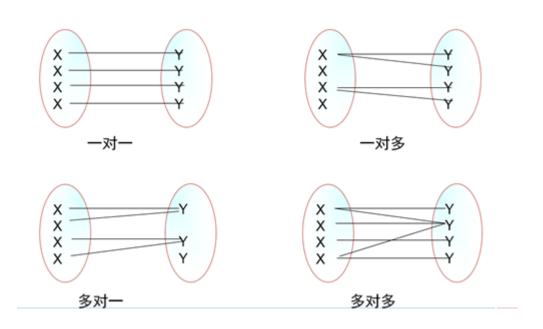
- typora-copy-images-to: images
- 1.1 今日目标
- 1.2 实体之间的关系
  - 1.2.1 一对多(1: N)
  - 1.2.2 多对一(N: 1)
  - 1.2.3 一对一 (1:1)
  - 1.2.3 多对多(N: M)
- 1.3 数据库设计
  - 1.3.1 数据库设计的步骤
  - 1.3.2 例题
  - 1.3.3 绘制E-R图
  - 1.3.4 将E-R图转成表
- 1.4 数据规范化
  - 1.4.1 第一范式: 确保每列原则性
  - 1.4.2 第二范式: 非键字段必须依赖于键字段
  - 1.4.3 第三范式: 消除传递依赖
  - 1.4.4 反3NF
  - 1.4.5 例题
- 1.5 查询语句
  - 1.5.1 字段表达式
  - 1.5.2 from子句
  - 1.5.3 dual表
  - 1.5.4 where子句
  - 1.5.5 group by 【分组查询】
  - 1.5.6 order by排序
  - 1.5.7 having条件
  - 1.5.8 limit
  - 1.5.9 查询语句中的选项
- 1.6 聚合函数
- 1.7 模糊查询
  - 1.7.1 通配符
  - 1.7.2 模糊查询 (like)
- 1.8 union (联合)
  - 1.8.1 union的使用
  - 1.8.2 union的选项
  - 1.8.3 union的注意事项
- 1.9 补充

# typora-copy-images-to: images

# 1.1 今日目标

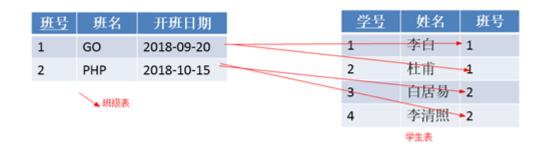
- 1. 掌握一对多关系的数据表设计方案和原理;
- 2. 掌握多对多关系的数据表设计方案和原理;
- 3. 掌握where子句进行数据筛选;
- 4. 掌握group by子句进行数据分类统计;
- 5. 掌握order by子句进行数据排序;
- 6. 了解mysql数据库的设计规范;

# 1.2 实体之间的关系



## 1.2.1 一对多(1: N)

主表中的一条记录对应从表中的多条记录



实现一对多的方式: 主键和非主键建关系

问题:说出几个一对多的关系?

班主任表—学生表 品牌表—商品表

#### 1.2.2 多对一(N: 1)

多对一就是一对多

# 1.2.3 一对一 (1:1)

学生信息表			- 信息扩配表				
学号	姓名	联系电话		学号	籍贯	政治面貌	民族
1	李白	18510815357	-	1	北京	群众	汉
2	杜甫	13621238223	-	2	上海	党员	回

如何实现一对一: 主键和主键建关系

思考:一对一两个表完全可以用一个表实现,为什么还要分成两个表?

答:在字段数量很多情况下,数据量也就很大,每次查询都需要检索大量数据,这样效率低下。我们可以将所有字段分成两个部分,"常用字段"和"不常用字段",这样对大部分查询者来说效率提高了。【表的垂直分割】

### 1.2.3 多对多(N: M)

主表中的一条记录对应从表中的多条记录,从表中的一条记录,对应主表中的多条记录



如何实现多对多: 利用第三张关系表

问题:说出几个多对多的关系?

