SQL查询 - 复习

2020年2月6日 11:18

1. 准备

```
create database mydb2;
use mydb2;
create table user (id int, name varchar(20),age int, addr varchar(20));
insert into user values (1,'aa',19,'bj');
insert into user values (2,'bb',23,'sh');
insert into user values (3,'cc',26,'gz');
insert into user values (4,'dd',24,'bj');
insert into user values (5,'ee',31,'sz');
insert into user values (6,'ff',27,'sh');
insert into user values (7,'gg',26,'bj');
create table dept (id int ,name varchar(20));
insert into dept values (999,'行政部');
insert into dept values (888,'财务部');
insert into dept values (777,'销售部');
insert into dept values (666,'科技部');
create table emp (id int,name varchar(20),did int);
insert into emp values (1,'萨达姆',999);
insert into emp values (2,'哈利波特',888);
insert into emp values (3,'孙悟空',777);
insert into emp values (4,'朴乾',777);
insert into emp values (5,'本拉登',555);
create table emp2( id int, name varchar(20), salary int, did int, job varchar(20) );
insert into emp2 values (1,'aaa',3200,999,'it');
insert into emp2 values (2,'bbb',4500,888,'it');
insert into emp2 values (3,'ccc',7300,999,'saler');
insert into emp2 values (4,'ddd',3000,999,'saler');
insert into emp2 values (5,'eee',2800,777,'hr');
insert into emp2 values (6,'fff',5100,777,'it');
insert into emp2 values (7,'ggg',9100,777,'it');
insert into emp2 values (8,'hhh',9900,666,'saler');
```

2. 过滤查询

a. 语法结构

select from where

b. 案例:

i. 查询年龄大于20岁的用户

mysq1> s	select :	∗ from ι	ıser whe	ere age	>	20;
id	name	age	addr			
2 3 4 5 6 7	bb cc dd ee ff	23 26 24 31 27 26	sh gz bj sz sh bj	-		

ii. 查询年龄在20-30岁的北京用户

mysql> select * from user where age between 20 and 30 and addr = 'b⅓;

id	name	age	addr
4 7	dd	24	bj
	gg	26	bj

3. 分组查询

a. 语法结构

b. 分组查询的原理

i. 数据进行分组后,并不是相同组只保留一条数据,而是同组数据合并为一条显示,同组的数据"摞在一起"

; -	name aa dd	19 23	addr bj sh	; ;	+	name	+ age	+ addr	+ /	1 aa 4 dd 7 gg	 	19 b 24 b 26 b
İ	cc dd ee ff	26 24 31 27	gz bj sz sh		1 1 3	aa cc bb	19 19 26 23	addr bi gz sh		2 Hb		23 s
 -+-	aa	26	bj 	 	5 +	ee	31 +	 35 311	1	2 Fb 6 ff	<u> </u>	23 S

c. 聚合函数特点

i. 如果没有分组操作,聚合函数作用在整个结果上

mysql> select count(1) from user;

iat	name	age	addr	-	
1 2 3 4 5 6 7	aa bb cc dd ee ff	19 23 26 24 31 27 26	bj sh gz bj sz sh bj	\Rightarrow	count(1)

ii. 如果有分组操作,聚合函数作用在组内

mysql> select count(1) from user group by addr;

id	name	age	addr		count(1)
1 3 2 5	aa cc bb ee	19 26 23 31	bj gz sh sz	\Rightarrow	3 1 2 1 1

iii. where 和having的区别

1) where是分组之前的过滤,having是分组之后的过滤

案例: 将20-30岁的用户按地区分组求平均年龄,求这些平均年龄大于25的地区名称。

mysql> select addr,avg(age)
 from user where age between 20 and 30 group by addr having avg(age)>25; addr | avg(age) 26.0000 gz

