



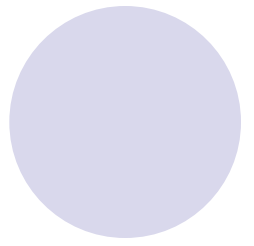
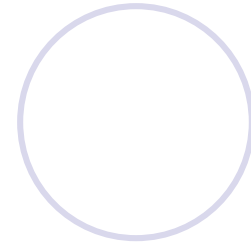
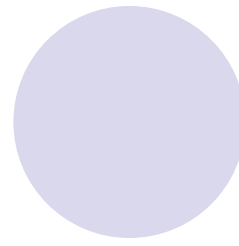
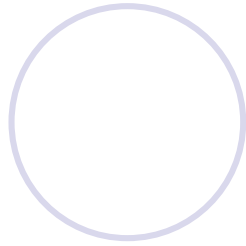
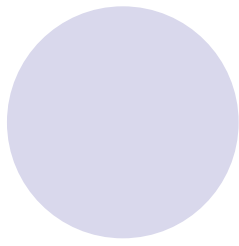
数据库系统

Database System

主讲：张仲楠 教授

Email: zhongnan_zhang@xmu.edu.cn

Office: 海韵A416



数据库系统

Database System

第三章 关系数据库标准语言

SQL

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

3.1 SQL概述

- SQL（Structured Query Language）

结构化查询语言，是关系数据库的标准语言

- SQL是一个通用的、功能极强的关系数据库语言，其功能并不仅仅是查询

SQL概述（续）

- **3.1.1 SQL 的产生与发展**
- **3.1.2 SQL的特点**
- **3.1.3 SQL的基本概念**

SQL的发展过程

Structured English Query Language

- 1974年由Chamberlin和Boyce提出，用于IBM数据库原型系统System R, 当时名为SEQUEL /'si:kwəl/
- 1980年正式改为SQL
- 1986年10月，美国ANSI采用SQL作为关系数据库管理系统的标准语言
- 1987年,国际标准化组织(ISO)也通过了这一标准



Dr. Chamberlin



Dr. Boyce

SQL标准的进展过程

不同数据库系统
所用的**SQL**会有
一些差别

标准	内容
■ SQL/86	第一次标准化
■ SQL/89	增加完整性约束(integrity constraints)
■ SQL/92	新数据类型(DATE),新集合操作(NATURE JOIN)
■ SQL1999	触发器(trigger),递归查询(recursive queries)
■ SQL2003	XML
■ SQL2006	进一步丰富与XML相关的功能
■ SQL2008	增加MERGE等语句,新触发器INSTEAD OF
■ SQL2011	时态数据库(temporal database)支持
■ SQL2016	支持JSON格式
■ SQL2019	增加MDarray(多维数组)类型和运算符

3.1 SQL概述

- 3.1.1 SQL 的产生与发展
- 3.1.2 SQL的特点
- 3.1.3 SQL的基本概念

3.1.2 SQL的特点

1.综合统一

- 集数据查询语言(DQL), 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
- 用户数据库投入运行后, 可根据需要随时逐步修改模式, 不影响数据的运行, 可扩展性好。
- 数据操作符统一

2.高度非过程化

- 非关系数据模型的数据操纵语言“面向过程”，必须制定存取路径
- SQL只要提出“做什么”，无须了解存取路径。
- 存取路径的选择以及SQL的操作过程由系统自动完成。

3.面向集合的操作方式

- 非关系数据模型采用面向记录的操作方式，
操作对象是一条记录
- SQL采用集合操作方式
 - 操作对象、查找结果可以是元组的集合
 - 一次插入、删除、更新操作的对象可以是元组的集合

4. 以同一种语法结构提供多种使用方式

- SQL是独立的语言

能够独立地用于联机交互的使用方式

- SQL又是嵌入式语言

SQL能够嵌入到高级语言（例如C，C++，Java）程序中，供程序员设计程序时使用

- 两种方式下，语法结构基本一致

5.语言简洁，易学易用

- SQL功能极强，完成核心功能只用了**9个**动词。

表 3.2 SQL 语言的动词

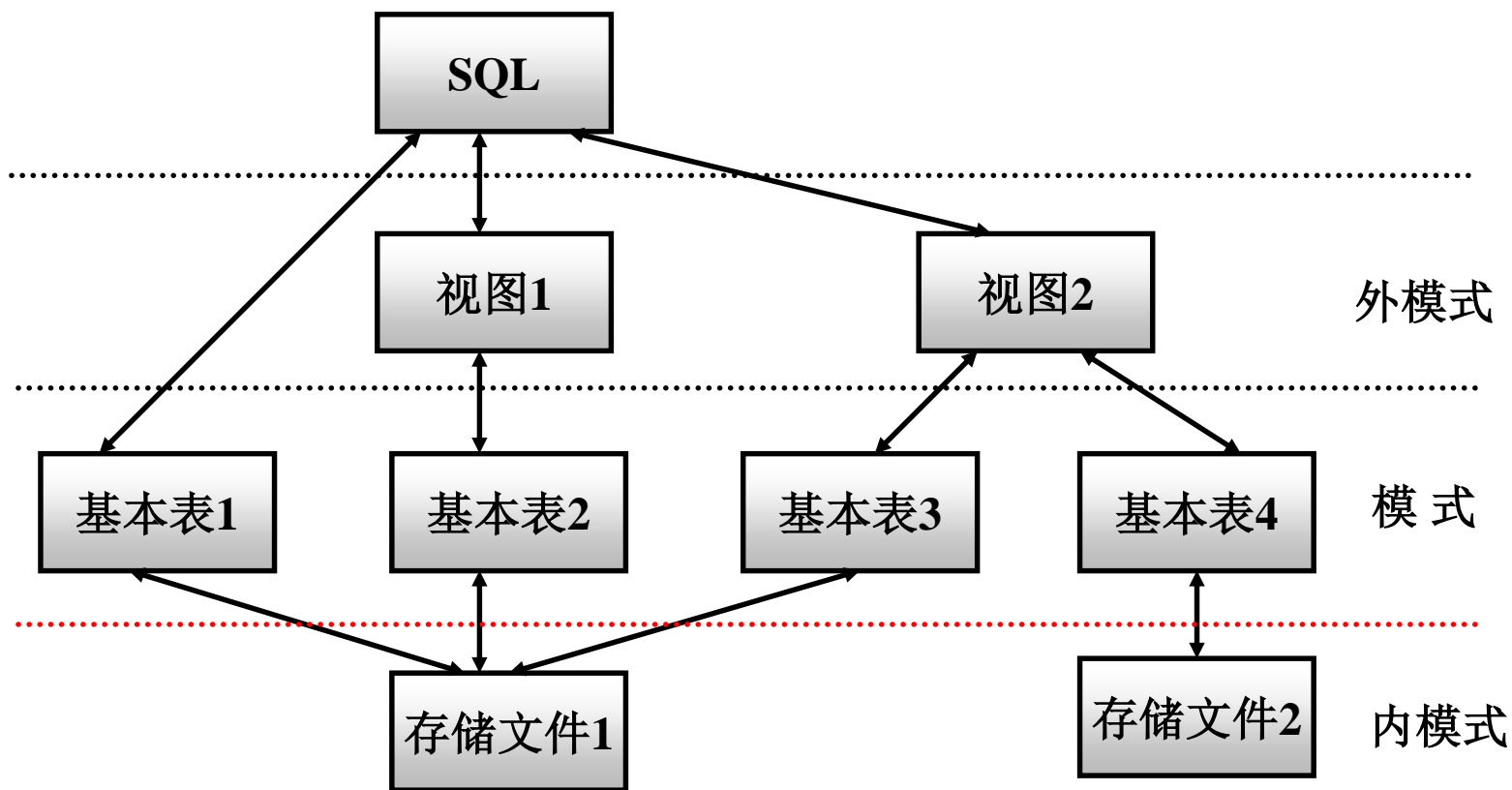
SQL 功 能	动 词
数 据 查 询	SELECT
数 据 定 义	CREATE, DROP, ALTER
数 据 操 纵	INSERT, UPDATE DELETE
数 据 控 制	GRANT, REVOKE

3.1 SQL概述

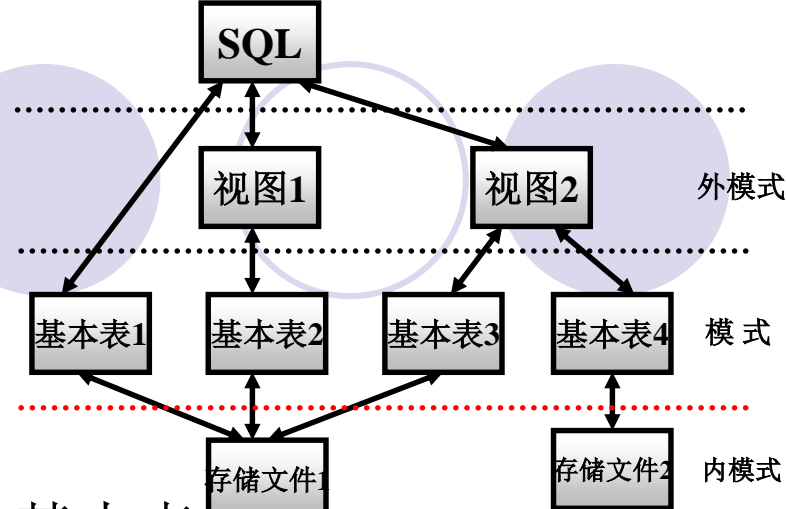
- **3.1.1 SQL 的产生与发展**
- **3.1.2 SQL的特点**
- **3.1.3 SQL的基本概念**

SQL的基本概念（续）

SQL支持关系数据库三级模式结构



SQL的基本概念（续）



- 基本表 ---- 对应于**模式**
 - 本身**独立存在**的表
 - RDBMS中一个关系就对应一个基本表
 - 一个(或多个)基本表对应一个存储文件
 - 一个表可以带若干索引，也存在存储文件中
- 存储文件 ---- 对应于**内模式**
 - 文件的**逻辑结构**组成了关系数据库的内模式
 - 文件的**物理结构**对用户隐蔽
- 视图 ---- 对应于**外模式**
 - 从一个或几个基本表导出的表
 - 数据库中**只存放视图的定义而不存放视图对应的数据**
 - 视图是一个**虚表**
 - 用户可以在视图上再定义视图

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

3.2 学生-课程数据库

- 学生-课程模式 S-T :

学生表:

Student(Sno, Sname, Ssex, Sage, Sdept)

课程表:

Course(Cno, Cname, Cpno, Ccredit)

学生选课表: SC(Sno, Cno, Grade)

主码



Student表

学 号 Sno	姓 名 Sname	性 别 Ssex	年 龄 Sage	所 在 系 Sdept
201215121	李勇	男	20	CS
201215122	刘晨	女	19	CS
201215123	王敏	女	18	MA
201215125	张立	男	19	IS

Course表

课程号 Cno	课程名 Cname	先行课 Cpno	学分 Ccredit
1	数据库	5	4
2	数学	null	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	null	2
7	PASCAL语言	6	4

SC表

学 号 Sno	课程号 Cno	成绩 Grade
201215121	1	92
201215121	2	85
201215121	3	88
201215122	2	90
201215122	3	80

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

3.3 数据定义

SQL的数据定义功能: 模式定义、表定义、视图和索引的定义

表 3.3 SQL 的数据定义语句

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

- 一个数据库中 can 建立多个SCHEMA
- 一个SCHEMA下通常包括多个表、视图和索引等数据库对象

3.3 数据定义

- 3.3.1 模式的定义与删除
- 3.3.2 基本表的定义、删除与修改
- 3.3.3 索引的建立与删除
- 3.3.4 数据字典

定义模式（续）

注意与关系
模式的区别

- 定义模式实际上定义了一个命名空间
- 在这个空间中可以定义该模式包含的数据库对象，例如基本表、视图、索引等。
- **CREATE SCHEMA <模式名> AUTHORIZATION <用户名>[<表定义子句>|<视图定义子句>|<授权定义子句>]**
- 在**CREATE SCHEMA**中可以接受**CREATE TABLE**，**CREATE VIEW**和**GRANT**子句。
- 执行该命令需要有管理员权限或拥有**CREATE SCHEMA** 权限

定义模式（续）

[例1]定义一个学生-课程模式S-T

```
CREATE SCHEMA "S-T" AUTHORIZATION WANG;
```

为用户WANG定义了一个模式S-T

[例2]CREATE SCHEMA AUTHORIZATION WANG;

<模式名>隐含为用户名WANG

- 如果没有指定<模式名>，那么<模式名>隐含为<用户名>

定义模式（续）

[例3]

```
CREATE SCHEMA TEST AUTHORIZATION ZHANG  
CREATE TABLE TAB1(COL1 SMALLINT,  
                    COL2 INT,  
                    COL3 CHAR(20),  
                    COL4 NUMERIC(10, 3),  
                    COL5 DECIMAL(5, 2)  
                    );
```

