

	A. 不满足第2范式
	B. 满足第2范式但不满足第3范式
	C. 满足第3范式
	D. 其他都不对
A	
6	对关系模式: 邮编(城市,街道,邮政编码),说法正确的是。
	A. 不满足第2范式
	B. 满足第2范式但不满足第3范式
	C. 满足第3范式
	D. 其他都不对
C	
7	一般情况,企业会将从一个供应商处一次所进的多种货物办理一次入库,因此设计了关系模式:入库单(单号,日期,库房,供应商,物品,数量,金额),下列说法正确的是。
	<b>A.</b> 不满足第2范式
	B. 满足第2范式但不满足第3范式
	C. 满足第3范式
	D. 其他都不对
A	
8	对连锁商店的管理,设计了关系模式:商店(商店,商品部,商品,商品部经理),下列说法 正确的是。
	A. 不满足第2范式
	B. 满足第2范式但不满足第3范式
	C. 满足第3范式
	D. 其他都不对
В	
9	对图书管理,已知一种图书只能放在一个房间,可放置在多个书架,一个书架可放置多本图书,一个房间有多个书架,一个房间有一个管理员,请分析关系模式:图书(书号,书名,出版日期,出版社,房间号,书架号,管理员),说法正确的是。
	A. 不满足第2范式
	B. 满足第2范式但不满足第3范式
	C. 满足第3范式
	D. 其他都不对

	A. 不满足第2范式
	B. 满足第2范式但不满足第3范式
	C. 满足第3范式
	<b>D.</b> 其他不对
Α	
11	己知关系模式R(A,B,C),函数依赖集F={B →C, B→A,A→BC}。则关于R,说法正确的是。
	<b>A.</b> R不满足第2范式
	B. R满足第2范式但不满足第3范式
	C. R满足第3范式但不满足Boyce-Codd范式
	D. R满足Boyce-Codd范式
D	
12	已知关系模式R(A,B,C,D),函数依赖集F={ A →C, DA→B }。则关于R,说法正确的是。
	<b>A.</b> R不满足第2范式
	B. R满足第2范式但不满足第3范式
	C. R满足第3范式但不满足Boyce-Codd范式
	D. R满足Boyce-Codd范式
Α	
13	关于关系的1NF, 下列说法不正确的是。
	A. 关系模式R(U)中关系的每个分量都是不可分的数据项
	B. 1NF要求关系中不能有复合属性、多值属性及其组合
	C. Star (Name, Address (Street, City))是属于1NF的
	D. Star(Name, Address, Street, City)是属于1NF的
С	
14	关于关系的2NF,下列说法不正确的是。
	A. 第二范式消除了非主属性对候选键的部分依赖
	B. U中的每个非主属性完全函数依赖于候选键
	C. 属于2NF的前提是属于1NF
	D. 属于2NF的也可以不属于1NF
D	

