



Bazy Danych

Andrzej M. Borzyszkowski

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

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

Język SQL, cz. 2, operowanie na danych (*data manipulation language*) c.d.

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

Cztery główne operacje / słowa kluczowe

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

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

3

Instrukcja SELECT – lista atrybutów

- Atrybut wynikowy jest albo gwiazdką ***** albo postaci *wyrażenie_skalarne* [**[AS] nazwa_kolumny**]
- ***** oznacza wszystkie atrybuty
SELECT * FROM towar
 - wyświetla całą tabelę towarów
- *wyrażenie_skalarne* będzie najczęściej nazwą pojedynczego atrybutu
SELECT imie, nazwisko FROM klient
- Realizuje rzut relacji: $\pi[\text{imie}, \text{nazwisko}](\text{Klient})$
- **DISTINCT** usuwa powtarzające się wiersze w tabeli wynikowej, domyślnie jest **ALL**
 - cena usuwania nie jest błaha przy większych danych
 - niektóre implementacje porządkują wynik, nie jest to standard

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

4

Instrukcja SELECT – atrybuty wynikowe

- wyrażenie_skalarne** może odwoływać się do nazw atrybutów, ale zawierać dodatkowe obliczenia
- nazwa_kolumny** będzie nazwą kolumny w tabeli wynikowej
- SELECT *, cena – koszt AS zysk FROM towar**
 - dodaje nową kolumnę w wyświetlanym wyniku
 - zawiera ona wyniki obliczeń

nr	opis	koszt	cena	zysk
1	układanka drewniana	15,23	21,95	6,72
2	układanka typu puzzle	16,43	19,99	3,56
3	kostka Rubika	7,45	11,49	4,04
4	Linux CD	1,99	2,49	0,50
5	chusteczki higieniczne	2,11	3,99	1,88
6	ramka do fotografii 4'x6'	7,54	9,95	2,41

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

5

Instrukcja SELECT – atrybuty wynikowe c.d.

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

nr	opis	koszt	cena	zysk	opinia
8	ramka do fotografii 3'x4'	13,36	19,95	6,59	ok
9	szczotka do zębów	0,75	1,45	0,70	ok
10	moneta srebrna z Papieżem	20,00	20,00	0,00	za mało
11	torba plastikowa	0,01	0,00	-0,01	ujemny
12	głośniki	19,73	25,32	5,59	za mało
13	nożyczki drewniane	8,18			brak danych
14	kompas wielofunkcyjny	22,10			brak danych

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

6

Instrukcja SELECT – atrybuty wynikowe c.d.

- Możliwość wykonania obliczeń wykracza poza proste operacje algebry relacji (rzut uogólniony)
- Dodatkowe obliczenia w wyrażeniu skalarnym nie muszą ograniczać się do atrybutów z tabel
- SELECT 2+2**
- SELECT now()**
- SELECT version()**

version

PostgreSQL 9.5.12 on x86_64-pc-linux-gnu, compiled by gcc (Ubuntu 5.4.0-6ubuntu1~16.04.9) 5.4.0 20160609, 64-bit

(1 row)

- tabela wynikowa w ogóle nie odwołuje się do żadnej relacji

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

7

Instrukcja SELECT – różne warunki WHERE

- Podaj nazwiska klientów spoza Trójmiasta:
**SELECT nazwisko FROM klient
WHERE miasto NOT IN ('Gdańsk', 'Gdynia', 'Sopot')**
 - warunek należenia do zbioru
- Podaj opis wszystkich ramek do fotografii, które mają podany wymiar w calach (tj. znak prim na końcu opisu)
**SELECT opis FROM towar
WHERE opis LIKE 'ramka%' and opis LIKE E '%\''**
 - dopasowanie wzorca tekstowego
- Wyświetl szczegóły zamówień złożonych w lutym 2019
**SELECT * FROM zamowienie
WHERE data_zlozenia BETWEEN '2019-02-01' AND '2019-02-29'**
 - warunek dla zakresu dat

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

8

Instrukcja SELECT – wyrażenia warunkowe w klauzuli WHERE

- Pojedyncze wartości: **WHERE** *cena* > 3.14
- Relacja pomiędzy wartością a zbiorem wartości:
WHERE *miasto* NOT IN ('Gdańsk', 'Gdynia', 'Sopot')
WHERE *koszt* >= ALL (SELECT *koszt* FROM *towar*)
- Istnienie elementów: **WHERE NOT EXISTS** (SELECT *
Jednoznaczność elementów:
SELECT * FROM *zamowienie*
WHERE NOT
klient_nr MATCH UNIQUE (SELECT *nr* FROM *klient*)
(to się nie powinno zdarzyć, jeśli *nr* jest kluczem w tabeli *klientów*)

