



# Relacyjne Bazy Danych

Andrzej M. Borzyszkowski  
PJATK/ Gdańsk

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

Relacyjne Bazy Danych © Andrzej M. Borzyszkowski

## Perspektywy

- Bardziej skomplikowane zapytanie może zostać zapamiętane

```
CREATE VIEW towar_zysk AS
  SELECT *, cena - koszt AS zysk FROM towar
```

  - zapamiętuje pytanie
  - późniejsze użycie odnosi się do treści tabeli z momentu tego użycia

```
SELECT * FROM towar_zysk
```
  - jest zawsze równoważne zapytaniu

```
SELECT *, cena - koszt AS zysk FROM towar
```

Relacyjne Bazy Danych © Andrzej M. Borzyszkowski

3

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

Relacyjne Bazy Danych © Andrzej M. Borzyszkowski

2

## Perspektywy a tabele tymczasowe

- Perspektywa jest czym innym niż tabela tymczasowa

```
CREATE TEMP TABLE towar_zysk (
  nr    int PRIMARY KEY,
  opis  varchar(64) , koszt  numeric(7,2) ,
  cena  numeric(7,2) , zysk  numeric(7,2) )
INSERT INTO towar_zysk
  SELECT *, cena - koszt AS zysk FROM towar
```

  - wstawia do utworzonej wcześniej tabeli wynik obliczenia operacji SELECT
  - po zmianie zawartości tabeli towarów pytania

```
SELECT *, cena - koszt AS zysk FROM towar
SELECT * FROM towar_zysk
```
  - dadzą *różne* odpowiedzi, nową i starą wartość zysku

Relacyjne Bazy Danych © Andrzej M. Borzyszkowski

4

## Perspektywy c.d.

- Tabela tymczasowa może być używana tak jak każda tabela, w szczególności można do niej wstawiać i z niej usuwać krotki
- Operacje UPDATE i DELETE dla perspektyw nie są oczywiste

```
DELETE from towar_zysk
WHERE zysk/koszt<0.05
```

  - można sobie wyobrazić realizację powyższego polecenia jako

```
DELETE from towar
WHERE (cena-koszt)/koszt<0.05
```
  - ale jak miałyby działać poniższa operacja na tabeli towar?

```
UPDATE towar_zysk
SET zysk=zysk*1.1
```

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

5

## Perspektywy 3.

- PostgreSQL do wersji 9.2 nie przewidywał operacji UPDATE i DELETE dla perspektyw

```
amb=> create view test as select * from towar;
CREATE VIEW
```

```
amb=> delete from test where nr=6;
```

```
ERROR: cannot delete from view "test"
```

```
PODPOWIEDŹ: You need an unconditional ON DELETE DO INSTEAD
rule or an INSTEAD OF DELETE trigger.
```

- od wersji 9.3 dla szczególnie prostych perspektyw, definiowanych w oparciu o pojedynczą tabelę, bez grupowania, można używać operacje INSERT, DELETE i UPDATE
- od wersji 9.4 perspektywa można dopuszczać pewne kolumny bez możliwości aktualizacji podczas gdy inne z możliwością
- inne systemy zarządzania bazami danych mają/mogą mieć pewne możliwości operowania na perspektywach

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

6

## Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie

- Podaj dane klientów którzy złożyli zamówienia po 1 marca 2021

```
SELECT nazwisko FROM klient
WHERE nr IN ( SELECT klient_nr
              FROM zamowienie
              WHERE data_zlozenia > '2021-3-1'
            )
```

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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

7

## Zagnieżdżenia: korelacja

- 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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

8

## Zagnieżdżenia: korelacja c.d.

- Podaj dane klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 marca 2021

```
SELECT nazwisko  
FROM klient  
WHERE EXISTS (  
  SELECT *  
  FROM zamowienie  
  WHERE klient.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2021-3-1'  
)
```

- wewnętrzny SELECT odwołuje się do tabeli zewnętrznej
- *nie możemy* wykonać wewnętrznego zapytania w oderwaniu od reszty
- *występuje* korelacja
- moglibyśmy użyć aliasu dla tabeli zewnętrznej, ale konieczności nie ma

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

9

## Zagnieżdżenia: korelacja 3.

- 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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

10