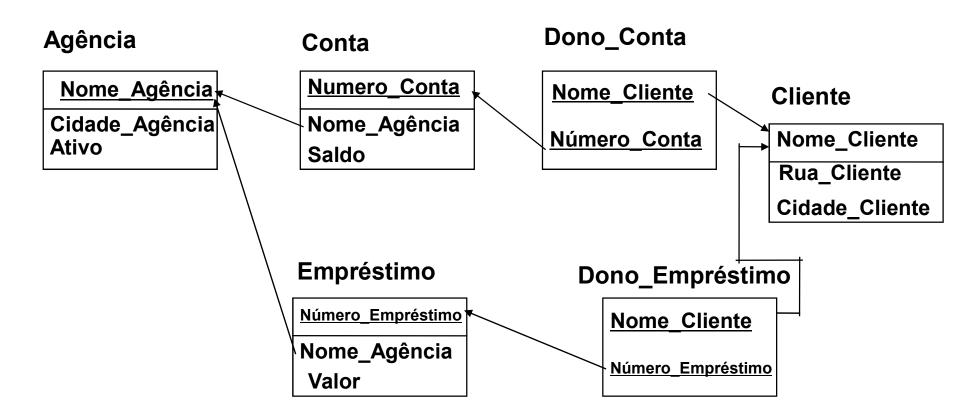
Novo Esquema Exemplo



Valores Nulos

- É possível que as tuplas tenhan um valor nulo, descrito por *null*, para alguns de seus atributos
- null significa um valor desconhecido ou um valor que não existe.
- O predicado is null pode ser usado para verificar valores nulos.
 - E.g. Ache todos os números de empréstimos que aparecem na relação empréstimo com valores nulos para valor

select *Numero_Empréstimo* from *Empréstimo* where *valor* is null

- O resultado de qualquer expressão aritmética que considera *null* é *null*
 - E.g. 5 + null retorna null
- Entretantoo, as funções agregadas simplesmente ignoram nulls

Valores Nulos e Lógica de três valores

- Qualquer comparação com null retorna unknown
 - E.g. 5 < null ou null <> null ou null = null
- Lógica tri-valorada que usa o valor de verdade unknown:
 - OR: (unknown or true) = true, (unknown or false) = unknown
 (unknown or unknown) = unknown
 - AND: (true and unknown) = unknown, (false and unknown) = false, (unknown and unknown) = unknown
 - □ NOT*: I*not *unknown) = unknown*
 - "P is unknown" avalia se o predicado P é unknown
- Os resultados do predicado da cláusula where é tratado como falso se é unknown

Valores Nulos e Agregados

- Quantidade Total de todos os Empréstimos select sum (*valor*) from *Empréstimo*
 - O comado acima ignora as quantidades nulas
 - O resultado é null se não há quantidades não null
- Todas as operações de agregação exceto count(*) ignoram as tuplas com valores null sobre os atributos agregados.

Teste da Ausência de Tuplas Duplicatas

- A cláusula unique testa se uma subconsulta tem algumas tuplas duplicatas en seu resultado.
- Ache todos os clientes que tem no máximo uma conta na agência 'Perryridge'.

```
select T.Nome_Cliente
from Dono_Conta as T
where unique (
select R.Nome_cliente
from Conta, Dono_Conta as R
where T.Nome_Cliente = R.Nome_cliente and
R.Número_Conta = Conta.Número_Conta and
Conta.Nome_Agência = "Perryridge")
```

(Esquema usado en este ejemplo)

Exemplo

 Ache todos os clientes que tem no mínimo duas contas na agência Perryridge.

```
select distinct T.Nome_Cliente
from Dono_Conta T
where not unique (
select R.Nome_Cliente
from Conta, Dono_Conta as R
where T.Nome_Cliente = R.Nome_Cliente
and
R.Número_Conta = Conta.Número_Conta
and
Conta.Nome Agência = 'Perryridge')
```

Junção de Relações

- Operações de junção pegam duas relações e retornam como resultado outra relação.
- Estas operações adicionais são tipicamente usadas como expressões de subconsulta na cláusula from
- Condição de junção define que tuplas nas duas relações se concatenam, e que atributos estão presentes no resultado da junção.
- Tipo de junção define como as tuplas de cada relação que não combinam com nenhuma tupla da outra relaçãosão tratadas (baseado na condição de junção).

Tipo de junção

inner join left outer join right outer join full outer join Condição de Junção

natural on oredicado> using $(A_1, A_2, ..., A_n)$

Em Oracle

- Você pode usar três abordagens para criar um equi-join:
- NATURAL JOIN cria uma junção automaticamente entre duas tabelas, baseada em colunas com nomes iguais.
- USING cria junções baseada numa coluna que tem o mesmo nome e definição em ambas as tabelas.
- Quando as tabelas a serem juntadas na cláusula USING não têm um campo do mesmo nome e do mesmo tipo, deve-se adicionar a cláusula ON.

