

第3章 SQL语言

计科2201zzy友情分享😁😊

3.1 基本概念

- 结构化查询语言 (Structed Query Language, SQL)是关系数据库的标准语言。
- 读音: /'si:kwəl/, 其实是sequel单词的读音。
- 支持SQL的关系数据库管理系统具有三级模式结构
 - 外模式: 若干视图和部分基本表
 - 视图: 从一个或几个基本表导出的表, 是一个虚表。
 - 模式: 若干基本表
 - 内模式: 若干存储文件

3.1.1 SQL的特点

- 综合统一: 集数据定义语言、数据操纵语言、数据控制语言的功能于一体
- 高度非过程化: 只需要提出“做什么”, 而无需指明“怎么做”, 因此无需了解存取路径等细节。
- 面向集合的操作方式: 增删改查的对象都可以是元组的集合而非单条记录
- 以同一种语法结构提供多种使用方式: 既可以独立使用, 也可以嵌入到高级语言程序中。
- 语言简洁, 易学易用, 核心功能只用了9个动词

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

3.2 数据定义

操作对象	创建: CREATE	删除: DELETE	修改: ALTER	
模式: SCHEMA	✓	✓		
表: TABLE	✓	✓	✓	
视图: VIEW	✓	✓		
索引: INDEX	✓	✓	✓	

3.2.1 模式的定义与删除

- 一个模式下通常包括多个表、视图和索引等数据库对象。可以理解为一个命名空间。
- 定义模式实际上定义了一个命名空间，在这个空间中可以进一步定义该模式包含的数据库对象，如基本表等。
- 模式定义语句
 - `CREATE SCHEMA <模式名> AUTHORIZATION <用户名>`
 - 未指定模式名，则模式名隐含为用户名
- 模式删除语句
 - `DROP SCHEMA <模式名> <CASCADE | RESTRICT>`

3.2.2 基本表的定义与删除

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>]
);
```

常用完整性约束

- 主码约束： `PRIMARY KEY`
 - 建立时会默认建立此field的索引
 - 此primary key可以作为另外表的foreign key
 - 同时包含非空约束
- 唯一性约束： `UNIQUE`
 - 可以为空
- 非空值约束： `NOT NULL`

学生-课程数据库中基本表的定义

```
CREATE TABLE Student
(
    Sno CHAR(9) PRIMARY KEY,
    Sname CHAR(20) UNIQUE,
    Ssex CHAR(2),
    Sage SMALLINT,
    Sdept CHAR(20)
);
```

```

CREATE TABLE Course
(
    Cno CHAR(4) PRIMARY KEY,
    Cname CHAR(40) NOT NULL,
    Cpno CHAR(4),      /*先修课*/
    Ccredit SMALLINT,
    FOREIGN KEY (Cpno) REFERENCES Course(Cno)
        /*表级完整性约束条件，Cpno是Cno的外码*/
);

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定义*/
    FOREIGN KEY (Sno) REFERENCES Student(Sno),
    FOREIGN KEY (Cno) REFERENCES Course(Cno)
);

```

删除基本表

```
DROP TABLE [RESTRICT|CASCADE];
```

- 选择RESTRICT，则该表的删除是有限制条件的。若存在依赖改表的对象(视图、触发器、存储过程或函数)或该表被其他表的约束所引用(CHECK, FOREIGN KEY等)，则此表不能被删除。
- 若选择CASCADE，则相关依赖对象会随着该基本表一起被删除。
- 缺省情况是RESTRICT

3.2.3 索引的建立与删除

- 索引是加快查询速度的有效手段。
- 根据表的需要进行建立，后期维护为DBMS自动操作。

```

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

```

- <次序> 指定索引值的排列次序。ASC 表示升序，DESC 表示降序。
- 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。

3.3 数据查询 - SELECT语句

3.3.1 单表查询

语句格式

