数据库系统概念笔记

Part 1: 关系语言

一•关系模型简介

I. 概念定义

- 1. 关系数据库由表的集合组成
- 2. 关系,元组,属性:在关系模型中,每个表称为关系(relation),表中的每一行称为元组(tuple),表中的每一列称为属性(attribute)
- 3. 关系实例: 一个关系的特定实例
- 4. 域: 属性的取值集合
- 5. 原子: 属性值是不可再分的
- 6. 空值:表示属性值未知或不存在
- 7. 数据库模式: 数据库的逻辑设计
- 8. 数据库实例: 数据库在某一时刻的内容
- 9. 关系模式:关系的逻辑设计,由一个属性列表和各属性所对应的域组成(关系~ x,而 关系模式(relation schema) ~ int,关系实例~3)

二·SQL 简介

I. 概念定义

- 1. SQL: 结构化查询语言 (Structured Query Language), 用于管理和操作关系数据库
- 2. SQL 语言的组分:
 - ▶ (1)数据定义语言 (DDL, Data Definition Language): 用于定义数据库结构,如创建、 修改和删除表
 - ▶ (2)数据操作语言 (DML, Data Manipulation Language): 用于查询和修改数据库中的数据,如插入、更新、删除和查询操作
 - ► (3) 完整性 (Integrity): 用于定义和维护数据的完整性约束
 - ▶ (4) 视图 (View): 用于创建和管理视图, 视图是基于一个或多个表的虚拟表
 - ▶ (5) 事务控制 (Transaction Control): 用于管理数据库事务,确保数据的一致性和完整性
 - ▶ (6) 嵌入式 SQL (Embedded SQL) 和动态 SQL: 允许在其他编程语言中嵌入 SQL 代码
 - ▶ (7)授权 (Authorization): 用于管理用户权限和访问控制
- 3. SQL 的数据定义
 - ▶ (1)基本类型:
 - char(n): 定长字符串, 长度为 n
 - varchar(n): 变长字符串,最大长度为 n
 - int: 整数
 - smallint: 小整数
 - numeric(p,s): 定点数,p为总位数,s为小数位数
 - real, double precision: 浮点数,双精度浮点数

- float(n): 精度至少为 n 位数字的浮点数
- ▶ 每种类型都可能包含 NULL 值,表示未知或不存在
- ▶ char(5):abc 后面接两个空格, varchar(5):abc 后面不接空格
- ► 当比较两个 char 类型的值时,如果它们的长度不同,在比较之前会自动在短值后面附加额外的空格以使它们的长度一致
- ▶ 即便上述属性 A 和 B 中存放的是相同的值 abc, A=B 的比较也可能返回假,因此建议始终用 varchar
- 4. 基本模式定义
 - ▶ 我们用 CREATE TABLE 语句来定义 SQL 模式

- ▶ SQL 支持的几种完整性约束:
 - primary key $(A_{j1}, A_{j2}, ..., A_{jm})$: 主码声明表示属性 $A_{j1}, A_{j2}, ..., A_{jm}$ 构成关系的主码; 主码必须是非空且唯一的
 - foreign key $(A_{j1},A_{j2},...,A_{jm})$ references s: 外码声明表示关系中任意元组在属性 $(A_{j1},A_{j2},...,A_{jm})$ 上的值必须对关系 s 中某元组在主码属性 $(B_{k1},B_{k2},...,B_{km})$ 上的取值
 - not null: 非空约束表示该属性不能取 NULL 值

```
create table department(
 dept name varchar(20),
 building varchar(15),
 budget numeric(12,2),
 primary key(dept_name)
);
create table course(
  course id varchar(7),
 title varchar(50),
 dept_name varchar(20),
 credits numeric(2,0),
 primary key(course id),
 foreign key(dept name) references department
 # 此外码声明表示对千每个课程元组来说,该元组中指定的系名必须存在于department关系的主码
dept name中
);
create table instructor(
 ID varchar(5),
 name varchar(20) not null,# name属性不能为空
 dept name varchar(20),
 salary numeric(8,2),
 primary key(ID),
  foreign key(dept name) references department
```

▶ S0L 禁止破坏完整性约束的任何数据库更新

- ▶ 去掉一个关系
 - drop table r: 删除关系 r 及其所有数据
 - delete from r: 删除关系r中的所有元组,但保留关系模式
- ▶ 增删属性
 - alter table r add A D: 向关系 r 中添加新属性 A, 其数据类型为 D, 关系中所有现有元组在新属性 A 上的值均为 NULL
 - alter table r drop A: 从关系 r 中删除属性 A
- 5. SOL 查询的基本结构
 - ▶ 单关系查询

select name from instrctor;

