# Introdução à SQL

Comandos Select-From-Where Sub-consultas Agregação e agrupamento

Prof. Dr. Luis Mariano del Val Cura

# SQL

- □ <u>SQL</u>: <u>Structured</u> <u>Query</u> <u>Language</u>
- □ SQL é uma linguagem de alto nível.
  - □ Um comando nela indica "o que fazer" em vez de "como fazer"
  - Evita muitos detalhes de manipulação de dados necessários em linguagens procedurais como C, Pascal, Java.
  - □ Baseada fundamentalmente em Álgebra Relacional .

## SQL

Estabelecida como linguagem padrão para consulta e manipulação em SGBD Relacionais.

- □ Sistemas de Gerenciamento de Bancos de Dados (SGBD) interpretam qual a melhor maneira de executar consultas.
  - Otimização de consultas

# Componentes de SQL

- DML (Data Manipulation Language)
  - □ Especificação de Consultas
  - □ Inserção, remoção e atualização de dados
- □ DDL (*Data Definition Language*)
  - □ Definição, Remoção e modificação de Esquemas Relações (Esquemas Relacionais)
  - ☐ Especificação de restrições de integridade
  - Definição de visões
  - Especificação de direitos de acesso e proteção dos dados

### Comando Select-From-Where

SELECT atributos desejados FROM uma ou mais tabelas WHERE condição das tuplas das tabelas

# Especificação de Consultas

### Forma geral:

```
SELECT A_1, A_2, ..., A_n
FROM r_1, r_2, ..., r_m
WHERE P
```

#### Onde

 $A_{i}$ : atributos  $r_{j}$ : relações P: predicado

Equivalente à expressão da Algebra Relalcional

$$\Pi_{\langle A1,A2,\ldots,An\rangle}(\sigma_{\langle P\rangle}(r_1\times r_2\times\ldots\times r_m))$$

# Exemplo para as aulas

- Esquema de Banco de dados utilizado nos exemplos
  - Sublinhado indica chave primária.

Cervejas(<u>nome</u>, fabr)

Bares(<u>nome</u>, endr, alvara)

Pessoas(<u>nome</u>, endr, fone)

Gostam(pessoa, cerveja)

Vendem(<u>bar, cerveja</u>, preço)

Frequenta(pessoa, bar)

# Exemplo

□ Usando Cervejas(nome, fabr),

Quais cervejas são feitas pela Ambev?

```
SELECT nome

FROM Cervejas

WHERE fabr = 'Ambev';
```

SQL utiliza apóstrofos para strings. SQL não é sensível a maiúsculas, exceto dentro dos strings.

### Resultado da consulta

#### nome

Skoll

**Antartica** 

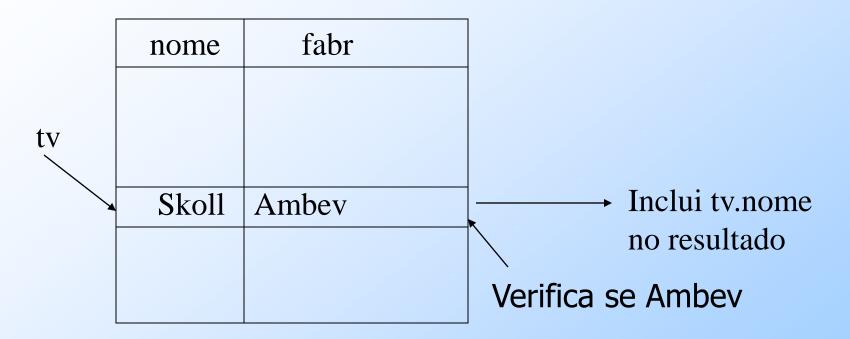
Brahma

A resposta é uma relação com um atributo simples, *nome* e tuplas com o nome de cada cerveja produzida pela Ambev

# Uma consulta a tabela simples

- □ Inicia com a relação na clausula FROM.
- Aplica a seleção indicada na cláusula WHERE.
- Aplica a projeção estendida definida pela cláusula SELECT.

