Datenbanken Ubungsblatt 4"

Aufgabe 1 (Abfragen mit Relationaler Algebra)

Drücken Sie die gegebenen Abfragen in der relationalen Algebra aus.

```
employee (personname, street, city)
works (personname, companyname, salary)
company (companyname, city)
manages (personname, managername)
```

- 1. Finde die Namen und Wohnorte aller Angestellten, welche für FBC arbeiten.
- 2. Finde die Namen und Wohnorte mit Strasse aller Angestellten, welche für FBC arbeiten und die mehr als CHF 100'000.- verdienen.
- 3. Finde die Namen aller Angestellten, die in der Stadt arbeiten in der sie auch wohnen.
- 4. Finde die Namen aller Angestellten, die in derselben Stadt an derselben Strasse wohnen, wie ihr Manager.
- 5. Finde die Firma mit den meisten Angestellten.
- 6. Finde die Firma, welche insgesamt die kleinste Lohnsumme bezahlt.
- 7. Finde diejenigen Firmen, deren Angestelle im Durchschnitt mehr verdienen, als der Durchschnittslohn der FBC.
- 8. Finde alle Firmen, die in jeder Stadt sind, in der auch die FBC ist.

solution

1.

```
select * from employee where works.companyname = "FBC" left join works on
employee.personname = works.personname
```

2.

```
select * from employee where works.companyname = "FBC" AND where
works.salary < 100000 left join works on employee.personname =
works.personname</pre>
```

3.

```
select * from employee where works.salary < 100000 left join company on employee.city = company.city
```

4.

```
select * from employee as manager
join manages on employee.personname = managers.personname
```

5.

```
SELECT MAX(counts) FROM (SELECT COUNT(companyname) as counts FROM works
GROUP BY companyname);
```

6.

```
SELECT MIN(sum) FROM (
SELECT COUNT(salary) as lohn
FROM works
GROUP BY salary
);
```

7.

```
SELECT AVG(salary) FROM works where companyname = "FBC"
```

8.

```
(SELECT * FROM company company1, company company2 where company1.companyname = "FBC" and company1.city = company2.city and company1.companyname IS NOT company2.companyname)
```

operatoren

additional (helper) operator	equivalent basic relational algebra operation	description
table_a ∩ table_b	table_a – (table_a – table_b)	intersection / schnittmenge

additional (helper) operator	equivalent basic relational algebra operation	description
table_a ⋈ table_b	nothing	Natural join (⋈)/ takes only rows where column names and values are the same and merges them into one row on the result
table_a ∞ table_b	-	left outer join
table_a ≈ table_b	-	right outer join
table_a × table_b	-	full outer join
пID, name, dept_name, salary/12 (table_human)	asdf	Generalized Projection/ like normal projection but functions with arithmetic operations and other column names can be used as the selected column names, see "salary/12"
sum(column_name) (table_name)	-	Aggregation / a predefined function , which takes multiple records as input and returns single result (avg, min, max, sum, count)

Aufgabe 2 (NULL-Werte)

unknown operations

what is 'unknown'

if 'column_salary' value for this record is null, the result of the operation 'unknown' "column_salary > 50000" -> "null > 50000" => unknown

operation	result
unknown or true	true
unknown or false	unknown
unknown or unknown	unknown
true and unknown	unknown
false and unknown	false
unknown and unknown	unknown
not unknown	unknown
not NULL	NULL
NULL or false	NULL
-	•

operation	result
NULL or true	true
NULL or NULL	NULL
NULL and false	false
NULL and true	NULL
NULL and NULL	NULL

Gegeben sind folgende Relationenr(A,B,C,D) unds(A,E):

truthtable / wahrheitstabelle

table/schema r(A,B,C,D)

Α	В	С	D	B ⋅C < 5000	D is null	p = (B ·C < 5000 or D is null)
"A"	1000	3	nn	true	false	true
"A"	700	Null	"agh"	unknown	false	unknown
"A"	Null	0	"abcdf"	unknown	false	unknown
"A"	1000	4	Null	true	true	true
"B"	Null	Null	"bdf"	unknown	false	unknown
"B"	1500	Null	"c"	unknown	false	unknwon
Null	1000	8	""	false	false	false
Null	700	12	Null	false	true	true

table/schema s(A,E):

Α	E
"B"	1
"C"	2
"C"	3

1. Evaluieren Sie f'ur jede Zeile vonrden Wert des Pr'adikatspmit

solutions

- 1. see ###table/schema r(A,B,C,D)

3. AGavg(B),sum(C)(r) => select avg(B), avg(c) from r result: |"A"|1000|3|""|true | false| true | |"A"|700|Null|"agh"|unknown| false| unknown | |"A"|Null|0|"abcdf"|unknown | false| unknown| |"A"|1000|4|Null|true | true | true | |"B"|Null|Null|"bdf"|unknown | false| unknown | |"B"|1500|Null|"c"|unknown | false| unknwon | |Null|1000|8|""|false | false | false | | |Null|700|12|Null|false | true | |

result:

983,33333333 27

- 4. AGavg(B)(πA,B(r))
- r1 = πA,B(r) => select A, B from r |A|B| |---|---| |"A"|1000| |"A"|700| |"A"|Null| |"A"|1000| |"B"|Null| |"B"|1500| |Null|1000| |Null|700|

5. r ⋈ s

6. r ⋈ s

7. r ⋈ s

Aufgabe 3 (Implementation Kartesisches Produkt und Natural Join)

Gegeben seien Relationenr(A,B) unds(B,C). Die Relationen liegen in Form von Listen von Tupeln vor. Tupel sind Listen mit fester L'ange, in unserem Falle mit L'ange zwei. Zus atzlich zu den üblichen Funktionenheadundtailgibt es auf Listen (und damit auch auf Tupeln) die Funktionlist cons(element a, list l)die die Liste liefert, die durch Voranstellen von Elementaan die Listelentsteht. Die leere Liste heisstnil. Andere Funktionen auf Listen gibt es nicht.

- 1. Geben Sie einen Algorithmus an, um das kartesische Produkt der beiden Relatio- nen zu berechnen.
- 2. Geben Sie einen Algorithmus an, um den natural join der beiden Relationen zu berechnen.

2