# Álgebra Relacional

23/Agosto/2019



 Álgebra Relacional. Consiste de un conjunto de elementos con unas propiedades operacionales determinadas que se pueden realizar con los elementos de dicho conjunto y las propiedades matemáticas que dichas operaciones poseen.

- Álgebra Relacional. Consiste de un conjunto de elementos con unas propiedades operacionales determinadas que se pueden realizar con los elementos de dicho conjunto y las propiedades matemáticas que dichas operaciones poseen.
- Especifica un lenguaje formal utilizado en el modelo relacional
- Permite a usuarios especificar consultas sobre instancias de relaciones
- El resultado de una consulta es una nueva relación

- Álgebra Relacional. Consiste de un conjunto de elementos con unas propiedades operacionales determinadas que se pueden realizar con los elementos de dicho conjunto y las propiedades matemáticas que dichas operaciones poseen.
- Especifica un lenguaje formal utilizado en el modelo relacional
- Permite a usuarios especificar consultas sobre instancias de relaciones
- El resultado de una consulta es una nueva relación
- Importancia.
  - Provee fundamento formal a las operaciones asociadas al modelo relacional
  - Base para implementar y optimizar queries en RDBMS
  - Principales operaciones y funciones del los módulos internos de la mayoría de los sistemas relacionales están basados en operaciones del AR

- Álgebra Relacional. Consiste de un conjunto de elementos con unas propiedades operacionales determinadas que se pueden realizar con los elementos de dicho conjunto y las propiedades matemáticas que dichas operaciones poseen.
- Especifica un lenguaje formal utilizado en el modelo relacional
- Permite a usuarios especificar consultas sobre instancias de relaciones
- El resultado de una consulta es una nueva relación
- Importancia.
  - Provee fundamento formal a las operaciones asociadas al modelo relacional
  - Base para implementar y optimizar queries en RDBMS
  - O Principales operaciones y funciones del los módulos internos de la mayoría de los sistemas relacionales están basados en operaciones del AR
- Técnica. Procedural/axiomático (a diferencia del Cálculo Relacional que es de tipo declarativo, aquí el orden de evaluación de las expresiones importa).

- Algebra Relacional. Consiste de un conjunto de elementos con unas propiedades operacionales determinadas que se pueden realizar con los elementos de dicho conjunto y las propiedades matemáticas que dichas operaciones poseen.
- Especifica un lenguaje formal utilizado en el modelo relacional
- Permite a usuarios especificar consultas sobre instancias de relaciones
- El resultado de una consulta es una nueva relación
- Importancia.
  - Provee fundamento formal a las operaciones asociadas al modelo relacional
  - Base para implementar y optimizar queries en RDBMS
  - O Principales operaciones y funciones del los módulos internos de la mayoría de los sistemas relacionales están basados en operaciones del AR
- Técnica. Procedural/axiomático (a diferencia del Cálculo Relacional que es de tipo declarativo, aquí el orden de evaluación de las expresiones importa).
- Operadores. Unarios y Binarios: toman relaciones y el resultado son relaciones.



- Función. Selecciona un subconjunto de tuplas de una relación que satisface cierta condición lógica (evalua a verdadero o falso) sobre los (valores de los) atributos en la relación (=, ≠, ≤, ≥, etc).
- Notación.  $\sigma_{< condición de selección>}(R)$
- Ejemplo.

### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

- Función. Selecciona un subconjunto de tuplas de una relación que satisface cierta condición lógica (evalua a verdadero o falso) sobre los (valores de los) atributos en la relación (=, ≠, ≤, ≥, etc).
- Notación.  $\sigma_{< condición de selección>}(R)$
- Ejemplo.

### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

σ<sub>Sexo=F</sub>(EMPLEADO)

- Función. Selecciona un subconjunto de tuplas de una relación que satisface cierta condición lógica (evalua a verdadero o falso) sobre los (valores de los) atributos en la relación (=, ≠, ≤, ≥, etc).
- Notación.  $\sigma_{< condición de selección>}(R)$
- Ejemplo.

### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

σ<sub>Sexo=F</sub>(EMPLEADO)

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

- Función. Selecciona un subconjunto de tuplas de una relación que satisface cierta condición lógica (evalua a verdadero o falso) sobre los (valores de los) atributos en la relación (=, ≠, ≤, ≥, etc).
- Notación.  $\sigma_{< condición de selección>}(R)$
- Ejemplo.

### **EMPLEADO**

| ı | DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|---|----------|--------|------|-------------|
|   | 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
|   | 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
|   | 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

σ<sub>Sexo=F</sub>(EMPLEADO)

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

σ<sub>Sexo=F</sub> AND Salario > \$15.000 (EMPLEADO)

- Función. Selecciona un subconjunto de tuplas de una relación que satisface cierta condición lógica (evalua a verdadero o falso) sobre los (valores de los) atributos en la relación (=, ≠, ≤, ≥, etc).
- Notación.  $\sigma_{< condición de selección>}(R)$
- Ejemplo.

### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

σ<sub>Sexo=F</sub>(EMPLEADO)

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

σ<sub>Sexo=F</sub> AND Salario > \$15.000 (EMPLEADO)

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |



- Función. Selecciona un subconjunto de tuplas de una relación que satisface cierta condición lógica (evalua a verdadero o falso) sobre los (valores de los) atributos en la relación (=, ≠, ≤, ≥, etc).
- Notación.  $\sigma_{< condición de selección>}(R)$
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\sigma_{Sexo=F}(EMPLEADO)$ 

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

σ<sub>Sexo=F</sub> AND Salario > \$15.000 (EMPLEADO)

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |

• Genera una partición horizontal de la relación



- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado (aridad del resultado).

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado (aridad del resultado).  $Grado(\sigma_c(R)) = Grado(R)$

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado (aridad del resultado).  $Grado(\sigma_c(R)) = Grado(R)$
- # tuplas.

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado (aridad del resultado).  $Grado(\sigma_c(R)) = Grado(R)$
- # tuplas.  $|\sigma_c(R)| \leq |R|$

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado (aridad del resultado).  $Grado(\sigma_c(R)) = Grado(R)$
- # tuplas.  $|\sigma_c(R)| \leq |R|$
- La fracción de tuplas seleccionadas se denomina selectividad de la condición
- Conmutatividad.

