

Álgebra Relacional

25/Agosto/2017



Álgebra Relacional

AR - Marco General

- **Álgebra Relacional.** 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.**
 - 1 Provee fundamento formal a las operaciones asociadas al modelo relacional
 - 2 Base para implementar y optimizar queries en RDBMS
 - 3 Principales operaciones y funciones de los módulos internos de la mayoría de los sistemas relacionales están basados en operaciones del AR
- **Técnica.** Procedural (a diferencia del **Cálculo Relacional** que es de tipo declarativo)
- **Operadores.** Unarios y Binarios

Álgebra Relacional

AR - SELECT

- **Función.** Selecciona un subconjunto de tuplas de una relación que satisface cierta condición
- **Notación.** $\sigma_{\langle \text{condición de selección} \rangle}(R)$
- **Ejemplo.**

EMPLEADO			
DNI	Nombre	Sexo	Salario
20222333	Diego	M	\$20.000,00
33456234	Laura	F	\$25.000,00
45432345	Marina	F	\$10.000,00

- $\sigma_{\text{Sexo}=F}(\text{EMPLEADO})$

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

- $\sigma_{\text{Sexo}=F \text{ AND } \text{Salario} > \$15.000}(\text{EMPLEADO})$

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

- Genera una *partición horizontal* de la relación

Álgebra Relacional

AR - SELECT - Propiedades

- **Operador Unario.** Se aplica a una sola relación
- **Grado.** $\text{Grado}(\sigma_c(R)) = \text{Grado}(R)$
- **# 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.** $\sigma_{c_1}(\sigma_{c_2}(\dots \sigma_{c_n}(R))) = \sigma_{c_1 \text{ AND } c_2 \text{ AND } \dots \text{ AND } c_n}(R)$
- **SQL.** Se especifica típicamente en la cláusula **WHERE**
- **Ejemplo.** $\sigma_{\text{Sexo}=F \text{ AND } \text{Salario} > \$15.000}(\text{EMPLEADO})$ se puede corresponder con:

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

Álgebra Relacional

AR - PROJECT

- **Función.** Selecciona un subconjunto de columnas de una relación
- **Notación.** $\pi_{\langle \text{lista de atributos} \rangle}(R)$
- **Ejemplo.**

EMPLEADO

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

- $\pi_{\text{DNI}, \text{Salario}}(\text{EMPLEADO})$

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

- Genera una *partición vertical* de la relación

AR - PROJECT - Propiedades

- **Operador Unario.** Se aplica a una sola relación
- **Grado.** $\text{Grado}(\pi_{\langle \text{lista de atributos} \rangle}(R)) = |\langle \text{lista de atributos} \rangle|$
- **# tuplas.** $|\pi_{\langle \text{lista de atributos} \rangle}(R)| \leq |R|$. Remueve tuplas duplicadas de la relación resultante
- **Ejemplo.**

EMPLEADO

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

- $\pi_{\text{Sexo}}(\text{EMPLEADO})$

Sexo
M
F

- **Conservación # tuplas.** En $\pi_{\langle \text{lista de atributos} \rangle}(R)$, si $\langle \text{lista de atributos} \rangle$ es súper clave de R entonces $|\pi_{\langle \text{lista de atributos} \rangle}(R)| = |R|$

AR - PROJECT - Propiedades (Cont.)

- **Conmutatividad.** $\pi_{\text{lista}_1}(\pi_{\text{lista}_2}(R)) = \pi_{\text{lista}_1}(R)$. $\text{lista}_1 \subseteq \text{lista}_2$, de lo contrario lado izq. de la expresión es incorrecto. **Conmutatividad no aplica a PROJECT**
- **Ejemplo Conmutatividad.**