Junção de Relações – Dados para os Exemplos

Relação Empréstimo

Número_Empréstimo	Nome_Agência	Valor
L-170	Downtown	3000
L-230	Redwood	4000
L-260	Perryridge	1700

■ Relação *Dono_Empréstimo*

Nome_Cliente	Número_Empréstimo	
Jones	L-170	
Smith	L-230	
Hayes	L-155	

Nota: Dono_Empréstimo não tem a informação de L-260 e Empréstimo não tem a informação de L-155

Junção de Relações – Exemplos

Empréstimo inner join Dono_Empréstimo on
 Empréstimo.Número_Empréstimo= Dono_Empréstimo.Número_Empréstimo

Número_Empréstimo	Nome_Agência	Valor	Nome_Cliente	Número_Empréstimo
L-170	Downtown	3000	Jones	L-170
L-230	Redwood	4000	Smith	L-230

*Empréstimo left out*er join Dono_Empréstimo on Empréstimo*.Número_Empréstimo= Dono_Empréstimo.Número_Empréstimo*

Número_Empréstimo	Nome_Agência	Valor	Nome_Cliente	Número_Empréstimo
L-170	Downtown	3000	Jones	L-170
L-230	Redwood	4000	Smith	L-230
L-260	Perryridge	1700	null	null

Junção de Relações - Exemplos

Empréstimo natural inner join Dono_ Empréstimo

Número_Empréstimo	Nome_Agência	Valor	Nome_Cliente
L-170	Downtown	3000	Jones
L-230	Redwood	4000	Smith

■ *Empréstimo* natural right outer join *Dono_Empréstimo*

Número_Empréstimo	Nome_Agência	Valor	Nome_Cliente
L-170	Downtown	3000	Jones
L-230	Redwood	4000	Smith
L-155	null	null	Hayes

Junção de Relações - Exemplos

Empréstimo full outer join Dono_Empréstimo using (Número_Empréstimo)

Número_Empréstimo	Nome_Agência	Valor	Nome_Cliente
L-170	Downtown	3000	Jones
L-230	Redwood	4000	Smith
L-260	Perryridge	1700	null
L-155	null	null	Hayes

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

select Nome_Cliente from (Dono_Conta **natural** full **outer join** Dono_Empréstimo) **where** Número_Conta **is** *null* **or** Número_Empréstimo **is** *null*

Visões

 Fornecer un mecanismo para esconder certos dados da visão de certos usuários. Para criar uma visão nos usamos o comando:

create view // as <expresión de consulta>

onde:

- ₱0 nome da visão é representado por *v*

Duas visões especificadas para o esquema do banco de dados da Empresa.

V1: CREATE VIEW TRABALHA_EM1

AS SELECT PNOME, UNOME, PJNOME, HORAS

FROM EMPREGADO, PROJETO, TRABALHA EM

WHERE SSN=ESSN AND PNO=PNUMERO;

V2: CREATE VIEW DEPT_INFO(DEPT_NOME,NO_EMPS,TOTAL_SAL)

AS SELECT DNOME, COUNT (*), SUM (SALARIO)

FROM DEPARTAMENTO, EMPREGADO

WHERE DNUMERO=DNO

GROUP BY DNOME;

TRABALHA EM1

PNOME	UNOME	PJNOME	HORAS
1	5-54-56-5-54-63-65-55-5-5-5-6-6-6-6-6-6-6-6-6-6-6-6-		100000000000000000000000000000000000000

DEPT_INFO

DEPT_NOME NO_EMPS TOTAL

O exemplo do livro

SELECT PNOME, UNOME FROM TRABALHA_EM1 WHERE PJNOME = 'ProjetoX' Modificando a consulta:



SELECT PNOME, UNOME FROM EMPREGADO, PROJETO, TRABALHA_EM WHERE SSN=ESSN AND PNO=PNUMERO AND PJNOME = 'ProjetoX'

Exemplos

Uma visão que consiste de agências e seus clientes

```
create view todo -cliente
[select Nome_Agencia, Nome_Cliente]
from Dono_Conta, Conta
where Dono_Conta.Número_Conta=Conta.Numero_Conta)
union
[select Nome_Agencia, Nome_Cliente]
from Dono_Emprestimo, Emprestimo
where
Dono_Empréstimo.Numero_Emrestimo=Emréstimo.Número_Emprestimo)
```

Ache todos os clientes da agência Perryridge

```
select Nome_Cliente
from todo-cliente
where Nome_Agência ='Perryridge'
```

Relações Derivadas

 Ache o saldo médio das contas das agências onde seu saldo médio das contas é maior de \$1200.

```
select Nome_Agência, Avg-Saldo
from (select Nome_Agência, avg (saldo)
from Conta
group by Nome_Agência)
as result (Nome_Agência, Avg-Saldo)
where Avg-Saldo > 1200
```

Veja que nos não presisamos usar a cláusula **having**, já que calculamos a relação temporal (visão) *result* na cláusula **from**, e os atributos de *result* podem ser usados diretamente na cláusula **where**.

Cláusula With

- A cláusula With permite que as visões possan ser definidas localmente a una consulta, no lugar de globalmente. Análogo a procedimentos numa linguagem de programação.
- Ache todas as contas con o máximo saldo

with max-saldo(valor) as
select max (saldo)
from Conta
select Número_Conta
from Conta, max-saldo
where Conta.saldo = max-saldo.valor

Consulta complexa usando a cláusula With

 Ache todas as agências onde o saldo total de suas contas é maior que a média dos saldos totais de todas as agências.

with Total_Agência (Nome_Agência, valor) as
select Nome_Agência, sum (saldo)
from Conta
group by Nome_Agência
with Média_Total_Agência(valor) as
select avg (valor)
from Total_Agência
select Nome_Agência
from Total_Agência, Média_Total_Agência
where Total_Agência.valor >= Média_Total_Agência.valor

Actualização de uma Visão

 Criar uma visão de todos os dados de empréstimo na relação Empréstimo, escondendo o atributo Valor

> create view Agência-Empréstimo as select Nome_Agência, *Número_Empréstimo* from *Empréstimo*

Adicione uma nova tupla a Agência-Empréstimo

insert into Agência-Empréstimo values ('Perryridge', 'L-307')

Esta inclusão deve ser representada pela inclusão da tupla ('L-307', 'Perryridge', *nulh*

na relação Empréstimo

- Atualizações de visões mais complexas são difíceis ou impossíveis de mapear, e portanto não são permitidas.
- Muitas implementações SQL permitem atualizações unicamente sobre visões simples (sem agregados) definidas sobre uma só relação

Implementação e operações sobre visões

```
CREATE VIEW PEÇAS_VERMELHAS ( P#, PNOME,PS, CIDADE) AS SELECT P#, PNOME, PESO, CIDADE FROM P
```

WHERE COR = 'Vermelha';

REMOÇÃO DE VISÕES

Sintaxe DROP VIEW <Nome visão>

Exemplo:

DROP VIEW PEÇAS_VERMELHAS

A visão; Peças_Vermelhas é removida do catálogo. Toda visão definida em termos desta visão também são removidas automaticamente.

