1DV503 Databasteknik och modellering

Ebbe Karlstad

Skolan för datavetenskap, fysik och matematik, Linnéuniversitetet, Sverige ek224ev@student.lnu.se

Uppgift 1 SQL-frågor med MySQL Workbench DBMS

Fråga 1 **SQL:** SELECT e.fname, e.lname -> FROM employee e -> JOIN works_on w ON e.ssn = w.essn -> JOIN project p ON w.pno = p.pnumber -> WHERE p.pname = 'Middleware' -> OR p.pname = 'DatabaseSystems'; Resultat: fname | lname Andy Tom Jenny Chris Arnold Red Bacher Kim Grace Chase Pataki Bacher Fråga 2 **SQL:** select e.fname, e.lname -> from employee e -> join works on w ON e.ssn = w.essn -> join project p on w.pno = p.pnumber -> where p.pname = 'DatabaseSystems' and w.hours > 40; Resultat: lname fname Josh Zell Fråga 3 select p.pnumber, d.dnumber, p.plocation, e.lname, e.address, e.bdate from project as p join department as d on p.dnum = d.dnumber join employee as e on d.mgrssn = e.ssn where p.plocation = 'Houston';

Resultat: pnumber dnumber plocation Iname address bdate 5 638 Voss, Houston, TX 1945-12-08 Houston Wong 1 20 Houston Borg 450 Stone, Houston, TX 1927-11-10 Fråga 4 SQL: select e.fname, e.lname, s.fname, s.lname from employee as e join employee as s on e.superssn = s.ssn; Resultat: Joyce English Franklin Wong Nandita Ball John James fname Iname fname Iname Jill Bender Jarvis Bob Jared lones Jon lames Bender Kate King Bob Justin Mark Jared James Lyle Leslie Jill Jarvis Brad Knight Jared James Billie King Lyle Leslie Smith John Franklin Wong Jon Kramer Lyle Leslie Josh Zell Evan Wallis Billie Ray King King Andy Vile Evan Wallis Gerald Small Kate Kina Tom Brand Evan Wallis Arnold Head Kate King Josh Zell Jenny Vos Helga Pataki Kate Kina Chris Carter Josh Zell Naveen Drew Gerald Small Jeff Chase Kim Grace Carl Drew Reedy Naveen Franklin Wong James Borg Sammy Hall Carl Reedy Bonnie Bays Alex Freed Red Bacher Sammy Hall Alec Best Alex Freed Ramesh Nara... Franklin Wong Sam Sned... Alex Freed Jennifer Wallace James Borg English Franklin Wong Joyce Ahmad Jabbar Jennifer Wallace Alicia Zelaya Jennifer Wallace SQL: Fråga 5 select fname, Iname, sex, address from employee where sex = 'F' and address like '%Houston%'; Resultat: fname Iname sex address F English 5631 Rice Oak, Houston, TX Joyce SQL: Fråga 6 select fname, Iname, bdate from employee where month(bdate) = 6; Resultat: bdate fname Iname Andy Vile 1944-06-21 1956-06-19 Bonnie Bays Alec Best 1966-06-18 1975-06-30 John James 1963-06-09 Lyle Leslie Carl 1977-06-21 Reedy Jennifer Wallace 1931-06-20

Fråga 7

SQL:

select d.dname, avg(e.salary) as avg_salary from department as d join employee as e on d.dnumber = e.dno group by d.dname;

Resultat:

	dname	avg_salary
•	Administration	31000.0000
	Hardware	63450.0000
	Headquarters	55000.0000
	Research	33250.0000
	Sales	40821.4286
	Software	60000.0000

Fråga 8

SQL:

select e.fname, e.lname, e.ssn, w.essn from employee as e left join works_on as w on e.ssn = w.essn where w.essn is null;

Resultat:

	fname	Iname	ssn	essn
•	Bob	Bender	666666600	NULL
	Kate	King	666666602	NULL

Fråga 9

SQL:

select e.fname, e.lname, d.dnumber, p.pname, e.salary from employee as e join department as d on e.dno = d.dnumber

join project as p on p.dnum = d.dnumber

where p.pname = 'LaserPrinters' and d.dnumber = '7' and e.salary > '50000';

