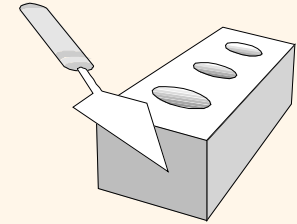


# *SQL: Consultas, Programação, Gatilhos*

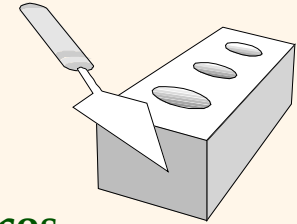
## Capítulo 5

# Introdução



- ❖ O que é SQL ? *Structured Query Language*
  - Linguagem comercial de banco de dados mais utilizada no mercado.
- ❖ Origem
  - Originalmente chamada de SEQUEL e desenvolvida pela IBM como parte do projeto Sistema R no início dos anos 70.
- ❖ Padrão ANSI/ISSO
  - Nem todos os fabricantes implementam 100% SQL padrão
  - SQL-86, SQL-89, SQL-92, SQL:1999, SQL:2003 : evolução do padrão
- ❖ Objetivo
  - A linguagem SQL tem diversas partes: definição de dados, manipulação de dados, autorização, integridade, controle de transações...
  - O foco deste capítulo é a manipulação dos dados = DML.
- ❖ Tópicos a serem discutidos
  - Consultas básicas e aninhadas, conjuntos de operadores, valores nulos, restrições de integridade e *triggers*.

# Instâncias Exemplos



Barcos

<u>bid</u>	bname	color
101	Interlake	blue
102	Interlake	red
103	Clipper	green
104	Marine	red

**B1**

- ❖ Se a chave da relação de Reservas tivesse apenas os atributos *sid* e *bid*, o que seria diferente na semântica?

❖ Utilizaremos estas instâncias das relações “Marinheiros” (*Sailors*), “Barcos” (*Boats*) e “Reservas” (*Reserves*) em nossos exemplos.

Marinheiros

<u>sid</u>	sname	rating	age
22	Dustin	7	45.0
29	Brutus	1	33.0
31	Lubber	8	55.5
32	Andy	8	25.5
58	Rusty	10	35.0
64	Horatio	7	35.0
71	Zorba	10	16.0
74	Horatio	9	35.0
85	Art	3	25.5
95	Bob	3	63.5

**S3**

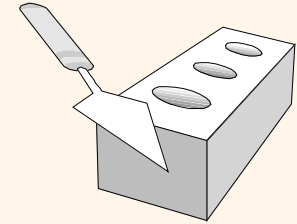
Reservas

<u>sid</u>	<u>bid</u>	<u>day</u>
22	101	10/10/98
22	102	10/10/98
22	103	10/8/98
22	104	10/7/98
31	102	11/10/98
31	103	11/6/98
31	104	11/12/98
64	101	9/5/98
64	102	9/8/98
74	103	9/8/98

**R2**

[Retornar último slide](#)

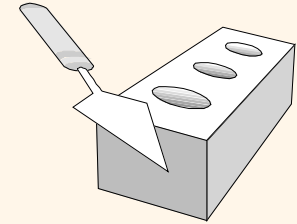
# Consulta Básica SQL



SELECT	[DISTINCT] <i>select-list</i>
FROM	<i>from-list</i>
WHERE	<i>qualification</i>

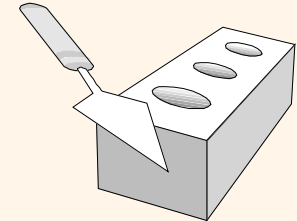
- ❖ *from-list*: lista de nomes de relações, possivelmente com um variável tupla (“apelido” ou “*range variable*”) para cada nome.
- ❖ *select-list*: lista de atributos das relações que estão na lista de relações.
- ❖ *qualification*: comparações (Atrib *op* Const ou Atrib1 *op* Atrib2, onde *op* pode ser  $<$ ,  $>$ ,  $=$ ,  $\geq$ ,  $\leq$ ,  $\neq$ ) combinadas com AND, OR, e NOT.
- ❖ **DISTINCT** é uma palavra chave opcional indicando que a resposta não deveria conter linhas duplicadas. Por padrão, as linhas duplicadas não são eliminadas! (em outras palavras, SQL trabalha com *multi-sets*, enquanto que álgebra relacional trabalha com *sets*)

# *Estratégia de Avaliação Conceitual*



- ❖ A semântica de uma consulta SQL é definida pela seguinte estratégia de avaliação conceitual:
  - Compute o produto cartesiano da **lista de relações**.
  - Elimine as linhas resultantes que não atendem às condições de **qualificação**.
  - Eliminar todos os atributos que não estão na **lista de atributos**.
  - Se **DISTINCT** é especificado, eliminar as linhas duplicadas.
- ❖ Esta estratégia é provavelmente o caminho menos eficiente de executar uma consulta! Um otimizador encontrará estratégias mais eficientes para obter **as mesmas respostas**.

