

# Capítulo 4: SQL

- Linguagem de Definição de Dados
- Estrutura básica
- Operações com conjuntos
- Funções de agregação
- Valores nulos
- Subconsultas embutidas
- Relações derivadas
- Junções
- Vistas
- Modificação da Base de Dados
- Embedded SQL
- Dynamic SQL
- Funções e Procedimentos
- SQL Recursivo

# Ordenando os tuplos

- Listar em ordem alfabética os nomes de todos os clientes que possuem um empréstimo na agência de Perryridge

```
select distinct customer_name  
from borrower, loan  
where borrower.loan_number = loan.loan_number and  
       branch_name = 'Perryridge'  
order by customer_name
```

- Pode-se especificar **desc** para ordenação decendente ou **asc** para ordenação ascendente, para cada atributo; por omissão, assume-se ordem ascendente.
  - ★ E.g. **order by** *customer\_name desc*
- Pode-se ter mais do que uma chave de ordenação, separando-as com vírgulas

# Estrutura Básica

- SQL é baseada em operações de conjuntos e de álgebra relacional com algumas modificações e extensões

- Uma consulta SQL básica tem a forma:

```
select  $A_1, A_2, \dots, A_n$   
from  $r_1, r_2, \dots, r_m$   
where  $P$ 
```

- ★  $A_i$ s representam atributos
  - ★  $r_i$ s representam relações
  - ★  $P$  é um predicado.
- A consulta é (quase) equivalente à expressão de álgebra relacional (a menos de tratamento de repetições):

$$\prod_{A_1, A_2, \dots, A_n} (\sigma_P (r_1 \times r_2 \times \dots \times r_m))$$

- O resultado de uma consulta SQL é uma relação.

# Duplicados

- Em relações com duplicados, a linguagem SQL especifica quantas cópias dos tuplos aparecem no resultado.
- *Versões Multiconjunto* de alguns operadores da álgebra relacional dadas relações multiconjunto  $r_1$  e  $r_2$ :
  1. Se existem  $c_1$  cópias do tuplo  $t_1$  em  $r_1$ , e  $t_1$  satisfaz a selecção  $\sigma_\theta$ , então existem  $c_1$  cópias de  $t_1$  em  $\sigma_\theta(r_1)$ .
  2. Para cada cópia do tuplo  $t_1$  em  $r_1$ , existe uma cópia do tuplo  $\Pi_A(t_1)$  em  $\Pi_A(r_1)$ , onde  $\Pi_A(t_1)$  denota a projecção do tuplo  $t_1$ .
  3. Se existem  $c_1$  cópias do tuplo  $t_1$  em  $r_1$  e  $c_2$  cópias do tuplo  $t_2$  em  $r_2$ , então existem  $c_1 \times c_2$  cópias do tuplo  $t_1 \cdot t_2$  em  $r_1 \times r_2$

# Duplicados (cont.)

- Exemplo: supondo que as relações multiconjunto  $r_1 (A, B)$  e  $r_2 (C)$  são as seguintes:

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

- Então  $\Pi_B(r_1)$  devolve  $\{(a), (a)\}$ , enquanto que  $\Pi_B(r_1) \times r_2$  é  $\{(a,2), (a,2), (a,3), (a,3), (a,3), (a,3)\}$
- A semântica de duplicados de SQL:

```
select  $A_1, A_2, \dots, A_n$   
from  $r_1, r_2, \dots, r_m$   
where  $P$ 
```

é equivalente à versão *multiconjunto* da expressão:

$$\Pi_{A_1, A_2, \dots, A_n}(\sigma_P(r_1 \times r_2 \times \dots \times r_m))$$

# Operações com Conjuntos

- As operações com conjuntos **union**, **intersect**, e **except** (minus no Oracle11g) operam sobre relações e correspondem aos operadores de álgebra relacional  $\cup$ ,  $\cap$ ,  $-$ .
- Cada uma das operações anteriores elimina os duplicados automaticamente. Para reter duplicados deve-se utilizar as respectivas versões multiconjunto **union all**, **intersect all** e **except all**.

Supondo que um tuplo ocorre  $m$  vezes em  $r$  e  $n$  vezes em  $s$ , então ele 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 com Conjuntos

- Listar todos os clientes que têm um empréstimo ou uma conta:  
**(select *customer\_name* from *depositor*)**  
**union**  
**(select *customer\_name* from *borrower*)**
- Listar todos os clientes que têm um empréstimo e uma conta:.  
**(select *customer\_name* from *depositor*)**  
**intersect**  
**(select *customer\_name* from *borrower*)**
- Listar os clientes que têm uma conta mas não têm empréstimos  
**(select *customer\_name* from *depositor*)**  
**except**  
**(select *customer\_name* from *borrower*)**