为用户ZHANG创建了一个模式TEST，并在其中定义了一个表TAB1。

二、删除模式

■ DROP SCHEMA <模式名> <CASCADE|RESTRICT>

CASCADE(级联)

- 删除模式的同时把该模式中所有的数据库对象全部删除

RESTRICT(限制)

- 如果该模式中定义了下属的数据库对象（如表、视图等），则拒绝该删除语句的执行。
- 当该模式中没有任何下属的对象时才能执行。

删除模式（续）

[例4] DROP SCHEMA ZHANG CASCADE;

删除模式ZHANG

同时该模式中定义的表TAB1也被删除

3.3 数据定义

- **3.3.1 模式的定义与删除**
- **3.3.2 基本表的定义、删除与修改**
- **3.3.3 索引的建立与删除**
- **3.3.4 数据字典**

3.3.2 基本表的定义、删除与修改

一、定义基本表

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**。

学生表Student

[例5] 建立“学生”表Student，学号是主码，姓名取值唯一。

```
CREATE TABLE Student
```

```
(Sno CHAR(9) PRIMARY KEY, /* 列级完整性约束条件*/
```

```
Sname CHAR(20) UNIQUE, /* Sname取唯一值*/
```

```
Ssex CHAR(2),
```

```
Sage SMALLINT,
```

```
Sdept CHAR(20)
```

```
);
```

主码

UNIQUE 和 PRIMARY KEY的区别：

- 作为Primary Key的属性(组)不能为null，而Unique属性可以为null。
- 在一个表中只能有一个Primary Key，而多个Unique属性可同时存在。

课程表Course

[例6] 建立一个“课程”表Course

```
CREATE TABLE Course
```

```
( Cno    CHAR(4) PRIMARY KEY,
```

```
  Cname  CHAR(40),
```

```
  Cpno   CHAR(4) ,
```

```
  Ccredit SMALLINT,
```

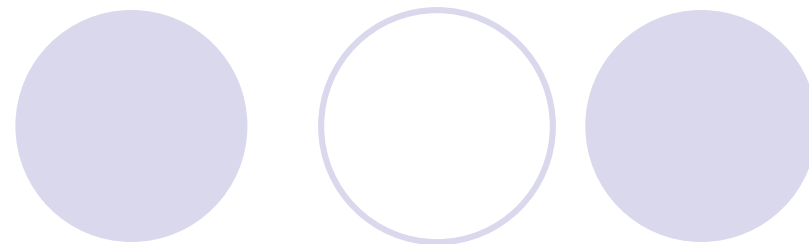
```
FOREIGN KEY (Cpno) REFERENCES Course(Cno)
```

```
);
```

先修课

表级参照完整性约束
Cpno是外码
被参照表是Course
被参照列是Cno

学生选课表SC



[例7] 建立一个“学生选课”表SC

```
CREATE TABLE SC
```

```
(Sno CHAR(9),
```

```
Cno CHAR(4),
```

```
Grade SMALLINT,
```

```
PRIMARY KEY (Sno, Cno),
```

```
/* 主码由两个属性构成，必须作为表级完整性进行定义*/
```

```
FOREIGN KEY (Sno) REFERENCES Student(Sno),
```

```
/* 表级完整性约束条件，Sno是外码，被参照表是Student */
```

```
FOREIGN KEY (Cno) REFERENCES Course(Cno)
```

```
/* 表级完整性约束条件，Cno是外码，被参照表是Course*/
```

```
);
```

二、数据类型

- SQL中域的概念用**数据类型**来实现
- 每一个属性的取值**必须来自同一个域**
- 定义表的属性时需要指明其**数据类型**及**长度**
- 选用哪种数据类型要考虑
 - 取值范围
 - 要做哪些运算

二、数据类型

数据类型	含义
CHAR(n)	长度为n的定长字符串（最长为n,如果不够使用空格补齐）
VARCHAR(n)	最大长度为n的变长字符串
CLOB, BLOB	字符串大对象，二进制大对象
INT	长整数（也可以写作INTEGER），4字节
SMALLINT, BIGINT	短整数（2字节），大整数（8字节）
NUMERIC(p,d)	定点数,由p位数字(不包括符号、小数点)组成,小数后面有d位数字
REAL	取决于机器精度的单精度浮点数
Double Precision	取决于机器精度的双精度浮点数
FLOAT(n)	可选精度的浮点数，精度至少为n位数字
BOOLEAN	逻辑布尔型（TRUE，FALSE）
DATE	日期，包含年、月、日，格式为YYYY-MM-DD
TIME	时间，包含一日的时、分、秒，格式为HH:MM:SS

三、模式与表

- 每一个基本表都属于某一个模式
- 一个模式包含多个基本表
- 定义基本表所属模式

■ 方法一：在表名中明显地给出模式名

Create table “S-T”.Student (.....) ; /*模式名为 S-T*/

Create table “S-T”.Cource (.....) ;

Create table “S-T”.SC (.....) ;

■ 方法二：在创建模式语句中同时创建表

■ 方法三：设置所属的模式

四、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>];

修改基本表（续）

[例8]向Student表增加“入学时间”列，其数据类型为日期型。

```
ALTER TABLE Student ADD S_entrance 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9]将年龄的数据类型由字符型（假设原来的数据类型是字符型）改为整数。

```
ALTER TABLE Student ALTER COLUMN Sage INT;
```

[例10]增加课程名称必须取唯一值的约束条件。

```
ALTER TABLE Course ADD UNIQUE(Cname);
```

五、删除基本表

DROP TABLE <表名> [RESTRICT| CASCADE] ;

■ **RESTRICT:** 删除表是有限制的。

- 欲删除的基本表**不能被其他表的约束所引用**
- 如果存在依赖该表的对象，则此表不能被删除

■ **CASCADE:** 删除该表没有限制。

- 在删除基本表的同时，相关的**依赖对象**一起删除
- 缺省是 **RESTRICT**

删除基本表(续)

[例11] 删除Student表

```
DROP TABLE Student CASCADE ;
```

- 基本表定义被删除，数据被删除
- 表上建立的索引、视图、触发器等一般也将被删除

删除基本表（续）

[例12] 若表上建有视图，选择**RESTRICT**时表不能删除

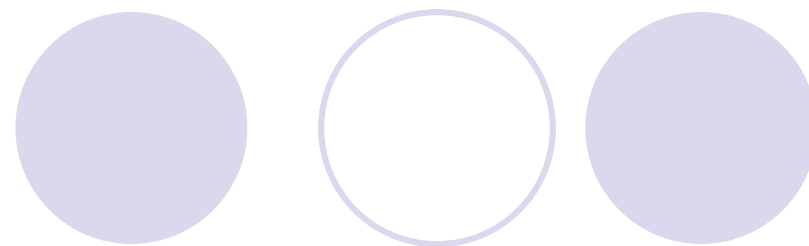
```
CREATE VIEW IS_Student  
AS
```

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

```
DROP TABLE Student RESTRICT;
```

```
--ERROR: cannot drop table Student because other  
    objects depend on it
```

删除基本表（续）



[例12]如果选择**CASCADE**时可以删除表，视图也自动被删除

```
DROP TABLE Student CASCADE;
```

--**NOTICE**: drop cascades to view IS_Student

```
SELECT * FROM IS_Student;
```

--**ERROR**: relation " IS_Student " does not exist

删除基本表（续）

DROP TABLE时，不同DBMS的处理策略比较

序号	标准及主流数据库的处理方式 依赖基本表的对象	SQL2011		Kingbase ES		ORACLE 12c		MS SQL SERVER 2012
		R	C	R	C		C	
1.	索引	无规定		√	√	√	√	√
2.	视图	×	√	×	√	√ 保留	√ 保留	√ 保留
3.	DEFAULT, PRIMARY KEY, CHECK （只含该表的列）NOT NULL 等约束	√	√	√	√	√	√	√
4.	Foreign Key	×	√	×	√	×	√	×
5.	TRIGGER	×	√	×	√	√	√	√
6.	函数或存储过程	×	√	√ 保留	√ 保留	√ 保留	√ 保留	√ 保留

R表示RESTRICT, C表示CASCADE

'×'表示不能删除基本表, '√'表示能删除基本表, '保留'表示删除基本表后, 还保留依赖对象


3.3 数据定义

- 3.3.1 模式的定义与删除
- 3.3.2 基本表的定义、删除与修改
- 3.3.3 索引的建立与删除
- 3.3.4 数据字典

3.3.3 索引的建立与删除

- 建立索引的目的：**加快查询速度**
- 谁可以建立索引
 - DBA 或 表的属主（即建立表的人）
 - DBMS一般会自动建立以下列上的索引
 - PRIMARY KEY
 - UNIQUE
- 谁维护索引
 - DBMS自动完成，会增加数据库的负担
- 使用索引
 - DBMS自动选择是否使用索引以及使用哪些索引
 - 用户不能显式地选择索引

索引



- RDBMS中索引一般采用顺序文件上的索引、B+树、HASH、位图索引来实现
 - 顺序文件：按指定属性值升序(降序)存储的关系
 - B+树索引具有动态平衡的优点
 - HASH索引具有查找速度快的特点
 - 位图索引是用位向量记录索引属性中可能出现的值
- B+树是缺省的索引方式
- 索引是关系数据库的内部实现技术，属于内模式的范畴

一、建立索引

● 语句格式

CREATE [UNIQUE] [CLUSTER] INDEX <索引名>
ON <表名>(<列名>[<次序>][,<列名>[<次序>]]...);

索引值的排列次序

索引

表

索引			表				
索引值		指针	Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
索引项 {	201215121	→	201215121	李勇	男	20	CS
	201215122	→	201215122	刘晨	女	19	CS
	201215123	→	201215123	王敏	女	18	MA
	201215125	→	201215125	张立	男	19	IS

建立索引（续）

[例13]为学生-课程数据库中的**Student**，**Course**，**SC**三个表建立索引。**Student**表按学号升序建唯一索引，**Course**表按课程号升序建唯一索引，**SC**表按学号升序和课程号降序建唯一索引。

```
CREATE UNIQUE INDEX Stusno ON Student(Sno);
```

```
CREATE UNIQUE INDEX Coucno ON Course(Cno);
```

```
CREATE UNIQUE INDEX SCno ON SC(Sno ASC, Cno DESC);
```

- **UNIQUE**: 索引的每一个索引值只对应唯一的记录

建立索引 (续)

CREATE UNIQUE INDEX SCno ON SC(Sno ASC, Cno DESC);

索引

SC表

索引值		指针
201215121	3	
201215121	2	
201215121	1	
201215122	3	
201215122	2	

Sno	Cno	Grade
201215121	1	92
201215121	2	85
201215121	3	88
201215122	2	90
201215122	3	80

小
↓
大

二、修改索引

- **ALTER INDEX** <旧索引名> **RENAME TO** <新索引名> ;

[例14] 将SC表的SCno索引改名为SCSno

```
ALTER INDEX SCno RENAME TO SCSno;
```

三、删除索引

- **DROP INDEX** <索引名>;

删除索引时，系统会从数据字典中删去有关该索引的描述。

[例15] 删除Student表的Stusname索引

```
DROP INDEX Stusname;
```

- 一些不必要的索引要删掉

3.3 数据定义

- **3.3.1 模式的定义与删除**
- **3.3.2 基本表的定义、删除与修改**
- **3.3.3 索引的建立与删除**
- **3.3.4 数据字典**

3.3.4 数据字典

- 关系数据库管理系统内的一组系统表，它记录了数据库中所有的定义信息
 - 关系模式定义
 - 视图定义
 - 索引定义
 - 完整性约束定义
 - 操作权限
 - 统计信息
- 对数据的增删改都可能会影响到数据字典
- 对数据的查询也会用到数据字典

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

数据查询

- 语句格式

SELECT [ALL|DISTINCT] <目标列表达式>

[, <目标列表达式>] ...

FROM <表名或视图名>[, <表名或视图名>] ...

[**WHERE** <条件表达式>]

[**GROUP BY** <列名1> [**HAVING** <条件表达式>]]

[**ORDER BY** <列名2> [ASC|DESC]];

可以有多列

3.4 数据查询

- 3.4.1 单表查询
- 3.4.2 连接查询
- 3.4.3 嵌套查询
- 3.4.4 集合查询
- 3.4.5 基于派生表的查询
- 3.4.6 **Select**语句的一般形式

3.4.1 单表查询

- 查询仅涉及一个表：
 - 一、 选择表中的若干列
 - 二、 选择表中的若干元组
 - 三、 **ORDER BY**子句
 - 四、 聚集函数
 - 五、 **GROUP BY**子句

一、选择表中的若干列

1. 查询指定列

[例1] 查询全体学生的学号与姓名。

```
SELECT Sno, Sname  
FROM Student;
```

[例2] 查询全体学生的姓名、学号、所在系。

```
SELECT Sname, Sno, Sdept  
FROM Student;
```

注意顺序！

2. 查询全部列

- 选出所有属性列：

- 在**SELECT**关键字后面列出所有列名
- 将<目标列表达式>指定为 *

[例3] 查询全体学生的详细记录。