# Semântica operacional



# Semântica operacional

- Para implementar este algoritmo pense em uma variável de tupla percorrendo cada tupla da relação da cláusula FROM.
- □ Verifica se a tupla "atual" satisfaz a condição da cláusula WHERE.
- Sim, calcula os atributos ou expressões na cláusula SELECT usando os componentes da tupla.

## \* em claúsulas SELECT

- Quando temos uma relação na cláusula FROM, o \* na cláusula SELECT significa "todos os atributos desta relação."
- □ Exemplo com Cervejas(nome, fabr)

```
SELECT *
FROM Cervejas
WHERE fabr = 'Ambev';
```

### Resultado da consulta:

nome	fabr
Skoll	Ambev
Antártica	Ambev
Brahma	Ambev

O resultado contem todos os atributos de Cervejas.

### Renomear atributos

- □ Se deseja o resultado com outro nome de atributo, usar "AS <novo nome>".
- □ Exemplo em Cervejas(nome, fabr):

```
SELECT nome AS cerveja, fabr
FROM Cervejas
WHERE fabr = 'Ambev'
```

### Resultado da consulta:

cerveja	fabr
Skoll	Ambev
Antartica	Ambev
Brahma	Ambev

## Expressões na cláusula SELECT

- Qualquer expressão que tenha sentido pode aparecer como elemento da cláusula SELECT.
- □ Exemple: de Vendem(bar, cerveja, preço)

```
SELECT bar, cerveja,

preço / 1.80 AS preço_dolar
FROM Vendem;
```

## Resultado da consulta:

bar	cerveja	preço_dolar
Vitoria	Antartica	1.50
João	Skoll	1.64

# Outro exemplo: Expressões constantes

□ Usando Gostam(pessoa, cerveja)

```
SELECT pessoa,

'gosta de Skoll' AS QuemGostaSkoll

FROM Gostam

WHERE cerveja = 'Skoll';
```

## Resultado da consulta:

Pessoa	QuemGostaSkoll
Pedro	gosta de Skoll
Ana	gosta de Skoll
	•••

# Condições complexas na cláusula WHERE

Usando Vendem(bar, cerveja, preço), achar o preço que vendem a Skoll no Vitoria:

```
SELECT preço
FROM Vendem
WHERE bar = 'Vitoria' AND
    cerveja = 'Skoll';
```

### **Padrões**

- ☐ Cláusulas WHERE podem ter condições de comparação de padrões de *strings*.
- □ Forma geral :
  - <Atributo> LIKE <padrão> ou
  - <Atributo> NOT LIKE <padrão>
- Padrão está identificado por
- □ % = " Qualquer string";
- \_ = "Qualquer carater."

# Exemplo

□ Usando Pessoas(<u>nome</u>, endr, fone) busque as pessoas com fone de Campinas

```
SELECT nome
FROM Pessoas
WHERE
fone LIKE '%019-
```

### Valores Nulos

- □ Tuplas em relações SQL podem ter valores NULL para uma ou mais componentes.
- Interpretação depende do contexto. Dois casos comuns:
  - □ Valor desconhecido: ex., sabemos que o João tem uma idade, mas não sabemos qual é.
  - □ Valor não definido: ex., o valor do atributo esposa de uma pessoa solteira.
  - □ Valor não aplicável : ex: CNH de uma pessoa de 4 anos

### Comparando NULLs com valores

- □ A lógica das condições em SQL realmente tem três valores : TRUE, FALSE, UNKNOWN.
- Quando um valor é comparado com NULL, o valor resultante é UNKNOWN.
- Mas uma consulta coloca uma tupla na resposta se o valor para a cláusula WHERE é TRUE (não FALSE ou UNKNOWN).

