# Facultad de Ingeniería



# Lenguaje de consulta de datos

Tema VII

**Semestre 2024-2** 



# **Objetivo**



El alumno comprenderá los conceptos teóricos y prácticos que le permitan realizar el acceso y consulta de datos a través del uso de sentencias del lenguaje SQL, así como las diferentes estrategias de acceso a datos.



## **Select**



# La sentencia select nos permite obtener información de una tabla.



#### **Select**



SELECT (col1, col2, ...) | \*
FROM nombre\_Tabla nt
[CONDICIONES|AGREGADOS|
ORDENAMIENTO ...]



#### **Select**



# Consideraciones

- Permisos en la(s) tablas
- Podemos hacer tan compleja la obtención de información como sea necesario





- LiteralesSELECT 'Fernando';
- ExpresionesSELECT 5\*4;
- Alias
   SELECT columna AS alias FROM tabla;



# Tablas de apoyo



# Algunos DBMS las emplean para complementar consultas

En postgres no es necesario



#### **Select - Distinct**



# SELECT DISTINCT nombre AS nombre\_unico FROM cliente;



#### **Select - Order**



# SELECT DISTINCT nombre AS nombre\_unico FROM cliente ORDER BY nombre;



# **Definición**



El álgebra relacional define una serie de operaciones que podemos aplicar a una o más relaciones



# **Definición**



# Dos tipos:

- Unarias
- Binarias

# Proyección



Nos permite remover atributos que no es de nuestro interés visualizar.

$$\pi_{nombres-atributos}(R)$$



# Proyección



# Empleado

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
2342	Juan	Contabilidad	8000
5236	Fernando	Computacion	12000
7643	Lorena	Marketing	10000
1232	Francisco	Computacion	8000
4356	Jimena	Computacion	13500

# Mostrar sólo el sueldo y nombre



# Proyección



Empleado
SELECT sueldo,
nombre

FROM empleado;

 $\pi_{sueldo,nombre}(Empleado)$ 

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
2342	Juan	Contabilidad	8000
5236	Fernando	Computacion	12000
7643	Lorena	Marketing	10000
1232	Francisco	Computacion	8000
4356	Jimena	Computacion	13500

Sueldo	Nombre
8000	Juan
12000	Fernando
10000	Lorena
8000	Francisco
13500	Jimena



# Selección



Permite seleccionar registros que cumplen una determinada condición, que puede evaluarse con los operadores:

$$\sigma_{condiciones}(R)$$



# Selección



# Empleado

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
2342	Juan	Contabilidad	8000
5236	Fernando	Computacion	12000
7643	Lorena	Marketing	10000
1232	Francisco	Computacion	8000
4356	Jimena	Computacion	13500

Datos de los empleados que trabajen en el departamento de computación y sueldo mayor a 9000



# Selección



# Empleado

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
2342	Juan	Contabilidad	8000
5236	Fernando	Computacion	12000
7643	Lorena	Marketing	10000
1232	Francisco	Computacion	8000
4356	Jimena	Computacion	13500

R1 =

 $\sigma_{departamento='computacion'\ AND\ sueldo>9000}(Empleado)$ 

$$R = \pi_{nombre}(R1)$$

num. empleado	nombre	departamento	sueldo
5236	Fernando	Computacion	12000
4356	Jimena	Computacion	13500

SELECT \*

FROM empleado

WHERE departamento = 'computacion' AND sueldo > 9000;

#### **Operaciones binarias**



Para que dos tablas sean compatibles, deben cumplir lo siguiente:

- 1. Deben ser del mismo grado
- 2. Los atributos deben tener el mismo nombre en ambas relaciones
- 3. El i-ésimo atributo de la primer relación debe ser del mismo dominio del i-ésimo atributo de la segunda relación, para toda i





Permite obtener una nueva relación, compuesta por todos los registros de la primera y segunda relación

 $R1 \cup R2$ 





# Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre_Jefe	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

# ¿Empleado U Gerente?





# Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

#### Gerente

nombre_Jefe	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

# Empleado U Gerente

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24
Laura	29
Xavier	26





Empleado SELECT \*

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre_Jefe	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

FROM EMPLEADO

UNION

SELECT nombre\_Jefe AS nombre, edad

FROM GERENTE

# Empleado U Gerente

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24
Laura	29
Xavier	26



# Intersección



# Permite obtener los registros que se encuentran en ambas relaciones

 $R1 \cap R2$ 



# Intersección



# Empleado

edad
25
26
23
22
24

Gerente

nombre	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

¿Empleado Gerente?



