

Facultad de Ingeniería



Lenguaje de consulta de datos

Tema VII

Semestre 2023-1

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 ...]
```

Consideraciones

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

- Literales

SELECT 'Fernando';

- Expresiones

SELECT 5*4;

- Alias

SELECT columna AS alias FROM tabla;

Algunos DBMS las emplean para complementar consultas

En postgres no es necesario

```
SELECT DISTINCT nombre AS  
nombre_unico FROM cliente;
```



```
SELECT DISTINCT nombre AS  
nombre_unico FROM cliente  
ORDER BY nombre;
```

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

Dos tipos:

- **Unarias**
- **Binarias**

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

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

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

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

<, >, <=, >=, =, !=, and, or

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

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

$R1 =$

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

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

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

```
SELECT *  
FROM empleado  
WHERE departamento = 'computacion'  
AND sueldo > 9000;
```


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

Unión

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

$$R1 \cup R2$$

Unión

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

Unión

Empleado

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

Gerente

nombre_Jefe	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

*SELECT **

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

Permite obtener los registros que se encuentran en ambas relaciones

$$R1 \cap R2$$

Intersección



Empleado

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

Gerente

nombre	edad
Francisco	22
Laura	29
Xavier	26

Empleado \cap *Gerente*

nombre	edad
Francisco	22

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

nombre	edad
Juan	25
Fernando	26
Lorena	23
Jimena	24

Genera las combinaciones entre los registros de ambas relaciones

$$R1 \times R2$$

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

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

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

$$R1 \bowtie_{condicion} R2$$

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

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 ⋈ *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



$R1$

A	B	C
1	2	3
6	7	8
9	7	8

$R2$

B	C	D
2	3	4
2	3	5
7	8	10

$R1 \bowtie_{A < D} R2$

A	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?

Join natural



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 ⋈ *R2*

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

Join natural



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 ⋈ *R2*

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

Join natural



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 ⋈ *R2*

nombre	edad	dept_id	sueldo
Sistemas	30	2	13900

Ejercicio



$R1$

A	X	B	Y
7	2	6	11
3	4	9	15
10	7	2	4
1	12	2	11

$R2$

B	W	D	Y	A	Z
2	5	6	11	1	30
4	7	8	4	7	8
9	10	11	28	5	12

$R1 \bowtie R2$

$R2 \bowtie R1$

Tabla que incluya:

- *atributos*

- *registros*

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

Ejemplo



cuenta(nombreSucursal,numCta,saldo)

sucursal(nombreSucursal,ciudad,activos)

cliente(nombreCliente,calle,ciudad)

ctaCliente(nombreCliente,numCta)