```
SELECT Sno, Sname, Ssex, Sage, Sdept  
FROM Student;
```

或

```
SELECT *  
FROM Student;
```

3. 查询经过计算的值

- **SELECT**子句的<目标列表达式>可以为:

- 算术表达式

- 字符串常量

- 函数

- 列别名

查询经过计算的值（续）

[例4] 查全体学生的姓名及其出生年份。

```
SELECT Sname, 2014-Sage  
FROM Student;
```

输出结果：

Sname	2014-Sage
李勇	1994
刘晨	1995
王敏	1996
张立	1995

查询经过计算的值（续）

[例5] 查询全体学生的姓名、出生年份和所有系，要求用**小写字母**表示所有系名

```
SELECT Sname, 'Year of Birth:', 2014-Sage, LOWER(Sdept)
FROM Student;
```

输出结果：

Sname	'Year of Birth:'	2014-Sage	LOWER(Sdept)
李勇	Year of Birth:	1994	cs
刘晨	Year of Birth:	1995	cs
王敏	Year of Birth:	1996	ma
张立	Year of Birth:	1995	is

查询经过计算的值（续）

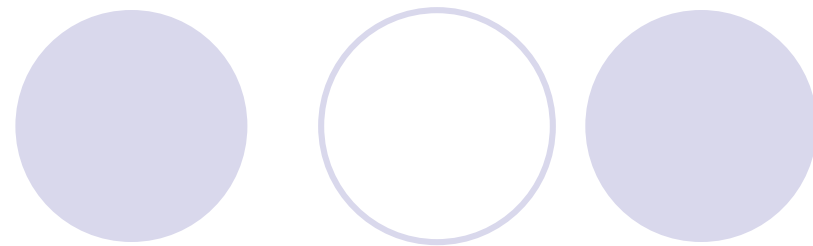
- 使用列别名改变查询结果的列标题:

```
SELECT Sname NAME, 'Year of Birth:' BIRTH,  
       2014-Sage BIRTHDAY, LOWER(Sdept) DEPARTMENT  
FROM Student;
```

输出结果:

NAME	BIRTH	BIRTHDAY	DEPARTMENT
李勇	Year of Birth:	1994	cs
刘晨	Year of Birth:	1995	cs
王敏	Year of Birth:	1996	ma
张立	Year of Birth:	1995	is

3.4.1 单表查询



- 查询仅涉及一个表：
 - 一、 选择表中的若干列
 - 二、 选择表中的若干元组
 - 三、 **ORDER BY**子句
 - 四、 聚集函数
 - 五、 **GROUP BY**子句

二、选择表中的若干元组

1. 消除取值重复的行

如果没有指定**DISTINCT**关键词，则缺省为**ALL**

[例6] 查询选修了课程的学生学号。

```
SELECT Sno FROM SC;
```

等价于：

```
SELECT ALL Sno FROM SC;
```

执行上面的SELECT语句后，结果为：

Sno
201215121
201215121
201215121
201215122
201215122

消除取值重复的行（续）

- 指定DISTINCT关键词，去掉表中重复的行

```
SELECT DISTINCT Sno  
FROM SC;
```

执行结果：

Sno
201215121
201215122

注意：DISTINCT不是只对紧跟它的属性取值起作用，而是对它之后所有属性可能取值的组合起作用。因而DISTINCT必须紧跟SELECT

2. 查询满足条件的元组

表3.6 常用的查询条件

查 询 条 件	谓 词
比 较	=, >, <, >=, <=, !=, <>, !>, !<; NOT+上述 比较运算符
确定范围	BETWEEN AND, NOT BETWEEN AND
确定集合	IN, NOT IN
字符匹配	LIKE, NOT LIKE
空 值	IS NULL, IS NOT NULL
多重条件（逻辑运算）	AND, OR, NOT

(1) 比较大小

可能的执行策略:

- 1 全表扫描
- 2 每一个元组与选择条件进行比对
- 3 满足条件的处理并输出

[例7] 查询计算机科学系全体学生的名单。

```
SELECT Sname  
FROM Student  
WHERE Sdept='CS';
```

[例8] 查询所有年龄在20岁以下的学生姓名及其年龄。

```
SELECT Sname, Sage  
FROM Student  
WHERE Sage < 20;
```

[例9] 查询考试成绩有不及格的学生的学号。

```
SELECT DISTINCT Sno  
FROM SC  
WHERE Grade<60;
```

(2) 确定范围

- 谓词: BETWEEN ... AND ...

NOT BETWEEN ... AND ...

[例10] 查询年龄在20~23岁（包括20岁和23岁）之间的学生的姓名、系别和年龄

```
SELECT Sname, Sdept, Sage
FROM Student
WHERE Sage BETWEEN 20 AND 23;
```

[例11] 查询年龄不在20~23岁之间的学生姓名、系别和年龄

```
SELECT Sname, Sdept, Sage
FROM Student
WHERE Sage NOT BETWEEN 20 AND 23;
```

(3) 确定集合

- 谓词： **IN** <值表>, **NOT IN** <值表>

[例12]查询信息系（IS）、数学系（MA）和计算机科学系（CS）学生的姓名和性别。

```
SELECT Sname, Ssex  
FROM Student  
WHERE Sdept IN ('IS', 'MA', 'CS');
```

[例13]查询既不是信息系、数学系，也不是计算机科学系的学生的姓名和性别。

```
SELECT Sname, Ssex  
FROM Student  
WHERE Sdept NOT IN ( 'IS', 'MA', 'CS' );
```

(4) 字符匹配

- 谓词: [NOT] LIKE '<匹配串>' [ESCAPE '<换码字符>']

1) 匹配串为固定字符串

[例14] 查询学号为201215121的学生的详细情况。

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sno LIKE '201215121';
```

等价于:

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sno = '201215121 ';
```


(4) 字符匹配(续)

2) 匹配串为含通配符的字符串

[例15] 查询所有姓刘学生的姓名、学号和性别。

```
SELECT Sname, Sno, Ssex  
FROM Student  
WHERE Sname LIKE '刘%';
```

[例16] 查询姓"欧阳"且全名为三个汉字的学生的姓名。

```
SELECT Sname  
FROM Student  
WHERE Sname LIKE '欧阳__';
```

(4) 字符匹配(续)

[例17] 查询名字中第2个字为"阳"字的学生的姓名和学号。

```
SELECT Sname, Sno  
FROM Student  
WHERE Sname LIKE '__阳%';
```

[例18] 查询所有不姓刘的学生姓名。

```
SELECT Sname, Sno, Ssex  
FROM Student  
WHERE Sname NOT LIKE '刘%';
```

(4) 字符匹配(续)

3) 使用换码字符将通配符转义为普通字符

[例19] 查询DB_Design课程的课程号和学分。

```
SELECT Cno, Ccredit  
FROM Course  
WHERE Cname LIKE 'DB\_Design' ESCAPE '\;
```

[例20] 查询以"DB_"开头，且倒数第3个字符为 i 的课程的具体情况。

```
SELECT *  
FROM Course  
WHERE Cname LIKE 'DB\__%i\__' ESCAPE '\;
```

ESCAPE ' 表示 “\” 为换码字符

(5) 涉及空值的查询

- 谓词：IS NULL 或 IS NOT NULL
- “IS” 不能用 “=” 代替

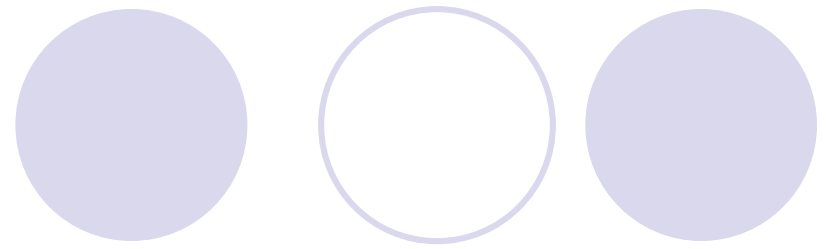
[例21] 某些学生选修课程后没有参加考试，所以有选课记录，但没有考试成绩。查询缺少成绩的学生的学号和相应的课程号。

```
SELECT Sno, Cno
FROM SC
WHERE Grade IS NULL;
```

[例22] 查所有有成绩的学生学号和课程号。

```
SELECT Sno, Cno
FROM SC
WHERE Grade IS NOT NULL;
```

(6) 多重条件查询



- 逻辑运算符： **AND**和 **OR**来联结多个查询条件
 - 运算优先级顺序为： **NOT>AND>OR**
 - 可以用括号改变优先级
- 可用来实现多种其他谓词
 - **[NOT] IN**
 - **[NOT] BETWEEN ... AND ...**

(6) 多重条件查询(续)

[例23] 查询计算机系年龄在20岁以下的学生姓名。

```
SELECT Sname  
FROM Student  
WHERE Sdept= 'CS' AND Sage<20;
```

(6) 多重条件查询(续)

● 改写[例12]

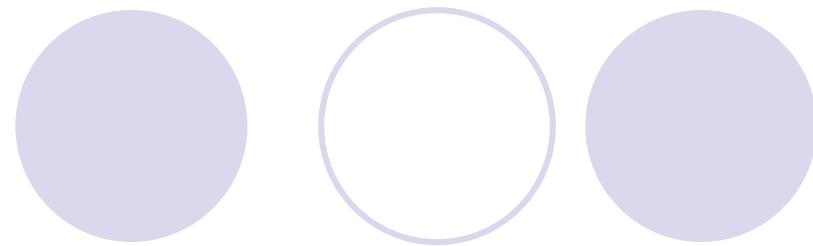
[例12] 查询信息系（IS）、数学系（MA）和计算机科学系（CS）学生的姓名和性别。

```
SELECT Sname, Ssex  
FROM Student  
WHERE Sdept IN ( 'IS', 'MA', 'CS' )
```

可改写为：

```
SELECT Sname, Ssex  
FROM Student  
WHERE Sdept= ' IS ' OR Sdept= ' MA' OR Sdept= ' CS ';
```

3.4.1 单表查询



- 查询仅涉及一个表：
 - 一、 选择表中的若干列
 - 二、 选择表中的若干元组
 - 三、 **ORDER BY**子句
 - 四、 聚集函数
 - 五、 **GROUP BY**子句

三、ORDER BY子句

- ORDER BY子句

- 可以按一个或多个属性列排序

- 升序：ASC；降序：DESC；缺省值为升序

- 当排序列含空值时

- ASC：排序列为空值的元组最后显示

- DESC：排序列为空值的元组最先显示

ORDER BY子句（续）

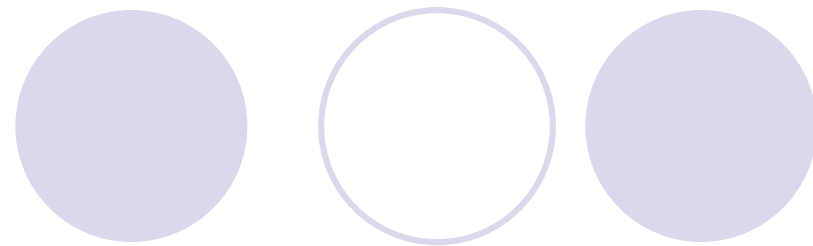
[例24] 查询选修了3号课程的学生学号及其成绩，查询结果按分数降序排列。

```
SELECT Sno, Grade  
FROM SC  
WHERE Cno= '3'  
ORDER BY Grade DESC;
```

[例25] 查询全体学生情况，查询结果按所在系的系号升序排列，同一系中的学生按年龄降序排列。

```
SELECT *  
FROM Student  
ORDER BY Sdept, Sage DESC;
```

3.4.1 单表查询



- 查询仅涉及一个表：
 - 一、 选择表中的若干列
 - 二、 选择表中的若干元组
 - 三、 **ORDER BY**子句
 - 四、 聚集函数
 - 五、 **GROUP BY**子句

四、聚集函数

- 聚集函数：

- 计数

COUNT ([DISTINCT|ALL] *)

COUNT ([DISTINCT|ALL] <列名>)

- 计算总和

SUM ([DISTINCT|ALL] <列名>)

- 计算平均值

AVG ([DISTINCT|ALL] <列名>)

- 最大最小值

MAX ([DISTINCT|ALL] <列名>)

MIN ([DISTINCT|ALL] <列名>)

除COUNT(*)外，
其他都跳过空
值而只处理非
空值

} 必须针对数值型

} 可以是数值、字符串或是日期时间

聚集函数（续）

[例26] 查询学生总人数。

```
SELECT COUNT(*)  
FROM Student;
```

表示“所有满足条件的元组”

[例27] 查询选修了课程的学生人数。

```
SELECT COUNT(DISTINCT Sno)  
FROM SC;
```

[例28] 计算1号课程的学生平均成绩。

```
SELECT AVG(Grade)  
FROM SC  
WHERE Cno= ' 1 ';
```

聚集函数 (续)

[例29] 查询选修1号课程的学生最高分数。

