

- [typora-copy-images-to: images](#)
- [1.1 今日目标](#)
- [1.2 多表查询](#)
 - [1.2.1 内连接](#)
 - [1.2.2 左外连接](#)
 - [1.2.3 右外连接](#)
 - [1.2.4 交叉连接](#)
 - [1.2.5 自然连接](#)
 - [1.2.6 using](#)
 - [1.2.7 练习](#)
- [1.3 子查询](#)
 - [1.3.1 标量子查询](#)
 - [1.3.2 列子查询](#)
 - [1.3.3 行子查询](#)
 - [1.3.4 表子查询](#)
 - [1.3.5 exists子查询](#)
- [1.4 视图](#)
 - [1.4.1 概述](#)
 - [1.4.2 作用](#)
 - [1.4.3 创建视图](#)
 - [1.4.4 修改视图](#)
 - [1.4.5 删除视图](#)
 - [1.4.6 查看视图信息](#)
 - [1.4.7 视图算法](#)
- [1.5 事务](#)
 - [1.5.1 概述](#)
 - [1.5.2 事务特性](#)
 - [1.5.3 事务处理](#)
- [1.6 索引](#)
 - [1.6.1 概述](#)
 - [1.6.2 创建索引的指导原则](#)
 - [1.6.3 创建索引](#)
 - [1.6.4 删除索引](#)
- [1.7 函数](#)
 - [1.7.1 数字类](#)
 - [1.7.2 字符串类](#)
 - [1.7.3 时间类](#)

- 1.7.4 加密函数
- 1.8 预处理
-

typora-copy-images-to: images

1.1 今日目标

1. 理解查询五子句的顺序关系；
2. 掌握两张表的联合查询方法；
3. 理解连接查询的原理；
4. 掌握子查询的使用方式；
5. 掌握预处理的实现步骤；
6. 理解事务的基本工作原理；
7. 掌握事务的四个特点；
8. 理解视图的概念和作用；

1.2 多表查询

1.2.1 内连接

规则：返回两个表的公共记录

语法：

```
-- 语法一
select * from 表1 inner join 表2 on 表1.公共字段=表2.公共字段
-- 语法二
select * from 表1, 表2 where 表1.公共字段=表2.公共字段
```

例题

```
-- inner join
mysql> select * from stuinfo inner join stumarks on
stuinfo.stuno=stumarks.stuno;
```

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress	examNo
stuNo	writtenExam	labExam				
s25303	李斯文	女	22	2	北京	
s271811	s25303	80	58			
s25302	李文才	男	31	3	上海	
s271813	s25302	50	90			
s25304	欧阳俊雄	男	28	4	天津	
s271815	s25304	65	50			
s25301	张秋丽	男	18	1	北京	
s271816	s25301	77	82			
s25318	争青小子	男	26	6	天津	
s271819	s25318	56	48			

5 rows in set (0.00 sec)

-- 相同的字段只显示一次

```
mysql> select s.stuno,stuname,stusex,writtenexam,labexam from stuinfo s
inner join stumarks m on s.stuno=m.stuno;
```

stuno	stuname	stusex	writtenexam	labexam
s25303	李斯文	女	80	58
s25302	李文才	男	50	90
s25304	欧阳俊雄	男	65	50
s25301	张秋丽	男	77	82
s25318	争青小子	男	56	48

5 rows in set (0.00 sec)

-- 使用where

```
mysql> select * from stuinfo,stumarks where stuinfo.stuno=stumarks.stuno;
```

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress	examNo
stuNo	writtenExam	labExam				
s25303	李斯文	女	22	2	北京	
s271811	s25303	80	58			
s25302	李文才	男	31	3	上海	
s271813	s25302	50	90			
s25304	欧阳俊雄	男	28	4	天津	
s271815	s25304	65	50			
s25301	张秋丽	男	18	1	北京	
s271816	s25301	77	82			
s25318	争青小子	男	26	6	天津	
s271819	s25318	56	48			

5 rows in set (0.00 sec)

