

# DCC011: Introdução a Banco de Dados

Rodrygo Santos

[rodrygo@dcc.ufmg.br](mailto:rodrygo@dcc.ufmg.br)

Departamento de Ciência da Computação  
Universidade Federal de Minas Gerais

# Programa

- Introdução
  - Conceitos básicos, características da abordagem de banco de dados, modelos de dados, esquemas e instâncias, arquitetura de um sistema de banco de dados, componentes de um sistema de gerência de banco de dados.
- Modelos de dados e linguagens
  - Modelo entidade-relacionamento (ER), modelo relacional, álgebra relacional, **SQL**.
- Projeto de bancos de dados
  - Fases do projeto de bancos de dados, projeto lógico de bancos de dados relacionais, normalização.
- Novas Tecnologias e Aplicações de Banco de Dados

# 1. Introdução

- Originalmente proposta para o System R desenvolvido nos laboratórios da IBM na década de 70 → SEQUEL (Structured English QUERy Language)
- Objeto de um esforço de padronização coordenado pelo ANSI/ISO:
  - SQL1 (SQL-86)
  - SQL2 (SQL-92)
  - SQL3 (SQL:1999)

# SQL: linha do tempo

Year	Official standard	Informal name	Comments
1986 1987	ANSI X3.135:1986 <a href="#">ISO/IEC 9075:1987</a> FIPS PUB 127	<a href="#">SQL-86</a> SQL-87	First formalized by ANSI, adopted as <a href="#">FIPS</a> PUB 127
1989	ANSI X3.135-1989 <a href="#">ISO/IEC 9075:1989</a> FIPS PUB 127-1	<a href="#">SQL-89</a>	Minor revision that added integrity constraints, adopted as FIPS PUB 127-1
1992	ANSI X3.135-1992 <a href="#">ISO/IEC 9075:1992</a> FIPS PUB 127-2	<a href="#">SQL-92</a> SQL2	Major revision (ISO 9075), <i>Entry Level</i> SQL-92, adopted as FIPS PUB 127-2
1999	<a href="#">ISO/IEC 9075:1999</a>	<a href="#">SQL:1999</a> SQL3	Added regular expression matching, <a href="#">recursive queries</a> (e.g., <a href="#">transitive closure</a> ), <a href="#">triggers</a> , support for procedural and control-of-flow statements, nonscalar types (arrays), and some object-oriented features (e.g., <a href="#">structured types</a> ), support for embedding SQL in Java ( <a href="#">SQL/OLB</a> ) and vice versa ( <a href="#">SQL/JRT</a> )
2003	<a href="#">ISO/IEC 9075:2003</a>	<a href="#">SQL:2003</a>	Introduced <a href="#">XML</a> -related features ( <a href="#">SQL/XML</a> ), <a href="#">window functions</a> , standardized sequences, and columns with autogenerated values (including identity columns)
2006	<a href="#">ISO/IEC 9075-14:2006</a>	<a href="#">SQL:2006</a>	Adds Part 14, defines ways that SQL can be used with XML. It defines ways of importing and storing XML data in an SQL database, manipulating it within the database, and publishing both XML and conventional SQL data in XML form. In addition, it lets applications integrate queries into their SQL code with <a href="#">XQuery</a> , the XML Query Language published by the World Wide Web Consortium ( <a href="#">W3C</a> ), to concurrently access ordinary SQL-data and XML documents. <sup>[31]</sup>
2008	<a href="#">ISO/IEC 9075:2008</a>	<a href="#">SQL:2008</a>	Legalizes ORDER BY outside cursor definitions. Adds INSTEAD OF triggers, TRUNCATE statement, <sup>[32]</sup> FETCH clause
2011	<a href="#">ISO/IEC 9075:2011</a>	<a href="#">SQL:2011</a>	Adds temporal data (PERIOD FOR) <sup>[33]</sup> (more information at <a href="#">Temporal database#History</a> ). Enhancements for <a href="#">window functions</a> and FETCH clause. <sup>[34]</sup>
2016	<a href="#">ISO/IEC 9075:2016</a>	<a href="#">SQL:2016</a>	Adds row pattern matching, polymorphic table functions, operations on <a href="#">JSON</a> data stored in character string fields
2019	<a href="#">ISO/IEC 9075-15:2019</a>	<a href="#">SQL:2019</a>	Adds Part 15, multidimensional arrays (MDarray type and operators)
2023	<a href="#">ISO/IEC 9075:2023</a>	<a href="#">SQL:2023</a>	Adds data type JSON (SQL/Foundation); Adds Part 16, Property Graph Queries (SQL/PGQ)

