



Relacyjne Bazy Danych

Andrzej M. Borzyszkowski
PJATK/ Gdańsk

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

© Andrzej M. Borzyszkowski
Relacyjne Bazy Danych

Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie

- Podaj nazwiska klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 marca 2021:
SELECT DISTINCT nazwisko
FROM klient K, zamowienie
WHERE K.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2021-3-1'
 - 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 (**GROUP BY**)

© Andrzej M. Borzyszkowski
Relacyjne Bazy Danych

4

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

© Andrzej M. Borzyszkowski
Relacyjne Bazy Danych

Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie, c.d.

- Właściwe rozwiązanie:
SELECT nazwisko FROM klient
WHERE nr IN (SELECT klient_nr
FROM zamowienie
WHERE data_zlozenia > '2021-3-1'
)
 - 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
Relacyjne Bazy Danych

5

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
Relacyjne Bazy Danych

6

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
Relacyjne Bazy Danych

8

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
             )
```

FROM towar

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

© Andrzej M. Borzyszkowski
Relacyjne Bazy Danych

7

Instrukcja SELECT – warunek niepustości

- Podaj nazwiska klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 marca 2021 – jeszcze jedno rozwiązanie:

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

- 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
Relacyjne Bazy Danych

9

Instrukcja SELECT – negatywne zapytanie

- Podaj nazwiska klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 marca 2021:
**SELECT DISTINCT nazwisko
FROM klient K, zamowienie
WHERE K.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2021-3-1'**
- Podaj nazwiska klientów, którzy nie złożyli zamówienia po 1 marca 2021 ?
 - nie wiadomo, któremu warunkowi zaprzeczyć
data_zlozenia <= '2021-3-1'
 - 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

Relacyjne Bazy Danych

10

Instrukcja SELECT – negatywne zapytanie 2

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie złożyli zamówienia po 1 marca 2021:
**SELECT nazwisko FROM klient
WHERE nr NOT IN (SELECT klient_nr FROM zamowienie
WHERE data_zlozenia > '2021-3-1')**
 - albo
**SELECT nazwisko FROM klient K
WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM zamowienie
WHERE K.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2021-3-1')**
- Będą jeszcze inne rozwiązania tego problemu

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

11

Instrukcja SELECT – operacje algebry relacji

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie złożyli zamówienia po 1 marca 2021 ?
**SELECT nazwisko FROM klient
EXCEPT
SELECT nazwisko FROM klient
WHERE nr IN (SELECT klient_nr FROM zamowienie
WHERE data_zlozenia > '2021-3-1')**
 - 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

Relacyjne Bazy Danych

12

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

Relacyjne Bazy Danych

13

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

Relacyjne Bazy Danych

14

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

Relacyjne Bazy Danych

15

Instrukcja DELETE – przykład

- Usuń wszelkie informacje o zamówieniach składanych przez klientów z Gdańska
DELETE 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
- Usuń dane o klientach z Gdańska
DELETE FROM klient
WHERE miasto = 'Gdańsk'

© Andrzej M. Borzyszkowski

Relacyjne Bazy Danych

16