# Exemplo da Avaliação Conceitual



```
SELECT S.sname
FROM Sailors S, Reserves R
WHERE S.sid=R.sid AND R.bid=103
```

<u>sid</u>	sname	rating	age
22	Dustin	7	45.0
31	Lubber	8	55.5
58	Rusty	10	35.0

*S4*

(sid)	sname	rating	age	(sid)	bid	day
22	dustin	7	45.0	22	101	10/10/96
22	dustin	7	45.0	58	103	11/12/96
31	lubber	8	55.5	22	101	10/10/96
31	lubber	8	55.5	58	103	11/12/96
58	rusty	10	35.0	22	101	10/10/96
58	rusty	10	35.0	58	103	11/12/96

*S4 x R3*

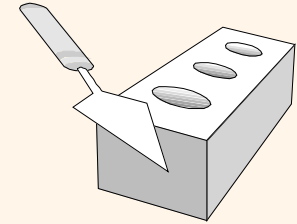
<u>sid</u>	<u>bid</u>	<u>day</u>
22	101	10/10/98
58	103	11/12/96

*R3*

sname
rusty

*Resultado*

# Uma nota sobre variáveis tupla



- ❖ Realmente necessário apenas se a mesma relação aparecer mais de uma vez na cláusula FROM. A consulta anterior pode ser escrita assim:

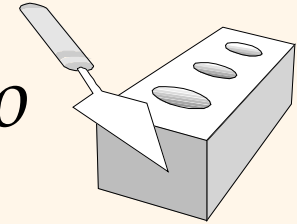
OU

```
SELECT S.sname
FROM Sailors S, Reserves R
WHERE S.sid=R.sid AND
bid=103
SELECT sname
FROM Sailors, Reserves
WHERE Sailors.sid=Reserves.sid
AND bid=103
```

*É considerado um "bom estilo", porém recomenda-se utilizar sempre variáveis tupla para melhorar a legibilidade de suas consultas.*

O bid=103 não precisou de variável tupla este atributo só existe na tabela de Reserves.  
Mas é recomendado utilizar .

*Encontre os marinheiros que reservaram pelo menos um barco.*



```
SELECT S.sid  
FROM Sailors S, Reserves R  
WHERE S.sid=R.sid
```

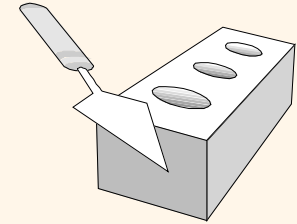
- ❖ Adicionar **DISTINCT** a essa consulta faria alguma diferença?
- ❖ Qual é o efeito de substituir *S.sid* por *S.sname* na cláusula **SELECT** ? Adicionar **DISTINCT** a essa variação faria alguma diferença?



Ver Instâncias  
Exemplos



# Expressões e Strings



```
SELECT S.age
FROM Sailors S
WHERE S.sname
      LIKE 'B_%B'
```

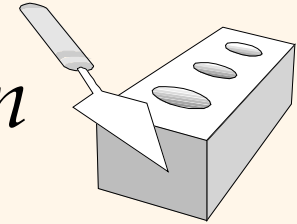
```
SELECT S.sname, S.rating+1 AS rating
FROM Sailors S, Reserves R1, Reserves R2
WHERE S.sid = R1.sid AND S.sid = R2.sid
AND R1.day = R2.day
AND R1.bid <> R2.bid
```

- ❖ Mostra o uso de expressões aritméticas e combinação de string. Encontre as idades dos marinheiros cujos nomes começam e terminam com B e contenham pelo menos três caracteres.
- ❖ **LIKE** é usado para comparações de strings.
  - **'\_'** pode ser qualquer caracter
  - **'%'** pode ser 0 ou mais caracteres arbitrários.
- ❖ **SIMILAR** é uma evolução do **LIKE**, mais parecido com expressões regulares ("*regex*") => SQL:1999 em diante