# Intersección



# Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26



nombre	edad
Francisco	22



#### **Diferencia**



Permite obtener los registros que se encuentran sólo en la primera relación

R1-R2



#### **Diferencia**



# Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

Gerente

nombre	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

¿Empleado — Gerente?



#### **Diferencia**



# Empleado

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Francisco	22
Jimena	24

## Gerente

nombre	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

Empleado — Gerente

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Jimena	24





Genera las combinaciones entre los registros de ambas relaciones

R1 X R2

como resultado una nueva relación de grado n + m y cardinalidad a\*b



#### **Producto cartesiano**



R1

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26

R2

departamento	sueldo
Contabilidad	12000
Sistemas	13900
Marketing	10000

¿R1 X R2?



#### **Producto cartesiano**



*R1* 

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26



departamento	sueldo
Contabilidad	12000
Sistemas	13900
Marketing	10000

#### **Producto cartesiano**



*R1* 

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26



departamento	sueldo
Contabilidad	12000
Sistemas	13900
Marketing	10000

R1 X R2

nombre	edad	departamento	sueldo
Juan	25	Contabilidad	12000
Juan	25	Sistemas	13900
Juan	25	Marketing	10000
Fernando	26	Contabilidad	12000
Fernando	26	Sistemas	13900
Fernando	26	Marketing	10000



## **Join**



Permite combinar registros de dos relaciones a través de una condición sobre los atributos

$$R1 \bowtie_{condicion} R2$$

$$\sigma_{condicion}(R1 \ X \ R2)$$



# **Join**



R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

departamento	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

$$R1 \bowtie_{R1.dept\_id=R2.dept\_id} R2?$$



## **Join**



R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

departamento	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

$$R1\bowtie_{R1.dept\_id=R2.dept\_id} R2$$

nombre	edad	R1.dept_id	R2.dept_id	departamento	sueldo
Juan	25	1	1	Contabilidad	12000
Fernando	26	2	2	Sistemas	13900
Lucia	27	1	1	Contabilidad	12000



#### **Join**



R1

Α	В	С
1	2	3
6	7	8
9	7	8

R2

 $\partial R1 \bowtie_{A < D} R2?$ 



#### **Join**



R1

Α	В	С
1	2	3
6	7	8
9	7	8

R2

В	С	D
2	3	4
2	3	5
7	8	10

 $R1\bowtie_{A< D} R2$ 

Α	R1.B	R1.C	R2.B	R2.C	D
1	2	3	2	3	4
1	2	3	2	3	5
1	2	3	7	8	10
6	7	8	7	8	10
9	7	8	7	8	10





Genera las combinaciones entre los atributos que se llaman igual en las dos relaciones

 $R1\bowtie R2$ 

¿Y si no hay?





*R1* 

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

departamento	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3





*R1* 

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

departamento	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

### $R1\bowtie R2$

nombre	edad	dept_id	departamento	sueldo
Juan	25	1	Contabilidad	12000
Fernando	26	2	Sistemas	13900
Lucia	25	1	Contabilidad	12000





*R1* 

nombre	edad	emp_dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

nombre	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

 $iR1 \bowtie R2?$ 





**R1** 

nombre	edad	emp_dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Lucia	27	1

R2

nombre	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

 $R1\bowtie R2$ 

nombre	edad	emp_dept_id	dept_id	sueldo
--------	------	-------------	---------	--------





R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Marketing	27	1
Sistemas	30	2

R2

nombre	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3





R1

nombre	edad	dept_id
Juan	25	1
Fernando	26	2
Marketing	27	1
Sistemas	30	2

R2

nombre	sueldo	dept_id
Contabilidad	12000	1
Sistemas	13900	2
Marketing	10000	3

### $R1\bowtie R2$

nombre	edad	dept_id	sueldo
Sistemas	30	2	13900



#### Ejercicio 1\_7



cuenta(nombreSucursal,numCta,saldo) sucursal(nombreSucursal,ciudad,activos) cliente(nombreCliente,calle,ciudad) ctaCliente(nombreCliente,numCta) prestamo(nombreSucursal,numPrestamo,importe) prestatario(nombreCliente,numPrestamo)