讲师表—学生表课程表—学生表商品表—订单表

## 小结:

如何实现一对一: 主键和主键建关系 如果实现一对多: 主键和非主键建关系 如何实现多对多: 引入第三张关系表

# 1.3 数据库设计

# 1.3.1 数据库设计的步骤

- 1. 收集信息:与该系统有关人员进行交流、坐谈,充分理解数据库需要完成的任务
- 2. 标识对象(实体-Entity): 标识数据库要管理的关键对象或实体
- 3. 标识每个实体的属性(Attribute)
- 4. 标识对象之间的关系(Relationship)
- 5. 将模型转换成数据库
- 6. 规范化

#### 1.3.2 例题

第一步: 收集信息

BBS论坛的基本功能:

用户注册和登录,后台数据库需要存放用户的注册信息和在线状态信息;

用户发贴,后台数据库需要存放贴子相关信息,如贴子内容、标题等;

用户可以对发帖进行回复;

论坛版块管理:后台数据库需要存放各个版块信息,如版主、版块名称、贴子数等;

第二步: 标识对象

实体一般是名词:

- 1、用户对象
- 2、板块对象
- 3、帖子对象
- 4、跟帖对象

第三步: 标识每个实体的属性

## 论坛用户:

- 昵称
- 密码
- 电子邮件
- 生日 性别
- 用户的等级
- 备注信息
- 注册日期
- 状态
- 积分

#### 主贴

- 发贴人
- 发贴表情
- 回复数量
- 标题
- 正文
- 发贴时间
- 点击数
- 状态:
- 最后回复时间

## 回贴

- 贴子编号
- 回贴人、
- 回贴表情
- 标题
- 正文
- 回贴时间
- 点击数

## 版块

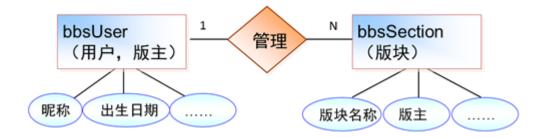
- 版块名称
- 版主
- 本版格言
- 点击率
- 发贴数

第四步: 标识对象之间的关系

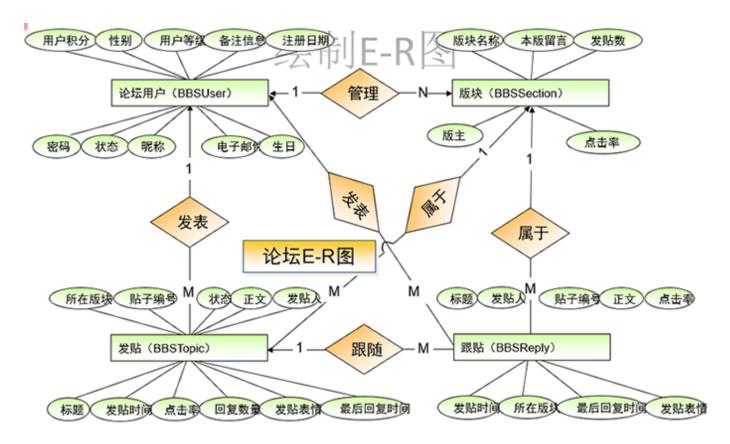
## 1.3.3 绘制E-R图

E-R (Entity-Relationship) 实体关系图)

符合	含义
	实体,一般是名词
	属性,一般是名词
$\Diamond$	关系,一般是动词



#### 完整的E-R图



# 1.3.4 将E-R图转成表

- 1. 实体转成表,属性转成字段
- 2. 如果没有合适的字段做主键, 给表添加一个自动增长列做主键。

# 1.4 数据规范化

# 1.4.1 第一范式: 确保每列原则性

第一范式:的目标是确保每列的原子性,一个字段表示一个含义

BuyerID	Address
1	中国北京市
2	美国纽约市
3	英国利物浦
4	日本东京市



BuyerID	Country	City
1	中国	北京
1	中国	北京
4	日本	东京
2	美国	纽约

#### 思考如下表是否满足第一范式

班级编号	班级名称	教室	上课	时间	
1	PHP74期	412	2019-08-12 ~		
			1		
			<b>↓</b>	上课时间可	了以再分
班级编号	班级名称	教室	开班时间	上课时间可	了以再分

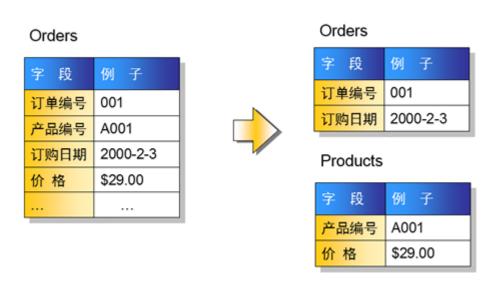
思考: 地址包含省、市、县、地区是否需要拆分?