Ver Instâncias  
Exemplos

# Encontre sid's dos marinheiros que reservaram um barco vermelho ou um barco verde



- ❖ **UNION**: Pode ser usado para calcular a união de qualquer dois conjuntos de **tuplas compatíveis** (que são elas mesmas o resultado das consultas SQL).
- ❖ Se substituir **OR** por **AND** na primeira versão, o que obtemos?
- ❖ O que obtemos se nós substituirmos **UNION** por **EXCEPT**?

```
SELECT S.sid
FROM Sailors S, Boats B, Reserves R
WHERE S.sid=R.sid AND R.bid=B.bid
      AND (B.color='red' OR B.color='green')
```

```
SELECT S.sid
FROM Sailors S, Boats B, Reserves R
WHERE S.sid=R.sid AND R.bid=B.bid
      AND B.color='red'
```

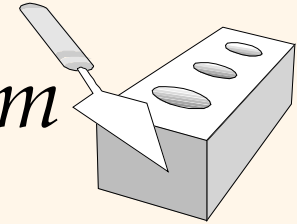
**UNION**

```
SELECT S.sid
FROM Sailors S, Boats B, Reserves R
WHERE S.sid=R.sid AND R.bid=B.bid
      AND B.color='green'
```



Ver Instâncias  
Exemplos

# Encontre sid's dos marinheiros que reservaram um barco vermelho e um barco verde

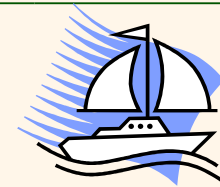


- ❖ **INTERSECT**: Pode ser usado para calcular a interseção de qualquer dois conjuntos de **tuplas compatíveis**.
- ❖ Incluído no padrão SQL/92, mas alguns sistemas não suportam.
- ❖ Compare a simetria do **UNION** com **INTERSECT** com as outras versões das mesmas consultas.

```
SELECT S.sid
FROM Sailors S, Boats B1, Reserves R1,
      Boats B2, Reserves R2
WHERE S.sid=R1.sid AND R1.bid=B1.bid
      AND S.sid=R2.sid AND R2.bid=B2.bid
      AND (B1.color='red' AND B2.color='green')
```

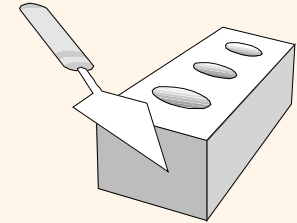
Campo chave!

```
SELECT S.sid
FROM Sailors S, Boats B, Reserves R
WHERE S.sid=R.sid AND R.bid=B.bid
      AND B.color='red'
INTERSECT
SELECT S.sid
FROM Sailors S, Boats B, Reserves R
WHERE S.sid=R.sid AND R.bid=B.bid
      AND B.color='green'
```



Ver Instâncias  
Exemplos

# Consultas Aninhadas

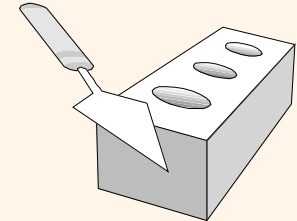


Encontre os nomes dos marinheiros que reservaram o barco #103

```
SELECT S.sname
FROM Sailors S
WHERE S.sid IN (SELECT R.sid
                FROM Reserves R
                WHERE R.bid=103)
```

- ❖ Uma característica muito poderosa do SQL: a cláusula WHERE pode conter nela mesma uma consulta SQL! (De fato, cláusulas FROM e HAVING também podem).
- ❖ Para encontrar marinheiros que não reservaram o barco #103, use NOT IN.
- ❖ Para entender a semântica da consulta aninhada, pense numa avaliação de laços aninhados. Para cada tupla de marinheiro, verifique a condição computando a sub-consulta.

# Consultas Aninhadas Correlacionadas



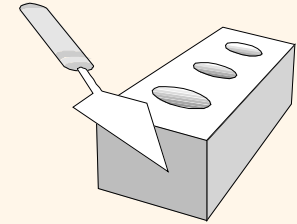
Consulta nomes de navegadores que reservaram o barco #103

```
SELECT S.sname
FROM Sailors S
WHERE EXISTS (SELECT *
              FROM Reserves R
              WHERE R.bid=103 AND S.sid=R.sid)
```



- ❖ **EXISTS** é outro operador de comparação, como **IN**.
- ❖ Se **UNIQUE** for usado e \* for substituído por *R.bid*, encontre os marinheiros com no máximo uma reserva do barco #103. (UNIQUE verifica as tuplas duplicadas; \* significa todos os atributos. Porque temos que alterar \* por *R.bid*?)
- ❖ Este exemplo mostra por que a sub-consulta deve ser re-computada para cada tupla de marinheiros.