# Verificação de valor NULL

### **Utilizamos**

```
✓ A IS NULL (resultado TRUE ou FALSE)x A = NULL (resultado UNKNOWN)
```

```
SELECT bar
FROM Vendem
WHERE cerveja IS NULL
```

# Consultas com múltiplas relações

- A maioria das consultas combinam dados de mais de uma relação.
- Podemos referenciar mais de uma relação em uma consulta incluindo-as na clausula FROM.
- □ Atributos do mesmo nome podem ser identificados "<relação>.<atributo>"

# Exemplo

Usando as relações Gostam(pessoa, cerveja) e Frequenta(pessoa, bar), encontre as cervejas das que gosta pelo menos uma pessoa que freqüenta o bar Vitoria.

```
SELECT cerveja
FROM Gostam, Frequenta
WHERE bar = 'Vitoria' AND
Frequenta.pessoa = Gostam.pessoa;
```

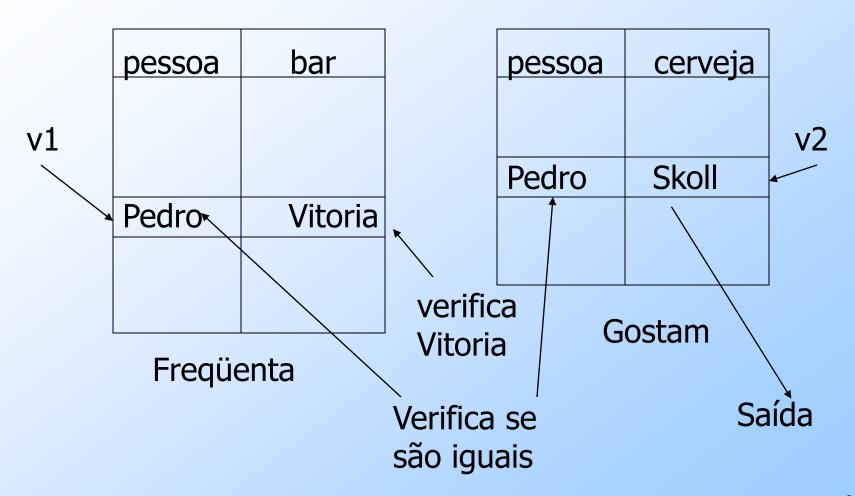
### Semântica Formal

- Quase a mesma que uma consulta de simples relação:
  - 1. Começa com o produto cartesiano de todas as relações na cláusula FROM.
  - Aplicar a condição de seleção da cláusula WHERE.
  - 3. Projetar a lista de atributos e expressões da cláusula SELECT.

# Semântica Operacional

- □ Imagine uma variável de tupla para cada relação na cláusula FROM.
  - □ As variáveis visitam cada combinação de tuplas, uma por cada relação.
- ☐ Se as tuplas apontadas pelas variáveis satisfazem a condição da cláusula WHERE enviar essas tuplas para posterior projeção dos atributos na cláusula SELECT

# Exemplo



# Variáveis de tupla explícitas

- As vezes, uma consulta precisa usar duas cópias da mesma relação.
- Diferenciamos cada cópia pelo nome da variável de tupla, na cláusula FROM.
- Sempre é uma opção re-nomear as relações mesmo quando não seja uma necessidade.

# Exemplo

- □ Usando Cervejas(nome, fabr)
- Busque todos os pares de cervejas que são do mesmo fabricante.
  - □ Não pode criar (Skoll, Skoll).
  - ☐ Gerar os pares em ordem alfabética, ex. (Brahma, Skoll), não (Skoll, Brahma).

```
SELECT b1.nome, b2.nome
FROM Cervejas b1, Cervejas b2
WHERE b1.fabr = b2.fabr AND
b1.nome <> b2.nome;
```

# Ordenação

- ORDER BY L<sub>1</sub>, L<sub>2</sub>, .....Ln
  - Li é uma lista de alguns atributos de relação.
- □ São ordenadas inicialmente pelo primeiro atributo de *L1*, depois pelo segundo atributo de *L2* e assim sucessivamente.