Implementação e operações sobre visões

- Visões são implementadas para consultas como:
 - Modificações de consultas
 - Materialização da visão
- No caso de atualização, elas podem ser complicadas ou impossíveis. Exs:

Views Materializadas

Listing 7-8. Example of a Materialized View

```
CREATE MATERIALIZED VIEW Orders LineItems
REFRESH ON COMMIT
ENABLE QUERY REWRITE
AS SELECT
    -- data items from the Orders table
    Orders.PONo,
    Orders.Custno,
    Orders.OrderDate,
    Orders.ShipDate,
    Orders. ToStreet.
    Orders. ToCity,
    Orders. ToState,
    Orders.ToZip,
    -- data items from the LineItems table
    LineItems.LineNo,
    LineItems.StockNo,
    LineItems.Quantity,
    LineItems.Discount
FROM Orders, LineItems
WHERE LineItems.PONo = Orders.PONo;
```

Atualizações

Considere as seguintes visões

```
CREATE VIEW F#_CIDADE
AS SELECT F#, CIDAD E
FROM F;

CREATE VIEW STATUS_CIDADE
AS SELECT STATUS, CIDADE
FROM F;
```

F#_CIDADE teóricamente é atualizável, STATUS_CIDADE não de Por que ?

Seja: F#_CIDADE

- 1) Incluir um novo registro ('F6', 'MANAUS')
- 2) Remover o registro ('F1', 'SP')
- 3) Atualizar a cidade de 'F3' de 'BH' para 'SP'

no caso de STATUS_CIDADE

- 1) Incluir um novo registro (40, 'SP')
- 2) Remover o registro (20, 'BH')
- **3) Atualiza o registro (20, 'BH') para (20, 'SP')**

A diferença é que F#_CIDADE é atualizável, teoricamente, sse esta preserva a CHAVE primária da tabela básica.

```
CREATE VIEW PQ ( P#, QUANTOTAL)

AS SELECT P#, SUM (QUANTIDADE)
FROM FP
GROUP BY P#;
```

ESTA VISÃO NÃO SUPORTA OPERAÇÕES INSERT NEM OPERAÇÕES UPDATE sobre o campo QUANTOTAL

Operações DELETE e operações UPDATE no campo P# poderiam teóricamente serem definidas.

Caso "junção" Nenhum produto permite sua atualização OUTROS CASOS:

```
CREATE VIEW BONS_FORNECEDORES

AS SELECT F#, STATUS, CIDADE
FROM F
WHERE STATUS > 15
```

Ela é atualizável, porém:

- a) Com a tabela da figura, F. 'F2' não seria visível. O que acontece se fosse incluida uma tupla com valor 'F2' ou actualiza uma tupla existente con o valor 'F2' ?
- b) Considere a seguinte actualização.

UPDATE BONS_FORNECEDORES

SET STATUS = 5

WHERE F# = F';

Deveria ser aceitada ?

```
INSERT
INTO BONS_FORNECEDORES (F#, STATUS, CIDADE)
VALUES ('F13', 5, 'Porto Alegre')
```

CHECK OPTION trata estas situações:

CREATE VIEW BONS_FORNECEDORES

AS SELECT F#, STATUS, CIDADE
FROM F
WHERE STATUS > 15

WITH CHECK OPTION;

O exemplo do livro

SELECT PNOME, UNOME FROM TRABALHA_EM1 WHERE PJNOME = 'ProjetoX' Modificando a consulta:



SELECT PNOME, UNOME FROM EMPREGADO, PROJETO, TRABALHA_EM WHERE SSN=ESSN AND PNO=PNUMERO AND PJNOME = 'ProjetoX'

O que acontece com atualização

UPDATE TRABALHA_EM1
SET PJNOME = 'ProdutoY'
WHERE UNOME = 'Smith' AND PNOME = 'John'
AND PJNOME = 'ProdutoX'

Pode ser mapeada em diversas atualizações:

a) UPDATE PROJETO SET PJNOME = 'ProdutoY'

WHERE PJNOME = 'ProdutoY'

O que acontece com atualização?

```
b) UPDATE TRABALHA_EM
SET PNO = (SELECT PNUMERO
FROM PROJETO
WHERE PJNOME = 'ProdutoY')
WHERE ESSN IN (SELECT SSN
FROM EMPREGADO
WHERE UNOME='Smith' AND PNOME = 'John')
AND
PNO = (SELECT PNUMERO
FROM PROJETO
WHERE PJNOME = 'ProdutoX')
```

Então, quando são possíveis as atualizações de visões?

- Em geral ela é viável quando apenas uma atualização é possível, nas relações básicas.
- Resumindo:
 - Uma visão de uma única tabela básica é atualizável se ela contiver nos seus atributos, a chave primária da tabela básica, bem como todos os atributos com restrição NOT NULL que não tiverem valores default especificados.
 - As visões definidas a partir de diversas tabelas utilizando-se as junções, em geral, não são atualizáveis.
 - As visões definidas usando-se as funções de agrupamento não são atualizáveis.

Independência lógica de dados

Para que são exatamente as visões ?

