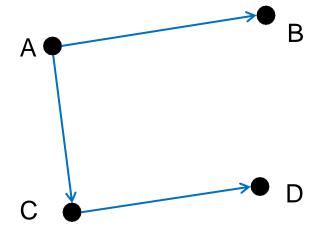


ANÁLISIS Y DISEÑO LÓGICO DE SISTEMAS

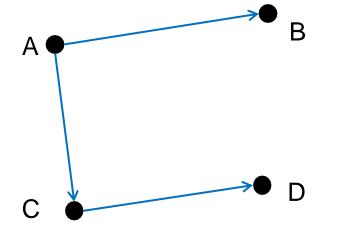
Noviembre 2023

Luis E.Canales C. lcanales@utalca.cl

¡Self Joins se puede usar para encontrar rutas en un grafo!



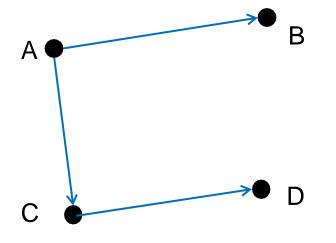
start	end
Α	В
Α	С
С	D



start	end
А	В
А	С
С	D

SELECT	*			
FROM	Aristas	e1.	Aristas	e2

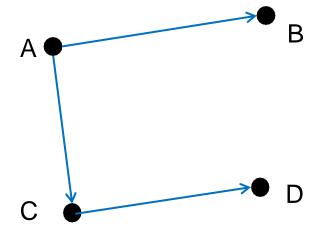
e1.start	e1.end	e2.start	e2.end
Α	В	Α	В
Α	В	Α	C
Α	В	C	D
Α	С	Α	В
Α	С	Α	C
Α	C	C	D
C	D	Α	В
C	D	Α	C
C	D	C	D



start	end
А	В
Α	С
С	D

SELECT	*	
FROM	Aristas e1, Aristas	e2
WHERE	e1.end = e2.start	

e	1.start	e1.end	e2.start	e2.end
Α		В	Α	В
Α		В	Α	C
Α		В	C	D
Α		C	Α	В
Α		С	Α	C
Α		C	C	D
C		D	Α	В
C		D	Α	C
C		D	C	D

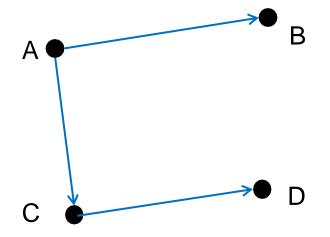


start	end
А	В
Α	С
С	D

SELECT	*			
FROM	Aristas	e1,	Aristas	e2
WHERE	e1 end =	= \triangle 2	start	

e1.start	e1.end	e2.start	e2.end
Α	В	Α	В
Α	В	Α	C
Α	В	С	D
Α	C	Α	В
Α	С	Α	C
Α	C	C	D
C	D	Α	В
C	D	Α	C
C	D	C	D

Aristas(start, end)



start	end
А	В
Α	С
С	D

SELECT e1.start, e2.end
FROM Aristas As e1, Aristas AS e2
WHERE e1.end = e2.start

e1.start e2.end

- Queremos un join a los máximos de cada trabajo
 - La técnica GROUP BY fue interesante
 - Anteriormente sugerimos que podemos
 - Primero, calcular el máximo y luego el join

UserID	Nombre	Trabajo	Salario	Máximo
123	Juan	Contador	500000	600000
345	Aline	Contador	600000	600000
567	Magda	Profesora	900000	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	1000000

Retorna a la persona (o personas) con el salario más alto para cada tipo de trabajo

UserID	Nombre	Trabajo	Salario	Máximo
123	Juan	Contador	500000	600000
345	Aline	Contador	600000	600000
567	Magda	Profesora	900000	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	1000000

Retorna a la persona (o personas) con el salario más alto para cada tipo de trabajo

```
SELECT S1.Nombre, MAX(S2.Salario)
FROM Sueldos AS S1, Sueldos AS S2
WHERE S1.Trabajo = S2.Trabajo
GROUP BY S2.Trabajo, S1.Salario, S1.Nombre
HAVING S1.Salario = MAX(S2.Salario)
```

SELECT S1.Nombre, MAX(S2.Salario)

FROM Sueldos AS S1, Sueldos AS S2

WHERE S1.Trabajo = S2.Trabajo

GROUP BY S2.Trabajo, S1.Salario, S1.Nombre

HAVING S1.Salario = MAX(S2.Salario)