多学一招：

```
-- 1、内连接中inner可以省略
select * from 表1 join 表2 on 表1.公共字段=表2.公共字段

mysql> select * from stuinfo join stumarks on stuinfo.stuno=stumarks.stuno;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | examNo |
stuNo | writtenExam | labExam |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25303 | 李斯文 | 女 | 22 | 2 | 北京 |
s271811 | s25303 | 80 | 58 |
| s25302 | 李文才 | 男 | 31 | 3 | 上海 |
s271813 | s25302 | 50 | 90 |
| s25304 | 欧阳俊雄 | 男 | 28 | 4 | 天津 |
s271815 | s25304 | 65 | 50 |
| s25301 | 张秋丽 | 男 | 18 | 1 | 北京 |
s271816 | s25301 | 77 | 82 |
| s25318 | 争青小子 | 男 | 26 | 6 | 天津 |
s271819 | s25318 | 56 | 48 |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
5 rows in set (0.00 sec)

-- 如何实现三表查询
select * from 表1 inner join 表2 on 表1.公共字段=表2.公共字段 inner join 表3 on
表2.公共字段=表3.公共字段

-- 表连接越多，效率越低
```

思考：

```
select * from 表1 inner join 表2 on 表1.公共字段=表2.公共字段
和
select * from 表2 inner join 表1 on 表1.公共字段=表2.公共字段    一样吗？

答：一样的
```

1.2.2 左外连接

规则：以左边的表为准，右边如果没有对应的记录用null显示

语法：

```
select * from 表1 left join 表2 on 表1.公共字段=表2.公共字段
```

例题：

```
mysql> select stuname,writtenexam,labexam from stuinfo left join stumarks on  
stuinfo.stuno=stumarks.stuno;
```

stuname	writtenexam	labexam
张秋丽	77	82
李文才	50	90
李斯文	80	58
欧阳俊雄	65	50
诸葛丽丽	NULL	NULL
争青小子	56	48
梅超风	NULL	NULL

7 rows in set (0.01 sec)

思考：

```
select * from 表1 left join 表2 on 表1.公共字段=表2.公共字段  
和  
select * from 表2 left join 表1 on 表1.公共字段=表2.公共字段 一样吗？
```

答：不一样，第一个SQL以表1为准，第二个SQL以表2为准。

1.2.3 右外连接

规则：以右边的表为准，左边如果没有对应的记录用null显示

语法：

```
select * from 表1 right join 表2 on 表1.公共字段=表2.公共字段
```

例题：

```
mysql> select stuname,writtenexam,labexam from stuinfo right join stumarks  
on stuinfo.stuno=stumarks.stuno;
```

stuname	writtenexam	labexam
李斯文	80	58
李文才	50	90
欧阳俊雄	65	50

```

| 张秋丽          |          77 |          82 |
| 争青小子        |          56 |          48 |
| NULL           |          66 |          77 |
+-----+-----+
6 rows in set (0.00 sec)

```

思考

```

select * from 表1 left join 表2 on 表1.公共字段=表2.公共字段
和
select * from 表2 right join 表1 on 表1.公共字段=表2.公共字段    一样吗?

答: 一样

```

1.2.4 交叉连接

语法，返回笛卡尔积

```

select * from 表1 cross join 表2

```

例题

```

-- 交叉连接
mysql> select * from stuinfo cross join stumarks;

```

```

-- 交叉连接有连接表达式与内连接是一样的
mysql> select * from stuinfo cross join stumarks on
stuinfo.stuno=stumarks.stuno;

```

```

+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | examNo |
| stuNo | writtenExam | labExam |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25303 | 李斯文   | 女     | 22    | 2       | 北京      |
s271811 | s25303   | 80     | 58    |
| s25302 | 李文才   | 男     | 31    | 3       | 上海      |
s271813 | s25302   | 50     | 90    |
| s25304 | 欧阳俊雄 | 男     | 28    | 4       | 天津      |
s271815 | s25304   | 65     | 50    |
| s25301 | 张秋丽   | 男     | 18    | 1       | 北京      |
s271816 | s25301   | 77     | 82    |
| s25318 | 争青小子 | 男     | 26    | 6       | 天津      |
s271819 | s25318   | 56     | 48    |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

```

```
5 rows in set (0.00 sec)
```

小结

- 1、交叉连接如果没有连接条件返回笛卡尔积
- 2、如果有连接条件和内连接是一样的。

1.2.5 自然连接

自动判断条件连接，判断的条件是依据同名字段

- 1、自然内连接（natural join）

```
mysql> select * from stuinfo natural join stumarks;
```

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress	examNo	writtenExam	labExam
s25303	李斯文	女	22	2	北京			
s271811		80	58					
s25302	李文才	男	31	3	上海			
s271813		50	90					
s25304	欧阳俊雄	男	28	4	天津			
s271815		65	50					
s25301	张秋丽	男	18	1	北京			
s271816		77	82					
s25318	争青小子	男	26	6	天津			
s271819		56	48					

```
5 rows in set (0.00 sec)
```