Resultat:

	fname	Iname	dnumber	pname	salary
•	Evan	Wallis	7	LaserPrinters	92000
	Josh	Zell	7	LaserPrinters	56000
	Andy	Vile	7	LaserPrinters	53000
	Tom	Brand	7	LaserPrinters	62500
	Jenny	Vos	7	LaserPrinters	61000
	Alex	Freed	7	LaserPrinters	89000
	Bonnie	Bays	7	LaserPrinters	70000
	Alec	Best	7	LaserPrinters	60000

Fråga 10

SQL:

select e.fname, e.lname, e.address, d.mgrssn from employee as e join department as d on e.dno = d.dnumber where e.address like '%Houston%' and d.mgrssn = '333445555';

Resultat:

		fname	Iname	address			mgrssn
	•	John			ren, Houston		333445555
		Franklin			Houston, TX		333445555
		Joyce	English .	5631 Rice	Oak, Housto	n, TX	333445555
Fråga 11	fro joir w se fr jo	lect e.fn. m emplo n depart here d.c elect d.c om emp in depa roup by	byee e ment d (dnumber Inumber loyee e	ON e.d = (ON e.	e.salary, lno = d.d .dno = d.· lesc	numbe	er
	Re	sultat:					
		fname	Iname	salary	dname		
	•	Evan	Wallis	92000	Hardware	_	
		Josh	Zell	56000	Hardware		
		Andy	Vile	53000	Hardware		
		Tom	Brand	62500	Hardware		
		Jenny	Vos	61000	Hardware		
		Chris	Carter	43000	Hardware		
		Alex	Freed	89000	Hardware		
		Bonnie	Bays	70000	Hardware		
		Alec	Best	60000	Hardware		
		Sam	Snedden	48000	Hardware		
Fråga 12	COI	ect d.dr unt(e.ss	n) as nu	m_e	me, avg(e	e.salar	y) as avg_salary,
	joir gro ha	oup by d ving avg sultat:	yee as e .dname j_salary	on d.c			10
	joir gro ha Re	n employ oup by d ving avo sultat:	yee as e .dname g_salary	on d.c	00';	num_e	no
	joir gro ha	n employ oup by d ving avg sultat: dnumber	yee as e .dname g_salary dname Hardware	on d.c > '350	00'; avg_salary 3450.0000	num_e	00
	joir gro ha Re	n employ oup by d ving avg sultat: dnumber	yee as e .dname g_salary dname Hardware Headquar	on d.c > '350 a ters 5	00'; avg_salary 3450.0000 5000.0000	num_e 10	no
	joir gro ha Re	n employ oup by d ving avg sultat: dnumber	yee as e .dname g_salary dname Hardware	> '350	00'; avg_salary 3450.0000	num_e	no

select e.fname, e.lname, e.address, d.mgrssn, dep.relationship from employee as e

join department as d on e.dno = d.dnumber left join dependent as dep on e.ssn = dep.essn where d.mgrssn = '333445555' order by e.fname asc;

Resultat:

	fname	Iname	address	mgrssn	relationship
Þ	Franklin	Wong	638 Voss, Houston, TX	333445555	Daughter
	Franklin	Wong	638 Voss, Houston, TX	333445555	Spouse
	Franklin	Wong	638 Voss, Houston, TX	333445555	Son
	John	Smith	731 Fondren, Houston, TX	333445555	Daughter
	John	Smith	731 Fondren, Houston, TX	333445555	Spouse
	John	Smith	731 Fondren, Houston, TX	333445555	Son
	Joyce	English	5631 Rice Oak, Houston, TX	333445555	NULL
	Ramesh	Narayan	971 Fire Oak, Humble, TX	333445555	NULL

Fråga 14 SQL:

select p.pname, sum(w.hours) as worked_hours, count(e.ssn) as num_employees

from project as p

join works_on as w on p.pnumber = w.pno join employee as e on w.essn = e.ssn group by p.pname;

Resultat:

	pname	worked_hours	num_employees
•	Computerization	55	3
	DatabaseSystems	298	8
	InkjetPrinters	320	8
	LaserPrinters	124	3
	Middleware	136	4
	Newbenefits	55	3
	OperatingSystems	350	9
	ProductX	53	2
	ProductY	38	3
	ProductZ	50	2
	Reorganization	25	3