# Mais operadores comparação-conjunto



- ❖ Nós já vimos IN, EXISTS e UNIQUE. Podemos também utilizar NOT IN, NOT EXIST e NOT UNIQUE.
- ❖ Também estão disponíveis: *op* ANY, *op* ALL, onde *op* pode ser >, <, =, ≥, ≤, ≠
- ❖ Encontre os marinheiros cujo nível é melhor do que algum marinheiro chamado Horatio:

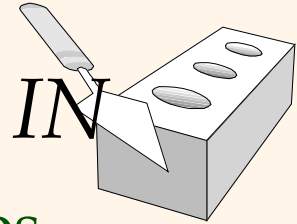
```
SELECT *  
FROM Sailors S  
WHERE S.rating > ANY (SELECT S2.rating  
                      FROM Sailors S2  
                      WHERE S2.sname='Horatio')
```

DICA de avaliação conceitual: substituir ANY por SOME



Ver Instâncias  
Exemplos

# Reescrevendo consultas *IN* usando *IN*



Encontre *sid*'s dos marinheiros que reservaram ambos um barco vermelho e um verde:

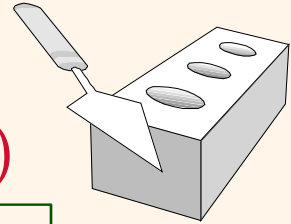
```
SELECT S.sid
FROM Sailors S, Boats B, Reserves R
WHERE S.sid=R.sid AND R.bid=B.bid AND B.color='red'
      AND S.sid IN (SELECT S2.sid
                    FROM Sailors S2, Boats B2, Reserves R2
                    WHERE S2.sid=R2.sid AND R2.bid=B2.bid
                    AND B2.color='green')
```

- ❖ De modo similar, consultas usando *EXCEPT* podem ser reescritas usando *NOT IN*.
- ❖ Para encontrar nomes (e não *sid*'s) dos marinheiros que reservaram barcos vermelhos e verdes, apenas substitua *S.sid* por *S.sname* na cláusula *SELECT*. (Como fazer esta alteração numa consulta com *INTERSECT*?)



# Divisão em SQL

(2)



Encontre os marinheiros que reservaram todos os barcos.

- ❖ Faremos de modo difícil, sem EXCEPT (também chamado de MINUS em alguns sistemas).

```
(1) SELECT S.sname
      FROM Sailors S
      WHERE NOT EXISTS (SELECT B.bid
                        FROM Boats B
```

*Marinheiros tais que ...*

*não há barco sem...*

*uma reserva de marinheiro para barco*

```
SELECT S.sname
FROM Sailors S
WHERE NOT EXISTS
      ((SELECT B.bid
        FROM Boats B)
      EXCEPT
      (SELECT R.bid
        FROM Reserves R
        WHERE R.sid=S.sid))
```

```
WHERE NOT EXISTS (SELECT R.bid
```

```
FROM Reserves R
```

```
WHERE R.bid=B.bid
```

```
AND R.sid=S.sid))
```





# Operadores Agregados

- ❖ Extensão significativa da álgebra de relacional.

```
SELECT COUNT (*)  
FROM Sailors S
```

```
SELECT COUNT (DISTINCT S.sname)  
FROM Sailors S
```

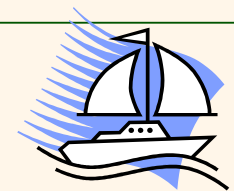
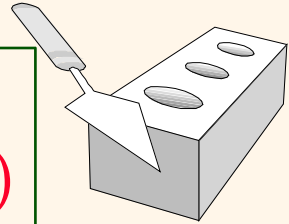
```
SELECT S.sname, S.age  
FROM Sailors S  
WHERE S.age=  
    (SELECT MAX(S2.age)  
     FROM Sailors S2)
```

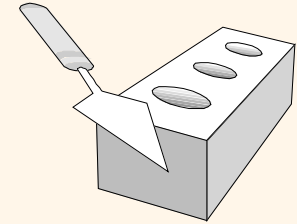
```
COUNT (*)  
COUNT ( [DISTINCT] A )  
SUM ( [DISTINCT] A )  
AVG ( [DISTINCT] A )  
MAX ( A )  
MIN ( A )
```