#### Ejercicio 1\_7

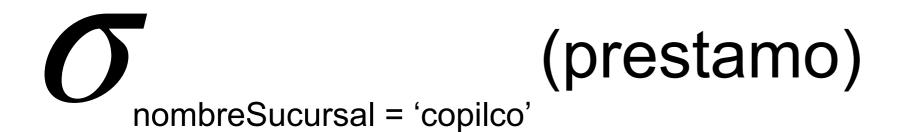


- Encontrar la información de todos los préstamos realizados en la sucursal "copilco"
- Determinar el nombre de los clientes que viven en Guanajuato
- Nombre de los clientes del banco que tienen una cuenta, un préstamo o ambas cosas
- Relación de clientes que tienen abierta una cuenta pero no tienen ninguna de préstamo
- Nombre de los clientes con préstamo mayor a 5000 pesos





Encontrar la información de todos los préstamos realizados en la sucursal "copilco"





## Determinar el nombre de los clientes que viven en Guanajuato

$$T_{\text{nombreCliente}}$$
 ( $\sigma_{\text{ciudad = 'Guanajuato'}}$  (cliente)



Nombre de los clientes del banco que tienen una cuenta, un préstamo o ambas cosas

$$R1 = \pi_{nombreCliente}(prestatario)$$

$$R2 = \pi_{nombreCliente}(ctaCliente)$$

$$R = R1 \cup R2$$



Relación de clientes que tienen abierta una cuenta pero no tienen ninguna de préstamo

$$R1 = \pi_{nombreCliente}(ctaCliente)$$

$$R2 = \pi_{nombreCliente}(prestatario)$$

$$R = R1 - R2$$





Nombre de los clientes con préstamo mayor a 5000 pesos

$$R1 = prestamo \bowtie prestatario$$

$$R2 = \sigma_{importe > 5000}(R1)$$

$$R = \pi_{nombreCliente}(R2)$$



#### Tarea 13



R1

Α	X	В	Y
7	2	6	11
3	4	9	15
10	7	2	4
1	12	2	11

R2

# R1XR2 $R2 \bowtie R1$

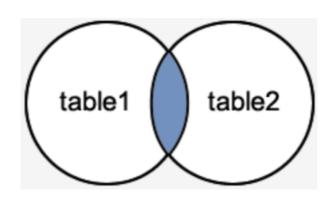
#### Tabla que incluya:

- atributos
- registros

$$R1 \bowtie_{((R1.A > R2.Z \text{ or } R1.A > = R2.W) \text{ and } R1.Y = R2.Y)} R2$$



Regresa todas las columnas de múltiples tablas donde se cumple la condición del join



inner

SELECT columns

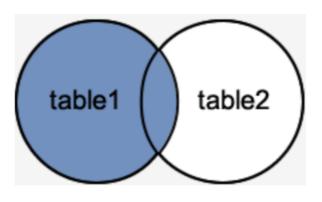
FROM table

INNER JOIN table2





Regresa los registros de la tabla del lado izquierdo y los registros del lado derecho que hagan match en la condición



left outer

SELECT columns

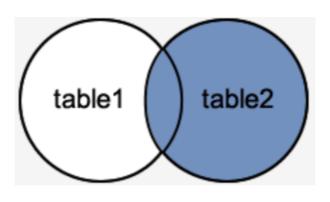
FROM table1

LEFT JOIN table2





Regresa los registros de la tabla del lado derecho y los registros del lado izquierdo que hagan match en la condición



right outer

SELECT columns

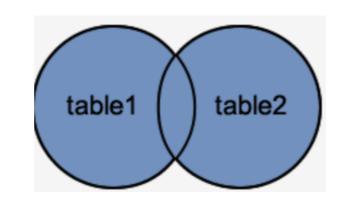
FROM table1

RIGHT JOIN table2





Regresa los registros de la tabla izquierda y los registros de la tabla derecha, asignando un valor nulo donde la condición no hace match



full outer

SELECT columns

FROM table1

FULL OUTER JOIN table 2





Producto cartesiano entre dos tablas. No requiere

condición alguna.



SELECT columns
FROM table1,
CROSS JOIN table2;





Crea un join implícito basado en las columnas con el mismo nombre sobre las tablas que estamos operando.

natural

SELECT columns

FROM table1

NATURAL [INNER, LEFT, RIGHT] JOIN table2;





Sintaxis anterior

SELECT columns

FROM table1, table2

WHERE table1.column = table2.column;

SELECT columns

FROM table1, table2;





+
\*
aritméticos
/
%





**AND** 

OR NOT

lógicos





lógicos

BETWEEN: TRUE si el operando se encuentra en el rango de comparación.