prestamo(nombreSucursal,numPrestamo,importe)

prestatario(nombreCliente,numPrestamo)

Encontrar la información de todos los préstamos realizados en la sucursal “copilco”

Ejemplo



Determinar el nombre de los clientes que viven en Guanajuato

Ejemplo



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

Ejemplo



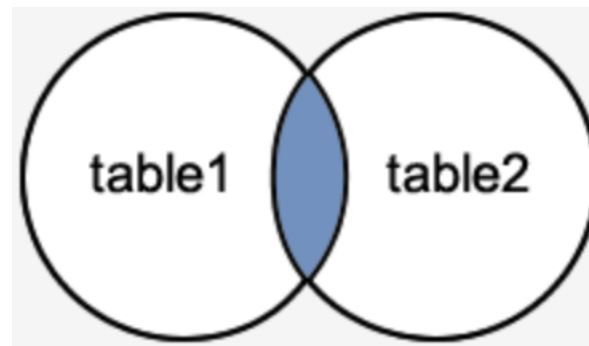
Relación de clientes que tienen abierta una cuenta pero no tienen ninguna de préstamo

Ejemplo



Nombre de los clientes con préstamo mayor a 5000 pesos

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



inner

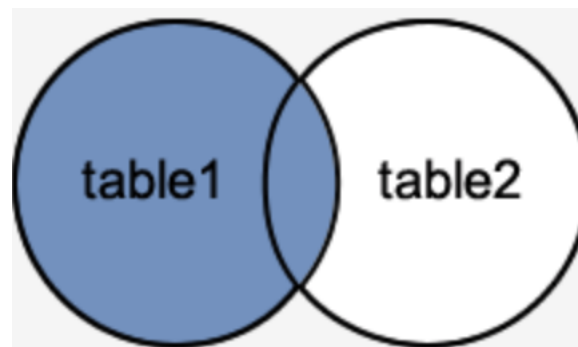
SELECT columns

FROM table

INNER JOIN table2

ON table1.column = table2.column;

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



left outer

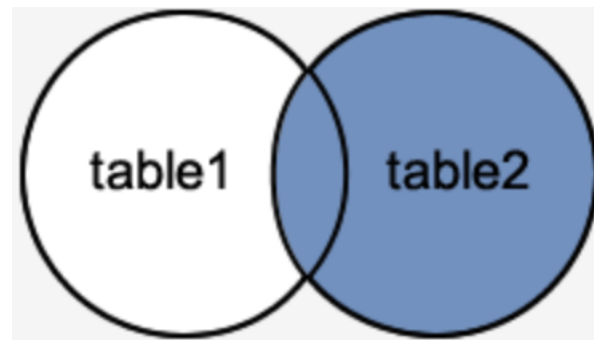
SELECT columns

FROM table1

LEFT JOIN table2

ON table1.column = table2.column;

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



right outer

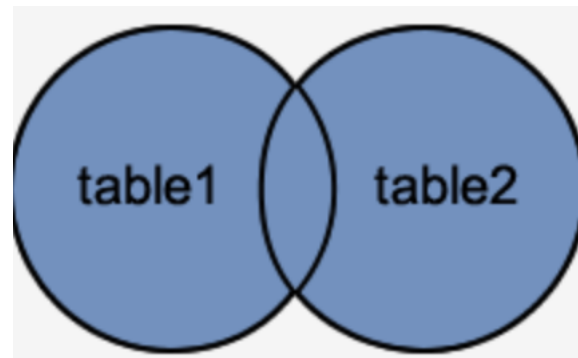
SELECT columns

FROM table1

RIGHT JOIN table2

ON table1.column = table2.column;

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

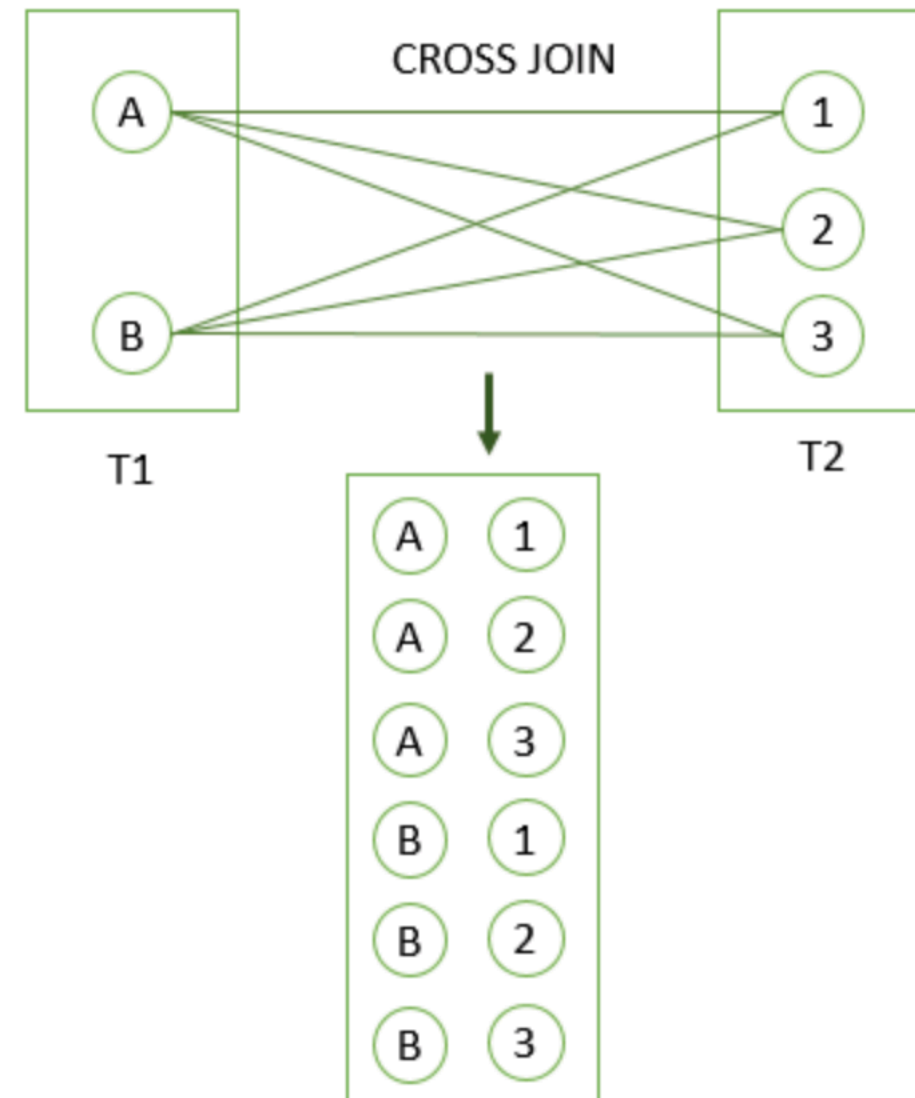
FULL OUTER JOIN table2

ON table1.column = table2.column;

Producto cartesiano entre dos tablas. No requiere condición alguna.

cross

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 ;

Operadores



+

-

*

/

%

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.

lógicos

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 $18 > \text{ANY}(19,33,23,21,17)$

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

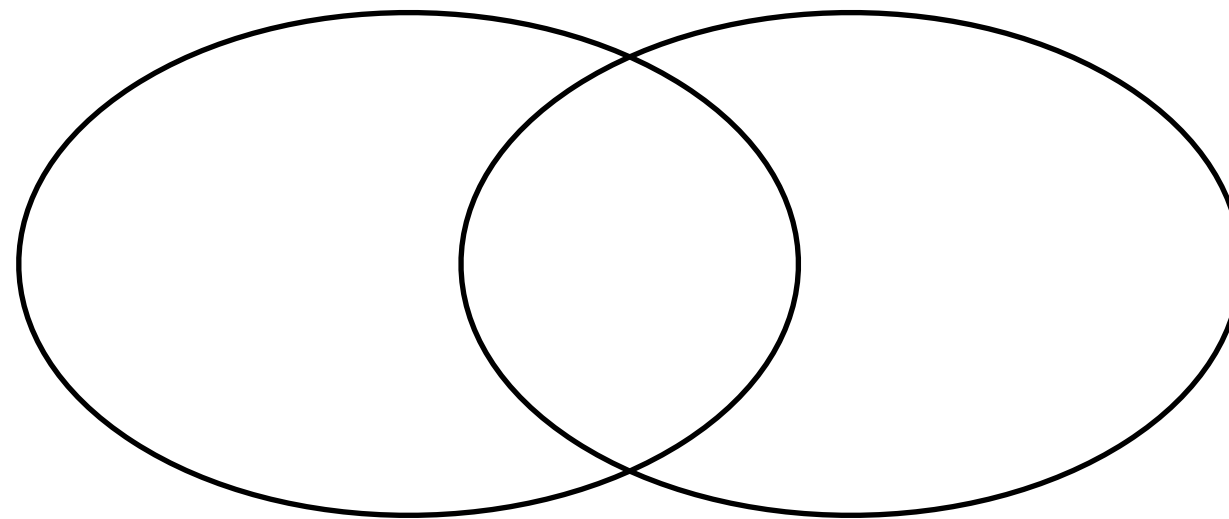
id_Asesor	nombre_Asesor
as-1	Jorge Campos
as-2	Laura Sandoval
as-3	Adolfo Millan
as-4	Fernando Arreola

¿Qué notan?