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado (aridad del resultado).  $Grado(\sigma_c(R)) = Grado(R)$
- # tuplas.  $|\sigma_c(R)| \leq |R|$
- La fracción de tuplas seleccionadas se denomina selectividad de la condición
- Conmutatividad.  $\sigma_{c_1}(\sigma_{c_2}(R)) = \sigma_{c_2}(\sigma_{c_1}(R))$

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado (aridad del resultado).  $Grado(\sigma_c(R)) = Grado(R)$
- # tuplas.  $|\sigma_c(R)| \leq |R|$
- La fracción de tuplas seleccionadas se denomina selectividad de la condición
- Conmutatividad.  $\sigma_{c_1}(\sigma_{c_2}(R)) = \sigma_{c_2}(\sigma_{c_1}(R))$
- Cascada de SELECTs.  $\sigma_{c_1}(\sigma_{c_2}(...\sigma_{c_n}(R))) = \sigma_{c_1 \text{ AND } c_2 \text{ AND } ... \text{ AND } c_n}(R)$

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado (aridad del resultado).  $Grado(\sigma_c(R)) = Grado(R)$
- # tuplas.  $|\sigma_c(R)| \leq |R|$
- La fracción de tuplas seleccionadas se denomina selectividad de la condición
- Conmutatividad.  $\sigma_{c_1}(\sigma_{c_2}(R)) = \sigma_{c_2}(\sigma_{c_1}(R))$
- Cascada de SELECTs.  $\sigma_{c_1}(\sigma_{c_2}(...\sigma_{c_n}(R))) = \sigma_{c_1 \text{ AND } c_2 \text{ AND } ... \text{ AND } c_n}(R)$
- SQL. Se especifica típicamente en la cláusula WHERE
- Ejemplo.  $\sigma_{Sexo=F\ AND\ Salario>\$15.000}(EMPLEADO)$  se puede corresponder con:

SELECT \*
FROM EMPLEADO
WHERE Sexo=F AND Salario>\$15.000;

- Función. Selecciona un subconjunto de columnas de una relación
- Notación.  $\pi_{< lista de atributos>}(R)$
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

- Función. Selecciona un subconjunto de columnas de una relación
- Notación.  $\pi_{< lista de atributos>}(R)$
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

π<sub>DNI, Salario</sub> (EMPLEADO)

- Función. Selecciona un subconjunto de columnas de una relación
- Notación.  $\pi_{< lista de atributos>}(R)$
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

π<sub>DNI, Salario</sub> (EMPLEADO)

| DNI      | Salario     |
|----------|-------------|
| 20222333 | \$20.000,00 |
| 33456234 | \$25.000,00 |
| 45432345 | \$10.000,00 |

- Función. Selecciona un subconjunto de columnas de una relación
- Notación.  $\pi_{< lista de atributos>}(R)$
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

π<sub>DNI</sub>, Salario</sub> (EMPLEADO)

| DNI      | Salario     |
|----------|-------------|
| 20222333 | \$20.000,00 |
| 33456234 | \$25.000,00 |
| 45432345 | \$10.000,00 |

• Genera una partición vertical de la relación

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado.

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado.  $Grado(\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)) = |< lista\ de\ atributos>|$

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado.  $Grado(\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)) = |< lista\ de\ atributos>|$
- # tuplas.

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado.  $Grado(\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)) = |< lista\ de\ atributos>|$
- # tuplas.  $|\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)| \le |R|$ . Remueve tuplas duplicadas de la relación resultante

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado.  $Grado(\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)) = |< lista\ de\ atributos>|$
- # tuplas.  $|\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)| \le |R|$ . Remueve tuplas duplicadas de la relación resultante
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado.  $Grado(\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)) = |< lista\ de\ atributos>|$
- # tuplas.  $|\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)| \le |R|$ . Remueve tuplas duplicadas de la relación resultante
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\pi_{Sexo}(EMPLEADO)$ 

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado.  $Grado(\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)) = |< lista\ de\ atributos>|$
- # tuplas.  $|\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)| \le |R|$ . Remueve tuplas duplicadas de la relación resultante
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

• π<sub>Sexo</sub>(EMPLEADO)

| Sexo |
|------|
| М    |
| F    |

- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado.  $Grado(\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)) = |< lista\ de\ atributos>|$
- # tuplas.  $|\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)| \le |R|$ . Remueve tuplas duplicadas de la relación resultante
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

• π<sub>Sexo</sub>(EMPLEADO)

| Sexo |
|------|
| М    |
| F    |

Conservación # tuplas.



- Operador Unario. Se aplica a una sola relación
- Grado.  $Grado(\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)) = |< lista\ de\ atributos>|$
- # tuplas.  $|\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)| \le |R|$ . Remueve tuplas duplicadas de la relación resultante
- Ejemplo.

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

• π<sub>Sexo</sub>(EMPLEADO)



• Conservación # tuplas. En  $\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)$ , si  $< lista\ de\ atributos>$  es súper clave de R entonces  $|\pi_{< lista\ de\ atributos>}(R)|=|R|$ 

# AR - PROJECT - Propiedades (Cont.)

Conmutatividad.

# AR - PROJECT - Propiedades (Cont.)

• Conmutatividad.  $\pi_{lista_1}(\pi_{lista_2}(R)) = \pi_{lista_1}(R)$ .  $lista_1 \subseteq lista_2$ , de lo contrario lado izq. de la expresión es incorrecto. Conmutatividad no aplica a PROJECT

# AR - PROJECT - Propiedades (Cont.)

- Conmutatividad.  $\pi_{lista_1}(\pi_{lista_2}(R)) = \pi_{lista_1}(R)$ .  $lista_1 \subseteq lista_2$ , de lo contrario lado izq. de la expresión es incorrecto. Conmutatividad no aplica a PROJECT
- Ejemplo Conmutatividad. EMPLEADO

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

- Conmutatividad.  $\pi_{lista_1}(\pi_{lista_2}(R)) = \pi_{lista_1}(R)$ .  $lista_1 \subseteq lista_2$ , de lo contrario lado izq. de la expresión es incorrecto. Conmutatividad no aplica a PROJECT
- Ejemplo Conmutatividad. EMPLEADO

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\pi_{Sexo}(\pi_{Nombre,Sexo}(EMPLEADO))$ 

- Conmutatividad.  $\pi_{lista_1}(\pi_{lista_2}(R)) = \pi_{lista_1}(R)$ .  $lista_1 \subseteq lista_2$ , de lo contrario lado izq. de la expresión es incorrecto. Conmutatividad no aplica a PROJECT
- Ejemplo Conmutatividad.

| Е | N | 1P | L | E | A | D | C |
|---|---|----|---|---|---|---|---|
|   |   |    |   |   |   |   |   |

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\pi_{Sexo}(\pi_{Nombre,Sexo}(EMPLEADO))$ 

| Nombre | Sexo |
|--------|------|
| Diego  | М    |
| Laura  | F    |
| Marina | F    |

- Conmutatividad.  $\pi_{lista_1}(\pi_{lista_2}(R)) = \pi_{lista_1}(R)$ .  $lista_1 \subseteq lista_2$ , de lo contrario lado izq. de la expresión es incorrecto. Conmutatividad no aplica a PROJECT
- Ejemplo Conmutatividad.

| <b>EMPLEAD</b> |
|----------------|
|----------------|

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\pi_{Sexo}(\pi_{Nombre,Sexo}(EMPLEADO))$ 

| Nombre | Sexo |
|--------|------|
| Diego  | М    |
| Laura  | F    |
| Marina | F    |

| Sexo |
|------|
| М    |
| F    |



- Conmutatividad.  $\pi_{lista_1}(\pi_{lista_2}(R)) = \pi_{lista_1}(R)$ .  $lista_1 \subseteq lista_2$ , de lo contrario lado izq. de la expresión es incorrecto. Conmutatividad no aplica a PROJECT
- Ejemplo Conmutatividad.

