

day01

一、安装和配置环境变量

卸载是

1、双击安装包 remove

2、C:\ProgramData\MySQL（隐藏）和C:\Program Files (x86)\MySQL 删除

二、基础知识

1、sql（Structure Query Language）、DB、DBMS分别是什么

DB: database 数据库，数据库实际上在硬盘上以文件的形式存在

DBMS: database management system 数据库管理系统

sql: 结构化查询语言

2、什么是表

表: table 是数据库的基本组成单元

行: 被称为数据、记录 (data)

列: 被称为字段 (column)

3、学习MySQL主要学习通用的SQL语句

DQL (数据查询语言) data query language: 查询语句

DML (数据操作语言) data manipulation language: insert delete update

DDL (数据定义语言) data definition language: create drop alter

TCL (事务控制语言) : commit rollback

DCL (数据控制语言) data control language : grant

4、导入数据

第一步: mysql -uroot -p

第二步: 查看有哪些数据库

```
show databases;
```

第三步: 创建我们自己的数据库

```
create database xxx ;
```

第四步: 使用xxx数据库

```
use xxx;
```

第五步: 当前使用的数据库中有哪些表?

```
show tables;
```

第六步: 初始化数据

```
mysql> source xxxxx
```

5、查看数据库

select database();当前使用数据库

select version();查看mysql的版本号

mysql> show tables; 有什么表

mysql> desc dept; 表的结构

6、查看创建表的语句：show create table emp;

7、select ename,sal *12 as '年薪' from emp; //别名用'xxx'括住，用单引号

12、条件查询

语法格式：

```
select
    字段,字段...
from
    表名
where
    条件;
```

执行顺序：先from，然后where，最后select

查询工资等于5000的员工姓名？

```
select ename from emp where sal = 5000;

+-----+
| ename |
+-----+
| KING  |
+-----+
```

查询SMITH的工资？

```
select sal from emp where ename = 'SMITH'; // 字符串使用单引号括起来。

+-----+
| sal   |
+-----+
| 800.00 |
+-----+
```

找出工资高于3000的员工？

```
select ename,sal from emp where sal > 3000;

select ename,sal from emp where sal >= 3000;

select ename,sal from emp where sal < 3000;

select ename,sal from emp where sal <= 3000;
```

找出工资不等于3000的？

```
select ename,sal from emp where sal <> 3000;
select ename,sal from emp where sal != 3000;
```

找出工资在1100和3000之间的员工，包括1100和3000？

```
select ename,sal from emp where sal >= 1100 and sal <= 3000;

select ename,sal from emp where sal between 1100 and 3000; //
between...and...是闭区间 [1100 ~ 3000]
```

```
select ename,sal from emp where sal between 3000 and 1100; // 查询不到任何数据
```

between and在使用的时候必须左小右大。

between and除了可以使用在数字方面之外，还可以使用在字符串方面。

```
select ename from emp where ename between 'A' and 'C';
```

```
+-----+
| ename |
+-----+
| ALLEN |
| BLAKE |
| ADAMS |
+-----+
```

```
select ename from emp where ename between 'A' and 'D'; // 左闭右开。
```

找出哪些人津贴为NULL?

在数据库当中NULL不是一个值，代表什么也没有，为空。

空不是一个值，不能用等号衡量。

必须使用 is null或者is not null

```
select ename,sal,comm from emp where comm is null;
```

```
+-----+-----+-----+
| ename | sal      | comm |
+-----+-----+-----+
| SMITH | 800.00   | NULL |
| JONES | 2975.00  | NULL |
| BLAKE | 2850.00  | NULL |
| CLARK | 2450.00  | NULL |
| SCOTT | 3000.00  | NULL |
| KING  | 5000.00  | NULL |
| ADAMS | 1100.00  | NULL |
| JAMES | 950.00   | NULL |
| FORD  | 3000.00  | NULL |
| MILLER | 1300.00 | NULL |
+-----+-----+-----+
```

```
select ename,sal,comm from emp where comm = null;
```

Empty set (0.00 sec)

找出哪些人津贴不为NULL?

```
select ename,sal,comm from emp where comm is not null;
```

```
+-----+-----+-----+
| ename | sal      | comm |
+-----+-----+-----+
| ALLEN | 1600.00  | 300.00 |
| WARD  | 1250.00  | 500.00 |
| MARTIN | 1250.00 | 1400.00 |
| TURNER | 1500.00 | 0.00 |
+-----+-----+-----+
```

找出哪些人没有津贴?

```
select ename,sal,comm from emp where comm is null or comm = 0;
```

```
+-----+-----+-----+
| ename | sal      | comm |
+-----+-----+-----+
| SMITH | 800.00   | NULL |
| JONES | 2975.00  | NULL |
| BLAKE | 2850.00  | NULL |
| CLARK | 2450.00  | NULL |
+-----+-----+-----+
```

SCOTT	3000.00	NULL
KING	5000.00	NULL
TURNER	1500.00	0.00
ADAMS	1100.00	NULL
JAMES	950.00	NULL
FORD	3000.00	NULL
MILLER	1300.00	NULL

找出工作岗位是MANAGER和SALESMAN的员工？

```
select ename,job from emp where job = 'MANAGER' or job = 'SALESMAN';
```

ename	job
ALLEN	SALESMAN
WARD	SALESMAN
JONES	MANAGER
MARTIN	SALESMAN
BLAKE	MANAGER
CLARK	MANAGER
TURNER	SALESMAN

and和or联合起来用：找出薪资大于1000的并且部门编号是20或30部门的员工。

```
select ename,sal,deptno from emp where sal > 1000 and deptno = 20 or
deptno = 30; // 错误的
```

```
select ename,sal,deptno from emp where sal > 1000 and (deptno = 20 or
deptno = 30); // 正确的。
```

注意：当运算符的优先级不确定的时候加小括号。

in等同于or：找出工作岗位是MANAGER和SALESMAN的员工？

```
select ename,job from emp where job = 'SALESMAN' or job = 'MANAGER';
select ename,job from emp where job in('SALESMAN', 'MANAGER');
```

select ename,job from emp where sal in(800, 5000); // in后面的值不是区间，是具体的值。

SMITH	CLERK
KING	PRESIDENT

not in：不在这几个值当中。

```
select ename,job from emp where sal not in(800, 5000);
```

模糊查询like ?

找出名字当中含有o的？

（在模糊查询当中，必须掌握两个特殊的符号，一个是%，一个是_）

%代表任意多个字符，_代表任意1个字符。

```
select ename from emp where ename like '%O%';
```

ENAME
JONES
SCOTT
FORD

找出名字中第二个字母是A的？

```
select ename from emp where ename like '_A%';
```

```
+-----+
| ename |
+-----+
|  WARD |
| MARTIN |
|  JAMES |
+-----+
```

找出名字中有下划线的？

```
mysql> select * from t_user;
```

```
+-----+-----+
| id  | name    |
+-----+-----+
|  1  | zhangsan |
|  2  | lisi     |
|  3  | WANG_WU |
+-----+
```

```
select name from t_user where name like '%_';
```

```
+-----+
| name    |
+-----+
| zhangsan |
| lisi     |
| WANG_WU |
+-----+
```

```
select name from t_user where name like '%\_%';
```

```
+-----+
| name    |
+-----+
| WANG_WU |
+-----+
```

找出名字中最后一个字母是T的？

```
select ename from emp where ename like '%T';
```

```
+-----+
| ename |
+-----+
| SCOTT |
+-----+
```

6、排序

按照工资升序，找出员工名和薪资？

```
select
    ename,sal
from
    emp
order by
    sal;
```

```
+-----+-----+
| ename | sal    |
+-----+-----+
| SMITH | 800.00 |
| JAMES | 950.00 |
| ADAMS | 1100.00 |
+-----+-----+
```

	WARD		1250.00	
	MARTIN		1250.00	
	MILLER		1300.00	
	TURNER		1500.00	
	ALLEN		1600.00	
	CLARK		2450.00	
	BLAKE		2850.00	
	JONES		2975.00	
	FORD		3000.00	
	SCOTT		3000.00	
	KING		5000.00	
+-----+				

注意：默认是升序。怎么指定升序或者降序呢？`asc`表示升序，`desc`表示降序。

```
select ename , sal from emp order by sal; // 升序
select ename , sal from emp order by sal asc; // 升序
select ename , sal from emp order by sal desc; // 降序。
```

按照工资的降序排列，当工资相同的时候再按照名字的升序排列。

```
select ename,sal from emp order by sal desc;
select ename,sal from emp order by sal desc , ename asc;
```

