



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

福州大学软件学院

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 视图

3.7 小结

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**

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

关系数据库标准语言SQL(续)



❖ SQL语言(Structured Query Language)

- 1974年由Boyce和Chamberlin提出
- 1975年~1979年IBM公司在System R原型系统上实现
- 是关系数据库的标准语言，是数据库领域中一个主流语言

关系数据库标准语言SQL(续)



❖ SQL标准

- SQL-86
 - 第一个SQL标准
 - 由美国国家标准局（American National Standard Institute, 简称ANSI）公布
 - 1987年国际标准化组织（International Organization for Standardization, 简称ISO）通过
- SQL-89
- SQL-92
- SQL-2003

SQL标准的进展过程



标准

大致页数

发布日期

■ SQL/86		1986.10
■ SQL/89(FIPS 127-1)	120页	1989年
■ SQL/92	622页	1992年
■ SQL99	1700页	1999年
■ SQL2003		2003年

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
- ❖ 2. 高度非过程化
- ❖ 3. 面向集合的操作方式
- ❖ 4. 同一种语法结构提供两种使用方式
- ❖ 5. 语言简捷，易学易用

3.1.2 SQL的特点



1.综合统一

❖ 非关系模型的数据语言

- 模式数据定义语言（模式DDL）
- 外模式数据定义语言（外模式DDL或子模式DDL）
- 与数据存储有关的描述语言（DSDL）
- 数据操纵语言（DML）

3.1.2 SQL的特点



1.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

3.1.2 SQL的特点



1.综合统一

- 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。
- 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。大大减轻了用户负担，而且有利于提高数据独立性。

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

❖ 两种不同使用方式下，SQL语言的语法结构基本一致

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 3.1 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

