

# SQL

Database System Concepts, 5th Ed.  
©Silberschatz, Korth and Sudarshan

2018/2019

- Permite especificar o conjunto de relações e a informação sobre cada relação, incluindo:
  - O esquema de cada relação
  - O Domínio dos valores associados a cada atributo.
  - Restrições de integridade
  - O conjunto de índices a ser mantido para cada relação.
  - Informação sobre a segurança e autorizações para cada relação.
  - As estruturas de armazenamento de cada relação no disco.

# Tipos dos Domínios no SQL

- **char(n)**. Um string de tamanho fixo (n caracteres com n a ser especificado pelo utilizador).
- **varchar(n)**. Uma string de tamanho máximo n.
- **int**. Inteiro (um subconjunto finito dos inteiros, depende da máquina).
- **smallint**. Um inteiro pequeno (um subconjunto dos inteiros, depende da máquina).
- **numeric(p,d)**. p dígitos inteiros e d casas decimais.
- **real**, double precision.
- **float(n)**.  
Ver mais no capítulo 4.

# Construtor: Create Table

- Uma relação em SQL é definida usando o comando create table:

```
create table    $r(A_1D_1, A_2D_2, \dots, A_nD_n$   
                 $(integrity - constraint_1),$   
                 $\dots,$   
                 $(integrity - constraint_k))$ 
```

- $r$  é o nome da relação
  - cada  $A_i$  é o nome de um atributo do esquema de  $r$
  - $D_i$  é o tipo de dados dos valores do domínio do atributo  $A_i$
  - $(integrity - constraint_i)$  é uma restrição que deve ser verificada pelos valores do atributo  $A_i$ .
- Exemplo:  

```
create table   branch(branch_name char(15) not null,  
                branch_city char(30),  
                assets integer)
```

# Restrições de Integridade no Create Table

- **not null**
- **primary key** ( $A_1, A_2, \dots, A_n$ )

- Exemplo:

Declarar `branch_name` como chave primária de `branch`

```
create table   branch(  
                branch_name char(15),  
                branch_city char(30),  
                assets integer  
                primary key (branch_name))
```

# Construtores: **Drop** e **Alter Table**

- O comando **drop table** remove toda a informação sobre a relação na base de dados.

**drop table r**

- O comando **alter table** é usado para adicionar atributos a uma relação que já existe:

- **alter table r add A D**

- com **A** é o nome do atributo a ser adicionado à relação **r**

- e **D** o domínio de **A**.

- Todos os tuplos da relação ficam com o valor null no novo atributo.

- O comando alter table também pode ser usado para retirar atributos de uma relação:

- alter table r drop A**

- com **A** o nome de um atributo de **r**

- Alguns sistemas de gestão bases de dados não permitem o drop de atributos

# Estrutura básica de uma interrogação (Query)

- O SQL é baseado em operações sobre relações e conjuntos com algumas modificações
- Uma query SQL típica tem a forma:

**select**  $A_1, A_2, \dots, A_n$

- **from**  $r_1, r_2, \dots, r_m$

**where**  $P$

$A_i$  é um atributo

$R_i$  é uma relação

$P$  é um predicado.

- Esta query é equivalente à expressão de algebra relacional:  
 $\pi_{A_1, A_2, \dots, A_n} \sigma_P(r_1 \times r_2 \times \dots \times r_n)$
- O resultado da query SQL é uma relação.

# A clausula **select**

- A clausula **select** lista os atributos que devem estar no resultado da query
- Corresponde à operação projecção na álgebra relacional
- Exemplo: Encontrar os nomes de todas as agências na relação empréstimo:

**select** branch\_name **from** loan

- Na álgebra relacional a expressão seria:

$\pi_{Branch\_name}(loan)$

- NOTA: os nomes em SQL não são sensíveis ao caso (letra maiúscula ou letra minúscula) E.g. Branch\_Name = BRANCH\_NAME = branch\_name