注意：越靠前的字段越能起到主导作用。只有当前面的字段无法完成排序的时候，才会启用后面的字段。

找出工作岗位是SALESMAN的员工，并且要求按照薪资的降序排列。

```
select
    ename,job,sal
from
    emp
where
    job = 'SALESMAN'
order by
    sal desc;
```

+-----+		
	ename	job sal
+-----+		
	ALLEN	SALESMAN 1600.00
	TURNER	SALESMAN 1500.00
	WARD	SALESMAN 1250.00
	MARTIN	SALESMAN 1250.00
+-----+		

```
select
    字段                                3
from
    表名                                1
where
    条件                                2
order by
    ....                                4
```

`order by`是最后执行的。

7、分组函数

count 计数
sum 求和
avg 平均值
max 最大值
min 最小值

自动忽略null;

分组函数不可直接出现在where子句中;

```
select ename,sal from emp where sal > avg(sal);  
//ERROR 1111 (HY000): Invalid use of group function
```

思考以上的错误信息：无效的使用了分组函数？

原因：SQL语句当中有一个语法规则，分组函数不可直接使用在where子句当中。why????
怎么解释？

因为group by是在where执行之后才会执行的。

```
select          5  
  ..  
from            1  
  ..  
where           2  
  ..  
group by        3  
  ..  
having          4  
  ..  
order by        6  
  ..
```

```
mysql> select count(*) from emp; //统计数据条数
```

```
+-----+  
| count(*) |  
+-----+  
|      14 |  
+-----+  
1 row in set (0.01 sec)
```

```
mysql> select count(comm) from emp; //统计不为null的个数
```

```
+-----+  
| count(comm) |  
+-----+  
|          4 |  
+-----+  
1 row in set (0.00 sec)
```

单行处理函数

什么是单行处理函数？

输入一行，输出一行。

计算每个员工的年薪？

```
select ename,(sal+comm)*12 as yearsal from emp;
```

重点：所有数据库都是这样规定的，只要有NULL参与的运算结果一定是NULL。

使用ifnull函数：

```
select ename,(sal+ifnull(comm,0))*12 as yearsal from emp;
```

ifnull() 空处理函数？

ifnull(可能为NULL的数据,被当做什么处理) : 属于单行处理函数。

```
select ename,ifnull(comm,0) as comm from emp;
```

ename	comm
SMITH	0.00
ALLEN	300.00
WARD	500.00
JONES	0.00
MARTIN	1400.00
BLAKE	0.00
CLARK	0.00
SCOTT	0.00
KING	0.00
TURNER	0.00
ADAMS	0.00
JAMES	0.00
FORD	0.00
MILLER	0.00

8、group by 和having

group by: 按照某个字段或者某些字段进行分组

having: having是对分组之后的数据进行再次过滤

案例：找出每个工作岗位的最高薪资。

```
select max(sal),job from emp group by job;
```

max(sal)	job
3000.00	ANALYST
1300.00	CLERK
2975.00	MANAGER
5000.00	PRESIDENT
1600.00	SALESMAN

注意：分组函数一般都会和group by联合使用，这也是为什么它被称为分组函数的原因。

并且任何一个分组函数（count sum avg max min）都是在group by语句执行结束之后才会执行的。

当一条sql语句没有group by的话，整张表的数据会自成一组。

```
select ename,max(sal),job from emp group by job;
```

以上在mysql当中，查询结果是有的，但是结果没有意义，在Oracle数据库当中会报错。语法错误。

Oracle的语法规则比MySQL语法规则严谨。

记住一个规则：当一条语句中有group by的话，select后面只能跟分组函数和参与分组的字段。

每个工作岗位的平均薪资？

```
select job,avg(sal) from emp group by job;
```

job	avg(sal)
ANALYST	3000.000000
CLERK	1037.500000

MANAGER	2758.333333
PRESIDENT	5000.000000
SALESMAN	1400.000000

多个字段能不能联合起来一块分组？

案例：找出每个部门不同工作岗位的最高薪资。

```
select
    deptno,job,max(sal)
from
    emp
group by
    deptno,job;
```

找出每个部门的最高薪资，要求显示薪资大于2900的数据。

第一步：找出每个部门的最高薪资

```
select max(sal),deptno from emp group by deptno;
```

max(sal)	deptno
5000.00	10
3000.00	20
2850.00	30

第二步：找出薪资大于2900

`select max(sal),deptno from emp group by deptno having max(sal) > 2900;` // 这种方式效率低。

max(sal)	deptno
5000.00	10
3000.00	20

`select max(sal),deptno from emp where sal > 2900 group by deptno;` // 效率较高，建议能够使用where过滤的尽量使用where。

max(sal)	deptno
5000.00	10
3000.00	20

找出每个部门的平均薪资，要求显示薪资大于2000的数据。

第一步：找出每个部门的平均薪资

```
select deptno,avg(sal) from emp group by deptno;
```

deptno	avg(sal)
10	2916.666667
20	2175.000000
30	1566.666667

第二步：要求显示薪资大于2000的数据

```
select deptno,avg(sal) from emp group by deptno having avg(sal) > 2000;
```

```
+-----+-----+
| deptno | avg(sal) |
+-----+-----+
|      10 | 2916.666667 |
|      20 | 2175.000000 |
+-----+-----+
```

where后面不能使用分组函数:

```
select deptno,avg(sal) from emp where avg(sal) > 2000 group by deptno; // 错了。
```

这种情况只能使用having过滤。

MySQL day02

1、关于查询结果集的去重？

```
mysql> select distinct job from emp; // distinct关键字去除重复记录。
```

```
+-----+
| job      |
+-----+
| CLERK     |
| SALESMAN  |
| MANAGER   |
| ANALYST   |
| PRESIDENT |
+-----+
```

```
mysql> select ename,distinct job from emp;
```

以上的sql语句是错误的。

记住: distinct只能出现在所有字段的最前面。

```
mysql> select distinct deptno,job from emp;
```

```
+-----+-----+
| deptno | job      |
+-----+-----+
|      20 | CLERK    |
|      30 | SALESMAN |
|      20 | MANAGER  |
|      30 | MANAGER  |
|      10 | MANAGER  |
|      20 | ANALYST  |
|      10 | PRESIDENT |
|      30 | CLERK    |
|      10 | CLERK    |
+-----+-----+
```

案例: 统计岗位的数量？

```
select count(distinct job) from emp;
```

```
+-----+
| count(distinct job) |
+-----+
|                    5 |
+-----+
```

2、连接查询

2.1、什么是连接查询？

在实际开发中，大部分的情况下都不是从单表中查询数据，一般都是多张表联合查询取出最终的结果。

在实际开发中，一般一个业务都会对应多张表，比如：学生和班级，起码两张表。

stuno	stuname	classno	classname
1	zs	1	北京大兴区亦庄经济技术开发区第二中学高三1班
2	ls	1	北京大兴区亦庄经济技术开发区第二中学高三1班
...			

学生和班级信息存储到一张表中，结果就像上面一样，数据会存在大量的重复，导致数据的冗余。

2.2、连接查询的分类？

根据语法出现的年代来划分的话，包括：

SQL92（一些老的DBA可能还在使用这种语法。DBA: DataBase Administrator，数据库管理员）

SQL99（比较新的语法）

根据表的连接方式来划分，包括：

内连接：

等值连接

非等值连接

自连接

外连接：

左外连接（左连接）

右外连接（右连接）

全连接（这个不讲，很少用！）

2.3、在表的连接查询方面有一种现象被称为：笛卡尔积现象。（笛卡尔乘积现象）

案例：找出每一个员工的部门名称，要求显示员工名和部门名。

EMP表

ename	deptno
SMITH	20
ALLEN	30
WARD	30
JONES	20
MARTIN	30
BLAKE	30
CLARK	10
SCOTT	20
KING	10
TURNER	30
ADAMS	20
JAMES	30
FORD	20
MILLER	10

DEPT表

DEPTNO	DNAME	LOC
10	ACCOUNTING	NEW YORK
20	RESEARCH	DALLAS

30	SALES	CHICAGO
40	OPERATIONS	BOSTON

```
select ename,dname from emp,dept;
```

```
+-----+-----+
```

```
| ename | dname |
```

```
+-----+-----+
```

```
| SMITH | ACCOUNTING |
```

```
| SMITH | RESEARCH |
```

```
| SMITH | SALES |
```

```
| SMITH | OPERATIONS |
```

```
| ALLEN | ACCOUNTING |
```

```
| ALLEN | RESEARCH |
```

```
| ALLEN | SALES |
```

```
| ALLEN | OPERATIONS |
```

```
.....
```

