



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

- **INSERT** - realizuje aktualizację/wstawianie danych
- **SELECT** - główna operacja wyszukiwania danych
- **SELECT [ALL | DISTINCT] lista_atributów_wynikowych [lista_klauzul];**
 - **lista_atributów_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

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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

2

Instrukcja SELECT

- Podaj nazwiska klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 marca 2024:
**SELECT DISTINCT nazwisko
FROM klient K, zamowienie
WHERE K.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2024-3-1'**
 - 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

Bazy Danych

4

Instrukcja SELECT – zagnieżdżenie

- Właściwe rozwiązanie:
**SELECT nazwisko FROM klient
WHERE nr IN (SELECT klient_nr
FROM zamowienie
WHERE data_zlozenia > '2024-3-1'
)**
 - 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

5

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

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

6

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

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
 - tabela ta musi być nazwana i wówczas może być użyta jako źródło dla kolejnego wyszukiwania

7

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

Zagnieżdżenie: korelacja

- Podaj dane klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 marca 2024
**SELECT nazwisko
FROM klient
WHERE EXISTS (
SELECT *
FROM zamowienie
WHERE klient.nr = klient_nr AND data_zlozenia >
'2024-3-1'
)**
 - wewnętrzny **SELECT** odwołuje się do tabeli zewnętrznej
 - jest to bardzo bliski kwantyfikatora egzystencjalnego w rachunku krotek
 - nie możemy wykonać wewnętrznego zapytania w oderwaniu od reszty, występuje korelacja*

8

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

Zagnieżdżenie: brak korelacji

- Podaj dane klientów którzy złożyli zamówienia po 1 marca 2024

```
SELECT nazwisko FROM klient  
WHERE nr IN ( SELECT klient_nr  
FROM zamowienie  
WHERE data_zlozenia > '2024-3-1'  
)
```

- 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*

9

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

Zagnieżdżenia: 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

10

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

Zagnieżdżenia: 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

11

© 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
- występuje korelacja

12

© Andrzej M. Borzyszkowski
Bazy Danych

Negatywne zapytanie

- Podaj nazwiska klientów, którzy złożyli zamówienie po 1 marca 2024:

```
SELECT DISTINCT nazwisko  
FROM klient K, zamowienie  
WHERE K.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2024-3-1'
```

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie złożyli zamówienia po 1 marca 2024 ?

- nie wiadomo, któremu warunkowi zaprzeczyć

```
data_zlozenia <= '2024-3-1'
```

- 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

13

Instrukcja SELECT – operacje algebry relacji

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie złożyli zamówienia po 1 marca 2024 ?

```
SELECT nazwisko FROM klient  
EXCEPT  
SELECT nazwisko FROM klient  
WHERE nr IN ( SELECT klient_nr FROM zamowienie  
WHERE data_zlozenia > '2024-3-1' )
```

- 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

15

Negatywne zapytanie 2

- Podaj nazwiska klientów, którzy nie złożyli zamówienia po 1 marca 2024:

```
SELECT nazwisko FROM klient  
WHERE nr NOT IN ( SELECT klient_nr FROM zamowienie  
WHERE data_zlozenia > '2024-3-1' )
```

- albo

```
SELECT nazwisko FROM klient K  
WHERE NOT EXISTS ( SELECT * FROM zamowienie  
WHERE K.nr = klient_nr AND data_zlozenia > '2024-3-1' )
```

- Będą jeszcze inne rozwiązania tego problemu

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

14

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

16

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

17

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

18

Instrukcja DELETE – przykład

- Usuń dane o klientach z Gdańska
 - **DELETE FROM klient WHERE miasto = 'Gdańsk'**
- 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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

19

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**

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

20

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

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

21

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

Bazy Danych

22

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.
```

© Andrzej M. Borzyszkowski

Bazy Danych

23

Perspektywy 4.

- Od Postgres wersji 9.3 dla szczególnie prostych perspektyw, definiowanych w oparciu o pojedynczą tabelę, bez grupowania, można używać operacji 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

Bazy Danych

24