# A clausula **select**

- O SQL permite duplicados nas relações e nos resultados das queries.
- Para forçar a eliminação dos duplicados usa-se a palavra **distinct** depois do **select**
- Encontrar os nomes das agências na relação empréstimo removendo os duplicados  
**select distinct** branch\_name  
**from** loan
- A palavra chave **all** especifica que os duplicados não devem ser removidos.  
**select all** branch\_name  
**from** loan

# A clausula **select**

- Um asterisco \* na clausula select denota todos os atributos  
**select** \*  
**from** loan
- A clausula **select** pode ter expressões aritméticas envolvendo os operadores, +, -, \*, e /, operando sobre constantes ou atributos

A query:

```
select loan_number, branch_name, amount * 100  
from loan
```

Retorna a relação que tem os mesmo tuplos da relação loan com os mesmos valores excepto no atributo amount que tem o valor multiplicado por 100.

# A clausula **where**

- A clausula **where** especifica as condições que o resultado deve satisfazer
- Corresponde ao predicado do operador selecção da álgebra relacional.
- Para encontrar todos os números dos empréstimos feitos na agência de Perryridge com valores maiores do que \$1200.

**select** loan\_number

**from** loan

**where** branch\_name = Perryridge and amount > 1200

Os resultados das comparações podem ser combinados usando as conectivas lógicas: e (and), ou (or) e não (not).

# A clausula **where**

- O SQL tem a com o operador de comparação **between**
- Exemplo: Encontrar os números dos empréstimos com valores entre \$90,000 e \$100,000 (i.e.  $> \$90,000$  and  $\leq \$100,000$ )

**select** loan\_number

**from** loan

**where** amount **between** 90000 **and** 100000

# A clausula **from**

- A clausula **from** lista as relações envolvidas na query
- Corresponde ao operador produto cartesiano da álgebra relacional
- Ex: Encontrar o produto cartesiano de *borrower*  $\times$  *loan*  
**select** \*  
**from** borrower , loan
- Encontrar o nome, número do empréstimo e valor de todos os clientes que têm um empréstimo na agência de Perryridge.  
**select** customer\_name, borrower.loan\_number, amount  
**from** borrower, loan  
**where** borrower.loan\_number = loan.loan\_number and  
branch\_name = 'Perryridge'

# A clausula **Rename** - Renomear relações

- O SQL permite renomear as relações e atributos usando a clausula **as**:  
old-name **as** new-name
- Ex: Encontrar o nome, o número e o valor dos empréstimos de todos os clientes; dê o nome loan\_id à coluna loan\_number.

```
select customer_name, borrower.loan_number as loan_id, amount  
from borrower, loan  
where borrower.loan_number = loan.loan_number
```

# A clausula **Rename** - Renomear relações

- As relações podem ser renomeadas na clausula **from** usando a clausula **as**.
- Encontrar os nomes dos clientes e os números dos seus empréstimos para todos os clientes que têm um empréstimo no banco.  
**select** customer\_name, T.loan\_number, S.amount  
**from** borrower **as** T, loan **as** S  
**where** T.loan\_number = S.loan\_number
- Encontrar os nomes de todas as agências que têm mais negócios do que as agências da cidade de Brooklyn.  
**select distinct** T.branch\_name  
**from** branch **as** T, branch **as** S  
**where** T.assets > S.assets and S.branch\_city = 'Brooklyn'
- A palavra chave **as** é opcional, pode não aparecer  
borrower **as** T = borrower T

# Operações sobre Strings

- O SQL tem o operador “like” para comparar strings. Este operador pode ser usado com dois caracteres especiais nas strings:
  - (%). O caractere % substitui qualquer substring.
  - (-). O caractere \_ substitui qualquer caractere.
- Encontrar nomes de clientes que na rua têm a substring “Main”.  
**select** customer\_name  
**from** customer  
**where** customer\_street like '%Main%'
- SQL tem um conjunto de operações sobre strings, ex:
  - concatenar (usar “||”)
  - Converter de maiúscula em minúscula
  - Comprimento da string, extrair substring, etc



# Ordem de listagem dos tuplos

- Listar por ordem alfabética os nomes de todos os clientes que têm um empréstimo na agência de Perryridge  
**select distinct** customer\_name  
**from** borrower, loan  
**where** borrower.loan\_number = loan.loan\_number and branch\_name = 'Perryridge'
- Pode-se especificar **desc** para a ordem ser descendente ou **asc** para a ordem ser ascendente, a ordem ascendente é o que o SQL faz se não se indicar **asc** ou **desc**.