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

笛卡尔积现象：当两张表进行连接查询的时候，没有任何条件进行限制，最终的查询结果条数是两张表记录条数的乘积。

关于表的别名：

```
select e.ename,d.dname from emp e,dept d;
```

表的别名有什么好处？

第一：执行效率高。

第二：可读性好。

2.4、怎么避免笛卡尔积现象？当然是加条件进行过滤。

思考：避免了笛卡尔积现象，会减少记录的匹配次数吗？

不会，次数还是56次。只不过显示的是有效记录。

案例：找出每一个员工的部门名称，要求显示员工名和部门名。

```
select
    e.ename,d.dname
from
    emp e , dept d
where
    e.deptno = d.deptno; //SQL92，以后不用。
```

```
+-----+-----+
```

```
| ename | dname |
```

```
+-----+-----+
```

```
| CLARK | ACCOUNTING |
```

```
| KING | ACCOUNTING |
```

```
| MILLER | ACCOUNTING |
```

```
| SMITH | RESEARCH |
```

```
| JONES | RESEARCH |
```

```
| SCOTT | RESEARCH |
```

```
| ADAMS | RESEARCH |
```

```
| FORD | RESEARCH |
```

```
| ALLEN | SALES |
```

```
| WARD | SALES |
```

```
| MARTIN | SALES |
```

```
| BLAKE | SALES |
```

```
| TURNER | SALES |
```

```
| JAMES | SALES |
```

```
+-----+-----+
```

2.5、内连接之等值连接：最大特点是：条件是等量关系。

案例：查询每个员工的部门名称，要求显示员工名和部门名。

SQL92：（太老，不用了）

```
select
    e.ename,d.dname
from
    emp e, dept d
where
    e.deptno = d.deptno;
```

SQL99：（常用的）

```
select
    e.ename,d.dname
from
    emp e
join
    dept d
on
    e.deptno = d.deptno;
```

// inner可以省略的，带着inner目的是可读性好一些。

```
select
    e.ename,d.dname
from
    emp e
inner join
    dept d
on
    e.deptno = d.deptno;
```

语法：

```
...
    A
join
    B
on
    连接条件
where
    ...
```

SQL99语法结构更清晰一些：表的连接条件和后来的where条件分离了。

ename	dname
CLARK	ACCOUNTING
KING	ACCOUNTING
MILLER	ACCOUNTING
SMITH	RESEARCH
JONES	RESEARCH
SCOTT	RESEARCH
ADAMS	RESEARCH
FORD	RESEARCH
ALLEN	SALES
WARD	SALES

MARTIN	SALES
BLAKE	SALES
TURNER	SALES
JAMES	SALES

2.6、内连接之非等值连接：最大的特点是：连接条件中的关系是非等量关系。

案例：找出每个员工的工资等级，要求显示员工名、工资、工资等级。

```
mysql> select ename,sal from emp;
```

e

ename	sal
SMITH	800.00
ALLEN	1600.00
WARD	1250.00
JONES	2975.00
MARTIN	1250.00
BLAKE	2850.00
CLARK	2450.00
SCOTT	3000.00
KING	5000.00
TURNER	1500.00
ADAMS	1100.00
JAMES	950.00
FORD	3000.00
MILLER	1300.00

```
mysql> select * from salgrade;
```

s

GRADE	LOSAL	HISAL
1	700	1200
2	1201	1400
3	1401	2000
4	2001	3000
5	3001	9999

```
select
    e.ename,e.sal,s.grade
from
    emp e
join
    salgrade s
on
    e.sal between s.losal and s.hisal;
```

// inner可以省略

```
select
    e.ename,e.sal,s.grade
from
    emp e
inner join
    salgrade s
```

on

```
e.sal between s.losal and s.hisal;
```

ename	sal	grade
SMITH	800.00	1
ALLEN	1600.00	3
WARD	1250.00	2
JONES	2975.00	4
MARTIN	1250.00	2
BLAKE	2850.00	4
CLARK	2450.00	4
SCOTT	3000.00	4
KING	5000.00	5
TURNER	1500.00	3
ADAMS	1100.00	1
JAMES	950.00	1
FORD	3000.00	4
MILLER	1300.00	2

2.7、自连接：最大的特点是：一张表看做两张表。自己连接自己。

案例：找出每个员工的上级领导，要求显示员工名和对应的领导名。

```
mysql> select empno,ename,mgr from emp;
```

emp a 员工表

empno	ename	mgr
7369	SMITH	7902
7499	ALLEN	7698
7521	WARD	7698
7566	JONES	7839
7654	MARTIN	7698
7698	BLAKE	7839
7782	CLARK	7839
7788	SCOTT	7566
7839	KING	NULL
7844	TURNER	7698
7876	ADAMS	7788
7900	JAMES	7698
7902	FORD	7566
7934	MILLER	7782

emp b 领导表

empno	ename
7566	JONES
7698	BLAKE
7782	CLARK
7788	SCOTT
7839	KING
7902	FORD

员工的领导编号 = 领导的员工编号

```

select
    a.ename as '员工名', b.ename as '领导名'
from
    emp a
inner join
    emp b
on
    a.mgr = b.empno;

```

```

+-----+-----+
| 员工名 | 领导名 |
+-----+-----+
| SMITH  | FORD   |
| ALLEN  | BLAKE  |
| WARD   | BLAKE  |
| JONES  | KING   |
| MARTIN | BLAKE  |
| BLAKE  | KING   |
| CLARK  | KING   |
| SCOTT  | JONES  |
| TURNER | BLAKE  |
| ADAMS  | SCOTT  |
| JAMES  | BLAKE  |
| FORD   | JONES  |
| MILLER | CLARK  |
+-----+-----+

```

2.8、外连接？

什么是外连接，和内连接有什么区别？

内连接：

假设A和B表进行连接，使用内连接的话，凡是A表和B表能够匹配上的记录查询出来，这就是内连接。

AB两张表没有主副之分，两张表是平等的。

外连接：

假设A和B表进行连接，使用外连接的话，AB两张表中有一张表是主表，一张表是副表，主要查询主表中

的数据，捎带着查询副表，当副表中的数据没有和主表中的数据匹配上，副表自动模拟出NULL与之匹配。

外连接的分类？

左外连接（左连接）：表示左边的这张表是主表。

右外连接（右连接）：表示右边的这张表是主表。

左连接有右连接的写法，右连接也会有对应的左连接的写法。

案例：找出每个员工的上级领导？（所有员工必须全部查询出来。）

emp a 员工表

```

+-----+-----+-----+
| empno | ename  | mgr  |
+-----+-----+-----+
| 7369  | SMITH  | 7902 |
| 7499  | ALLEN  | 7698 |
| 7521  | WARD   | 7698 |

```


7566	JONES	7839
7654	MARTIN	7698
7698	BLAKE	7839
7782	CLARK	7839
7788	SCOTT	7566
7839	KING	NULL
7844	TURNER	7698
7876	ADAMS	7788
7900	JAMES	7698
7902	FORD	7566
7934	MILLER	7782

emp b 领导表

empno	ename
7566	JONES
7698	BLAKE
7782	CLARK
7788	SCOTT
7839	KING
7902	FORD

内连接:

```
select
    a.ename '员工', b.ename '领导'
from
    emp a
join
    emp b
on
    a.mgr = b.empno;
```

外连接: (左外连接/左连接)

```
select
    a.ename '员工', b.ename '领导'
from
    emp a
left join
    emp b
on
    a.mgr = b.empno;
```

// outer是可以省略的。

```
select
    a.ename '员工', b.ename '领导'
from
    emp a
left outer join
    emp b
on
    a.mgr = b.empno;
```

外连接: (右外连接/右连接)

```
select
    a.ename '员工', b.ename '领导'
from
```

```

emp b
right join
emp a
on
a.mgr = b.empno;

// outer可以省略。
select
a.ename '员工', b.ename '领导'
from
emp b
right outer join
emp a
on
a.mgr = b.empno;

```

员工	领导
SMITH	FORD
ALLEN	BLAKE
WARD	BLAKE
JONES	KING
MARTIN	BLAKE
BLAKE	KING
CLARK	KING
SCOTT	JONES
KING	NULL
TURNER	BLAKE
ADAMS	SCOTT
JAMES	BLAKE
FORD	JONES
MILLER	CLARK

