



Bazy Danych

Andrzej M. Borzyszkowski

Instytut Informatyki
Uniwersytetu Gdańskiego

materiały dostępne elektronicznie
<http://inf.ug.edu.pl/~amb>

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

Cztery główne operacje / słowa kluczowe

- **SELECT** – główna operacja wyszukiwania danych
- **SELECT [ALL | DISTINCT] lista_attributów_wynikowych [lista_klauzul];**
 - **lista_attributów_wynikowych** rzut i zmiana nazwy kolumny
 - **lista_klauzul** obcięcie, złączenie, funkcje agregujące, porządkowanie
 - klauzule: **FROM WHERE ORDER BY GROUP BY HAVING**
- **INSERT** – realizuje aktualizację/wstawianie danych
- **UPDATE** – realizuje aktualizację/zmianę wartości danych
- **DELETE** – realizuje aktualizację/usuwanie danych

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

3/27

Język SQL, operowanie na danych (*data manipulation language*) c.d.

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

2/27

Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie

- **SELECT** zwraca jako wynik zbiór krotek
 - może być on użyty jako źródło kolejnego wyszukiwania
SELECT ... FROM (SELECT ...
 - może być użyty w klauzuli WHERE do testowania niepustości
... WHERE [NOT] EXISTS (SELECT ...
 - albo należenia
... WHERE ... [NOT] IN (SELECT ...
 - tabela z jednym wierszem jest utożsamiana z tym wierszem i może być użyta do porównania
... WHERE ... = (SELECT ...
 - tabela jednokolumnowa z jednym wierszem może być użyta jako pojedynczy element wyniku
SELECT ..., (SELECT ...) FROM
 - albo jako wartość przy aktualizacji

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

4/27

Instrukcja SELECT

- Podaj nazwiska klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 lutego 2025:

```
SELECT DISTINCT nazwisko  
FROM klient K, zamowienie  
WHERE K.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2025-2-1'
```

- rozwiązanie to jest niezbyt szczęśliwe
- jeśli dwóch występuje dwóch klientów o tym samym nazwisku, to tego nie zauważymy
- użycie **DISTINCT** jest konieczne, ponieważ dla danego klienta może być wiele zamówień
- właściwsze byłoby użycie **SELECT DISTINCT nr, nazwisko**
- jeśli nie jesteśmy zainteresowani wyświetlaniem nr, to trzeba stosować grupowanie (**GROUP BY**)

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

5/27

Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie, przykład

- Właściwe rozwiązanie:

```
SELECT nazwisko FROM klient  
WHERE nr IN ( SELECT klient_nr  
FROM zamowienie  
WHERE data_zlozenia > '2025-2-1'  
)
```

- zagnieżdżona tabela użyta w warunku, tabela jednokolumnowa służy jako zbiór wartości
- nie jest obliczane złączenie
- każdy klient jest wyświetlany co najwyżej raz (tzn. jeśli spełnia warunek)
- jeśli powtarzają się nazwiska klientów spełniających warunek, to będą one uwzględnione

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

6/27

Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie c.d.

- Podaj nazwiska klientów, którzy cokolwiek zamówili (tzn. złożyli niepuste zamówienie – puste też bywają):

```
SELECT nazwisko  
FROM klient WHERE nr IN  
(SELECT klient_nr  
FROM zamowienie WHERE nr IN  
(SELECT zamowienie_nr  
FROM pozycja  
)  
)
```

- wielokrotne zagnieżdżenia, trzeba rozpatrywać od wewnątrz

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

7/27

Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie w klauzuli FROM, alias dla wyniku

- Oblicz i zanalizuj zysk:

```
SELECT *,  
case when zysk/koszt < 0 then 'ujemny'  
when zysk/koszt < 0.4 then 'za mało'  
when cena is NULL then 'brak danych'  
else 'ok'  
end as opinia  
FROM (SELECT *, cena - koszt AS zysk FROM towar) AS  
QQ
```

- tabela w zagnieżdżeniu ma dodatkową kolumnę, o którą można pytać
- tabela ta musi być nazwana i wówczas może być użyta jako źródło dla kolejnego wyszukiwania
- Postgres od pewnej wersji nie wymaga tej nazwy