Exemplo:

**order by** customer\_name **desc**

- Em relações com duplicados, o SQL pode definir quantas cópias do tuplo aparecem no resultado de uma operação.
- **Multiset** versão de alguns operadores da álgebra relacional com multiconjuntos – dadas as versões multiconjuntos de  $r_1$  e  $r_2$ :
  - 1  $\sigma_\theta(r_1)$ : se há  $c_1$  copias do tuplo  $t_1$  em  $r_1$ , e  $t_1$  satisfaz  $\theta$ , então há  $c_1$  copias de  $t_1$  em  $\sigma_\theta(r_1)$ .
  - 2  $\pi_A(r)$ : para cada cópia do tuplo  $t_1$  em  $r_1$ , existe a cópia do tuplo  $\pi_A(t_1)$  onde  $\pi_A(t_1)$  significa a projecção de  $t_1$  em  $A$ .
  - 3  $r_1 \times r_2$  : se há  $c_1$  cópias do tuplo  $t_1$  em  $r_1$  e  $c_2$  copias do tuplo  $t_2$  em  $r_2$ , então existem  $c_1 * c_2$  copias do tuplo  $t_1.t_2$  em  $r_1 \times r_2$

- Exemplo:

Considere as relações multiconjunto  $r_1(A, B)$  e  $r_2(C)$ :

$r_1 = \{(1, a)(2, a)\}$  e  $r_2 = \{(2), (3), (3)\}$

$\pi_B(r_1)$  deve ser  $\{(a), (a)\}$ , e  $\pi_B(r_1) \times r_2$   
 $\{(a, 2), (a, 2), (a, 3), (a, 3), (a, 3), (a, 3)\}$

- Semântica dos duplicados no SQL :

**select**  $A_1, \dots, A_n$

**from**  $r_1, r_2, \dots, r_m$

**where** P

É equivalente à versão multiconjunto da expressão:

$\pi_{A_1, A_2, \dots, A_n}(\sigma_P(r_1 \times r_2 \times \dots \times r_n))$

# Operações sobre conjuntos

- As operações **union**, **intersect**, e **except** operam sobre relações e correspondem às operações da álgebra relacional:  $\cup, \cap, -$ .
- Cada um destes operadores elimina automaticamente os duplicados; para manter os duplicados é necessário usar: **union all**, **intersect all** e **except all**.
- Suponha que um tuplo ocorre **m** vezes em *r* e **n** vezes em *s*, então ocorre:
  - **m + n** vezes em **r union all s**
  - **min(m,n)** vezes em **r intersect all s**
  - **max(0, m - n)** vezes em **r except all s**

# Operações sobre conjuntos

- Encontrar todos os clientes que têm um empréstimo, uma conta ou ambos:  
(**select** customer\_name  
**from** depositor)  
union  
(**select** customer\_name  
**from** borrower)
- Encontrar todos os clientes que têm um empréstimo e uma conta.  
(**select** customer\_name  
**from** depositor)  
intersect  
(**select** customer\_name  
**from** borrower)

# Operações sobre conjuntos

- Encontrar todos os clientes que têm uma conta mas não têm um empréstimo.  
    (**select** customer\_name  
    **from** depositor)  
    except  
    (**select** customer\_name  
    **from** borrower)

# Funções de agregação

- Estas funções operam sobre valores multiconjunto de uma coluna de uma relação e retornam um valor
  - avg: valor médio
  - min: valor mínimo
  - max: valor máximo
  - sum: soma dos valores
  - count: numero de valores