# Introdução

- SQL é considerada a razão principal para o sucesso de bancos de dados relacionais comerciais
- Tornou-se a linguagem padrão para bases relacionais
- Funciona entre diferentes produtos
- *Embedded SQL*: Java, C/C++, Cobol...

# Introdução

- SQL = LDD + LMD + LCD + LC
  - LDD – Ling. Definição de Dados
    - CREATE SCHEMA / TABLE / VIEW
    - DROP SCHEMA / TABLE / VIEW
    - ALTER TABLE
  - LMD – Ling. Manipulação de Dados
    - INSERT, UPDATE, DELETE
  - LCD – Ling. Controle de Dados
    - GRANT, REVOKE
  - LC – Ling. de Consulta
    - SELECT

# Introdução

- Conceitos:
  - Tabela/Table = Relação
  - Linha/Row = Tupla
  - Coluna/Column = Atributo

# 1. Consultas Básicas em SQL

- Formato básico do comando SELECT:

**SELECT** <lista de atributos>  
**FROM** <lista de tabelas>  
[ **WHERE** <condição>; ]

- Exemplo:

**SELECT** BDATE, ADDRESS  
**FROM** EMPLOYEE  
**WHERE** FNAME= 'John' **AND**  
          MINIT= 'B' **AND**  
          LNAME= 'Smith' ;

$\Pi_{\text{bdate,Address}} \sigma_{\text{Fname= 'John' AND Minit= 'B' AND Lname= 'Smith'}}(\text{EMPLOYEE})$



# Consultas básicas e Álgebra

- Operações Básicas

- *Seleção* ( $\sigma$ ) Seleciona um sub-conjunto de linhas da relação  $\rightarrow$  FROM, WHERE
- *Projeção* ( $\pi$ ) Mantém apenas colunas específicas  $\rightarrow$  SELECT
- *Junção* ( $\times$ ,  $\bowtie$ ): WHERE

# Consultas Básicas em SQL

## A. SELECT FROM WHERE

(Q1)

```
■ SELECT LNome, ENDereco  
FROM EMPREGADO, DEPARTAMENTO  
WHERE DNome='Research' AND dno=dnumero;
```

condição de seleção

condição de junção

$\Pi_{lnome, endereco} \sigma_{dnome='Research'} (EMPREGADO \bowtie_{dno=dnumero} DEPARTAMENTO)$

EMPLOYEE(ssn, fname, lname, address, bdate, superssn, dno)  
superssn REFERENCIA EMPLOYEE  
dno REFERENCIA DEPARTMENT  
DEPARTMENT (dnum, dname, mgrssn, mgrinitialdate)  
mgrssn REFERENCIA EMPLOYEE.ssn

# Consultas Básicas em SQL

## B. Atributos Ambíguos e Pseudônimos (alias)

```
SELECT dname, dlocation  
FROM
```

```
    DEPARTMENT AS D, DEPT_LOCATIONS AS DL  
WHERE D.dnum = DL.dnumber;
```

```
SELECT e.fname, e.lname, s.fname, s.lname  
FROM EMPLOYEE AS E, EMPLOYEE AS S  
WHERE e.superssn=s.ssn;
```

(Q8)

```
EMPLOYEE(ssn, fname, lname, address,bdate, superssn, dno)  
    superssn REFERENCIA EMPLOYEE  
    dno REFERENCIA DEPARTMENT  
DEPARTAMENT (dnum, dname, mgrssn, mgrinitialdate)  
    mgrssn REFERENCIA EMPLOYEE.ssn  
PROJECT (pnumber, pname, plocation, dnum)  
    dnum REFERENCIA DEPARTAMENT  
DEPT_LOCATIONS (dnumber,dlocation)  
    dnumber REFERENCIA DEPARTAMENT
```