外连接最重要的特点是：主表的数据无条件的全部查询出来。

案例：找出哪个部门没有员工？

EMP表

EMPNO	ENAME	JOB	MGR	HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO
7369	SMITH	CLERK	7902	1980-12-17	800.00	NULL	20
7499	ALLEN	SALESMAN	7698	1981-02-20	1600.00	300.00	30
7521	WARD	SALESMAN	7698	1981-02-22	1250.00	500.00	30
7566	JONES	MANAGER	7839	1981-04-02	2975.00	NULL	20
7654	MARTIN	SALESMAN	7698	1981-09-28	1250.00	1400.00	30
7698	BLAKE	MANAGER	7839	1981-05-01	2850.00	NULL	30
7782	CLARK	MANAGER	7839	1981-06-09	2450.00	NULL	10
7788	SCOTT	ANALYST	7566	1987-04-19	3000.00	NULL	20
7839	KING	PRESIDENT	NULL	1981-11-17	5000.00	NULL	10
7844	TURNER	SALESMAN	7698	1981-09-08	1500.00	0.00	30
7876	ADAMS	CLERK	7788	1987-05-23	1100.00	NULL	20
7900	JAMES	CLERK	7698	1981-12-03	950.00	NULL	30
7902	FORD	ANALYST	7566	1981-12-03	3000.00	NULL	20
7934	MILLER	CLERK	7782	1982-01-23	1300.00	NULL	10

DEPT

DEPTNO	DNAME	LOC
10	ACCOUNTING	NEW YORK
20	RESEARCH	DALLAS
30	SALES	CHICAGO
40	OPERATIONS	BOSTON

```

select
  d.*
from
  emp e
right join
  dept d
on
  e.deptno = d.deptno
where
  e.empno is null;

```

DEPTNO	DNAME	LOC
40	OPERATIONS	BOSTON

2.9、三张表怎么连接查询？

案例：找出每一个员工的部门名称以及工资等级。

EMP e

empno	ename	sal	deptno
7369	SMITH	800.00	20
7499	ALLEN	1600.00	30
7521	WARD	1250.00	30
7566	JONES	2975.00	20
7654	MARTIN	1250.00	30
7698	BLAKE	2850.00	30
7782	CLARK	2450.00	10
7788	SCOTT	3000.00	20
7839	KING	5000.00	10
7844	TURNER	1500.00	30
7876	ADAMS	1100.00	20
7900	JAMES	950.00	30
7902	FORD	3000.00	20
7934	MILLER	1300.00	10

DEPT d

DEPTNO	DNAME	LOC
10	ACCOUNTING	NEW YORK
20	RESEARCH	DALLAS
30	SALES	CHICAGO
40	OPERATIONS	BOSTON

SALGRADE s

SALGRADE

GRADE	LOSAL	HISAL
1	700	1200
2	1201	1400
3	1401	2000
4	2001	3000
5	3001	9999

注意，解释一下：

```

....
A
join
B
join
C
on
...
```

表示：A表和B表先进行表连接，连接之后A表继续和C表进行连接。

```

select
    e.ename,d.dname,s.grade
from
    emp e
join
    dept d
on
    e.deptno = d.deptno
join
    salgrade s
on
    e.sal between s.losal and s.hisal;
```

ename	dname	grade
SMITH	RESEARCH	1
ALLEN	SALES	3
WARD	SALES	2
JONES	RESEARCH	4
MARTIN	SALES	2
BLAKE	SALES	4
CLARK	ACCOUNTING	4
SCOTT	RESEARCH	4
KING	ACCOUNTING	5
TURNER	SALES	3
ADAMS	RESEARCH	1
JAMES	SALES	1
FORD	RESEARCH	4
MILLER	ACCOUNTING	2

案例：找出每一个员工的部门名称、工资等级、以及上级领导。

```

select
    e.ename '员工',d.dname,s.grade,e1.ename '领导'
from
```

```

emp e
join
dept d
on
e.deptno = d.deptno
join
salgrade s
on
e.sal between s.losal and s.hisal
left join
emp e1
on
e.mgr = e1.empno;

```

员工	dname	grade	领导
SMITH	RESEARCH	1	FORD
ALLEN	SALES	3	BLAKE
WARD	SALES	2	BLAKE
JONES	RESEARCH	4	KING
MARTIN	SALES	2	BLAKE
BLAKE	SALES	4	KING
CLARK	ACCOUNTING	4	KING
SCOTT	RESEARCH	4	JONES
KING	ACCOUNTING	5	NULL
TURNER	SALES	3	BLAKE
ADAMS	RESEARCH	1	SCOTT
JAMES	SALES	1	BLAKE
FORD	RESEARCH	4	JONES
MILLER	ACCOUNTING	2	CLARK

3、子查询

3.1、什么是子查询？子查询都可以出现在哪里？

select语句当中嵌套**select**语句，被嵌套的**select**语句是子查询。

子查询可以出现在哪里？

```

select
    ..(select).
from
    ..(select).
where
    ..(select).

```

3.2、where子句中使用子查询

案例：找出高于平均薪资的员工信息。

select * from emp where sal > avg(sal); //错误的写法，**where**后面不能直接使用分组函数。

第一步：找出平均薪资

```

select avg(sal) from emp;
+-----+
| avg(sal) |
+-----+
| 2073.214286 |
+-----+

```

第二步：where过滤

```

select * from emp where sal > 2073.214286;

```

EMPNO	ENAME	JOB	MGR	HIREDATE	SAL	COMM	DEPTNO
7566	JONES	MANAGER	7839	1981-04-02	2975.00	NULL	20
7698	BLAKE	MANAGER	7839	1981-05-01	2850.00	NULL	30
7782	CLARK	MANAGER	7839	1981-06-09	2450.00	NULL	10
7788	SCOTT	ANALYST	7566	1987-04-19	3000.00	NULL	20
7839	KING	PRESIDENT	NULL	1981-11-17	5000.00	NULL	10
7902	FORD	ANALYST	7566	1981-12-03	3000.00	NULL	20

第一步和第二步合并：

```
select * from emp where sal > (select avg(sal) from emp);
```

3.3、from后面嵌套子查询

1、每个部门的平均薪水

```
select avg(sal),deptno from emp group by deptno order by deptno asc;
```

avg(sal)	deptno
2916.666667	10
2175.000000	20
1566.666667	30

2、对应的部门的平均薪资大于2000的薪资等级

```
s.GRADE '等级',d.DNAME '部门名称'
select
    s.GRADE '等级',d.DNAME '部门名称'
from
    (select avg(sal) 'avg',deptno from emp group by deptno order by deptno asc)
e
left join
    dept d
on
    e.deptno = d.DEPTNO
left join
    salgrade s
on
    e.avg between s.LOSAL and s.HISAL
where
    s.GRADE > 3;
```

3.4、在select后面嵌套子查询。

案例：找出每个员工所在的部门名称，要求显示员工名和部门名。

```
select
    e.ename,d.dname
from
    emp e
join
    dept d
on
    e.deptno = d.deptno;
```

```
select
    e.ename,(select d.dname from dept d where e.deptno = d.deptno) as dname
from
    emp e;
```

ename	dname
SMITH	RESEARCH
ALLEN	SALES
WARD	SALES
JONES	RESEARCH
MARTIN	SALES
BLAKE	SALES
CLARK	ACCOUNTING
SCOTT	RESEARCH
KING	ACCOUNTING
TURNER	SALES
ADAMS	RESEARCH
JAMES	SALES
FORD	RESEARCH
MILLER	ACCOUNTING

4、union （可以将查询结果集相加）

案例：找出工作岗位是SALESMAN和MANAGER的员工？

第一种: select ename,job from emp where job = 'MANAGER' or job = 'SALESMAN';

第二种: select ename,job from emp where job in('MANAGER','SALESMAN');

ename	job
ALLEN	SALESMAN
WARD	SALESMAN
JONES	MANAGER
MARTIN	SALESMAN
BLAKE	MANAGER
CLARK	MANAGER
TURNER	SALESMAN

第三种: union

```
select ename,job from emp where job = 'MANAGER'
union
select ename,job from emp where job = 'SALESMAN';
```

ename	job
JONES	MANAGER
BLAKE	MANAGER
CLARK	MANAGER
ALLEN	SALESMAN
WARD	SALESMAN
MARTIN	SALESMAN
TURNER	SALESMAN

两张不相干的表中的数据拼接在一起显示？

```
select ename from emp
```

```
union
select dname from dept;
```

```
+-----+
|  ename  |
+-----+
| SMITH   |
| ALLEN   |
| WARD    |
| JONES   |
| MARTIN  |
| BLAKE   |
| CLARK   |
| SCOTT   |
| KING    |
| TURNER  |
| ADAMS   |
| JAMES   |
| FORD    |
| MILLER  |
| ACCOUNTING |
| RESEARCH |
| SALES   |
| OPERATIONS |
+-----+
```

```
mysql> select ename,sal from emp
      -> union
      -> select dname from dept;
```