Caso de uso: Joins



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



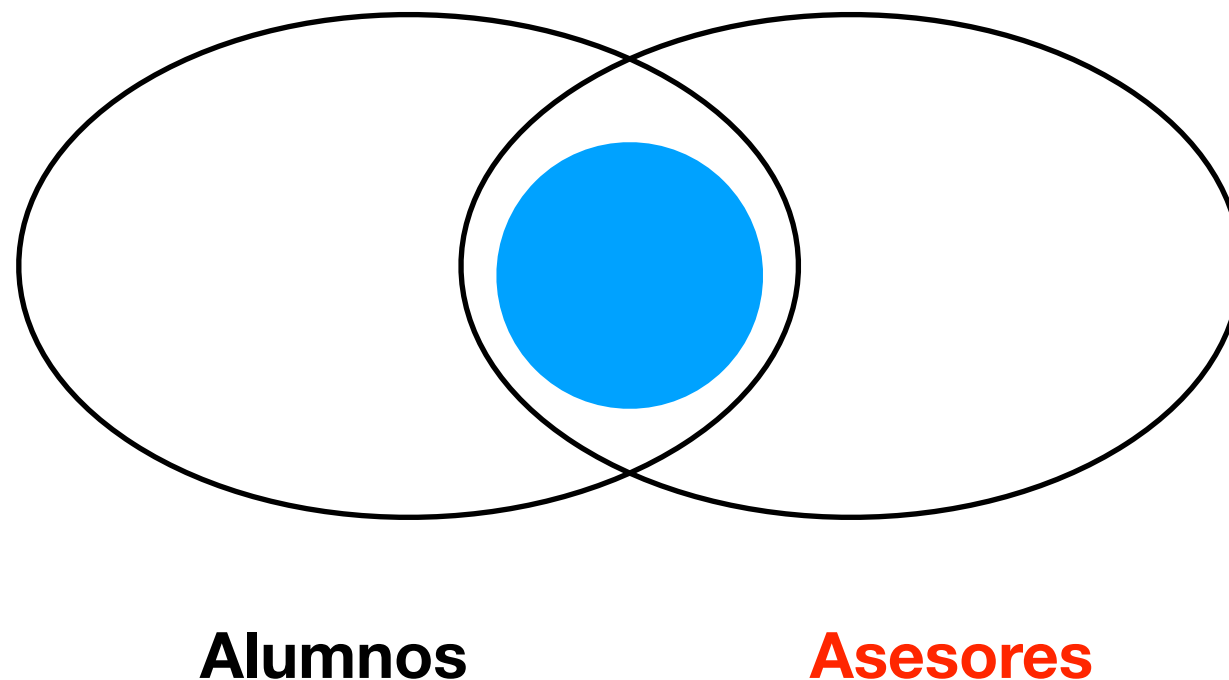
Alumnos

Asesores

Caso de uso: Joins



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



Caso de uso: Joins

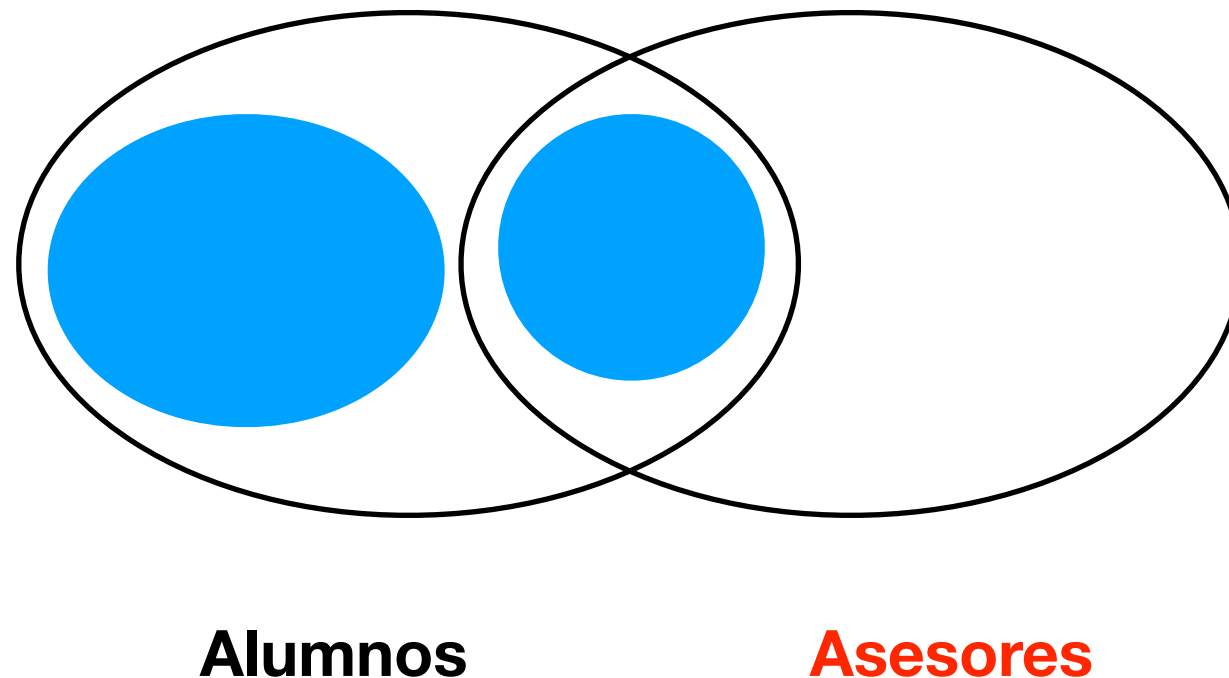


```
select nombre_Alumno, nombre_Asesor  
      FROM estudiante es  
     INNER JOIN asesor ase  
    ON es.id_asesor = ase.id_asesor;
```

Caso de uso: Joins



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



Caso de uso: Joins

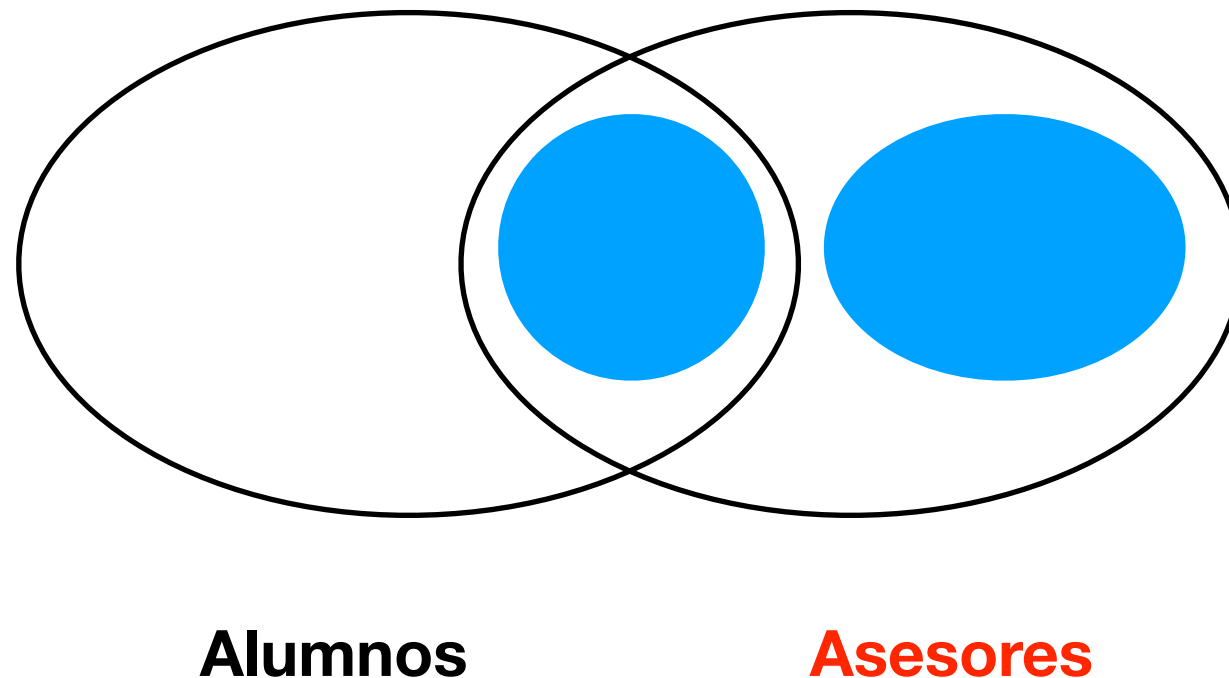


```