| EMPLEADO |
|----------|
|----------|

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\pi_{Sexo}(\pi_{Nombre,Sexo}(EMPLEADO))$ 

| Nombre | Sexo |
|--------|------|
| Diego  | М    |
| Laura  | F    |
| Marina | F    |

| Sexo |
|------|
| М    |
| F    |

•  $\pi_{Nombre, Sexo}(\pi_{Sexo}(EMPLEADO))$ 

- Conmutatividad.  $\pi_{lista_1}(\pi_{lista_2}(R)) = \pi_{lista_1}(R)$ .  $lista_1 \subseteq lista_2$ , de lo contrario lado izq. de la expresión es incorrecto. Conmutatividad no aplica a PROJECT
- Ejemplo Conmutatividad.

| _ |
|---|
|   |

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\pi_{Sexo}(\pi_{Nombre,Sexo}(EMPLEADO))$ 

| Nombre | Sexo |
|--------|------|
| Diego  | М    |
| Laura  | F    |
| Marina | F    |

| Sexo |
|------|
| М    |
| F    |

•  $\pi_{Nombre, Sexo}(\pi_{Sexo}(EMPLEADO))$  iNO ES POSIBLE!

- Conmutatividad.  $\pi_{lista_1}(\pi_{lista_2}(R)) = \pi_{lista_1}(R)$ .  $lista_1 \subseteq lista_2$ , de lo contrario lado izq. de la expresión es incorrecto. Conmutatividad no aplica a PROJECT
- Ejemplo Conmutatividad.

| EMPLEADO |
|----------|
|----------|

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\pi_{Sexo}(\pi_{Nombre,Sexo}(EMPLEADO))$ 

| Nombre | Sexo |
|--------|------|
| Diego  | М    |
| Laura  | F    |
| Marina | F    |

| Sexo |
|------|
| М    |
| F    |

- $\pi_{Nombre,Sexo}(\pi_{Sexo}(EMPLEADO))$  iNO ES POSIBLE!
- SQL. Se especifica típicamente en la cláusula SELECT DISTINCT
- **Ejemplo.**  $\pi_{Sexo,Salario}(EMPLEADO)$  se puede corresponder con:

**SELECT DISTINCT** Sexo, Salario **FROM** EMPLEADO



### AR - RENAME

- Función. Asigna nombre a atributos / relación resultado
- Muy útil para asignar nombre a resultados intermedios
- Notación.  $\rho_S(R)$  ó  $\rho(A_1 \rightarrow B_1, ..., A_n \rightarrow B_n, R)$
- **Ejemplo 1.** Relaciones

### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

### AR - RENAME

- Función. Asigna nombre a atributos / relación resultado
- Muy útil para asignar nombre a resultados intermedios
- Notación.  $\rho_S(R)$  ó  $\rho(A_1 \rightarrow B_1, ..., A_n \rightarrow B_n, R)$
- **Ejemplo 1.** Relaciones

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\pi_{Nombre, Sexo}(\sigma_{Salario \geq \$15.000}(EMPLEADO))$ 

### AR - RENAME

- Función. Asigna nombre a atributos / relación resultado
- Muy útil para asignar nombre a resultados intermedios
- Notación.  $\rho_S(R)$  ó  $\rho(A_1 \rightarrow B_1, ..., A_n \rightarrow B_n, R)$
- Ejemplo 1. Relaciones

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

- $\pi_{Nombre, Sexo}(\sigma_{Salario} > \$15.000(EMPLEADO))$ 
  - $\bullet$   $\rho(SALARIO\_MAYOR, \sigma_{Salario}>\$15.000(EMPLEADO))$

#### SALARIO MAYOR

| SALANIO_MATON |        |      |             |
|---------------|--------|------|-------------|
| DNI           | Nombre | Sexo | Salario     |
| 20222333      | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234      | Laura  | F    | \$25.000,00 |

#### RESULT

| Nombre | Sexo |
|--------|------|
| Diego  | М    |
| Laura  | F    |

### • Ejemplo 2. Atributos

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

• Ejemplo 2. Atributos

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\rho(EMP(DNI \rightarrow id, Salario \rightarrow Ingreso), \pi_{DNI, Salario}(EMPLEADO))$ 

• Ejemplo 2. Atributos

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\rho(\mathsf{EMP}(\mathsf{DNI} \to \mathsf{id}, \mathsf{Salario} \to \mathsf{Ingreso}), \pi_{\mathsf{DNI}, \mathsf{Salario}}(\mathsf{EMPLEADO}))$ EMP

| id       | Ingreso     |  |
|----------|-------------|--|
| 20222333 | \$20.000,00 |  |
| 33456234 | \$25.000,00 |  |
| 45432345 | \$10.000,00 |  |

Ejemplo 2. Atributos

#### **EMPLEADO**

| DNI      | Nombre | Sexo | Salario     |
|----------|--------|------|-------------|
| 20222333 | Diego  | М    | \$20.000,00 |
| 33456234 | Laura  | F    | \$25.000,00 |
| 45432345 | Marina | F    | \$10.000,00 |

•  $\rho(\mathsf{EMP}(\mathsf{DNI} \to \mathsf{id}, \mathsf{Salario} \to \mathsf{Ingreso}), \pi_{\mathsf{DNI}, \mathsf{Salario}}(\mathsf{EMPLEADO}))$ FMP

| id       | Ingreso     |  |
|----------|-------------|--|
| 20222333 | \$20.000,00 |  |
| 33456234 | \$25.000,00 |  |
| 45432345 | \$10.000,00 |  |

- SQL. Se especifica típicamente en la cláusula AS
- Ejemplo.

SELECT EMP.DNI AS id, EMP.Salario AS Ingreso FROM EMPLEADO AS EMP

### AR - Ejercicio 1

#### VUELO

#### Número Origen Destino Salida CDG 345 MAD 12:30 321 MAD ORY 19:05 165 I HR 09:55 903 CDG LHR 14:40 447 CDG LHR 17:00

#### *AEROPUERTO*

Charles de Gaulle

Nombre

Baraias

Gatwick

Orlv

Heathrow

Código

MAD

LGW

LHR

ORY

#### Ciudad Madrid Londres Londres París París

#### PASA JERO Nombre María

Pedro

Isabel

DNI

123

456

789

| DNI | Nro_Vuelo | Fecha    | Precio |
|-----|-----------|----------|--------|
| 789 | 165       | 07-01-11 | 210    |
| 123 | 345       | 20-12-10 | 170    |
| 789 | 321       | 15-12-10 | 250    |
| 456 | 345       | 03-11-10 | 190    |
|     |           |          |        |

RESERVA

- Retornar Código y Nombre de los aeropuertos de Londres
- $\cite{Qué retorna} \ \rho(\textit{Cities}(\textit{Ciudad} \rightarrow \textit{City}), \pi_{\textit{Ciudad}}(\sigma_{\textit{C\'odigo} = \textit{ORY OR C\'odigo} = \textit{CDG}}(\textit{AEROPUERTO})))$
- Obtener los números de vuelo que van desde CDG hacia LHR
- Obtener los números de vuelo que van desde CDG hacia LHR o viceversa
- **1** Devolver las fechas de reservas cuyos precios son mayores a \$200