ERROR 1222 (21000): The used SELECT statements have a different number of columns

5、limit（重点中的重点，以后分页查询全靠它了。）

5.1、limit是mysql特有的，其他数据库中没有，不通用。（Oracle中有一个相同的机制，叫做rownum）

5.2、limit取结果集中的部分数据，这时它的作用。

5.3、语法机制：

limit startIndex, length

startIndex表示起始位置，从0开始，0表示第一条数据。

length表示取几个

案例：取出工资前5名的员工（思路：降序取前5个）

```
select ename,sal from emp order by sal desc;
```

取前5个：

```
select ename,sal from emp order by sal desc limit 0, 5;
select ename,sal from emp order by sal desc limit 5;
```

5.4、limit是sql语句最后执行的一个环节：

```
select      5
...
from        1
...
where       2
...
group by    3
```



```

...
having          4
...
order by        6
...
limit           7
...;

```

5.5、案例：找出工资排名在第4到第9名的员工？

```
select ename,sal from emp order by sal desc limit 3,6;
```

```

+-----+
| ename  | sal      |
+-----+
| JONES  | 2975.00  |
| BLAKE  | 2850.00  |
| CLARK  | 2450.00  |
| ALLEN  | 1600.00  |
| TURNER | 1500.00  |
| MILLER | 1300.00  |
+-----+

```

5.6、通用的标准分页sql？

每页显示3条记录：

第1页：0, 3

第2页：3, 3

第3页：6, 3

第4页：9, 3

第5页：12, 3

每页显示pageSize条记录：

第pageNo页：(pageNo - 1) * pageSize, pageSize

pageSize是什么？是每页显示多少条记录

pageNo是什么？显示第几页

java代码{

```
int pageNo = 2; // 页码是2
```

```
int pageSize = 10; // 每页显示10条
```

```
limit (pageNo - 1) * pageSize, pageSize
```

}

6、创建表：

建表语句的语法格式：

```

create table 表名(
    字段名1 数据类型,
    字段名2 数据类型,
    字段名3 数据类型,
    ....
);

```

关于MySQL当中字段的数据类型？以下只说常见的

```
int      整数型(java中的int)
```

bigint 长整型(java中的long)
float 浮点型(java中的float double)
char 定长字符串(String)
varchar 可变长字符串(StringBuffer/StringBuilder)
date 日期类型 (对应Java中的java.sql.Date类型)
BLOB 二进制大对象(存储图片、视频等流媒体信息) **Binary Large Object** (对应java中的Object)
CLOB 字符大对象(存储较大文本,比如,可以存储4G的字符串。) **Character Large Object** (对应java中的Object)

char和**varchar**怎么选择?

在实际的开发中,当某个字段中的数据长度不发生改变的时候,是定长的,例如:性别、生日等都是采用**char**。

当一个字段的数据长度不确定,例如:简介、姓名等都是采用**varchar**。

BLOB和**CLOB**类型的使用?

电影表: **t_movie**
id(int) **name(varchar)** **playtime(date/char)** **haibao(BLOB)**
history(CLOB)

```

-----
1          蜘蛛侠
2
3
  
```

表名在数据库当中一般建议以: **t_**或者**tbl_**开始。

创建学生表:

学生信息包括:

学号、姓名、性别、班级编号、生日

学号: **bigint**

姓名: **varchar**

性别: **char**

班级编号: **int**

生日: **char**

```

create table t_student(
    no bigint,
    name varchar(255),
    sex char(1),
    classno varchar(255),
    birth char(10)
);
  
```

7、insert语句插入数据

语法格式:

insert into 表名(字段名1,字段名2,字段名3,...) **values**(值1,值2,值3,...)

要求: 字段的数量和值的数量相同,并且数据类型要对应相同。

```

insert into t_student(no,name,sex,classno,birth)
values(1,'zhangsan','1','gaosan1ban');
ERROR 1136 (21S01): Column count doesn't match value count at row 1
  
```

```

insert into t_student(no,name,sex,classno,birth)
values(1,'zhangsan','1','gaosan1ban','1950-10-12');
  
```

```
mysql> select * from t_student;
```

no	name	sex	classno	birth
1	zhangsan	1	gaosan1ban	1950-10-12

```
insert into t_student(name,sex,classno,birth,no)
values('lisi','1','gaosan1ban', '1950-10-12',2);
```

```
mysql> select * from t_student;
```

no	name	sex	classno	birth
1	zhangsan	1	gaosan1ban	1950-10-12
2	lisi	1	gaosan1ban	1950-10-12

`insert into t_student(name) values('wangwu');` // 除name字段之外，剩下的所有字段自动插入NULL。

```
mysql> select * from t_student;
```

no	name	sex	classno	birth
1	zhangsan	1	gaosan1ban	1950-10-12
2	lisi	1	gaosan1ban	1950-10-12
NULL	wangwu	NULL	NULL	NULL

```
insert into t_student(no) values(3);
```

```
mysql> select * from t_student;
```

no	name	sex	classno	birth
1	zhangsan	1	gaosan1ban	1950-10-12
2	lisi	1	gaosan1ban	1950-10-12
NULL	wangwu	NULL	NULL	NULL
3	NULL	NULL	NULL	NULL

```
drop table if exists t_student; // 当这个表存在的话删除。
```

```
create table t_student(
    no bigint,
    name varchar(255),
    sex char(1) default 1,
    classno varchar(255),
    birth char(10)
);
```

```
insert into t_student(name) values('zhangsan');
```

```
mysql> select * from t_student;
```

no	name	sex	classno	birth
NULL	zhangsan	1	NULL	NULL

需要注意的地方：

当一条insert语句执行成功之后，表格当中必然会多一行记录。
即使多的这一行记录当中某些字段是NULL，后期也没有办法在执行insert语句插入数据了，只能使用update进行更新。

// 字段可以省略不写，但是后面的value对数量和顺序都有要求。

```
insert into t_student values(1,'jack','0','gaosan2ban','1986-10-23');
mysql> select * from t_student;
```

no	name	sex	classno	birth
NULL	zhangsan	1	NULL	NULL
1	jack	0	gaosan2ban	1986-10-23

```
insert into t_student values(1,'jack','0','gaosan2ban');
ERROR 1136 (21S01): Column count doesn't match value count at row 1
```

// 一次插入多行数据

```
insert into t_student
(no,name,sex,classno,birth)
values
(3,'rose','1','gaosi2ban','1952-12-14'),
(4,'laotie','1','gaosi2ban','1955-12-14');
```

```
mysql> select * from t_student;
```

no	name	sex	classno	birth
NULL	zhangsan	1	NULL	NULL
1	jack	0	gaosan2ban	1986-10-23
3	rose	1	gaosi2ban	1952-12-14
4	laotie	1	gaosi2ban	1955-12-14

8、表的复制

语法：

```
create table 表名 as select语句;
将查询结果当做表创建出来。
```

9、将查询结果插入到一张表中？

```
mysql> insert into dept1 select * from dept;
mysql> select * from dept1;
```

DEPTNO	DNAME	LOC
10	ACCOUNTING	NEW YORK
20	RESEARCH	DALLAS
30	SALES	CHICAGO
40	OPERATIONS	BOSTON
10	ACCOUNTING	NEW YORK
20	RESEARCH	DALLAS
30	SALES	CHICAGO
40	OPERATIONS	BOSTON

10、修改数据：update

语法格式：

`update` 表名 `set` 字段名1=值1,字段名2=值2... `where` 条件;

注意：没有条件整张表数据全部更新。

案例：将部门10的LOC修改为SHANGHAI，将部门名称修改为RENSHIBU

```
update dept1 set loc = 'SHANGHAI', dname = 'RENSHIBU' where deptno = 10;
mysql> select * from dept1;
```

DEPTNO	DNAME	LOC
10	RENSHIBU	SHANGHAI
20	RESEARCH	DALLAS
30	SALES	CHICAGO
40	OPERATIONS	BOSTON
10	RENSHIBU	SHANGHAI
20	RESEARCH	DALLAS
30	SALES	CHICAGO
40	OPERATIONS	BOSTON

更新所有记录

```
update dept1 set loc = 'x', dname = 'y';
mysql> select * from dept1;
```

DEPTNO	DNAME	LOC
10	y	x
20	y	x
30	y	x
40	y	x
10	y	x
20	y	x
30	y	x
40	y	x

11、删除数据？

语法格式：

`delete from` 表名 `where` 条件;

注意：没有条件全部删除。

删除10部门数据？

```
delete from dept1 where deptno = 10;
```

删除所有记录？

```
delete from dept1;
```

怎么删除大表中的数据？（重点）

`truncate table` 表名; // 表被截断，不可回滚。永久丢失。

删除表？

`drop table` 表名; // 这个通用。

`drop table if exists` 表名; // oracle不支持这种写法。

12、对于表结构的修改，这里不讲了，大家使用工具完成即可，因为在实际开发中表一旦设计好之后，对表结构的修改是很少的，修改表结构就是对之前的设计进行了否定，即使需要修改表结构，我们也可以直接使用工具操作。修改表结构的语句不会出现在Java代码当中。

出现在java代码当中的sql包括: insert delete update select (这些都是表中的数据操作。)

增删改查有一个术语: CRUD操作

Create (增) Retrieve (检索) Update (修改) Delete (删除)

13、约束(Constraint)

13.1、什么是约束? 常见的约束有哪些呢?

