

# 关系数据库语言 SQL

## 3.1 SQL 概述

### 3.1.1 SQL 的特点

#### 1.综合统一

- 1) 集多种语言功能为一体,
- 2) 可以独立完成数据库生命周期中的全部活动。
- 3) 用户在数据库系统投入运行后可以根据需要随时逐步地修改模式
- 4) 数据操作符统一

#### 2.高度非过程化

#### 3.面向集合的操作方式

- 4.以同一种语法结构提供两种使用方式
- 5.语言简洁，易学易用

**SQL** 即是自含式语言（交互式），又是嵌入式语言

### 3.1.2 SQL 基本概念

- 1.基本表：基本表是独立存在于数据库中的表，是“实表”。
- 2.视图：视图是从一个或几个基本表（或视图）导出的表，是“虚表”，它本身不独立存在于数据库中，数据库只存放视图的定义而不存放视图的数据。
- 3.存储文件：数据库是逻辑的，存储文件是物理的。一个基本表可以用一个或多个数据文件存储。
- 4.索引：表中数据如按其输入的时间排放，这种顺序记为记录的物理顺序；如按某个或某些属性进行排序，这种顺序称为逻辑顺序。索引即是根据索引表达式进行逻辑排序的一组指针。索引是关系数据库的内部实现技术，属于内模式，被存放在存储文件里。
- 5.模式

### 3.1.3 SQL 语言的组成

三个方面：

- 1.数据定义语言 DDL
- 2.数据操纵语言 DML
- 3.数据控制语言 DCL

### 3.1.4 SQL 语句分类

按功能可分为 4 类：

- 1.数据定义

- 2.数据查询
- 3.数据操纵
- 4.数据控制

## 3.2 SQL 语言的数据类型

数值型：bit 只存 0 和 1

字符型：char(n):长度不足 n 会以空格填充；varchar(n)：有多长放多长。（使用 ASCII 字符集）长度限制为 8000。

**Unicode** 字符型：Unicode 是统一字符编码标准。有 nchar 和 nvarchar

文本型：当需要存储大量字符数据时。有 text 和 ntext。

日期时间类型：

datetime：1752.1.1 到 9999.12.31

smalldatetime：1900.1.1 到 2079.6.6

二进制型：二进制数据类型表示位数据流。有 binary（不足用 0 填充）、varbinary, image

货币类型：money 对应 bigint, smallmoney 对应 int

## 3.3 数据定义

### 3.3.1 模式定义

模式定义即定义了一个存储空间。一个 SQL 模式由模式名、用户名或账号来确定

1.定义数据库：

```
CREATE DATABASE <数据库名>
```

2.使用数据库

```
USE <数据库名>
```

3.修改数据库

```
ALTER DATABASE <数据库名>
```

4.删除数据库

```
DROP DATABASE <数据库名>
```

### 3.2.2 基本表定义

## 1.定义基本表

```
CREATE TABLE <基本表名>
(
    <列名> <数据类型> <列级完整性约束>,
    ..... ,
    <列名> <数据类型> <列级完整性约束>,
    <表级完整性约束>,
    .....
    <表级完整性约束>
)
```

约束:

1.NOT NULL 非空约束, 限制列取值不能为空

2.DEFAULT 默认值约束, 指定列的默认值

3.UNIQUE 唯一性约束, 限制列的取值不能重复

4.CHECK 检查约束, 限制列的取值范围

5.PRIMARY KEY 主码约束, 指定本列为主码

6.FOREIGN KEY 外码约束, 指定本列为引用其他表的外码。格式为: FOREIGN KEY (<外码列名>)

REFERENCE <外表名> (<外表列名>)

单行注释符: --

多行注释符: /\* \*/

## 2.修改基本表

```
ALTER TABLE <基本表名>
ALTER COLUMN <列名> <新数据类型> --修改已有列定义
| ADD <列名> <数据类型> <约束> --增加新列
| DROP COLUMN <列名> --删除列
| ADD CONSTRAINT <约束名> <约束定义> --添加约束
| DROP CONSTRAINT <约束名> --删除约束
```

## 3.删除基本表

```
DROP TABLE <基本表名>
```

### 3.3.3 索引定义

建立索引是为了提高数据查询速度

索引分类:

1.聚簇索引: 对表中的物理数据页的数据按索引关键字进行排序, 然后重新存储到磁盘上, 即聚簇索引与数据是一体的, 一个数据表只能建立一个聚簇索引。

2.非聚簇索引：具有完全独立于数据的索引结构。它不将物理数据也中的数据按索引关键词排序，非聚簇索引不改变数据的物理存储位置，一张表上可建立多个非聚簇索引。

当索引关键字能保证其所包含的各列值不重复时，该索引是唯一索引。聚簇索引和非聚簇索引都可以是唯一索引。

使用频率高，更新频率低的列适合建立索引  
建立索引：

```
CREATE [UNIQUE] [CLUSTERED] [NONCLUSTERED] INDEX <索引名> ON <基本表名> (<列名> [ASC | DESC], <列
```