# Exemplo: Ordenação

# Exemplo: Ordenação

Sexo, Empregados ( RG, Nome, Salario, Codigo 2232 João 700.00 Μ 1 4050 Pedro Μ 700.00 Primeiro critério 2 2245 F 1100.00 Ana (salário) 3 8960 Roberto Μ 1800.00 2 7865 Claudia F 1100.00 0983 **NULL** Helena 600.00 700.0 3 2348 Μ Jose R ( Salario, **Codigo** RG, Nome, Sexo 600.00 0983 Helena **NULL** F Segundo critério 2232 João 700.00 Μ 3 (Nome) 2348 Μ 700.0 Jose 4050 Pedro Μ 700.00 2245 1100.00 Ana 7865 1100.00 \* Claudia **SELECT** 8960 Μ 1800.00 Roberto **Empregados FROM** Salario, Nome ORDER BY

## União, Interseção e diferença

□ União, interseção e diferença de relações são definidas da seguinte forma envolvendo sub-consultas: :
 □ ( sub-consulta) UNION (sub-consulta)
 □ ( sub-consulta ) INTERSECT(sub-consulta )
 □ ( sub-consulta) EXCEPT (sub-consulta)

## Exemplo

- Usando Gostam(pessoa, cerveja), Vendem(<u>bar</u>, cerveja, preço) e Frequenta(pessoa, <u>bar</u>), encontrar pessoas e cervejas tais que:
  - A pessoa goste da cerveja e,
  - 2. A pessoa frequente pelo menos um bar que vende essa cerveja.

## Solução

(SELECT \* FROM Gostam)
INTERSECT

A pessoa frequenta um bar que vende a cerveja

```
(SELECT pessoa, cerveja
FROM Vendem, Frequenta
WHERE Frequenta.bar = Vendem.bar
);
```

## Semântica de Coleção

- Embora SELECT-FROM-WHERE utiliza semântica de coleção, o padrão para união, interseção e diferença é semântica de conjuntos.
  - □ Isto é, tuplas duplicadas são eliminadas enquanto a operação é aplicada.

## Controle da eliminação de duplicadas

O resultado pode ser forçado a ser conjunto usando:

SELECT DISTINCT . . .

O resultado pode ser forçado a ser coleção (i.e., não elimina duplicadas) usando ALL,

. . . UNION ALL . . .

## Exemplo: DISTINCT

Usando Vendem(bar, cerveja, preço) busque todos os preços diferentes existentes para as cervejas:

```
SELECT DISTINCT preço FROM Vendem;
```

□ Note que sem o DISTINCT, cada preço vai ser listado tantas vezes como exista um par bar/cerveja com esse preço.

## Exemplo: ALL

□ Usando as relações Frequenta(pessoa, <u>bar</u>) e Gostam(pessoa, cerveja):

```
(SELECT pessoa FROM Frequenta)
        EXCEPT ALL
(SELECT pessoa FROM Gostam);
```

- □ Fornece as pessoas tais que a quantidade de bares que freqüentam é maior que a quantidade de cervejas das que gostam.
- Tantas tuplas de uma pessoa como a quantidade dessa diferença.

## Expressões de Junçao

- □ SQL oferece várias versões de junção (de coleções).
- Estas expressões podem ser consultas independentes ou podem ser utilizadas no lugar de relações na cláusula FROM.

## Junção de produto ou natural

☐ Produto cartesiano:

R CROSS JOIN S;

□ Junção natural:

R NATURAL JOIN S;

Exemplo:

Gostam NATURAL JOIN Vendem;

□ Relações podem ser utilizadas entre parênteses também.

## Junção Theta

R (INNER) JOIN S ON <condição>

Exemplo: usando

Pessoas(<u>nome</u>, endr, fone) **e** 

Frequenta(pessoa, bar)

Pessoas JOIN Frequenta ON

nome = pessoa;

retorna todas as tuplas (*n*, *e*, *f*, *p*, *b*) tais que a pessoa *n* freqüenta o bar *b*.