- Función. Equivalente a operaciones matemáticas sobre conjuntos
- Notación.  $R \cup S$ ,  $R \cap S$ , R S
- Duplicados. La relación resultante no contiene duplicados

- Función. Equivalente a operaciones matemáticas sobre conjuntos
- Notación.  $R \cup S$ ,  $R \cap S$ , R S
- Duplicados. La relación resultante no contiene duplicados
- Unión Compatible. Se dice que dos relaciones  $R(A_1, A_2, ..., A_n)$  y  $S(B_1, B_2, ..., B_n)$  son unión compatibles (o compatibles por tipos) si:
  - Ambas tienen grado n
  - $(\forall i, 1 \leq i \leq n) \ tipo(A_i) = tipo(B_i)$

- Función. Equivalente a operaciones matemáticas sobre conjuntos
- Notación.  $R \cup S$ ,  $R \cap S$ , R S
- Duplicados. La relación resultante no contiene duplicados
- Unión Compatible. Se dice que dos relaciones  $R(A_1, A_2, ..., A_n)$  y  $S(B_1, B_2, ..., B_n)$  son unión compatibles (o compatibles por tipos) si:
  - Ambas tienen grado n
  - $(\forall i, 1 \leq i \leq n) \ tipo(A_i) = tipo(B_i)$
- UNION. R ∪ S. Relación que incluye todas las tuplas que están en R, S o en ambas relaciones a la vez. Duplicados son eliminados
- INTERSECTION.  $R \cap S$ . Relación que incluye todas las tuplas que están a la vez en R y S
- SET DIFFERENCE (o MINUS). R-S. Relación que incluye todas las tuplas que están en R, pero no incluye a aquellas que aparecen en S

- Función. Equivalente a operaciones matemáticas sobre conjuntos
- Notación.  $R \cup S$ ,  $R \cap S$ , R S
- Duplicados. La relación resultante no contiene duplicados
- Unión Compatible. Se dice que dos relaciones  $R(A_1, A_2, ..., A_n)$  y  $S(B_1, B_2, ..., B_n)$  son unión compatibles (o compatibles por tipos) si:
  - Ambas tienen grado n
  - $(\forall i, 1 \leq i \leq n) \ tipo(A_i) = tipo(B_i)$
- UNION. R ∪ S. Relación que incluye todas las tuplas que están en R, S o en ambas relaciones a la vez. Duplicados son eliminados
- INTERSECTION.  $R \cap S$ . Relación que incluye todas las tuplas que están a la vez en R y S
- ullet SET DIFFERENCE (o MINUS). R-S. Relación que incluye todas las tuplas que están en R, pero no incluye a aquellas que aparecen en S
- Convención. Relación resultante conserva los nombres de atributo de la primer relación.

### Ejemplo 1. UNION

#### ALUMNOS\_BDs

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 2  | Laura  |
| 3  | Marina |

#### ALUMNOS\_TLENG

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 2  | Laura     |
| 4  | Alejandro |

Ejemplo 1. UNION

#### ALUMNOS\_BDs

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 2  | Laura  |
| 3  | Marina |

#### ALUMNOS\_TLENG

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 2  | Laura     |
| 4  | Alejandro |

•  $\rho(RESULT\_1, ALUMNOS\_BD \cup ALUMNOS\_TLENG)$ 

Ejemplo 1. UNION

#### ALUMNOS\_BDs

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 2  | Laura  |
| 3  | Marina |

#### ALUMNOS\_TLENG

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 2  | Laura     |
| 4  | Alejandro |

•  $\rho(RESULT\_1, ALUMNOS\_BD \cup ALUMNOS\_TLENG)$ 

#### RESULT\_1

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 1  | Diego     |
| 2  | Laura     |
| 3  | Marina    |
| 4  | Alejandro |

### Ejemplo 2. INTERSECTION

#### ALUMNOS\_BDs

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 2  | Laura  |
| 3  | Marina |

#### ALUMNOS\_TLENG

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 2  | Laura     |
| 4  | Alejandro |

Ejemplo 2. INTERSECTION

#### ALUMNOS\_BDs

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 2  | Laura  |
| 3  | Marina |

#### ALUMNOS\_TLENG

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 2  | Laura     |
| 4  | Alejandro |

•  $\rho(RESULT\_2, ALUMNOS\_BD \cap ALUMNOS\_TLENG)$ 

Ejemplo 2. INTERSECTION

#### ALUMNOS\_BDs

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 2  | Laura  |
| 3  | Marina |

#### ALUMNOS\_TLENG

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 2  | Laura     |
| 4  | Alejandro |

•  $\rho(RESULT\_2, ALUMNOS\_BD \cap ALUMNOS\_TLENG)$ 

#### RESULT 2

| id | Nombre |
|----|--------|
| 2  | Laura  |

### • Ejemplo 3. SET DIFFERENCE

#### ALUMNOS\_BDs

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 2  | Laura  |
| 3  | Marina |

#### ALUMNOS\_TLENG

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 2  | Laura     |
| 4  | Alejandro |

Ejemplo 3. SET DIFFERENCE

#### ALUMNOS\_BDs

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 2  | Laura  |
| 3  | Marina |

#### ALUMNOS TLENG

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 2  | Laura     |
| 4  | Alejandro |

ρ(RESULT\_3, ALUMNOS\_BD – ALUMNOS\_TLENG)

Ejemplo 3. SET DIFFERENCE

#### ALUMNOS\_BDs

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 2  | Laura  |
| 3  | Marina |

#### ALUMNOS TLENG

| id | Nombre    |
|----|-----------|
| 2  | Laura     |
| 4  | Alejandro |

•  $\rho(RESULT\_3, ALUMNOS\_BD - ALUMNOS\_TLENG)$ 

#### RESULT\_3

| id | Nombre |
|----|--------|
| 1  | Diego  |
| 3  | Marina |

Conmutatividad.

- Conmutatividad.
  - $R \cup S = S \cup R$
  - $R \cap S = S \cap R$
  - En general,  $R S \neq S R$

- Conmutatividad.
  - $R \cup S = S \cup R$
  - $R \cap S = S \cap R$
  - En general,  $R S \neq S R$
- Asociatividad.