删除索引

```
DROP INDEX <基本表名> <索引名>
```

## 视图定义

视图数从一个或多个基本表（或视图）导出的表，是根据用户观点所定义的数据结构。

优点：

- 1.为用户集中数据，简化用户的数据查询和处理
- 2.屏蔽数据库的复杂性
- 3.简化用户权限管理
- 4.便于数据共享
- 5.可以重新组织数据以便输出到其他应用程序中

注意事项：

- 1.只有在当前数据库中才能创建视图。
- 2.视图的命名必须遵循标识符命名规则，不能与表同名，且对每个用户视图名必须是唯一的，即对不同用户，即使是定义相同的视图，也必须使用不同的名字。
- 3.不能在视图上建立任何索引。

定义视图：

```
CREATE VIEW <视图名> [列名] AS <SELECT 查询语句>
```

视图不仅可以建立在一个或多个基本表上，也可以建立在一个或多个已有视图上

修改视图：

```
ALTER VIEW <视图名> [列名] AS <SELECT 查询语句>
```

删除视图：

```
DROP VIEW <视图名>
```

删除视图不会影响基本表的数据，但如果被删视图还导出其他视图，则对由其导出的视图执行操作会发生错误

## 3.4 数据查询

### 3.4.1 SELECT 语句结构

```
SELECT  
FROM  
WHERE  
GROUP BY  
HAVING  
ORDER BY
```

顺序：FROM    WHERE    GROUP BY    聚合函数    HAVING    SELECT    ORDER BY

### 3.4.2 单表查询

#### 1.选择列

- 1) 选择表中指定的列：加列名
- 2) 选择表中全部列：\*
- 3) 查询经过计算的值
- 4) 更改结果列标题：用 **AS** 时列名必须在等号的右边
- 5) 替换查询结果中的数据：

```
CASE  
    WHEN 条件 THEN 表达式  
END
```

、6) 去除重复列：DISTINCT，省略时默认值为 ALL

#### 2.选择行

- 1) 查询满足条件的元组

比较运算：均不为空值时，返回 TRUE 或 FALSE；有一个为空值或都为空值时，返回 UNKNOWN

指定范围：

```
<表达式> [NOT] BETWEEN <表达式1> AND <表达式2>
```

确定集合：IN

字符匹配：

%：代表任意长度的字符串

\_：代表任意一个字符

LIKE 语句使用通配符的查询也成为模糊查询，没有通配符时与 = 等效。

空值比较：IS [NOT] NULL

逻辑运算：AND OR

### 3.对查询结果进行排序

```
ORDER BY <列名1> [ASC | DESC] [, <列名2> [ASC | DESC]]
```

### 4.聚合函数（不可用于 WHERE 后）

聚合函数是指对集合操作但只返回单个值的函数，规则：

- 1) 带有一个聚合函数的 SELECT 语句仅产生一行作为结果
- 2) 聚合函数不允许嵌套
- 3) 聚合函数（除 COUNT(\*) 外）处理单个列中全部所选的值以生成结果值
- 4) SUM、AVG、COUNT、MAX、MIN 忽略空值，而 COUNT(\*) 不忽略

```
SUM | AVG ([ALL | DISTINCT] <表达式>)  
MAX | MIN ([ALL | DISTINCT] <表达式>)
```

SUM、AVG、MAX、MIN 都适用以下规则：

- 1) 如果给定行中的一列仅包含 NULL 值，则函数的值等于 NULL
- 2) 如果一列某些值为 NULL，跳过不计入
- 3) 对于必须计算的 SUM 和 AVG 函数，如果中间结果为空，该函数的值为 NULL

```
COUNT (\{[ALL | DISTINCT] <表达式>\} | *)
```

COUNT(\*) 时统计总行数，COUNT ( ) 用于计算非 NULL 值数量

### 5.对查询结果分组

GROUP BY 用于将查询结果表按某一列或多列值进行分组，值相等的为一组。

特别注意：使用 GROUP BY 子句后，SELECT 字句列表中只能包含 GROUP BY 中指定的列或在聚合函数中指出的列。

### 6.使用 HAVING 子句进行筛选

在使用 **GROUP BY** 子句分组后，还需要按条件进一步对这些组进行筛选，最终只输出满足指定条件的组。

**HAVING** <查询条件>

### 3.4.3 连接查询

若一个查询同时涉及两个或两个以上的表，则称为连接查询。连接查询是二元运算，类似于关系代数中的连接操作。

两种方式：

- 1.采用连接谓词
- 2.采用关键字 **JOIN**

采用连接谓词：

当 **SELECT** 语句中的 **WHERE** 子句中查询条件使用了比较为此或指定范围谓词，所涉及的列来源于两个或两个以上的表时，则改 **SELECT** 查询将设计多个表，即为连接查询。

