



# Relacyjne Bazy Danych

Andrzej M. Borzyszkowski  
PJATK/ Gdańsk

materiały dostępne elektronicznie  
<http://szuflandia.pjwstk.edu.pl/~amb>

© Andrzej M. Borzyszkowski  
Relacyjne Bazy Danych

## Cztery główne operacje / słowa kluczowe

- Stosowane są do tabel, nie zbiorów
  - wiersze mogą się powtarzać
  - kolejność wierszy gra rolę
- **SELECT** – główna operacja wyszukiwania danych,
  - realizuje zmianę nazwy, obcięcie, rzut i złączenie relacji
- **INSERT** – realizuje aktualizację/wstawianie danych
- **UPDATE** – realizuje aktualizację/zmianę wartości danych
- **DELETE** – realizuje aktualizację/usuwanie danych
- Notacja użyta dalej
  - [ ] oznacza element składniowy opcjonalny
  - | oznacza wybór jednego z elementów składniowych

© Andrzej M. Borzyszkowski  
Relacyjne Bazy Danych

3

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

© Andrzej M. Borzyszkowski  
Relacyjne Bazy Danych

2

## 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 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**

© Andrzej M. Borzyszkowski  
Relacyjne Bazy Danych

4

## 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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

5

## 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**
- 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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

6

## Instrukcja SELECT – składnia

- **SELECT** [ ALL | DISTINCT ] lista\_atrybutów\_wynikowych  
  [ lista\_klauzul ];
- lista\_atrybutów\_wynikowych realizuje m.in. rzut i zmianę nazwy kolumny, nie może być pusta
- lista\_klauzul realizuje m.in. obcięcie i złączenie
- klauzule: **FROM** **WHERE** **ORDER BY** **GROUP BY** **HAVING**

**SELECT DISTINCT** imie, nazwisko  
  -- rzut na atrybuty

**FROM** klient

**WHERE** miasto = 'Gdańsk'

  -- obcięcie do wierszy  
  spełniających warunek

imię	nazwisko
Agnieszka	Kołak
Andrzej	Sosnowy
Barbara	Songin
Ewa	Hałasa
Jan	Soroczyński
Marzena	Niezabitowska-Nasiadko

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

7

## Instrukcja SELECT – klauzula FROM

- Klauzula **FROM**  
  **FROM** lista\_tabel
- Lista tabel nie może być pusta
- Wynikiem jest iloczyn kartezjański tabel
- **SELECT \* FROM** klient
  - jedna tabela, iloczyn równy tej tabeli
- **SELECT \* FROM** towar, kod\_kreskowy
  - iloczyn kartezjański dwu tabel
- **SELECT \* FROM** klient, towar
  - w obu tabelach występuje atrybut „nr”, czysto przypadkowa zbieżność
  - podając nazwę atrybutu, w przypadku takiej zbieżności, trzeba dodać nazwę tabeli

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

8

## Instrukcja SELECT – klauzula WHERE

- Klauzula WHERE  
**WHERE wyrażenie\_warunkowe**
- Występuje po klauzuli FROM
- Wynikiem jest wybór tych wierszy, które spełniają warunek  
**SELECT \* FROM klient WHERE miasto = 'Gdańsk'**
  - obcięcie relacji w/g warunku **miasto = 'Gdańsk'**
  - $\sigma[\text{miasto}='Gdańsk'](\text{Klient})$  (sigma)
- Warunek:
  - równość, nierówność itp. na atrybutach
  - należenie atrybutu do zbioru (tabela 1 kolumnowa)
  - operacje logiczne na prostszych warunkach
- Klauzula nie musi występować, wówczas wybrane są wszystkie wiersze tabeli

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

9

## 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 \* 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

Relacyjne Bazy Danych

11

## 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 E'ramka%' and opis LIKE E'%"**
  - dopasowanie wzorca tekstowego
- Wyświetl szczegóły zamówień złożonych w marcu 2020  
**SELECT \* FROM zamowienie WHERE data\_zlozenia BETWEEN '2020-03-01' AND '2020-03-31'**
  - warunek dla zakresu dat