```
SELECT MAX(Grade)
FROM SC
WHERE Cno= '1';
```

聚集函数 (续)

[例] 查询选修1号课程得分最高的学生学号。

```
SELECT Sno
```

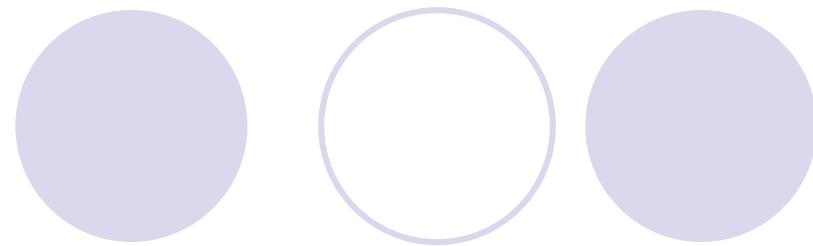
```
FROM SC
```

```
WHERE Cno= '1' and Grade= MAX(Grade);
```

是否正确？

Where子句中不能用聚集函数作为条件表达式

3.4.1 单表查询



- 查询仅涉及一个表：
 - 一、 选择表中的若干列
 - 二、 选择表中的若干元组
 - 三、 **ORDER BY**子句
 - 四、 聚集函数
 - 五、 **GROUP BY**子句

五、GROUP BY子句

- GROUP BY子句分组：

细化聚集函数的作用对象

- 未对查询结果分组，聚集函数将作用于整个查询结果
- 对查询结果分组后，聚集函数将分别作用于每个组
 - 作用对象是查询的中间结果表
 - 按指定的一列或多列值分组，值相等的为一组

GROUP BY子句（续）

[例31] 求各个课程号及相应的选课人数。

```
SELECT Cno, COUNT(Sno)
```

```
FROM SC
```

```
GROUP BY Cno;
```

查询结果：

Cno	COUNT(Sno)
1	22
2	34
3	44
4	33
5	48

GROUP BY子句 (续)

```
SELECT Cno, COUNT(Sno)
FROM SC
GROUP BY Cno;
```

Cno	Count(Sno)
1	3
2	4
3	2
4	3

Sno	Cno	Grade	
121	1	80	Group 1
122	1	90	
123	1	88	
121	2	70	Group 2
122	2	90	
123	2	85	
125	2	78	
122	3	95	Group 3
123	3	92	
123	4	78	Group 4
125	4	82	
126	4	80	

GROUP BY子句（续）

[例32] 查询选修了3门以上课程的学生学号。

```
SELECT Sno  
FROM SC  
GROUP BY Sno  
HAVING COUNT(*) >3;
```

统计“**分组内的**
所有**元组**”数

GROUP BY子句（续）

- **HAVING**短语与**WHERE**子句的区别：
 - 作用对象不同
 - **WHERE**子句作用于基表或视图，从中**选择满足条件的元组**
 - **HAVING**短语作用于组，从中**选择满足条件的组**
- **重要原则**：使用**group by**时，**select**后面的所有属性，**要么**出现在**group by**中，**要么**使用了聚合函数。

3.4 数据查询

- 3.4.1 单表查询
- 3.4.2 连接查询
- 3.4.3 嵌套查询
- 3.4.4 集合查询
- 3.4.5 基于派生表的查询
- 3.4.6 **Select**语句的一般形式

3.4.2 连接查询

- 连接查询：同时涉及**多个表**的查询，即**From**后面包含多张表
- 连接条件或连接谓词：用来连接两个表的条件
一般格式：
 - [**<表名1>.**<列名1> **<比较运算符>** [**<表名2>.**<列名2>
 - [**<表名1>.**<列名1> **BETWEEN** [**<表名2>.**<列名2> **AND** [**<表名2>.**<列名3>
- 连接字段：连接谓词中的列名称
 - 连接条件中的各连接字段类型必须是**可比的**，但名字不必是相同的

连接操作的执行过程

- 嵌套循环法(NESTED-LOOP)

- 首先在表1中找到第一个元组，然后从头开始扫描表2，逐一查找满足连接件的元组，找到后就将表1中的第一个元组与该元组拼接起来，形成结果表中一个元组。
- 表2全部查找完后，再找表1中第二个元组，然后再从头开始扫描表2，逐一查找满足连接条件的元组，找到后就将表1中的第二个元组与该元组拼接起来，形成结果表中一个元组。
- 重复上述操作，直到表1中的全部元组都处理完毕

连接查询（续）

- 一、等值与非等值连接查询
- 二、自身连接
- 三、外连接
- 四、复合条件连接

一、等值与非等值连接查询

- 等值连接：连接运算符为=

[例33] 查询每个学生及其选修课程的情况

```
SELECT Student.*, SC.*  
FROM Student, SC  
WHERE Student.Sno = SC.Sno;
```

连接条件（谓词）

等值与非等值连接查询（续）

查询结果：

Student.Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept	SC.Sno	Cno	Grade
201215121	李勇	男	20	CS	201215121	1	92
201215121	李勇	男	20	CS	201215121	2	85
201215121	李勇	男	20	CS	201215121	3	88
201215122	刘晨	女	19	CS	201215122	2	90
201215122	刘晨	女	19	CS	201215122	3	80

等值与非等值连接查询（续）

- 自然连接：一种**特殊的等值连接**

- 两个关系中进行连接的分量**必须是同名的属性组**
- **在结果中把重复的属性列去掉**

[例34] 对[例33]用自然连接完成。

```
SELECT *
```

```
FROM Student NATURAL JOIN SC;
```

等值与非等值连接查询（续）

查询结果：

Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept	Cno	Grade
201215121	李勇	男	20	CS	1	92
201215121	李勇	男	20	CS	2	85
201215121	李勇	男	20	CS	3	88
201215122	刘晨	女	19	CS	2	90
201215122	刘晨	女	19	CS	3	80

连接查询（续）

- 一、等值与非等值连接查询
- 二、自身连接
- 三、外连接
- 四、复合条件连接

二、自身连接

- 自身连接：一个表与其自己进行连接
- 需要给表起别名以示区别
- 由于所有属性名都是同名属性，因此必须使用**别名前缀**

[例35]查询每一门课的**间接**先修课（即先修课的先修课）

```
SELECT FIRST.Cno, SECOND.Cpno  
FROM Course FIRST, Course SECOND  
WHERE FIRST.Cpno = SECOND.Cno;
```

自身连接（续）

FIRST表（Course表）

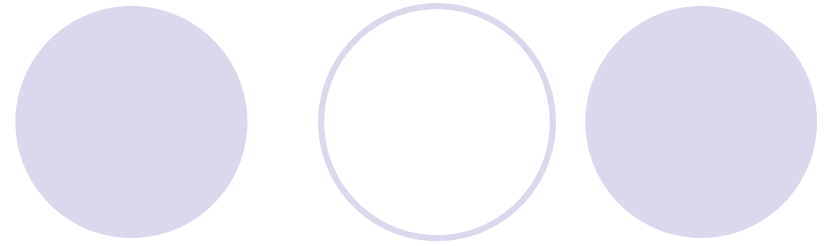
Cno	Cname	Cpno	Ccredit
1	数据库	5	4
2	数学	null	2
3	信息系统	1	4
4	操作系统	6	3
5	数据结构	7	4
6	数据处理	null	2
7	PASCAL语言	6	4

SECOND表（Course表）

Cno	Cname	Cpno	Ccredit
1	数据库	5	4
2	数学	null	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	null	2
7	PASCAL语言	6	4

连接条件: FIRST.Cpno = SECOND.Cno

自身连接（续）



查询结果：

Cno	Cpno
1	7
3	5
4	null
5	6
7	null

连接查询（续）

- 一、等值与非等值连接查询
- 二、自身连接
- 三、外连接
- 四、复合条件连接

三、外连接

- 外连接与普通连接的区别

- 普通连接操作只输出满足连接条件的元组
- 外连接操作以指定表为**连接主体**，将主体表中**不满足**
连接条件的元组**一并输出**

悬浮元组

[例 36] 改写[例33]

```
SELECT Student.Sno, Sname, Ssex, Sage, Sdept,  
Cno, Grade  
FROM Student LEFT OUTER JOIN SC ON  
(Student.Sno=SC.Sno);
```

外连接 (续)

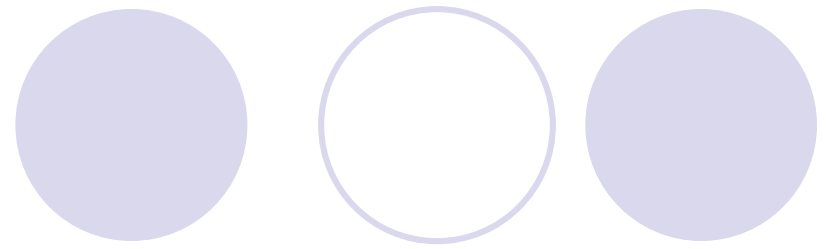
来自于等值连接

执行结果:

Student.Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept	Cno	Grade
201215121	李勇	男	20	CS	1	92
201215121	李勇	男	20	CS	2	85
201215121	李勇	男	20	CS	3	88
201215122	刘晨	女	19	CS	2	90
201215122	刘晨	女	19	CS	3	80
201215123	王敏	女	18	MA	NULL	NULL
201215125	张立	男	19	IS	NULL	NULL

来自于悬浮元组

外连接（续）



- 左外连接
 - 列出左边关系（如**Student**）中所有的元组
- 右外连接（**RIGHT OUTER JOIN**）
 - 列出右边关系中所有的元组
- 全外连接（**FULL OUTER JOIN**）
 - 完整外部联接返回左表和右表中的所有行

连接查询（续）

- 一、等值与非等值连接查询
- 二、自身连接
- 三、外连接
- 四、复合条件连接

四、复合条件连接

- 复合条件连接：WHERE子句中含多个连接条件

[例37]查询选修2号课程且成绩在90分以上的所有学生

```
SELECT Student.Sno, Sname
```

```
FROM Student, SC
```

```
WHERE Student.Sno = SC.Sno AND /*连接谓词*/  
      SC.Cno= '2' AND SC.Grade > 90; /*其他限定条件*/
```

复合条件连接（续）

[例38]查询每个学生的学号、姓名、选修的课程名及成绩

```
SELECT Student.Sno, Sname, Cname, Grade  
FROM   Student, SC, Course /*多表连接*/  
WHERE  Student.Sno = SC.Sno  
       AND SC.Cno = Course.Cno;
```


复合条件连接（续）

[例30] 查询学生201215122选修课程的总学分数。

```
SELECT SUM(Ccredit)
FROM SC, Course
WHERE SC.Cno=Course.Cno
      AND Sno='201215122';
```

复合条件连接（续）

SC

Sno	Cno	Grade
201215121	1	92
201215121	2	85
201215121	3	88
201215122	2	90
201215122	3	80

Course

Cno	Cname	Cpno	Ccredit
1	数据库	5	4
2	数学	null	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	null	2
7	PASCAL语言	6	4

3.4 数据查询

- 3.4.1 单表查询
- 3.4.2 连接查询
- 3.4.3 嵌套查询
- 3.4.4 集合查询
- 3.4.5 基于派生表的查询
- 3.4.6 **Select**语句的一般形式

嵌套查询(续)

- 嵌套查询概述

- 一个SELECT-FROM-WHERE语句称为一个查询块
- 将一个查询块嵌套在另一个查询块的WHERE子句或HAVING短语的条件中的查询称为嵌套查询

嵌套查询(续)

```
SELECT Sname  
FROM Student  
WHERE Sno IN
```

```
    (SELECT Sno  
     FROM SC  
     WHERE Cno= '2');
```

/*外层查询或父查询*/

/*内层查询或子查询*/

嵌套查询(续)

- 子查询的限制

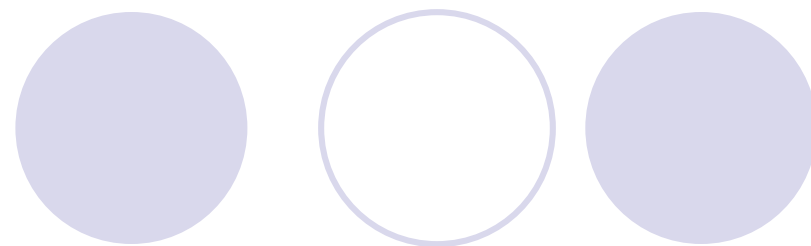
- 不能**使用ORDER BY子句**

- ORDER BY只对最终查询结果排序

- 层层嵌套方式反映了 **SQL**语言的结构化

- 有些嵌套查询可以用连接运算替代

嵌套查询求解方法



- 不相关子查询：

子查询的**查询条件**不依赖于父查询

- **由里向外**逐层处理。即每个子查询在上一级查询处理之前求解，子查询的结果用于建立其父查询的查找条件。
- 每个子查询只被执行一次
- 使用不相关子查询的整个语句：不相关嵌套查询

嵌套查询求解方法（续）

- 相关子查询：子查询的查询条件依赖于父查询
 - 首先取外层查询中表的第一个元组，根据它与内层查询相关的属性值处理内层查询，若外层查询的WHERE子句返回值为真，则取此元组放入结果表
 - 然后再取外层表的下一个元组
 - 重复这一过程，直至外层表全部检查完为止
 - 整个查询语句：相关嵌套查询

3.4.3 嵌套查询

- 一、带有**IN**谓词的子查询
- 二、带有比较运算符的子查询
- 三、带有**ANY** (**SOME**) 或**ALL**谓词的子查询
- 四、带有**EXISTS**谓词的子查询

一、带有IN谓词的子查询

[例39] 查询与“刘晨”在同一个系学习的学生。

此查询要求可以分步来完成

① 确定“刘晨”所在系名

