



Bazy danych 2022

Wykład 4

**Operacje mnogościowe,
samozłączenia, podzapytania,
perspektywy**



Bartosz Brzostowski

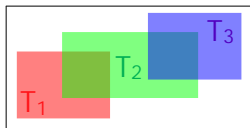
Wydział Fizyki i Astronomii UWr
semestr letni r. akad. 2021/22

24 marca 2022

- ▶ Iloczyn kartezjański wziął się z teorii zbiorów
- ▶ Inne operacje na zbiorach: suma, przekrój, różnica
- ▶ Oczywiście możliwe również dla relacji (tabel)... o ile zgodne schematy
- ▶ Wszystkie trzy są zaimplementowane... w PostgreSQLu
- ▶ MySQL: UNION (oraz UNION ALL nie usuwająca duplikatów)
- ▶ Operacja nie na tabelach, tylko na wynikach zapytań:
`SELECT * FROM [t1] UNION SELECT * FROM [t2]`
- ▶ Przekrój i różnicę można zrealizować inaczej (o czym dalej)

- ▶ Czy możliwe jest „obustronne” złączenie zewnętrzne? Tak!
- ▶ FULL OUTER JOIN... w PostgreSQLu
- ▶ MySQL: UNION wyników SELECTów z LEFT oraz RIGHT JOIN
- ▶ Złączenia są działaniami łącznymi, o ile rozpatrujemy tylko jeden rodzaj
- ▶ „Mieszane” złączenia mogą dawać różne wyniki w zależności od wstawienia nawiasów:

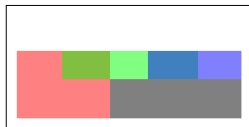
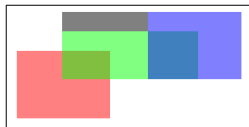
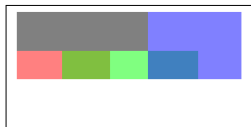
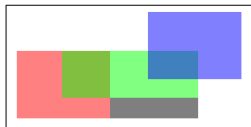
`[t1] LEFT JOIN [t2] RIGHT JOIN [t3]`



$(T_1 \xleftarrow{\quad} T_2) \xrightarrow{\quad} T_3$



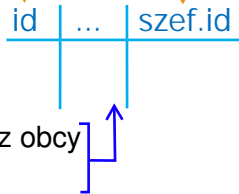
$T_1 \xleftarrow{\quad} (T_2 \xrightarrow{\quad} T_3)$





PRIMARY
KEY

FOREIGN
KEY



- ▶ Tabele można łączyć same ze sobą
- ▶ Szukamy par „pracownik–podwładny” (klucz obcy wskazujący na kolumnę tej samej tabeli)
- ▶ Szukamy (znowu) najdroższego produktu, rozważając pary cen: jeśli od danej ceny jest tylko jedna większa lub równa (tj. ona sama), to znaczy, że jest maksymalna
- ▶ Szukamy klienta, który zamówił dwa określone produkty (zwłaszcza bez możliwości policzenia przekroju zbiorów. . .)
- ▶ Zazwyczaj konieczne aliasowanie: `SELECT t1.k1, t2.k2
FROM tab AS t1 JOIN tab AS t2 ON t1.k3 = t2.k3`

- ▶ Zagnieżdżone wyrażenia SELECT, w nawiasach
- ▶ Mogą występować w każdej klauzuli (zewnętrznego) zapytania (w standardzie — poza GROUP BY i ORDER BY, w MySQL również tam, ale to dosyć wydumane)
- ▶ W klauzuli FROM: łączone jak zwykłe tabele...

```
SELECT nazwa, sztuk
FROM produkty NATURAL LEFT JOIN (
    SELECT p_id AS idp, sztuk
    FROM detal_zamow
    WHERE sztuk > 1
) AS foo
WHERE cena < 2000;
```

- ▶ ... ale wymagany alias
- ▶ Ułatwiają pisanie zapytań
- ▶ Ograniczają rozmiar pośrednich wyników obliczeń
- ▶ Zwiększają siłę wyrażu języka: kilkustopniowa agregacja

Nierówności na krotkach:
→ porządek leksykograficzny
(p.id, sztuk) < (P, S) oznacza:
• p.id < P lub
• p.id = P oraz sztuk < S
i analogicznie dla dłuższych