在创建表的时候, 可以给表的字段添加相应的约束, 添加约束的目的是为了保证表中数据的合法性、有效性、完整性。

常见的约束有哪些呢?

非空约束(not null): 约束的字段不能为NULL

唯一约束(unique): 约束的字段不能重复

主键约束(primary key): 约束的字段既不能为NULL, 也不能重复 (简称PK)

外键约束(foreign key): ... (简称FK)

检查约束(check): 注意Oracle数据库有check约束, 但是mysql没有, 目前mysql不支持该约束。

13.2、非空约束 not null

```
drop table if exists t_user;
create table t_user(
    id int,
    username varchar(255) not null,
    password varchar(255)
);
insert into t_user(id,password) values(1,'123');
ERROR 1364 (HY000): Field 'username' doesn't have a default value

insert into t_user(id,username,password) values(1,'lisi','123');
```

MySQL day03

1、约束

1.1、唯一性约束 (unique)

* 唯一约束修饰的字段具有唯一性, 不能重复。但可以为NULL。

* 案例: 给某一列添加unique

```
drop table if exists t_user;
create table t_user(
    id int,
    username varchar(255) unique // 列级约束
);
insert into t_user values(1,'zhangsan');
insert into t_user values(2,'zhangsan');
ERROR 1062 (23000): Duplicate entry 'zhangsan' for key 'username'

insert into t_user(id) values(2);
insert into t_user(id) values(3);
insert into t_user(id) values(4);
```

* 案例: 给两个列或者多个列添加unique

```
drop table if exists t_user;
create table t_user(
    id int,
    usercode varchar(255),
```

```

        username varchar(255),
        unique(usercode,username) // 多个字段联合起来添加1个约束unique 【表级约束】
    );

insert into t_user values(1,'111','zs');
insert into t_user values(2,'111','ls');
insert into t_user values(3,'222','zs');
select * from t_user;
insert into t_user values(4,'111','zs');
ERROR 1062 (23000): Duplicate entry '111-zs' for key 'usercode'

```

```

drop table if exists t_user;
create table t_user(
    id int,
    usercode varchar(255) unique,
    username varchar(255) unique
);
insert into t_user values(1,'111','zs');
insert into t_user values(2,'111','ls');
ERROR 1062 (23000): Duplicate entry '111' for key 'usercode'

```

* 注意：not null约束只有列级约束。没有表级约束。

1.2、主键约束

* 怎么给一张表添加主键约束呢？

```

drop table if exists t_user;
create table t_user(
    id int primary key, // 列级约束
    username varchar(255),
    email varchar(255)
);
insert into t_user(id,username,email) values(1,'zs','zs@123.com');
insert into t_user(id,username,email) values(2,'ls','ls@123.com');
insert into t_user(id,username,email) values(3,'ww','ww@123.com');
select * from t_user;

+----+-----+-----+
| id | username | email      |
+----+-----+-----+
| 1  | zs      | zs@123.com |
| 2  | ls      | ls@123.com |
| 3  | ww      | ww@123.com |
+----+-----+-----+

insert into t_user(id,username,email) values(1,'jack','jack@123.com');
ERROR 1062 (23000): Duplicate entry '1' for key 'PRIMARY'

insert into t_user(username,email) values('jack','jack@123.com');
ERROR 1364 (HY000): Field 'id' doesn't have a default value

```

根据以上的测试得出：**id**是主键，因为添加了主键约束，主键字段中的数据不能为NULL，也不能重复。

主键的特点：不能为NULL，也不能重复。

* 主键相关的术语？

主键约束：**primary key**

主键字段：**id**字段添加**primary key**之后，**id**叫做主键字段

主键值：**id**字段中的每一个值都是主键值。

* 主键有什么作用？

- 表的设计三范式中有要求，第一范式就要求任何一张表都应该有主键。
- 主键的作用：主键值是这行记录在这张表当中的唯一标识。（就像一个人的身份证号码一样。）

* 主键的分类？

根据主键字段的字段数量来划分：

单一主键（推荐的，常用的。）

复合主键（多个字段联合起来添加一个主键约束）（复合主键不建议使用，因为复合主键违背三范式。）

根据主键性质来划分：

自然主键：主键值最好就是一个和业务没有任何关系的自然数。（这种方式是推荐的）

业务主键：主键值和系统的业务挂钩，例如：拿着银行卡的卡号做主键，拿着身份证号码作为主键。（不推荐用）

最好不要拿着和业务挂钩的字段作为主键。因为以后的业务一旦发生改变的时候，主键值可能也需要随着发生变化，但有的时候没有办法变化，因为变化可能会导致主键值重复。

* 一张表的主键约束只能有1个。（必须记住）

* 使用表级约束方式定义主键：

```
drop table if exists t_user;
create table t_user(
    id int,
    username varchar(255),
    primary key(id)
);
insert into t_user(id,username) values(1,'zs');
insert into t_user(id,username) values(2,'ls');
insert into t_user(id,username) values(3,'ws');
insert into t_user(id,username) values(4,'cs');
select * from t_user;

insert into t_user(id,username) values(4,'cx');
ERROR 1062 (23000): Duplicate entry '4' for key 'PRIMARY'
```

* mysql提供主键值自增：（非常重要。auto_increment -----）

```
drop table if exists t_user;
create table t_user(
    id int primary key auto_increment, // id字段自动维护一个自增的数字，从1开始，以1递增。
    username varchar(255)
);
```

```
insert into t_user(username) values('a');
insert into t_user(username) values('b');
insert into t_user(username) values('c');
insert into t_user(username) values('d');
insert into t_user(username) values('e');
insert into t_user(username) values('f');
select * from t_user;
```

提示:Oracle当中也提供了一个自增机制，叫做：序列（sequence）对象。

1.3、外键约束

* 关于外键约束的相关术语：

外键约束：foreign key

外键字段：添加有外键约束的字段

外键值：外键字段中的每一个值。

* 业务背景：

请设计数据库表，用来维护学生和班级的信息？

第一种方案：一张表存储所有数据

no(pk)	name	classno	classname
1	zs1	101	北京大兴区经济技术开
2	zs2	101	北京大兴区经济技术开
3	zs3	102	北京大兴区经济技术开
4	zs4	102	北京大兴区经济技术开
5	zs5	102	北京大兴区经济技术开

缺点：冗余。【不推荐】

第二种方案：两张表（班级表和学生表）

t_class 班级表

cno(pk)	cname
101	北京大兴区经济技术开发区亦庄二中高三1班
102	北京大兴区经济技术开发区亦庄二中高三2班

t_student 学生表

sno(pk)	sname	classno(该字段添加外键约束fk)
1	zs1	101
2	zs2	101
3	zs3	102
4	zs4	102
5	zs5	102

* 将以上表的建表语句写出来：

t_student中的classno字段引用t_class表中的cno字段，此时t_student表叫做子表。
t_class表叫做父表。

顺序要求：

删除数据的时候，先删除子表，再删除父表。

添加数据的时候，先添加父表，在添加子表。

创建表的时候，先创建父表，再创建子表。

删除表的时候，先删除子表，在删除父表。

```
drop table if exists t_student;
drop table if exists t_class;
```

```
create table t_class(
    cno int,
    cname varchar(255),
    primary key(cno)
);
```

```
create table t_student(
    sno int,
    sname varchar(255),
```

```

        classno int,
        primary key(sno),
        foreign key(classno) references t_class(cno)
    );

    insert into t_class
values(101,'xxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxx');
    insert into t_class
values(102,'yyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyyy');

    insert into t_student values(1,'zs1',101);
    insert into t_student values(2,'zs2',101);
    insert into t_student values(3,'zs3',102);
    insert into t_student values(4,'zs4',102);
    insert into t_student values(5,'zs5',102);
    insert into t_student values(6,'zs6',102);
    select * from t_class;
    select * from t_student;

    insert into t_student values(7,'lisi',103);
    ERROR 1452 (23000): Cannot add or update a child row: a foreign key
constraint fails (`bjpowernode`.INT `t_student_ibfk_1` FOREIGN KEY (`classno`)
REFERENCES `t_class` (`cno`))