```
SELECT [ALL|DISTINCT] <目标列表表达式> [, <目标列表表达式>]  
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] [, <列名3> [ASC|DESC] ] ]
```

- ALL|DISTINCT：可选项，不取消制定列中重复值or去重，默认为 ALL
- ASC|DESC：按某一列对返回的数据进行排序，按照升序or降序

选择表中的若干列

- 通过 SELECT 后的 <目标列表表达式>，可以指定要查询的属性列。
 - 若需要查询全部列，则将该部分指定为 * 即可。
 - 目标列表表达式不仅可以是表中的属性列，也可以表达式。
 - 算术表达式。如 SELECT 2024-Sage FROM Student; 可以查询学生的出生年份、
 - 字符串常量。如 SELECT 'Name:', Sname FROM Student; 此时该列直接返回该字符串 Name:
 - 函数。如 SELECT Lower(Sdept), 返回对应属性列字符串转换为小写之后的结果。
- 可以通过指定别名来改变查询结果的列标题。
 - 指定的标题位于目标列表表达式之后，用空格隔开。
 - 如 SELECT 2024-Sage BIRTHDAY FROM Student; 中的 BIRTHDAY

选择表中的若干元组

- 使用 DISTINCT 消除取值重复的行。
 - 两个元组在某些列上具有相同值，若只取这些列，则可能会得到相同的行。
 - 在 SELECT 后加上 DISTINCT 可以消除它们。
 - 如 SELECT DISDISTINCT Sno FROM SC; 可以查询有选课记录的所有学生，同时避免重复。
 - 和 DISTINCT 相对应的关键词是 ALL，也是默认情况（保留所有取值重复行）。
- 使用 WHERE 查询满足条件的元组。常用查询条件见下表。
 - 比较大小
 - 等于某值：SELECT Sname FROM Student WHERE Sdept='CS'; 查询学生名字，限定学生范围为计算机系

- 比较大小: `SELECT DINTINCT Sno FROM SC WHERE Grade<60`; 查询成绩不合格的学生学号
- 确定范围: `SELECT Sname From Student WHERE Sage BETWEEN 20 AND 23`; 查询年龄在20-23岁之间的学生名字
- 确定集合: `SELECT Sname Ssex FROM Student WHERE Sdept IN ('CS','MA','IS')`; 查询这三个专业所有学生的名字
- 字符匹配:
 - `LIKE` 可以用来进行字符串的匹配, 一般语法格式如下
 - `[NOT] LIKE '<匹配串>' [ESCAPE '<换码字符>']`
 - 它表示查找指定属性列值与匹配串相匹配的元组。匹配串可以是一个完整字符串, 也可以包含通配符 `%` 和 `_`
 - `%`: 代表任意长度(可以为0)的字符串。
 - `_`: 代表任意单个字符。
 - 换码字符定义了一个转义字符, 跟在这个字符后面的 `%` 或者 `_` 不在受到通配规则影响, 而是按照原始字符匹配。
 - 例:
 - `SELECT * FROM Student WHERE Sname LIKE '刘%'` 所有刘姓同学
 - `SELECT * FROM Student WHERE Sname LIKE '李_'` 李白可以, 李铁柱不行
- 剩余示例不再赘述, 可以拿着实验报告慢慢看

查询条件	谓词
比较	<code>=, >, <, >=, <=, !=, <>, !>, !<;</code> NOT 加上上述比较运算符
确定范围	<code>BETWEEN AND, NOT BETWEEN AND</code>
确定集合	<code>IN, NOT IN</code>
字符匹配	<code>LIKE, NOT LIKE</code>
空值判断	<code>IS NULL, IS NOT NULL</code> (重要)
逻辑运算(多重条件)	<code>AND, OR, NOT</code>

对查询结果排序

- 用户可以使用 `ORDER BY` 子句对查询结果排序。可以按照一个或多个属性列的升序 (ASC) 或降序 (DESC) 排列, 默认值为升序。
- 对于空值的情况, 各个系统实现有所不同, 但保持一致就行。