# Funções de agregação

- Encontrar o saldo médio das contas da agência de Perryridge.  
**select** avg (balance)  
**from** account  
**where** branch\_name = 'Perryridge'
- Encontrar o número de tuplos na relação cliente.  
**select** count (\*)  
**from** customer
- Encontrar o número de depositantes no banco.  
**select** count (distinct customer\_name)  
**from** depositor



- Encontrar o número de depositantes em cada agência.  
**select** branch\_name, count (distinct customer\_name) **from** depositos  
**where** depositor.account\_number = account.account\_number  
**group by** branch\_name

Nota: Os atributos da clausula **select** fora da função de agregação devem aparecer na lista do **group by**

# Funções de agregação – Having Clause

- Encontrar os nomes de todas as agências que têm o saldo médio das contas maior do que \$1.200.

```
select branch_name, avg (balance)
```

```
from account
```

```
group by branch_name
```

```
having avg (balance) > 1200
```

Nota: Os predicados na clausula having são aplicados depois da formação dos grupos mas os predicados da clausula **where** são aplicados antes da formação dos grupos

- É possível que alguns tuplos tenham o valor null nalguns atributos
- null significa que o valor é desconhecido ou que não existe.
- O predicado is null pode ser usado para verificar se um valor é null.

Exemplo: Encontrar todos os números de empréstimos que aparecem na relação empréstimo com null no valor.

```
select loan_number  
from loan  
where amount is null
```

- O resultado de uma expressão aritmética que envolva nulls é null

Exemplo:  $5 + \text{null}$  retorna null

- As funções de agregação ignoram os nulls

# Valores Null e Lógica a três valores

- Qualquer comparação com null retorna unknown Exemplo:  $5 \neq \text{null}$  or  $\text{null} \neq \text{null} = \text{null}$
- Lógica a três valores com o unknown:
  - OR:  $(\text{unknown or true}) = \text{true}$ ,  
 $(\text{unknown or false}) = \text{unknown}$   
 $(\text{unknown or unknown}) = \text{unknown}$
  - AND:  $(\text{true and unknown}) = \text{unknown}$ ,  
 $(\text{false and unknown}) = \text{false}$ ,  
 $(\text{unknown and unknown}) = \text{unknown}$
  - NOT:  $(\text{not unknown}) = \text{unknown}$
- “P is unknown” é avaliado como true se o predicado P é avaliado como unknown
- O resultado do predicado da clausula **where** é tratado como False se for avaliado como unknown

# Valores Null e agregação

- Qual é o total do valor de todos os empréstimos  
**select** sum (amount )  
**from** loan
- A query acima ignora os valores null
- O resultado é null se não existir nenhum valor diferente de null
- Todas as operações de agregação (excepto count(\*)) ignoram os tuplos com valor null no atributo de agregação.

# Perguntas imbricadas

- O SQL tem um mecanismo para lidar com queries imbricadas.
- Uma subquery é uma expressão **select-from-where** que está imbricada noutra.
- Um uso comum de perguntas imbricadas é para testar comparação de conjuntos, cardinalidade de conjuntos e pertença a conjunto.

# Exemplo de Query

- Encontrar todos os clientes que têm uma conta e um empréstimo no banco.  
**select** distinct customer\_name  
**from** borrower  
**where** customer\_name in (**select** customer\_name **from** depositor )
- Encontrar todos os clientes que têm um empréstimo mas não têm uma conta  
**select** distinct customer\_name  
**from** borrower  
**where** customer\_name not in (**select** customer\_name **from** depositor )

# Exemplo

- Encontrar todos os clientes que têm uma conta e um empréstimo na agência de Perryridge  
**select** distinct customer\_name  
**from** borrower, loan  
**where** borrower.loan\_number = loan.loan\_number and  
branch\_name = 'Perryridge' and  
(branch\_name, customer\_name ) in (**select** branch\_name,  
customer\_name **from** depositor, account **where**  
depositor.account\_number = account.account\_number )