# Consultas Básicas em SQL

## B. Atributos Ambíguos e Pseudônimos (alias)

- (Q2) ■ **SELECT** pnumber, dnum, lname, address, bdate  
**FROM** PROJECT P, DEPARTMENT D, EMPLOYEE E  
**WHERE** plocation= 'Stafford' **AND**

condição de seleção

D.dnum=P.dnum **AND** D.mgrssn=E.ssn;

condição de junção

$\Pi_{\text{pnumber,dnum,lname,address,bdate}} \sigma_{\text{plocation='Stafford'}}$

$(\text{EMPLOYEE} \bowtie_{\text{ssn=mgrssn}} (\text{DEPARTMENT} \bowtie \text{PROJECT}))$

EMPLOYEE(ssn, fname, lname, address, bdate, superssn, dno)  
superssn REFERENCIA EMPLOYEE  
dno REFERENCIA DEPARTMENT  
DEPARTAMENT (dnum, dname, mgrssn, mgrinitialdate)  
mgrssn REFERENCIA EMPLOYEE.ssn  
PROJECT (pnumber, pname, plocation, dnum)  
dnum REFERENCIA DEPARTAMENT

# Consultas Básicas em SQL

C. SELECT FROM sem o WHERE

**SELECT** ssn, lname, salary  
**FROM** EMPLOYEE;

(Q10)

**SELECT** lname, dname  
**FROM** EMPLOYEE, DEPARTMENT  
**WHERE** dno=dnumber; ← com a junção

Atenção! A consulta em vermelho corresponde a um produto cartesiano das tabelas EMPLOYEE e DEPARTMENT :

$\Pi_{lname, dname} (EMPLOYEE \times DEPARTMENT)$

EMPLOYEE(ssn, fname, lname, address, bdate, superssn, dno)  
superssn REFERENCIA EMPLOYEE  
dno REFERENCIA DEPARTMENT  
DEPARTAMENT (dnum, dname, mgrssn, mgrinitialdate)  
mgrssn REFERENCIA EMPLOYEE.ssn

# Consultas Básicas em SQL

## D. TODOS OS ATRIBUTOS

- Consultas a todos os atributos

(Q1C)

```
SELECT *  
FROM EMPLOYEE  
WHERE Dno=5;
```

(Q1D)

```
SELECT *  
FROM EMPLOYEE, DEPARTMENT  
WHERE Dname= 'Research' AND Dno=Dnumber;
```

```
EMPLOYEE(ssn, fname, lname, address, bdate, superssn, dno)  
    superssn REFERENCIA EMPLOYEE  
    dno REFERENCIA DEPARTMENT  
DEPARTAMENT (dnum, dname, mgrssn, mgrinitialdate)  
    mgrssn REFERENCIA EMPLOYEE.ssn
```

# Consultas Básicas em SQL

## E. TABELAS COMO CONJUNTOS

- SQL trata uma tabela como um multi-conjunto
- Tuplas duplicadas **PODEM** aparecer em uma tabela
  - E no **resultado** de uma consulta
- **SQL não elimina automaticamente as duplicatas porque...**
  - Eliminação de duplicatas é uma operação cara (ordenar)
  - O usuário pode estar interessado nelas
  - Funções de agregação utilizam duplicatas (*funções de agregação serão explicadas a seguir*)
- Operações
  - SELECT DISTINCT, SELECT ALL
  - $\cup$ : UNION,  $\setminus$  : EXCEPT,  $\cap$ : INTERSECT

# Tabelas como Conjuntos

EMPLOYEE(ssn, fname, lname, address, bdate, superssn, dno)  
superssn REFERENCIA EMPLOYEE  
dno REFERENCIA DEPARTMENT  
DEPARTMENT (dnum, dname, mgrssn, mgrinitialdate)  
mgrssn REFERENCIA EMPLOYEE.ssn  
PROJECT (pnumber, pname, plocation, dnum)  
dnum REFERENCIA DEPARTMENT

**SELECT** salary  
**FROM** EMPLOYEE;

Não elimina linhas (tuplas) duplicadas

Para eliminar precisa usar **DISTINCT**, por exemplo:

(Q11)

**SELECT DISTINCT** salary  
**FROM** EMPLOYEE;

(Q4)