	P. P.G. G. G. G.
	B. R(S#, SN, SD)
	C. R(S#, CN, SD, G)
	<b>D.</b> R(S#, CN, SD)
В	
16	己知Sid商店,Pid商品编号,Cid商品名称,Did经营部,Mgr经营部经理,Scale经营部规
10	模。下列属于3NF的关系模式是。
	A. R(Sid, Pid, Cid, Did, Mgr, Scale)
	B. R(Sid, Pid, Did)
	C. R(Sid, Pid, Cid, Did)
	D. R(Sid, Pid, Did, Scale)
В	
17	根据对应的函数依赖,问:下列关系模式不符合 第2范式的是。
	A. 邮编(城市, 街道, 邮政编码) 函数依赖: {城市, 街道}->邮政编码;邮政编码->城市
	B. 学生(学号, 系号, 系主任) 函数依赖: 学号->系号, 系号->系主任
	C. 学生(学号, 姓名, 班级, 课程, 成绩)
	函数依赖: 学号->姓名, 学号->班级, {学号, 课程}->成绩
	函数依赖: 学号->姓名, 学号->班级, {学号, 课程}->成绩  D. 员工(员工码, 姓名, 部门, 部门经理) 函数依赖: 员工码->部门, 部门->部门经理
С	D. 员工(员工码,姓名,部门,部门经理)
	D. 员工(员工码,姓名,部门,部门经理)
	D. 员工(员工码,姓名,部门,部门经理) 函数依赖: 员工码->部门,部门->部门经理
	D. 员工(员工码,姓名,部门,部门经理) 函数依赖: 员工码->部门, 部门->部门经理
	D. 员工(员工码,姓名,部门,部门经理) 函数依赖: 员工码->部门,部门->部门经理  关于关系范式,下列叙述中正确的是。  A. 如果关系模式R属于1NF,且R中主属性完全函数依赖于主键,则R属于2NF
	D. 员工(员工码,姓名,部门,部门->部门经理) 函数依赖: 员工码->部门,部门->部门经理  关于关系范式,下列叙述中正确的是。  A. 如果关系模式R属于1NF,且R中主属性完全函数依赖于主键,则R属于2NF  B. 如果关系模式 R属于3NF,则R属于2NF一定成立  C. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的传递依赖,则R可转换
	<ul> <li>D. 员工(员工码,姓名,部门,部门-&gt;部门经理)</li> <li>函数依赖: 员工码-&gt;部门,部门-&gt;部门经理</li> <li>关于关系范式,下列叙述中正确的是。</li> <li>A. 如果关系模式R属于1NF,且R中主属性完全函数依赖于主键,则R属于2NF</li> <li>B. 如果关系模式R属于3NF,则R属于2NF一定成立</li> <li>C. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的传递依赖,则R可转换成2NF</li> <li>D. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的部分依赖,则R可转换</li> </ul>
18 B	<ul> <li>D. 员工(员工码,姓名,部门,部门-&gt;部门经理)</li> <li>函数依赖: 员工码-&gt;部门,部门-&gt;部门经理</li> <li>关于关系范式,下列叙述中正确的是。</li> <li>A. 如果关系模式R属于1NF,且R中主属性完全函数依赖于主键,则R属于2NF</li> <li>B. 如果关系模式R属于3NF,则R属于2NF一定成立</li> <li>C. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的传递依赖,则R可转换成2NF</li> <li>D. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的部分依赖,则R可转换成3NF</li> </ul>
18 B	<ul> <li>D. 员工(员工码,姓名,部门,部门-&gt;部门经理)</li> <li>函数依赖: 员工码-&gt;部门,部门-&gt;部门经理</li> <li>关于关系范式,下列叙述中正确的是。</li> <li>A. 如果关系模式R属于1NF,且R中主属性完全函数依赖于主键,则R属于2NF</li> <li>B. 如果关系模式R属于3NF,则R属于2NF一定成立</li> <li>C. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的传递依赖,则R可转换成2NF</li> <li>D. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的部分依赖,则R可转换</li> </ul>
18 B	<ul> <li>D. 员工(员工码,姓名,部门,部门-&gt;部门经理)</li> <li>函数依赖: 员工码-&gt;部门,部门-&gt;部门经理</li> <li>关于关系范式,下列叙述中正确的是。</li> <li>A. 如果关系模式R属于1NF,且R中主属性完全函数依赖于主键,则R属于2NF</li> <li>B. 如果关系模式R属于3NF,则R属于2NF一定成立</li> <li>C. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的传递依赖,则R可转换成2NF</li> <li>D. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的部分依赖,则R可转换成3NF</li> </ul>
18	<ul> <li>D. 员工(员工码, 姓名, 部门, 部门经理) 函数依赖: 员工码-&gt;部门, 部门-&gt;部门经理</li> <li>关于关系范式, 下列叙述中正确的是。</li> <li>A. 如果关系模式R属于1NF, 且R中主属性完全函数依赖于主键,则R属于2NF</li> <li>B. 如果关系模式R属于3NF,则R属于2NF一定成立</li> <li>C. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的传递依赖,则R可转换成2NF</li> <li>D. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的部分依赖,则R可转换成3NF</li> </ul>
18 B	<ul> <li>D. 员工(员工码,姓名,部门,部门处理) 函数依赖:员工码&gt;部门,部门&gt;部门经理</li> <li>关于关系范式,下列叙述中正确的是。</li> <li>A. 如果关系模式R属于1NF,且R中主属性完全函数依赖于主键,则R属于2NF</li> <li>B. 如果关系模式R属于3NF,则R属于2NF一定成立</li> <li>C. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的传递依赖,则R可转换成2NF</li> <li>D. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的部分依赖,则R可转换成3NF</li> </ul> 在R (XY)中,如果X→Y,并且对于X的某一个真子集X',有X'→Y,则。 A. Y函数决定X
18 B	<ul> <li>D. 员工(员工码,姓名,部门,部门经理) 函数依赖: 员工码-&gt;部门,部门-&gt;部门经理</li> <li>关于关系范式,下列叙述中正确的是。</li> <li>A. 如果关系模式R属于INF,且R中主属性完全函数依赖于主键,则R属于2NF</li> <li>B. 如果关系模式R属于3NF,则R属于2NF一定成立</li> <li>C. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的传递依赖,则R可转换成2NF</li> <li>D. 如果关系模式R属于1NF,则只要消除了R中非主属性对主键的部分依赖,则R可转换成3NF</li> <li>在R(XY)中,如果X→Y,并且对于X的某一个真子集X',有X'→Y,则。</li> <li>A. Y函数决定X</li> <li>B. Y对X完全函数依赖</li> </ul>

	数据库系统(中): 建模与设计_中国大学MOOC(慕课)
20	关系数据库中的关系要满足第1范式。给定"部门"关系:部门(部门号,部门名,部门成
	员,部门总经理),候选键为"部门号",则因哪个属性而使它不满足第1范式
	°
	A. 部门总经理
	B. 部门成员
	<b>c.</b> 部门名
	<b>D.</b> 部门号
В	
21	设有关系模式R(A, B, C, D, E, F), 其函数依赖集为 { E→D, C→B, CE→F,
	B→A},则R最高属于第几范式。
	A. 1NF
	<b>B.</b> 2NF
	<b>C.</b> 3NF
	D. BCNF(Boyce-Codd范式)
Α	
22	设有关系模式R(A, B, C, D, E),其函数依赖集为 $\{A \to B, CE \to A, B \to D\}$ ,则R最高属于第几范式。
	A. INF
	<b>B.</b> 2NF
	<b>c.</b> 3NF
	D. BCNF(Boyce-Codd范式)
В	
	重做