- 2、自然左外连接（natural left join）

```
mysql> select * from stuinfo natural left join stumarks;
```

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress	examNo	writtenExam	labExam
s25301	张秋丽	男	18	1	北京			
s271816		77	82					
s25302	李文才	男	31	3	上海			

```

s271813 |          50 |          90 |
| s25303 | 李斯文      | 女          |          22 |          2 | 北京          |
s271811 |          80 |          58 |
| s25304 | 欧阳俊雄    | 男          |          28 |          4 | 天津          |
s271815 |          65 |          50 |
| s25305 | 诸葛丽丽    | 女          |          23 |          7 | 河南          |
NULL    |          NULL |          NULL |
| s25318 | 争青小子    | 男          |          26 |          6 | 天津          |
s271819 |          56 |          48 |
| s25319 | 梅超风      | 女          |          23 |          5 | 河北          | NULL
|          NULL |          NULL |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
-----+-----+
7 rows in set (0.00 sec)

```

3、自然右外连接 (natural right join)

```

mysql> select * from stuinfo natural right join stumarks;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
-----+-----+
| stuNo | examNo | writtenExam | labExam | stuName | stuSex | stuAge |
stuSeat | stuAddress |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
-----+-----+
| s25303 | s271811 |          80 |          58 | 李斯文 | 女 |          22 |
|          2 | 北京 |          |
| s25302 | s271813 |          50 |          90 | 李文才 | 男 |          |
31 |          3 | 上海 |          |
| s25304 | s271815 |          65 |          50 | 欧阳俊雄 | 男 |          |
28 |          4 | 天津 |          |
| s25301 | s271816 |          77 |          82 | 张秋丽 | 男 |          |
18 |          1 | 北京 |          |
| s25318 | s271819 |          56 |          48 | 争青小子 | 男 |          |
26 |          6 | 天津 |          |
| s25320 | s271820 |          66 |          77 | NULL | NULL |          NULL |
NULL | NULL |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
-----+-----+
6 rows in set (0.00 sec)

```

小结：

- 1、表连接是通过同名字段来连接的
- 2、如果没有同名字段就返回笛卡尔积
- 3、同名的连接字段只显示一个，并且将该字段放在最前面

1.2.6 using

using用来指定连接字段

```
mysql> select * from stuinfo inner join stumarks using(stuno);
```

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress	examNo	writtenExam	labExam
s25303	李斯文	女	22	2	北京			
s271811		80	58					
s25302	李文才	男	31	3	上海			
s271813		50	90					
s25304	欧阳俊雄	男	28	4	天津			
s271815		65	50					
s25301	张秋丽	男	18	1	北京			
s271816		77	82					
s25318	争青小子	男	26	6	天津			
s271819		56	48					

5 rows in set (0.00 sec)

using的结果也会对公共字段进行优化，优化的规则和自然连接是一样的；

1.2.7 练习

1、显示地区及每个地区参加笔试的人数，并按人数降序排列

```
-- 第一步： 显示地区及每个地区参加笔试的人数
mysql> select stuaddress,count(writtenexam) from stuinfo left join stumarks
using(stuno) group by stuaddress;
```

stuaddress	count(writtenexam)
上海	1
北京	2
天津	2
河北	0
河南	0

5 rows in set (0.00 sec)

```
-- 第二步：将结果降序排列
mysql> select stuaddress,count(writtenexam) c from stuinfo left join
stumarks using(stuno) group by stuaddress order by c desc;
```

stuaddress	c
北京	2
天津	2

```
| 上海          | 1 |
| 河北          | 0 |
| 河南          | 0 |
+-----+-----+
5 rows in set (0.00 sec)
```

2、显示有学生参加考试的地区

```
-- having筛选
mysql> select stuaddress,count(writtenexam) c from stuinfo left join
stumarks using(stuno) group by stuaddress having c>0;
+-----+-----+
| stuaddress | c |
+-----+-----+
| 上海          | 1 |
| 北京          | 2 |
| 天津          | 2 |
+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)

-- 表连接实现
-- 第一步：右连接获取有成绩的地区
mysql> select stuaddress from stuinfo right join stumarks using(stuno);
+-----+
| stuaddress |
+-----+
| 北京          |
| 上海          |
| 天津          |
| 北京          |
| 天津          |
| NULL         |
+-----+
6 rows in set (0.00 sec)

-- 第二步：去重复
mysql> select distinct stuaddress from stuinfo right join stumarks
using(stuno);
+-----+
| stuaddress |
+-----+
| 北京          |
| 上海          |
| 天津          |
| NULL         |
+-----+
4 rows in set (0.00 sec)

-- 去除null
mysql> select distinct stuaddress from stuinfo right join stumarks
using(stuno) having stuaddress is not null;
+-----+
| stuaddress |
+-----+
| 北京          |
```

```
| 上海      |
| 天津      |
+-----+
3 rows in set (0.00 sec)
```