#### Conmutatividad.

- $R \cup S = S \cup R$
- $R \cap S = S \cap R$
- En general,  $R S \neq S R$

#### Asociatividad.

- $R \cup (S \cup T) = (R \cup S) \cup T$
- $R \cap (S \cap T) = (R \cap S) \cap T$

- Conmutatividad.
  - $R \cup S = S \cup R$
  - $R \cap S = S \cap R$
  - En general,  $R S \neq S R$
- Asociatividad.
  - $R \cup (S \cup T) = (R \cup S) \cup T$
  - $R \cap (S \cap T) = (R \cap S) \cap T$
- Equivalencia.  $R \cap S =$

- Conmutatividad.
  - $R \cup S = S \cup R$
  - $R \cap S = S \cap R$
  - En general,  $R S \neq S R$
- Asociatividad.
  - $R \cup (S \cup T) = (R \cup S) \cup T$
  - $R \cap (S \cap T) = (R \cap S) \cap T$
- **Equivalencia.**  $R \cap S = ((R \cup S) (R S)) (S R)$

#### Conmutatividad.

- $R \cup S = S \cup R$
- $R \cap S = S \cap R$
- En general,  $R S \neq S R$

#### Asociatividad.

- $R \cup (S \cup T) = (R \cup S) \cup T$
- $R \cap (S \cap T) = (R \cap S) \cap T$
- **Equivalencia.**  $R \cap S = ((R \cup S) (R S)) (S R)$
- SQL 1. Operaciones en SQL UNION, INTERSECT, EXCEPT funcionan como en AR
- SQL 2. Operaciones en SQL UNION ALL, INTERSECT ALL, EXCEPT ALL no eliminan duplicados

### AR - Ejercicio 2

#### **VUELO**

#### Número Origen Destino Salida CDG 345 MAD 12:30 321 MAD ORY 19:05 165 LHR 09:55 903 CDG LHR 14:40 447 CDG LHR 17:00

#### **AEROPUERTO**

### PASAJERO

# RESERVA

| и. |        |                   |         |
|----|--------|-------------------|---------|
| 1  | Código | Nombre            | Ciudad  |
| 1  | MAD    | Barajas           | Madrid  |
| ]  | LGW    | Gatwick           | Londres |
| 4  | LHR    | Heathrow          | Londres |
| J  | ORY    | Orly              | París   |
|    | CDG    | Charles de Gaulle | París   |
|    |        |                   |         |

| DNI | Nombre |
|-----|--------|
| 123 | María  |
| 456 | Pedro  |
| 789 | Isabel |
|     |        |

| DNI | Nro_Vuelo | Fecha    | Precio |
|-----|-----------|----------|--------|
| 789 | 165       | 07-01-11 | 210    |
| 123 | 345       | 20-12-10 | 170    |
| 789 | 321       | 15-12-10 | 250    |
| 456 | 345       | 03-11-10 | 190    |
|     |           |          |        |

- lacktriangle Devolver los códigos de vuelo que tienen reservas generadas (utilizar  $\cap$ )
- 2 Devolver los códigos de vuelo que aún no tienen reservas
- 3 Retornar los códigos de aeropuerto de los que parten o arriban los vuelos

### AR - CARTESIAN PRODUCT

- Función. Produce una nueva relación que combina cada tupla de una relación con cada una de las tuplas de la otra relación
- Notación. RXS
- Ejemplo. PERSONA

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |

### AR - CARTESIAN PRODUCT

- Función. Produce una nueva relación que combina cada tupla de una relación con cada una de las tuplas de la otra relación
- Notación. RXS
- Ejemplo. PERSONA

| Nombre | Nacionalidad |  |
|--------|--------------|--|
| Diego  | AR           |  |
| Laura  | BR           |  |
| Marina | AR           |  |

• ρ(RESULT, PERSONA X NACIONALIDADES)

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |  |
|-----|-----------|--|
| AR  | Argentina |  |
| BR  | Brasilera |  |
| CH  | Chilena   |  |

### AR - CARTESIAN PRODUCT

- Función. Produce una nueva relación que combina cada tupla de una relación con cada una de las tuplas de la otra relación
- Notación. RXS
- Ejemplo. **PERSONA**

| Nombre | Nacionalidad |  |
|--------|--------------|--|
| Diego  | AR           |  |
| Laura  | BR           |  |
| Marina | AR           |  |

#### NACIONAL IDADES

| IDN | Detalle   |  |
|-----|-----------|--|
| AR  | Argentina |  |
| BR  | Brasilera |  |
| CH  | Chilena   |  |

• ρ(RESULT, PERSONA X NACIONALIDADES) RESULT

| Nombre | Nacionalidad | IDN | Detalle   |
|--------|--------------|-----|-----------|
| Diego  | AR           | AR  | Argentina |
| Diego  | AR           | BR  | Brasilera |
| Diego  | AR           | CH  | Chilena   |
| Laura  | BR           | AR  | Argentina |
| Laura  | BR           | BR  | Brasilera |
| Laura  | BR           | CH  | Chilena   |
| Marina | AR           | AR  | Argentina |
| Marina | AR           | BR  | Brasilera |
| Marina | AR           | CH  | Chilena   |

• Unión compatible. Las relaciones no tienen que ser unión compatibles

- Unión compatible. Las relaciones no tienen que ser unión compatibles
- Grado.

- Unión compatible. Las relaciones no tienen que ser unión compatibles
- Grado. Si T = R X S entonces grado(T) = grado(R) + grado(S)

- Unión compatible. Las relaciones no tienen que ser unión compatibles
- Grado. Si T = R X S entonces grado(T) = grado(R) + grado(S)
- SQL. CROSS JOIN

### AR - JOIN

- Función. Permite combinar pares de tuplas relacionadas entre dos relaciones
- Notación. R ⋈<sub><condición></sub> S
- Ejemplo.

### PERSONA

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |  |
|-----|-----------|--|
| AR  | Argentina |  |
| BR  | Brasilera |  |
| CH  | Chilena   |  |

### AR - JOIN

- Función. Permite combinar pares de tuplas relacionadas entre dos relaciones
- Notación.  $R \bowtie_{< condición >} S$
- Ejemplo.

#### PERSONA

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |  |
|-----|-----------|--|
| AR  | Argentina |  |
| BR  | Brasilera |  |
| CH  | Chilena   |  |
|     |           |  |

•  $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES)$ 

### AR - JOIN

- Función. Permite combinar pares de tuplas relacionadas entre dos relaciones
- Notación. R ⋈<sub>< condición></sub> S
- Ejemplo.

### **PERSONA**

| Nombre | Nacionalidad |  |
|--------|--------------|--|
| Diego  | AR           |  |
| Laura  | BR           |  |
| Marina | AR           |  |

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |  |
|-----|-----------|--|
| AR  | Argentina |  |
| BR  | Brasilera |  |
| CH  | Chilena   |  |
| BR  | Brasilera |  |

•  $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES)$ 

#### **RESULT**

| Nombre | Nacionalidad | IDN | Detalle   |
|--------|--------------|-----|-----------|
| Diego  | AR           | AR  | Argentina |
| Laura  | BR           | BR  | Brasilera |
| Marina | AR           | AR  | Argentina |

- CARTESIAN PRODUCT vs JOIN.
  - CARTESIAN PRODUCT aparecen todas las combinaciones de tuplas
  - JOIN aparecen sólo combinaciones de tuplas que satisfacen condición

- CARTESIAN PRODUCT vs JOIN.
  - CARTESIAN PRODUCT aparecen todas las combinaciones de tuplas
  - JOIN aparecen sólo combinaciones de tuplas que satisfacen condición
- Condición 1. En general, formato de condición de JOIN entre R y S:
   < condición > AND < condición > AND...AND < condición >
- Condición 2. Forma de < condición >es  $A_i \theta B_j$ , siendo  $A_i$  atributo de R y  $B_j$  atributo de S
- Condición 3.  $dom(A_i) = dom(B_j)$
- Condición 4.  $\theta \in \{=, <, \leq, >, \geq, \neq\}$

- CARTESIAN PRODUCT vs JOIN.
  - CARTESIAN PRODUCT aparecen todas las combinaciones de tuplas
  - JOIN aparecen sólo combinaciones de tuplas que satisfacen condición
- Condición 1. En general, formato de condición de JOIN entre R y S:
   condición > AND < condición > AND...AND < condición >
- Condición 2. Forma de < condición > es  $A_i \theta B_j$ , siendo  $A_i$  atributo de R y  $B_j$  atributo de S
- Condición 3.  $dom(A_i) = dom(B_j)$
- Condición 4.  $\theta \in \{=, <, \le, >, \ge, \ne\}$
- NULL. Tuplas cuyos atributos de JOIN son NULL o cuya condición es falsa no aparecen en el resultado

• EQUIJOIN. JOIN donde sólo se utiliza la operación = en la < condición >.