## Junção Theta: Exemplo

Empr (	RG,	Nome,	Sexo	, Salario	, Cod
	2232	João	М	700.00	1
	4050	Pedro	М	700.00	1
	2245	Ana	F	1100.00	2
	8960	Roberto	М	1800.00	3
	7865	Claudia	F	1100.00	2
	0983	Helena	F	600.00	NULL
	2348	Jose	М	700.00	3

Dep (	Cod,	Dpto ,	RGChefe	)
	1 2 3	RH Pesquisa Manutenção	2232 7865 8960	

<b>R</b> (	RG,	Nome ,	Sexo	, Salario,	Empr. Cod ,	_	Dpto,	RGChefe	)
	2232	João	М	700.00	1	1	RH	2232	
	4050	Pedro	M	700.00	1	1	RH	2232	
	2245	Ana	F	1100.00	2	2	Pesquisa	7865	
	8960	Roberto	М	1800.00	3	3	Manutenção	8960	
	7865	Claudia	F	1100.00	2	2	Pesquisa	7865	
	2348	Jose	М	700.00	3	3	Manutenção	8960	

FROM Empr, Dep
WHERE Empr.Cod = Dep.Cod

**SELECT** \* **FROM** Empr **JOIN** Dep **ON**Empr.Cod = Dep.Cod

## Junções externas (outer joins)

- R OUTER JOIN S é a base de uma expressão de junção externa. Pode ser modificada com:
  - 1. NATURAL opcional na frente de OUTER.
  - 2. ON <condição> opcional depois do JOIN.
  - 3. LEFT, RIGHT, ou FULL opcional antes do OUTER.
    - □ LEFT = só tuplas não relacionadas de R.
    - RIGHT = só tuplas não relacionadas de S.
    - ☐ FULL = ambas.

## Exemplo: Junção externa

$$R = \begin{pmatrix} A & B \\ 1 & 2 \\ 4 & 5 \end{pmatrix}$$

(1,2) realiza junção com (2,3), mas as outras duas tuplas não tem como se relacionar

Α	В	С
1	2	3
4	5	NULL
NULL	6	7

SELECT FROM

\*

R full outer natural join S

#### Exemplo: Junção theta esquerda

Α	R.B	S.B	С
1	2	2	3
4	5	NULL	NULL

SELECT FROM \*

R **left outer join** S **on** R.B = S.B

#### Exemplo: Junção theta ( Outerjoin )

**Empregados** (

RG,	Nome,	Sexo	, Salario	Cod
2232	João	М	700.00	1
4050	Pedro	М	700.00	1
2245	Ana	F	1100.00	2
8960	Roberto	М	1800.00	3
7865	Claudia	F	1100.00	2
0983	Helena	F	600.00	NULL
2348	Jose	М	700.00	3

**Departamentos** 

Cod,	Dpto ,	RGChefe
1	RH	2232
2	Pesquisa	7865
3	Manutenção	8960
4	Transporte	NULL

**SELECT** 

Ж

**FROM** Empregados **as** E **outer join** Departamentos **as** D **on** E.Cod = D.cod

R	( RG	, Nome	, Sexo	, Salario	, E.Cod	, D.Cod	Dpto,	RGChefe )
	2232		М	700.00	1	1	RH	2232
	4050	Pedro	M	700.00	1	1	RH	2232
	2245	Ana	F	1100.00	2	1	Pesquisa	7865
	8960	Roberto	M	1800.00	3	3	Manutenção	8960
	7865	Claudia	F	1100.00	2	2	Pesquisa	7865
	2348	Jose	М	700.00	3	3	Manutençã	o 8960
	0983	Helena	F	600,00	NULL	NULL	NULL	NULL
	NULL	NULL	NULL	NÚLL	NULL	4	Transporte	NULL