3、显示男生和女生的人数

```
-- 方法一： 分组查询
mysql> select stusex,count(*) from stuinfo group by stusex;
+-----+
| stusex | count(*) |
+-----+
| 女     | 3        |
| 男     | 4        |
+-----+
2 rows in set (0.00 sec)

-- 方法二： union
mysql> select stusex,count(*) from stuinfo where stusex='男' union select
stusex,count(*) from stuinfo where stusex='女';
+-----+
| stusex | count(*) |
+-----+
| 男     | 4        |
| 女     | 3        |
+-----+
2 rows in set (0.00 sec)

-- 方法三： 直接写条件
mysql> select sum(stusex='男') 男,sum(stusex='女') 女 from stuinfo;
+-----+
| 男     | 女     |
+-----+
| 4      | 3      |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

4、显示每个地区男生、女生、总人数

```
mysql> select stuaddress,count(*) 总人数,sum(stusex='男') 男,sum(stusex='女')
女 from stuinfo group by stuaddress;
+-----+
| stuaddress | 总人数 | 男 | 女 |
+-----+
| 上海      | 1      | 1 | 0 |
| 北京      | 2      | 1 | 1 |
| 天津      | 2      | 2 | 0 |
| 河北      | 1      | 0 | 1 |
| 河南      | 1      | 0 | 1 |
```

```
+-----+-----+-----+-----+
5 rows in set (0.00 sec)
```

1.3 子查询

语法: select * from 表1 where (子查询)

外面的查询称为父查询

子查询为父查询提供查询条件

1.3.1 标量子查询

特点: 子查询返回的值是一个

-- 查找笔试成绩是80的学生

```
mysql> select * from stuinfo where stuno=(select stuno from stumarks where
writtenexam=80);
```

```
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25303 | 李斯文   | 女     | 22    | 2       | 北京       |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

-- 查找最高分的学生

-- 方法一

```
mysql> select * from stuinfo where stuno=(select stuno from stumarks order
by writtenexam desc limit 1);
```

```
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25303 | 李斯文   | 女     | 22    | 2       | 北京       |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

-- 方法二:

```
mysql> select * from stuinfo where stuno=(select stuno from stumarks where
writtenexam=(select max(writtenexam) from stumarks))
```

```
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25303 | 李斯文   | 女     | 22    | 2       | 北京       |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

1.3.2 列子查询

特点：子查询返回的结果是一列

如果子查询的结果返回多条记录，不能使用等于，用in或not in

-- 查找及格的同学

```
mysql> select * from stuinfo where stuno in (select stuno from stumarks where writtenexam>=60);
```

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress
s25301	张秋丽	男	18	1	北京
s25303	李斯文	女	22	2	北京
s25304	欧阳俊雄	男	28	4	天津

3 rows in set (0.00 sec)

-- 查询不及格的同学

```
mysql> select * from stuinfo where stuno in (select stuno from stumarks where writtenexam<60);
```

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress
s25302	李文才	男	31	3	上海
s25318	争青小子	男	26	6	天津

2 rows in set (0.00 sec)

-- 查询需要补考的学生

```
mysql> select * from stuinfo where stuno not in (select stuno from stumarks where writtenexam>=60);
```

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress
s25302	李文才	男	31	3	上海
s25305	诸葛丽丽	女	23	7	河南
s25318	争青小子	男	26	6	天津
s25319	梅超风	女	23	5	河北

4 rows in set (0.00 sec)

1.3.3 行子查询

特点：子查询返回的结果是多个字段组成

-- 查找语文成绩最高的男生和女生

```
mysql> select * from stu where(stusex,ch) in (select stusex,max(ch) from stu group by stusex);
```

```

+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25318 | 争青小子 | 男 | 26 | 6 | 天津 | 86 | 92 |
| s25321 | Tabm | 女 | 23 | 9 | 河北 | 77 | 88 |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)