- **EQUIJOIN.** JOIN donde sólo se utiliza la operación = en la < condición >.
- Duplicación de campos. Al utililzar la igualdad, se generan campos duplicados.
- Ejemplo.

### PERSONA

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |  |
|-----|-----------|--|
| AR  | Argentina |  |
| BR  | Brasilera |  |
| CH  | Chilena   |  |

- **EQUIJOIN.** JOIN donde sólo se utiliza la operación = en la < condición >.
- Duplicación de campos. Al utililzar la igualdad, se generan campos duplicados.
- Ejemplo.

#### PERSONA

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |

•  $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES)$ 

- **EQUIJOIN.** JOIN donde sólo se utiliza la operación = en la < condición >.
- Duplicación de campos. Al utililzar la igualdad, se generan campos duplicados.
- Ejemplo.

#### PERSONA

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |  |
|-----|-----------|--|
| AR  | Argentina |  |
| BR  | Brasilera |  |
| CH  | Chilena   |  |

•  $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES)$ 

#### **RESULT**

| Nombre | Nacionalidad | IDN | Detalle   |
|--------|--------------|-----|-----------|
| Diego  | AR           | AR  | Argentina |
| Laura  | BR           | BR  | Brasilera |
| Marina | AR           | AR  | Argentina |

- EQUIJOIN. JOIN donde sólo se utiliza la operación = en la < condición >.
- Duplicación de campos. Al utililzar la igualdad, se generan campos duplicados.
- Ejemplo.

#### **PERSONA**

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### NACIONALIDADES

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |

•  $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES)$ 

#### **RESULT**

| Nombre | Nacionalidad | IDN | Detalle   |
|--------|--------------|-----|-----------|
| Diego  | AR           | AR  | Argentina |
| Laura  | BR           | BR  | Brasilera |
| Marina | AR           | AR  | Argentina |

- NATURAL JOIN. Realiza el JOIN entre campos de mismo nombre y deja sólo uno de los campos duplicados
- Notación.  $R \bowtie S$  (también en la bibliografía R \* S)
- Requerimiento. Requiere que atributos de JOIN tengan el mismo nombre. De no ser el caso, se debe hacer un RENAME previo

#### Ejemplo NATURAL JOIN.

#### **PERSONA**

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |

### Ejemplo NATURAL JOIN.

#### **PERSONA**

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### NACIONALIDADES

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |

- $\bullet \quad \rho(\textit{NACIONALIDADES\_TEMP}(\textit{IDN} \rightarrow \textit{Nacionalidad}, \textit{Detalle} \rightarrow \textit{Detalle}), \\ \pi_{\textit{IDN}, \textit{Detalle}}(\textit{NACIONALIDADES}))$
- $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie NACIONALIDADES\_TEMP)$

#### Ejemplo NATURAL JOIN.

#### **PERSONA**

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### NACIONALIDADES

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |

- $\bullet \quad \rho(\textit{NACIONALIDADES\_TEMP}(\textit{IDN} \rightarrow \textit{Nacionalidad}, \textit{Detalle} \rightarrow \textit{Detalle}), \\ \pi_{\textit{IDN}, \textit{Detalle}}(\textit{NACIONALIDADES}))$
- $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie NACIONALIDADES\_TEMP)$

#### RESULT

| Nombre | Nacionalidad | Detalle   |
|--------|--------------|-----------|
| Diego  | AR           | Argentina |
| Laura  | BR           | Brasilera |
| Marina | AR           | Argentina |

Ejemplo NATURAL JOIN.

#### **PERSONA**

| Nombre | Nacionalidad |
|--------|--------------|
| Diego  | AR           |
| Laura  | BR           |
| Marina | AR           |

#### **NACIONALIDADES**

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| СН  | Chilena   |

- $\bullet \quad \rho(\textit{NACIONALIDADES\_TEMP}(\textit{IDN} \rightarrow \textit{Nacionalidad}, \textit{Detalle} \rightarrow \textit{Detalle}), \\ \pi_{\textit{IDN}, \textit{Detalle}}(\textit{NACIONALIDADES}))$
- $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie NACIONALIDADES\_TEMP)$

#### RESULT

| Nombre | Nacionalidad | Detalle   |
|--------|--------------|-----------|
| Diego  | AR           | Argentina |
| Laura  | BR           | Brasilera |
| Marina | AR           | Argentina |

- Tamaño resultado JOIN(S,R). Puede ir de 0 a S\*R registros
- Selectividad de JOIN. Es una tasa y corresponde a:  $\frac{|resultado\ JOIN(S,R)|}{|S|*|R|}$

- SQL. Se Puede realizar de múltiples maneras.
- Ejemplo.

 $\rho(NACIONALIDADES\_TEMP(IDN \rightarrow Nacionalidad, Detalle), \pi_{IDN, Detalle}(NACIONALIDADES)))$   $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie NACIONALIDADES\_TEMP)$ se puede corresponder con:

SELECT Persona.Nombre, Persona.Nacionalidad, NACIONALIDADES.Detalle FROM PERSONA, NACIONALIDADES WHERE PERSONA.Nacionalidad=NACIONALIDADES.IDN;

- INNER JOIN. JOIN donde tuplas que no cumplen condición de JOIN son eliminadas del resultado (Ej. NULL en atributo de JOIN)
- OUTER JOIN. JOIN en el cual se incorpora adicionalmente al resultado las tuplas de R, S, o ambas relaciones, que no cumplen la condición de JOIN

- INNER JOIN. JOIN donde tuplas que no cumplen condición de JOIN son eliminadas del resultado (Ej. NULL en atributo de JOIN)
- OUTER JOIN. JOIN en el cual se incorpora adicionalmente al resultado las tuplas de R, S, o ambas relaciones, que no cumplen la condición de JOIN
- LEFT OUTER JOIN. R ⋈ S. Conserva todas las tuplas de R. Si no se encuentra ninguna tupla de S que cumpla con condición de JOIN, entonces los atributos de S en el resultado se completan en NULL

Ejemplo.