EMPLEADO

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

- $\pi_{\text{Sexo}}(\pi_{\text{Nombre}, \text{Sexo}}(\text{EMPLEADO}))$

Nombre	Sexo
Diego	M
Laura	F
Marina	F

Sexo
M
F

- $\pi_{\text{Nombre}, \text{Sexo}}(\pi_{\text{Sexo}}(\text{EMPLEADO}))$ ¡NO ES POSIBLE!
- **SQL.** Se especifica típicamente en la cláusula **SELECT DISTINCT**
- **Ejemplo.** $\pi_{\text{Sexo}, \text{Salario}}(\text{EMPLEADO})$ 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.** $\rho_{S(B_1, B_2, \dots, B_n)}(R)$ ó $\rho_S(R)$ ó $\rho_{(B_1, B_2, \dots, B_n)}(R)$
- **Ejemplo 1.** Relaciones

EMPLEADO

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

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

- 1 **SALARIO_MAYOR** $\leftarrow \sigma_{\text{Salario} \geq \$15.000}(\text{EMPLEADO})$
- 2 **RESULT** $\leftarrow \pi_{\text{Nombre}, \text{Sexo}}(\text{SALARIO_MAYOR})$

SALARIO_MAYOR

DNI	Nombre	Sexo	Salario
20222333	Diego	M	\$20.000,00
33456234	Laura	F	\$25.000,00

RESULT

Nombre	Sexo
Diego	M
Laura	F

AR - RENAME (Cont.)

● Ejemplo 2. Atributos

EMPLEADO			
DNI	Nombre	Sexo	Salario
20222333	Diego	M	\$20.000,00
33456234	Laura	F	\$25.000,00
45432345	Marina	F	\$10.000,00

● $EMP(id, Ingreso) \leftarrow \pi_{DNI, Salario}(EMPLEADO)$
EMP

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				AEROPUERTO			PASAJERO		RESERVA			
Número	Origen	Destino	Salida	Código	Nombre	Ciudad	DNI	Nombre	DNI	Nro.Vuelo	Fecha	Precio
345	MAD	CDG	12:30	MAD	Barajas	Madrid	123	Maria	789	165	07-01-11	210
321	MAD	ORY	19:05	LGW	Gatwick	Londres	456	Pedro	123	345	20-12-10	170
165	LHR	CDG	09:55	LHR	Heathrow	Londres	789	Isabel	789	321	15-12-10	250
903	CDG	LHR	14:40	ORY	Orly	París			456	345	03-11-10	190
447	CDG	LHR	17:00	CDG	Charles de Gaulle	París						

- 1 Retornar Código y Nombre de Aeropuertos de Londres
- 2 ¿Qué retorna $Cities(City) \leftarrow \pi_{Ciudad}(\sigma_{Código=ORY \text{ OR } Código=CDG}(AEROPUERTO))$
- 3 Obtener número de vuelo que van desde CDG hacia LHR
- 4 Obtener número de vuelo que van desde CDG hacia LHR o viceversa
- 5 Devolver las fechas de las reservas cuyos Precios son mayores a 200

AR - UNION, INTERSECTION, MINUS

- **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 $R(A_1, A_2, \dots, A_n)$ y $S(B_1, B_2, \dots, B_n)$ son **unión compatibles** (o compatibles por tipos) si:
 - Ambas tienen grado n
 - $(\forall i, 1 \leq i \leq n) \text{ tipo}(A_i) = \text{tipo}(B_i)$
- **UNION.** $R \cup S$. 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 aquellas que aparecen en S
- **Convención.** Relación resultante conserva los nombres de atributo de la primera relación.

AR - UNION, INTERSECTION, MINUS (Cont.)

● Ejemplo 1. UNION

ALUMNOS.BDs	
id	Nombre
1	Diego
2	Laura
3	Marina

ALUMNOS.TLENG	
id	Nombre
2	Laura
4	Alejandro

● $RESULT_1 \leftarrow ALUMNOS_BD \cup ALUMNOS_TLENG$

RESULT_1	
id	Nombre
1	Diego
2	Laura
3	Marina
4	Alejandro

AR - UNION, INTERSECTION, MINUS (Cont.)