```
SELECT Sdept  
FROM Student  
WHERE Sname= '刘晨';
```

结果为： CS

带有IN谓词的子查询（续）

② 查找所有在IS系学习的学生。

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

结果为：

Sno	Sname	Sdept
201215121	李勇	CS
201215122	刘晨	CS

带有IN谓词的子查询（续）

将第一步查询嵌入到第二步查询的条件中

```
SELECT Sno, Sname, Sdept
FROM Student
WHERE Sdept IN
    (SELECT Sdept
     FROM Student
     WHERE Sname= ' 刘晨 ' );
```

此查询为不相关子查询。

带有IN谓词的子查询（续）

用自身连接完成[例39]查询要求

```
SELECT S1.Sno, S1.Sname, S1.Sdept  
FROM   Student S1, Student S2  
WHERE  S1.Sdept = S2.Sdept AND  
       S2.Sname = '刘晨';
```

带有IN谓词的子查询（续）

[例40]查询选修了课程名为“信息系统”的学生学号和姓名

```
SELECT Sno, Sname
```

```
FROM Student
```

```
WHERE Sno IN
```

```
-----  
(SELECT Sno
```

```
FROM SC
```

```
WHERE Cno IN
```

```
-----  
(SELECT Cno
```

```
FROM Course
```

```
WHERE Cname= '信息系统'
```

```
)
```

```
);
```

③ 最后在Student关系中
取出Sno和Sname

② 然后在SC关系中找到选
修了3号课程的学生学号

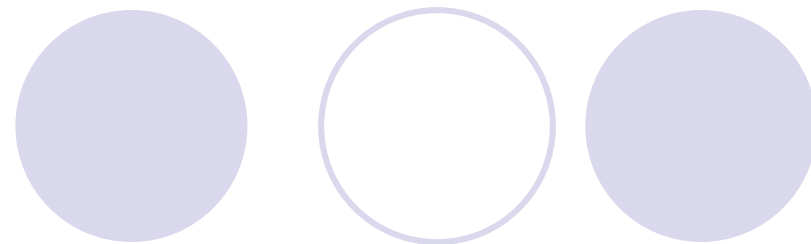
① 首先在Course关系中找到
“信息系统”的课程号，为3号

带有IN谓词的子查询（续）

用连接查询实现[例40]

```
SELECT Student.Sno, Sname  
FROM   Student, SC, Course  
WHERE  Student.Sno = SC.Sno AND  
       SC.Cno = Course.Cno AND  
       Course.Cname='信息系统';
```

3.4.3 嵌套查询



- 一、带有**IN**谓词的子查询
- 二、带有比较运算符的子查询
- 三、带有**ANY** (**SOME**) 或**ALL**谓词的子查询
- 四、带有**EXISTS**谓词的子查询

二、带有比较运算符的子查询

- 父查询与子查询之间用**比较运算符**连接
- 当能**确切知道**内层查询**返回单值**时，可用比较运算符（>，<，=，>=，<=，!=或<>）。

带有比较运算符的子查询（续）

例：假设一个学生只可能在一个系学习，则在[例39]可以用 = 代替IN：

```
SELECT Sno, Sname, Sdept
FROM Student
WHERE Sdept =
      (SELECT Sdept
       FROM Student
       WHERE Sname= '刘晨');
```

带有比较运算符的子查询（续）

[例41] 找出每个学生超过他选修课程平均成绩的课程号。

```
SELECT Sno, Cno
FROM SC x
WHERE Grade > (SELECT AVG(Grade)
                FROM SC y
                WHERE y.Sno=x.Sno);
```

计算某学生的
平均成绩

带有比较运算符的子查询（续）

- 可能的执行过程：

1. 从外层查询中取出SC的一个元组x，将元组的Sno值（201215121）传送给内层查询。

```
SELECT AVG(Grade)
FROM SC y
WHERE y.Sno='201215121';
```

2. 执行内层查询，得到值88.3（近似值），用该值代替内层查询，得到外层查询：

```
SELECT Sno, Cno
FROM SC x
WHERE Grade >88.3;
```

Sno	Cno	Grade
201215121	1	92
201215121	2	85
201215121	3	88
201215122	2	90
201215122	3	80

带有比较运算符的子查询（续）

3. 执行这个查询，得到

(201215121, 1)

4. 外层查询取出下一个元组重复做上述1至3步骤，直到外层的SC元组全部处理完毕。结果为：

(201215121, 1)

(201215122, 2)

Sno	Cno	Grade
201215121	1	92
201215121	2	85
201215121	3	88
201215122	2	90
201215122	3	80

3.4.3 嵌套查询

- 一、带有**IN**谓词的子查询
- 二、带有比较运算符的子查询
- 三、带有**ANY** (**SOME**) 或**ALL**谓词的子查询
- 四、带有**EXISTS**谓词的子查询

三、带有ANY（SOME）或ALL谓词的子查询

- 子查询返回多值时，不能直接用比较运算符连接父查询与子查询
- 谓词语义
 - ANY：任意某一个值
 - ALL：所有值

带有ANY (SOME) 或ALL谓词的子查询 (续)

- ANY (ALL) 需要配合使用比较运算符

> ANY	大于子查询结果中的某个值
> ALL	大于子查询结果中的所有值
< ANY	小于子查询结果中的某个值
< ALL	小于子查询结果中的所有值
>= ANY	大于等于子查询结果中的某个值
>= ALL	大于等于子查询结果中的所有值
<= ANY	小于等于子查询结果中的某个值
<= ALL	小于等于子查询结果中的所有值
= ANY	等于子查询结果中的某个值
= ALL	等于子查询结果中的所有值 (通常没有实际意义)
!= (或<>) ANY	不等于子查询结果中的某个值
!= (或<>) ALL	不等于子查询结果中的任何一个值

带有ANY (SOME) 或ALL谓词的子查询 (续)

[例42] 查询其他系中比计算机科学某一学生年龄小的学生姓名和年龄

```
SELECT Sname, Sage
```

```
FROM Student
```

```
WHERE Sage < ANY (SELECT Sage
```

```
FROM Student
```

```
WHERE Sdept= 'CS')
```

```
AND Sdept <> 'CS'; /*父查询块中的条件 */
```

带有ANY (SOME) 或ALL谓词的子查询 (续)

结果:

Sname	Sage
王敏	18
张立	19

Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
201215121	李勇	男	20	CS
201215122	刘晨	女	19	CS
201215123	王敏	女	18	MA
201215125	张立	男	19	IS

执行过程:

- 1.RDBMS执行此查询时, 首先处理子查询, 找出CS系中所有学生的年龄, 构成一个集合(20, 19)
2. 处理父查询, 找所有不是CS系且年龄小于20 或 19的学生

带有ANY (SOME) 或ALL谓词的子查询 (续)

用聚集函数实现[例42]

```
SELECT Sname, Sage
FROM Student
WHERE Sage <
      (SELECT MAX(Sage)
       FROM Student
       WHERE Sdept= 'CS ')
AND Sdept <> ' CS ';
```

带有ANY (SOME) 或ALL谓词的子查询 (续)

[例43] 查询其他系中比计算机科学系所有学生年龄都小的学生姓名及年龄。

方法一：用ALL谓词

```
SELECT Sname, Sage
FROM Student
WHERE Sage < ALL
      (SELECT Sage
       FROM Student
       WHERE Sdept= ' CS ')
AND Sdept <> ' CS ';
```

帶有ANY (SOME) 或ALL谓词的子查询 (续)

方法二：用聚集函数

```
SELECT Sname, Sage
FROM Student
WHERE Sage <
      (SELECT MIN(Sage)
       FROM Student
       WHERE Sdept= ' CS ')
AND Sdept <>' CS ';
```

带有ANY (SOME) 或ALL谓词的子查询 (续)

表3.7 ANY (SOME), ALL谓词与聚集函数、IN谓词的等价转换关系

	=	<>或!=	<	<=	>	>=
ANY	IN	--	<MAX	<=MAX	>MIN	>= MIN
ALL	--	NOT IN	<MIN	<= MIN	>MAX	>= MAX

3.4.3 嵌套查询

- 一、带有IN谓词的子查询
- 二、带有比较运算符的子查询
- 三、带有ANY（SOME）或ALL谓词的子查询
- 四、带有EXISTS谓词的子查询



带有EXISTS谓词的子查询(续)

子查询返回
的是集合

● 1. EXISTS谓词

- 存在量词 \exists
- 带有EXISTS谓词的子查询不返回任何数据，只产生逻辑真值“true”或逻辑假值“false”。
 - 若内层查询结果非空，则外层的WHERE子句返回真值
 - 若内层查询结果为空，则外层的WHERE子句返回假值
- 由EXISTS引出的子查询，其目标列表表达式通常都用*，因为带EXISTS的子查询只返回真值或假值，给出列名无实际意义

● 2. NOT EXISTS谓词

- 若内层查询结果非空，则外层的WHERE子句返回假值
- 若内层查询结果为空，则外层的WHERE子句返回真值

带有EXISTS谓词的子查询(续)

[例44]查询所有选修了1号课程的学生姓名。

思路分析：

- 本查询涉及Student和SC关系
- 在Student中依次取每个元组的Sno值，用此值去检查SC关系
- 若SC中存在这样的元组，其Sno值等于此Student.Sno值，并且其Cno= '1'，则取此Student.Sname送入结果关系

父查询

子查询

带有EXISTS谓词的子查询(续)

- 用嵌套查询

SELECT Sname

FROM Student

WHERE EXISTS

(SELECT *

FROM SC

WHERE SC.Sno=Student.Sno AND Cno= '1');

带有EXISTS谓词的子查询(续)

- 用连接运算

```
SELECT Sname
```

```
FROM Student, SC
```

```
WHERE Student.Sno=SC.Sno AND SC.Cno= '1';
```

带有EXISTS谓词的子查询(续)

[例45] 查询没有选修1号课程的学生姓名。

- 是否可以用如下连接运算同样实现？

```
SELECT Sname
```

```
FROM Student, SC
```

```
WHERE Student.Sno=SC.Sno AND SC.Cno <> '1';
```

带有EXISTS谓词的子查询(续)

[例45] 查询没有选修1号课程的学生姓名。

```
SELECT Sname
```

```
FROM Student
```

```
WHERE NOT EXISTS
```

```
  (SELECT *
```

```
   FROM SC
```

```
  WHERE SC.Sno = Student.Sno AND Cno='1');
```

带有EXISTS谓词的子查询(续)

- 不同形式的查询间的替换
 - 一些带EXISTS或NOT EXISTS谓词的子查询不能被其他形式的子查询等价替换
 - 所有带IN谓词、比较运算符、ANY和ALL谓词
的子查询都能用带EXISTS谓词的子查询等价
替换

带有EXISTS谓词的子查询(续)

例：[例39]查询与“刘晨”在同一个系学习的学生。

可以用带EXISTS谓词的子查询替换：