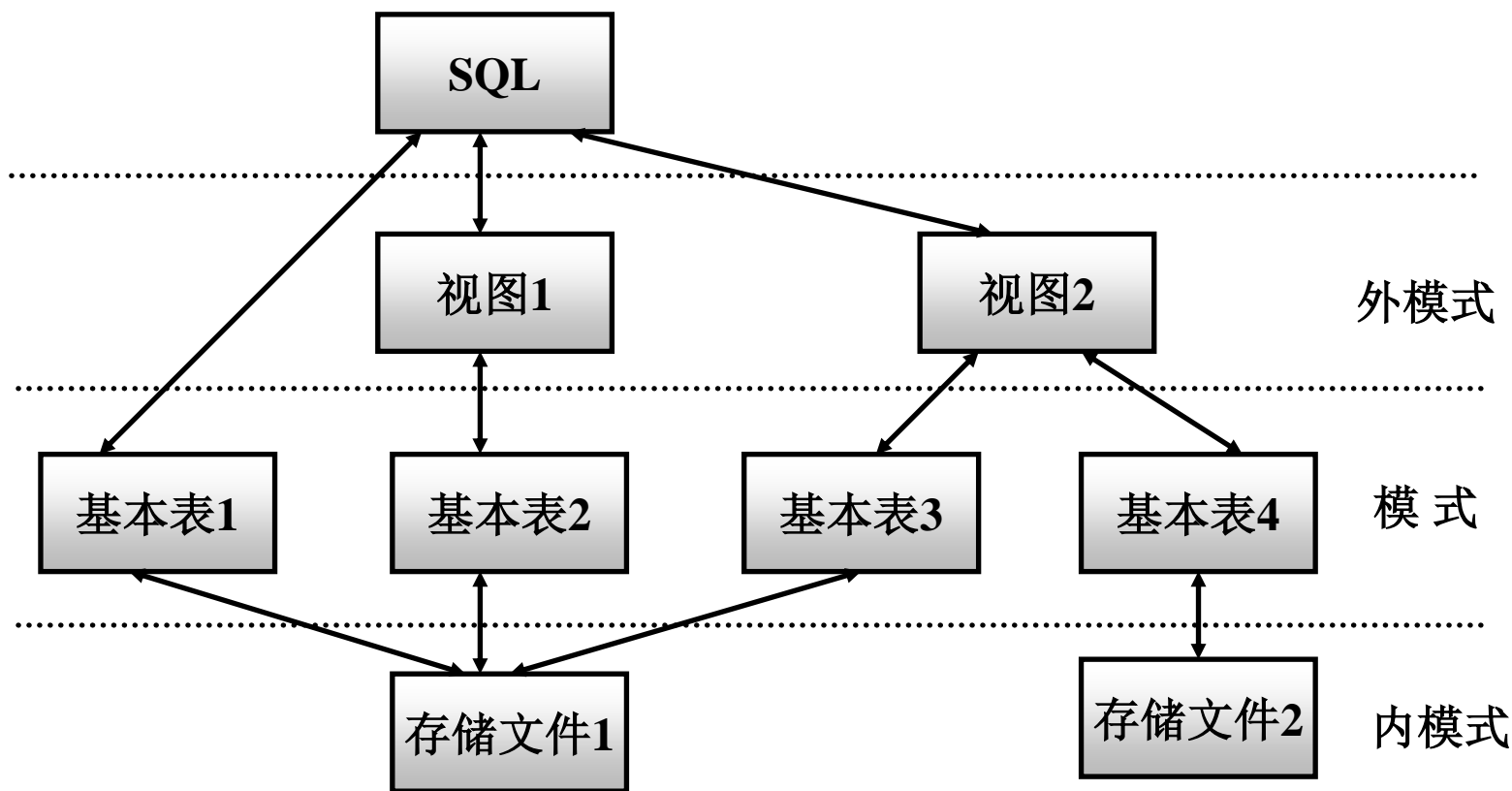
❖ 3.1.2 SQL的特点

❖ 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

- 本身独立存在的表
- SQL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，索引也存放在存储文件中

SQL的基本概念（续）



❖ 存储文件

- 逻辑结构组成了关系数据库的内模式
- 物理结构是任意的，对用户透明

SQL的基本概念（续）



❖ 视图

- 从一个或几个基本表导出的表
- 用户可以在视图上再定义视图
- 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

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 视图

3.7 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)

Student表



学 号 Sno	姓 名 Sname	性 别 Ssex	年 龄 Sage	所 在 系 Sdept
200215121	李勇	男	20	CS
200215122	刘晨	女	19	CS
200215123	王敏	女	18	MA
200515125	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		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		2
7	PASCAL语言	6	4

SC表



学号 Sno	课程号 Cno	成绩 Grade
200215121	1	92
200215121	2	85
200215121	3	88
200215122	2	90
200215122	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 视图

3.7 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 3.2 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	
表	CREATE TABLE	DROP TABLE	ALTER TABLE
视 图	CREATE VIEW	DROP VIEW	
索 引	CREATE INDEX	DROP INDEX	

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

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）



- ❖ 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。
- ❖ 在CREATE SCHEMA中可以接受CREATE TABLE，CREATE VIEW和GRANT子句。

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>]

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**。

三、模式与表

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

3.3.2 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

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

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
- ❖ 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
 - 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
VARCHAR(n)	最大长度为n的变长字符串
INT	长整数（也可以写作 INTEGER ）
SMALLINT	短整数
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	取决于机器精度的浮点数
Double Precision	取决于机器精度的双精度浮点数
FLOAT(n)	浮点数，精度至少为n位数字
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”.Course (.....) ;

Create table “S-T”.SC (.....) ;

- 方法二：在创建模式语句中同时创建表 例3
- 方法三：设置所属的模式,在创建表时表名中不必给出模式名

模式与表（续）



- ❖ 创建基本表（其他数据库对象也一样）时，若没有指定模式，系统根据**搜索路径**来确定该对象所属的模式
- ❖ RDBMS会使用模式列表中**第一个存在的模式**作为数据库对象的模式名
- ❖ 若搜索路径中的模式名都不存在，系统将给出错误
- ❖ 显示当前的搜索路径：`SHOW search_path;`
- ❖ 搜索路径的当前默认值是：`$user, PUBLIC`

