



主要内容:

- 3.1 SQL概述
- 3.2 数据定义
- 3.3 数据查询
- 3.4 数据更新
- 3.5 视图





第3章 SQL语言

3.1 SQL概述

3.1.1 SQL的产生与发展

- ☞ IBM , Sequel语言,70年代,System R 的一部分;后改名为 SQL;
- ☞ ANSI 和 ISO 发布的 SQL标准:

SQL-86、SQL-89、SQL-92 、SQL:1999、SQL:2003、SQL:2008、 SQL:2011

▼ SQL是关系数据库的标准语言,是一个通用的、功能极强的关系数据库语言。





3.1 SQL概述

3.1.2 SQL语言的特点

- 综合统一: SQL集数据定义语言(DDL),数据操纵语言(DML),数据控制语言(DCL)功能于一体。
- 可以独立完成数据库生命周期中的全部活动:
 - ✓ 定义关系模式,插入数据,建立数据库;
 - ✓ 对数据库中的数据进行查询和更新;
 - ✓ 数据库重构和维护
 - ✓ 数据库安全性、完整性控制等
 数据查
- 非过程化语言、面向集合的操作方式
- 提供交互式和嵌入式两种使用方法语言简洁、易学易用。

判等	奴 批 貸 間	SELECT
式。	数据定义	CREATE, DROP, ALTER
₹•	数 据 操 纵	INSERT, UPDATE DELETE
-	粉焊按制	CDANT DEVOKE

SQL 语言的动词

Hefei University of Technology 计算机与信息学院



第3章 SQL语言

3.2 数据定义

3.2.1 SQL可定义的数据对象

- ・ 模式 (架构) 的定义
- ・ 基本表的定义
- 索引的定义
- 视图的定义
- 其它(用户、触发器、过程与函数等)



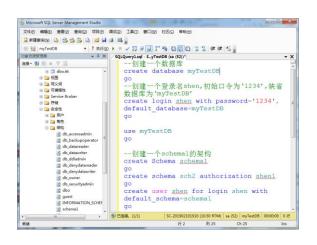


3.2 数据定义

3.2.2 架构 (Schema) 的定义与删除

 ▼ 数据库架构是一个独立于数据库用户的非重复命名空间,可将架构视 为对象的容器。在这个空间中包含数据库的各种对象,例如基本表、 视图、索引等;









3.2 数据定义

3.2.3 基本表的创建、删除与修改

■ 创建基本表

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>]);

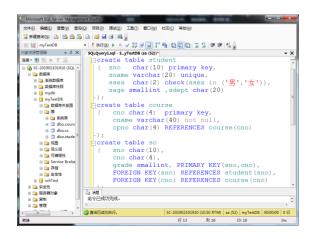
✓ 如果完整性约束条件涉及到该表的多个属性列,则必须定义在表级

上, 否则既可以定义在列级也可以定义在表级。





Hefei University of Technology 计算机与信息学院





■ 修改基本表

ALTER TABLE <表名>

[ADD [column] <新列名> <数据类型> [完整性约束]]

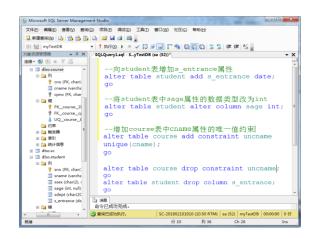
[ADD <表级完整性约束>]

[DROP [column] <列名> [CASCADE | RESTRICT]]

[DROP CONSTRAINT <完整性约束名> [CASCADE | RESTRICT]]

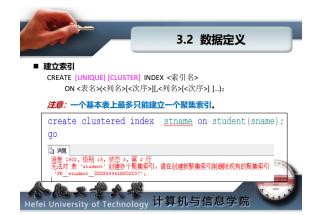
[ALTER COLUMN <列名> <数据类型>];



























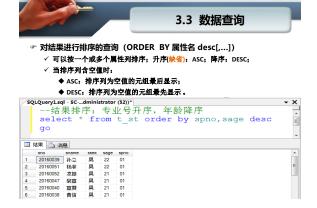




















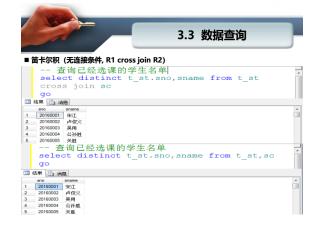


3.3 数据查询

3.3.2 多表连接查询

- ◆ 连接操作的几种执行方式
 - √嵌套循环法(最耗时,无需条件)
 - ✓排序合并法(最快,条件苛刻,理想化)
 - ✓索引连接(最常用,效率优于嵌套循环,需条件)











