加的列一律为空值。

[例5] 删除属性列

```
ALTER TABLE Student Drop Sage;
```



修改基本表

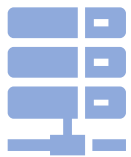
[例6] 将年龄的数据类型改为半字长整数。

```
ALTER TABLE Student MODIFY Sage SMALLINT;
```

✓注：修改原有的列定义有可能会破坏已有数据

[例7] 删除学生姓名必须取唯一值的约束。

```
ALTER TABLE Student DROP UNIQUE(Sname);
```



第三章 SQL语言

1

查询语言

2

DDL语言

3

DML语言

4

DCL语言

4

视图



数据更新

- Data Modification Language, 数据更新语言
- 数据更新语句不返回关系表, 而是会改变数据库的内容
- 三种数据更新类型
 - Insert 插入一条或多条元组
 - Delete 删除一条或多条元组
 - Update 更新现有一条或多条元组中的值



数据更新

■ 插入数据

- 插入单条元组
- 插入子查询结果

插入单条元组语句格式

INSERT

INTO <表名> [(<属性列1>[, <属性列2 >...])]

VALUES (<常量1> [, <常量2>] ...)



数据更新

■ 插入数据

● 插入单条元组

[例7] 将一个新学生记录

(学号：95020；姓名：陈冬；性别：男；所在系：IS；
年龄：18岁) 插入到Student表中。

```
INSERT
```

```
    INTO Student
```

```
    VALUES ('95020', '陈冬', '男', 'IS', 18);
```




数据更新

■ 插入数据

● 插入单条元组

[例8] 插入一条选课记录('95020', '1 ')。

```
INSERT
```

```
    INTO SC(Sno, Cno)
```

```
    VALUES ( ' 95020 ', ' 1 ' );
```

新插入的记录在Grade列上取空值



数据更新

■ 插入数据

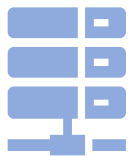
● 插入单条元组

● 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

● VALUES子句

- ✓ 提供的值必须与INTO子句匹配
- ✓ 值的个数
- ✓ 值的类型



数据更新

■ 插入数据

● 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;

功能

将子查询结果插入指定表中



数据更新

■ 插入数据

● 插入子查询结果

[例9] 对每一个系，求学生的平均年龄，并把结果存入数据库。

第一步：建表

```
CREATE TABLE Deptage  
(Sdept CHAR(15), Avgage SMALLINT)
```

第二步：插入数据

```
INSERT INTO Deptage(Sdept, Avgage)  
SELECT Sdept, AVG(Sage)  
FROM Student  
GROUP BY Sdept
```



数据更新

■ 插入数据

● 插入子查询结果

✓ INTO子句(与插入单条元组类似)

- 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
- 指定部分属性列：插入的元组在其余属性列上取空值

✓ 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



数据更新

■ 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

● 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



数据更新

■ 修改数据

- 修改某一个元组的值

[例10] 将学生95001的年龄改为22岁。

```
UPDATE Student
```

```
SET Sage=22
```

```
WHERE Sno=' 95001 ';
```



数据更新

■ 修改数据

- 修改某多个元组的值

[例11] 将所有学生的年龄增加1岁。

```
UPDATE Student
```

```
SET Sage= Sage+1;
```




数据更新

■ 修改数据

● 带子查询的修改语句

[例12] 将计算机科学系全体学生的成绩置零。

```
UPDATE SC
SET Grade=0
WHERE 'CS'=
    (SELECT Sdept
     FROM Student
     WHERE Student.Sno = SC.Sno);
```



数据更新

■ 修改数据

● 带子查询的修改语句

● SET子句

- ✓ 指定修改方式
- ✓ 要修改的列
- ✓ 修改后取值

● WHERE子句

- ✓ 指定要修改的元组
- ✓ 缺省表示要修改表中的所有元组



数据更新

■ 删除数据

● 语法格式

```
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

缺省表示要修改表中的所有元组

● 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



数据更新

■ 删除数据

- 删除某一个元组的值

[例13] 删除学号为95019的学生记录。