*Coluna simples*

```
SELECT AVG (S.age)  
FROM Sailors S  
WHERE S.rating=10
```

```
SELECT AVG (DISTINCT S.age)  
FROM Sailors S  
WHERE S.rating=10
```





## *Encontre o nome e a idade do marinheiro mais velho*

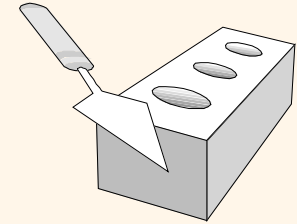
- ❖ A primeira consulta é ilegal! (Nós veremos a razão mais tarde quando discutirmos sobre **GROUP BY**).
- ❖ A terceira consulta é equivalente à segunda, e é permitida pelo padrão SQL/92, mas não é suportada por alguns sistemas.

```
SELECT S.sname, MAX (S.age)
FROM Sailors S
```

```
SELECT S.sname, S.age
FROM Sailors S
WHERE S.age =
      (SELECT MAX (S2.age)
       FROM Sailors S2)
```

```
SELECT S.sname, S.age
FROM Sailors S
WHERE (SELECT MAX (S2.age)
       FROM Sailors S2)
      = S.age
```

# Motivação para Agrupar

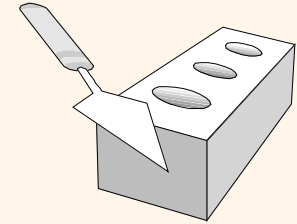


- ❖ Até agora, temos aplicados operadores de agregação para todas as tuplas (qualificadas). Algumas vezes, queremos aplicá-los a vários grupos de tuplas.
- ❖ Para cada nível, encontre a idade do marinheiro mais jovem.
  - Em geral nós não sabemos quantos níveis existem, e quais os seus valores.
  - Suponha que sabemos que valores dos níveis são de 1 a 10, podemos escrever 10 consultas como esta:

For  $i = 1, 2, \dots, 10$ :

```
SELECT MIN (S.age)
FROM Sailors S
WHERE S.rating = i
```

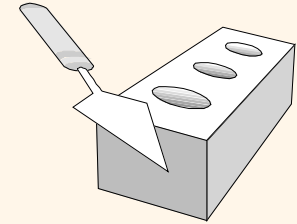
# Consultas com GROUP BY e HAVING



SELECT	[DISTINCT] <i>select-list</i>
FROM	<i>from-list</i>
WHERE	<i>qualification</i>
GROUP BY	<i>grouping-list</i>
HAVING	<i>group-qualification</i>

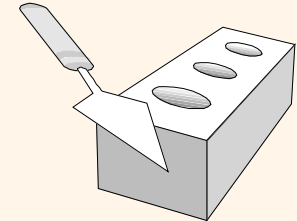
- ❖ A lista de atributos (“*select-list*”) contém: (i) nomes dos atributos e (ii) termos com operações agregadas (ex: MIN(S.age)).
  - A **lista de atributos** (i) deve ser um sub-conjunto da **lista de grupos**. Intuitivamente, cada tupla de resposta corresponde a um grupo, e estes atributos devem ter um único valor por grupo. (Um **grupo** é um conjunto de tuplas que têm o mesmo valor para todos os atributos na **lista de grupos**).

# Avaliação Conceitual



- ❖ O produto cartesiano da **lista de relação** é calculado, as tuplas que falharam na **qualificação** são descartadas, os campos “desnecessários” são excluídos e as tuplas restantes são divididas em grupos por valor dos atributos definidos na **lista de grupos**.
- ❖ A **qualificação do grupo** (cláusula **HAVING**) é então aplicada para eliminar alguns grupos. Expressões na qualificação do grupo devem ter um **único valor por grupo!**
  - Para todos os efeitos, um atributo na **qualificação do grupo** que não é argumento de um operador de agregação também aparece na **lista de grupos**.
  - Uma tupla resposta é gerada por grupo de qualificação.

