

MAC0439 - Laboratório de Bancos de Dados

Aula 13 - SQL

Consultas com União, Intersecção e Diferença
de Relações

e

Operações de Inserção, Remoção e Alteração

2 de outubro de 2015

Profa. Kelly Rosa Braghetto

(Adaptação dos slides do prof. Jeffrey Ullman, da *Stanford University*)

Exemplo para a aula

- ◆ Todas as nossas consultas SQL serão baseadas no seguinte esquema de BD:

Refrigerante(nome, fabricante)

Lanchonete(nome, endereco, cnpj)

Cliente(nome, endereco, telefone)

Apreciador(nome_cliente, nome_refri)

Venda(nome_lanch, nome_refri, preco)

Frequentador(nome_cliente, nome_lanch)

Exemplo para a aula

- ◆ Todas as nossas consultas SQL serão baseadas no seguinte esquema de BD:

Refrigerante(nome, fabricante)

Lanchonete(nome, endereco, cnpj)

Cliente(nome, endereco, telefone)

Apreciador(nome_cliente, nome_refri)

Venda(nome_lanch, nome_refri, preco)

Frequentador(nome_cliente, nome_lanch)

União, Intersecção e Diferença

- ◆ União, intersecção e diferença de relações são expressas nas seguintes formas, todas envolvendo subconsultas:
 - ▶ (<subconsulta>) **UNION** (<subconsulta>)
 - ▶ (<subconsulta>) **INTERSECT** (<subconsulta>)
 - ▶ (<subconsulta>) **EXCEPT** (<subconsulta>)

Exemplo: Intersecção

◆ Usando

Apreciador(nome_cliente, nome_refri),
Venda(nome_lanch, nome_refri, preco) e
Frequentador(nome_cliente, nome_lanch),
encontre os clientes e refri tais que:

1. O cliente aprecia o refri e
2. O cliente frequenta pelo menos uma lanchonete que vende o refri

“Truque”:
a subconsulta é
uma tabela
armazenada.

Solução

Refris vendidos nas
lanchonetes que o
cliente frequenta.

```
(SELECT * FROM Appreciador)
```

```
INTERSECT
```

```
(SELECT nome_cliente, nome_refri  
FROM Venda, Frequentador  
WHERE Frequentador.nome_lanch  
= Venda.nome_lanch
```

```
);
```

Semântica de multiconjunto

- ◆ Os comandos SELECT-FROM-WHERE usem “semântica de multiconjunto”
 - ▶ Ou seja, a resposta deles podem conter tuplas repetidas
- ◆ Já para as operações de união, intersecção e diferença, o padrão é a **semântica de conjunto**
 - ▶ Ou seja, as **duplicações de tuplas são eliminadas quando a operação é aplicada.**

Motivação: eficiência

- ◆ É muito caro eliminar duplicações de uma relação.
- ◆ A operação de projeção considera somente uma tupla por vez (não requer a ordenação das tuplas) – por isso a consulta feita com o comando `SELECT-FROM-WHERE` fica mais eficiente quando não é preciso remover duplicações.
- ◆ Para intersecções e diferenças, é mais eficiente ordenar as relações antes.
 - ◆ Nesse caso, as duplicações já podem ser facilmente eliminadas.

Controlando a eliminação de duplicações

- ◆ É possível forçar que o resultado de uma consulta seja um conjunto (= sem repetições) usando a cláusula **DISTINCT**:

```
SELECT DISTINCT atrib1, atrib2 ...
```

- ◆ Para forçar que o resultado seja um multiconjunto (ou seja, que as duplicações não sejam eliminadas) use a cláusula **ALL**, como em:

```
(<subconsulta>) UNION ALL (<subconsulta>)
```

```
(<subconsulta>) INTERSECT ALL (<subconsulta>)
```

```
(<subconsulta>) EXCEPT ALL (<subconsulta>)
```

Exemplo: DISTINCT

- ◆ A partir de

`Venda(nome_lanch, nome_refri, preco)`,
encontre todos os diferentes preços
cobrados por refrigerantes:

```
SELECT DISTINCT preco  
FROM Venda;
```

- ◆ Sem o DISTINCT, cada preço poderia ser listado tantas vezes quanto o número de pares (nome_lanch, nome_refri) associados a esse preço na tabela.

Exemplo: ALL

- ◆ Usando as relações

Frequentador(nome_cliente, nome_lanch) e
Apreciador(nome_cliente, nome_refri):

```
(SELECT nome_cliente FROM Frequentador)
```

```
EXCEPT ALL
```

```
(SELECT nome_cliente FROM Appreciador);
```

- ◆ Lista o nome de cada cliente que frequenta um número de lanchonetes que é maior que o número de refri que ele gosta (e cada nome aparece tantas vezes quanto for a diferença entre essas quantidades).

Modificações no banco de dados

- ◆ Um comando de **modificação** não devolve um (multi)conjunto de tuplas como resultado (como uma consulta faz); ele **modifica o estado do BD de alguma forma**
- ◆ Existem 3 tipos de modificações:
 1. **Inserção** de tupla(s)
 2. **Remoção** de tupla(s)
 3. **Modificação** do(s) valor(es) dos componentes de tupla(s) existente(s)

Inserção

- ◆ Para inserir uma única tupla:

```
INSERT INTO <relação>  
VALUES ( <lista de valores> );
```

- ◆ **Exemplo:** adicione a `Apreciador(nome_cliente, nome_refri)` o fato de que Ana gosta de Fanfa.

```
INSERT INTO Appreciador  
VALUES( 'Ana', 'Fanfa' );
```

Especificando atributos no INSERT

- ◆ Nós podemos adicionar ao nome da relação uma lista de atributos.
- ◆ Há duas razões para se fazer isso:
 1. Quando esquecemos a ordem de criação dos atributos na relação.
 2. Quando não temos valores para todos os atributos e queremos que o SGBD preencha os componentes faltantes com NULL ou um valor *default*.