```
DELETE
```

```
FROM Student
```

```
WHERE Sno='95019';
```



数据更新

■ 删除数据

● 删除某多个元组的值

[例14] 删除2号课程的所有选课记录。

```
DELETE  
FROM SC;  
WHERE Cno='2';
```

[例15] 删除所有的学生选课记录。

```
DELETE  
FROM SC;
```



数据更新

■ 删除数据

● 带子查询的删除语句

[例16] 删除计算机科学系所有学生的选课记录。

```
DELETE
```

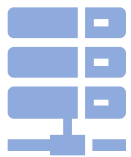
```
FROM SC
```

```
WHERE 'CS' =
```

```
(SELETE Sdept
```

```
FROM Student
```

```
WHERE Student.Sno=SC.Sno);
```



第三章 SQL语言

1

查询语言

2

DDL语言

3

DML语言

4

DCL语言

4

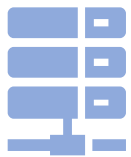
视图

DCL语言

Data Control Language, 数据控制语言

- 授予或回收访问数据库的某种特权
- 控制数据库操纵事务发生的时间及效果
- 对数据库实行监视等

在后面课程中讨论学习



第三章 SQL语言

1

查询语言

2

DDL语言

3

DML语言

4

DCL语言

4

视图



视图

- 视图是一种虚表 (virtual table) , 是从一个或几个基本表 (或视图) 导出的表
 - 视图其实是在数据字典中存储的一条Select 语句

视图定义语句格式

CREATE VIEW

<视图名> [(<列名> [, <列名>]...)]

AS <子查询>

[WITH CHECK OPTION];



视图

- 视图是一种虚表 (virtual table) , 是从一个或几个基本表 (或视图) 导出的表
 - 视图其实是在数据字典中存储的一条Select 语句

[例17] 建立信息系学生的视图

```
CREATE VIEW IS_Student  
AS
```

```
SELECT Sno, Sname, Sage  
FROM Student  
WHERE Sdept= 'IS';
```



视图

- 视图是一种虚表 (virtual table) , 是从一个或几个基本表 (或视图) 导出的表
 - 视图其实是在数据库中存储的一条Select 语句
 - DBMS执行CREATE VIEW语句时只是把视图的定义存入数据字典, 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
 - 对于某些视图 (可更新视图) , 可以对视图执行数据更新操作, 数据库会根据视图定义去更新对应的基本表数据



视图

■ 视图定义

在定义视图时，组成视图的属性列名需全部省略或全部指定

- 当如下情形时，全部省略：

视图属性由子查询中SELECT目标列中的诸字段组成

- 当如下情形时，需明确指定视图的所有列名：

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



视图

■ 视图定义

[例18] 建立信息系选修了1号课程的学生视图。

```
CREATE VIEW IS_S1(Sno, Sname, Grade)
AS
SELECT Student.Sno, Sname, Grade
FROM Student, SC
WHERE Sdept= 'IS' AND
      Student.Sno=SC.Sno AND
      SC.Cno= '1';
```



视图

■ 视图定义

- 可以基于视图建立新的视图

[例19] 建立信息系选修了1号课程且成绩在90分以上的学生的视图。

```
CREATE VIEW IS_S2  
AS  
SELECT Sno, Sname, Grade  
FROM IS_S1  
WHERE Grade >= 90;
```



视图

■ 视图定义

● 带表达式的视图

[例20] 定义一个反映学生出生年份的视图。

```
CREATE VIEW BT_S(Sno, Sname, Sbirth)
AS
SELECT Sno, Sname, 2000-Sage
FROM Student
```

设置一些派生属性列, 也称为虚拟列--Sbirth

带表达式的视图必须明确定义组成视图的各个属性列名



视图

■ 视图定义

● 带分组的视图

[例21] 将学生的学号及他的平均成绩定义为一个视图

假设SC表中“成绩”列Grade为数字型

```
CREAT VIEW S_G(Sno, Gavg)
```

```
AS
```

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

```
FROM SC
```

```
GROUP BY Sno;
```



视图

■ 视图定义

- 不建议以 `SELECT *` 方式创建视图，因这样创建的视图可扩展性差

[例22]将Student表中所有女生记录定义为一个视图