Encontre a idade do marinheiro mais jovem com idade  $\geq 18$ , para cada nível com pelo menos 2 desses marinheiros



```
SELECT S.rating, MIN (S.age)
      AS minage
FROM Sailors S
WHERE S.age >= 18
GROUP BY S.rating
HAVING COUNT (*) > 1
```

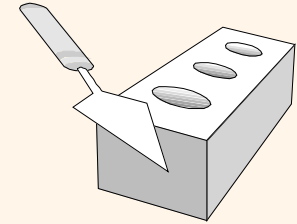
Instância de "Marinheiro"

sid	sname	rating	age
22	Dustin	7	45.0
29	Brutus	1	33.0
31	Lubber	8	55.5
32	Andy	8	25.5
58	Rusty	10	35.0
64	Horatio	7	35.0
71	Zorba	10	16.0
74	Horatio	9	35.0
85	Art	3	25.5
95	Bob	3	63.5
96	Frodo	3	25.5

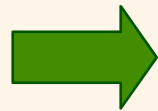
Relação resposta:

rating	minage
3	25.5
7	35.0
8	25.5

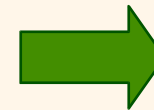
*Encontre a idade do marinheiro mais jovem com idade  $\geq 18$ , para cada nível com pelo menos 2 desses marinheiros*



rating	age
7	45.0
1	33.0
8	55.5
8	25.5
10	35.0
7	35.0
10	16.0
9	35.0
3	25.5
3	63.5
3	25.5

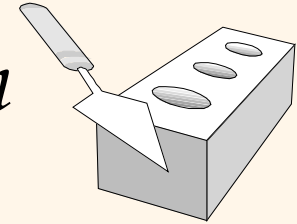


rating	age
1	33.0
3	25.5
3	63.5
3	25.5
7	45.0
7	35.0
8	55.5
8	25.5
9	35.0
10	35.0



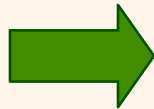
rating	minage
3	25.5
7	35.0
8	25.5

*Encontre a idade do marinheiro mais jovem com idade  $\geq 18$ , para cada nível com pelo menos 2 marinheiros entre 18 e 60*

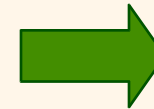


**HAVING COUNT (\*) > 1 AND EVERY (S.age <=60)**

rating	age
7	45.0
1	33.0
8	55.5
8	25.5
10	35.0
7	35.0
10	16.0
9	35.0
3	25.5
3	63.5
3	25.5



rating	age
1	33.0
3	25.5
3	63.5
3	25.5
7	45.0
7	35.0
8	55.5
8	25.5
9	35.0
10	35.0

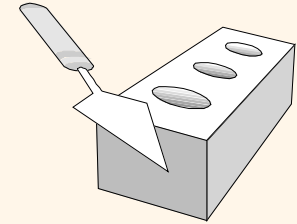


rating	minage
7	35.0
8	25.5

**Se trocar EVERY por ANY, qual será o resultado?**



*Encontre a idade do marinheiro mais jovem com idade  $\geq 18$ , para cada nível com pelo menos 2 marinheiros entre 18 e 60*



```
SELECT S.rating, MIN (S.age)
           AS minage
FROM Sailors S
WHERE S.age >= 18 AND S.age <= 60
GROUP BY S.rating
HAVING COUNT (*) > 1
```

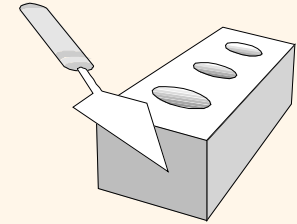
*Instância de "Marinheiro"*

<u>sid</u>	sname	rating	age
22	dustin	7	45.0
29	brutus	1	33.0
31	lubber	8	55.5
32	andy	8	25.5
58	rusty	10	35.0
64	horatio	7	35.0
71	zorba	10	16.0
74	horatio	9	35.0
85	art	3	25.5
95	bob	3	63.5
96	frodo	3	25.5

*Relação resposta:*

rating	minage
3	25.5
7	35.0
8	25.5

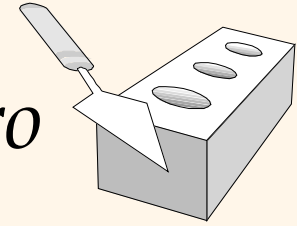
*Encontre a média de idade dos marinheiros com idade > 18, para cada nível com pelo menos 2 marinheiros (de qualquer idade)*



```
SELECT S.rating, AVG (S.age) as avgage
FROM Sailors S
WHERE S.age > 18
GROUP BY S.rating
HAVING 1 < (SELECT COUNT (*)
            FROM Sailors S2
            WHERE S.rating=S2.rating)
```