Exemplo: especificando atributos

- ◆ Outra forma de adicionar o fato de que Ana gosta de Fanfa a `Apreciador(nome_cliente, nome_refri)`:

```
INSERT INTO
  Appreciador(nome_refri, nome_cliente)
VALUES( 'Fanfa', 'Ana' );
```

Adicionando valores padrão

- ◆ Em um comando CREATE TABLE, podemos indicar um valor padrão para um atributo, por meio da cláusula DEFAULT.
- ◆ Quando uma tupla inserida não possui valor para esse atributo, o valor padrão será usado.

Exemplo: valores padrão

```
CREATE TABLE Cliente (  
    nome CHAR(30) PRIMARY KEY,  
    endereco CHAR(50)  
        DEFAULT 'Av. Paulista, 123',  
    telefone CHAR(16)  
);
```

Exemplo: valores padrão

```
INSERT INTO Cliente(nome)  
VALUES('Ana');
```

Tupla resultante:

nome	endereco	telefone
Ana	Av. Paulista 123	NULL

Inserção de várias tuplas

- ◆ Podemos inserir o resultado todo de uma consulta em uma relação usando a forma:

```
INSERT INTO <relação>  
( <subconsulta> );
```

Exemplo: inserção de subconsultas

- ◆ Usando `Frequentador(nome_cliente, nome_refri)`, insira em uma nova relação `Colegas(nome)` todos os colegas “em potencial” da Ana, i.e., os clientes que frequentam pelo menos uma lanchonete frequentada pela Ana.

Nome dos
potenciais colegas

Solução

Pares de tuplas de Clientes onde a primeira é para Ana e a segunda é para um outro cliente qualquer, e as lanchonetes são a mesma.

```
INSERT INTO Colegas  
(SELECT f2.nome_cliente  
FROM Frequentador f1, Frequentador f2  
WHERE f1.nome_cliente = 'Ana' AND  
f2.nome_cliente <> 'Ana' AND  
f1.nome_lanch = f2.nome_lanch  
);
```

Remoção

- ◆ Para remover tuplas que satisfazem uma condição em uma relação:

```
DELETE FROM <relação>  
WHERE <condição>;
```

Exemplo: remoção

- ◆ Remova de `Apreciador(nome_cliente, nome_refri)` o fato de que Ana gosta de Fanfa:

```
DELETE FROM Appreciador
```

```
WHERE nome_cliente = 'Ana'  
      AND nome_refri = 'Fanfa';
```

Exemplo: remoção de todas as tuplas

- ◆ Esvazie a relação *Apreciador*:

```
DELETE FROM Apreciador;
```

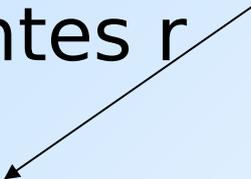
- ◆ Observe que nenhuma cláusula *WHERE* é necessária.

Exemplo: remoção de algumas tuplas

- ◆ Remova de **Refrigerante(nome, fabricante)** todos os refris para os quais existe um outro refri feito pelo mesmo fabricante.

```
DELETE FROM Refrigerantes r  
WHERE EXISTS (
```

Refris com o mesmo Fabricante e um nome diferente do nome do refri representado pela tupla r.



```
SELECT nome FROM Refrigerante  
WHERE fabricante = r.fabricante AND  
nome <> r.nome);
```

Semântica do comando de remoção do slide anterior (1)

- ◆ Suponha que a Cola-Coca produza somente Fanfa e Fanfa Diet.
- ◆ Suponha que o processamento da remoção “passe” primeiro pela tupla da Fanfa.
 - ▶ A subconsulta é não vazia, por causa da tupla da Fanfa Diet, então remove-se a tupla da Fanfa.
- ◆ Agora, quando r é a tupla para Fanfa Diet, essa tupla será removida também?
 - ▶ Essa dúvida é válida já que, após a remoção da tupla de Fanfa, Fanfa Diet passaria a ser o único refri de seu fabricante.

Semântica do comando de remoção do slide anterior (2)

- ◆ **Resposta:** Fanfa Diet será removida também!
- ◆ A razão para isso é o fato de que a remoção acontece em dois estágios:
 1. Marcação de todas as tuplas para as quais a condição WHERE é satisfeita.
 2. Remoção das tuplas marcadas.

Alterações

- ◆ Para mudar alguns atributos em algumas tuplas de uma relação:

UPDATE <relação>

SET <lista de atribuições a atributos>

WHERE <condição sobre as tuplas>;

Assim como no comando DELETE, a cláusula WHERE é opcional.

Exemplo: alteração

- ◆ Mude o número do telefone do cliente Mário para 555-1212:

```
UPDATE Cliente  
SET telefone = '555-1212'  
WHERE nome = 'Mário';
```

Exemplo: modificação de várias tuplas

- ◆ Faça com que R\$4 seja o preço máximo para um refrigerante:

```
UPDATE Venda  
SET preco = 4.00  
WHERE preco > 4.00;
```

Referências Bibliográficas

- ◆ *Database Systems - The Complete Book*, Garcia-Molina, Ullman e Widom. 2002.
Capítulo 6
- ◆ *Sistemas de Bancos de Dados (6ª edição)*, Elmasri e Navathe. 2010.
Capítulos 4 e 5