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

8/27

Zagnieżdżenie: korelacja

- Podaj nazwiska klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 lutego 2025:

```
SELECT nazwisko
FROM klient
WHERE EXISTS (
  SELECT *
  FROM zamowienie
  WHERE klient.nr = klient_nr AND data_zlozenia >
  '2025-2-1'
)
```

- wewnętrzny **SELECT** odwołuje się do tabeli zewnętrznej
 - jest to bardzo bliskie kwantyfikatora egzystencjalnego w rachunku krotek
 - nie możemy wykonać wewnętrznego zapytania w oderwaniu od reszty, występuje korelacja*

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

9/27

Zagnieżdżenie: brak korelacji

- Podaj dane klientów którzy złożyli zamówienie po 1 lutego 2025

```
SELECT nazwisko FROM klient
WHERE nr IN ( SELECT klient_nr
              FROM zamowienie
              WHERE data_zlozenia > '2025-2-1'
            )
```

- zagnieżdżona tabela użyta w warunku służy jako zbiór
- możemy najpierw wykonać wewnętrzne zapytanie, a potem zewnętrzne
- w zapytaniu podrzędnym nie ma odwołania do wiersza z tabeli zewnętrznej – *brak korelacji*

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

10/27

Zagnieżdżenie: możliwość błędów

- SELECT nazwisko**
FROM klient
WHERE EXISTS (
 SELECT * FROM zamowienie
 WHERE nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2025-2-1'
)

- Atrybuty w wewnętrznym **SELECT** pochodzą domyślnie z wewnętrznej tabeli
 - w podanym przykładzie atrybut „nr” występuje i w tabeli klientów i zamówień
 - atrybut będzie błędnie uznany za wartość z tabeli zamówień, brak korelacji,
 - gdyby występował wyłącznie w tabeli klientów, byłaby korelacja i nie byłoby błędu

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

11/27

Zagnieżdżenie: korelacja c.d.

- Podaj dane klientów, których nazwiska się powtarzają:

```
SELECT imie, nazwisko, miasto
FROM klient K
WHERE EXISTS (
  SELECT *
  FROM klient
  WHERE nazwisko=K.nazwisko AND nr != K.nr
)
```

- *występuje korelacja*, wewnętrzne pytanie zawiera odwołanie do wiersza z tabeli zewnętrznej
- dodatkowo, tutaj tabela przeglądana w podrzędnym zapytaniu jest ta sama co w zewnętrznym, występuje konieczność nazwania zewnętrznej tabeli
- możliwość błędu w określeniu tabeli źródłowej

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

12/27

Zagnieżdżenie: brak korelacji c.d.

- Podaj dane klientów, których nazwiska się powtarzają:

```
SELECT imie, nazwisko, miasto
FROM klient
WHERE nazwisko IN (
    SELECT nazwisko
    FROM klient
    GROUP BY nazwisko HAVING count (nazwisko) > 1
)
```

- brak korelacji, w zapytaniu podrzędnym nie ma odwołania do wiersza z tabeli zewnętrznej
- mimo, że ta sama tabela przeglądana jest dwukrotnie, brak korelacji powoduje brak potrzeby zmiany nazwy
- wiadomo w każdym miejscu o czyje nazwisko chodzi

13/27

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

Zagnieżdżenie w atrybucie wynikowym: korelacja III

- Podaj numery towarów wraz z ich całkowitymi wielkościami zamówień:

```
SELECT towar_nr, sum(ilosc) AS razem
FROM pozycja
GROUP BY towar_nr
```

- Inne rozwiązanie:

```
SELECT nr, ( SELECT sum(ilosc) AS razem
              FROM pozycja
              WHERE towar_nr=towar.nr )
```

```
FROM towar
```

- wyświetlone są wszystkie towary, nawet te niezamawiane
- zagnieżdżona tabela 1x1 użyta jako pojedyncza wartość
- wewnętrzny **SELECT** odwołuje się do tabeli zewnętrznej
- nawet jeśli wskazanie nie wystąpi bo nie jest konieczne
- występuje korelacja

14/27

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

Zagnieżdżenie jako wartość: korelacja raz jeszcze

- Podaj dane o zamówieniach składanych przez klientów z Gdańska

```
SELECT * FROM zamowienie Z
WHERE ( SELECT miasto
        FROM klient K
        WHERE K.nr = Z.klient_nr
        ) = 'Gdańsk'
```