答:如果仅仅起地址的作用,不需要统计,可以不拆分;如果有按地区统计的功能需要拆分。

在实际项目中,建议拆分。

## 1.4.2 第二范式: 非键字段必须依赖于键字段

第二范式:在满足第一范式的前提下,要求每个表只描述一件事情



思考:如下表设计是否合理

与主键无关

## 1.4.3 第三范式: 消除传递依赖

第三范式: 在满足第二范式的前提下, 除了主键以外的其他列消除传递依赖。

Orders						
字 段	例 子					
订单编号	001		字 段	例 子		
订购日期	2000-2-3		订单编号	001		
顾客编号	AB001		订购日期	2000-2-3		
顾客姓名	Tony		顾客编号	AB001		

思考:如下表设计是否合理?

<u>学号</u>	姓名	语文	数学	总分
			不満足第三节 总分依赖于语	式 1文和数学

结论:不满足第三范式,因为语文和数学确定了,总分就确定了

## 1.4.4 反3NF

范式越高,数据冗余越少,但是效率有时就越地下,为了提高运行效率,可以适当让数据冗余。

学号	姓名	语文	数学	总分
1	李白	77	88	165

上面的设计不满足第三范式,但是高考分数表就是这样设计的,为什么?

答:高考分数峰值访问量非常大,这时候就是性能更重要。当性能和规范化冲突的时候,我们首选性能。这就是"反三范式"。

#### 小结

# 1、第一范式约束的所有字段

- 2、第二范式约束的主键和非主键的关系
- 3、第三范式约束的非主键之间的关系
- 4、范式越高, 冗余越少, 但表业越多。
- 5、规范化和性能的关系: 性能比规范化更重要

#### 1.4.5 例题

#### 需求

假设某建筑公司要设计一个数据库。公司的业务规

则概括说明如下:

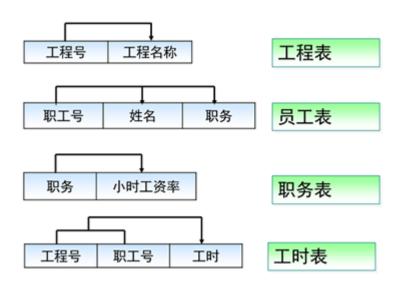
公司承担多个工程项目,每一项工程有:工程号、工程名称、施工人员等

公司有多名职工,每一名职工有:职工号、姓名、性别、职务(工程师、技术员)等

公司按照工时和小时工资率支付工资,小时工资率由职工的职务决定(例如,技术员的小时工资率与工程师不同)

#### 标识实体

- 1、工程
- 2、职工
- 3、工时
- 4、小时工资率



# 1.5 查询语句

语法: select [选项] 列名 [from 表名] [where 条件] [group by 分组] [order by 排序] [having 条件] [limit 限制]

## 1.5.1 字段表达式

```
-- 可以直接输出内容
mysql> select '锄禾日当午';
+----+
| 锄禾日当午
+----+
| 锄禾日当午
+----+
1 row in set (0.00 sec)
-- 输出表达式
mysql> select 10*10;
+----+
| 10*10 |
+----+
| 100 |
+----+
1 row in set (0.00 sec)
mysql> select ch, math, ch+math from stu;
+----+
| ch | math | ch+math |
+----+
| 80 | NULL | NULL |
| 77 | 76 | 153 |
| 55 | 82 | 137 |
| NULL | 74 | NULL |
-- 表达式部分可以用函数
mysql> select rand();
+----+
| rand()
+----+
| 0.6669325378415478 |
+----+
1 row in set (0.00 sec)
```

## 通过as给字段取别名

```
1 row in set (0.00 sec)
mysql> select ch,math,ch+math as '总分' from stu;
+----+
+----+
| 80 | NULL | NULL |
  77 | 76 | 153 |
| 55 | 82 | 137 |
| NULL | 74 | NULL |
-- 多学一招: as可以省略
mysql> select ch, math, ch+math '总分' from stu;
+----+
| 80 | NULL | NULL |
  77 | 76 | 153 |
| 55 | 82 | 137 |
| NULL | 74 | NULL |
```