模式与表（续）



❖ DBA用户可以设置搜索路径，然后定义基本表

```
SET search_path TO "S-T", PUBLIC;
```

```
Create table Student (.....);
```

结果建立了S-T.Student基本表。

RDBMS发现搜索路径中第一个模式名S-T存在，就把该模式作为基本表Student所属的模式。

四、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>]

[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

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，SQL99 与 3个RDBMS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	SQL99		Kingbase ES		ORACLE 9i		MS SQL SERVER 2000
		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.	外码Foreign Key	×	√	×	√	×	√	×
5.	触发器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

3.3.3 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）根据需要建立
- DBMS一般会建立以下列上的索引
PRIMARY KEY
UNIQUE

3.3.3 索引的建立与删除



❖ 谁 维护索引

DBMS自动完成

❖ 使用索引

DBMS自动选择是否使用索引以及使用哪些索引

索引



❖ RDBMS中索引一般采用B+树、HASH索引来实现

- 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

❖ 采用B+树，还是HASH索引，则由具体的RDBMS来决定

索引



- ❖ 索引是关系数据库的内部实现技术，属于内模式的范畴
- ❖ **CREATE INDEX**语句定义索引时，可以定义索引是唯一索引、非唯一索引或聚簇索引

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>]]...);

- 用<表名>指定要建索引的基本表名字
- 索引可以建立在该表的一列或多列上，各列名之间用逗号分隔
- 用<次序>指定索引值的排列次序，升序：ASC，降序：DESC。缺省值：ASC
- UNIQUE表明此索引的每一个索引值只对应唯一的数据记录
- CLUSTER表示要建立的索引是聚簇索引

建立索引（续）



❖ 唯一值索引

- 对于已含重复值的属性列不能建**UNIQUE**索引
- 对某个列建立**UNIQUE**索引后，插入新记录时**DBMS**会自动检查新记录在该列上是否取了重复值。这相当于增加了一个**UNIQUE**约束。

建立索引（续）



❖ 聚簇索引

- 建立聚簇索引后，基表中数据也需要按指定的聚簇属性值的升序或降序存放。也即聚簇索引的索引项顺序与表中记录的物理顺序一致。

建立索引（续）



[例13] CREATE CLUSTER INDEX Stusname
ON Student(Sname);

- 在Student表的Sname（姓名）列上建立一个聚簇索引

建立索引（续）



在最经常查询的列上建立聚簇索引以提高查询效率

❖ 一个基本表上最多只能建立一个聚簇索引

❖ 聚簇索引的适用范围

- 很少对基表进行增删操作
- 很少对其中的变长列进行修改操作

建立索引（续）



[例14]为学生-课程数据库中的Student， Course， SC三个表建立索引。

```
CREATE UNIQUE INDEX Stusno ON Student(Sno);  
CREATE UNIQUE INDEX Coucno ON Course(Cno);  
CREATE UNIQUE INDEX SCno ON SC(Sno ASC,  
Cno DESC);
```

Student表按学号升序键唯一索引

Course表按课程号升序键唯一索引

SC表按学号升序和课程号降序键唯一索引

二、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;
```

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 视图

3.7 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 ] ];
```

语句格式



- **SELECT子句**: 指定要显示的属性列
- **FROM子句**: 指定查询对象(基本表或视图)
- **WHERE子句**: 指定查询条件
- **GROUP BY子句**: 对查询结果按指定列的值分组, 该属性列值相等的元组为一个组。通常会在每组中作用集函数。
- **HAVING短语**: 筛选出满足指定条件的组
- **ORDER BY子句**: 对查询结果表按指定列值的升序或降序排序

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 Select语句的一般形式**

3.4.1 单表查询



❖ 查询仅涉及一个表，是一种最简单的查询操作：

- 一、 选择表中的若干列
- 二、 选择表中的若干元组
- 三、 **ORDER BY**子句（对查询结果排序）
- 四、 聚集函数
- 五、 **GROUP BY**子句（对查询结果分组）