当谓词为 **=** 时，就是等值连接；若在目标列中去除相同的字段名，则为自然连接。

以 **JOIN** 关键字指定的连接：

在 **FROM** 子句的扩展定义中 **INNER JOIN** 表示内连接，**OUTER JOIN** 表示外连接。

内连接：内连接按 **ON** 所指定的连接条件合并两个表，返回满足条件的行。

内连接是系统默认的。

多个 **JOIN** 连接时 **ON** 条件写的顺序应为从右向左，即各表出现的顺序应与 **JOIN** 部分各表出现的顺序相反。

外连接：**LEFT OUTER JOIN**, **RIGHT OUTER JOIN**

### 3.4.4 嵌套查询

上层查询块称为外层查询或父查询，下层查询块称为内查询或子查询。

子查询的 **SELECT** 语句不能包含 **ORDER BY**，**ORDER BY** 只能对最终查询结果进行排序。

带 **IN** 谓词的子查询：

在嵌套查询中，子查询的结果往往是一个集合，所以 **IN** 是嵌套查询中最常使用的谓词。

有些嵌套查询可以用连接查询替代。

子查询的查询条件不依赖于父查询，称为不相关子查询；反之称为相关子查询。

带比较运算符的子查询：

比较子查询是指父查询与子查询之间用比较运算符进行关联。如果能够确切的知道子查询返回的是单个值，就可以使用比较子查询。

处理不相关子查询时，可以先将子查询一次处理完成，然后再处理父查询，而处理相关子查询时，由于子查询的条件与父查询有关，因此必须反复求值。

带 ALL(SOME) 或 ANY 谓词的子查询：

当子查询返回多个值时，若父查询需要与子查询的返回结果进行比较，则不能直接使用比较运算符，而必须在比较运算符之后加上 ALL(SOME) 或 ANY 进行限制。

<表达式> <比较运算符> {ALL | ANY | SOME} (子查询)

ANY 在子查询返回 NULL 时，返回 FALSE；ALL 则返回 TRUE。

通常使用聚合函数实现子查询比直接用 ANY 或 ALL 查询效率高。

4.带 EXISTS 谓词的子查询：

EXISTS 谓词用于策实子查询的结果是否为空表。

[NOT] EXISTS (子查询)

### 3.4.5 集合查询

多个 SELECT 语句的结果集可以进行集合操作。

并（UNION）、交（INTERSECT）、差（EXCEPT）

### 3.4.6 视图查询

定义视图后，就可以如同查询基本表那样对视图进行查询

对视图查询时，首先进行有效性查询，检查查询的表、视图是否存在。如果存在，那么从系统表中取出对视图的定义，然后执行转换以后的查询。

## 3.5 数据更新

包括增（INSERT）、删（DELETE）、改（UPDATE）

### 3.5.1 数据插入

1.插入元组



```
INSERT INTO <表名> [(<列名1>[, <列名2>, ...])]  
VALUES (<常量1> [, <常量2>, ...])
```

如果某些列在 INTO 子句中没有出现，则新元组在这些列上的值将取空值 NULL，但如果在定义表时说明了属性列不能取空值，则必须指定一个值。如果 INTO 子句后没有指明任何列，则新插入的元组必须为表的每个列赋值，列赋值的顺序与创建表时列的默认顺序相同。

## 2. 插入子查询结果

子查询可以用在 INSERT 语句中，将生成的结果集插入到指定的表中。

```
INSERT INTO <表名> [(<列名1>[, <列名2>, ...])]  
<子查询>
```

INTO 组剧中的列数要和 SELECT 子句中的表达式个数已知，数据类型也要一致。

DBMS 在执行插入语句时检查所插元组是否破坏表上已定义的完整性规则。

## 3.5.2 数据修改

```
UPDATE <表名> [[AS] <别名>]  
SET <列名> = <表达式> [, <列名> = <表达式>]  
[WHERE <条件表达式>]
```

修改指定表中满足 WHERE 子句指定条件的元组。其中 SET 子句给出需要修改的列及其新值。

DBMS 在执行修改语句时检查所插元组是否破坏表上已定义的完整性规则：1. 实体完整性。2. 主码不允许修改。3. 用户定义的完整性。

## 3.5.3 数据删除

```
DELETE [FROM] <表名>  
[WHERE <条件表达式>]
```

从指定表中删除满足条件的元组，若省略 WHERE 子句，表示删除表中所有行，但不删去表的结构、定义。DROP 删去表的内容和定义。

## 3.5.4 视图更新

由于视图是不实际存储数据的虚表，因此对视图的更新最终要转换为对基本表的操作。

为了防止用户通过视图对数据进行增加、删除和修改时对不属于视图范围内的基本表数据进行操作，可以在定义视图时加上 WITH、CHECK、OPTION 子句。

## 3.5.5 更新操作与数据完整性