## Exemplo: Junção theta esquerda ( Left Outerjoin )

**Empregados** (

RG,	Nome,	Sexo	, Salario	Cod
2232	João	М	700.00	1
4050	Pedro	М	700.00	1
2245	Ana	F	1100.00	2
8960	Roberto	М	1800.00	3
7865	Claudia	F	1100.00	2
0983	Helena	F	600.00	NULL
2348	Jose	М	700.00	3

Departamentos (	Cod,	Dpto ,	RGChefe	)
	1	RH	2232	
	2	Pesquisa	7865	
	3	Manutenção	8960	
	4	Transporte	NULL	

SELECT ?

**FROM** Empregados **as** E **left outer join** Departamentos **as** D **on** E.Cod = D.cod

R ( RG	Nome	, Sexo	, Salario	, E.Cod	D.Cod	Dpto,	RGChefe )
2232	João	Μ	700.00	1	1	RH	2232
4050	Pedro	M	700.00	1	1	RH	2232
2245	Ana	F	1100.00	2	1	Pesquisa	7865
8960	Roberto	M	1800.00	3	3	Manutenção	8960
7865	Claudia	F	1100.00	2	2	Pesquisa	7865
2348	Jose	М	700.00	3	3	Manutenção	8960
0983	Helena	F	600,00	NULL	NULL	NULL	NULL
			·				

## Agregação

- □ SUM, AVG, COUNT, MIN, and MAX podem ser aplicados a colunas no SELECT para produzir agregações dessas colunas.
- □ COUNT(\*) conta o número de tuplas.

## Exemplo: Agregação

□ A partir de Vendem(bar, cerveja, preço) calcular o preço médio da Skoll:

```
SELECT AVG(preço)
FROM Vendem
WHERE cerveja = 'Skoll';
```

## Eliminar duplicados em uma Agregação

- Utilize DISTINCT como parte da agregação.
- □ Exemplo: Busque o número de preços diferentes existentes para a Skoll:

```
SELECT COUNT(DISTINCT preço)
FROM Vendem
WHERE cerveja = 'Skoll';
```

## NULL é ignorado na Agregação

- NULL nunca contribui para uma soma, media ou contagem e nunca pode ser mínimo ou máximo.
- Mas se não existem valores não NULL em uma coluna, então o resultado da agregação é NULL.

## Exemplo: Efeito dos NULL's

SELECT count(\*)

FROM Vendem

WHERE cerveja = 'Skoll';

Número de bares que vendem Skoll

SELECT count(preço)

FROM Vendem

WHERE cerveja = 'Skoll';

Número de bares que vendem Skoll a um preço definido (not NULL).

## Agrupamento

- Podemos associar a uma cláusula SELECT-FROM-WHERE um GROUP BY e uma lista de atributos
- □ A relação resultante do SELECT-FROM-WHERE é agrupada de acordo com os valores desses atributos e qualquer agregação é aplicada somente sobre cada grupo.

## Aplicação de GROUP BY

- Agrupar R de acordo com todos os atributos de agrupamento em L.
  - Isto é: formar um grupo para cada combinação de valores diferentes em R dos atributos em L.
- □ Em cada grupo, calcular AGR(A) para cada agregação na lista L.
- O resultado tem uma tupla para cada grupo:
  - 1. Os atributos de agrupamento, e
  - 2. As agregações dos grupos.