该查询返回instructor关系中所有元组的name属性构成的关系

select (all) dept name from instrctor;

该查询返回instructor关系中所有元组的dept_name属性构成的关系,因为一个系可以有不止一位教师, 所以在instructor关系中,一个系的名称可能不止一次出现

select distinct dept name from instrctor;

该查询返回instructor关系中所有不同的dept name属性值构成的关系

select name, salary*1.1 from instrctor;

该查询返回instructor关系中所有元组的name和salary*1.1属性构成的关系,这并不会改变instructor关系中的数据

select name from instrctor where salary>80000 and dept_name='Comp.Sci';

该查询返回instructor关系中所有满足salary>80000且dept name

多关系查询

select name,instructor.dept_name,building from instructor,department
where instructor.dept name=department.dept name;

该查询返回所有教师的姓名、系名和所在楼名(注意:department属性出现在两个关系中,因此用关系名作为前缀)

- 6. 附加的基本运算
 - ▶ 更名运算

select name as instructor_name,course_id from instructor,teaches where
instructor.ID=teaches.ID;

该查询返回所有教师的姓名和所授课程号,并将name属性更名为instructor_name

select distinct T.name from instructor as T,instructor as S where
T.salary>S.salary and S.dept_name='Comp.Sci';

找出满足下面条件的所有教师的姓名。他们比CS系教师的最低工资要高

在上述查询中,我们用 as 关键字将 instructor 关系更名为 T,将另一个 instructor 关系更名为 S,称为相关名称/表别名/相关变量/元组变量

- ▶ 字符串运算
 - SOL 使用''括起字符串常量, 若字符串常量中包含', 则用两个'表示一个'
 - 多种函数
 - upper(s): 将字符串 s 转换为大写形式
 - lower(s): 将字符串 s 转换为小写形式
 - substr(s,n1,n2): 返回字符串 s 中从位置 n1 开始的 n2 个字符组成的子串
 - length(s): 返回字符串 s 的长度
 - trim(s): 去掉字符串 s 两端的空格
 - 11: 字符串连接运算符

- ▶ s1||s2: 将字符串 s1 和 s2 连接成一个新字符串
- ▶ select 'abc' || 'def'的结果是 abcdef
- ▶ select 'abc' || ' ' || 'def'的结果是 abc def
- ▶ select 'abc' || '' || 'def'的结果是 abcdef
- ▶ select 'abc' || NULL || 'def'的结果是 NULL

不同数据库系统可能支持不同的字符串函数

- like 运算符
 - s1 like s2: 如果字符串 s1 与模式 s2 匹配,则返回真,否则返回假
 - 模式 s2 可以包含两种通配符:
 - ▶ %: 表示任意长度的任意字符串(包括空字符串)
 - ▶ :表示任意单个字符
 - 例如,'abc' like 'a_c'返回真,'abc' like 'a%'返回真,'abc' like '%b%'返回真,'abc' like ' b '返回真,'abc' like 'a d'返回假
 - like 运算符通常区分大小写(即大小写字符不匹配),但有些数据库系统(例如 MySQL, PostgreSQL)提供了不区分大小写的 like 运算符,如 ilike

```
select dept_name from department where building like '%Watson%';
```

• escape 定义转义字符

select name from instructor where name like 'Mc_%' escape '\';

- ▶ * 运算符
 - SQL 使用 * 表示所有属性

select * from instructor;

该查询返回instructor关系中的所有属性

select instructor.* from instructor,department where
instructor.dept name=department.dept name;

该查询返回instructor关系中的所有属性

- ▶ 排列元组的显示次序
 - order by 子句

select * from instructor order by salary;

该查询返回instructor关系中的所有属性,并按Salary属性的值升序排列元组

select * from instructor order by dept_name,salary desc;

该查询返回instructor关系中的所有属性,并先按dept_name属性的值升序排列元组,在dept_name属性值相同的元组中,再按Salary属性值降序排列元组

- 缺省情况下, order by 子句按升序排列元组, 可以用 desc 关键字指定按降序排列
- SQL 标准允许在 order by 子句中使用属性的位置编号(从1开始)

select name,dept_name,salary from instructor order by 2,3 desc; # 该查询与上一个查询等价

- ▶ where 子句谓词
 - between ... and ...: 如果属性值在指定范围内,则返回真
 - 行构造器
 - (A1,A2,...,An)=(v1,v2,...,vn): 如果属性 A1,A2,...,An 的值分别等于 v1,v2,...,vn,则返回真
 - 例如,(dept_name,building)=('Comp.Sci','Watson')