```

* 外键值可以为NULL?
外键可以为NULL。

* 外键字段引用其他表的某个字段的时候，被引用的字段必须是主键吗？
注意：被引用的字段不一定是主键，但至少具有**unique**约束。

2、存储引擎？（整个内容属于了解内容）

2.1、完整的建表语句

```

CREATE TABLE `t_x` (
  `id` int(11) DEFAULT NULL
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;

```

注意：在MySQL当中，凡是标识符是可以使用飘号括起来的。最好别用，不通用。

建表的时候可以指定存储引擎，也可以指定字符集。

mysql默认使用的存储引擎是InnoDB方式。
默认采用的字符集是UTF8

2.2、什么是存储引擎呢？

存储引擎这个名字只有在mysql中存在。（Oracle中有对应的机制，但是不叫做存储引擎。
Oracle中没有特殊的名字，
就是“表的存储方式”）

mysql支持很多存储引擎，每一个存储引擎都对应了一种不同的存储方式。
每一个存储引擎都有自己的优缺点，需要在合适的时机选择合适的存储引擎。

2.3、查看当前mysql支持的存储引擎？

```
show engines \G
```

mysql 5.5.36版本支持的存储引擎有9个：

```

***** 1. row *****

```

```

Engine: FEDERATED
Support: NO
Comment: Federated MySQL storage engine
Transactions: NULL
XA: NULL
Savepoints: NULL
***** 2. row *****
Engine: MRG_MYISAM
Support: YES
Comment: Collection of identical MyISAM tables
Transactions: NO
XA: NO
Savepoints: NO
***** 3. row *****
Engine: MyISAM
Support: YES
Comment: MyISAM storage engine
Transactions: NO
XA: NO
Savepoints: NO
***** 4. row *****
Engine: BLACKHOLE
Support: YES
Comment: /dev/null storage engine (anything you write to it
disappears)
Transactions: NO
XA: NO
Savepoints: NO
***** 5. row *****
Engine: CSV
Support: YES
Comment: CSV storage engine
Transactions: NO
XA: NO
Savepoints: NO
***** 6. row *****
Engine: MEMORY
Support: YES
Comment: Hash based, stored in memory, useful for temporary
tables
Transactions: NO
XA: NO
Savepoints: NO
***** 7. row *****
Engine: ARCHIVE
Support: YES
Comment: Archive storage engine
Transactions: NO
XA: NO
Savepoints: NO
***** 8. row *****
Engine: InnoDB
Support: DEFAULT
Comment: Supports transactions, row-level locking, and foreign
keys
Transactions: YES
XA: YES
Savepoints: YES

```

```
***** 9. row *****
Engine: PERFORMANCE_SCHEMA
Support: YES
Comment: Performance Schema
Transactions: NO
XA: NO
Savepoints: NO
```

2.4、常见的存储引擎？

```
Engine: MyISAM
Support: YES
Comment: MyISAM storage engine
Transactions: NO
XA: NO
Savepoints: NO
```

MyISAM这种存储引擎不支持事务。

MyISAM是mysql最常用的存储引擎，但是这种引擎不是默认的。

MyISAM采用三个文件组织一张表：

- xxx.frm（存储格式的文件）
- xxx.MYD（存储表中数据的文件）
- xxx.MYI（存储表中索引的文件）

优点：可被压缩，节省存储空间。并且可以转换为只读表，提高检索效率。

缺点：不支持事务。

```
-----
keys
Engine: InnoDB
Support: DEFAULT
Comment: Supports transactions, row-level locking, and foreign
Transactions: YES
XA: YES
Savepoints: YES
```

优点：支持事务、行级锁、外键等。这种存储引擎数据的安全得到保障。

表的结构存储在xxx.frm文件中

数据存储在tablespace这样的表空间中（逻辑概念），无法被压缩，无法转换成只读。

这种InnoDB存储引擎在MySQL数据库崩溃之后提供自动恢复机制。

InnoDB支持级联删除和级联更新。

```
-----
tables
Engine: MEMORY
Support: YES
Comment: Hash based, stored in memory, useful for temporary
Transactions: NO
XA: NO
Savepoints: NO
```

缺点：不支持事务。数据容易丢失。因为所有数据和索引都是存储在内存当中的。

优点：查询速度最快。

以前叫做HEPA引擎。

3、事务 (Transaction)

3.1、什么是事务？

一个事务是一个完整的业务逻辑单元，不可再分。

比如：银行账户转账，从A账户向B账户转账10000.需要执行两条update语句：

```
update t_act set balance = balance - 10000 where actno = 'act-001';
update t_act set balance = balance + 10000 where actno = 'act-002';
```

以上两条DML语句必须同时成功，或者同时失败，不允许出现一条成功，一条失败。

要想保证以上的两条DML语句同时成功或者同时失败，那么就需要使用数据库的“事务机制”。

3.2、和事务相关的语句只有：DML语句。（insert delete update）

为什么？因为它们这三个语句都是和数据库表当中的“数据”相关的。

事务的存在是为了保证数据的完整性，安全性。

3.3、假设所有的业务都能使用1条DML语句搞定，还需要事务机制吗？

不需要事务。

但实际情况不是这样的，通常一个“事儿（事务【业务】）”需要多条DML语句共同联合完成。

3.4、事务的特性？

事务包括四大特性：ACID

A：原子性：事务是最小的工作单元，不可再分。

C：一致性：事务必须保证多条DML语句同时成功或者同时失败。

I：隔离性：事务A与事务B之间具有隔离。

D：持久性：持久性说的是最终数据必须持久化到硬盘文件中，事务才算成功的结束。

3.5、关于事务之间的隔离性

事务隔离性存在隔离级别，理论上隔离级别包括4个：

第一级别：读未提交（read uncommitted）

对方事务还没有提交，我们当前事务可以读取到对方未提交的数据。

读未提交存在脏读（Dirty Read）现象：表示读到了脏的数据。

第二级别：读已提交（read committed）

对方事务提交之后的数据我方可以读取到。

这种隔离级别解决了：脏读现象没有了。

读已提交存在的问题是：不可重复读。

第三级别：可重复读（repeatable read）

这种隔离级别解决了：不可重复读问题。

这种隔离级别存在的问题是：读取到的数据是幻象。

第四级别：序列化读/串行化读（serializable）

解决了所有问题。

效率低。需要事务排队。

oracle数据库默认的隔离级别是：读已提交。

mysql数据库默认的隔离级别是：可重复读。

3.6、演示事务

* mysql事务默认情况下是自动提交的。

（什么是自动提交？只要执行任意一条DML语句则提交一次。）怎么关闭自动提交？start transaction;

* 准备表：

```
drop table if exists t_user;
create table t_user(
    id int primary key auto_increment,
```

```
username varchar(255)
);
```

* 演示: mysql中的事务是支持自动提交的, 只要执行一条DML, 则提交一次。

```
mysql> insert into t_user(username) values('zs');
Query OK, 1 row affected (0.03 sec)
```

```
mysql> select * from t_user;
```

```
+----+-----+
| id | username |
+----+-----+
|  1 | zs      |
+----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

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

```
mysql> select * from t_user;
```

```
+----+-----+
| id | username |
+----+-----+
|  1 | zs      |
+----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

* 演示: 使用start transaction;关闭自动提交机制。

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

```
mysql> insert into t_user(username) values('lisi');
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
```

```
mysql> select * from t_user;
```

```
+----+-----+
| id | username |
+----+-----+
|  1 | zs      |
|  2 | lisi     |
+----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

```
mysql> insert into t_user(username) values('wangwu');
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
```

```
mysql> select * from t_user;
```

```
+----+-----+
| id | username |
+----+-----+
|  1 | zs      |
|  2 | lisi     |
|  3 | wangwu   |
+----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)
```

```
mysql> rollback;
Query OK, 0 rows affected (0.02 sec)
```

```
mysql> select * from t_user;
+----+-----+
| id | username |
+----+-----+
|  1 | zs      |
+----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