2) where内部无法使用聚合函数,having内部可以使用聚合函数

原理:

i) where在分组之前执行,将每一条数据按where条件判断是否符合查询条件,确定过滤查询结果 未执行分组操作时执行的聚合函数作用于整个查询结果

where执行未完成,无法确定整个查询结果,条件不成立,聚合函数无法执行。

因此, where中无法使用聚合函数。

ii) having在分组操作之后执行

6 rows in set

分组操作执行过后,聚合函数作用于组内

分组操作已经完成, 组内数据是确定的, 聚合函数可以执行。

因此,having中可以使用聚合函数。

iii) 如果没有分组操作, having等价于where,但不推荐这种用法

mysql> select * from user where age > 20; id name | age | addr 2 23 26 24 31 27 sh cc dd gz bj ee f f 6 7 sh 26 99

mysql> select * from user having age > 20;

4. 排序查询

a. 语法结构

select from order by [asc|desc]

案例:按年龄排序所有用户

mysql mysql myselect * from user order by age desc;

id	name	+ age '	addr
5 6 3 7 4 2 1	ee ff cc gg dd bb aa	31 27 26 26 24 23 19	sz sh gz bj bj sh
÷	٠		

7 rows in set

5. 分页查询

a. 语法结构

select from limit a,b

案例: 查询年龄大于20, 年龄由小到大的前3为用户



3 rows in set

6. 多表查询

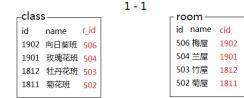
a. 多表设计

关系型数据库使用表来存储数据,使用表和表之间的关系来存储数据之间的关系。 表之间的关系通过外键维系。

表之间关系分为1对1,1对多,多对多三种,根据关系不同按照不同方式维系

表和表之间的关系

1对1



1对多



多对多 * _ :

```
stu -
                               teacher
id name tid
                               id name sid
        111/222
                               111 孙悟空 999/888
999 小新
10月 888
                               222 哈利波特
777 美芽
                               333 灭霸
666 小白
                               444 朴乾
                  stu_teacher
                   sid tid
                   999 111
                   999 222
                   999 444
                   888 222
                   888 444
                   777 333
                   777 4444
                   666 111
```

b. 多表查询

i. 笛卡尔积查询

select * from dept,emp;

两张表相乘的结果,左表有m条数据,右表有n条数据,则得到m*n条数据 其中的结果中包含了大量错误的数据,原因在于没有考虑两张表之间的关联关系。 虽然这种查询方式很少直接使用,但它时其他多表查询技术的基础,有必要掌握。

mysql> select * from dept, emp; id id did name name 萨达姆 萨达姆 999 行政部 999 财务部 销售部 888 999 1 萨达姆姆 777 999 1 666 科技部 999 萨哈哈哈哈孙孙祖 特特特特 行政部 999 2 2 2 3 3 3 3 888 财务部 销售部 888 888 777 888 666 科技部 888 999 行政部 777 财务部 销售部 888 777 孙悟空 777 777 孙悟空 $\begin{array}{c} 777 \\ 777 \end{array}$ 科技部 666 朴朴朴朴朴 行政部 财务部 4 999 888 4 777 销售部 4 777777 666 科技部 4 777 本拉登 本拉登 本拉登 555 999 行政部 5 5 5 财务部 销售部 888 555 777 555 666 科技部 5 本拉登 555

ii. 内连接查询

select * from dept,emp where dept.id = emp.did;

select * from dept inner join emp on dept.id = emp.did;

只有左边表和右边表都有数据的记录才会被查询出来。

mysq1> :	select * :	from der	ot inner jo:	in emp or	dept.id =	emp.did;
id	name	id	name	did		
\$ 999 888 777 777	行政部 财务部 销售部	1 2 3 4	萨达姆 哈利波特 孙悟空 朴乾	999 888 777 777		

iii. 外连接查询

左外连接查询

select * from dept left join emp on dept.id = emp.did;

在内连接的基础上增加了左边表有而右边表没有的数据

1	nysql> s	select * 1	from dep	ot left joir	n emp on	dept.id	= emp.	did;
	id	name	id	name	did			
	999 888 777 777 666	行政部 附销售部 销售部	1 2 3 4 NULL	萨达姆 哈利波特 孙悟空 朴乾 NULL	999 888 777 777 NULL			
	+							

右外连接查询

select * from dept right join emp on dept.id = emp.did;