Um sistema oferece independência lógica de dados se os programas dos usuários são independentes da estructura lógica do banco de dados.

Dois conceitos para este tipo de independência:

Crescimento

Reestructuração.

CRESCIMENTO

Um SGBD deve permitir a evolução no esquema. Facilita a manutenção do sistema.

Existem duas formas de crescimento:

- 1. A expansão de uma tabela básica existente, con um novo campo.
- 2. A inclusão de uma nova tabela básica.

Nenuhm destes dois tipos de mudanças deveria ter qualquer efeito sobre os programas de usuários (outras visões).

REESTRUCTURAÇÃO

As vezes é necessário a reestructuração do banco de dados.

Por exemplo:

Por questõess de eficiência é necessário dividir a tabela F em duas :

FX (F#, FNOME, CIDADE)
FY (F#, STATUS)

Importante : a relação F é a "junção" das relações FX e FY.

REESTRUCTURAÇÃO

Assím deve ser criada a visão :

```
CREATE VIEW F (F#, F NOME, STATUS, CIDADE)
AS SELECT FX.F#, FX. F NOME, FY.STATUS, FY.CIDADE
FROM F X, FY
WHERE FX.F# = FY.F#;
```

Desta maneira qualquer programa que referenciava F não precisa ser atualizado.

As operações de SELECT sobre F terão um "overhead" de tempo de execução. F é uma visão teóricamente atualizável.

d Por qué ?

VANTAGENS DAS VISÕES

- Oferecem uma certa independência lógica.
- Permitem que o mesmo dado possa ser visto por usuários de diferentes formas.
- A percepção do usuário é simplificada.
- O usuário preocupa-se pe los dados que lhe são interessantes e esquece o resto.
- Segurança automática é oferecida por dados escondidos (discutido mais na frente).

VIEWS EM POSTGRESQL

```
CREATE VIEW minha_visao AS

SELECT cidade, temp_min, temp_max, prcp, data, localizacao
FROM clima, cidades
WHERE cidade = nome;

SELECT * FROM minha_visao;

CREATE [ OR REPLACE ] VIEW nome [ ( nome_da_coluna [, ...] ) ] AS consulta
```

As visões são somente de leitura, na versão 8. É possível obter o efeito de uma visão atualizável, criando regras que reescrevem as inserções, etc. na visão como ações apropriadas em outras tabelas.

```
CREATE VIEW minha_visão AS SELECT * FROM minha_tabela;

quando se compara com os dois comandos

CREATE TABLE minha_visão (mesma lista de colunas de minha_tabela);

CREATE RULE "_RETURN" AS ON SELECT TO minha_visão DO INSTEAD

SELECT * FROM minha_tabela;
```

Transações

- Una transação é uma seqüência de consultas e comandos de atualização executados como uma só unidade
 - As transações são inicializadas implicitamente e terminadas por um dos seguintes comandos:
 - commit work: Faça todas as atualizações da transação permanentes no banco de dados
 - rollback work: desfaça todas as atualizações desenvolvidas pela transação.
- Exemplo de motivação
 - Transfira dinheiro de uma conta a outra implica dois pasos:
 - tirar de uma conta e depositar em outra
 - Se um dos passos tem sucesso e o outro falha, o BD cai num estado inconsistente
 - Portanto, os dois devem ter sucesso o nenhum deles.
- Se qualquer passo de uma transação falha, todo o trabalho feito pela transação pode ser desfeito pelo rollback work.
- O Rollback de transações incompletas é feito automaticamente, no caso de falhas do sistema

Transações (Cont.)

- Muitos SGBDs, cada comando SQL que se executa com sucesso é automaticamente confirmado (committed).
 - Cada transação então consistiria de unicamente um só comando
 - Confirmação automática pode usualmente ser "desligada" (turned off), permitindo transações multi-comandos, mas como fazer isto depende do SGBD
 - Outra opção em SQL:1999: colocar os comandos dentro do begin atomic

end

Transações em PostgreSQL

```
BEGIN;
UPDATE conta_corrente SET saldo = saldo - 100.00
    WHERE nome = 'Alice';
-- etc etc
COMMIT;
    Pode ser
    ROLLBACK
```

Programação com o Banco de Dados

Uma interface interativa é muito conveniente para a criação de esquemas e restrições ou para consultas ad hoc eventuais.

 Mas para construir aplicações mais elaboradas: existem diversas técnicas de interação com o BD.

Programação com o Banco de Dados

- Embutindo os comandos de BDs numa linguagem de programação de propósito geral. Precompiladores.
- Usando uma biblioteca de funções para o BD. APIs ⇒ JDBC, CLI
- Projetando uma nova linguagem. Linguagem de programação de um banco de dados ⇒
 PL/SQL, Transact SQL, PL/pgSQL

Impedância de Correspondência – "Impedance Mismatch"

 Termo usado para se referir aos problemas que ocorrem em decorrência das diferenças entre modelos de dados e LPs.