一、选择表中的若干列



❖ 属投影运算

- 不消除重复行

❖ 变化方式主要表现在**SELECT**子句的<目标表达式>上

- 查询指定列
- 查询全部列
- 查询经过计算的值

1. 查询指定列



❖ 方法

- 在**SELECT**子句的<目标列表达式>中指定要查询的属性
- <目标列表达式>中各个列的先后顺序可以与表中的逻辑顺序不一致。即用户可以根据应用的需要改变列的显示顺序

1. 查询指定列



❖ 例题

[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;
```

2. 查询全部列



❖ 方法

- 在**SELECT**关键字后面列出所有列名
- 当列的显示顺序与其在基表中的顺序相同时，也可以简单地将<目标列表表达式>指定为 *

2. 查询全部列



❖ 例题

[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
- 等

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, 2004-Sage /*假定当年的年份为2004年*/  
FROM Student;
```

输出结果：

<u>Sname</u>	<u>2004-Sage</u>
--------------	------------------

李勇	1984
刘晨	1985
王敏	1986
张立	1985

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: ', 2004-Sage, LOWER(Sdept)
FROM Student;
```

输出结果：

Sname	'Year of Birth:'	2004-Sage	LOWER(Sdept)
-------	------------------	-----------	--------------

李勇	Year of Birth:	1984	cs
刘晨	Year of Birth:	1985	is
王敏	Year of Birth:	1986	ma
张立	Year of Birth:	1985	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,  
       2000-Sage BIRTHDAY, LOWER(Sdept) DEPARTMENT  
FROM Student;
```

输出结果:

NAME	BIRTH	BIRTHDAY	DEPARTMENT
-----	-----	-----	-----
李勇	Year of Birth:	1984	cs
刘晨	Year of Birth:	1985	is
王敏	Year of Birth:	1986	ma
张立	Year of Birth:	1985	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



- ❖ 消除取值重复的行
- ❖ 查询满足条件的元组

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**

二、选择表中的若干元组



[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

200215121

200215121

200215121

200215122

200215122

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
200215121
200215122

消除取值重复的行（续）



❖ 注意： **DISTINCT**短语的作用范围是所有目标列

例：查询选修课程的各种成绩

错误的写法

```
SELECT DISTINCT Cno, DISTINCT Grade  
FROM SC;
```

正确的写法

```
SELECT DISTINCT Cno, Grade  
FROM SC;
```

2. 查询满足条件的元组



❖ 属于选择运算

❖ 通过WHERE子句实现

- 比较大小
- 确定范围
- 确定集合
- 字符串匹配
- 涉及空值的查询
- 多重条件查询

2.查询满足条件的元组



表3.4 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



❖ 方法

- 在WHERE子句的<比较条件>中使用比较运算符
 - =, >, <, >=, <=, !=或<>, !>, !<,
 - 逻辑运算符NOT + 含上述比较运算符的表达式

(1) 比较大小



[例7] 查询计算机科学系全体学生的名单。

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

(1) 比较大小



[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;
```

或

```
SELECT Sname, Sage  
FROM Student  
WHERE NOT Sage >= 20;
```


(1) 比较大小



[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



❖ 方法

- 使用谓词

BETWEEN ... AND ...

NOT BETWEEN ... AND ...

- **BETWEEN**后：范围的下限（即低值）
- **AND**后：范围的上限（即高值）

- 用多重条件查询实现

(2) 确定范围



[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



- 方法

- 使用谓词: **IN** <值表>, **NOT IN** <值表>

- <值表>: 用逗号分隔的一组取值

- 用多重条件查询实现

(3) 确定集合



[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' );
```

(3) 确定集合



[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) 字符串匹配



❖ 方法

- 使用谓词LIKE或NOT LIKE:

[NOT] LIKE ‘<匹配串>’ [ESCAPE ‘<换码字符>’]