Ejemplo 2. INTERSECTION

ALUMNOS.BDs

id	Nombre
1	Diego
2	Laura
3	Marina

ALUMNOS.TLENG

id	Nombre
2	Laura
4	Alejandro

RESULT_2 \leftarrow ALUMNOS.BD \cap ALUMNOS.TLENG

id	Nombre
2	Laura

AR - UNION, INTERSECTION, MINUS (Cont.)

Ejemplo 3. SET DIFFERENCE

ALUMNOS.BDs

id	Nombre
1	Diego
2	Laura
3	Marina

ALUMNOS.TLENG

id	Nombre
2	Laura
4	Alejandro

RESULT_3 \leftarrow ALUMNOS.BD $-$ ALUMNOS.TLENG

id	Nombre
1	Diego
3	Marina

AR - UNION, INTERSECTION, MINUS (Cont.)

Conmutatividad.

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

Asociatividad.

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

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

AEROPUERTO

Código	Nombre	Ciudad
MAD	Barajas	Madrid
LGW	Gatwick	Londres
LHR	Heathrow	Londres
ORY	Orly	París
CDG	Charles de Gaulle	París

PASAJERO

DNI	Nombre
123	María
456	Pedro
789	Isabel

RESERVA

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

- Devolver los códigos de vuelo que tienen reservas generadas (utilizar \cap)
- Devolver los códigos de vuelo que aún no tienen reservas
- 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.** $R \times S$

- **Ejemplo.** PERSONA

Nombre	Nacionalidad
Diego	AR
Laura	BR
Marina	AR

- NACIONALIDADES

IDN	Detalle
AR	Argentina
BR	Brasileira
CH	Chilena

- $RESULT \leftarrow PERSONA \times NACIONALIDADES$

RESULT

Nombre	Nacionalidad	IDN	Detalle
Diego	AR	AR	Argentina
Diego	AR	BR	Brasileira
Diego	AR	CH	Chilena
Laura	BR	AR	Argentina
Laura	BR	BR	Brasileira
Laura	BR	CH	Chilena
Marina	AR	AR	Argentina
Marina	AR	BR	Brasileira
Marina	AR	CH	Chilena

Álgebra Relacional

AR - CARTESIAN PRODUCT (Cont.)

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

Álgebra Relacional

AR - JOIN

- **Función.** Permite combinar pares de tuplas relacionadas entre dos relaciones

- **Notación.** $R \bowtie_{\langle \text{condición} \rangle} S$

- **Ejemplo.**

PERSONA

Nombre	Nacionalidad
Diego	AR
Laura	BR
Marina	AR

NACIONALIDADES

IDN	Detalle
AR	Argentina
BR	Brasileira
CH	Chilena

- $RESULT \leftarrow PERSONA \bowtie_{\text{Nacionalidad}=\text{IDN}} NACIONALIDADES$

RESULT

Nombre	Nacionalidad	IDN	Detalle
Diego	AR	AR	Argentina
Laura	BR	BR	Brasileira
Marina	AR	AR	Argentina

Álgebra Relacional

AR - JOIN (Cont.)

- **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 :
 $\langle \text{condición} \rangle \text{ AND } \langle \text{condición} \rangle \text{ AND...AND } \langle \text{condición} \rangle$
- **Condición 2.** Forma de $\langle \text{condición} \rangle$ 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.** $\theta \in \{=, <, \leq, >, \geq, \neq\}$
- **NULL.** Tuplas cuyos atributos de **JOIN** son NULL o cuya condición es *falsa* no aparecen en el resultado

Álgebra Relacional

AR - JOIN (Cont.)

- **EQUIJOIN.** JOIN donde sólo se utiliza la operación = en la < condición >.
- **Duplicación de campos.** Al utilizar 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

- $RESULT \leftarrow PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES$

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

AR - JOIN (Cont.)