LIKE: TRUE si el operando cumple un patrón.

IN: TRUE si el operando es igual a algún valor dentro de una lista de expresiones.





lógicos

ALL: TRUE si todos los resultados de una subconsulta cumplen la condición.

ANY/SOME: TRUE si alguno de los resultados de una subconsulta cumplen la condición.

EXISTS: TRUE si la subconsulta regresa al menos, un registro.





ALL: TRUE si todos los resultados de una subconsulta cumplen la condición.

CONDICION 18 > ALL(5,7,11,17,14,21)

**FALSE** 





lógicos

ANY/SOME: TRUE si alguno de los resultados de una subconsulta cumplen la condición.





lógicos

CONDICION 18 > ANY(19,33,23,21,17)

**TRUE** 





lógicos

EXISTS: TRUE si la subconsulta regresa al menos, un registro.





lógicos

CONDICION EXIST (select nombre from alumno where nombre\_Alumno = 'Juan')



#### Caso de uso: Joins



# Sean las siguientes tablas, que contienen información de tesistas y asesores, respectivamente:

id_Alumno	nombre_Alumno	id_Asesor
1	Mauricio Barrientos	as-1
2	Mario Tabura	as-2
3	Luz Rueda	as-1
4	Jorge Santillan	
5	Gabriela Gaytan	as-3

#### Caso de uso: Joins



#### **Tabla asesores**

id_Asesor	nombre_Asesor
as-1	Jorge Campos
as-2	Laura Sandoval
as-3	Adolfo Millan
as-4	Fernando Arreola

#### ¿Qué notan?



#### Caso de uso: Joins



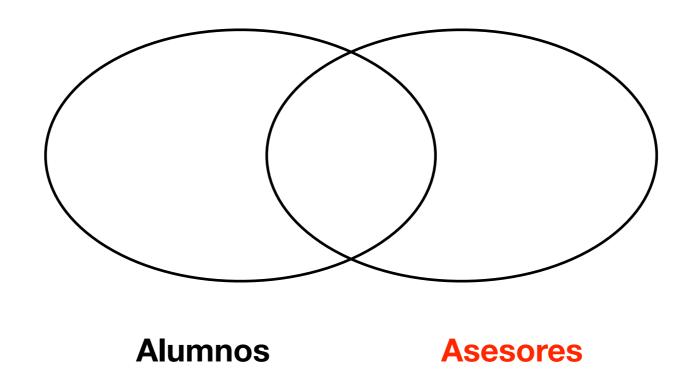
id_Alumno	nombre_Alumno	id_Asesor
1	Mauricio Barrientos	as-1
2	Mario Tabura	as-2
3	Luz Rueda	as-1
4	Jorge Santillan	
5	Gabriela Gaytan	as-3

id_Asesor	nombre_Asesor
as-1	Jorge Campos
as-2	Laura Sandoval
as-3	Adolfo Millan
as-4	Fernando Arreola





Para una mejor claridad, las tablas podemos representarlas por medio de diagramas:





# Ejercicio 2\_7



- Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor. Interesa el nombre del asesor y del alumno.
- Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor y aquellos que no. Interesa el nombre del asesor y del alumno.
- Se desea conocer aquellos asesores que ya cuentan con tesista y aquellos que no. Interesa el nombre del asesor y del alumno.

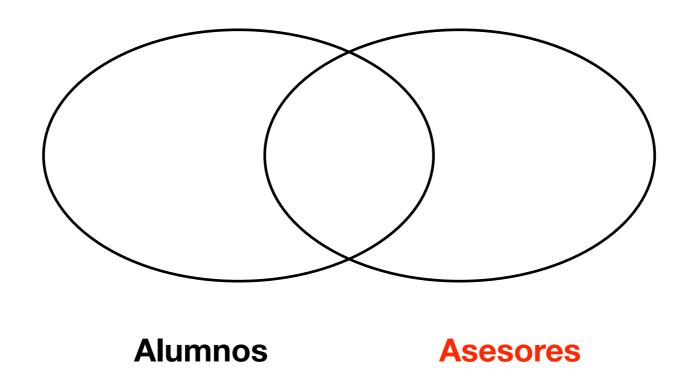
# Ejercicio 2\_7



- Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor, así como los alumnos sin asesor y los asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor y del alumno.
- Se desea conocer aquellos alumnos sin asesor y los asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor y del alumno.
- Se desea conocer aquellos alumnos sin asesor. Interesa el nombre del alumno. Emplear joins.
- Se desea conocer aquellos asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor. Emplear



Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor. Interesa el nombre del asesor y del alumno.