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

10

## Instrukcja SELECT – złączenie 1

- Złączenie jest wyborem pasujących wierszy w iloczynie kartezjańskim  
**SELECT klient.nr, nazwisko, imie, data\_zlozenia FROM klient, zamowienie WHERE klient.nr = klient\_nr**
  - bez warunku WHERE byłyby wszystkie pary wierszy
  - czyli iloczyn kartezjański
  - w obu tabelach występuje atrybut „nr”, trzeba wyjaśnić, o który chodzi
- Wygodne może być stosowanie *aliasów* dla nazw tabel  
**SELECT K.nr, nazwisko, imie, data\_zlozenia FROM klient K, zamowienie WHERE K.nr = klient\_nr**
  - w złączeniach wielokrotnie powtarzamy nazwę tabeli
  - ale jeśli alias jest zadeklarowany, musi być koniecznie używany

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

12

## Złączenie, przykład

nr	nazwisko	imie
3	Szczęсна	Jadwiga
4	Łukowski	Bernard
5	Soroczyński	Jan
6	Niezabitowska-Nasiadko	Marzena
7	Kołąk	Agnieszka
8	Kołąk	Agnieszka

klient_nr	data_zlozenia
3	21.02.2019
3	23.03.2019
3	13.03.2019
5	4.05.2019
6	1.02.2019
6	22.03.2019
8	7.04.2019
8	12.01.2019

© Andrzej M. Borzyszkowski

nr	nazwisko	imie	data_zlozenia
3	Szczęсна	Jadwiga	21.02.2019
3	Szczęсна	Jadwiga	23.03.2019
3	Szczęсна	Jadwiga	13.03.2019
5	Soroczyński	Jan	4.05.2019
6	Niezabitowska-Nasiadko	Marzena	1.02.2019
6	Niezabitowska-Nasiadko	Marzena	22.03.2019
8	Kołąk	Agnieszka	7.04.2019
8	Kołąk	Agnieszka	12.01.2019

Relacyjne Bazy Danych

13

## Instrukcja SELECT – przykłady podstawowe

- Podaj nazwiska i numery telefonów klientów z Gdyni

```
SELECT nazwisko, telefon  
FROM klient  
WHERE miasto = 'Gdynia'
```

- obcięcie i rzut w jednym

- Podaj opis i kod kreskowy wszystkich towarów

```
SELECT opis, kod  
FROM towar T, kod_kreskowy  
WHERE T.nr = towar_nr
```

- złączenie

```
SELECT opis, kod  
FROM towar T INNER JOIN kod_kreskowy  
ON T.nr = towar_nr
```

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

15

## Instrukcja SELECT – złączenie 2

- Inna składnia na złączenie

```
SELECT K.nr, nazwisko, imie, data_zlozenia  
FROM klient K INNER JOIN zamowienie ON K.nr = klient_nr
```

- bezpośrednie odwołanie się do operacji złączenia w algebrze relacyjnej
- deklaracja atrybutu klient\_nr jako klucza obcego wskazującego na klient(nr) nie zwalnia z obowiązku napisania jawnego warunku dla złączenia
- słowo kluczowe INNER jest domyślne (będą inne złączenia)

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

14

## SQL a rachunek krotek

- Zapytanie

```
SELECT atrybuty FROM tabele WHERE warunek
```

– bezpośrednio przypomina konstrukcję

$$\{ \langle t.A1, \dots, t.An \rangle \mid r(t) \text{ AND } \Phi(t) \} \text{ lub } \{ t \mid r(t) \text{ AND } \Phi(t) \}$$

- Zmienna  $t$ , która przebiega krotki, nie musi wystąpić w postaci jawnej

- ale wygodnie jest myśleć, że wykonanie zapytania polega na pętli przebiegającej wszystkie krotki

```
SELECT K.imie, K.nazwisko, T.opis  
FROM klient K, zamowienie Z, pozycja P, towar T  
WHERE K.nr = Z.klient_nr AND Z.nr = P.zamowienie_nr AND  
P.towar_nr = T.nr
```

- występują jawne nazwy dla krotek z tabel
- nazwy atrybutów poprzedzone są nazwą (aliasem) tabeli

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

16

## SQL a rachunek krotek, c.d.

- Zapytanie

```
SELECT DISTINCT K.nazwisko  
FROM klient K, zamowienie Z  
WHERE K.nr = Z.klient_nr
```

- oznacza
$$\{ K.nazwisko \mid Klient(K) \text{ AND } \exists Z (Zamowienie(Z) \text{ AND } K.nr=Z.klient\_nr) \}$$
- w rachunku krotek występował kwantyfikator egzystencjalny
- w SQL jest on niejawny – rzut dotyczy istniejących par krotek, w szczególności istnieje zamówienie spełniające warunek
- warunek Klient(K) od razu gwarantuje, że jest tylko skończona liczba krotek do rozpatrzenia