- **Ejemplo NATURAL JOIN.**

PERSONA	
Nombre	Nacionalidad
Diego	AR
Laura	BR
Marina	AR

NACIONALIDADES	
IDN	Detalle
AR	Argentina
BR	Brasilera
CH	Chilena

- $NACIONALIDADES_TEMP(Nacionalidad, Detalle) \leftarrow \pi_{IDN, Detalle}(NACIONALIDADES)$
- $RESULT \leftarrow PERSONA \bowtie NACIONALIDADES_TEMP$

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: $\frac{|resultado\ JOIN(S,R)|}{|S| * |R|}$

AR - JOIN (Cont.)

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

$NACIONALIDADES_TEMP(Nacionalidad, Detalle) \leftarrow \pi_{IDN, Detalle}(NACIONALIDADES)$

$RESULT \leftarrow PERSONA \bowtie NACIONALIDADES_TEMP$

se puede corresponder con:

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

AR - OUTER 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.** $R \bowtie S$. 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

AR - OUTER JOIN

● Ejemplo.

PERSONA	
Nombre	Nacionalidad
Diego	BR
Laura	NULL
Marina	AR
Santiago	UY

NACIONALIDADES	
IDN	Detalle
AR	Argentina
BR	Brasilera
CH	Chilena

- $RESULT \leftarrow PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES$

RESULT			
Nombre	Nacionalidad	IDN	Detalle
Diego	BR	BR	Brasilera
Marina	AR	AR	Argentina

- $RESULT \leftarrow PERSONA \bowtie_{Nacionalidad=IDN} NACIONALIDADES$

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.** $R \bowtie_{\perp} S$. 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.
- **FULL OUTER JOIN.** $R \bowtie_{\perp\perp} S$. Conserva todas las tuplas de R y S . Si no se encuentra ninguna tupla de R o S que cumpla con condición de JOIN, entonces sus atributos 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
345	MAD	CDG	12:30
321	MAD	ORY	19:05
165	LHR	CDG	09:55
903	CDG	LHR	14:40
447	CDG	LHR	17:00

AEROPUERTO		
Código	Nombre	Ciudad
MAD	Barajas	Madrid
LGW	Gatwick	Londres
LHR	Heathrow	Londres
ORY	Orly	París
CDG	Charles de Gaulle	París

PASAJERO	
DNI	Nombre
123	María
456	Pedro
789	Isabel

RESERVA			
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

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

AR - DIVISION

- **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

AR - DIVISION (Cont.)

- Ejemplo.

ALUMNOS		MATERIAS_1	MATERIAS_2	MATERIAS_3
Nombre	Materia	Materia	Materia	Materia
Diego	BD	BD	BD	BD
Diego	PLP		TLENG	PLP
Laura	BD			TLENG
Laura	PLP			
Laura	TLENG			
Marina	BD			
Marina	TLENG			
Santiago	BD			
Santiago	PLP			
Santiago	TLENG			

ALUMNOS ÷ MATERIAS_1		ALUMNOS ÷ MATERIAS_2	ALUMNOS ÷ MATERIAS_3
Nombre		Nombre	Nombre
Diego		Laura	
Laura		Marina	
Marina		Santiago	
Santiago			

AR - DIVISION

- Operación compuesta.** Se puede expresar como secuencia de otras operaciones (π , \times , $-$)

En ejemplo anterior ($ALUMNOS \div MATERIAS_3$):

- $TEMP_1 \leftarrow \pi_{Nombre}(ALUMNOS)$
- $TEMP_2 \leftarrow \pi_{Nombre}((TEMP_1 \times MATERIAS_3) - ALUMNOS)$
- $RESULT \leftarrow TEMP_1 - TEMP_2$

TEMP_1	TEMP_2	RESULT
Nombre	Nombre	Nombre
Diego	Diego	Laura
Laura	Marina	Santiago
Marina		
Santiago		

- SQL.** No suele implementar DIVISION

AR - Bibliografía

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