# Comparação de conjuntos

- Encontrar todas as agências que têm maior volume de negócios do que alguma agência da cidade de Brooklyn.

```
select distinct T.branch_name  
from branch as T, branch as S  
where T.assets > S.assets and  
S.branch_city = 'Brooklyn'
```

- A mesma query usando a clausula > some

```
select branch_name  
from branch  
where assets > some (select assets from branch where  
branch_city = 'Brooklyn')
```

# Definição da clausula Some

- $F < comp > some\ r \Leftrightarrow \exists t \in r$  tal que  $F < comp > t$ . Com  $< comp > \in \{\leq, \geq, <, >, =\}$

ex:

$$(5 < some \left\{ \begin{array}{c} 0 \\ 5 \\ 6 \end{array} \right\}) = true$$

$$(5 < some \left\{ \begin{array}{c} 0 \\ 5 \end{array} \right\}) = false$$

$$(5 = some \left\{ \begin{array}{c} 0 \\ 5 \end{array} \right\}) = true$$

$$(5 \neq some \left\{ \begin{array}{c} 0 \\ 5 \end{array} \right\}) = true$$

$(= some) \equiv in$

$(\neq some) \not\equiv not\ in$

- Encontrar os nomes de todas as agências que têm maior volume de negócios que todas as agências da cidade de Brooklyn.

**select** branch\_name

**from** branch

**where** assets > all (**select** assets **from** branch **where**  
branch\_city = 'Brooklyn')

# Definição da clausula ALL

- $F < comp > all\ r \Leftrightarrow \forall t \in r \text{ tal que } F < comp > t$ . Com  $< comp > \in \{\leq, \geq, <, >, =\}$

ex:

$$(5 < all \left\{ \begin{array}{c} 0 \\ 5 \\ 6 \end{array} \right\}) = false$$

$$(5 < all \left\{ \begin{array}{c} 6 \\ 10 \end{array} \right\}) = true$$

$$(5 = all \left\{ \begin{array}{c} 4 \\ 5 \end{array} \right\}) = false$$

$$(5 \neq all \left\{ \begin{array}{c} 4 \\ 6 \end{array} \right\}) = true$$

$(\neq all) \equiv \text{not in}$

$(= all) \not\equiv \text{in}$

# Testar relações vazias

- O construtor exists retorna o valor true se o argumento da subquery não é vazio.
- $\text{exists } r \Leftrightarrow r \neq \emptyset$
- $\text{not exists } r \Leftrightarrow r = \emptyset$

# Exemplo de uma Query

- Encontrar todos os clientes que têm uma conta em todas as agências da cidade de Brooklyn.

**select** distinct S.customer\_name

**from** depositor as S

**where** not exists ( (**select** branch\_name

**from** branch

**where** branch\_city = 'Brooklyn')

except

(**select** R.branch\_name

**from** depositor as T, account as R

**where** T.account\_number = R.account\_number

and S.customer\_name = T.customer\_name ))

- Note que  $X - Y = \emptyset \Leftrightarrow X \subseteq Y$
- Nota: não se pode escrever a query usando **= all** e as suas variantes
- $\pi_{Customer\_name, Branch\_name}(depositor \bowtie account) \div \pi_{Branch\_name}(\sigma_{Branch\_city=Brooklyn}(branch))$

# Testar a existência de duplicados

- O constructor **unique** testa se uma subquery tem tuplos duplicados no seu resultado, **unique** sucede se não há duplicados.
- Encontrar todos os clientes que têm uma só conta na agência de Perryridge.

```
select T.customer_name
from depositor as T
where unique (select R.customer_name
               from account, depositor as R
               where T.customer_name = R.customer_name
               and R.account_number = account.account_number and
               account.branch_name = 'Perryridge')
```

# Testar a existência de duplicados

- Encontrar todos os clientes que têm pelo menos duas contas na agência de Perryridge.

```
select distinct T.customer_name
from depositor as T
where not unique ( select R.customer_name
                   from account, depositor as R
                   where T.customer_name = R.customer_name
                   and R.account_number = account.account_number and
                   account.branch_name = 'Perryridge')
```