# Funções de Agregação

- Estas funções aplicam-se a multiconjuntos de valores de uma coluna de uma relação, devolvendo um valor

**avg:** valor médio

**min:** valor mínimo

**max:** valor máximo

**sum:** soma dos valores

**count:** número de valores

# Funções de Agregação (cont.)

- Determinar o saldo médio das contas na agência de Perryridge.

```
select avg (balance)  
from account  
where branch_name = 'Perryridge'
```

- Calcular o número de clientes.

```
select count (*)  
from customer
```

- Encontrar o número de depositantes do banco.

```
select count (distinct customer_name)  
from depositor
```

# Funções de agregação – Group By

- Listar o número de depositantes por agência.

```
select branch_name, count (distinct customer_name)  
from depositor, account  
where depositor.account_number = account.account_number  
group by branch_name
```

**Nota:** Atributos na cláusula **select** fora de funções de agregação têm de aparecer na lista **group by**

**Nota:** Se aparecer mais do que um atributo em **group by**, então cada grupo é formado pelos tuplo com valores iguais *em todos* esses os atributos

# Funções de Agregação – Cláusula Having

- Listar os nomes de todas as agências cujo valor médio dos saldos das contas é superior a \$1,200.

```
select branch_name, avg (balance)  
from account  
group by branch_name  
having avg (balance) > 1200
```

# Funções de Agregação – Cláusula Having

- Predicados na cláusula **having** são aplicados depois da formação dos grupos, enquanto que os predicados na cláusula **where** são aplicados antes da formação dos grupos.
- Encontrar a média dos saldos das contas dos clientes que vivem em Harrison e que têm pelo menos três contas.

```
select d.customer_name, avg (balance)  
from depositor as d, account as a, customer as c  
where d.account_number = a.account_number and  
        d.customer_name = c.customer_name and  
        c.city = 'Harrison'  
group by d.customer_name  
having count (distinct d.account_number) >= 3
```

# Funções de agregação e álgebra relacional

- Um comando SQL genérico:

```
select Fagr1, ... Fagrn  
from R1, ..., Rm  
where CondW  
group by A1, ..., Ag  
having CondH
```

- corresponde à expressão:

$$\Pi_{Fagr_1, \dots, Fagr_n} \left( \sigma_{Cond_H} \left( A_1, \dots, A_g \mathcal{G}_{Fagr_1, \dots, Fagr_n} \left( \sigma_{Cond_W} \left( R_1 \times \dots \times R_m \right) \right) \right) \right)$$

# Funções de Agregação (Oracle10g)

- AVG
- COLLECT
- CORR
- CORR\_\*
- COUNT
- COVAR\_POP
- COVAR\_SAMP
- CUME\_DIST
- DENSE\_RANK
- FIRST
- GROUP\_ID
- GROUPING
- GROUPING\_ID
- LAST
- MAX
- MEDIAN
- MIN
- PERCENTILE\_CONT
- PERCENTILE\_DISC
- PERCENT\_RANK
- RANK
- REGR\_ (Linear Regression) Functions
- STATS\_BINOMIAL\_TEST
- STATS\_CROSSTAB
- STATS\_F\_TEST
- STATS\_KS\_TEST
- STATS\_MODE
- STATS\_MW\_TEST
- STATS\_ONE\_WAY\_ANOVA
- STATS\_T\_TEST\_\*
- STATS\_WSR\_TEST
- STDDEV
- STDDEV\_POP
- STDDEV\_SAMP
- SUM
- VAR\_POP
- VAR\_SAMP
- VARIANCE

# Valores Nulos

- Os tuplos podem conter valores nulos, denotado por *null*, nalguns dos seus atributos.
- *null* significa um valor desconhecido ou que não existe.
- O predicado **is null** pode ser utilizado para testar a existência de valores nulos.
  - ✦ E.g. mostrar todos os números de empréstimos com um valor nulo na coluna *amount*.

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

- O resultado de uma expressão aritmética com *null* é *null*
  - ✦ E.g. 5 + null devolve null
- Contudo, as funções de agregação ignoram os nulos
  - ✦ A seguir será analisado este assunto mais detalhadamente

# Valores Nulos e Lógica Trivalente

- Qualquer comparação com *null* retorna *unknown*
  - ✦ E.g.  $5 < null$  ou  $null \diamond null$  ou  $null = null$
- Lógica trivalente usando o valor lógico *unknown*:
  - ✦ OR:  $(unknown \text{ or } true) = true$ ,  $(unknown \text{ or } false) = unknown$   
 $(unknown \text{ or } unknown) = unknown$
  - ✦ AND:  $(true \text{ and } unknown) = unknown$ ,  $(false \text{ and } unknown) = false$ ,  
 $(unknown \text{ and } unknown) = unknown$
  - ✦ NOT:  $(\text{not } unknown) = unknown$
  - ✦ “*P is unknown*” é verdade se o valor de *P* é *unknown*
- Resultado da condição da cláusula **where** é tratado como *false* quando o seu valor é *unknown*
- **Atenção:** no Oracle a cadeia vazia comporta-se como *null*, mas isto não é assim no SQL Standard!