- ❖ Mostra que a cláusula HAVING também pode conter uma sub-consulta.
- ❖ Compare essa consulta com a que consideramos somente níveis com pelo menos 2 marinheiros maiores que 18 anos.
- ❖ O que acontece se a cláusula HAVING for substituída por:
  - HAVING COUNT(\*) > 1

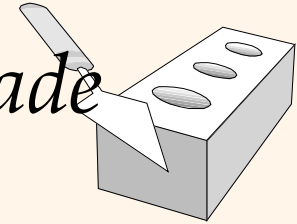
*Para cada barco vermelho, encontre o número de reservas para este barco*



```
SELECT B.bid, COUNT(*) AS reservationcount
FROM Sailors S, Boats B, Reserves R
WHERE S.sid=R.sid AND R.bid=B.bid AND B.color='red'
GROUP BY B.bid
```

- ❖ Agrupando sobre uma junção de 3 relações.
- ❖ O que obtemos removendo `B.color='red'` da cláusula `WHERE` e adicionando uma cláusula `HAVING` com essa condição?
- ❖ E se retiramos a relação “Marinheiros” e a condição envolvendo `S.sid`?

*Encontre os níveis para qual a média de idade é a mais baixa sobre todos os níveis*



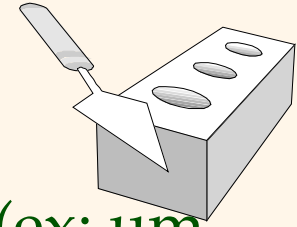
- ❖ Operadores agregados não podem ser aninhados. **ERRADO:**

```
SELECT S.rating
FROM Sailors S
WHERE AVG(S.age) = (SELECT MIN (AVG (S2.age)) FROM Sailors S2)
```

- ❖ Solução correta (em SQL/92)

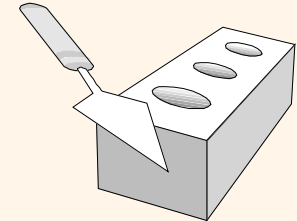
```
SELECT Temp.rating, Temp.avgage
FROM (SELECT S.rating, AVG (S.age) AS avgage
      FROM Sailors S
      GROUP BY S.rating) AS Temp
WHERE Temp.avgage =
      (SELECT MIN (Temp.avgage)
       FROM Temp)
```

# Valores Nulos



- ❖ Às vezes os valores em uma tupla são **desconhecidos** (ex: um nível não foi determinado) ou **não aplicáveis** (ex: nome de solteira para um homem).
  - Para essas situações o SQL tem o valor especial ***null***.
- ❖ A presença do ***null*** complica em várias questões:
  - Operadores especiais precisam verificar se o valor é ou não nulo.
  - Nível > 8 é verdadeiro ou falso quando o nível é nulo? E as condições contendo os conectivos **AND**, **OR**, e **NOT**?
  - Precisamos ter **lógica de 3 valores** (verdadeiro, falso, **desconhecido**)
  - O significado das construções deve ser definido cuidadosamente (ex: cláusula WHERE elimina linhas que não são verdadeiras.)
  - Novos operadores (em particular, ***outer joins*** ) são possíveis/necessários.

# Restrições de Integridade (Revisão)

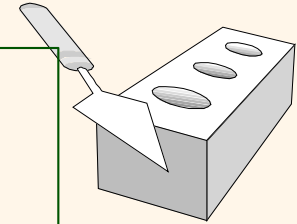


- ❖ Uma RI descreve as condições que toda instância válida de uma relação deve satisfazer.
  - Inserts/deletes/updates que violam as RI's são rejeitadas.
  - Pode ser usado na semântica da aplicação (ex: *sid* é a chave) ou prevenir inconsistências (ex: *sname* tem que ser string, *age* deve ser  $< 200$ ).
- ❖ Tipos de RI's: restrições de domínio, restrições de chave primária, restrições de chave estrangeira, restrições gerais.
  - *Restrições de domínio*: Valores de campo devem ser do tipo correto. Sempre obrigatórios.