- O SQL permite usar uma expressão (subquery) na clausula **from**
- Encontrar o saldo médio das contas das agências que têm um saldo médio das contas superior a \$1200.

```
select branch_name, avg_balance
from ( select branch_name, avg (balance)
        from account
        group by branch_name ) as branch_avg (
        branch_name, avg_balance )
where avg_balance > 1200
```

# Clausula WITH

- A clausula with permite definir uma vista temporária que está disponível só para a query onde a clausula with ocorre,
- Encontrar todas as contas com o saldo máximo.

```
with max_balance (value) as select max (balance)  
                                from account
```

```
select account_number
```

```
from account, max_balance
```

```
where account.balance = max_balance.value
```

# Queries complexas com a clausula With

- Encontrar todas as agências onde o valor total dos depósitos nas contas é superior à média do total dos depósitos de todas as agências.

```
with branch_total (branch_name, value) as  
    select branch_name, sum (balance)  
    from account  
    group by branch_name  
with branch_total_avg (value) as  
    select avg (value)  
    from branch_total  
select branch_name  
from branch_total, branch_total_avg  
where branch_total.value  $\geq$  branch_total_avg.value
```

# Vistas (View)

- Nalgumas situações não é conveniente que todos os utilizadores vejam o modelo lógico inteiro (i.e. todas as relações que estão na bases dados).
- Considere um utilizador que precisa de saber o nome dos clientes, os números dos empréstimos e os nomes das agências mas não precisa (nem deve) saber o valor do empréstimo. Este utilizador deve ver a seguinte relação:  
(**select** customer\_name, borrower.loan\_number, branch\_name  
**from** borrower, loan  
**where** borrower.loan\_number = loan.loan\_number )
- A vista (view) fornece o mecanismo para esconder parte dos dados a certos utilizadores.
- Uma relação que não está no modelo conceptual mas é visível para um utilizador como uma 'relação virtual' chama-se vista(view).

# Definição de uma vista (View)

- Uma vista é definida com clausula create view
- **create view** v **as** <expressão da query>
- onde <expressão da query> é uma expressão SQL.
- O nome da view é representado por v.
- Depois de uma view estar definida o seu nome é usado para referir a relação virtual gerada pela view.
- Quando a view é criada, a expressão da query é armazenada na base de dados e será usada nas queries que referem a view.

- Criar a vista (view) que consiste nas agências e seus clientes.

```
create view all_customer as (select branch_name,  
customer_name  
    from depositor, account  
    where depositor.account_number =  
account.account_number )  
union  
(select branch_name, customer_name  
    from borrower, loan  
    where borrower.loan_number =  
loan.loan_number )
```

- Encontrar todos os cliente da agência de Perryridge

```
select customer_name  
from all_customer  
where branch_name = 'Perryridge'
```

# Definição de Views usando outras Views

- Uma view pode ser usada numa expressão para definir outra view
- Uma view relation  $v_1$  diz-se dependente directamente de uma view relation  $v_2$  se  $v_2$  é usada na expressão que define  $v_1$
- Uma view relation  $v_1$  diz-se dependente de uma view relation  $v_2$  se  $v_1$  depende directamente de  $v_2$  ou se existe caminho de dependências de  $v_1$  para  $v_2$
- Uma view relation  $v$  diz-se recursiva se depende de si mesma.

- Uma forma de definir o significado das views usando outras views.
- Considere a view  $v_1$  definida pela expressão  $e_1$  que pode conter outras views.
- A expansão da view repete o seguinte passo de substituição:  
**Repeat** Encontrar uma view relation  $v_i$  in  $e_1$   
Substituir a view relation  $v_i$  pela expressão que define  $v_i$  **until** não existam mais view relations em  $e_1$
- Desde que as definições das views não sejam recursivas o loop termina.