```
SELECT Sno, Sname, Sdept
FROM Student S1
WHERE EXISTS
    (SELECT *
     FROM Student S2
     WHERE S2.Sdept = S1.Sdept AND
           S2.Sname = '刘晨' );
```

带有EXISTS谓词的子查询(续)

- 用EXISTS/NOT EXISTS实现**全称量词**(难点)

SQL语言中没有全称量词 \forall (For all)

可以把带有全称量词的谓词转换为等价的带有存在量词的谓词：

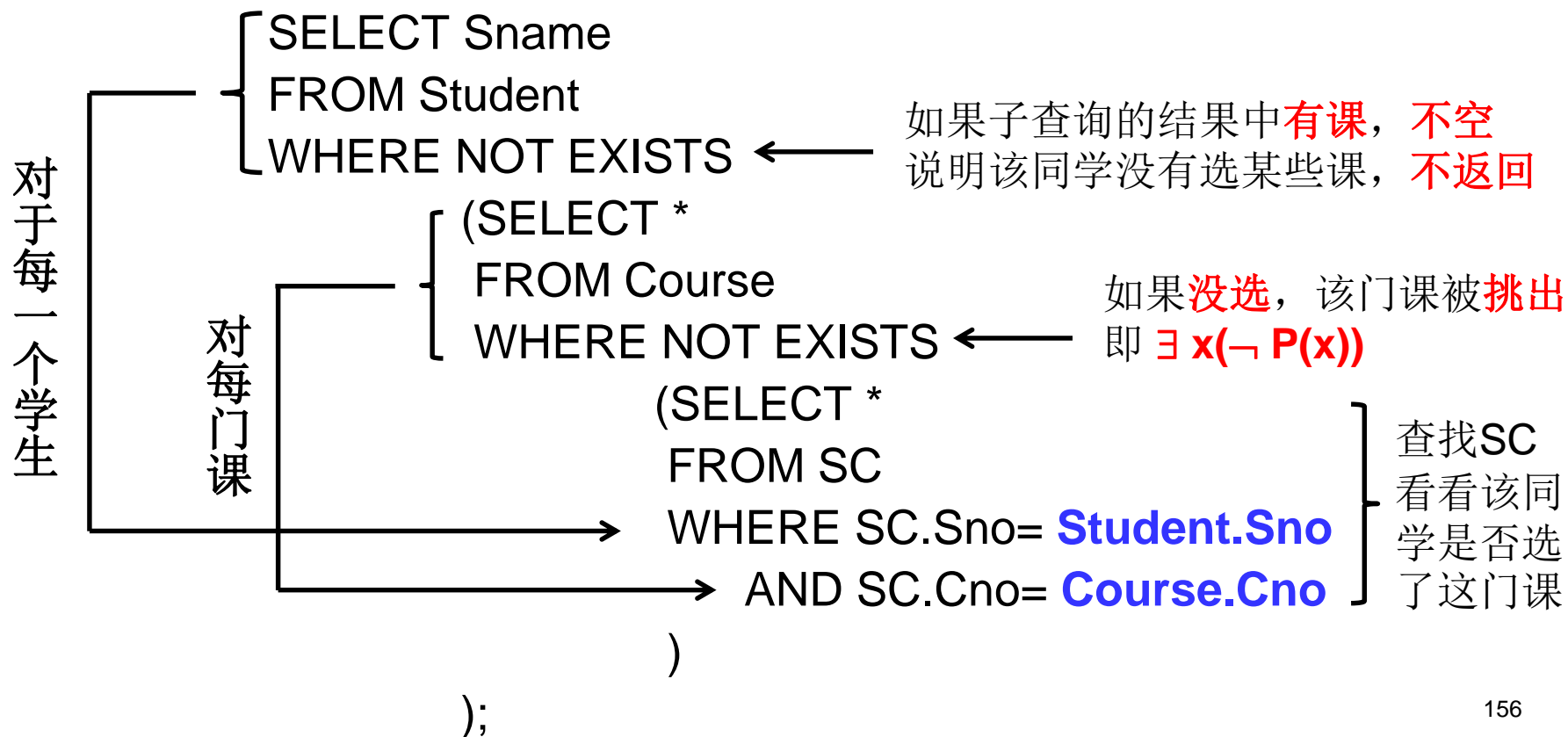
$$(\forall x)P(x) \equiv \neg (\exists x(\neg P(x)))$$

带有EXISTS谓词的子查询(续)

[例46] 查询选修了全部课程的学生姓名。

x: 某一门课程 $P(x)$: 某同学选修课程x $(\forall x)P(x) \equiv \neg (\exists x(\neg P(x)))$

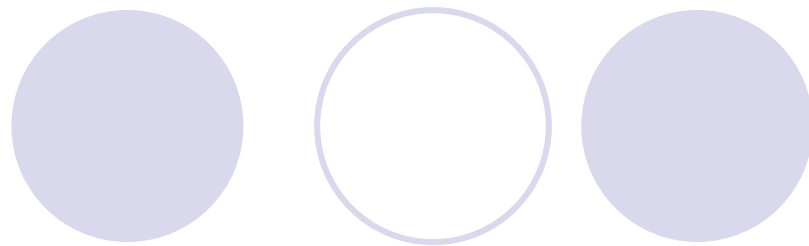
思路: 只要某同学没有选某课程, 则该同学不合要求



3.4 数据查询

- 3.4.1 单表查询
- 3.4.2 连接查询
- 3.4.3 嵌套查询
- 3.4.4 集合查询
- 3.4.5 基于派生表的查询
- 3.4.6 **Select**语句的一般形式

3.4.4 集合查询



- SQL是面向**集合**的，查询结果是**元组的集合**
- 集合操作的种类
 - 并操作UNION
 - 交操作INTERSECT
 - 差操作EXCEPT
- 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**

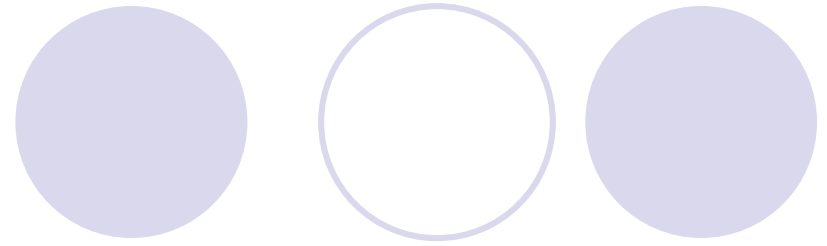
集合查询（续）

[例48] 查询计算机科学系的学生及年龄不大于19岁的学生。
方法一：

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sdept = 'CS'  
UNION  
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sage <= 19;
```

- UNION: 将多个查询结果合并起来时，系统**自动去掉重复**元组。
- UNION ALL: 将多个查询结果合并起来时，保留重复元组

集合查询（续）



方法二：

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sdept= 'CS' OR  Sage<=19;
```

集合查询（续）

[例49] 查询选修了课程1或者选修了课程2的学生。

```
SELECT Sno  
FROM SC  
WHERE Cno=' 1 '  
UNION  
SELECT Sno  
FROM SC  
WHERE Cno= ' 2 ';
```

集合查询（续）

[例50] 查询计算机科学系的学生与年龄不大于19岁的学生的交集

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sdept='CS'  
INTERSECT  
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sage<=19
```

集合查询（续）

- [例50] 实际上就是查询计算机科学系中年龄不大于19岁的学生

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sdept= 'CS' AND  Sage<=19;
```


集合查询（续）

[例51] 查询选修课程1的学生集合与选修课程2的学生集合的交集

```
SELECT Sno
FROM SC
WHERE Cno='1 '
INTERSECT
SELECT Sno
FROM SC
WHERE Cno='2 ';
```

集合查询（续）

[例51] 查询选修课程1的学生集合与选修课程2的学生集合的交集

- 是否可以用如下查询同样实现？

```
SELECT Sno
```

```
FROM SC
```

```
WHERE Cno= '1' AND Cno = '2';
```

集合查询（续）

[例51]实际上是查询既选修了课程1又选修了课程2的学生

```
SELECT Sno
FROM SC
WHERE Cno=' 1 ' AND Sno IN
      (SELECT Sno
       FROM SC
       WHERE Cno=' 2 ');
```

集合查询（续）

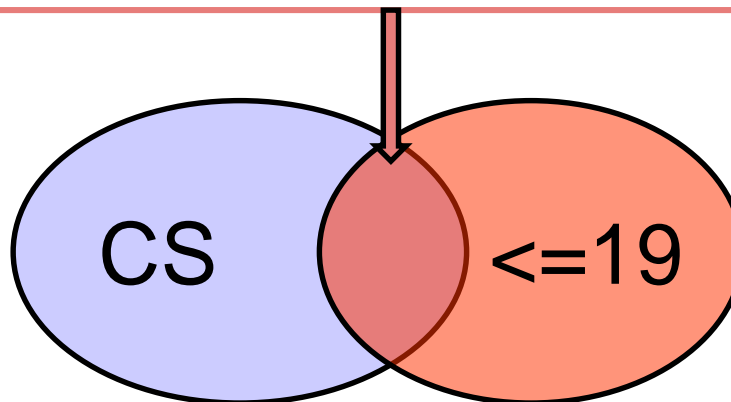
[例52] 查询计算机科学系的学生与年龄不大于19岁的学生的差集。

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sdept = 'CS'  
EXCEPT  
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sage <= 19;
```

集合查询（续）

[例52]实际上是查询计算机科学系中年龄大于19岁的学生

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sdept= 'CS' AND Sage>19;
```



3.4 数据查询

- 3.4.1 单表查询
- 3.4.2 连接查询
- 3.4.3 嵌套查询
- 3.4.4 集合查询
- 3.4.5 基于派生表的查询
- 3.4.6 **Select**语句的一般形式

3.4.5 基于派生表的查询

- 子查询还可以出现在**FROM**子句中，子查询生成临时的**派生表(derived table)**
- 派生表成为主查询的查询对象

基于派生表的查询（续）

[例41] 找出每个学生超过他选修课程平均成绩的课程号。

```
SELECT Sno, Cno
```

```
FROM SC x
```

```
WHERE Grade > (SELECT AVG(Grade)  
FROM SC y  
WHERE y.Sno=x.Sno);
```

计算某学生的
平均成绩

基于派生表的查询（续）

- [例41] 找出每个学生超过他选修课程平均成绩的课程号。

```
SELECT SNO, CNO
FROM SC, (SELECT SNO, AVG(GRADE)
          FROM SC GROUP BY SNO)
      AS AVG_SC(AVG_SNO, AVG_GRADE)
WHERE SC.SNO=AVG_SC.AVG_SNO
      AND SC.GRADE>= AVG_SC.AVG_GRADE;
```

- AS 可以省略
- 为什么要为派生表指定别名？

基于派生表的查询（续）

- 如果子查询中没有聚集函数，派生表可以不指定属性列

[例44]查询所有选修了1号课程的学生姓名。

```
SELECT SNAME
FROM STUDENT, (SELECT SNO
                FROM SC WHERE CNO='1')
      AS SC1
WHERE STUDENT.SNO=SC1.SNO;
```

3.4 数据查询

- 3.4.1 单表查询
- 3.4.2 连接查询
- 3.4.3 嵌套查询
- 3.4.4 集合查询
- 3.4.5 基于派生表的查询
- 3.4.6 **Select**语句的一般形式

3.4.6 SELECT语句的一般格式

SELECT [ALL|DISTINCT]

<目标列表表达式> [别名] [, <目标列表表达式> [别名]] ...

FROM <表名或视图名> [别名]

[, <表名或视图名> [别名]] ...

[WHERE <条件表达式>]

[GROUP BY <列名1>

[HAVING <条件表达式>]]

[ORDER BY <列名2> [ASC|DESC]

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

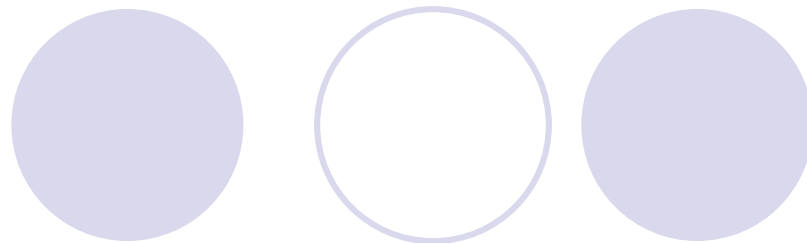
3.5 数据更新

3.6 空值的处理

3.7 视图

3.8 小结

3.5 数据更新

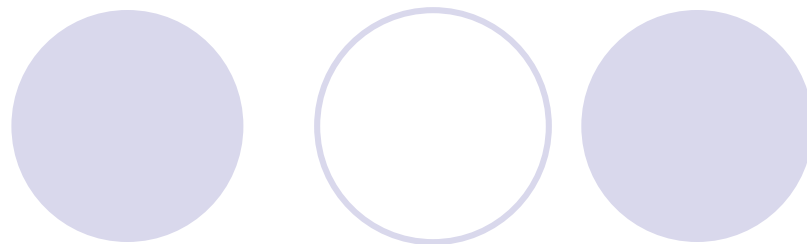


3.5.1 插入数据

3.5.2 修改数据

3.5.3 删除数据

3.5.1 插入数据



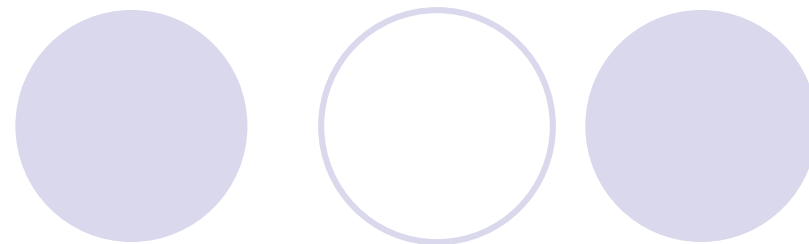
- 两种插入数据方式

1. 插入一个元组

2. 插入子查询结果

- 可以一次插入多个元组

一、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）

[例1] 将一个新学生元组（学号：201215128；姓名：陈冬；性别：男；所在系：IS；年龄：18岁）插入到Student表中。

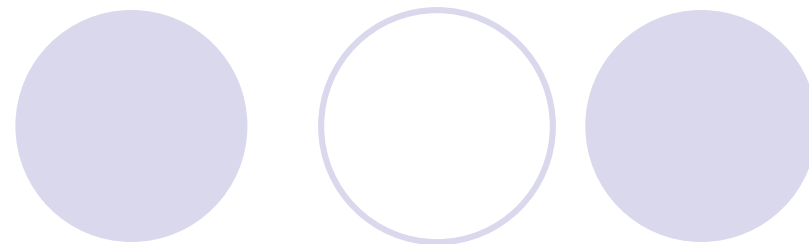
INSERT

INTO Student (Sno, Sname, Ssex, Sdept, Sage)

VALUES ('201215128', '陈冬', '男', 'IS', 18);

Sno	Sname	Ssex	Sage	Sdept
201215121	李勇	男	20	CS
201215122	刘晨	女	19	CS
201215123	王敏	女	18	MA
201215125	张立	男	19	IS
201215128	陈冬	男	18	IS

插入元组 (续)



[例2] 将学生张成民的信息插入到Student表中。