Join sobre grupo de atributos

UserID	Nombre	Trabajo	Salario	UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000	123	Juan	Contador	500000
123	Juan	Contador	500000	345	Aline	Contador	600000
345	Aline	Contador	600000	345	Aline	Contador	600000
345	Aline	Contador	600000	123	Juan	Contador	500000
567	Magda	Profesora	900000	567	Magda	Profesora	900000
567	Magda	Profesora	900000	789	Diana	Profesora	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	789	Diana	Profesora	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	567	Magda	Profesora	900000

```
SELECT S1.Nombre, MAX(S2.Salario)
```

FROM Sueldos AS S1, Sueldos AS S2

WHERE S1.Trabajo = S2.Trabajo

GROUP BY S2. Trabajo, S1. Salario, S1. Nombre

HAVING S1.Salario = MAX(S2.Salario)

Grupo de atributos adicionales

UserID	Nombre	Trabajo	Salario	UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000	123	Juan	Contador	500000
123	Juan	Contador	500000	345	Aline	Contador	600000
345	Aline	Contador	600000	345	Aline	Contador	600000
345	Aline	Contador	600000	123	Juan	Contador	500000
567	Magda	Profesora	900000	567	Magda	Profesora	900000
567	Magda	Profesora	900000	789	Diana	Profesora	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	789	Diana	Profesora	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	567	Magda	Profesora	900000

```
SELECT S1.Nombre, MAX(S2.Salario)
  FROM Sueldos AS S1, Sueldos AS S2
  WHERE S1.Trabajo = S2.Trabajo
  GROUP BY S2.Trabajo, S1.Salario, S1.Nombre
  HAVING S1.Salario = MAX(S2.Salario)
```

Grupo de atributos adicionales

UserID	Nombre	Trabajo	Salario	UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000	123	Juan	Contador	500000
123	Juan	Contador	500000	345	Aline	Contador	600000
345	Aline	Contador	600000	345	Aline	Contador	600000
345	Aline	Contador	600000	123	Juan	Contador	500000
567	Magda	Profesora	900000	567	Magda	Profesora	900000
567	Magda	Profesora	900000	789	Diana	Profesora	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	789	Diana	Profesora	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	567	Magda	Profesora	900000

```
SELECT S1.Nombre, MAX(S2.Salario)
  FROM Sueldos AS S1, Sueldos AS S2
  WHERE S1.Trabajo = S2.Trabajo
  GROUP BY S2.Trabajo, S1.Salario, S1.Nombre
  HAVING S1.Salario = MAX(S2.Salario)
```

UserID	Nombre	Trabajo	Salario	UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000	123	Juan	Contador	500000
123	Juan	Contador	500000	345	Aline	Contador	600000
345	Aline	Contador	600000	345	Aline	Contador	600000
345	Aline	Contador	600000	123	Juan	Contador	500000
567	Magda	Profesora	900000	567	Magda	Profesora	900000
567	Magda	Profesora	900000	789	Diana	Profesora	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	789	Diana	Profesora	1000000
789	Diana	Profesora	1000000	567	Magda	Profesora	900000

```
SELECT S1.Nombre, MAX(S2.Salario)
   FROM Sueldos AS S1, Sueldos AS S2
  WHERE S1.Trabajo = S2.Trabajo
   GROUP BY S2.Trabajo, S1.Trabajo, S1.Nombre
   HAVING S1.Salario = MAX(S2.Salario)
Podemos calcular
ila misma pregunta!
                WITH MaxSalario AS
                     (SELECT S1.Trabajo AS Trabajo,
                               MAX(S1.Salario) AS Salario
                               FROM Sueldos AS S1
                               GROUP BY S1.Trabajo)
                SELECT S.Nombre, S.Salario
                       FROM Sueldos AS S, MaxSalario AS MS
                       WHERE S.Trabajo = MS.Trabajo AND
                               S.Salario = MS.Salario
```

MaxSalario

Trabajo	Salario
Contador	600000
Profesora	1000000

Resultado intermedio útil!

```
WITH MaxSalario AS
```

(SELECT S1.Trabajo AS Trabajo, MAX(S1.Salario) AS Salario FROM Sueldos AS S1 GROUP BY S1.Trabajo)