Select nombre_Alumno, nombre_Asesor  
      From alumno AL  
left Join asesor ASE on ASE.id_asesor=AL.id_asesor
```

Caso de uso: Joins



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



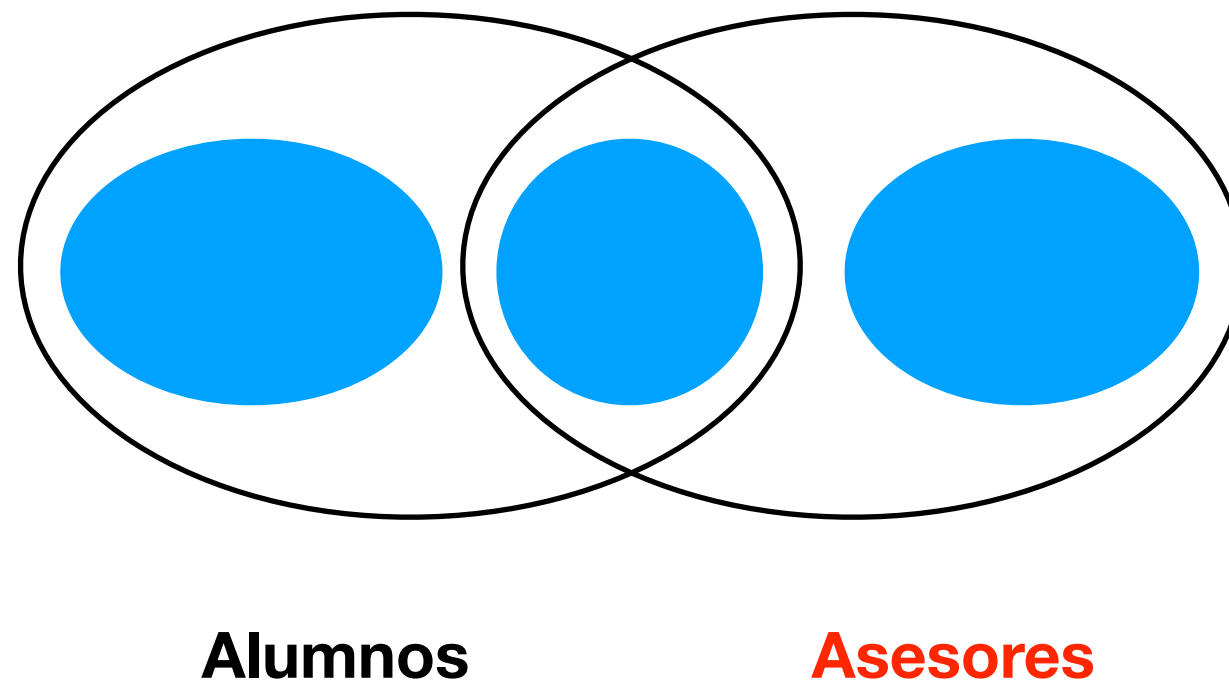
Caso de uso: Joins



```
Select nombre_Alumno, nombre_Asesor  
From alumno AL  
RIGHT Join asesor ASE on ASE.id_asesor=AL.id_asesor
```

Caso de uso: Joins

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.



Caso de uso: Joins

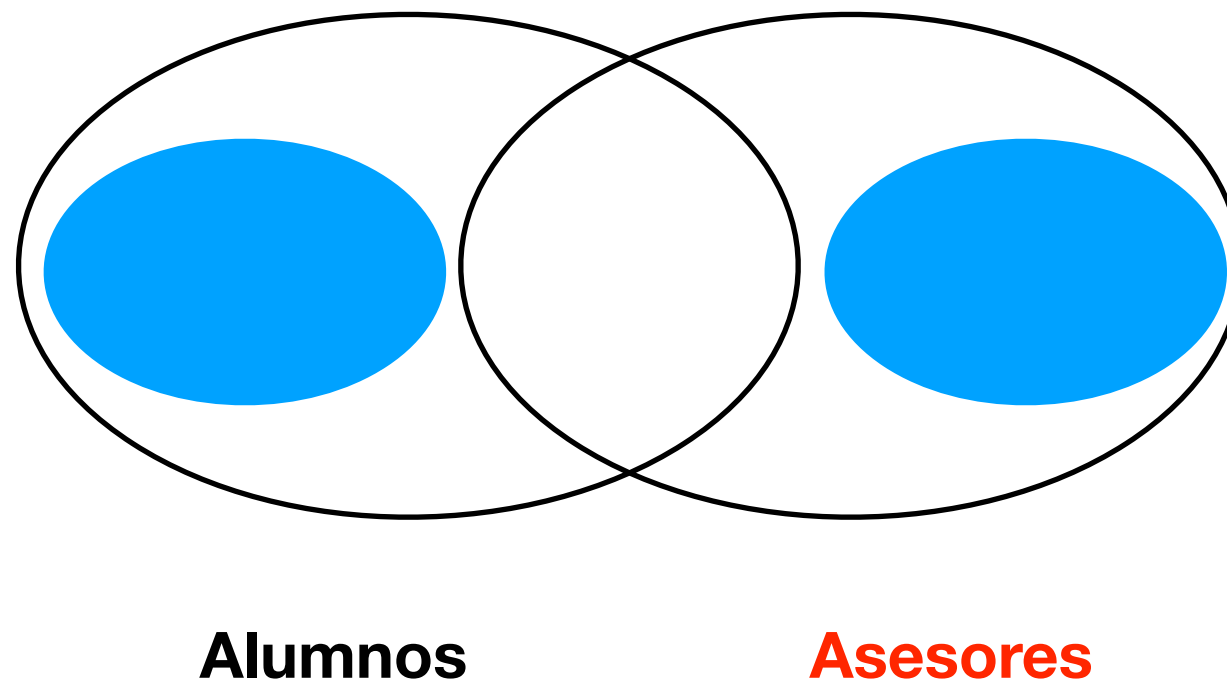


```
SELECT nombre_Alumno, nombre_Asesor  
      FROM estudiante es  