```
INSERT  
INTO Student  
VALUES ('201215126 ', '张成民', '男' , 18,  
'CS');
```

插入元组（续）

[例3] 插入一条选课记录('201215128', '1 ')。

```
INSERT
```

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

```
VALUES( '201215128', '1 ' );
```

RDBMS将在新插入记录的Grade列上自动地赋空值。

或者：

```
INSERT
```

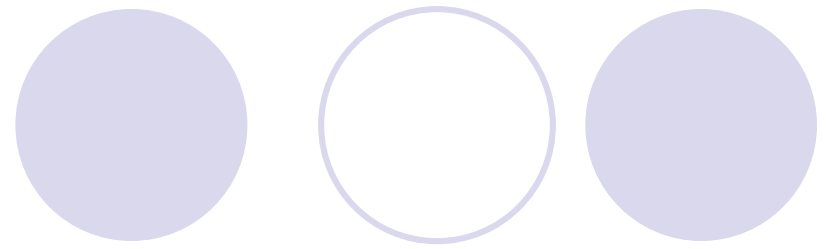
```
INTO SC
```

```
VALUES ( ' 201215128 ', ' 1 ', NULL);
```

插入元组（续）

- **INTO子句**
 - 属性列的顺序可与表定义中的顺序不一致
 - 没有指定属性列名，则新元组必须在每个列上均有值，且与表定义时属性顺序一致
 - 指定部分属性列
- **VALUES子句**
 - 提供的值必须与**INTO**子句匹配
 - 值的个数
 - 值的类型

二、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

插入子查询结果（续）

- INTO子句(与插入元组类似)
- 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4] 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 Dept_age  
  (Sdept CHAR(15),          /* 系名*/  
   Avg_age SMALLINT);      /*学生平均年龄*/
```

插入子查询结果（续）

第二步：插入数据

```
INSERT
```

```
INTO Dept_age(Sdept, Avg_age)
```

```
SELECT Sdept, AVG(Sage)
```

```
FROM Student
```

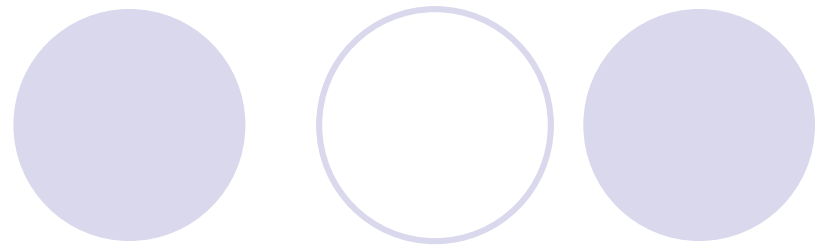
```
GROUP BY Sdept;
```


插入子查询结果（续）

RDBMS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
 - 值域约束

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

3.4.2 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
- 只能修改一张表的数据!
- 可以同时修改多列的值

修改数据（续）

■ SET子句

- 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

1. 修改某一个元组的值

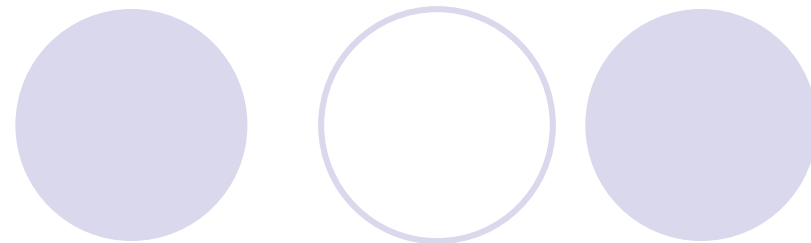
[例5] 将学生201215121的年龄改为22岁

```
UPDATE Student
```

```
SET Sage=22
```

```
WHERE Sno=' 201215121 ';
```

2. 修改多个元组的值



[例6] 将所有学生的年龄增加1岁

```
UPDATE Student
```

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

3. 带子查询的修改语句

[例7] 将计算机科学系全体学生的成绩置零。

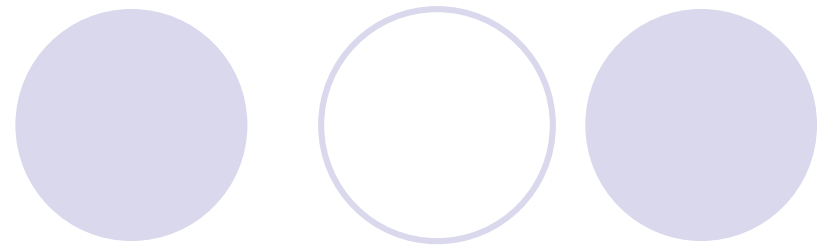
```
UPDATE SC
SET Grade=0
WHERE Sno IN
      (SELECT Sno
       FROM Student
       WHERE Sdept='CS');
```

修改数据（续）

RDBMS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
- 参照完整性
- 用户定义的完整性
 - NOT NULL约束
 - UNIQUE约束
 - 值域约束

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

3.5.3 删除数据

- 语句格式

DELETE

FROM <表名>

[WHERE <条件>];

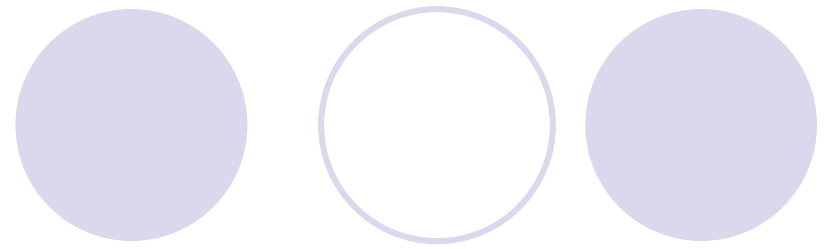
- 功能

- 删除指定表中满足WHERE子句条件的元组

- WHERE子句

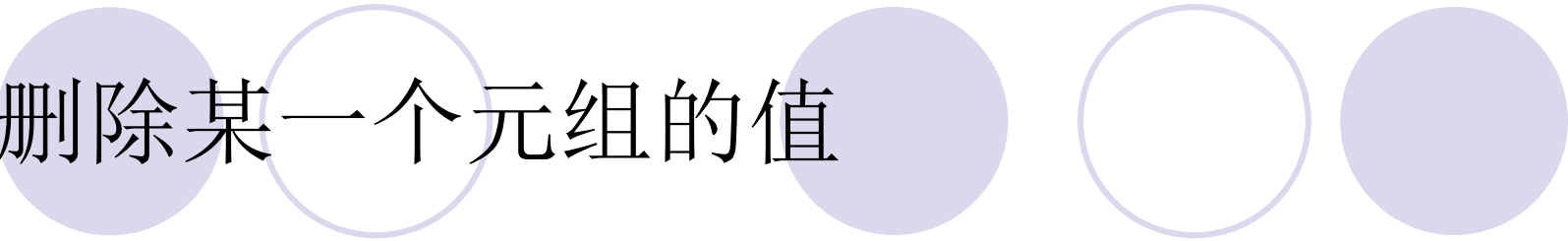
- 指定要删除的元组
- 缺省表示要删除表中的全部元组，表的定义仍在字典中

删除数据（续）



● 三种删除方式

1. 删除某一个元组的值
2. 删除多个元组的值
3. 带子查询的删除语句



1. 删除某一个元组的值

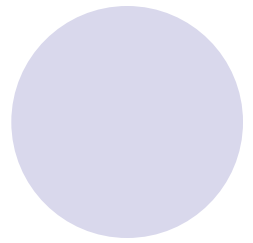
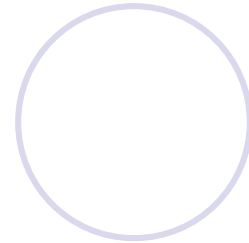
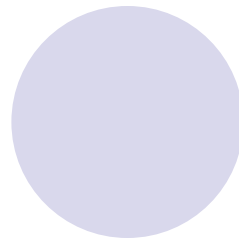
[例8] 删除学号为201215128的学生记录。

DELETE

FROM Student

WHERE Sno= '201215128 ';

2. 删除多个元组的值



[例9] 删除所有的学生选课记录。

```
DELETE
```

```
FROM SC;
```

3. 带子查询的删除语句

[例10] 删除计算机科学系所有学生的选课记录。

```
DELETE  
FROM SC  
WHERE Sno IN  
        (SELECT Sno  
         FROM Student  
         WHERE Sdept='CS');
```

删除数据（续）

- RDBMS在执行删除语句时会检查删除操作是否破坏表上已定义的**参照完整性**规则
- 删除不会破坏实体完整性和用户定义的完整性

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

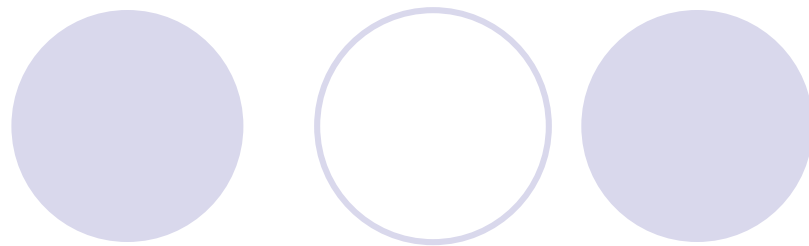
3.5 数据更新

3.6 空值的处理

3.7 视图

3.8 小结

3.6 空值的处理



- 所谓空值：不知道、不存在或无意义的值
- 空值的三种情况
 1. 某属性应该有值，目前还不知道
比如：学生年龄
 2. 某属性不应该有值
比如：缺考学生的成绩
 3. 不便填写的属性的值

1. 空值的产生

[例1] 向SC插入一个元组，学号为201215126，课程号是1，成绩为空。

```
INSERT INTO SC(Sno, Cno, Grade)
VALUES('201215126','1', NULL);
```

或

```
INSERT INTO SC(Sno, Cno)
VALUES('201215126','1');
```

1. 空值的产生(续)

[例2] 将Student表中学号为201215200的学生所属的系改为空。

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

注意：外连接操作也会产生空值

2. 空值的判断

- 判断是否为控制：IS NULL, IS NOT NULL
- [例3] 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

● 属性定义约束

○ NOT NULL: 不能取空值

○ UNIQUE: 允许取空值

○ PRIMARY KEY: UNIQUE + NOT NULL

ISO/IEC 9075-1:2011(E)

4.6 SQL-schema objects

4.6.5.4 Table constraints

A table constraint is an integrity constraint associated with a single base table.

*A table constraint is either a **unique constraint**, a **primary key constraint**, a **referential constraint**, or a **check constraint**.*

*A unique constraint specifies one or more columns of the table as **unique columns**. A unique constraint is satisfied if and only if no two rows in a table have the same non-null values in the unique columns.*

A primary key constraint is a unique constraint that specifies PRIMARY KEY. A primary key constraint is satisfied if and only if no two rows in a table have the same non-null values in the unique columns and none of the values in the specified column or columns are the null value.