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

9

Instrukcja SELECT – klauzula ORDER BY

- Klauzula ORDER BY
ORDER BY *lista_kolumn* [DESC | ASC]
- Występuje po klauzulach **FROM** i **WHERE**
- Wynikiem jest tabela, w której wiersze uporządkowano według atrybutów z listy kolumn, kolejność rosnąca (**ASC**, domyślnie) lub malejąca (**DESC**)
SELECT * FROM *towar* **ORDER BY** *koszt* **DESC**
 - wyświetla tabelę towarów uporządkowaną według kosztów, zaczynając od największych**SELECT * FROM** *towar* **ORDER BY** *koszt* **DESC** **LIMIT** 3
 - dotatkowa opcja pozwalająca ograniczyć wyświetlanie

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

10

Instrukcja SELECT – funkcje agregujące

- wyrażenie_skalarne** w części **SELECT** może być funkcją obliczaną dla wielu/wszystkich wierszy tabeli
 - jeśli nie wystąpi zmiana nazwy **AS** *nazwa_kolumny* to nazwa funkcji będzie nazwą w tabeli wynikowej
SELECT *count(*)* **FROM** *klient*
 - zwraca liczbę klientów
 - tylko jedna kolumna, o nazwie „count”, i jeden wiersz
 - wynik może być użyty jako pojedyncza liczba
SELECT *count (DISTINCT nazwisko)* **FROM** *klient*
 - usuwa powtórzenia przed podjęciem zliczania
SELECT *max(koszt), min(koszt), avg(koszt)* **AS** *średni* **FROM** *towar*
 - wyświetla tabelę o jednym wierszu i trzech kolumnach

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

11

Instrukcja SELECT – klauzula GROUP BY

- Klauzula GROUP BY
GROUP BY *lista_kolumn*
- Występuje po klauzulach **FROM** i **WHERE**
- Wynikiem jest tabela, w której zgrupowano wiersze o identycznych atrybutach z listy kolumn
- Elementy wyboru instrukcji **SELECT** mają obowiązek dawać jednoznaczną wartość dla każdej grupy:
 - albo muszą odwoływać się do atrybutów z listy kolumn, w/g których grupujemy
 - albo do funkcji agregujących
SELECT *towar_nr, count(zamowienie_nr), sum(ilosc)* **FROM** *pozycja*
GROUP BY *towar_nr*
ORDER BY *count(zamowienie_nr)* **DESC**

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

12

Instrukcja SELECT – klauzula GROUP BY, c.d.

- Wymóg jednoznaczności dla wartości atrybutu traktowany jest w SQL formalnie
 - tzn. można odwoływać się do tylko atrybutów, w/g których następuje grupowanie
 - nie wystarczy gwarancja jednoznaczności poprzez użycie klucza kandydującego
 - w poniższym przykładzie trzeba dodać atrybut opis do grupowania, mimo że nie spowoduje to zmiany grup
 - SELECT** towar.nr, opis, count(zamowienie_nr), sum(ilosc)
 - FROM** pozycja **INNER JOIN** towar **ON** towar_nr=towar.nr
 - GROUP BY** towar.nr, opis
 - ORDER BY** count(zamowienie_nr) **DESC**
- W Postgresie wersji 9 w powyższym przykładzie można opuścić atrybut opis, grupowanie wg klucza gwarantuje jednoznaczność

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

13

Instrukcja SELECT – klauzula HAVING

- Klauzula HAVING

HAVING *wyrażenie_warunkowe*

- Występuje po innych klauzulach
- Wynikiem jest tabela taka jak otrzymana poprzez użycie **GROUP BY**, ale dodatkowo z wyeliminowanymi grupami nie spełniającymi wyrażenia warunkowego
- Brak **GROUP BY** oznacza, że cała tabela jest jedną grupą
- Wyrażenie warunkowe odwołuje się do wartości, które można wyświetlić legalnie w **SELECT**

```
SELECT towar_nr, count(zamowienie_nr) FROM pozycja
GROUP BY towar_nr
HAVING count(zamowienie_nr) > 1
ORDER BY count(zamowienie_nr) DESC
```

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

14

Instrukcja SELECT – klauzula HAVING, użycie

- SELECT** towar.nr, opis, count(zamowienie_nr)
FROM pozycja **INNER JOIN** towar **on** towar_nr=towar.nr
GROUP BY towar.nr, opis
HAVING opis **LIKE** '%układanka%'
 - jest prawidłowe, ale nielogiczne i nieślusne
 - HAVING** jest słuszne, gdy odwołuje się do wartości zagregowanych
 - wartości pojedynczych krotek powinny być zbadane przed grupowaniem, w klauzuli **WHERE**
- ```
SELECT towar.nr, opis, count(zamowienie_nr)
FROM pozycja INNER JOIN towar on towar_nr=towar.nr
WHERE opis LIKE '%układanka%'
GROUP BY towar.nr, opis
```

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

15

## Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie

- Podaj nazwiska klientów, którzy założyli zamówienie po 1 marca 2019:  
**SELECT** **DISTINCT** nazwisko  
**FROM** klient K, zamowienie  
**WHERE** K.nr = klient\_nr **AND** data\_zlozenia > '2019-3-1'
- 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 (**DISTINCT GROUP BY**)

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

16

## Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie, c.d.