#### Exemplo: Agrupamento / Agregação

**Empregados (** 

RG,	Nome,	Sexo,	Salario,	Codigo	
2232	João	M	700.00	1	
4050	Pedro	М	700.00	1	
2245	Ana	F	1100.00	2	
8960	Roberto	M	1800.00	3	
7865	Claudia	F	1100.00	2	
0983	Helena	F	600.00	NULL	
2348	Jose	М	700.0	3	

**SELECT** Sexo, COUNT(\*), MAX( SALARIO )

**FROM** Empregados

**GROUP BY** Sexo

R	(	Sexo ,	Count ()	, MAX(Salario)	)
		М	4	1800,00	
		F	3	1100,00	

#### Exemplo: Agrupamento / Agregação

**Empregados** (

RG,	Nome,	Sexo,	Salario,	Codigo
2232	João	М	700.00	1
4050	Pedro	М	700.00	1
2245	Ana	F	1100.00	2
8960	Roberto	M	1800.00	3
7865	Claudia	F	1100.00	2
0983	Helena	F	600.00	NULL
2348	Jose	M	700.0	3

M 700 F 1100 M 1800 F 600

**SELECT** Sexo, Salario, COUNT(\*) **FROM** Empregados

**GROUP BY** Sexo, Salario

R (	Sexo, Salario,		Count ()	
	М	700,00	3	
	М	1800,00	1	
	F	1100,00	2	
	F	600,00	1	

## Exemplo: Agrupamento

- □ Usando Vendem(<u>bar, cerveja</u>, preço)
- Determinar o preço médio de cada cerveja.

```
SELECT cerveja, AVG(preço)
FROM Vendem
GROUP BY cerveja;
```

## Exemplo: Agrupamento

A partir de Vendem(<u>bar, cerveja</u>, preço) e Frequenta(pessoa, <u>bar</u>), determinar para cada pessoa o preço médio da Skoll dos bares que ele freqüenta:
Primeir

SELECT pessoa, AVG(preço)

FROM Frequenta join Vendem on Frequenta.bar = Vendem.bar
WHERE cerveja = 'Skoll'
GROUP BY pessoa;

Primeiro calcule o preço pessoabar para Skoll. Depois agrupar por pessoa.

# Restrições na lista do SELECT com as agregações

- Se alguma agregação é usada, cada elemento da cláusula SELECT deve ser:
  - 1. Agregação, ou
  - 2. Um atributo na lista GROUP BY.

## Exemplo de consulta ilegal

Pode-se pensar que o nome do bar que vende a Skoll mais barata é determinada:

```
SELECT bar, MIN(preço)
FROM Vendem
WHERE cerveja = 'Skoll';
```

□ Mas esta consulta é ilegal.

#### Cláusula HAVING

- □ HAVING <condição> pode ser usada junto com uma cláusula GROUP BY.
- A condição é aplicada a cada grupo, e os grupos que não satisfazem a condição são eliminados.

## Exemplo: HAVING

□ A partir de Vendem(<u>bar</u>, <u>cerveja</u>, <u>preço</u>) e <u>Cervejas(nome</u>, fabr) busque o preço médio das cervejas que são servidas em pelo menos três bares e que são fabricadas pela Ambev.

## Solução

SELECT cerveja, AVG(preço) FROM Vendem GROUP BY cerveja

Grupos de cervejas com pelo menos 3 bares notnull e agrupadas pelo fabricante Ambev

HAVING COUNT(bar) >= 3 AND

cerveja IN (SELECT nome

FROM Cervejas

WHERE fabr = 'Ambev')

Cervejas fabricadas pela Ambev.

## Requisitos nas condições HAVING

- As condições devem referenciar qualquer relação ou variável de tupla na cláusula FROM.
- Elas podem referenciar atributos daquelas relações que fazam sentido dentro do grupo criado
  - 1. Um atributo de agrupamento, ou
  - 2. Agregado.

#### Sub-consultas

- Um comando SELECT-FROM-WHERE entre parênteses (sub-consulta) pode ser usado como valor em vários lugares, incluindo as cláusulas FROM e WHERE.
- □ Exemplo: no lugar de uma relação na cláusula FROM, podemos colocar outra consulta e consultar seu resultado.
  - □ Neste caso, o melhor é usar variáveis de tupla para nomear as tuplas do resultado.