-----

mysql> start transaction;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> insert into t_user(username) values('wangwu');
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)

mysql> insert into t_user(username) values('rose');
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)

mysql> insert into t_user(username) values('jack');
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)

mysql> select * from t_user;
+----+-----+
| id | username |
+----+-----+
|  1 | zs      |
|  4 | wangwu  |
|  5 | rose    |
|  6 | jack    |
+----+-----+
4 rows in set (0.00 sec)

mysql> commit;
Query OK, 0 rows affected (0.04 sec)

mysql> select * from t_user;
+----+-----+
| id | username |
+----+-----+
|  1 | zs      |
|  4 | wangwu  |
|  5 | rose    |
|  6 | jack    |
+----+-----+
4 rows in set (0.00 sec)

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

mysql> select * from t_user;
+----+-----+
| id | username |
+----+-----+
|  1 | zs      |
|  4 | wangwu  |
|  5 | rose    |
|  6 | jack    |
+----+-----+
4 rows in set (0.00 sec)
```

```

* 演示两个事务，假如隔离级别
    演示第1级别：读未提交
        set global transaction isolation level read uncommitted;
    演示第2级别：读已提交
        set global transaction isolation level read committed;
    演示第3级别：可重复读
        set global transaction isolation level repeatable read;

* mysql远程登录: mysql -h192.168.151.18 -uroot -p444

```

4、索引

4.1、什么是索引？有什么用？

索引就相当于一本书的目录，通过目录可以快速的找到对应的资源。

在数据库方面，查询一张表的时候有两种检索方式：

- 第一种方式：全表扫描
- 第二种方式：根据索引检索（效率很高）

索引为什么可以提高检索效率呢？

其实最根本的原理是缩小了扫描的范围。

索引虽然可以提高检索效率，但是不能随意的添加索引，因为索引也是数据库当中的对象，也需要数据库不断的维护。是有维护成本的。比如，表中的数据经常被修改这样就不适合添加索引，因为数据一旦修改，索引需要重新排序，进行维护。

添加索引是给某一个字段，或者说某些字段添加索引。

```
select ename,sal from emp where ename = 'SMITH';
```

当ename字段上没有添加索引的时候，以上sql语句会进行全表扫描，扫描ename字段中所有的值。

当ename字段上添加索引的时候，以上sql语句会根据索引扫描，快速定位。

4.2、怎么创建索引对象？怎么删除索引对象？

创建索引对象：

```
create index 索引名称 on 表名(字段名);
```

删除索引对象：

```
drop index 索引名称 on 表名;
```

4.3、什么时候考虑给字段添加索引？（满足什么条件）

- * 数据量庞大。（根据客户的需求，根据线上的环境）
- * 该字段很少的DML操作。（因为字段进行修改操作，索引也需要维护）
- * 该字段经常出现在where子句中。（经常根据哪个字段查询）

4.4、注意：主键和具有unique约束的字段会自动会添加索引。

根据主键查询效率较高。尽量根据主键检索。

4.5、查看sql语句的执行计划：

```
mysql> explain select ename,sal from emp where sal = 5000;
```

```

+----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
--+-----+-----+
      | id | select_type | table | type | possible_keys | key  | key_len | ref
| rows | Extra      |
      +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
--+-----+-----+
      | 1 | SIMPLE      | emp   | ALL  | NULL          | NULL | NULL    |
NULL | 14 | Using where |

```



```

+---+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
--++-----++-----++

```

给薪资sal字段添加索引：

```

create index emp_sal_index on emp(sal);

mysql> explain select ename,sal from emp where sal = 5000;
+---+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
--++-----++-----++

```

	id	select_type	table	type	possible_keys	key	
key_len	ref	rows	Extra				

```

+---+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
--++-----++-----++

```

	1	SIMPLE	emp	ref	emp_sal_index	emp_sal_index	9
	const	1	Using where				

```

+---+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
--++-----++-----++

```

4.6、索引底层采用的数据结构是：B + Tree

4.7、索引的实现原理？

通过B Tree缩小扫描范围，底层索引进行了排序，分区，索引会携带数据在表中的“物理地址”，最终通过索引检索到数据之后，获取到关联的物理地址，通过物理地址定位表中的数据，效率是最高的。

```
select ename from emp where ename = 'SMITH';
```

通过索引转换为：

```
select ename from emp where 物理地址 = 0x3;
```

4.8、索引的分类？

单一索引：给单个字段添加索引

复合索引：给多个字段联合起来添加1个索引

主键索引：主键上会自动添加索引

唯一索引：有unique约束的字段上会自动添加索引

....

4.9、索引什么时候失效？

```
select ename from emp where ename like '%A%';
```

模糊查询的时候，第一个通配符使用的是%，这个时候索引是失效的。

5、视图(view)

5.1、什么是视图？

站在不同的角度去看到数据。（同一张表的数据，通过不同的角度去看待）。

5.2、怎么创建视图？怎么删除视图？

```
create view myview as select empno,ename from emp;
drop view myview;
```

注意：只有DQL语句才能以视图对象的方式创建出来。

5.3、对视图进行增删改查，会影响到原表数据。（通过视图影响原表数据的，不是直接操作的原表）可以对视图进行CRUD操作。

5.4、面向视图操作？

```
mysql> select * from myview;
```

```

+-----+-----+
| empno | ename |

```

```

+-----+-----+
| 7369 | SMITH |
| 7499 | ALLEN |
| 7521 | WARD  |
| 7566 | JONES  |
| 7654 | MARTIN |
| 7698 | BLAKE  |
| 7782 | CLARK  |
| 7788 | SCOTT  |
| 7839 | KING   |
| 7844 | TURNER |
| 7876 | ADAMS  |
| 7900 | JAMES  |
| 7902 | FORD   |
| 7934 | MILLER |
+-----+-----+

```

```

create table emp_bak as select * from emp;
create view myview1 as select empno,ename,sal from emp_bak;
update myview1 set ename='hehe',sal=1 where empno = 7369; // 通过视图修改原
表数据。
delete from myview1 where empno = 7369; // 通过视图删除原表数据。

```

5.5、视图的作用？

视图可以隐藏表的实现细节。保密级别较高的系统，数据库只对外提供相关的视图，java程序员只对视图对象进行CRUD。

6、DBA命令

6.1、将数据库当中的数据导出

在windows的dos命令窗口中执行：（导出整个库）

```
mysqldump bjpownode>D:\bjpownode.sql -uroot -p333
```

在windows的dos命令窗口中执行：（导出指定数据库当中的指定表）

```
mysqldump bjpownode emp>D:\bjpownode.sql -uroot -p123
```

6.2、导入数据

```

create database bjpownode;
use bjpownode;
source D:\bjpownode.sql

```

7、数据库设计三范式（重点内容，面试经常问）

7.1、什么是设计范式？

设计表的依据。按照这个三范式设计的表不会出现数据冗余。

7.2、三范式都是哪些？

- 第一范式：任何一张表都应该有主键，并且每一个字段原子性不可再分。
- 第二范式：建立在第一范式的基础之上，所有非主键字段完全依赖主键，不能产生部分依赖。
- 多对多？三张表，关系表两个外键。
- t_student学生表
- sno(pk) sname

- 1 张三
- 2 李四
- 3 王五

- **t_teacher** 讲师表
- tno(pk) tname

- 1 王老师
- 2 张老师
- 3 李老师

- **t_student_teacher_relation** 学生讲师关系表
- id(pk) sno(fk) tno(fk)

- 1 1 3
- 2 1 1
- 3 2 2
- 4 2 3
- 5 3 1
- 6 3 3
-

- 第三范式：建立在第二范式的基础之上，所有非主键字段直接依赖主键，不能产生传递依赖。
- 一对多？两张表，多的表加外键。
- 班级**t_class**
- cno(pk) cname

- 1 班级1
- 2 班级2

- 学生**t_student**
- sno(pk) sname classno(fk)

- 101 张1 1
- 102 张2 1
- 103 张3 2
- 104 张4 2
- 105 张5 2
-

- 提醒：在实际的开发中，以满足客户的需求为主，有的时候会拿冗余换执行速度。

7.3、一对一怎么设计？

- 一对一设计有两种方案：主键共享
- **t_user_login** 用户登录表
- id(pk) username password

- 1 zs 123

- 2 1s 456
- t_user_detail 用户详细信息表
- id(pk+fk) realname tel

- 1 张三 1111111111
- 2 李四 1111415621

- 一对一设计有两种方案：外键唯一。
- t_user_login 用户登录表
- id(pk) username password

- 1 zs 123
- 2 1s 456

- t_user_detail 用户详细信息表
- id(pk) realname tel userid(fk+unique)....

- 1 张三 1111111111 2
- 2 李四 1111415621 1