Problemas:

- Tipos de dados diferentes. Necessário estabelecer uma forma de correspondência para cada LP.
- O resultado da maioria das consultas é um conjunto de tuplas. Não existe uma estrutura equivalente nos LPs
 Cursor ou variável iterativa.
- Este problema é solucionado totalmente com as LPBDs

Sequência Típica de Interação em Programação com o BD

- Quando um programador cria um programa que acessa um BD. É muito comúm que o programa rode em um computador enquanto o BD está em outro ⇒ C/S
- Sequência de interação:
 - Estabelecer uma conexão com o servidor de BD (url servidor, login, senha)
 - Interagir com o BD, através de consultas, atualizações, etc. A maioria das declarações SQL podem ser inseridas.
 - Fechar a conexão.
- Un programa pode acessar diversos BDs

SQL Incorporado ou Embutida

- O SQL padrão define a incorporação de SQL numa variedade de linguagens de programação tais como Pascal, PL/I, Fortran, C, Java e Cobol.
- Uma linguagem para qual os comandos SQL são incorporados é denominada uma linguagem hospedeira (host). Ela e as estruturas SQL permitidas na linguagem hospedeira formam o SQL embutida.
- A forma básica destas linguagens segue as regras definidas no Sistema R incorporando SQL em PL/I.
- O comando EXEC SQL é usado para identificar os comandos SQL incorporados dentro do programa pelo pré-processador ou pré-compilador

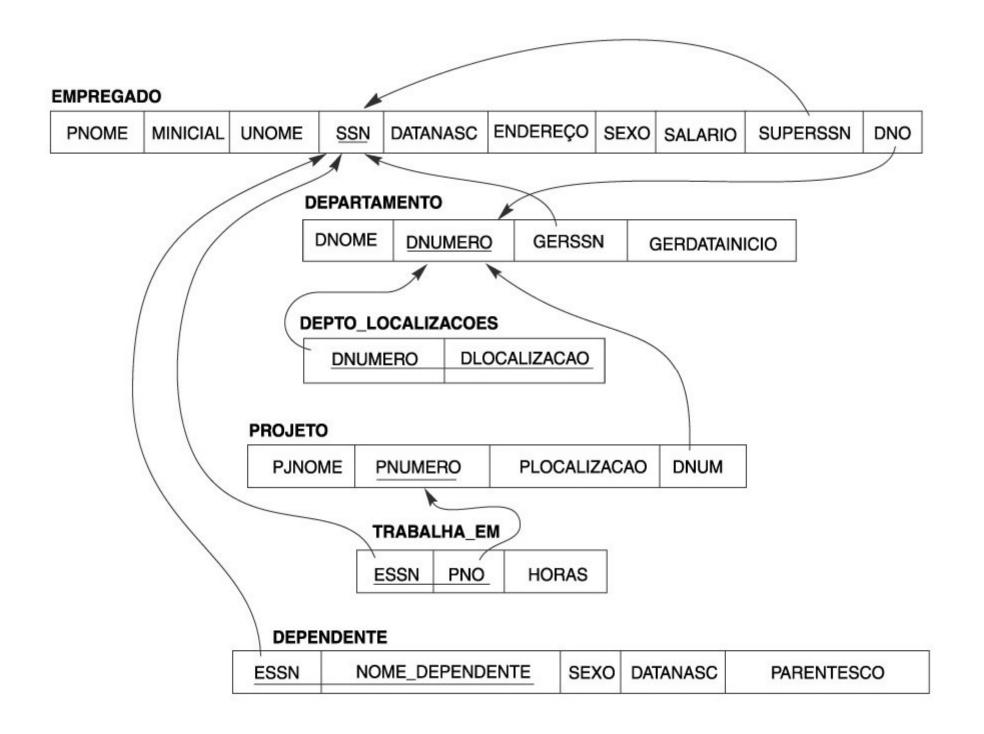
EXEC SQL <embedded SQL statement > END-EXEC

PS: isto muda de acordo ao linguagem. E.x: Java preprocessador usa

```
# SQL { .... };
```

SQL Embutida

- Para ilustrar os conceitos, vamos usar C como linguagem hospedeira. Dentro dos comandos SQL embutidos, podemos nos referir especificamente a variáveis declaradas do programa C → variáveis compartilhadas.
- Elas são usadas dentro dos comandos SQL com um prefixo ":".
- Suponhamos o BD da EMPRESA.
- As variáveis compartilhadas são declaradas dentro de uma seção de declaração.



Variáveis do programa C usadas nos exemplos de SQL embutida E1 eE2.

```
0) int loop;
1) EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
2) varchar dnome [16], pnome [16], unome [16], endereço [31];
3) char ssn [10], datnasc [11], sexo [2], minicial [2];
4) float salario, aumento;
5) int dno, dnumero;
6) int SQLCODE; char SQLSTATE [6];
7) EXEC SQL END DECLARE SECTION;
```

As linhas 2 a 5 correspondem aos atributos das tabelas EMPREGADO e DEPARTAMENTO. As variáveis da linha 6 são usadas para a comunicação de erros e condições de exceção entre o SBD e o programa.

Conectando o BD

CONNECT TO <nome do servidor> AS <nome da conexão> AUTHORIZATION <nome e senha do usuário da conta>;

Um programa, em geral, pode acessar diversos servidores de BDs, várias conexões podem ser estabelecidas, mas somente uma conexão poderá ser ativa por vez. Para trocar a conexão ativa:

SET CONNECTION < nome da conexão > ;

Quando não for mais necessária:

DISCONNECT <nome da conexão>;

Nos exemplos pressupomos uma conexão prévia.

Comunicação entre o Programa e o SGBD.

- Depois da execução de cada comando do BD, o SGBD devolve um valor para o SQLCODE.
- SQLCODE = 0; execução com sucesso.
- SQLCODE > 0 (especif. = 100), indica que não há mais dados disponíveis no resultado.
- SQLCODE < 0, ocorreu um erro.</p>
- Em ORACLE, por exemplo, SQLCODE é um campo de um registro chamado SQLCA.
- Precisa incluir o seguinte comando no programa C:
 - EXEC SQL include SQLCA;

Comunicação entre o Programa e o SGBD.

- Últimas versões de SQL, foi adicionada a variável SQLSTATE, cadeia de 5 caracteres.
- O valor "00000" indica que não houve erro ou exceção. Outros valores apontam por erros. Ex:
 - "02000" indica que não há mais dados.
- Muitos dos códigos de erro de SQLSTATE estão padronizados pelas diversas plataformas SQL. SQLCODE não.
- Melhor usar SQLSTATE. Uso independente do SGBD.