- klient_nr jest kluczem obcym w tabeli zamówień, jest więc dokładnie jeden klient dla tego zamówienia, wynikiem instrukcji **SELECT** jest tabela 1x1, czyli pojedyncza wartość
- występuje korelacja
- klient_nr jest jednoznaczna nazwą, można nawet nie wspomnieć, że pochodzi z tabeli zamówień

15/27

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

Negatywne zapytanie

- Podaj nazwiska klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 lutego 2025:

```
SELECT DISTINCT nazwisko
FROM klient K, zamowienie
WHERE K.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2025-2-1'
```

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie złożyli zamówienia po 1 lutego 2025 ?

- nie wiadomo, któremu warunkowi zaprzeczyć

```
data_zlozenia <= '2025-2-1'
```

- oznacza zamówienie złożone wcześniej, ale jednak złożone
- klient mógł złożyć zamówienia i przed i po podanej dacie

```
K.nr != klient_nr
```

- jest totalnym nieporozumieniem, wyświetla klientów z cudzymi zamówieniami

16/27

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

Negatywne zapytanie 2

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie złożyli zamówienia po 1 lutego 2025:

```
SELECT nazwisko FROM klient  
WHERE nr NOT IN ( SELECT klient_nr FROM zamowienie  
WHERE data_zlozenia > '2025-2-1' )
```

– albo

```
SELECT nazwisko FROM klient K  
WHERE NOT EXISTS (  
SELECT * FROM zamowienie  
WHERE K.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2025-2-  
1' )
```

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

17/27

Instrukcja SELECT – operacje teoriomnogościowe

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie złożyli zamówienia po 1 lutego 2025

```
SELECT nazwisko FROM klient  
EXCEPT  
SELECT nazwisko FROM klient  
WHERE nr IN ( SELECT klient_nr FROM zamowienie  
WHERE data_zlozenia > '2025-2-1' )
```

- operacja różnicy relacji
- w tym przypadku rozwiązanie jest *nieprawidłowe*
- może być dwóch klientów o tym samym nazwisku, jeden złożył zamówienie w badanym okresie, a drugi nie złożył
- byłoby inaczej, gdyby wyświetlać nr klienta (wartość klucza)

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

18/27

Instrukcja SELECT – operacje teoriomnogościowe, c.d.

- Podaj dane klientów z Gdańska, którzy złożyli zamówienie

```
SELECT k.nr, imie, nazwisko FROM klient k JOIN  
zamowienie ON klient_nr=k.nr  
INTERSECT  
SELECT nr, imie, nazwisko FROM klient WHERE  
miasto='Gdańsk';
```

- operacja przekroju relacji
- i znowu bez klucza głównego rozwiązanie jest nieprawidłowe, jeden klient może być z Gdańska, inny złożyć zamówienie, imię i nazwisko te same

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

19/27

Instrukcja SELECT – operacje teoriomnogościowe, c.d.

- Podaj informacje o towarach, których w magazynie jest mało lub wcale

```
SELECT t.* FROM towar t JOIN zapas ON nr = towar_nr  
WHERE ilosc < 10  
UNION  
SELECT * FROM towar  
WHERE nr NOT IN ( SELECT towar_nr FROM zapas )
```

- operacja sumy teoriomnogościowej relacji
- w wersji z **UNION ALL** powtórzenia krotek są zachowane

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

20/27

Instrukcja INSERT – składnia

- **INSERT INTO cel [(lista_elementów)] źródło;**
 - **cel** jest nazwą tabeli, do której wstawiamy dane
 - **lista_elementów** zawiera listę nazw atrybutów, którym chcemy nadać wartość, może być mniejsza niż pełna lista atrybutów tabeli **cel**
 - **źródło** ma jedną z dwu postaci

VALUES (lista_wartości)

albo tabela otrzymana w wyniku operacji **SELECT**

- Od pewnej wersji PostgreSQL dopuszcza wygodniejszą formę wstawiania wielu wierszy:

VALUES (lista_wartości) [,(lista_wartości)]*

tzn. wymienienie wielu wierszy pod jednym słowem **VALUES**

21/27

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

Instrukcja INSERT – przykład

**INSERT INTO kod_kreskowy
VALUES ('4892840112975', 17)**

- wstawia jeden wiersz
- nadaje wartości atrybutom zadeklarowanym w definicji tabeli, w kolejności deklaracji
- nie można opuścić żadnego z atrybutów

**INSERT INTO towar (opis, koszt)
VALUES ('donica duża', 26.43),
('donica mała', 13.36)**

- wstawia dwa wiersze
- atrybuty „nr” oraz „cena” nie zostały wymienione
- będą miały wartość domyślną (kolejny numer / NULL)
- kolejność atrybutów nie musi być zgodna z kolejnością deklaracji w tabeli

22/27

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

Instrukcja INSERT – przykład, c.d.

- **INSERT INTO chwilowa
SELECT imie, nazwisko, ulica_dom
FROM klient
WHERE miasto = 'Gdańsk'**

– wstawia do utworzonej wcześniej tabeli 'chwilowa' całą tabelę otrzymaną w wyniku obliczenia operacji **SELECT**

- Postgres: celowe może być zdefiniowanie tabeli jako

**CREATE TEMP TABLE chwilowa (imię
varchar(11),**

– taka tabela jest usuwana po zakończeniu sesji

- **INSERT INTO towar (opis, koszt, cena)
VALUES ('ramka do fotografii 3"x4"', 13.36, NULL)**

- podwójny apostrof służy do wprowadzenia znaku apostrofu
- można wprowadzić w jawny sposób wartość nieokreśloną

23/27

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

Instrukcja UPDATE – składnia

- **UPDATE cel SET element = wartość
WHERE warunek**

- **cel** jest nazwą tabeli, w której aktualizujemy dane
- **element** jest nazwą atrybutu, któremu przypisujemy **wartość**
- klauzula **WHERE** wyznacza wiersze, w których będzie dokonana aktualizacja
- ma ona identyczne znaczenie jak w instrukcji **SELECT**, w szczególności jej brak oznacza, że wszystkie wiersze będą aktualizowane

- SQL nie przewiduje możliwości aktualizacji kilku atrybutów w jednym poleceniu

- niektóre implementacje dopuszczają taką możliwość

24/27

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

Instrukcja UPDATE – przykład

- **UPDATE towar SET cena = 1.15
WHERE nr=5**
 - aktualizacja pojedynczego wiersza (klucz główny)
- **UPDATE towar SET cena = cena*1.15
WHERE opis LIKE '%układanka%'**
 - aktualizacja wielu wierszy jednocześnie
- **UPDATE towar SET cena = (
SELECT cena FROM towar WHERE nr=5)**
 - tabela 1x1 występuje w roli pojedynczej wartości (gdyby warunek **WHERE** w zagnieżdżonym zapytaniu nie odwoływał się do wartości kluczowej, polecenie **UPDATE** mogłoby produkować błąd)
 - brak warunku **WHERE** w poleceniu **UPDATE** oznacza, że jest globalne – dotyczy całej tabeli

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

25/27

Instrukcja DELETE

- **DELETE FROM cel
WHERE warunek**
 - **cel** jest nazwą tabeli, z której usuwamy dane
 - klauzula **WHERE** wyznacza wiersze, w których będzie dokonana aktualizacja
 - ma ona identyczne znaczenie jak w instrukcji **SELECT**, w szczególności jej brak oznacza, że wszystkie wiersze są usuwane
- PostgreSQL i inne implementacje pozwalają na nieodwołalne usunięcie całej zawartości tabeli:
 - **TRUNCATE TABLE cel**
 - Uwaga: usuwanie wszystkich danych z tabeli, to nie jest to samo co usuwanie tabeli
 - **DROP TABLE cel**

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

26/27

Instrukcja DELETE – przykład

- Usuń dane o klientach z Gdańska
**DELETE FROM klient
WHERE miasto = 'Gdańsk'**
- Usuń dane o zamówieniach składanych przez klientów z Gdańska
**DELETE FROM zamowienie Z
WHERE EXISTS (SELECT *
FROM klient K
WHERE K.nr = Z.klient_nr AND miasto = 'Gdańsk')**
 - klient_nr jest kluczem obcym w tabeli zamówień, jest jeden klient dla tego zamówienia, z Gdańska lub nie

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

27/27