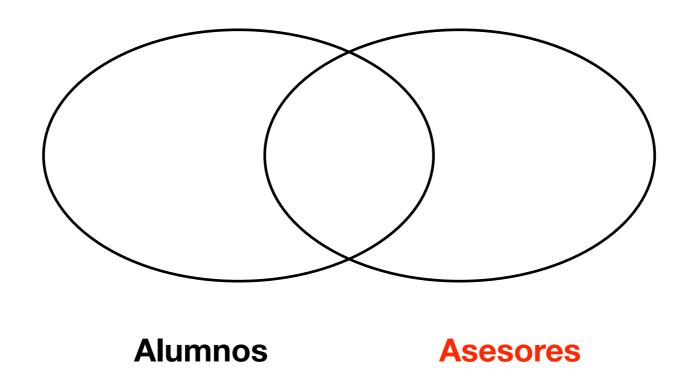


select nombre\_Alumno, nombre\_Asesor FROM estudiante es INNER JOIN asesor ase ON es.id\_asesor = ase.id\_asesor;





Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor y aquellos que no. Interesa el nombre del asesor y del alumno.





Select nombre\_Alumno, nombre\_Asesor
From alumno AL
left Join asesor ASE on ASE.id\_asesor=AL.id\_asesor





Se desea conocer aquellos asesores que ya cuentan con tesista y aquellos que no. Interesa el nombre del asesor y del alumno.



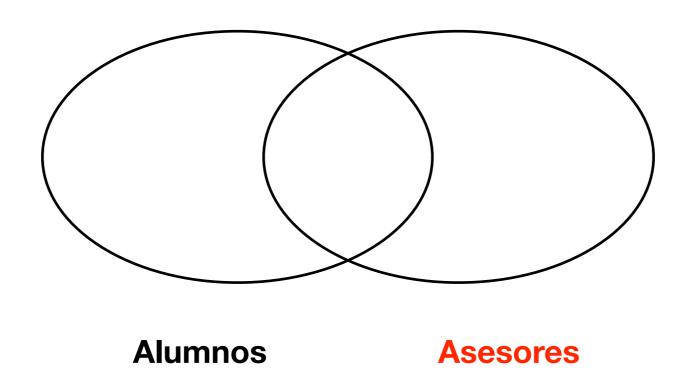


Select nombre\_Alumno, nombre\_Asesor
From alumno AL
RIGHT Join asesor ASE on ASE.id\_asesor=AL.id\_asesor





Se desea conocer aquellos alumnos que ya cuentan con asesor, así como los alumnos sin asesor y los asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor y del alumno.



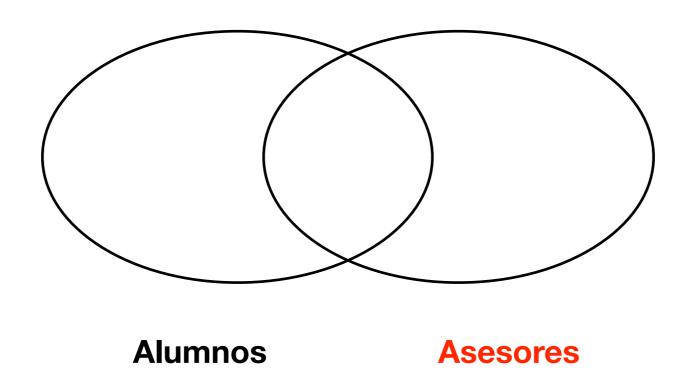


SELECT nombre\_Alumno, nombre\_Asesor FROM estudiante es FULL OUTER JOIN asesor ase ON es.id\_Asesor = ase.id\_Asesor;





Se desea conocer aquellos alumnos sin asesor y los asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor y del alumno.