```

1.3.4 表子查询

特点：将子查询的结果作为表

-- 查找语文成绩最高的男生和女生

```

mysql> select * from (select * from stu order by ch desc) t group by stusex;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25321 | Tabm | 女 | 23 | 9 | 河北 | 77 | 88 |
| s25318 | 争青小子 | 男 | 26 | 6 | 天津 | 86 | 92 |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)

```

注意：from后面跟的是数据源，如果将子查询当成表来看，必须给结果集取别名。

1.3.5 exists子查询

-- 如果笔试成绩有人超过80人，就显示所有学生信息

```
mysql> select * from stuinfo where exists (select * from stumarks where writtenexam>=80);
```

-- 没有超过80的学生，就显示所有学生信息

```
mysql> select * from stuinfo where not exists (select * from stumarks where writtenexam>=80);
Empty set (0.00 sec)
```

作用：提高查询效率

1.4 视图

1.4.1 概述

- 1、视图是一张虚拟表，它表示一张表的部分数据或多张表的综合数据，其结构和数据是建立在对表的查询基础上
- 2、视图中并不存放数据，而是存放在视图所引用的原始表（基表）中
- 3、同一张原始表，根据不同用户的不同需求，可以创建不同的视图

1.4.2 作用

- 1、筛选表中的行
- 2、防止未经许可的用户访问敏感数据
- 3、隐藏数据表的结构
- 4、降低数据表的复杂程度

1.4.3 创建视图

语法：

```
-- 创建视图
create view 视图名
as
    select 语句;

-- 查询视图
select 列名 from 视图
```

例题

```
-- 创建视图
mysql> create view view1
-> as
-> select * from stu where ch>=60 and math>=60;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

-- 查询视图
mysql> select * from view1;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25302 | 李文才 | 男 | 31 | 3 | 上海 | 76 | 77 |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
```

```

| s25318 | 争青小子 | 男 | 26 | 6 | 天津 |
86 | 92 |
| s25319 | 梅超风 | 女 | 23 | 5 | 河北 | 74 |
67 |
| s25320 | Tom | 男 | 24 | 8 | 北京 | 65 |
67 |
| s25321 | Tabm | 女 | 23 | 9 | 河北 | 88 |
77 |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
5 rows in set (0.02 sec)

```

-- 视图可以使得降低SQL语句的复杂度

```

mysql> create view view2
      -> as
      -> select stuno,stusex,writtenexam,labexam from stuinfo natural join
stumarks;
Query OK, 0 rows affected (0.01 sec)

```

1.4.4 修改视图

语法

```

alter view 视图名
as
      select 语句

```

例题：

```

mysql> alter view view2
      -> as
      -> select stuname from stuinfo;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

```

1.4.5 删除视图

语法

```

drop view [if exists ] 视图1, 视图,...

```

例题

```

mysql> drop view view2;

```



```
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

1.4.6 查看视图信息

```
-- 方法一；
mysql> show tables;          -- 显示所有的表和视图

-- 方法二：精确查找视图（视图信息存储在information_schema下的views表中）
mysql> select table_name from information_schema.views;
+-----+
| table_name |
+-----+
| view1      |
+-----+
1 row in set (0.05 sec)

-- 方法三：通过表的comment属性查询视图
mysql> show table status\G;          -- 查询所有表和视图的详细状态信息
mysql> show table status where comment='view'\G  -- 只查找视图信息
```

查询视图的结构

```
mysql> desc view1;
```

查询创建视图的语法

```
mysql> show create view view1\G
```

1.4.7 视图算法

场景：找出语文成绩最高的男生和女生

方法一：

```
mysql> select * from (select * from stu order by ch desc) t group by stusex;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25321 | Tabm    | 女     | 23     | 9       | 河北      | 88 | 77    |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25318 | 争青小子 | 男     | 26     | 6       | 天津      | 86 | 92    |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
```

```
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

方法二：

```
mysql> create view view3
-> as
-> select * from stu order by ch desc;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> select * from view3 group by stusex;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25301 | 张秋丽 | 男 | 18 | 1 | 北京 | 80 |
| NULL |
| s25303 | 李斯文 | 女 | 22 | 2 | 北京 | 55 |
82 |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

结论：方法一和方法二的结果不一样，这是因为视图的算法造成的。

视图的算法有：

- 1、merge：合并算法（将视图语句和外层语句合并后再执行）
- 2、temptable:临时表算法（将视图作为一个临时表来执行）
- 3、undefined：未定义算法（用哪种算法有MySQL决定，这是默认算法，视图一般会选merge算法）

重新通过视图实现