(**SELECT** pnumber  
**FROM** PROJECT, DEPARTMENT, EMPLOYEE  
**WHERE** dnum=dnumber **AND** mgrssn=ssn **AND**  
lname= 'Smith' )  
**UNION**  
(**SELECT** pnumber  
**FROM** PROJECT, WORKS\_ON, EMPLOYEE  
**WHERE** pnumber=pno **AND** essn=ssn **AND**  
lname= 'Smith' );



## 2. Facilidades Adicionais

### A. JOINS

- Uso do operador JOIN, na cláusula FROM
- **SELECT** FNAME, LNAME, ADDRESS  
**FROM** (EMPLOYEE **JOIN** DEPARTMENT  
**ON** DNO=DNUMEBR)  
**WHERE** DNAME= 'Research' ;
- A cláusula FROM contém então uma única tabela resultante da junção de Empregado e Departamento

EMPREGADO (ssn, pnome, minicial, unome,  
datanasc, endereco, sexo, salario, superssn, dno)  
superssn REFERENCIA EMPREGADO  
dno REFERENCIA DEPARTAMENTO  
DEPARTAMENTO (dnumero, dnome, gerssn,  
gerdatainicio)  
gerssn REFERENCIA EMPREGADO.ssn

# Facilidades Adicionais

## A. JOINS

- Pode-se especificar outros tipos de junção na cláusula FROM
- Junção natural: equijoin em cada par de atributos com o mesmo nome
- **SELECT** DNAME, DLOCATION

**FROM (DEPARTMENT NATURAL JOIN**  
**DEPT\_LOCATIONS);**

DEPARTAMENTO (**dnumero**, dnome, gerssn, gerdatainicio)  
gerssn REFERENCIA EMPREGADO.ssn  
DEPTO\_LOCALIZACOES (**dnumero**, dlocalizacao)  
dnumero REFERENCIA DEPARTAMENTO

# Facilidades Adicionais

## A. JOINS

Renomeando atributos para o natural join:

- **SELECT** pnome, unome, dnome  
**FROM** (EMPREGADO **NATURAL JOIN**  
(DEPARTAMENTO AS DEPT (dno,  
dnome, gerssn, gerdatainicio)))  
**WHERE** dnome = 'Pesquisa' ;

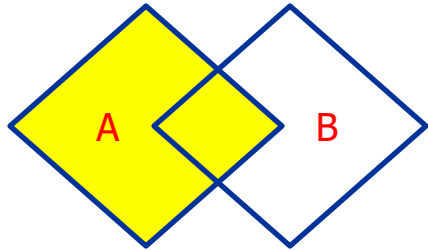
EMPREGADO (ssn, pnome, minicial, unome, ...superssn, dno)  
superssn REFERENCIA EMPREGADO  
dno REFERENCIA DEPARTAMENTO  
DEPARTAMENTO (dnumero, dnome, gerssn, gerdatainicio)  
gerssn REFERENCIA EMPREGADO.ssn

# Facilidades Adicionais

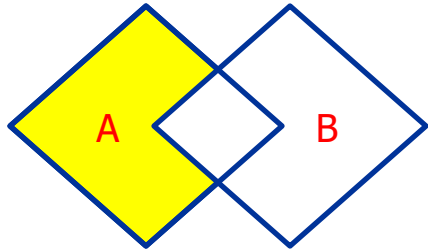
## A. JOINS

- INNER JOIN: somente pares empregado/depto
- OUTER JOIN: inclui empregados que não têm departamento
- LEFT/RIGHT/FULL OUTER JOIN
- **SELECT** fname, lname, dependent\_name  
**FROM** (EMPLOYEE **LEFT OUTER JOIN**  
DEPENDENT **ON** ssn=essn);

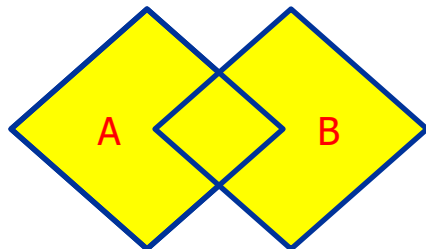
EMPREGADO (ssn, pnome, minicial, unome,  
datanasc, endereco, sexo, salario, superssn, dno)  
superssn REFERENCIA EMPREGADO  
dno REFERENCIA DEPARTAMENTO  
DEPARTAMENTO (dnumero, dnome, gerssn,  
gerdatainicio)  
gerssn REFERENCIA EMPREGADO.ssn