Exemplo de Programação com a SQL Embutida

```
//Segmento de Programa E1:
      loop = 1;
      while (loop) {
        prompt ("Entre com o Numero do Seguro Social: ", ssn);
        EXEC SOL
         select PNOME, MINICIAL, UNOME, ENDEREÇO, SALARIO
5)
         into :pnome, :minicial, :unome, :endereco, :salario
6)
        from EMPREGADO where SSN = :ssn ;
        if (SQLCODE == 0) printf (pnome, minit, unome, endereco, salario)
        else printf ("Numero do Seguro Social nao existe: ", ssn);
8)
9)
        prompt("Mais Numeros de Seguro Social (entre 1 para Sim, 0 para Nao): ", loop);
10)
```

Mas, quando retornar mais de uma tupla?

Recuperando várias tuplas com a SQL Embutida Usando Cursores

- Podemos imaginar o cursor como um ponteiro que aponta a uma única tupla do resultado de uma consulta que retorna diversas consultas.
- Ex: Desde dentro de uma linguagem hospedeira, achar os nomes e cidades dos clientes con um saldo maior que a variável amount dólares em alguma conta.

Exemplo de Consulta

Especifique a consulta em SQL e declare um cursor para isto
 EXEC SQL

```
declare c cursor for
select Nome_Cliente, Cidade_Cliente
from Dono_Conta, Cliente, Conta
where Dono_Conta.Nome_Cliente = Cliente.Nome_Cliente
and Dono_Conta. Número_Conta = Conta.Número_Conta
and Conta.Saldo > :amount

END-EXEC
```

Uso de Cursores (Cont.)

- O comando open causa que a consulta seja avaliada
 EXEC SQL open c END-EXEC (;)
- O comando fetch causa que os valores de uma tupla no resultado da consulta sejam colocadas nas variáveis da linguagem hospedeira.
 EXEC SQL fetch c into :cn, :cc END-EXEC (;)
 Chamadas repetidas a fetch conseguem tuplas sucessívas do resultado da consulta
- Una variável chamada SQLSTATE na área de comunicação do SQL (SQLCA) vira '02000' para indicar que não existe mais dados disponíveis
- O comando close faz com que o SMBD elimine a relação temporal que contem o resultado da consulta.
 - EXEC SQL close c END-EXEC (;)

Atualizações por meio de Cursores

 Podem-se atualizar tuplas recuperadas por cursores declarando que o cursor é para ser atualizado.

```
declare c cursor for
    select *
    from Conta
    where Nome_Agência = 'Perryridge'
for update
```

Para atualizar uma tupla na posição atual do cursor

```
update Conta
set saldo = saldo + 100
where current of c
```

```
//Segmento de Programa E2:
    prompt ("Entre com o Nome do Departamento: ", dnome);
1)
   EXEC SQL
2)
        select DNUMERO into :dnumero
3)
        from DEPARTAMENTO where DNOME = :dnome :
4)
   EXEC SQL DECLARE EMP CURSOR FOR
5)
        select SSN, PNOME, MINICIAL, UNOME, SALARIO
6)
        from EMPREGADO where DNO = :dnumero
7)
        FOR UPDATE OF SALARIO;
8)
   EXEC SQL OPEN EMP ;
   EXEC SQL FETCH from EMP into :ssn, :pnome, :minicial, :unome, :salario ;
   while (SQLCODE == 0) {
11)
        printf("Nome do empregado e:", pnome, minit, unome)
12)
        prompt("Entre com o aumento de salario: ", aumento);
13)
        EXEC SQL
14)
            update EMPREGADO
15)
            set SALARIO = SALARIO + :raise
16)
            where CURRENT OF EMP;
17)
        EXEC SQL FETCH from EMP into :ssn, :pnome, :minicial, :unome, :salario;
18)
19) EXEC SQL CLOSE EMP;
```

Formato Geral

DECLARE <nome do cursor> [INSENSITIVE] [SCROLL] CURSOR [WITH HOLD] FOR <especificação da consulta> [ORDER BY <especificação da ordenação>] [FOR READ ONLY | FOR UPDATE [OF lista de atributos>]];

- UPDATE sem a lista de atributos é para o caso de remoção.
- SCROLL é para barrer o cursor de forma diferente a sequencial.
 Podemos definir uma <u>orientação de busca</u> diferente de NEXT. Por ex: PRIOR, FIRST, LAST, ABSOLUTE i, RELATIVE i

FETCH [[<orientação da busca>] FROM] <nome do cursor> INTO <lista de busca designada>

Especificando consultas em tempo de execução usando SQL Dinâmica

- Nos exemplos anteriores as consultas são codificadas como parte do código fonte. Se precisar reformular a consulta, precisa recompilação, etc.
- Em alguns casos, precisa-se um programa que possa executar consultas diferentes em SQL, ou atualizações, dinamicamente em tempo de execução. Veja exemplo:

Segmento de Programa E3, um segmento de programa C que usa a SQL dinâmica para a atualização de uma tabela.