# Modificação da base de dados – (remover) Deletion

- Remova todos os tuplos das contas da agência de Perryridge.  
**delete from** account **where** branch\_name = 'Perryridge'
- Remova todas as contas de todas as agências da cidade de 'Needham'  
**delete from** account **where** branch\_name in (**select** branch\_name **from** branch **where** branch\_city = 'Needham')

## Exemplo

- Remova todas as contas que têm um saldo inferior ao saldo médio das contas do banco.  
**delete from** account **where** balance < (**select** avg (balance )  
**from** account )
- Problema: à medida que removemos tuplos da conta o saldo médio das contas altera-se.
- Solução:
  - 1 Calcular, primeiro, avg balance e depois procurar os tuplos para remover
  - 2 A seguir, remover todos os tuplos encontrados sem recalcular o saldo médio.

# Modificação da base de dados – Inserção (Insertion)

- Adicionar um tuplo novo em account  
**insert into** account **values** ('A-9732', 'Perryridge', 1200)
- Ou de forma equivalente  
**insert into** account (branch\_name, balance, account\_number)  
**values** ('Perryridge', 1200, 'A-9732')
- Adicionar um tuplo novo em account com o saldo null  
**insert into** account **values** ('A-777', 'Perryridge', null )

# Modificação da base de dados – Inserção (Insertion)

- Ofereça de presente a todos os clientes com empréstimo na agência de Perryridge, \$200 numa nova conta. Use o número do empréstimo como número da nova conta.

**insert into** account **select** loan\_number, branch\_name, 200 **from** loan **where** branch\_name = 'Perryridge'

**insert into** depositor **select** customer\_name, loan\_number **from** loan, borrower **where** branch\_name = 'Perryridge' and loan.account\_number = borrower.account\_number

- A clausula **select from where** é avaliada completamente antes do seu resultado ser inserido na relação.

# Modificação da base de dados – Actualização (Updates)

- Acrescente a todas as contas com saldos superiores a \$10,000, 6% do saldo, e a todas as outras contas adicione 5%.
- Em dois passos
- **update** account **set** balance = balance \* 1.06 **where** balance > 10000
- **update** account **set** balance = balance \* 1.05 **where** balance ≤ 10000
- A ordem é importante
- Pode ser feito usando a clausula case

# Clausula Case para actualizações condicionais

- Acrescente a todas as contas com saldos superiores a \$10,000, 6% do saldo, e a todas as outras contas adicione 5%.
- **update** account **set** balance = **case**
- **when** balance  $\leq$  10000 **then** balance \* 1.05
- **else** balance \* 1.06
- **end**

# Actualização de uma View

- Criar uma view com os dados da relação loan, escondendo o atributo amount
- **create view** loan\_branch **as select** loan\_number, branch\_name **from** loan
- Adicionar um novo tuplo a branch\_loan
- **insert into** branch\_loan values ('L-37', 'Perryridge')
- Esta inserção obriga à inserção do tuplo ('L-37', 'Perryridge', null ) na relação loan

# Actualizações nas Views

- Algumas actualizações nas Views são impossíveis de traduzir em actualizações nas relações da base de dados
  - **create view v as select** loan\_number, branch\_name, amount  
**from** loan  
**where** branch\_name = 'Perryridge'
  - **insert into v values** ( 'L-99','Downtown', '23')
- Outras não podem ser traduzidas de uma só forma
  - **insert into all\_customer values** ('Perryridge', 'John')
  - Tem que se escolher a relação loan ou account, e criar um novo número de loan ou account!
- Algumas implementações de SQL só permitem actualizações em vistas simples definidas com uma única relação.