```
/*查询选了3号课程的学生成绩, 按照分数降序排列*/
SELECT Sno,Grade
FROM SC
```

```
WHERE Cno='3'
ORDER BY Grade DESC
```

聚集函数

- 聚集函数用于统计列中的数据，仅可附加于 SELECT 语句后(返回统计结果)或 GROUP BY 的 HAVING 子句后(返回统计结果符合一定条件的数据组)
 - 若附加于SELECT语句后，此时它将作为一列数据返回，可以为它设置别名。
 - 当和聚集函数遇到空值时，除了 COUNT(*) 外，都跳过空值，只处理非空值。
 - 注意：WHERE 子句不能用聚集函数作为条件表达式。
- 常见的聚集函数见下表

聚集函数	作用
COUNT(*)	统计元组个数
COUNT([DISTINCT ALL] <列名>)	统计一列中值的个数
SUM([DISTINCT ALL] <列名>)	计算一列值的总和
AVG([DISTINCT ALL] <列名>)	计算一列值的平均值
MAX([DISTINCT ALL] <列名>)	求一列值的最大值
MIN([DISTINCT ALL] <列名>)	求一列值的最小值

对查询结果分组

- 使用 GROUP BY 子句可以使查询结果按指定的一列或多列值分组，值相等的为一组。
 - 目的：细化聚集函数的作用对象
 - 使用 GROUP BY 子句分组后，SELECT 后的列名列表只能出现分组(作为分组标准)的列。
- 在分组之后，还可以使用 HAVING 短语指定条件，对组进行筛选。
 - 与 WHERE 子句的区别：
 - WHERE 子句作用于基本表或视图，从中选择满足条件的元组，即作用于每一行数据。WHERE 后不能使用聚集函数，也是因为这一性质。(聚集函数的作用对象也是一组数据)
 - HAVING 短语作用于组，从中选择满足条件的组。

```
/*查询选修了三门以上课程学生的学号*/
SELECT Sno
FROM SC
GROUP BY Sno /*按照学生编号对成绩条目分组*/
HAVING COUNT(*)>3 /*从中筛选出包含元组数目大于3的组*/
```

3.3.2 连接查询

等值与非等值连接查询

- 同时查询多个表，只需在 FROM 后面增加需要查询的表。但如果没有 WHERE 子句限制条件，查询结果是这两个表的笛卡尔积。
- WHERE 子句可以规定两个及以上的表进行连接的条件（称为连接条件或连接谓词），同时查询这些表中的数据。
- 格式： [<表名1>.<列名1> <比较运算符> [<表名2>.<列名2>]
 - 比较运算符主要有 =, >, <, >=, <=, !=
 - 当比较运算符为 = 时，称为等值连接，用其他运算符则为非等值连接。
 - 若在等值连接中，把目标列中重复的属性列去掉，则为自然连接。

```
SELECT Student.Sno,Sname,Ssex,Sage,Sdept,Cno,Grade
FROM Student,SC
WHERE Student.Sno=SC.Sno;
```

自身连接

- 连接操作也可以在一个表和其本身之间进行，称为自身连接。
- 为此要为此表取两个别名，以明确语义。

```
/*查询每一门课的简介先修课*/
SELECT FIRST.Cno, SECOND.Cpno
FROM Course FIRST,Course SECOND
WHERE FIRST.Cpno=SECOND.Cno
```

外连接

- 以其中一个表为主体，若另一个表中没有与该表中元组所对应的记录，仍然将这一元组保留在结果关系中（悬浮元组），并在对应列中填入空值 NULL。

```
SELECT Student.Sno,Sname,Ssex,Sage,Sdept,Cno,Grade
FROM Student LEFT OUTER JOIN SC ON (Student.Sno=SC.Sno);
/*
    也可以使用USING来去掉结果中的重复值：
    FROM Student LEFT OUTER JOIN SC USING(Sno)
*/
```

多表连接

- 简单，直接看示例

```
SELECT Student.Sno,Sname,Cname,Grade
FROM Student,SC,Course
```

3.3.3 嵌套查询

3.3.4 集合查询

3.4 数据更新

3.5 视图

视图的作用

- 视图可以简化用户的操作
- 视图能使用户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
- 适当利用视图可以更清晰表达查询