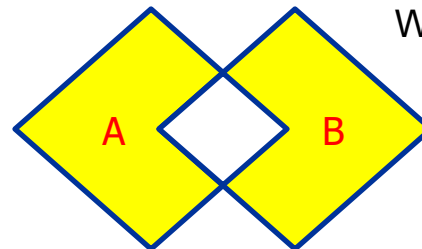
SELECT ...  
FROM A LEFT JOIN B  
ON A.key = B.key



SELECT ...  
FROM A LEFT JOIN B  
ON A.key = B.key  
WHERE B.key IS NULL

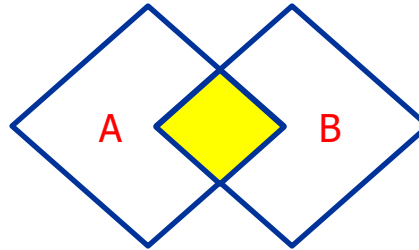


SELECT ...  
FROM A FULL OUTER JOIN B  
ON A.key = B.key

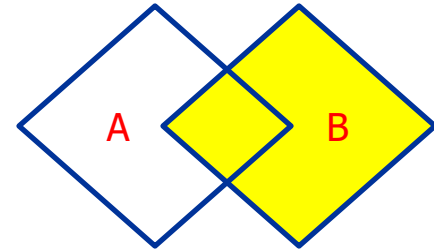


SELECT ...  
FROM A FULL OUTER JOIN B  
ON A.key = B.key  
WHERE A.key IS NULL  
OR B.key IS NULL

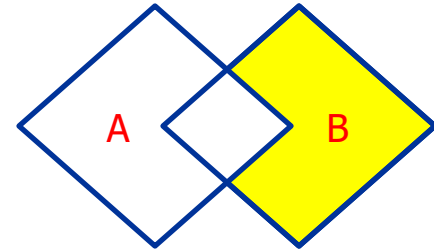
# SQL JOINS



SELECT ...  
FROM A INNER JOIN B  
ON A.key = B.key



SELECT ...  
FROM A RIGHT JOIN B  
ON A.key = B.key



SELECT ...  
FROM A RIGHT JOIN B  
ON A.key = B.key  
WHERE A.key IS NULL

# Facilidades Adicionais

## B. FUNÇÕES DE AGREGAÇÃO

- Funções de agregação: **COUNT, SUM, MAX, MIN, AVG**
- **SELECT SUM(SALARY), MAX(SALARY), MIN(SALARY),  
AVG(SALARY)  
FROM EMPLOYEE;**
- **SELECT SUM(SALARY), MAX(SALARY), MIN(SALARY),  
AVG(SALARY)  
FROM EMPLOYEE, DEPARTMENT  
WHERE DNO=DNUMBER AND DNAME= 'Research' ;**
- **SELECT COUNT(\*)  
FROM EMPLOYEE, DEPARTMENT  
WHERE DNO=DNUMBER AND DNAME= 'Research' ;**

# Consultas Complexas em SQL

- Consultas aninhadas (*fetch* valores existentes)

```
SELECT FNAME, LNAME, ADDRESS  
FROM EMPLOYEE  
WHERE DNO IN (SELECT DNUMBER  
                FROM DEPARTMENT  
                WHERE DNAME= 'Research' );
```

é equivalente à consulta

```
SELECT FNAME, LNAME, ADDRESS  
FROM EMPLOYEE, DEPARTMENT  
WHERE DNO=DNUMBER AND DNAME= 'Research' ;
```

```
EMPREGADO (ssn, pnome, minicial, unome, ...superssn, dno)  
  superssn REFERENCIA EMPREGADO  
  dno REFERENCIA DEPARTAMENTO  
DEPARTAMENTO (dnumero, dnome, gerssn, gerdatainicio)  
  gerssn REFERENCIA EMPREGADO.ssn
```