#### 1.5.2 from子句

from:来自,from后面跟的是数据源。数据源可以有多个。返回笛卡尔积。

插入测试表

```
create table t1(
         str char(2)
);
insert into t1 values ('aa'),('bb');
create table t2(
         num int
);
insert into t2 values (10),(20);
```

测试

```
-- from子句
mysql> select * from t1;
+----+
| str |
+----+
| aa |
| bb |
+----+
2 rows in set (0.00 sec)
-- 多个数据源,返回笛卡尔积
```

```
mysql> select * from t1,t2;
+----+
| str | num |
+----+
| aa | 10 |
| bb | 10 |
| aa | 20 |
| bb | 20 |
+----+
4 rows in set (0.00 sec)
```

#### 1.5.3 dual表

dual表是一个伪表。在有些特定情况下,没有具体的表的参与,但是为了保证select语句的完整又必须要一个表名,这时候就使用伪表。

## 1.5.4 where子句

where后面跟的是条件,在数据源中进行筛选。返回条件为真记录

# MySQL支持的运算符

```
-- 比较运算符
> 大于
<
     小于
>=
    大于等于
    小于等于
<=
=
     等于
     不等于
!=
-- 逻辑运算符
and 与
   或
or
not 非
-- 其他
in | not in
                                           字段的值在枚举范围内
between...and not between...and 字段的值在数字范围内
is null | is not null
                               字段的值不为空
```

例题:

```
查找语文成绩及格的学生
mysql> select * from stu where ch>=60;
查询语文和数学都及格的学生
mysql> select * from stu where ch>=60 and math>=60;
查询语文或数学不及格的学生
mysql> select * from stu where ch<60 or math<60;</li>
```

思考:如下语句输出什么?

```
mysql> select * from stu where 1; —— 输出所有数据 mysql> select * from stu where 0; —— 不输出数据
```

思考: 如何查找北京和上海的学生

```
—— 通过or实现
mysql> select * from stu where stuaddress='北京' or stuaddress='上海';

—— 通过in语句实现
mysql> select * from stu where stuaddress in ('北京','上海');

—— 查询不是北京和上海的学生
mysql> select * from stu where stuaddress not in ('北京','上海');
```

思考: 查找年龄在20~25之间

```
-- 方法一:
mysql> select * from stu where stuage>=20 and stuage<=25;
-- 方法二:
mysql> select * from stu where not(stuage<20 or stuage>25);
-- 方法三: between...and...
mysql> select * from stu where stuage between 20 and 25;
-- 年龄不在20~25之间
mysql> select * from stu where stuage not between 20 and 25;
```

## 思考:

```
-- 查找缺考的学生
mysql> select * from stu where ch is null or math is null;
```

```
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
| s25301 | 张秋丽 | 男 | 18 | 1 | 北京
80 | NULL |
| s25304 | 欧阳俊雄 | 男 | 28 | 4 | 天津
NULL | 74 |
-- 查找没有缺考的学生
mysql> select * from stu where ch is not null and math is not null;
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
<del>+</del>----+
| 76 |
| 82 |
| s25305 | 诸葛丽丽 | 女 | 23 | 7 | 河南
72 | 56 |
| s25318 | 争青小子 | 男 | 26 | 6 | 天津
86 | 92 |
| s25319 | 梅超风 | 女 | 23 | 5 | 河北 | 74 |
67
67 |
| s25321 | Tabm | 女 | 23 | 9 | 河北 | 88 |
77 |
7 rows in set (0.00 sec)
-- 查找需要补考的学生
mysql> select * from stu where ch<60 or math<60 or ch is null or math is
null:
| 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 |
| s25304 | 欧阳俊雄 | 男 | 28 | 4 | 天津
NULL | 74 |
| s25305 | 诸葛丽丽 | 女 | 23 | 7 | 河南
72 | 56 |
            _____
+-----
4 rows in set (0.00 sec)
```