Fråga 15 | SQL:

select d.dname, count(distinct p.pnumber) as num_projects, count(distinct e.ssn) as num_employees from department as d

left join project as p on d.dnumber = p.dnum left join employee as e on d.dnumber = e.dno group by d.dname

Resultat:

	dname	num_projects	num_employees
•	Administration	2	3
	Hardware	2	10
	Headquarters	1	1
	Research	3	4
	Sales	0	14
	Software	3	8

Uppgift 2 Funktionella beroenden

Uppgift 2.1 Lösning

Primärnyckel: Det finns inte en enda primärnyckel, då alla kolumner i tabellen har dubbletter. Dock kan kombinationen av EMPLOYEE_ID och JOB_ID användas som en primärnyckel.

Funktionellt beroende	Förklaring/Exempel
{EMPLOYEE_ID} → {NAME}	Personalens ID kan fastställa namnet.
{JOB _ID} → {JOB_TITLE }	Jobbets ID kan fastställa titeln.
{POSTAL_CODE } → {CITY }	Postnumret bestämmer staden.

2.2 Lösning

Primärnyckel: Igen finns det inte en enda primärnyckel, utan här kan en kombination av Product, Part och Type användas som en primärnyckel.

Funktionella beroenden:

- {Product, Part, Type} → {Material}
- {Product, Part, Type} → {Quantity}
- {Product, Part, Type} → {Product_price}
- {Product, Part, Type} → {Part_price}
- {Product, Part, Type} → {Part_supplier}
- {Type} → {Material}

•

Anomali	Motivering/Förklaring
Redundans	Product_price repeteras flera gånger i tabellen, vilket inte är nödvändigt ifall priset på delen i fråga är samma, oberoende av vilken produkt den tillhör.
Uppdatering	Om Product_price behöver uppdateras måste den göra det på flera ställen i tabellen, vilket kan leda till problem ifall

	den inte uppdaterats korrekt på alla ställen.
Radering	Ifall t.ex. alla delar av en produkt raderas från tabellen, tas också priset bort, eftersom priset delvis är beroende av delarna.
Införande	Införande av nya produkter är svårt då de måste innehålla alla delar (product, part, material, type, osv.) för att kunna finnas i tabellen.

Uppgift 3 Normalisering

3.1 Lösning

Finaltabeller/relationer alla i 3NF-formen:

Här har vi i stället för att ha en tabell gjort tre tabeller. Product Table, Parts Table, och Product_Part Table (som används för att länka produkter med deras delar).

.....

Product_ID	Product_name	Product_price
p001	Chair	500
p002	Table	1000
p003	Shelf	200

Part_ID	Part_name	Material	Туре	Part_price	Part_supplier
pt001	Screw	Metal	K123	25	Metal AB
pt002	Leg	Wood	Oak	115	Quality Woods
pt003	Apron	Wood	Maple	80	Quality Woods

Product_ID	Part_ID	Quantity
p001	pt001	10
p001	p003	4
p002	pt002	4
p002	pt003	2
p003	pt001	4
p003	pt002	1

3.2 Lösning

Förklaring Resultat Baserat på den givna Diagram före normalisering: date sold salesperson commission discount primärnyckeln, finns denna relation i 1NF, 2ND eller 3NF? Ditt svar här: Relationen finns i 1NF och inte i de andra då discount och commission endast beroende av delar primärnyckeln, inte hela. För att till 3NF konvertera denna eliminerar vi dessa partiella beroenden genom att skapa flera tabeller. Sista Resultat Det sista diagrammet visar alla tabeller i 3NF: Jag delade först upp tabellen för CAR SALE Table R1 date sold salesperson car att se till att all information (som primary key foreign key -> R2 primary key provision och rabatt) beror på en hel unik identifierare, och inte bara DISCOUNT_TABLE R2 delar av den. Därefter såg jag till date sold discount primary key att saker som förändras, som t.ex. rabatter på olika dagar har sina COMMMISION TABLE R3 egna rader. Nu när tabellerna är i salesperson commission 3NF kommer inte ändring av ett primary key attribut förstöra för andra.