# Consultas Complexas em SQL

- Comparação de conjuntos

**SELECT DISTINCT** PNUMBER  
**FROM** PROJECT

**WHERE** PNUMBER **IN** (**SELECT** PNUMBER  
**FROM** PROJECT, DEPARTMENT,  
EMPLOYEE  
**WHERE** DNUM=DNUMBER **AND**  
MGRSSN=SSN **AND**  
LNAME= 'Smith' )

**OR**

PNUMBER **IN** (**SELECT** PNO  
**FROM** WORKS\_ON, EMPLOYEE  
**WHERE** ESSN=SSN **AND**  
LNAME= 'Smith' );

EMPREGADO (ssn, ... superssn, dno)

superssn REFERENCIA EMPREGADO

dno REFERENCIA DEPARTAMENTO

DEPARTAMENTO (dnumero, dnome, gerssn, gerdatainicio)

gerssn REFERENCIA EMPREGADO.ssn

PROJETO (pnumero, pjnome, plocalizacao, dnum)

dnum REFERENCIA DEPARTAMENTO

TRABALHA\_EM (essn, pno, horas)

essn REFERENCIA EMPREGADO

pno REFERENCIA PROJETO

A primeira consulta seleciona números de projetos que tem Smith como gerente; a segunda consulta seleciona número dos projetos que tem Smith como empregado.



# Consultas Complexas em SQL

- Comparação de conjuntos

```
SELECT DISTINCT ESSN  
FROM WORKS_ON  
WHERE (PNO, HOURS) IN (SELECT PNO, HOURS  
                        FROM WORKS_ON  
                        WHERE ESSN= '123456789' );
```

```
SELECT LNAME, FNAME  
FROM EMPLOYEE  
WHERE SALARY > ALL (SELECT SALARY  
                    FROM EMPLOYEE  
                    WHERE DNO=5);
```

EMPREGADO (ssn, ... superssn, dno)  
 superssn REFERENCIA EMPREGADO  
 dno REFERENCIA DEPARTAMENTO  
TRABALHA\_EM (essn, pno, horas)  
 essn REFERENCIA EMPREGADO  
 pno REFERENCIA PROJETO

# Consultas Complexas em SQL

- Uso da função EXISTS

(Q16B) **SELECT** E.FNAME, E.LNAME  
**FROM** EMPLOYEE **AS** E  
**WHERE EXISTS** (**SELECT** \*  
                  **FROM** DEPENDENT  
                  **WHERE** E.SSN=ESSN **AND**  
                          E.SEX=SEX **AND**  
                          E.FNAME=DEPENDENT\_NAME);

(Q6) **SELECT** FNAME, LNAME  
**FROM** EMPLOYEE  
**WHERE NOT EXISTS** (**SELECT** \*  
                      **FROM** DEPENDENT  
                      **WHERE** SSN=ESSN);

# Consultas Complexas:

## Agrupamento

- Aplicar funções de agregação a subgrupos de tuplas em uma relação
- Exemplo: média de salário em cada departamento
- **SELECT DNO, COUNT(\*), AVG(SALARIO)**  
**FROM EMPLOYEE**  
**GROUP BY DNO;**

(a)

PNOME	MINICIAL	LNOME	<u>SSN</u>	• • •	SALARIO	SUPERSSN	DNO
John	B	Smith	123456789	• • •	30000	333445555	5
Franklin	T	Wong	333445555		40000	888665555	5
Ramesh	K	Narayan	666884444		38000	333445555	5
Joyce	A	English	453453453		25000	333445555	5
Alicia	J	Zelaya	999887777		25000	987654321	4
Jennifer	S	Wallace	987654321		43000	888665555	4
Ahmad	V	Jabbar	987987987		25000	987654321	4
James	E	Bong	888665555		55000	null	1

DNO	COUNT (*)	AVG (SALARIO)
5	4	33250
4	3	31000
1	1	55000

Resultado da Q24

Agrupamento das tuplas EMPREGADO por meio do valor de DNO

# Agrupamento

- **SELECT DNO, COUNT(\*),  
AVG(SALARY)  
FROM EMPLOYEE  
GROUP BY DNO;**
- Se um dno = NULL?!
  - Cria-se um grupo separado para todas as tuplas nas quais o atributo é NULL