## *Restrições gerais*

- ❖ Úteis quando são envolvidas mais RI's do que chaves

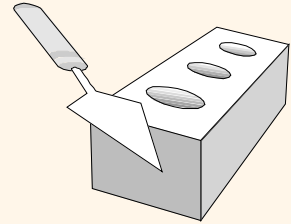
```
CREATE TABLE Sailors
  ( sid INTEGER,
    sname CHAR(10),
    rating INTEGER,
    age REAL,
    PRIMARY KEY (sid),
    CHECK ( rating >= 1
           AND rating <= 10 )
```



- ❖ Pode utilizar consulta para expressar uma restrição.
- ❖ Restrições podem ser nomeadas.

```
CREATE TABLE Reserves
  (sid INTEGER,
   bid INTEGER,
   day DATE,
   FOREIGN KEY (sid) REFERENCES Sailors
   FOREIGN KEY (bid) REFERENCES Boats
   CONSTRAINT noInterlakeRes
   CHECK ( `Interlake' <>
          ( SELECT B.bname
            FROM Boats B
            WHERE B.bid=Reserves.bid)))
```

# Restrições sobre Múltiplas Relações



*Número de barcos mais número de "Marinheiros" é < 100.*

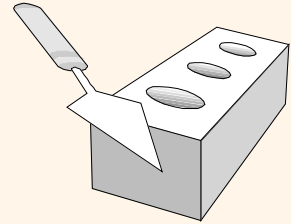
```
CREATE TABLE Sailors
  ( sid INTEGER,
    sname CHAR(10),
    rating INTEGER,
    age REAL,
    PRIMARY KEY (sid),
    CHECK
      ( (SELECT COUNT (S.sid) FROM Sailors S)
        + (SELECT COUNT (B.bid) FROM Boats B) < 100 )
```

```
CREATE ASSERTION smallClub
CHECK
  ( (SELECT COUNT (S.sid) FROM Sailors S)
    + (SELECT COUNT (B.bid) FROM Boats B) < 100 )
```

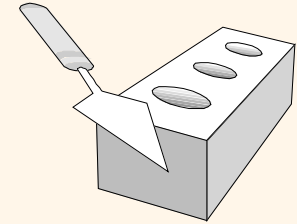
- ❖ Inadequado e errado!
- ❖ Se "Marinheiros" está vazia, o número de tuplas de "Barcos" pode ser qualquer um!
- ❖ ASSERTION é a solução correta; não associado com umas das duas tabelas.



# Gatilhos (Triggers)



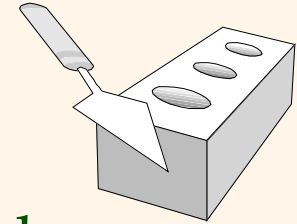
- ❖ Gatilhos: procedimentos que são iniciados automaticamente se mudanças especificadas ocorrerem no banco de dados.
- ❖ 3 partes:
  - Evento (ativa o gatilho).
  - Condição (testa se os gatilhos deveriam ser executados).
  - Ação (o que acontece se o gatilho for executado).
- ❖ Gatilhos devem ser usados com parcimônia, pois podem tornar o comportamento do banco de dados difícil de se prever.



## *Gatilhos: Exemplo (SQL:1999)*

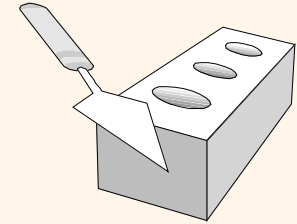
```
CREATE TRIGGER youngSailorUpdate
  AFTER INSERT ON SAILORS
  REFERENCING NEW TABLE NewSailors
  FOR EACH STATEMENT
  INSERT
    INTO YoungSailors(sid, name, age, rating)
  SELECT sid, name, age, rating
  FROM NewSailors N
  WHERE N.age <= 18
```

# Sumário



- ❖ SQL foi um fator importante para a rápida aceitação do modelo relacional; mais natural do que rápida, linguagens de consulta procedural.
- ❖ Relacionalmente completa. De fato, tem poder expressivo significativamente maior que a álgebra relacional (Ex: agrupamento e consultas aninhadas)
- ❖ Consultas expressas em álgebra relacional podem ser expressas, de modo mais natural, em SQL.
- ❖ Existem várias maneiras de se escrever uma consulta, o otimizador deve escolher o plano de avaliação mais eficiente.
  - Na prática, usuários devem estar atentos de como as consultas são otimizadas para um melhor resultado.

## *Sumário (Continuação)*



- ❖ NULL para valores de campos desconhecidos trazem muitas complicações.
- ❖ NULL também pode trazer problemas de performance (ex. uso de NULL para períodos sem começo ou fim).
- ❖ SQL permite especificação de ricas restrições de integridade.
- ❖ Gatilhos respondem às alterações realizadas no Banco de Dados.