在内连接的基础上增加了右边表有而左边表没有的数据

mysq1>	select * :	from dep	ot right jo:	in emp o	n dept.id	= emp.did;
id	name	id	name	did		
999 888 777 777 NULL	行政部 财务部 销售部 NULL	1 2 3 4 5	萨达姆 哈利胺 孙悟 朴乾 杜 整	999 888 777 777 555		

全外连接查询

select * from dept full join emp on dept.id = emp.did;

在内连接的基础上增加左边表有而右边表没有的记录和右边表有而左边表没有的记录 ~mysql不支持full join关键字

~mysql可以通过union操作来间接实现全外连接查询

select * from dept left join emp on dept.id = emp.did union

select * from dept right join emp on dept.id = emp.did;

mysql> select * from dept left join emp on dept.id = emp.did

-> select * from dept right join emp on dept.id = emp.did;

1	1		L	
id	name	id	name	did
999 888 777 777 666 NULL	行财销销科 附 部 部 部 部 部 部 部 形 机 以 人 人 人 人 人 人 人 人 人 人 人 人 人 人 人 人 人 人	1 2 3 4 NULL 5	萨达姆 哈利哲空 孙乾 NULL 本拉登	999 888 777 777 777 NULL 555

7. 子查询

a. 非关联子查询

子查询先于主查询执行,查询结果作为主查询的一部分使用。

i. 标量子查询

子查询结果为单一值,作为主查询中单值使用

案例: 查询所有收入大于员工aaa的员工

mysql> select * from emp2 where salary > (select salary from emp2 where name='aaa');

+	Lac / ,	L	L	L
id	name	salary	did	job
2 3 6 7 8	bbb ccc fff ggg hhh	4500 7300 5100 9100 9900	888 999 777 777 666	it saler it it saler

案例: 查询所有部门编号及全公司平均薪水

mysql> select did, (select avg(salary) from emp2) from emp2;

1	L
did	(select avg(salary) from emp2)
999 888 999 999 777 777 777	5612. 5000 5612. 5000 5612. 5000 5612. 5000 5612. 5000 5612. 5000 5612. 5000
666	5612. 5000

ii. 列子查询

子查询结果为多行一列值,作为主查询中集合使用

案例: 查询所有有it员工的部门的平均薪资

mysql> select did, avg(salary) from emp2 where did in (select distinct d id from emp2 where job='it') group by did;

did	avg(salary)
777 888 999	5666. 6667 4500. 0000 4500. 0000

案例: 查询所有工资高于任意it员工的saler员工

```
mysql> select * from emp2 where job='saler' and salary > any(select salary from emp2 where job = 'it');
id
               salary
                        did
                               job
        name
     3
                  7300
                          999
                                saler
         ccc
     8
                  9900
                          666
        hhh
                               saler
```

案例: 查询所有工资高于全部it员工的saler员工

iii. 行子查询(表子查询)

子查询结果为一行多列或多行多列,作为主查询中的一张表使用

案例: 查询所有部门平均工资大于5000元的部门中平均工资最低的部门

mysql> select did, min(avgs) from (select did, avg(salary) as avgs from e mp2 group by did having avgs>5000) as atab;

did	min(avgs)
666	5666. 6667

b. 关联子查询

主查询先于子查询执行,之后将主查询的结果依次应用于子查询,通常配合exists关键字对对主查询的结果进行进一步的过滤。

案例: 查询所有工资大于销售平均工资的it员工的姓名 (此题也可以用非关联子查询中标量子查询实现)

mysql> select name from emp2 as atab where job='it' and exists(select *
 from emp2 where job='saler' group by job having atab.salary>avg(salary
));
+----+
| name |
+----+
| ggg |

8. 查询语句编写技巧

a. sql语句关键字书写顺序

select from where group by having order by limit

b. sql语句关键字执行顺序

from where group by having select order by limit

c. 编写sql语句的技巧

先根据需求确定需要哪些关键字, 依次写下来

再根据sql语句关键字执行顺序因此填空

涉及到多张表关联子查询,先关联两张表,再将关联结果理解为一张虚拟的表,再关联第三张表,如此,依次关联所有表。