# Relačný model a úvod do SQL

Ján Mazák

FMFI UK Bratislava

# Relačný model

Databáza pozostáva z tabuliek (relácií).

Stĺpce — atribúty; každý má doménu (množinu povolených hodnôt, čiže dátový typ prípadne zúžený dodatočnými obmedzeniami). Určené pomenovaním alebo pozíciou.

Riadky — záznamy (records, rows, tuples, n-tice).

# Relačný model

```
CREATE TABLE employees (
   id INTEGER PRIMARY KEY,
   lastName TEXT NOT NULL,
   firstName VARCHAR(255),
   age INTEGER CHECK (age >= 18)
);
```

# Relačný model

Reláciu možno vnímať ako predikát alebo ako (multi)množinu záznamov.

V bežných DBMS sa relácia chápe ako multimnožina:

- na poradí riadkov nezáleží;
- riadky v tabuľke sa môžu opakovať.

Odstránenie duplikátnych záznamov z výsledku dotazu:

SELECT DISTINCT x, y FROM ...

### **NULL**

- ▶ Špeciálna hodnota NULL zodpovedá neznámej hodnote.
- ► Trojhodnotová logika, napr. NULL OR FALSE je NULL.
- ► Test, či je hodnota NULL: x IS NULL / x IS NOT NULL
- Pri vytváraní tabuľky možno NULL zakázať. Inak treba starostlivo uvažovať, ako ovplyvní operátory a agregačné funkcie (napr. priemer hodnôt v stĺpci). Nehádajte, použite dokumentáciu.

# Dotazy v SQL

#### Základná štruktúra:

SELECT attribute1 AS a1, attribute2 AS a2 FROM table AS t
WHERE t.attribute2 > 10
ORDER BY attribute1, attribute2

(Všimnite si, že aliasy a1, a2 nemožno použiť nikde vnútri dotazu. Kľúčové slovo AS je takmer všade nepovinné.)

# Dotazy v SQL

- Pri kľúčových slovách jazyka SQL sa nerozlišujú malé a veľké písmená, ale pre dáta uložené v db áno (ak to nezmeníme napr. použitím ILIKE v podmienke za WHERE).
- Case-sensitivity tabuliek a atribútov závisí od DBMS a operačného systému.
- Úvodzovky pre stĺpce: "atribút s medzerou v názve"
- Apostrofy pre konštantné reťazce: 'reťazec'

#### Bežné konvencie:

- názvy tabuliek aj atribútov lower case
- kľúčové slová SQL upper case

# Dotazy v SQL

Vo výsledku nemusia byť len pôvodné hodnoty atribútov, ale aj čosi z nich vyrátané (napr. aritmetické výrazy zložené z konštánt, funkcií implementovaných v db a hodnôt atribútov daného riadka).

```
SELECT
    concat(e.firstname, ' ', e.lastname) AS ename,
    0.8 * e.salary AS salaryAfterTax
    (CASE
        WHEN e.bonus IS NULL THEN e.salary
        ELSE e.bonus + e.salary
    ) AS total_salary,
FROM emp AS e
WHERE deptno >= 20 AND lower(e.firstname) = 'John'
ORDER BY 0.8 * e.salary
```

### Join

Join — spojenie záznamov z dvoch tabuliek.

Je to podmnožina karteziánskeho súčinu tabuliek (každý riadok s každým) špecifikovaná dodatočnými podmienkami na prepájanie.

# Join — karteziánsky súčin

Name	Deptno		Deptno	De
John	10	.,	10	Ad
Thomas	20	Х	20	PF
Joe	40		30	De

ept. name ccounting evelopment

SELECT \* FROM emp, dept

Name	Deptno	Deptno	Dept. name
John	10	10	Accounting
John	10	20	PR
John	10	30	Development
Thomas	20	10	Accounting
Thomas	20	20	PR
Thomas	20	30	Development
Joe	40	10	Accounting
Joe	40	20	PR
Joe	40	30	Development

### Join — INNER JOIN

### INNER JOIN = JOIN:



Name	Deptno
John	10
Thomas	20
Joe	40

SELECT \* FROM emp e, dept d WHERE e.deptno = d.deptno

SELECT \* FROM emp e

JOIN dept d ON e.deptno = d.deptno

SELECT \* FROM emp e NATURAL JOIN dept d

Name	Deptno	Deptno	Dept. name
John	10	10	Accounting
<del>John</del>	<del>10</del>	20	PR
<del>John</del>	<del>10</del>	30	Development
<del>Thomas</del>	20	10	Accounting
Thomas	20	20	PR
<del>Thomas</del>	<del>20</del>	30	Development
<del>Joe</del>	40	<del>10</del>	Accounting
<del>Joe</del>	40	<del>20</del>	PR
<del>Joe</del>	40	30	Development

### Join — LEFT JOIN

### LEFT [OUTER] JOIN:



Name	Deptno	
John	10	LEFT
Thomas	20	JOIN
Joe	40	

Deptno	Dept. name
10	Accounting
20	PR
30	Development
10	Human res.

			$\overline{}$
Name	Deptno	Deptno	Dept. name
John	10	10	Accounting
John	10	10	Human res.
Thomas	20	20	PR
Joe	40	null	null

SELECT \*
FROM emp as e
LEFT JOIN dept as d
ON e.deptno = d.deptno

### Join — RIGHT JOIN

### RIGHT [OUTER] JOIN:



Deptno	Dept. name	
10	Accounting	RIGHT
20	PR	JOIN
30	Development	
10	Human res.	