```
-- 创建视图，指定算法为临时表算法
mysql> create or replace algorithm=temptable view view3
-> as
-> select * from stu order by ch desc;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> select * from view3 group by stusex;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25321 | Tabm | 女 | 23 | 9 | 河北 | 88 |
77 |
| s25318 | 争青小子 | 男 | 26 | 6 | 天津 |
86 | 92 |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
```

```
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

结论：和子查询结果一致。

1.5 事务

1.5.1 概述

事务(TRANSACTION)是一个整体，要么一起执行，要么一起不执行

1.5.2 事务特性

事务必须具备以下四个属性，简称ACID 属性：

原子性（Atomicity）：事务是一个完整的操作。事务的各步操作是不可分的（原子的）；要么都执行，要么都不执行

一致性（Consistency）：当事务完成时，数据必须处于一致状态

隔离性（Isolation）：对数据进行修改的所有并发事务是彼此隔离的。

永久性（Durability）：事务完成后，它对数据库的修改被永久保持。

1.5.3 事务处理

开启事务

```
start transaction 或 begin [work]
```

提交事务

```
commit
```

回滚事务

```
rollback
```

例题：

-- 插入测试数据

```
mysql> create table bank(  
    -> card char(4) primary key comment '卡号',  
    -> money decimal(10,2) not null  
    -> )engine=innodb charset=utf8;  
Query OK, 0 rows affected (0.05 sec)
```

```
mysql> insert into bank values ('1001',1000),('1002',1);  
Query OK, 2 rows affected (0.00 sec)  
Records: 2  Duplicates: 0  Warnings: 0
```

-- 开启事务

```
mysql> begin;  
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

```
mysql> delimiter //    -- 更改定界符  
mysql> update bank set money=money-100 where card='1001';  
    -> update bank set money=money+100 where card='1002' //  
Query OK, 1 row affected (0.04 sec)  
Rows matched: 1  Changed: 1  Warnings: 0
```

-- 回滚事务

```
mysql> rollback //  
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

```
mysql> select * from bank //  
+-----+-----+  
| card | money |  
+-----+-----+  
| 1001 | 1000.00 |  
| 1002 | 1.00 |  
+-----+-----+  
2 rows in set (0.00 sec)
```

-- 开启事务

```
mysql> start transaction //  
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)  
  
mysql> update bank set money=money-100 where card='1001';  
    -> update bank set money=money+100 where card='1002' //  
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)  
Rows matched: 1  Changed: 1  Warnings: 0
```

-- 提交事务

```
mysql> commit //  
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

```
mysql> select * from bank //  
+-----+-----+  
| card | money |  
+-----+-----+  
| 1001 | 900.00 |
```

```
| 1002 | 101.00 |  
+-----+-----+
```

设置事务的回滚点

```
-- 开启事务  
mysql> begin //  
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)  
  
mysql> insert into bank values ('1003',500) //  
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)  
  
-- 记录事务的回滚点  
mysql> savepoint a1 //  
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)  
  
mysql> insert into bank values ('1004',200) //  
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)  
  
-- 回滚到回滚点  
mysql> rollback to a1 //  
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)  
-- 查询  
mysql> select * from bank //  
+-----+-----+  
| card | money |  
+-----+-----+  
| 1001 | 900.00 |  
| 1002 | 101.00 |  
| 1003 | 500.00 |  
+-----+-----+  
3 rows in set (0.00 sec)
```

自动提交事务

每一个SQL语句都是一个独立的事务

小结：

- 1、事务是事务开启的时候开始
- 2、提交事务、回滚事务后事务都结束
- 3、只有innodb支持事务
- 4、一个SQL语句就是一个独立的事务，开启事务是将多个SQL语句放到一个事务中执行

1.6 索引

1.6.1 概述

优点

加快查询速度

缺点：

带索引的表在数据库中需要更多的存储空间
增、删、改命令需要更长的处理时间，因为它们需要对索引进行更新

1.6.2 创建索引的指导原则

适合创建索引的列

- 1、该列用于频繁搜索
- 2、该列用于对数据进行排序
- 3、在WHERE子句中出现的列，在join子句中出现的列。

请不要使用下面的列创建索引：

- 1、列中仅包含几个不同的值。
- 2、表中仅包含几行。为小型表创建索引可能不太划算，因为MySQL在索引中搜索数据所花的时间比在表中逐行搜索所花的时间更长

1.6.3 创建索引

1、主键索引：主要创建了主键就会自动的创建主键索引

2、唯一索引：创建唯一键就创建了唯一索引