- ▶ Dzielą się na *wierszowe* i *tablicowe*
- ▶ Wierszowe zwracają (najwyżej) jeden wiersz
- ▶ Skąd to wiadomo? Agregacja, klucze
- ▶ Wyniki wchodzą do warunków filtrowania

```
SELECT nazwa FROM produkty
WHERE cena > 4 * (SELECT MIN(cena) FROM produkty);
```

- ▶ Niekoniecznie muszą zwracać jedną kolumnę

```
SELECT idd FROM detal_zamow
WHERE (p_id, sztuk) = (
    SELECT idp, ilosc
    FROM produkty
    WHERE idp = 5
);
```

- ▶ NULL dla pustego wyniku podzapytania

- ▶ Zwracają (potencjalnie) wiele wierszy
- ▶ Nowe operatory: [NOT] IN, ANY, ALL, EXISTS
- ▶ IN sprawdza, czy coś należy do wyniku podzapytania

```
SELECT nazwa FROM produkty
WHERE (LEFT(nazwa, 1), cena) IN (
    SELECT ANY_VALUE(LEFT(nazwa, 1)), MAX(cena)
    FROM produkty
    GROUP BY LEFT(nazwa, 1)
);
```




Operator ANY i ALL

- ... chyba, że wynik podzapytania pusty: ANY zwraca fałsz, ALL — prawdę

$\forall y \in S \varphi$ } skrót dla $\forall y (y \in S \Rightarrow \varphi)$ } a gdy $S = \emptyset$ to $y \in S$ jest Fałszem,
 $\exists y \in S \varphi$ } $\exists y (y \in S \wedge \varphi)$ } zaś $\left. \begin{array}{l} F \Rightarrow \varphi \text{ prawdą} \\ F \wedge \varphi \text{ fałszem} \end{array} \right\}$ niezależnie od φ

- ▶ Jednoargumentowy, sprawdza, czy wynik jest pusty

```
SELECT nazwa FROM produkty
```

```
WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM detal_zamow WHERE idp = p_id);
```

- ▶ Nie ma znaczenia, co SELECTujemy w podzapytaniu
- ▶ Zazwyczaj podzapytanie zależy od wartości z zapytania zewnętrznego (inaczej jego wynik byłby stały)
- ▶ Podzapytania *skorelowane* (nie tylko przy EXISTS):
obliczane potencjalnie raz dla każdego wiersza zapytania zewnętrznego (nieskorelowane: raz na zapytanie)
- ▶ Potencjalnie nieefektywne! (choć może czasem nie do uniknięcia)

- ▶ Można je zagnieżdżać wielokrotnie (podzapytania w podzapytaniach)
- ▶ Konieczność precyzyjnych odwołań do (aliasowanych) tabel, zwłaszcza dla skorelowanych:

SELECT nazwa FROM produkty AS foo ← najbliższa 'foo.cena' jest poziom wyżej
WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM produkty WHERE cena > foo.cena);

- ▶ Mogą występować w klauzuli SELECT — oczywiście wierszowe, w dodatku jednokolumnowe, zazwyczaj skorelowane

```
mysql> SELECT nazwa,
-> (SELECT MAX(data) FROM zamow WHERE k_id = idk)
-> FROM klienci WHERE LENGTH(nazwa) < 6;
```

nazwa	(select max(data) from zamow where k_id = idk)
...	...

- ▶ Z podobnymi zastrzeżeniami także w GROUP BY, ORDER BY

- ▶ Element DDL, ale upraszcza tworzenie zapytań
- ▶ „Tabele wirtualne”
- ▶ `CREATE [OR REPLACE] VIEW [nazwa] AS [zapytanie]`
- ▶ Nazwy kolumn: opcjonalna lista (`[kol1]`, `[kol2]`, ...) albo wynikające z zapytania (aliasy)
- ▶

```
mysql> CREATE VIEW kli_zam_popoludn AS
->   SELECT * FROM klienci JOIN zamow ON idk = k_id
->   WHERE hour(data) >= 12;
Query OK, 0 rows affected (0,02 sec)
```
- ▶ Intuicja: często używane podzapytania możemy „zapakować” w perspektywę
- ▶ Widoczne w `SHOW TABLES` choć tabelami nie są
- ▶ Usuwanie: `DROP VIEW [IF EXISTS] [nazwa], ...`