      FULL OUTER JOIN asesor ase  
      ON es.id_Asesor = ase.id_Asesor;
```

Caso de uso: Joins



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



Caso de uso: Joins

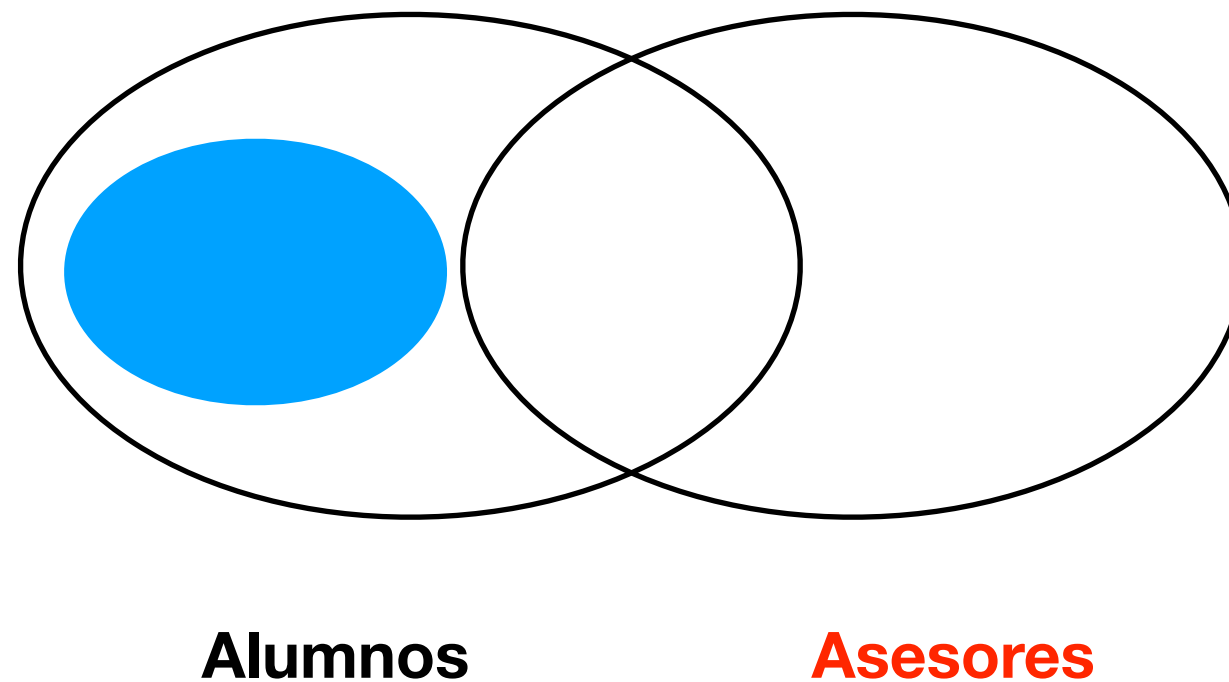


```
select nombre_alumno, nombre_asesor  
      from alumno a  
      full outer join asesor ase  
      on a.id_asesor = ase.id_asesor  
where a.id_asesor is null or ase.id_asesor is null;
```

Caso de uso: Joins



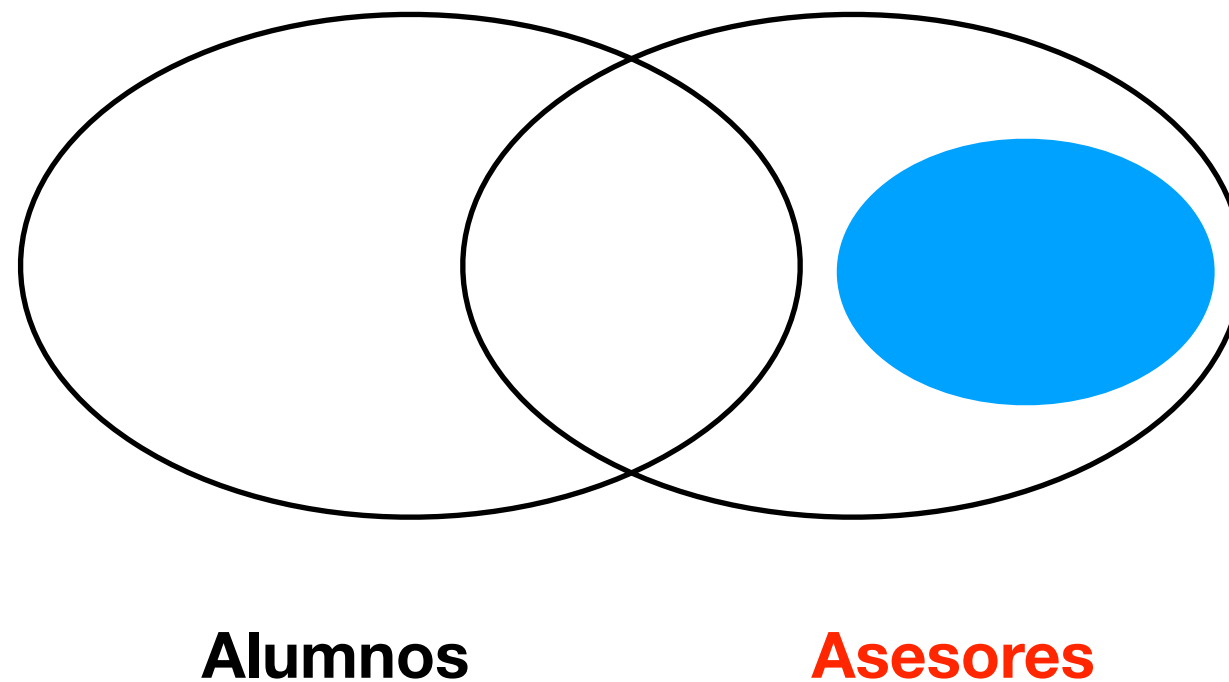
Se desea conocer aquellos alumnos sin asesor.
Interesa el nombre del alumno. Emplear joins.



Caso de uso: Joins



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



Investigar (casos de uso, restricciones, ejemplos):

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

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.

Es una sentencia SELECT que aparece en la definición de otra sentencia SELECT, a la que denominamos consulta principal.

En la cláusula SELECT:

Generalmente es para obtener la información agregada de algún dato dentro de una tabla

Restricción: La subconsulta no puede regresar más de un valor

En la cláusula FROM:

Permite obtener una serie de filas y columnas, basadas en el resultado de la subconsulta, que podemos tratar como una tabla.

En un join:

Permite obtener una serie de filas y columnas, basadas en el resultado de la subconsulta, que podemos tratar como una tabla para emplearla como operando según sea el caso.

En la cláusula WHERE/HAVING:

La subconsulta fungirá como operando para la condición. Puede aplicarse de dos formas:

- Directamente
- Dentro de algún operador lógico (IN, ANY, ALL, EXISTS)

Correlacionada:

La consulta principal y subconsultas extraen datos de la misma tabla.