PERSONA

| Nombre   | Nacionalidad |
|----------|--------------|
| Diego    | BR           |
| Laura    | NULL         |
| Marina   | AR           |
| Santiago | UY           |

#### NACIONALIDADES

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |
|     |           |

Ejemplo.

**PERSONA** 

| Nombre   | Nacionalidad |
|----------|--------------|
| Diego    | BR           |
| Laura    | NULL         |
| Marina   | AR           |
| Santiago | UY           |

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |
|     |           |

**NACIONALIDADES** 

•  $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES)$ 

Ejemplo.

PERSONA

| Nombre   | Nacionalidad |
|----------|--------------|
| Diego    | BR           |
| Laura    | NULL         |
| Marina   | AR           |
| Santiago | UY           |

NACIONALIDADES

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |

 $\bullet \ \ \rho(\textit{RESULT}, \textit{PERSONA} \ \bowtie \ \ _{\textit{Nacionalidad} = \textit{IDN}} \ \textit{NACIONALIDADES})$ 

#### RESULT

| Nombre | Nacionalidad | IDN | Detalle   |
|--------|--------------|-----|-----------|
| Diego  | BR           | BR  | Brasilera |
| Marina | AR           | AR  | Argentina |

Ejemplo.

PERSONA

| BR   |
|------|
| NULL |
| AR   |
| UY   |
|      |

NACIONALIDADES

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| CH  | Chilena   |

•  $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES)$ 

#### **RESULT**

| Nombre | Nacionalidad | IDN | Detalle   |
|--------|--------------|-----|-----------|
| Diego  | BR           | BR  | Brasilera |
| Marina | AR           | AR  | Argentina |

•  $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES)$ 

Ejemplo.

PERSONA

| Nacionalidad |
|--------------|
| BR           |
| NULL         |
| AR           |
| UY           |
|              |

NACIONALIDADES

| IDN | Detalle   |
|-----|-----------|
| AR  | Argentina |
| BR  | Brasilera |
| СН  | Chilena   |

•  $\rho(RESULT, PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES)$ 

#### **RESULT**

| Nombre | Nacionalidad | IDN | Detalle   |
|--------|--------------|-----|-----------|
| Diego  | BR           | BR  | Brasilera |
| Marina | AR           | AR  | Argentina |

 $\bullet$   $\rho(RESULT, PERSONA <math>\bowtie$  Nacionalidad=IDN NACIONALIDADES)

#### RESULT

| Nombre   | Nacionalidad | IDN  | Detalle   |
|----------|--------------|------|-----------|
| Diego    | BR           | BR   | Brasilera |
| Laura    | NULL         | NULL | NULL      |
| Marina   | AR           | AR   | Argentina |
| Santiago | UY           | NULL | NULL      |

## AR - OUTER JOIN (Cont.)

- RIGHT OUTER JOIN. R ⋈ S. Conserva todas las tuplas de S. Si no se encuentra ninguna tupla de R que cumpla con condición de JOIN, entonces los atributos de R en el resultado se completan en NULL
- SQL. Las tres operaciones de OUTER JOIN son parte del estándar SQL2

## AR - Ejercicio 3

#### **VUELO**

#### Número Origen Destino Salida CDG 345 MAD 12:30 321 MAD ORY 19:05 09:55 165 I HR 903 CDG LHR 14:40 447 CDG LHR 17:00

#### **AEROPUERTO**

# PASAJERO DNI | Nombr

### DNI Nro Vuelo Fecha

| 1 | Código | Nombre            | Ciudad  |
|---|--------|-------------------|---------|
|   | MAD    | Barajas           | Madrid  |
| ] | LGW    | Gatwick           | Londres |
| 4 | LHR    | Heathrow          | Londres |
| J | ORY    | Orly              | París   |
|   | CDG    | Charles de Gaulle | París   |
|   |        |                   |         |

| DNI | Nombre |
|-----|--------|
| 123 | María  |
| 456 | Pedro  |
| 789 | Isabel |
|     |        |

| DNI | Nro_Vuelo | Fecha    | Precio |
|-----|-----------|----------|--------|
| 789 | 165       | 07-01-11 | 210    |
| 123 | 345       | 20-12-10 | 170    |
| 789 | 321       | 15-12-10 | 250    |
| 456 | 345       | 03-11-10 | 190    |

RESERVA

- 10 Devolver el nombre de la ciudad de partida del vuelo número 165
- Retornar el nombre de las personas que realizaron reservas a un valor menor a \$200
- Obtener Nombre, Fecha y Destino del Viaje de todos los pasajeros que vuelan desde Madrid

- Función. Retorna los valores de R que se encuentran emparejados con TODOS los valores de S
- Notación.  $R \div S$ . Requiere que atributos de  $S \subset$  atributos de R. Resultado contiene atributos de R menos atributos de S

### • Ejemplo.

| BD    |  |
|-------|--|
| PLP   |  |
| BD    |  |
| PLP   |  |
| TLENG |  |
| BD    |  |
| TLENG |  |
| BD    |  |
| PLP   |  |
| TLENG |  |
|       |  |

#### MATERIAS\_1

|               | Materia |   |
|---------------|---------|---|
|               | BD      |   |
| $\overline{}$ |         | - |

#### MATERIAS\_2

| Materia |  |
|---------|--|
| BD      |  |
| TLENG   |  |
|         |  |

#### MATERIAS\_3

| Materia |
|---------|
| BD      |
| PLP     |
| TLENG   |

### • Ejemplo. ALUMNOS

| ALUMINOS |         |  |
|----------|---------|--|
| Nombre   | Materia |  |
| Diego    | BD      |  |
| Diego    | PLP     |  |
| Laura    | BD      |  |
| Laura    | PLP     |  |
| Laura    | TLENG   |  |
| Marina   | BD      |  |
| Marina   | TLENG   |  |
| Santiago | BD      |  |
| Santiago | PLP     |  |
| Santiago | TLENG   |  |

ALUMNOS ÷ MATERIAS\_1

#### MATERIAS 1

| Materia |  |
|---------|--|
| BD      |  |

#### MATERIAS 2

| <br>٠. |    | ٠., |   |
|--------|----|-----|---|
| М      | at | eri | а |
| BI     | D  |     |   |
| TI     | LE | N   | G |
|        |    |     |   |

#### MATERIAS\_3

| Materia |
|---------|
| BD      |
| PLP     |
| TLENG   |

### • Ejemplo.

| Nombre   | bre   Materia |  |
|----------|---------------|--|
| Diego    | BD            |  |
| Diego    | PLP           |  |
| Laura    | BD            |  |
| Laura    | PLP           |  |
| Laura    | TLENG         |  |
| Marina   | BD            |  |
| Marina   | TLENG         |  |
| Santiago | BD            |  |
| Santiago | PLP           |  |
| Santiago | TLENG         |  |