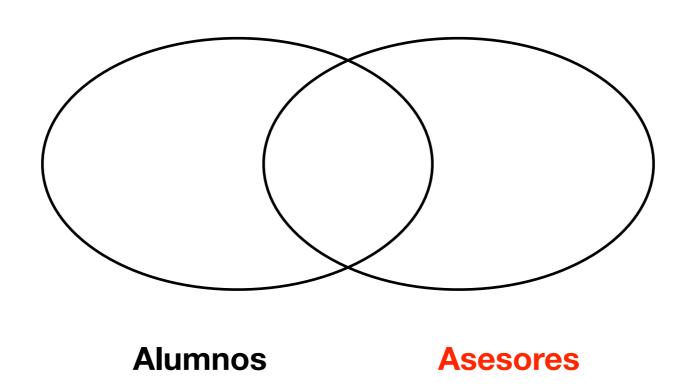


select nombre\_alumno, nombre\_asesor
from alumno a
full outer join asesor ase
on a.id\_asesor = ase.id\_asesor
where a.id\_asesor is null or ase.id\_asesor is null;





Se desea conocer aquellos alumnos sin asesor. Interesa el nombre del alumno. Emplear joins.

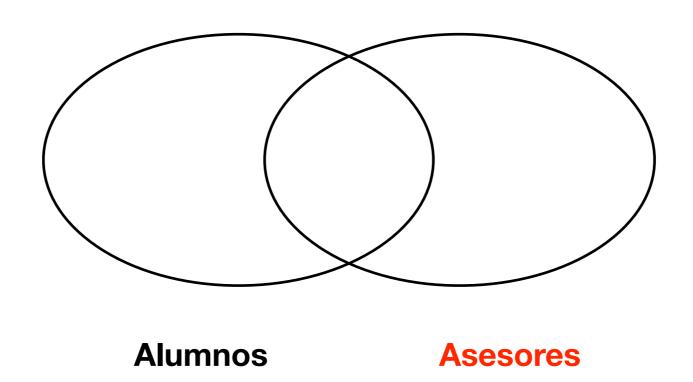








Se desea conocer aquellos asesores sin alumnos. Interesa el nombre del asesor. Emplear joins.







# **Agenda**



# **Tema VII:**

- Continuación ejercicio 2\_7
- Funciones de agregación



Funciones especiales en las que la información de varios registros es agrupada para generar un único valor resultante.

- MIN
- MAX
- AVG
- SUM
- COUNT





GROUP BY: La cláusula GROUP BY se usa en colaboración con la instrucción SELECT para agrupar esas filas en una tabla que tiene datos idénticos. Esto se hace para eliminar la redundancia en la salida y / o los agregados de cómputo que se aplican a estos grupos.

La cláusula GROUP BY sigue la cláusula WHERE en una instrucción SELECT y precede a la cláusula ORDER BY.





HAVING: Cláusula que permite filtrar grupos de observaciones que no cumplan una condición dada.

Se emplea después de la cláusula GROUP BY.





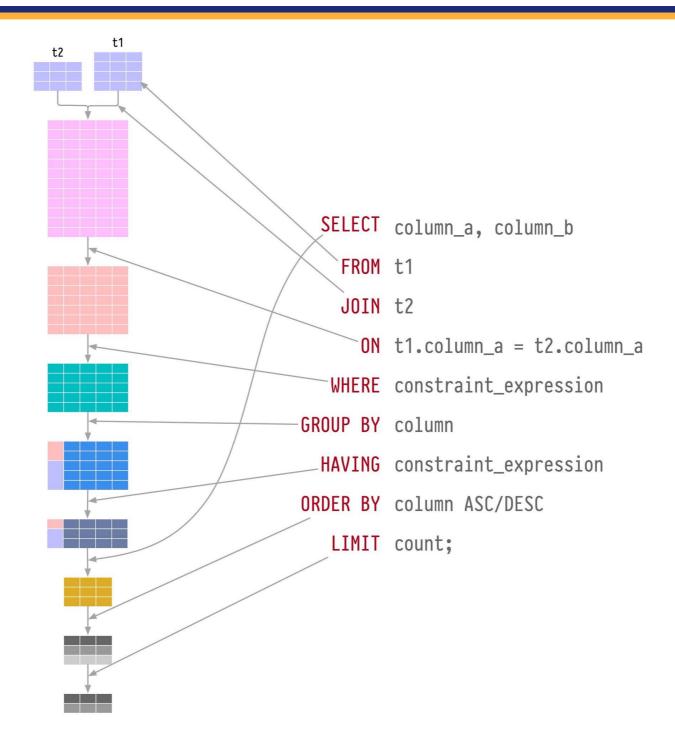
Having vs. Where

La diferencia radica en que having aplica a grupos de registros, mientras where aplica sobre registros individuales.



### Resumen







### Tarea 14



Investigar (casos de uso, restricciones, ejemplos):

- Select
- From
- Join
- Where
- Having
- Correlacionadas