SELECT S.Nombre, S.Salario
FROM Sueldos AS S, MaxSalario AS MS
WHERE S.Trabajo = MS.Trabajo AND
S.Salario = MS.Salario

```
WITH MaxSalario AS

(SELECT S1.Trabajo AS Trabajo,

MAX(S1.Salario) AS Salario

FROM Sueldos AS S1

GROUP BY S1.Trabajo)
```

SELECT S.Nombre, S.Salario

FROM Sueldos AS S, MaxSalario AS MS
WHERE S.Trabajo = MS.Trabajo AND
S.Salario = MS.Salario

Sueldos

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

Trabajo	Salario
Contador	600000
Profesora	1000000

```
WITH MaxSalario AS

(SELECT S1.Trabajo AS Trabajo,

MAX(S1.Salario) AS Salario

FROM Sueldos AS S1

GROUP BY S1.Trabajo)

SELECT S.Nombre, S.Salario

FROM Sueldos AS S, MaxSalario AS MS

WHERE S.Trabajo = MS.Trabajo AND Join Predicado

S.Salario = MS.Salario
```

Sueldos

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

Trabajo	Salario
Contador	600000
Profesora	1000000

```
WITH MaxSalario AS
```

```
(SELECT S1. Trabajo AS Trabajo,
```

MAX(S1.Salario) AS Salario

FROM Sueldos AS S1
GROUP BY S1.Trabajo)

SELECT S.Nombre, S.Salario

FROM Sueldos AS S, MaxSalario AS MS

WHERE S.Trabajo = MS.Trabajo AND

S.Salario = MS.Salario

Selección Predicado

Sueldos

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

Trabajo	Salario
Contador	600000
Profesora	1000000

WITH MaxSalario AS

(SELECT S1. Trabajo AS Trabajo,

MAX(S1.Salario) AS Salario

FROM Sueldos AS S1
GROUP BY S1.Trabajo)

SELECT S.Nombre, S.Salario

FROM Sueldos AS S, MaxSalario AS MS

WHERE S.Trabajo = MS.Trabajo AND

S.Salario = MS.Salario

Resolver un subproblema puede hacerle la vida más fácil

Sueldos

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

Trabajo	Salario
Contador	600000
Profesora	1000000

Algo más sobre Subqueries

- Las subconsultas pueden interpretarse como valores únicos o como relaciones enteras
 - Un solo valor (una relación 1x1) se puede retornar como parte de una tupla
 - Una relación puede ser:
 - Se utiliza como entrada para otra consulta.
 - Se verificó la contención de un valor

Operaciones de Conjuntos

- **SQL imita** la teoría de conjuntos de muchas maneras
- Bag = duplicados permitidos
- UNION (TODOS) → conjunto union (bag union)
- INTERSECT (ALL) → conjunto intersección (bag intersección)
- EXCEPT (TODOS) → conjunto diferencia (bag diferencia)

Operaciones de Conjuntos

 Los operadores de SQL, similares a los de teoría de conjuntos, básicamente combinan dos consultas (no es realmente una subconsulta...)

```
SELECT * FROM T1
UNION
SELECT * FROM T2;
```

- Debe devolver un valor único
- Usos:
 - Calcular un valor asociado

- Debe devolver un valor único
- Usos:
 - Calcular un valor asociado
 - **Ejemplo**: para cada empleado, devuelva su nombre y el salario promedio del trabajo.

- Debe devolver un valor único.
- Usos:
 - Calcular un valor asociado
 - **Ejemplo**: para cada empleado, devuelva su nombre y el salario promedio del trabajo.

Subconsulta correlacionada!

La semántica es que la subconsulta completa se vuelve a calcular **para cada tupla de S**

- Debe devolver un valor único
- Usos:
 - Calcular un valor asociado
 - **Ejemplo**: para cada empleado, devuelva su nombre y el salario promedio del trabajo.

SELECT S.Nombre, (**SELECT** AVG(S1.Salario)

FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

FROM Sueldos AS S

Usei	rID	Nombre	Trabajo	Salario
123		Juan	Contador	500000
345		Aline	Contador	600000
567		Magda	Profesora	900000
789		Diana	Profesora	1000000

SELECT S.Nombre, (**SELECT** AVG(S1.Salario)

FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

FROM Sueldos AS S

Sueldos S

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

SELECT S.Nombre, (SELECT AVG(S1.Salario)

FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

FROM Sueldos AS S

Sueldos S

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

SELECT S.Nombre, (SELECT AVG(S1.Salario)

FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

FROM Sueldos AS S

Sueldos S

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

Sueldos S1

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

55000

SELECT S.Nombre, (**SELECT** AVG(S1.Salario)

FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

FROM Sueldos AS S

Sueldos S

Use	erID	Nombre	Trabajo	Salario
123	3	Juan	Contador	500000
345	5	Aline	Contador	600000
567	7	Magda	Profesora	900000
789)	Diana	Profesora	1000000

55000

SELECT S.Nombre, (**SELECT** AVG(S1.Salario)

FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

FROM Sueldos AS S

Sueldos S

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

55000

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

SELECT S.Nombre, (SELECT AVG(S1.Salario)

FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

FROM Sueldos AS S

Sueldos S

	UserID	Nombre	Trabajo	Salario
	123	Juan	Contador	500000
•	345	Aline	Contador	600000
	567	Magda	Profesora	900000
	789	Diana	Profesora	1000000

Sueldos S1

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

55000

SELECT S.Nombre, (SELECT AVG(S1.Salario)

FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

55000

55000

FROM Sueldos AS S

Sueldos S

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

UserID	Nombre	Trabajo	Salario	
123	Juan	Contador	500000	
345	Aline	Contador	600000	
567	Magda	Profesora	900000	
789	Diana	Profesora	1000000	

SELECT S.Nombre, (**SELECT** AVG(S1.Salario)

FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

FROM Sueldos AS S

UserID	Nombre	Trabajo	Salario	
123	Juan	Contador	500000	55000
345	Aline	Contador	600000	55000
567	Magda	Profesora	900000	95000
789	Diana	Profesora	1000000	

SELECT S.Nombre, (**SELECT** AVG(S1.Salario)

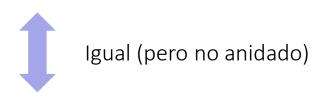
FROM Sueldos AS S1

WHERE S.Trabajo = S1.Trabajo)

FROM Sueldos AS S

UserID	Nombre	Trabajo	Salario	
123	Juan	Contador	500000	55000
345	Aline	Contador	600000	55000
567	Magda	Profesora	900000	95000
789	Diana	Profesora	1000000	95000

Para cada persona, encuentre el salario promedio de su trabajo



```
SELECT S1.Nombre, AVG(S2.Salario)
   FROM Sueldos AS S1, Sueldos AS S2
WHERE S1.Trabajo = S2.Trabajo
GROUP BY S1.Nombre
```

Para cada persona, encuentre la cantidad de autos que conduce

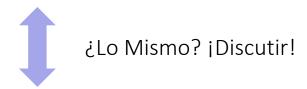
Para cada persona, encuentre la cantidad de autos que conduce

```
SELECT S.Nombre, (SELECT COUNT(R.Car)

FROM Registros AS R

WHERE S.UserID = R.UserID)
```

FROM Sueldos AS S



SELECT S.Nombre, COUNT(R.Car)
 FROM Sueldos AS S, Registros AS R
 WHERE S.UserID = R.UserID
 GROUP BY S.Nombre

Para cada persona, encuentre la cantidad de autos que conduce

FROM Sueldos AS S

¡El caso de 0 recuentos no está cubierto!

```
SELECT S.Nombre, COUNT(R.Car)
FROM Sueldos AS S, Registros AS R
WHERE S.UserID = R.UserID
GROUP BY S.Nombre
```

Para cada persona, encuentre la cantidad de autos que conduce

```
SELECT S.Nombre, (SELECT COUNT(R.Car)

FROM Registros AS R

WHERE S.UserID = R.UserID)
```

FROM Sueldos AS S



Todavía es posible descifrar y desanidar

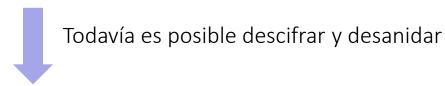
Para cada persona, encuentre la cantidad de autos que conduce

```
SELECT S.Nombre, (SELECT COUNT(R.Car)

FROM Registros AS R

WHERE S.UserID = R.UserID)
```

FROM Sueldos AS S



```
SELECT S.Nombre, COUNT(R.Car)
   FROM Sueldos AS S LEFT OUTER JOIN
   Registros AS R ON S.UserID = R.UserID
   GROUP BY S.Nombre
```