#### MATERIAS\_1

| Materia |  |
|---------|--|
| BD      |  |
|         |  |

#### MATERIAS\_2

| Materia |
|---------|
| BD      |
| TLENG   |
|         |

#### MATERIAS\_3

| Materia |
|---------|
| BD      |
| PLP     |
| TLENG   |

#### ALUMNOS ÷ MATERIAS\_1

| Nombre   |
|----------|
| Diego    |
| Laura    |
| Marina   |
| Santiago |

#### Ejemplo. **ALLIMNIOS**

| Nombre   | Materia |
|----------|---------|
| Diego    | BD      |
| Diego    | PLP     |
| Laura    | BD      |
| Laura    | PLP     |
| Laura    | TLENG   |
| Marina   | BD      |
| Marina   | TLENG   |
| Santiago | BD      |
| Santiago | PLP     |
| Santiago | TLENG   |

#### MATERIAS 1

| ••• | • | •  | т. | ٠., |   |
|-----|---|----|----|-----|---|
|     | ١ | Λ  | at | eri | a |
|     | Е | 3[ | )  |     |   |
|     |   |    |    |     |   |

#### MATERIAS\_2

| <br> |    |     |   |
|------|----|-----|---|
| M    | at | eri | a |
| ΒI   | D  |     |   |
| ΤI   | LE | N   | G |
|      |    |     |   |

#### MATERIAS\_3

| Materia |
|---------|
| BD      |
| PLP     |
| TLENG   |

#### ALUMNOS ÷ MATERIAS \_2 ALUMNOS : MATERIAS\_1

|   | Nombre   |
|---|----------|
| ſ | Diego    |
| ſ | Laura    |
|   | Marina   |
| ľ | Santiago |

### Ejemplo. ALUMNOS

| Nombre   | Materia   |
|----------|-----------|
| Nombre   | iviateria |
| Diego    | BD        |
| Diego    | PLP       |
| Laura    | BD        |
| Laura    | PLP       |
| Laura    | TLENG     |
| Marina   | BD        |
| Marina   | TLENG     |
| Santiago | BD        |
| Santiago | PLP       |
| Santiago | TLENG     |
|          |           |

#### MATERIAS 1

| • |   |     |    |    |
|---|---|-----|----|----|
|   | Ν | 1at | er | ia |
|   | В | D   |    |    |
|   |   |     |    |    |

#### MATERIAS\_2

| Materia |
|---------|
| BD      |
| TLENG   |
|         |

#### MATERIAS\_3

| Materia |
|---------|
| BD      |
| PLP     |
| TLENG   |

#### ALUMNOS÷MATERIAS 1

| 1105 . 1111 ti E |
|------------------|
| Nombre           |
| Diego            |
| Laura            |
| Marina           |
| Santiago         |

#### ALUMNOS - MATERIAS 2

| Nombre   |
|----------|
| Laura    |
| Marina   |
| Santiago |

#### Ejemplo. ALLIMNIOS

| Nombre   | Materia |
|----------|---------|
| Diego    | BD      |
| Diego    | PLP     |
| Laura    | BD      |
| Laura    | PLP     |
| Laura    | TLENG   |
| Marina   | BD      |
| Marina   | TLENG   |
| Santiago | BD      |
| Santiago | PLP     |
| Santiago | TLENG   |

#### MATERIAS 1

| • • | ٠ | •  | ь. | ٠., |    |
|-----|---|----|----|-----|----|
|     | ١ | Λ  | at | eri | ia |
|     | E | 31 | D  |     |    |
|     |   |    |    |     |    |

#### MATERIAS 2

| =       |
|---------|
| Materia |
| BD      |
| TLENG   |
|         |

#### MATERIAS\_3

| Materia |
|---------|
| BD      |
| PLP     |
| TLENG   |

#### ALUMNOS - MATERIAS 1

| Nombre   |
|----------|
| Diego    |
| Laura    |
| Marina   |
| Santiago |

Nombre Laura Marina Santiago

ALUMNOS : MATERIAS 2 ALUMNOS - MATERIAS 3



### Ejemplo. ΔΙΙΜΝΟς

| Materia |
|---------|
| BD      |
| PLP     |
| BD      |
| PLP     |
| TLENG   |
| BD      |
| TLENG   |
| BD      |
| PLP     |
| TLENG   |
|         |

#### MATERIAS 1

| ., | • | •  | _  | ٠, | ••• |    |  |
|----|---|----|----|----|-----|----|--|
|    | ١ | Λ  | at | :6 | ri  | ia |  |
|    | E | 31 | D  |    |     |    |  |
|    |   |    |    |    |     |    |  |

#### MATERIAS 2

| ,,, (, L, (,), (S- |
|--------------------|
| Materia            |
| BD                 |
| TLENG              |
|                    |

#### MATERIAS\_3

| Materia |
|---------|
| BD      |
| PLP     |
| TLENG   |

#### ALUMNOS÷MATERIAS 1

| 1000 . 1011 II E |
|------------------|
| Nombre           |
| Diego            |
| Laura            |
| Marina           |
| Santiago         |

#### ALUMNOS ÷ MATERIAS \_2

| • | NOS. WATE |
|---|-----------|
|   | Nombre    |
|   | Laura     |
|   | Marina    |
|   | Santiago  |
|   |           |

#### ALUMNOS÷MATERIAS\_3

| Nombre   |  |
|----------|--|
| Laura    |  |
| Santiago |  |

• Operación compuesta. Se puede expresar como secuencia de otras operaciones  $(\pi, X, -)$ 

• Operación compuesta. Se puede expresar como secuencia de otras operaciones  $(\pi, X, -)$ 

En ejemplo anterior (ALUMNOS÷MATERIAS\_3):

- $\rho(TEMP_1, \pi_{Nombre}(ALUMNOS))$
- $\rho(TEMP_2, \pi_{Nombre}((TEMP_1 X MATERIAS_3) ALUMNOS))$
- $\rho(RESULT, TEMP_1 TEMP_2)$

#### TEMP 1

| Nombre   |
|----------|
| Diego    |
| Laura    |
| Marina   |
| Santiago |

#### TEMP 2

| Nombre |
|--------|
| Diego  |
| Marina |

#### RESULT

| NESOLI   |
|----------|
| Nombre   |
| Laura    |
| Santiago |
|          |

• Operación compuesta. Se puede expresar como secuencia de otras operaciones  $(\pi, X, -)$ 

En ejemplo anterior (ALUMNOS÷MATERIAS\_3):

- $\rho(TEMP_1, \pi_{Nombre}(ALUMNOS))$
- $\rho(TEMP_2, \pi_{Nombre}((TEMP_1 X MATERIAS_3) ALUMNOS))$
- $\rho(RESULT, TEMP_1 TEMP_2)$

| $\tau$ | $\overline{}$ | ΛЛ | -1 |
|--------|---------------|----|----|
|        |               |    |    |

| Nombre   |
|----------|
| Diego    |
| Laura    |
| Marina   |
| Santiago |

TEMP 2

| 1 = 1111 == |  |
|-------------|--|
| Nombre      |  |
| Diego       |  |
| Marina      |  |

RESULT

| Nombre   |
|----------|
| Laura    |
| Santiago |

• SQL. No suele implementar DIVISION

## AR - Bibliografía

 Capítulo 6 (hasta 6.5 inclusive) Elmasri/Navathe - Fundamentals of Database Systems, 6th Ed., Pearson, 2011.