# Agrupamento

- **SELECT** Pnumber, Pname, COUNT(\*)  
**FROM** PROJECT, WORKS\_ON  
**WHERE** Pnumber=Pno  
**GROUP BY** Pnumber, Pname;
- Neste caso, GROUP BY é aplicado após a junção de PROJECT e WORKS\_ON

# Agrupamento condicional

- Agrupa as tuplas; dos grupos resultantes, queremos as que satisfazem uma condição
- Agrupamento com a cláusula HAVING
- Somente os grupos que satisfazem a condição especificada em HAVING são retornados
- **SELECT** PNUMBER, PNAME, COUNT(\*)  
**FROM** PROJECT, WORKS\_ON  
**WHERE** PNUMBER=PNO  
**GROUP BY** PNUMBER, PNAME  
**HAVING** COUNT(\*) > 2;
- WHERE → tuplas; HAVING → grupos de tuplas

PNAME	PNUMERO		ESSN	PNO	HORAS	
ProdutoY	2		123456789	2	7,5	
ProdutoY	2		453453453	2	20,0	
ProdutoY	2		333445555	2	10,0	
Automacao	10	• • •	333445555	10	10,0	
Automacao	10		999887777	10	10,0	
Automacao	10		987987987	10	35,0	
Reorganizacao	20		333445555	20	10,0	
Reorganizacao	20		987654321	20	15,0	
Reorganizacao	20		888665555	20	null	
NovosBeneficios	30		987987987	30	5,0	
NovosBeneficios	30		987654321	30	20,0	
NovosBeneficios	30		999887777	30	30,0	

PNAME	COUNT (*)
ProdutoY	3
Automacao	3
Reorganizacao	3
NovosBeneficios	3

Resultado da Q26  
(PNUMERO não apresentado)

Depois da aplicação da condição da cláusula HAVING

```
SELECT PNUMBER, PNAME, COUNT(*)
FROM PROJECT, WORKS_ON
WHERE PNUMBER=PNO
GROUP BY PNUMBER, PNAME
HAVING COUNT(*) > 2;
```

# Exemplo

- Para cada departamento que tem mais de 5 empregados, retorne o número do departamento e o número de seus empregados que ganham mais de 40.000.

EMPREGADO (ssn, pnome, minicial, unome, ..., salario, superssn, dno)

superssn REFERENCIA EMPREGADO

1 dno REFERENCIA DEPARTAMENTO

DEPARTAMENTO (dnumero, dnome, gerssn, gerdatainicio)

gerssn REFERENCIA EMPREGADO.ssn



# Exemplo

Para cada departamento que tem mais de 5 empregados, retorne o número do departamento e o número de seus empregados que ganham mais de 40.000.

```
■ SELECT dnumero, COUNT(*)  
    FROM DEPARTAMENTO, EMPREGADO  
    WHERE dnumero=dno AND salario>40000  
    GROUP BY dnumero  
HAVING COUNT (*) > 5;
```

**ERRADO:** Queremos listar o número de empregados (com salario > 40000) dos departamentos com mais de 5 empregados, não dos departamentos com mais de 5 empregados com salario > 40000

**EXEMPLO:** Um departamento com 7 empregados, dos quais somente 2 têm salario > 40000, é válido!

# Exemplo

Para cada departamento que tem mais de 5 empregados, retorne o número do departamento e o número de seus empregados que ganham mais de 40.000.

```
■ SELECT dnumero, COUNT(*)  
    FROM DEPARTAMENTO, EMPREGADO  
    WHERE dnumero=dno AND salario>40000  
        AND dno IN (SELECT dno  
                    FROM EMPREGADO  
                    GROUP BY dno  
                    HAVING COUNT (*) > 5)  
    GROUP BY dnumero;
```

# Considerações finais

- As consultas são avaliadas conceitualmente na seguinte ordem:
  1. FROM, identifica as tabelas/junções
  2. WHERE
  3. GROUP BY
  4. HAVING
  5. ORDER BY
- Se a consulta não tem group by, having e order by
  1. Para cada combinação de linhas (uma de cada relação especificada em FROM)
  2. Avalia a cláusula WHERE
  3. SE é true, adiciona os atributos de SELECT da combinação de linhas no resultado