# Junção de relações - Join

- As operações **Join** recebem duas relações e retornam uma nova relação.
- Estas operações usam-se na clausula **from**
- Condição do **Join** — define que atributos dos tuplos das duas relações devem ser iguais e que atributos ficam no resultado.
- Tipo de **Join** — Define como é que os tuplos de uma relação que não encaixam na outra relação são tratados

Join Types	Join Conditions
inner join	natural
left outer join	on <predicate>
right outer join	using $A_1, A_2, \dots, A_n$
left outer join	

# Junção de relações — Exemplos

- Relação loan e borrower

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>
L-170	Downtown	3000
L-230	Redwood	4000
L-260	Perryridge	1700

*loan*

<i>customer_name</i>	<i>loan_number</i>
Jones	L-170
Smith	L-230
Hayes	L-155

*borrower*

- Na informação do borrower falta o L-260 e na do loan falta o L-155
- loan **inner join** borrower **on** loan.loan\_number = borrower.loan\_number

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>	<i>customer_name</i>	<i>loan_number</i>
L-170	Downtown	3000	Jones	L-170
L-230	Redwood	4000	Smith	L-230

# Junção de relações — Exemplos

- Relação loan e borrower

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>
L-170	Downtown	3000
L-230	Redwood	4000
L-260	Perryridge	1700

*loan*

<i>customer_name</i>	<i>loan_number</i>
Jones	L-170
Smith	L-230
Hayes	L-155

*borrower*

- Na informação do borrower falta o L-260 e na do loan falta o L-155
- loan **left outer join** borrower **on** loan.loan\_number = borrower.loan\_number

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>	<i>customer_name</i>	<i>loan_number</i>
L-170	Downtown	3000	Jones	L-170
L-230	Redwood	4000	Smith	L-230
L-260	Perryridge	1700	<i>null</i>	<i>null</i>

# Junção de relações — Exemplos

- Relação loan e borrower

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>
L-170	Downtown	3000
L-230	Redwood	4000
L-260	Perryridge	1700

*loan*

<i>customer_name</i>	<i>loan_number</i>
Jones	L-170
Smith	L-230
Hayes	L-155

*borrower*

- Na informação do borrower falta o L-260 e na do loan falta o L-155
- loan **natural inner join** borrower

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>	<i>customer_name</i>	<i>loan_number</i>
L-170	Downtown	3000	Jones	L-170
L-230	Redwood	4000	Smith	L-230

# Junção de relações — Exemplos

- Relação loan e borrower

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>
L-170	Downtown	3000
L-230	Redwood	4000
L-260	Perryridge	1700

*loan*

<i>customer_name</i>	<i>loan_number</i>
Jones	L-170
Smith	L-230
Hayes	L-155

*borrower*

- Na informação do borrower falta o L-260 e na do loan falta o L-155
- loan **natural right outer join** borrower

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>	<i>customer_name</i>
L-170	Downtown	3000	Jones
L-230	Redwood	4000	Smith
L-155	<i>null</i>	<i>null</i>	Hayes

# Junção de relações — Exemplos

- Relação loan e borrower

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>
L-170	Downtown	3000
L-230	Redwood	4000
L-260	Perryridge	1700

*loan*

<i>customer_name</i>	<i>loan_number</i>
Jones	L-170
Smith	L-230
Hayes	L-155

*borrower*

- Na informação do borrower falta o L-260 e na do loan falta o L-155
- loan **full outer join** borrower **using** (loan\_number)

<i>loan_number</i>	<i>branch_name</i>	<i>amount</i>	<i>customer_name</i>
L-170	Downtown	3000	Jones
L-230	Redwood	4000	Smith
L-260	Perryridge	1700	<i>null</i>
L-155	<i>null</i>	<i>null</i>	Hayes

# Junção de relações — Exemplos

- Todos os clientes que têm ou uma conta ou um empréstimo (mas não os dois) no banco.

**select** customer\_name

**from** (depositor **natural full outer join** borrower )

**where** account\_number is null or loan\_number is null

# Chaves estrangeiras

```
CREATE TABLE products (  
    product_no integer PRIMARY KEY,  
    name text,  
    price numeric );  
  
CREATE TABLE orders (  
    order_id integer PRIMARY KEY,  
    shipping_address text,  
  
...  
);  
  
CREATE TABLE order_items (  
    product_no integer REFERENCES products ON  
DELETE RESTRICT,  
    order_id integer REFERENCES orders ON DELETE  
CASCADE,  
    quantity integer,  
    PRIMARY KEY (product_no, order_id)  
);
```