# 练习:

# 1.5.5 group by 【分组查询】

将查询的结果分组、分组查询目的在于统计数据。

```
-- 查询男生和女生的各自语文平均分
mysql> select stusex,avg(ch) '平均分' from stu group by stusex;
+-----
| stusex | 平均分
+----+
| 女 | 72.2500 |
| 男 | 77.0000 |
+-----
2 rows in set (0.00 sec)
-- 查询男生和女生各自多少人
mysgl> select stusex,count(*) 人数 from stu group by stusex;
+----+
| stusex | 人数 |
+----+
|女 | 4|
| 男 | 5 |
2 rows in set (0.00 sec)
-- 查询每个地区多少人
mysql> select stuaddress,count(*) from stu group by stuaddress;
+----+
| stuaddress | count(*) |
| 上海 |
                 1 |
          1
1 北京
                  3 |
| 天津
                  2 |
| 河北
                  2 |
```

查询字段是普通字段,只取第一个值

通过group\_concat()函数将同一组的值连接起来显示

## 多列分组

#### 小结:

- 1、如果是分组查询,查询字段是分组字段和聚合函数。
- 2、查询字段是普通字段,只取第一个值
- 3、group\_concat()将同一组的数据连接起来

## 1.5.6 order by排序

asc: 升序【默认】

desc: 降序

```
    — 按年龄的升序排列
    mysql> select * from stu order by stuage asc;
    mysql> select * from stu order by stuage;
    — 按总分降序
    mysql> select *,ch+math '总分' from stu order by ch+math desc;
```

#### 多列排序

```
—— 年龄升序, 如果年龄一样, 按ch降序排列
mysql> select * from stu order by stuage asc,ch desc;
```

### 思考如下代码表示什么含义

```
select * from stu order by stuage desc,ch desc; select * from stu order by stuage desc,ch asc; select * from stu order by stuage,ch desc; select * from stu order by stuage,ch; #年龄升序、语文降序 #年龄升序、语文升序
```

# 1.5.7 having条件

having: 是在结果集上进行条件筛选

```
-- 查询女生
mysql> select * from stu where stusex='女';
+------
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
| s25303 | 李斯文 | 女 | 22 | 2 | 北京 | 55
| 82 |
| s25305 | 诸葛丽丽 | 女 | 23 | 7 | 河南
72 | 56 |
| s25319 | 梅超风 | 女 | 23 | 5 | 河北 | 74 |
67
| s25321 | Tabm | 女 | 23 | 9 | 河北 | 88 |
77 |
4 rows in set (0.00 sec)
-- 查询女生
mysql> select * from stu having stusex='女';
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
| s25303 | 李斯文 | 女 | 22 | 2 | 北京
                                            | 55
| 82 |
| s25305 | 诸葛丽丽 | 女 | 23 | 7 | 河南 |
72 | 56 |
| s25319 | 梅超风 | 女 | 23 | 5 | 河北 | 74 |
67
| s25321 | Tabm | 女 | 23 | 9 | 河北 | 88 |
77 |
4 rows in set (0.00 sec)
-- 查询女生姓名
mysql> select stuname from stu where stusex='女';
+----+
| stuname |
| 李斯文
| 诸葛丽丽
| 梅超风
| 梅超风
| Tabm
4 rows in set (0.00 sec)
-- 使用having报错,因为结果集中没有stusex字段
mysql> select stuname from stu having stusex='女';
ERROR 1054 (42S22): Unknown column 'stusex' in 'having clause'
```

小结: having和where的区别:

where是对原始数据进行筛选,having是对记录集进行筛选。

#### 1.5.8 limit

语法: limit [起始位置], 显示长度

#### 起始位置可以省略, 默认是从0开始

#### 例题: 找出班级总分前三名

```
77 | 165 |
| s25302 | 李文才 | 男 | 31 | 3 | 上海 | 77 |
76 | 153 |
+-----+
+----+
3 rows in set (0.00 sec)
```

多学一招: limit在update和delete语句中也是可以使用的。

```
    前3名语文成绩加1分
    mysql> update stu set ch=ch+1 order by ch+math desc limit 3;
    Query OK, 3 rows affected (0.00 sec)
    Rows matched: 3 Changed: 3 Warnings: 0
    前3名删除
    mysql> delete from stu order by ch+math desc limit 3;
    Query OK, 3 rows affected (0.00 sec)
```

#### 1.5.9 查询语句中的选项

查询语句中的选项有两个:

1、 all: 显示所有数据 【默认】

2、 distinct: 去除结果集中重复的数据

```
mysql> select all stuaddress from stu;
+----+
| stuaddress |
+----+
| 北京
| 北京
| 天津
| 河南
| 河北
1 北京
6 rows in set (0.00 sec)
-- 去除重复的项
mysql> select distinct stuaddress from stu;
+----+
| stuaddress |
| 北京
| 天津
| 河南
| 河北
```

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

# 1.6 聚合函数

- 1. sum() 求和
- 2. avg() 求平均值
- 3. max() 求最大值
- 4. min() 求最小值
- 5. count() 求记录数



# 1.7 模糊查询

### 1.7.1 通配符

- 1. \_ [下划线] 表示任意一个字符
- 2. % 表示任意字符

```
1、满足"T_m"的有(A、C)
A: Tom B: Toom C: Tam D: Tm E: Tmo

2、满足"T_m_"的有(B C)
A: Tmom B: Tmmm C: T1m2 D: Tmm E: Tm

3、满足"张%"的是(ABCD)
A: 张三 B: 张三丰 C: 张牙舞爪 D: 张 E: 小张

4、满足"%诺基亚%"的是(ABCD)
A: 诺基亚2100 B: 2100诺基亚 C: 把我的诺基亚拿过来 D: 诺基亚
```

#### 1.7.2 模糊查询 (like)

模糊查询的条件不能用'=',要使用like。

# 1.8 union(联合)

#### 插入测试数据

```
create table emp(
    id tinyint unsigned auto_increment primary key,
    name varchar(20) not null,
    skill set('PHP','mysql','java')
);
```

```
insert into emp values (null,'李白',1),(null,'杜甫',2),(null,'白居易',4) insert into emp values (null,'争青小子',3)
```

#### 1.8.1 union的使用

作用:将多个select语句结果集纵向联合起来

语法: select 语句 union [选项] select 语句 union [选项] select 语句

```
-- 查询stu表中的姓名和emp表中姓名 结果自动合并的重复的记录
mysql> select stuname from stu union select name from emp;
```

#### 例题: 查询上海的男牛和北京的女牛

```
-- 方法一:
mysql> select * from stu where (stuaddress='上海' and stusex='男') or
(stuaddress='北京' and stusex='女'):
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
76 |
| s25303 | 李斯文 | 女 | 22 | 2 | 北京 | 55 |
82 |
2 rows in set (0.00 sec)
-- 方法二: union
mysgl> select * from stu where stuaddress='上海' and stusex='男' union select
* from stu where stuaddress='北京' and stusex='女';
| stuNo | stuName | stuSex | stuAge | stuSeat | stuAddress | ch | math |
| 77 |
76 |
82 |
2 rows in set (0.00 sec)
结论: union可以将一个复杂的条件转成两个简单的条件
```

#### 1.8.2 union的选项

union的选项有两个

- 1、all:显示所有数据
- 2、 distinct: 去除重复的数据【默认】

```
mysql> select stuname from stu union all select name from emp;
```

### 1.8.3 union的注意事项

- 1、union两边的select语句的字段个数必须一致
- 2、union两边的select语句的字段名可以不一致,最终按第一个select语句的字段名。
- 3、union两边的select语句中的数据类型可以不一致。

# 1.9 补充

#### 1.9.1 插入数据时主键冲突

```
-- 插入测试表
mysql> create table stu(
    -> id char(4) primary key,
    -> name varchar(20)
    -> )engine=innodb;
Query OK, 0 rows affected (0.06 sec)
-- 插入测试数据
mysql> insert into stu values ('s001','tom');
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
```

如果插入的主键重复会报错

解决方法: 如果插入的主键重复就执行替换

语法一:

```
mysql> replace into stu values('s002','ketty');
Query OK, 2 rows affected (0.00 sec)
# 原理: 如果插入的主键不重复就直接插入,如果主键重复就替换(删除原来的记录,插入新记录)
```

## 语法二(推荐):

```
on duplicate key update # 当插入的值与主键或唯一键有冲突执行update操作—— 例题
mysql> insert into stu values ('s002','李白') on duplicate key update
name='李白';
Query OK, 2 rows affected (0.00 sec)
# 插入的数据和主键或唯一键起冲突,将s002的name字段改为'李白'
```