EXEC SQL EXECUTE IMMEDIATE :sqlatualizacadeia;

```
//Segmento de Programa E3:
  0) EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
  1) varchar sqlatualizacadeia [256];
  2) EXEC SQL END DECLARE SECTION;
  3) prompt ("Entre com o Comando de Atualizacao: ", sqlatualizacadeia);
  4) EXEC SQL PREPARE sqlcomando FROM :sqlatualizacadeia ;
  5) EXEC SQL EXECUTE sqlcomando;
Os comando 4 e 5 podem ser combinados numa única execução:
```

SQL Dinâmico

- Então, permite que os programas construam e executem comandos SQL em tempo de execução.
- Exemplo do uso de SQL dinâmico desde dentro de um programa em C.

```
char* sqlprog = "update Conta

set saldo = saldo * 1.05

where Número_Conta = ?"

EXEC SQL prepare dynprog from :sqlprog;

char account[10] = "A-101";

EXEC SQL execute dynprog using :account;
```

 O programa com SQL dinâmico contem una "?", que representa uma variável que deve ser proporcionada na execução do programa.

```
EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
const char *stmt = "CREATE TABLE test1 (...);";
EXEC SQL END DECLARE SECTION;
EXEC SQL EXECUTE IMMEDIATE : stmt;
EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
const char *stmt = "INSERT INTO test1 VALUES(?, ?);";
EXEC SQL END DECLARE SECTION;
EXEC SQL PREPARE mystmt FROM :stmt;
 1.1.1
EXEC SQL EXECUTE mystmt USING 42, 'foobar';
```

```
EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
const char *stmt = "SELECT a, b, c FROM test1 WHERE a > ?";
int v1, v2;
VARCHAR v3;
EXEC SQL END DECLARE SECTION;
EXEC SQL PREPARE mystmt FROM :stmt;
 1.1.1
EXEC SQL EXECUTE mystmt INTO v1, v2, v3 USING 37;
```

SQLJ: SQL Embutida em Comandos JAVA

- SQLJ: Padrão adotado para embutir SQL em Java. Estudaremos como SQLJ é usada em ORACLE.
- Geralmente, um tradutor SQLJ converte as declarações SQL em Java, que podem ser executadas por uma interface JDBC.
- Instalar driver de JDBC.
- É necessário importar várias bibliotecas de classes.

Importando as classes necessárias para inserir a SQLJ em um programa JAVA no ORACLE, estabelecendo uma conexão e default context.

```
1) import java.sql.*;
2) import java.io.*;
3) import sqlj.runtime.*;
4) import sqlj.runtime.ref.*;
5) import oracle.sqlj.runtime.*;
...
6) DefaultContext cntxt =
7) oracle.getConnection("<nome url>", "<nome usuario>", "<senha>", true);
8) DefaultContext.setDefaultContext(cntxt);
...
```

Public static DefaultContext getConnection(String url, String usuario, String senha, Bolean autoCommit) throws SQLException;

SQLJ: SQL Embutida em Comandos JAVA

 Nos exemplos seguintes, não serão mostradas os programas completos em JAVA. Só ilustrar o uso de SQLJ

```
    String dnome, ssn , pnome, fn, unome, ln, datanasc, endereco;
    Char sexo, minicial, mi;
    double salario, sal;
    Integer dno, dnumero;
```

Variáveis de programa JAVA usadas nos exemplos SQLJ J1 e J2.

Segmento de Programa J1, um segmento de programa JAVA com a SQLJ

```
//Segmento de Programa J1:
   ssn = readEntry("Entre com o Numero do Seguro Social: ");
2)
   try {
        #sql {select PNOME, MINICIAL, UNOME, ENDERECO, SALARIO
3)
4)
           into :pnome, :minicial, :unome, :endereco, :salario
5)
           from EMPREGADO where SSN = :ssn};
6) } catch (SQLException se) {
       System.out.println("Numero do Seguro Social Inexistente: " + ssn);
7)
8)
       Return ;
9)
10) System.out.println(pnome + " " + minicial + " " + unome + " " + endereco + " " +
    salario)
```

Cada operação de Java tem de estabelecer as exceções que podem ser Emitidas.

<tipo de retorno da operação> < nome da operação> (<parâmetros>) throws SQLException, IOEception;

Recuperando Diversas Tuplas em SQLJ por meio de Iteradores

- Um "iterator" é um tipo de objeto associado a uma coleção (um ou diversos conjuntos) de tuplas do resultado de uma consulta.
- Há dois tipos de iteradores:
 - Um iterador designado, que é associado ao resultado de uma consulta por intermédio da lista de nomes e tipos de atributos que nela aparecerem.
 - Um iterador posicional, que lista somente os tipos dos atributos que aparecem no resultado da consulta.

Segmento de programa J2A, um segmento de programa JAVA que usa um iterador designado para a impressão das informações dos empregados de um departamento em particular.

```
//Segmento de Programa J2A:
    dnome = readEntry ("Entre com o Nome do Departamento: ");
1)
    try {
2)
        #sql {select DNUMERO into :dnumero
3)
           from DEPARTAMENTO where DNOME = :dnome);
4)
    } catch (SQLException se) {
5)
        System.out.println ("Departamento Inexistente: " + dnome);
6)
        Return:
7)
8)
    System.out.printline("Informacoes dos Empregados do Departamento: " + dnome);
9)
    #sql iterator Emp(String ssn, String pnome, String minicial, String unome,
     double salario);
10) Emp e = null;
11) #sql e = {select ssn, pnome, minicial, unome, salario
12)
               from EMPREGADO where DNO = :dnumero};
13)
    while (e.next()) {
       System.out.printline (e.ssn + " " + e.pnome + " " + e.minicial + " " +
14)
           e.unome + " " + e.salario);
15)
16)
    e.close();
```