# Valores Nulos e Agregados

- Calcule o total de todos os montantes dos empréstimos

```
select sum (amount)  
from loan
```

- ✦ A instrução acima ignora montantes nulos
  - ✦ Resultado é null se não existir nenhum montante não-nulo
- Todas as funções de agregação **excepto count(\*)** ignoram tuplos com valores nulos nos atributos agregados.

# Exemplos com funções de agregação

A	B
1	1
1	
1	3
2	
3	
3	
3	
4	1
4	2
4	2
4	2
4	3

**SELECT SUM(a) , AVG(DISTINCT a) FROM t**

SUM (A)	AVG (DISTINCTA)
34	2.5

**SELECT COUNT (b) , SUM (b) , AVG (b) FROM t**

COUNT (B)	SUM (B)	AVG (B)
7	14	2

**SELECT COUNT (\*) , COUNT (b) , COUNT (DISTINCT b)  
FROM t**

COUNT (*)	COUNT (B)	COUNT (DISTINCTB)
12	7	3

# Exemplos com funções de agregação

A	B
1	1
1	
1	3
2	
3	
3	
3	
4	1
4	2
4	2
4	2
4	3

**SELECT COUNT (DISTINCT b) , SUM (DISTINCT b) ,  
AVG (DISTINCT b) FROM t**

COUNT (DISTINCTB)	SUM (DISTINCTB)	AVG (DISTINCTB)
3	6	2

**SELECT b, COUNT (\*) , SUM (b) FROM t GROUP BY b**

B	COUNT (*)	SUM (B)
1	2	2
	5	
2	3	6
3	2	6

**SELECT COUNT (\*) , COUNT (b) , SUM (b) , AVG (b)  
FROM t WHERE a = 3;**

COUNT (*)	COUNT (B)	SUM (B)	AVG (B)
3	0		

# Exemplos com funções de agregação

A	B
1	1
1	
1	3
2	
3	
3	
3	
4	1
4	2
4	2
4	2
4	3

```
SELECT a,b,COUNT(*) ,COUNT(DISTINCT a) , COUNT(b)
FROM t GROUP BY a, b ORDER BY a DESC, b
```

A	B	COUNT (*)	COUNT (DISTINCTA)	COUNT (B)
4	1	1	1	1
4	2	3	1	3
4	3	1	1	1
3		3	1	0
2		1	1	0
1	1	1	1	1
1	3	1	1	1
1		1	1	0

```
SELECT a FROM t GROUP BY a
HAVING MAX(b) IS NULL
```

A
2
3

# Subconsultas imbricadas

- SQL disponibiliza um mecanismo para imbricar consultas umas dentro de outras.
- Uma subconsulta é uma expressão **select-from-where** que se encontra dentro de uma outra (sub)consulta.
- Subconsultas na clausula **from** são entendidas como cálculo de relações auxiliares.
- As subconsultas na clausula **where** são utilizadas habitualmente para efectuar testes de pertença a conjuntos, comparações entre conjuntos e calcular a cardinalidade de conjuntos.

# Pertença a conjunto (in)

- Listar todos os clientes que têm contas e empréstimos no banco.

```
select distinct customer_name  
from borrower  
where customer_name in (select customer_name  
                                from depositor)
```

- Encontrar todos os clientes que têm empréstimos mas não possuem contas no banco

```
select distinct customer_name  
from borrower  
where customer_name not in (select customer_name  
                                from depositor)
```

# Consulta de exemplo

- Listar todos os clientes que têm uma conta e empréstimos na agência de Perryride

```
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)
```

- Nota: A consulta acima pode ser escrita de uma maneira muito mais simples. A formulação utilizada serve apenas para ilustrar as possibilidades da linguagem SQL.

# Comparação de conjuntos (some)

- Apresentar todas as agências que têm activos superiores aos de alguma agência localizada em 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 consulta recorrendo à cláusula > **some**

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

# Definição da cláusula Some

- $F \text{ <comp> some } r \Leftrightarrow \exists t \in r : (F \text{ <comp> } t)$   
em que <comp> pode ser : <, ≤, >, ≥, =, ≠

$$(5 < \text{some } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline 6 \\ \hline \end{array}) = \text{true} \quad (\text{ler: } 5 \text{ menor que algum tuplo na relação})$$

$$(5 < \text{some } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline \end{array}) = \text{false}$$

$$(5 = \text{some } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline \end{array}) = \text{true}$$

$$(5 \neq \text{some } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline \end{array}) = \text{true} \quad (\text{pois } 0 \neq 5)$$

$(= \text{some}) \equiv \text{in}$

No entanto,  $(\neq \text{some}) \not\equiv \text{not in}$

# Cláusula all

- Listar os nomes das agências com activos superiores aos de todas as agências localizadas em Brooklyn.