```
-- 创建表的时候添加唯一索引
create table t5(
    id int primary key,
    name varchar(20),
```

```

        unique ix_name(name)          -- 添加唯一索引
    );

-- 给表添加唯一索引
mysql> create table t5(
    -> name varchar(20),
    -> addr varchar(50)
    -> );
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> create unique index ix_name on t5(name);
Query OK, 0 rows affected (0.06 sec)
Records: 0  Duplicates: 0  Warnings: 0

-- 通过更改表的方式创建唯一索引
mysql> alter table t5 add unique ix_addr (addr);
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
Records: 0  Duplicates: 0  Warnings: 0

```

普通索引

```

-- 创建表的时候添加普通索引
mysql> create table t6(
    -> id int primary key,
    -> name varchar(20),
    -> index ix_name(name)
    -> );
Query OK, 0 rows affected (0.02 sec)

-- 给表添加普通索引
mysql> create table t7(
    -> name varchar(20),
    -> addr varchar(50)
    -> );
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> create index ix_name on t7(name) ;
Query OK, 0 rows affected (0.08 sec)
Records: 0  Duplicates: 0  Warnings: 0

-- 通过更改表的方式创建索引
mysql> alter table t7 add index ix_addr(addr);
Query OK, 0 rows affected (0.02 sec)
Records: 0  Duplicates: 0  Warnings: 0

```

小结:

- 1、创建主键就会创建主键索引
- 2、创建唯一键就会创建唯一索引

3、创建唯一键的语法

```
--语法一
create unique [index] 索引名 on 表名 (字段名)
-- 方法二
alter table 表名 add unique [index] 索引名(字段名)
```

4、创建普通索引

```
-- 语法一
create index 索引名 on 表名 (字段名)
-- 语法二
alter table 表名 add index 索引名(字段名)
```

5、索引创建后，数据库根据查询语句自动选择索引

1.6.4 删除索引

语法：drop index 索引名 on 表名

```
mysql> drop index ix_name on t7;
Query OK, 0 rows affected (0.01 sec)
Records: 0  Duplicates: 0  Warnings: 0
```

1.7 函数

1.7.1 数字类

```
-- 获取随机数
mysql> select rand();
+-----+
| rand() |
+-----+
| 0.25443412666622 |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)

-- 随机排序
mysql> select * from stuinfo order by rand();

-- 随机获取一条记录
```



```
mysql> select * from stuinfo order by rand() limit 1;
```

-- 四舍五入, 向上取整, 向下取整

```
mysql> select round(3.1415926,3) '四舍五入', truncate(3.14159,3) '截取数据', ceil(3.1) '向上取整', floor(3.9) '向下取整';
```

四舍五入	截取数据	向上取整	向下取整
3.142	3.141	4	3

1 row in set (0.04 sec)

注意: 截取数据直接截取, 不四舍五入

1.7.2 字符串类

-- 大小写转换

```
mysql> select ucase('i name is tom') '转成大写', lcase('My Name IS TOM') '转成小写';
```

转成大写	转成小写
I NAME IS TOM	my name is tom

1 row in set (0.00 sec)

-- 截取字符串

```
mysql> select left('abcdef',3) '从左边截取', right('abcdef',3) '从右边截取', substring('abcdef',2,3) '字符串';
```

从左边截取	从右边截取	字符串
abc	def	bcd

1 row in set (0.00 sec)

-- 字符串相连

```
mysql> select concat('中国','北京','顺义') '地址';
```

地址
中国北京顺义

1 row in set (0.00 sec)

```
mysql> select concat(stuname,'-',stusex) 信息 from stuinfo;
```

信息
张秋丽-男
李文才-男
李斯文-女
欧阳俊雄-男
诸葛丽丽-女
争青小子-男

```
| 梅超风-女 |
+-----+
7 rows in set (0.00 sec)

-- coalesce(str1,str2) :str1有值显示str1,如果str1为空就显示str2
-- 将成绩为空的显示为缺考
mysql> select stuname,coalesce(writtenexam,'缺考'),coalesce(labexam,'缺考')
from stuinfo natural left join stumarks;
+-----+-----+-----+
| stuname | coalesce(writtenexam,'缺考') | coalesce(labexam,'缺考') |
+-----+-----+-----+
| 张秋丽 | 77 | 82 |
| 李文才 | 50 | 90 |
| 李斯文 | 80 | 58 |
| 欧阳俊雄 | 65 | 50 |
| 诸葛丽丽 | 缺考 | 缺考 |
| 争青小子 | 56 | 48 |
| 梅超风 | 缺考 | 缺考 |
+-----+-----+-----+
7 rows in set (0.02 sec)