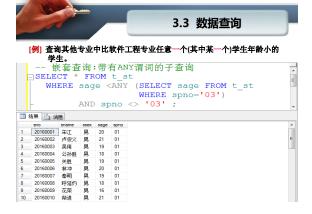




















3.3 数据查询

■ 查询选修了全部课程的学生姓名

查找这样的学生:对于课程表中的每一门课程,该生都选了(即:均可在SC表中找到该学生选修这门课的元组),也可表示成:不存在这样的课程,在选课表SC中不存在该学生对该课程的选课元组)。

```
□ fame

□ select sname from t_st where not exists

(select * from t_c where not exists

(select * from sc where sc.sno=t_st.sno
and sc.cno=t_c.cno));

□ fame

□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□ fame
□
```



■ 查询至少选修了学生20160002所选修全部课程的学生姓名

查找这样的学生:对于课程表中的每一门课程,如果该课程被20160002学生选修了(SC中存在),一定可以在SC中找到该生这门课的选课元组。



3.3 数据查询

4.3.4 集合查询

- ✓ 并操作UNION
- ✓ 交操作INTERSECT
- ✓ 差操作EXCEPT
- 注: 参加集合操作的各查询结果的列数必须相同;对应项的数据类型也必 须相同。





```
3.3 数据查询
    -查询同时选修了'c210'和'c211'课程的学生学号与
  姓名
 select sno, sname from t st
    where sno in (
      (select sno from sc where cno='c210')
         intersect
      (select sno from sc where cno='c211'));
🍱 结果 🛅 消息
1 20160001 宋江
```





3.3 数据查询

3.3.5 基于派生表的查询

✓ 查询子句出现在from子句中,查询结果作为操作对象

```
-- 查询计算机系且选修了'c217'课程的学号与姓名
  ∃select sc.sno,sname from sc,
| (select sno,sname from t_st
        where sno in (select sno from t_sp
where dno=(select dno from t_d
where dname='计算机'))) as jsj
where sc.sno=jsj.sno and cno='c217';
11 结果 🛅 消息
   sno sname
20160001 宋江
20160052 凌振
```



3.4 数据更新

- (INSERT 语句) 1、插入数据
- 2、修改数据 (UPDATE 语句)
- 3、删除数据 (DELETE 语句)

注意: 数据更新操作中的完整性控制!





3.4 数据更新

1、插入数据

(1) 插入元组

INSERT INTO <表名> [(<属性列1>[, <属性列2>...)] VALUES (<常量1> [,<常量2>] ...);

(2) 插入子查询结果 INSERT INTO <表名> [(<属性列1>[, <属性列2>...)] 子查询;







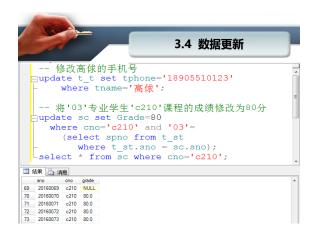
3.4 数据更新

2、修改数据

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。
- ✓ 方式:
 - (1) 修改某一个元组的值
 - (2) 修改多个元组的值
 - (3) 带子查询的修改







3.4 数据更新

3、删除数据

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。







第3章 SQL语言

3.5 视图

■ 理解视图

- ✓ 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
- ✓ 基于视图的操作:

查询、删除、受限更新、定义基于该视图的新视图





3.5 视图

3.5.1 定义视图

1. 创建视图

语句格式:

CREATE VIEW <视图名> [(<列名> [, <列名>]...)]
AS <子查询> [WITH CHECK OPTION];

- ✔ 视图定义中的属性列表;
- ✓ 视图定义中子查询的ORDER BY和DISTINCT;
- ✔ 视图定义后存入数据字典,并不执行其中的SELECT语句;
- ✓ WITH CHECK OPTION选项。

















3.5 视图

2. 删除视图

DROP VIEW <视图名>[CASCADE];

- ✓ 该语句从数据字典中删除指定的视图定义。
- ✓ 如果该视图上还导出了其他视图,使用CASCADE级联删除语句
- , 把该视图和由它导出的所有视图一起删除。
- ✓ 删除基表时,由该基表导出的所有视图定义都必须显式地使 用DROP VIEW语句删除。







3.5 视图

3.5.2 查询视图

- 用户角度: 查询视图与查询基本表相同
- · RDBMS实现视图查询的方法:

视图消解法:

- ✔ 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。

实体化视图: ✔有效性检查;

- ✔执行视图定义,生成临时表;
- ✓查询视图转化为查询临时表;
- ✓查询完毕后删除实体化得视图







3.5 视图

● 视图消解法的局限

有些情况下,视图消解法不能生成正确查询。 Create View v_avg as select sno, avg (grade) cavg from sc group by sno;

使用:

SELECT * FROM v_avg WHERE cavg>=90;

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





3.5 视图

更新视图的限制:

- ✓ 一些视图是不可更新的,这些视图的更新无法转换成对相 应基本表的更新。
- ✓ 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







3.5.4 视图的作用

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





■ 本章思考题:

如何理解數据库中的架构(Schema)?

■ 本章作业:

P130 习题3、习题5