Deptno
10
20
40

Name	Deptno	Deptno	Dept. name
John	10	10	Accounting
John	10	10	Human res.
Thomas	20	20	PR
Joe	40	null	null

To isté ako LEFT JOIN, akurát v obrátenom poradí

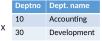
SELECT \*

FROM dept AS d

RIGHT JOIN emp AS e ON e.deptno = d.deptno

### Join — FULL OUTER JOIN





Name	Deptno	Deptno	Dept. name
John	10	10	Accounting
Joe	40	null	null
null	null	30	Development

SELECT \*
FROM emp e FULL JOIN dept d ON e.deptno = d.deptno

### Negácia

```
Negáciu možno vyjadriť pomocou vnoreného dotazu
(subquery) a NOT EXISTS:
/* zamestnanci, ktorí nemajú podriadených */
SELECT emp.name FROM employee emp
WHERE NOT EXISTS (
    SELECT 1 FROM employee emp2
    WHERE emp2.superior_id = emp.employee_id
(Nezáleží na tom, ktoré stĺpce sú vymenované za SELECT vo
vnútornom dotaze, pretože EXISTS len testuje, či sa tam
nachádza aspoň jeden riadok.)
```

### Negácia

Samotný operátor EXISTS bez NOT je ekvivalentný joinu.

```
/* zamestnanci, ktorí majú podriadených */
SELECT DISTINCT emp.name
FROM employee emp
WHERE EXISTS (
    SELECT 1 FROM employee emp2
    WHERE emp2.superior_id = emp.employee_id
SELECT DISTINCT emp.name
FROM employee emp, employee emp2
WHERE emp2.superior_id = emp.employee_id
```

# Všeobecný kvantifikátor

Jazyk SQL nemá prostriedky na priame vyjadrenie všeobecného kvantifikátora. Postupovať možno v duchu

$$\forall x \ P(x) \Leftrightarrow \neg \exists x \neg P(x).$$

Zamestnanci, ktorí majú vyšší plat ako všetci ostatní ⇔ zamestnanci, ku ktorým neexistuje zamestnanec s vyšším či rovným platom.

# Množinové operácie

- ► EXCEPT rozdiel množín
- ► EXCEPT ALL rozdiel množín
- ► UNION zjednotenie (bez zachovania duplicity riadkov)
- UNION ALL zjednotenie (so zachovaním duplicity riadkov)
- ► INTERSECT prienik
- ► INTERSECT ALL prienik

# Množinové operácie

SELECT nazov FROM kry SELECT nazov FROM dreviny

UNION

**EXCEPT** 

SELECT nazov FROM stromy

SELECT nazov FROM stromy

#### Zoradenie záznamov

Zoznam zamestnancov usporiadaný od najvyššieho platu po najnižší, pri rovnakom plate abecedne:

SELECT name, salary, department FROM employee ORDER BY salary DESC, name ASC

# Vnorené dotazy (subqueries)

Okrem operátora EXISTS sa možno pomocou operátora IN (resp. NOT IN) pýtať na prítomnosť v množine.

```
SELECT name

FROM employee e

WHERE e.deptno IN (SELECT deptno
FROM department d
WHERE d.location = 'New York')
```

IN sa optimalizuje horšie ako join a antijoin (NOT EXISTS), dá sa však v prípade potreby prepísať pomocou iných operátorov.

# Vnorené dotazy (subqueries)

Ak je výsledkom vnoreného dotazu tabuľka 1x1, možno ju použiť ako skalár.

Ak by vo vnorenom dotaze vyšlo viac riadkov (alebo žiaden), dôjde k chybe.

(Takýmto chybám treba čo najviac predchádzať, napr. použitím UNIQUE už pri vytváraní tabuľky.)

### CREATE TEMPORARY TABLE

Používateľ si vie sám vytvoriť dočasnú tabuľku, ktorá zanikne po odpojení od db alebo na konci transakcie. (Taká tabuľka nemusí fyzicky existovať, DBMS ju môže pri každom použití nanovo vygenerovať.)

Hodí sa to napr. ak chceme opakovane využívať ten istý komplikovaný join.

### **VIEW**

Používateľom možno uľahčiť prístup k dátam vytvorením náhľadu (VIEW), ktorý je iný ako samotné definície tabuliek.

VIEW je permanentný objekt v db. Možno cezeň aj vkladať dáta, ale nerobte to (veľa komplikácií s NULL).

#### Literatúra

```
https://cs186berkeley.net/notes/note1/
https://cs186berkeley.net/notes/note2/
  https://www.postgresqltutorial.com/ (Sections 1, 2, 3)
https://www.w3schools.com/sql/sql_intro.asp
https://sqlbolt.com/lesson/select_queries_introduction
https://www.learnsqlonline.org/
https://www.postgresqltutorial.com/postgresql-views/
   managing-postgresql-views/
   https:
   //drive.google.com/file/d/1HCq2KMZO5UvtXGe1nTqNmkwhc3X-NLI3/view
```

# Úlohy: SQL

Databáza: osoba(meno), pozna(kto, koho)

- osoby, ktoré poznajú sysľa
- osoby, ktoré poznajú aspoň dve entity (nemusia to byť osoby)
- osoby, ktoré nepoznajú nič a nikoho
- osoby, ktoré nepoznajú žiadne iné osoby
- osoby, ktoré poznajú iba Jožka
- osoby, ktoré pozná presne jedna osoba
- osoby, ktoré poznajú všetkých známych svojich známych