#### Sub-consultas que retornam uma tupla

- Se uma sub-consulta com certeza produz uma única tupla, então pode ser utilizada como valor.
  - ☐ Geralmente a tupla tem um componente.
  - ☐ Gera erro de execução se não existe a tupla ou existe mais de uma tupla.

## Exemplo

- Usando Vendem(bar, cerveja, preço) determine os bares que servem Skoll pelo mesmo preço que o Vitoria vende a Brahma.
- Duas consultas precisam ser realizadas:
  - 1. Buscar o preço da Brahma no Vitoria.
  - 2. Buscar os bares que servem Skoll com aquele preço.

#### Solução Consulta + Sub-consulta

```
SELECT bar
FROM Vendem
```

WHERE cerveja = 'Skoll' AND

```
preço = (SELECT preço
```

FROM Vendem

O preço da Brahma no Vitoria Retorna uma tupla

WHERE bar = 'Vitoria'

AND cerveja = 'Brahma');

## Sub-consultas que retornam conjuntos de tuplas

- Uma sub-consulta pode interpretada como um conjunto.
- Sobre este conjunto podem ser aplicados operadores específicos
- <tupla> IN <relação> é verdadeiro se e somente se <tupla> faz parte da <relação>
- <tupla> NOT IN <relação> significa o contrario.

## Exemplo Operador IN

□ A partir de Cervejas(nome, fabr) e Gostam(pessoa, cerveja), buscar o nome e o fabricante de cada cerveja que o Paulo gosta. SELECT \* FROM Cervejas WHERE nome IN (SELECT cervejas **FROM Gostam** Conjunto dos nomes das WHERE pessoa = 'Paulo'); Cervejas das que Paulo gosta

## Outro Exemplo

A partir de Bares(<u>nome</u>, endr, alvara) e Vendem(<u>bar</u>, cerveja, preço) buscar os endereços dos bares nos quais nenhuma cerveja é vendida por mais de R\$3.0

SELECT endr

**FROM Bares** 

WHERE nome NOT IN (SELECT bar

Conjunto dos nomes dos Bares que vendem alguma cerveja com preço maior que 3.0 FROM Vendem
WHERE preço > 3.0;

## Operador EXISTS

- □ EXISTS( <relação> ) é verdadeiro se e somente se <relação> é não vazio.
- Exemplo: Usando Cervejas(nome, fabr), buscar as cervejas que são as únicas feitas pelo seu fabricante.

## Exemplo com EXISTS

SELECT nome FROM Cervejas b1 WHERE NOT EXISTS

**Regra de alcance**: fabr refere-se ao FROM mais próximo que tenha uma relação com esse atributo

Conjunto
de
cervejas
do mesmo
fabricante
que b1,
mas
diferentes
de b1

SELECT \*
FROM Cervejas
WHERE fabr = b1.fabr AND
nome <> b1.nome )

## Operador ANY

- $\square x = ANY( < relação > )$  é verdadeira se x é igual a pelo menos uma tupla em < relação >
- □ De forma similar, = pode ser substituído por qualquer operador de comparação
- □ Exemplo: x >= ANY( < relação > ) significa que <math>x não é a menor tupla em < relação > .
  - Note que as tuplas em relação devem ter uma única componente.

## Operador ALL

- De forma similar, x <> ALL ( <relação> ) é verdadeira se e somente se para toda tupla t em <relação>, x não é igual a t.
  - □ Isto é, *x* não pertence a <relação>.
- □ O operador <> pode ser substituído por qualquer operador de comparação.
- □ Exemplo:  $x >= ALL( < relação > ) significa que não existe tupla maior que <math>x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relação > )$  significa que  $x \in ALL( < relaç$

## Exemplo

☐ A partir de Vendem(<u>bar</u>, cerveja, preço) buscar a cerveja(s) vendida pelo maior preço. preço do Vendem externo não pode ser SELECT cerveja menor que qualquer FROM Vendem preço. WHERE preço >= ALL( SELECT preço FROM Vendem)