- Właściwe rozwiązanie:  

```
SELECT nazwisko FROM klient
WHERE nr IN (SELECT klient_nr
 FROM zamowienie
 WHERE data_zlozenia > '2019-3-1'
)
```

  - zagnieżdżona tabela użyta w warunku, tabela jednokolumnowa służy jako zbiór
  - 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

17

## Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie głębokie

- 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

18

## Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie w atrybucie wynikowym

- Podaj numery towarów wraz z ich całkowitymi wielkościami zamówień:  

```
SELECT towar_nr, sum(ilosc) AS razem
FROM pozycja
GROUP BY towar_nr
```
- Podobne rozwiązanie:  

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

  - zagnieżdżona tabela 1x1 użyta jako pojedyncza wartość
  - wyświetlone są wszystkie towary, nawet te niezamawiane

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

19

## 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) QQ
```

  - tabela w zagnieżdżeniu ma dodatkową kolumnę
  - tabela ta musi być nazwana i wówczas może być użyta jako źródło dla kolejnego wyszukiwania

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

20

## Instrukcja SELECT – warunek niepustości

- Podaj nazwiska klientów, którzy założyli zamówienie po 1 marca 2019 – jeszcze jedno rozwiązanie:  
**SELECT nazwisko**  
**FROM klient K**  
**WHERE EXISTS (**  
    **SELECT \***  
    **FROM zamowienie**  
    **WHERE K.nr = klient\_nr AND data\_zlozenia > '2019-3-1'**  
**)**
  - ponieważ testujemy tylko niepustość zbioru wierszy, więc nie zależy nam na szczegółowych wynikach
- wewnętrzny **SELECT** odwołuje się do tabeli zewnętrznej
  - jest to bardzo bliskie kwantyfikatora egzystencjalnego w rachunku krotek

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

21

## Instrukcja SELECT – negatywne zapytanie

- Podaj nazwiska klientów, którzy założyli zamówienie po 1 marca 2019:  
**SELECT DISTINCT nazwisko**  
**FROM klient K, zamowienie**  
**WHERE K.nr = klient\_nr AND data\_zlozenia > '2019-3-1'**
- Podaj nazwiska klientów, którzy nie założyli zamówienia po 1 marca 2019 ?
  - nie wiadomo, któremu warunkowi zaprzeczyć  
**data\_zlozenia <= '2019-3-1'**
  - 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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

22

## Instrukcja SELECT – negatywne zapytanie 2

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie założyli zamówienia po 1 marca 2019:  
**SELECT nazwisko FROM klient**  
**WHERE nr NOT IN ( SELECT klient\_nr FROM zamowienie**  
    **WHERE data\_zlozenia > '2019-3-1' )**
  - albo  
**SELECT nazwisko FROM klient K**  
**WHERE NOT EXISTS (**  
    **SELECT \* FROM zamowienie**  
    **WHERE K.nr = klient\_nr AND data\_zlozenia > '2019-3-1' )**
- Będą jeszcze inne rozwiązania tego problemu

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

23

## Instrukcja SELECT – operacje algebry relacji

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie założyli zamówienia po 1 marca 2019 ?  
**SELECT nazwisko FROM klient**  
**EXCEPT**  
**SELECT nazwisko FROM klient**  
**WHERE nr IN ( SELECT klient\_nr FROM zamowienie**  
    **WHERE data\_zlozenia > '2019-3-1' )**
  - 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)
- Istnieją też **UNION** oraz **INTERSECT**
  - w wersji z **UNION ALL** powtórzenia krotek są zachowane

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

24



## 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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

25

## 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

26

## 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

27

## Instrukcja DELETE – przykład

- Usuń dane o klientach z Gdańska  
**DELETE FROM** klient  
**WHERE** miasto = 'Gdańsk'
- Usuń wszelkie informacje o zamówieniach składanych przez klientów z Gdyni  
**DELETE FROM** zamowienie Z  
**WHERE** ( **SELECT** miasto  
**FROM** klient K  
**WHERE** K.nr = Z.klient\_nr  
**) = 'Gdynia'**
  - 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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

28