▶ 集合运算

- union: 并运算,返回两个查询结果的并集,结果中不包含重复元组
- union all: 并运算,返回两个查询结果的并集,结果中包含重复元组
- intersect: 交运算,返回两个查询结果的交集,结果中不包含重复元组
- intersect all: 交运算,返回两个查询结果的交集,结果中包含重复元组(取 c_1,c_2 都出现的重复元组中较小的那一个)
- except: 差运算,返回第一个查询结果中有而第二个查询结果中没有的元组,在执 行查运算之前分别对 c_1, c_2 自动去重
- except all: 差运算,返回第一个查询结果中有而第二个查询结果中没有的元组, 在执行查运算之前不去重
- 进行集合运算的两个查询必须是兼容的,即它们必须具有相同数量的属性,并且对 应属性的数据类型必须兼容

```
select dept name from instructor
union
select dept_name from department;
# 该查询返回所有不同的系名,这些系名要么出现在instructor关系中,要么出现在department关系中
select dept name from instructor
intersect
select dept name from department;
# 该查询返回所有不同的系名,这些系名既出现在instructor关系中,也出现在department关系中
select dept name from instructor
except
select dept_name from department;
# 该查询返回所有不同的系名,这些系名出现在instructor关系中,但不出现在department关系中
- 若算术表达式中包含 null 值,则该表达式的值为 null
```

▶ 空值

- unknown: 表示逻辑值既不是 true 也不是 false
- 若 where 子句谓词对一个元组计算出为 unknown,则该元组不包含在查询结果中
- is null:如果属性值为 null,则返回真
- is not null: 如果属性值不为 null,则返回真、
- is unknown: 如果属性值为 unknown,则返回真
- is not unknown: 如果属性值不为 unknown,则返回真

```
select name from instructor where dept name is null;
# 该查询返回所有没有系名的教师的姓名
select name from instructor where dept_name is not null;
# 该查询返回所有有系名的教师的姓名
```

当一个查询使用 select distinct 时,结果中不包含重复元组;在遇到两个元组对应的 属性值均为 null 时,它们被视为相同的值,因此结果中只包含一个这样的元组,上述 对待空值的方式与谓词中的处理方式不同,在谓词中, null=null 返回 unknown, 而不是 true

```
create table employees(
  id int,
  name varchar(10),
 department varchar(10),
  primary key(id)
);
```

```
insert into employees values(1,'Alice','HR');
insert into employees values(2,'Bob',NULL);
insert into employees values(3,'Charlie',NULL);
insert into employees values(4,'David','IT');

select distinct department from employees;
# 该查询返回三行: 'HR', NULL, 'IT'
select * from employees where department=NULL;
# 该查询返回零行
select * from employees where department is null;
# 该查询返回两行: 2,'Bob',NULL,3,'Charlie',NULL
```

如果元组在所有属性上取值相等,那么它们就被当作相同的元组,即使某些值为空。这种方式还被用于集合的并、交和差运算

- ▶聚集函数:以值集(集合或多重集合)为输入,返回单个值作为输出的函数
 - count: 计数函数,返回查询结果中的元组数
 - count(*): 返回查询结果中的元组总数,包括重复元组
 - count(A): 返回查询结果中属性 A 的非空值的数量
 - sum(A): 返回查询结果中属性 A 的非空值的总和
 - avg(A): 返回查询结果中属性 A 的非空值的平均值
 - min(A): 返回查询结果中属性 A 的最小值
 - max(A): 返回查询结果中属性 A 的最大值
 - 若查询结果为空,则 sum(A)和 avg(A)返回 null,而 count(A)返回 0
 - sum 和 avg 输入必须是数集,但其它聚集函数可以作用于数值或非数值属性

```
select count(*), count(dept_name), avg(salary), min(salary), max(salary) from
instructor;
```

该查询返回instructor关系中的元组总数、dept_name属性的非空值数量、salary属性的平均值、最小值和最大值

```
select dept_name, count(*), avg(salary) from instructor group by dept_name; # 该查询按系名分组,返回每个系名、该系的教师人数和该系教师的平均工资 select dept_name, count(*), avg(salary) from instructor group by dept_name having avg(salary)>80000;
```

该查询按系名分组,返回每个系名、该系的教师人数和该系教师的平均工资,但只包括那些平均工资超过 80000的系

- group by 子句:将查询结果按一个或多个属性分组
- having 子句:对分组后的结果进行筛选,仅保留满足指定条件的分组
- 在使用聚集函数时,select 子句中的所有非聚集属性必须出现在 group by 子句中
- 三·中级 SQL
- 四·高级 SQL