Segmento de programa J2B, um segmento de programa JAVA que usa um iterator posicional para imprimir as informações dos empregados de um departamento em particular.

```
//Segmento de Programa J2B:
   dnome = readEntry ("Entre com o Nome do Departamento: ");
1)
   try {
2)
      #sql {select DNUMERO into :dnumero
3)
          from DEPARTAMENTO where DNOME = :dnome} ;
4)
   } catch (SQLException se) {
5)
      System.out.println ("Departamento Inexistente: " + dnome);
6)
      Return:
7)
   System.out.printline ("Informacoes dos Empregados do Departamento: " + dnome);
   #sql iterator Emppos (String, String, String, String, double);
10) Emppos e = null;
11) #sql e ={select ssn, pnome, minicial, unome, salario
12)
       from EMPREGADO where DNO = :dnumero};
13) #sql {fetch :e into :ssn, :fn, :mi, :ln, :sal} ;
14) while (!e.endFetch()) {
      System.out.printline (ssn + " " + fn + " " + mi + " " + ln + " " + sal);
15)
16) #sql {fetch :e into :ssn, :fn, :mi, :ln, :sal};
17)
18) e.close();
```

Segmento de programa J2B, um segmento de programa JAVA que usa um iterator posicional para imprimir as informações dos empregados de um departamento em particular.

```
//Segmento de Programa J2B:
   dnome = readEntry ("Entre com o Nome do Departamento: ");
    try {
2)
       #sql {select DNUMERO into :dnumero
3)
          from DEPARTAMENTO where DNOME = :dnome } ;
4)
   } catch (SQLException se) {,
5)
       System.out.println ("Depa
                                  O comportamento do iterador é semelhante ao
6)
       Return ;
                                                SOL Embutido.
7)
                                 Fetch para <variável iterador> nas <variáveis do
                                                  programa>
   System.out.printline ("Infor
                                                                              ome);
#sql iterator Emppos (String
10) Emppos e = null;
11) #sql e ={select ssn, pnome, minicia
                                              e, salario
        from EMPREGADO where DNO = :dy mero}
13) #sql {fetch :e into :ssn, :fn, :mi, :ln, :sal} ;
14) while (!e.endFetch()) {
      System.out.printline (ssn + " " + fn + " " + mi + " " + ln + " " + sal);
15)
16)
     #sql {fetch :e into :ssn, :fn, :mi, :ln, :sal} ;
17)
18) e.close();
```

JDBC – CONEXÃO JAVA E SGBDS

Procedimentos Armazenados em Bds (Stored Procedures) e SQL/PSM

- Procedimentos armazenados: módulos de programas armazenados pelo SGBD no servidor de Bds.
- Extensões de SQL padrão para considerar construtores para a programação de propósito geral em SQL ⇒ SQL/PSM (SQL/Persistent Stored Modules.

- Até agora, as técnicas supõe que o programa está num computador cliente. As vezes é útil crira módulos (procedimentos ou funções) armazenados no servidor. Ex:
 - Se um programa é útil para várias aplicações.
 - A execução no servidor pode reduzir a transferência de dados.
 - Esses procedimentos podem ser úteis para aumentar o poder de modelagem proporcionado pelas visões e podem ser úteis para verificar restrições mais complexas.

A forma geral de declarar procedimentos armazenados é:

CREATE PROCEDURE < nome do procedimento > ([<parâmetros>])

[<declarações locais>]

<corpo do procedimento>;

Para declarar uma função:

CREATE FUNCTION <nome da função> ([<parâmetros>])

RETURNS <tipo de retorno>

[<declarações locais>]

<corpo da função>;

Cada parâmetro deve ter um modo de parâmetro: IN, OUT ou INOUT.

Exemplos

```
create procedure proc num contas (in nome varchar(20),
                                 out num_cont integer)
  begin
   select count(*) into num_cont
   from Dono_Conta
   where Dono_Conta.Nome_Cliente =
  proc_num_contas.nome;
  end;
create function num_contas (nome varchar(20))
     returns integer
     begin
        declare num cont integer;
        select count (*) into num cont
        from Dono_Conta
        where Dono_Conta.Nome_Cliente = nome
        return num cont;
      end
```

Se o procedimento é escrito em uma linguagem de programação de propósito geral é usado o seguinte formato:

CREATE PROCEDURE < nome do procedimento > ([<parâmetros>])

LANGUAGE <nome da linguagem de programação>

EXTERNAL NAME < nome do caminho do arquivo >

Exemplos

create function num_contas(nome varchar(20))
returns integer
language C
external name '/usr/avi/bin/account_count'

Eles podem ser chamados pelas diversas interfaces. Exemplo:

CALL <nome do procedimento ou função> (sta de argumentos>);

Procedimentos armazenados em PostgreSQL

SQL/PSM

- É possivel usar condicionais e laços. Um exemplo de condicional a seguir.
- O formato do laço é:

```
WHILE <condições> DO 
lista de declarações> 
END WHILE;
```

REPEAT

 lista de declarações>
 UNTIL <condições>
 END REPEAT;

Declarando uma função em SQL/PSM

```
//Função PSM1:
0)
      CREATE FUNCTION DeptTamanho(IN deptnro INTEGER)
1)
      RETURNS VARCHAR [7]
2)
      DECLARE NroDeEmps INTEGER;
3)
      SELECT COUNT(*) INTO NroDeEmps
4)
      FROM EMPREGADO WHERE DNO = deptnro;
5)
      IF NroDeEmps > 100 THEN RETURN "ENORME"
6)
         ELSEIF NroDeEmps > 25 THEN RETURN "GRANDE"
7)
         ELSEIF NroDeEmps > 10 THEN RETURN "MEDIO"
8)
         ELSE RETURN "PEQUENO"
9)
      END IF;
```

PL/pgSQL – Linguagem procedural SQL

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION incremento (i integer) RETURNS integer AS $$
   BEGIN
       RETURN i + 1;
   END;
$$ LANGUAGE plpqsql;
 CREATE OR REPLACE FUNCTION soma dias(data date, dias integer)
RETURNS date AS '
DECLARE
    nova data date;
BEGIN
    nova data := data + dias;
    RETURN nova data;
END;
 ' LANGUAGE plpqsql;
```