```
CREATE VIEW
```

```
    F_Student1(stdnum, name, sex, age, dept)
```

```
AS SELECT *
```

```
FROM Student
```

```
WHERE Ssex='女';
```

缺点：当修改基表Student的结构后，Student表与F_Student1视图的映象关系会 被破坏，导致该视图不能正确工作。



视图

■ 视图定义

- 不建议以 `SELECT *` 方式创建视图，因这样创建的视图可扩展性差

[例23]将Student表中所有女生记录定义为一个视图

```
CREATE VIEW
```

```
    F_Student2 (stdnum, name, sex, age, dept)
```

```
    AS SELECT Sno, Sname, Ssex, Sage, Sdept
```

```
    FROM Student
```

```
    WHERE Ssex='女';
```

为基表Student增加属性列不会破坏Student表与F_Student2视图的映象关系。



视图

■ 视图使用

- 视图查询：对视图的查询与对基本表的查询完全相同
- 视图更新
 - ✓ 从用户角度，对视图的更新与对基本表的更新方法上也完全相同
 - ✓ 但是存在一些不可更新视图，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

如：下述视图S_G为不可更新视图

```
CREATE VIEW S_G (Sno, Gavg)  
AS
```

```
SELECT Sno, AVG(Grade)  
FROM SC  
GROUP BY Sno;
```

下述更新语句无法转换为对基本表的更新

```
UPDATE S_G  
SET Gavg=90  
WHERE Sno= '95001';
```



视图

■ 视图使用

- 一般来说，允许对行列子集视图进行更新
- 其他情况，参见ISO对于可更新视图的规则要求：
 - DISTINCT is not specified.
 - Every element in SELECT list of defining query is a column name and no column appears more than once.
 - FROM clause specifies only one table, excluding any views based on a join, union, intersection or difference.
 - No nested SELECT referencing outer table.
 - No GROUP BY or HAVING clause.
 - Also, every row added through view must not violate integrity constraints of base table.
- 不同数据库对于视图是否可更新也有自己的一些规定



视图

这个视图是否可更新?

```
CREATE VIEW MyStudent (num, name) AS  
SELECT sNumber, sName FROM Student  
WHERE sNumber NOT IN (SELECT sNumber FROM  
Student);
```

理论上可更新

但很多数据库不给更新

假设可更新，该视图更新后会有什么现象?



视图

■ With Check Option

[例24] 建立信息系学生的视图。

```
CREATE VIEW IS_Student  
AS  
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sdept= 'IS'
```

通过该视图插入下述记录 (95008, '韩萍', 20, 'CS') :

```
Insert into IS_Student values(95008, '韩萍',  
20, 'CS')
```

通过视图查看学生信息, 出现什么问题?



视图

■ With Check Option

- 透过视图进行增删改操作时，不得破坏视图定义中的谓词条件（即子查询中的条件表达式）

[例25] 建立信息系学生的视图。

```
CREATE VIEW IS_Student
AS
SELECT *
FROM Student
WHERE Sdept= 'IS'
WITH CHECK OPTION
```




视图

■ 视图的作用

- 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，如对于下述的情形：

- ✓ 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

■ 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

视图对基本表进行数据抽取和组合，形成不同的观察窗口，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

■ 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

例：数据库逻辑结构发生改变

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

■ 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

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，从而对原Student表的查询程序不必修改



视图

■ 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
 - ✓ 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
 - ✓ 通过WITH CHECK OPTION对关键数据施加操作限制



视图

■ 视图的作用

- 视图能够对机密数据提供安全保护

[例26] 建立1号课程的选课视图，并要求透过该视图进行的更新操作只涉及1号课程，同时对该视图的任何操作只能在工作时间进行。

```
CREATE VIEW IS_SC
AS
SELECT Sno, Cno, Grade
FROM SC
WHERE Cno= '1'
AND TO_CHAR(SYSDATE,'HH24') BETWEEN 9 AND 17
AND TO_CHAR(SYSDATE,'D') BETWEEN 2 AND 6
WITH CHECK OPTION;
```