- <匹配串>: 指定匹配模板

- ◆ 匹配模板: 固定字符串或含通配符的字符串
- ◆ 当匹配模板为固定字符串时, 可以用=运算符取代LIKE谓词, 用!= 或 <>运算符取代NOT LIKE谓词

(4)字符匹配



1) 匹配串为固定字符串

[例14] 查询学号为200215121的学生的详细情况。

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sno LIKE '200215121';
```

等价于：

```
SELECT *  
FROM Student  
WHERE Sno = ' 200215121 ';
```


(4)字符匹配



❖ 通配符

- % (百分号) 代表任意长度（长度可以为0）的字符串。

例：a%b表示以a开头，以b结尾的任意长度的字符串。
如acb, addgb, ab 等都满足该匹配串。

- _ (下横线) 代表任意单个字符。

例：a_b表示以a开头，以b结尾的长度为3的任意字符串。
如acb, afb等都满足该匹配串。

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%';
```

字符匹配（续）



2) 匹配串为含通配符的字符串

[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__';
```

注意：一个汉字要占两个字符的位置。

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%';
```

字符匹配（续）



[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%';
```

字符匹配(续)



- **ESCAPE** 短语:

当用户要查询的字符串本身就含有 % 或 _ 时, 要使用**ESCAPE** '<换码字符>' 短语对通配符进行转义。

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 '\';
```

ESCAPE '\' 表示 “ \ ” 为换码字符

字符匹配（续）



3) 使用换码字符将通配符转义为普通字符

[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



❖ 方法

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

(5) 涉及空值的查询



[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学号和相应的课程号。

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

(5) 涉及空值的查询



[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

- AND的优先级高于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 ...

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;
```

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 ';
```

例题（续）



改写[例10]

[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;
```

可改写为：

```
SELECT Sname, Sdept, Sage
FROM Student
WHERE Sage >= 20 AND Sage <= 23;
```

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号课程的学生们的学号及其成绩，查询结果按分数降序排列。

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

ORDER BY子句（续）



结果

Sno	Grade
-----	-----
95010	
95024	
95007	92
95003	82
95010	82
95009	75
95014	61
95002	55

ORDER BY子句（续）



[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>)

四、聚集函数



❖ 聚集函数：

- **DISTINCT**短语：在计算时要取消指定列中的重复值
- **ALL**短语：不取消重复值
- **ALL**为缺省值

聚集函数（续）



[例26] 查询学生总人数。

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

[例27] 查询选修了课程的学生人数。

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

注：用DISTINCT以避免重复计算学生人数

聚集函数（续）



[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 ';
```

[例30] 查询学生200215012选修课程的总学分数。

```
SELECT SUM(Ccredit)
FROM SC, Course
WHERE Sno='200215012' AND SC.Cno=Course.Cno;
```

聚集函数（续）



- ❖ 在聚集函数遇到空值时，除COUNT(*)外，都跳过空值而只处理非空值。
- ❖ 注意：WHERE字句中是不能用聚集函数作为条件表达式的。

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
- 按指定的一列或多列值分组，值相等的为一组
- 使用GROUP BY子句后，SELECT子句的列名列表中只能出现分组属性和集函数
- GROUP BY子句的作用对象是查询的中间结果表

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;
```

查询结果可能为：

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

GROUP BY子句（续）



[例31_a] 求各个课程号及相应的课程成绩在90分以上的学生人数。

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

查询结果可能为：

Cno	COUNT(Sno)
1	13
2	7
4	3
5	8

GROUP BY子句（续）



- ❖ 使用**HAVING**短语筛选最终输出结果
 - 只有满足**HAVING**短语指定条件的组才输出

[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;
```


例题



[例33] 查询有3门以上课程在90分以上的学生的学号及90分以上的课程数。

```
SELECT Sno, COUNT(*)  
FROM SC  
WHERE Grade>=90  
GROUP BY Sno  
HAVING COUNT(*)>=3;
```

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。

下课了。。。



追
求



休息一会儿。。。



www.hesee.com