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

- Sem o **all**

```
(select branch_name from branch)  
  except  
(select branch_name  
 from branch T,branch S  
 where S.branch_city = 'Brooklyn' and T.assets < S.assets)
```

# Definição da cláusula all

- $F \langle \text{comp} \rangle \text{ all } r \Leftrightarrow \forall t \in r : (F \langle \text{comp} \rangle t)$   
em que  $\langle \text{comp} \rangle$  pode ser :  $<, \leq, >, \geq, =, \neq$

$$(5 < \text{all } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline 6 \\ \hline \end{array}) = \text{false}$$

$$(5 < \text{all } \begin{array}{|c|} \hline 6 \\ \hline 10 \\ \hline \end{array}) = \text{true}$$

$$(5 = \text{all } \begin{array}{|c|} \hline 4 \\ \hline 5 \\ \hline \end{array}) = \text{false}$$

$$(5 \neq \text{all } \begin{array}{|c|} \hline 4 \\ \hline 6 \\ \hline \end{array}) = \text{true (dado que } 5 \neq 4 \text{ e } 5 \neq 6)$$

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

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

# Teste de Relações Vazias

- A construção **exists** devolve o valor **true** se a subconsulta é não vazia.
- **exists**  $r \Leftrightarrow r \neq \emptyset$
- **not exists**  $r \Leftrightarrow r = \emptyset$
- Encontrar os clientes que têm uma conta e um empréstimo

```
select customer_name
from borrower
where exists (select *
               from depositor
               where depositor.customer_name = borrower.customer_name)
```

# Cláusula contains

- Listar todos os clientes que têm uma conta em todas as agências de Brooklyn.

```
select distinct S.customer_name
from depositor as S
where
    (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)
contains
    (select branch_name
from branch
     where branch_city = 'Brooklyn')
```

- **Nota:** Não existe no Oracle, o que não é grave pois:

$$X \subseteq Y \Leftrightarrow X - Y = \emptyset$$

# Consulta de exemplo

- Listar todos os clientes que têm uma conta em todas as agências 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 ))
```

- **Notas:**

- ★ Repare que  $X - Y = \emptyset \Leftrightarrow X \subseteq Y$
- ★ Não se pode escrever esta consulta com combinações de = **all** ou de suas variantes.
- ★ Em álgebra relacional esta consulta escrever-se-ia com uma divisão:

$$\Pi_{customer\_name, branch\_name}(\text{depositor} \bowtie \text{account}) \div \Pi_{branch\_name}(\sigma_{branch\_city='Brooklyn'}(\text{branch}))$$

# Divisão em SQL

- $r \div s = \{ t \mid t \in \Pi_{R-S}(r) \wedge \forall u \in s (tu \in r) \}$
- De forma equivalente:
  - ✦ Seja  $q = r \div s$
  - ✦ Então  $q$  é a maior relação satisfazendo  $q \times s \subseteq r$
- Seja  $r(A,B)$  e  $s(B)$ . Em SQL,  $r \div s$  é obtido por:  

```
select distinct X.A
from r as X
where (select Y.B from r as Y where X.A = Y.A)
contains
(select B from s)
```
- Como fazer genericamente em Oracle?

# Testar ausência de tuplos duplicados

- A construção **unique** verifica se o resultado de uma subconsulta possui tuplos 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')
```

- Esta construção não está disponível no Oracle

# Consulta de exemplo

- Listar 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')
```

# Relações Derivadas

- O SQL permite a utilização de sub-consultas na cláusula **from**.
- Determinar o saldo médio das contas em agências cujo saldo médio é superior a \$1200.

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

Repare que neste caso não foi necessário recorrer à cláusula **having**, dado que é calculada a relação temporária *result* na cláusula **from**, e assim os atributos de *result* pode ser utilizado directamente numa cláusula **where**.

# Cláusula With

- A cláusula **with** permite a definição temporária de relações, cuja definição está disponível na consulta onde a cláusula **with** ocorre. Análogo a procedimentos locais de uma linguagem de programação.
- Encontrar as contas de maior saldo

```
with max_balance(value) as  
  ( select max (balance)  
    from account )  
select account_number  
from account, max_balance  
where account.balance = max_balance.value
```

# Exemplo com with

- Quais as agências cuja soma de saldos das suas contas é superior à média da soma dos saldos de todas as agências.

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

# Particularidades do With em Oracle

- O Oracle 11g não permite “column aliasing” na instrução WITH. O comando do acetato anterior deve ser escrito:

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