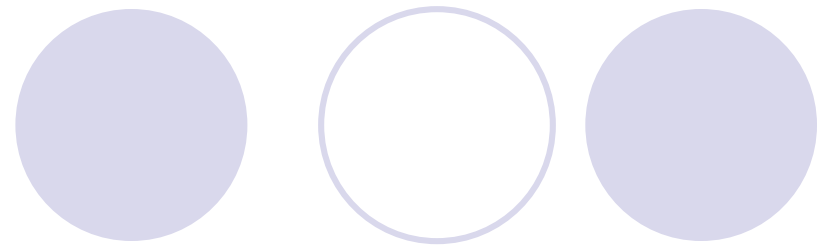
4. 空值的运算

1. 空值与另一个值(包括另一个空值)的**算术**运算结果为**空值**
2. 空值与另一个值(包括另一个空值)的**比较**运算结果为**UNKNOWN**
3. 增加**UNKNOWN**后，传统的二值逻辑变成了三值逻辑
4. 在查询中，**只有使WHERE或HAVING子句中逻辑判断为T的元组或分组被选出**

4. 空值的运算（续）

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

4. 空值的运算（续）



[例1]找出选修了1号课成绩不及格的学生学号

```
SELECT Sno
```

```
FROM SC
```

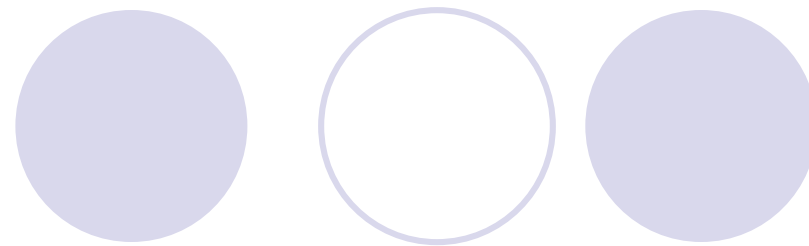
```
WHERE Grade<60 AND Cno='1';
```

如果Grade为NULL, 不会被选出

NULL<60, 结果为 UNKNOWN

U AND T= U U AND F= F U AND U= U

4. 空值的运算（续）



[例2]找出选修了1号课成绩不及格的学生以及缺考的学生学号

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

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

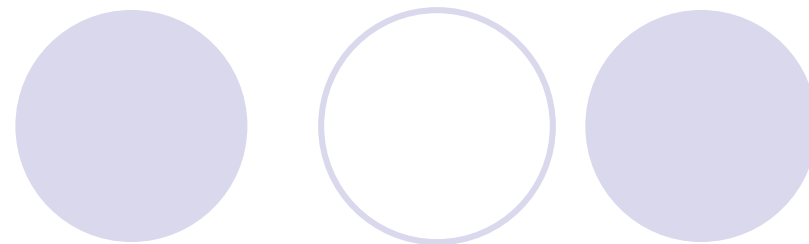
- 虚表，是从一个或几个基本表（或视图）导出的表
- 只存放视图的定义，不存放视图对应的数据
- 基表中的数据发生变化，从视图中查询出的数据也随之改变
- 属于外模式的范畴

3.7 视图

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

3.7 视图



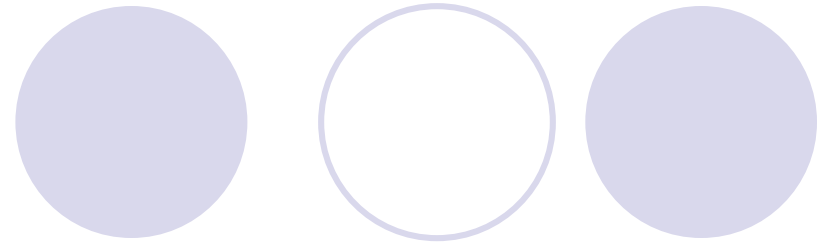
3.7.1 定义视图

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



- 建立视图
- 删除视图

一、建立视图

- 语句格式

CREATE VIEW

<视图名> [(<列名> [, <列名>]...)]

AS <子查询>

[WITH CHECK OPTION];

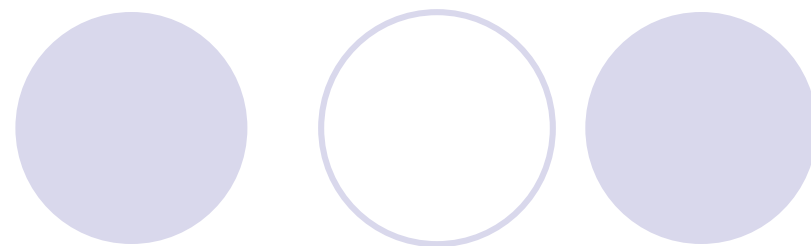
- 组成视图的属性列名：全部省略或全部指定

- with check option

- 更新操作时，RDBMS会检查视图定义中的条件，即 where子句中所列的条件

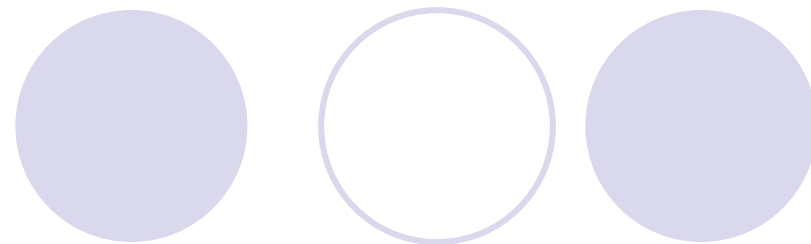
- 如果更新操作不满足条件，拒绝执行

建立视图（续）



- 以下三种情况下必须指定视图的列名：
 - 由聚集函数或者表达式构成的列
 - 由多表连接选出的几个同名列
 - 需要在视图中启用新名字的列

建立视图（续）



- **RDBMS**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）

[例1] 建立信息系学生的视图。

```
CREATE VIEW IS_Student  
AS  
SELECT Sno, Sname, Sage  
FROM Student  
WHERE Sdept= 'IS';
```

- 行列子集视图：

- 从单个基本表导出

- 去掉基本表的某些行、列，但保留了主码

建立视图（续）

[例2]建立信息系学生的视图，并要求进行修改和插入操作时仍需保证该视图只有信息系的学生。

```
CREATE VIEW IS_Student  
AS  
SELECT Sno, Sname, Sage  
FROM Student  
WHERE Sdept= 'IS'  
WITH CHECK OPTION;
```

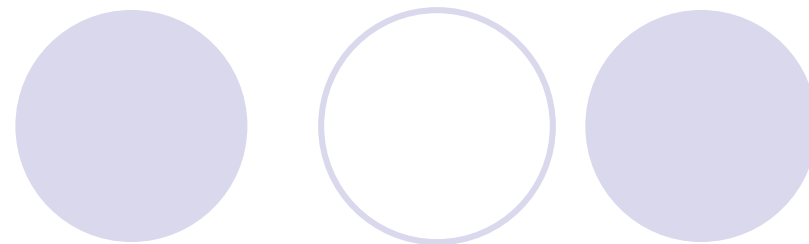
建立视图（续）

- 基于多个基表的视图

[例3] 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';
```

建立视图（续）



- 基于视图的视图

[例4] 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;
```

建立视图（续）

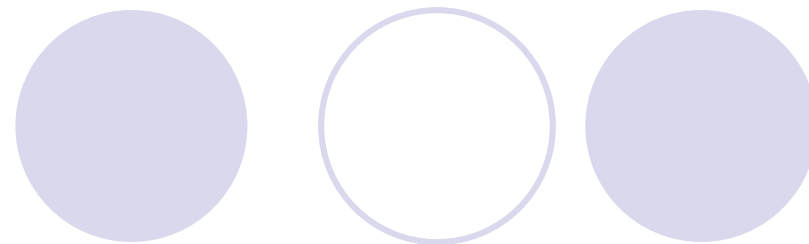
- 带表达式的视图

[例5] 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, 2014-Sage
FROM Student;
```

- Sbirth: 派生属性列，或虚拟列

建立视图（续）



● 分组视图

[例6] 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

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

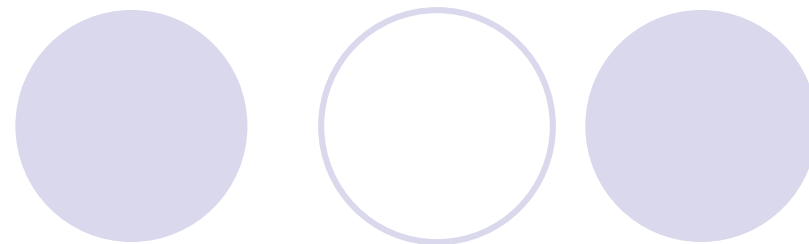
```
AS
```

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

```
FROM SC
```

```
GROUP BY Sno;
```

建立视图（续）



- 不指定属性列

[例7]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 *
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。

二、删除视图

- 语句的格式:

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，基于此的视图失效。但视图的定义并没有被删除。

删除视图(续)

[例8] 删除视图BT_S: **DROP VIEW BT_S;**

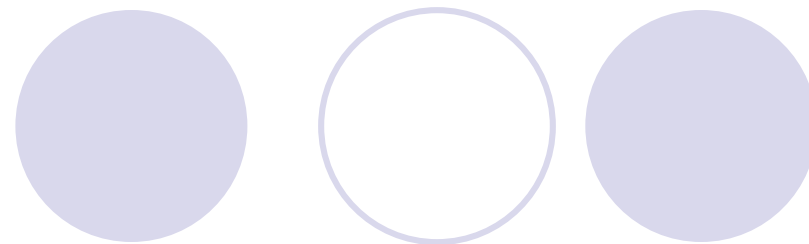
删除视图IS_S1: **DROP VIEW IS_S1;**

➤拒绝执行 (IS_S2定义在IS_S1之上)

➤级联删除:

DROP VIEW IS_S1 CASCADE;

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
- **RDBMS**实现视图查询的方法
 - 视图消解法（View Resolution）
 - 进行有效性检查，检查表、视图是否存在
 - 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9] 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;
```

IS_Student视图的定义 (参见视图定义例1)

查询视图（续）

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10] 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）

[例11]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;
```


查询转换



错误:

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

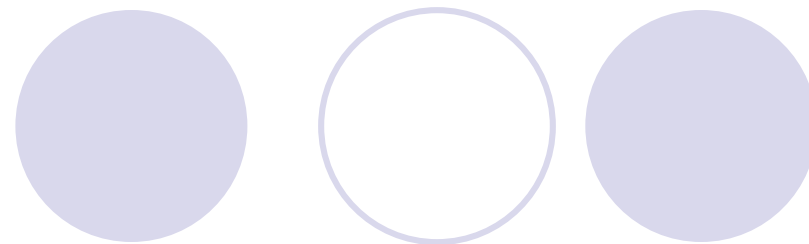
正确:

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

视图与派生表

- 使用视图查询与基于派生表查询有区别
 - 视图一旦定义，永久保存于数据字典
 - 派生表只是临时定义，执行完立即删除
 - 视图的定义可以被所有查询引用
 - 派生表只有所属的语句可以使用

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

3.7.3 更新视图

- 通过视图来插入、删除和修改数据
- 对视图的更新最终要转换为对基本表的更新
 - 使用视图消解进行转换
 - **with check option**可以起到约束操作作用

更新视图（续）

对IS_Student视图的更新操作为例：

- 修改操作：自动加上Sdept= 'IS'的条件，并且不允许给Sdept赋新值
- 删除操作：只能对属于视图的记录删除
- 插入操作：自动检查Sdept属性值是否为'IS'
 - 如果不是，则拒绝该插入操作
 - 如果没有提供Sdept属性值，则自动定义Sdept为'IS'

更新视图（续）

[例12] 将信息系学生视图IS_Student中学号201215125的学生姓名改为“张力”。

```
UPDATE IS_Student  
SET Sname= '张力'  
WHERE Sno= '201215125';
```

转换后的语句：

```
UPDATE Student  
SET Sname= '张力'  
WHERE Sno= '201215125' AND Sdept= 'IS';
```

更新视图（续）

[例13] 向信息系学生视图IS_S中插入一个新的学生记录：201215129，赵新，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('201215129 ', '赵新', 20, 'IS' );
```

更新视图（续）

[例14]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 ';
```

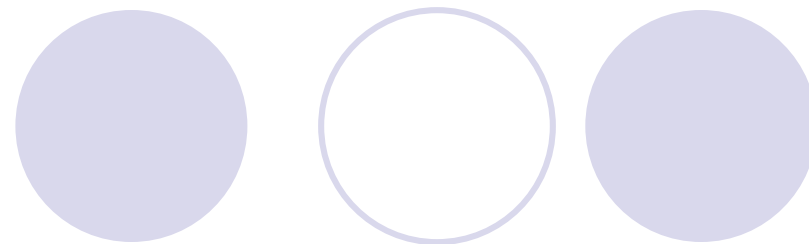
转换为对基本表的更新：

```
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：视图**S_G**为不可更新视图。

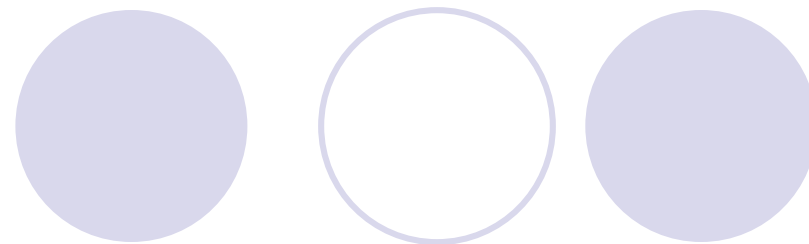
```
UPDATE S_G  
SET      Gavg=90  
WHERE Sno= '201215121';
```

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
- 不可更新与不允许更新概念不同
 - 不可更新：理论上已证明
 - 不允许更新：实践中不支持

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

- 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
 - 比如: $\text{Student} \rightarrow \text{SX}$ 和 SY
- 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

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语言的五个特点
 - 统一综合,非过程化,面向集合,同一语法多用法,简洁
- 数据定义(模式,表,索引)
- 数据查询
- 数据更新
- 视图