-- length () :字节长度, char_length(): 字符长度
mysql> select length('锄禾日当午') 字节,char_length('锄禾日当午') 字符;
+-----+-----+
| 字节 | 字符 |
+-----+-----+
| 10 | 5 |
+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

1.7.3 时间类

```
-- 时间戳
mysql> select unix_timestamp();
+-----+
| unix_timestamp() |
+-----+
| 1560330458 |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)

-- 格式化时间戳
mysql> select from_unixtime(unix_timestamp());
+-----+
| from_unixtime(unix_timestamp()) |
+-----+
| 2019-06-12 17:08:18 |
+-----+
1 row in set (0.05 sec)

-- 获取当前格式化时间
mysql> select now();
```

```

+-----+
| now() |
+-----+
| 2019-06-12 17:08:50 |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)

```

-- 获取年, 月, 日, 小时, 分钟, 秒

mysql> select year(now()) 年, month(now()) 月, day(now()) 日, hour(now()) 小时, minute(now()) 分钟, second(now()) 秒;

```

+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 年   | 月   | 日   | 小时 | 分钟 | 秒   |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 2019 | 6    | 12   | 17   | 10   | 48   |
+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

```

-- 星期, 本年第几天;

mysql> select dayname(now()) 星期, dayofyear(now()) 本年第几天;

```

+-----+-----+
| 星期           | 本年第几天           |
+-----+-----+
| Wednesday      | 163                  |
+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

```

-- 日期相减

mysql> select datediff(now(), '2010-08-08') 相距天数;

```

+-----+
| 相距天数       |
+-----+
| 3230           |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)

```

1.7.4 加密函数

1、md5()

2、sha()

mysql> select md5('aa');

```

+-----+
| md5('aa') |
+-----+
| 4124bc0a9335c27f086f24ba207a4912 |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)

```

mysql> select sha('aa');

```

+-----+
| sha('aa') |
+-----+

```

```
| e0c9035898dd52fc65c41454cec9c4d2611bfb37 |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

1.8 预处理

每个代码的段的执行都要经历：词法分析——语法分析——编译——执行

预编译一次，可以多次执行。用来解决一条SQL语句频繁执行的问题。

预处理语句：prepare 预处理名字 from 'sql语句'
执行预处理：execute 预处理名字 [using 变量]

例题：不带参数的预处理

```
-- 创建预处理
mysql> prepare stmt from 'select * from stuinfo';
Query OK, 0 rows affected (0.06 sec)
Statement prepared

-- 执行预处理
mysql> execute stmt;
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| s25301 | 张秋丽   | 男     | 18    | 1      | 北京       |
| s25302 | 李文才   | 男     | 31    | 3      | 上海       |
| s25303 | 李斯文   | 女     | 22    | 2      | 北京       |
| s25304 | 欧阳俊雄 | 男     | 28    | 4      | 天津       |
| s25305 | 诸葛丽丽 | 女     | 23    | 7      | 河南       |
| s25318 | 争青小子 | 男     | 26    | 6      | 天津       |
| s25319 | 梅超风   | 女     | 23    | 5      | 河北       |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
7 rows in set (0.00 sec)
```

例题：带一个参数的预处理

```
-- 创建带有位置占位符的预处理语句
mysql> prepare stmt from 'select * from stuinfo where stuno=?' ;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
Statement prepared

-- 调用预处理，并传参数
mysql> delimiter //
```

```
mysql> set @id='s25301';
      -> execute stmt using @id //
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress
s25301	张秋丽	男	18	1	北京

1 row in set (0.00 sec)

例题：传递多个参数

```
mysql> prepare stmt from 'select * from stuinfo where stuage>? and stusex=?'
//
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
Statement prepared
```

```
mysql> set @age=20;
      -> set @sex='男';
      -> execute stmt using @age,@sex //
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

stuNo	stuName	stuSex	stuAge	stuSeat	stuAddress
s25302	李文才	男	31	3	上海
s25304	欧阳俊雄	男	28	4	天津
s25318	争青小子	男	26	6	天津

3 rows in set (0.00 sec)

小结：

- 1、MySQL中变量以@开头
- 2、通过set给变量赋值
- 3、? 是位置占位符