Subqueries en un FROM

- Equivalente a una subquery WITH
- Usos:
 - Resolver subproblemas que luego se pueden unir / evaluar

```
WITH MaxPago AS

(SELECT S1.Trabajo AS Trabajo, MAX(S1.Salario) AS Salario
FROM Sueldos AS S1
GROUP BY S1.Trabajo)

SELECT S.Nombre, S.Salario
FROM Sueldos AS S, MaxPago AS MP
WHERE S.Trabajo = MP.Trabajo AND S.Salario = MP.Salario

FROM Sueldos AS S, (SELECT S1.Trabajo AS Trabajo, MAX(S1.Salario) AS Salario
FROM Sueldos AS S1
GROUP BY S1.Trabajo) AS MP
WHERE S.Trabajo = MP.Trabajo AND S.Salario = MP.Salario
```

Subqueries en WHERE/HAVING

Usos:

- ANY → ∃
- ALL $\rightarrow \forall$

UserID	Nombre	Trabajo	Salario
123	Juan	Contador	500000
345	Aline	Contador	600000
567	Magda	Profesora	900000
789	Diana	Profesora	1000000

UserID	Car	
123	Charger	
567	Civic	
567	Pinto	

- (NOT) IN → (∉) ∈
- (NOT) EXISTS \rightarrow ($\emptyset = ...$) $\emptyset \neq ...$

Encuentra el nombre y el salario de las personas que <u>no conducen</u> automóviles

```
SELECT S.Nombre, S.Salario
FROM Sueldos AS S
WHERE S.UserID NOT IN (SELECT UserID
FROM Registros)
```

```
    SELECT ....... WHERE EXISTS (subquery);
    SELECT ...... WHERE NOT EXISTS (subquery);
    SELECT ...... WHERE attribute IN (subquery);
    SELECT ...... WHERE attribute NOT IN (subquery);
    SELECT ...... WHERE constant > ANY (subquery);
    SELECT ...... WHERE constant > ALL (subquery);
```

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>algunos</u> productos con un precio < 200

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>algunos</u> productos con un precio <200

Cuantificadores existenciales

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>algunos</u> productos con un precio <200

Cuantificadores existenciales

Uso de **EXISTS**: EXISTS (subquery) retorna verdadero iff la cardinalidad de la subquery > 0

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>algunos</u> productos con un precio <200

Cuantificadores existenciales

Uso de IN: Attr IN (subquery) retorna verdadero iff el valor del attr está contenido en la subquery

```
SELECT DISTINCT C.cnombre
FROM Compañia C
WHERE C.cid IN (SELECT P.cid
FROM Producto P
WHERE P.precio < 200)
```

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>algunos</u> productos con un precio <200

Cuantificadores existenciales

Uso de ANY: const > ANY (sub) retorna verdadero si const > valor para al menos un valor en sub

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>algunos</u> productos con un precio <200

Cuantificadores existenciales

Ahora vamos a desanidarlo

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>algunos</u> productos con un precio <200

Cuantificadores existenciales

Ahora vamos a desanidarlo

```
SELECT DISTINCT C.cnombre
FROM Compañia C, Producto P
WHERE C.cid = P.cid and P.precio < 200
```

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>algunos</u> productos con un precio <200

Cuantificadores existenciales

Ahora vamos a desanidarlo

```
SELECT DISTINCT C.cnombre
FROM Compañia C, Producto P
WHERE C.cid = P.cid and P.precio < 200
```

¡Los cuantificadores existenciales son fáciles!



```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas tal que <u>todos</u> sus productos tiene precio < 200

igual que:

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>solo</u> productos con un precio <200

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas tal que <u>todos</u> sus productos tiene precio < 200

igual que:

Encuentre todas las empresas que fabrican <u>solo</u> productos con un precio <200

Cuantificadores universales

¡Los cuantificadores universales son difíciles!



```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas tal que <u>todos</u> sus productos tiene precio < 200

1. Encuentra las otras compañías que hacen <u>algún</u> producto ≥ 200

```
Producto (pnombre, precio, cid) Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas tal que <u>todos</u> sus productos tiene precio < 200

1. Encuentra las otras compañías que hacen <u>algún</u> producto ≥ 200

2. Encuentra todas las compañías tal que todos sus productos tiene precio < 200

```
SELECT DISTINCT C.cnombre

FROM Compañia C

WHERE C.cid NOT IN (SELECT P.cid

FROM Producto P

WHERE P.precio >= 200)
```

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas tal que <u>todos</u> sus productos tiene precio < 200

Cuantificadores universales

Uso de **EXISTS**

```
Producto (pnombre, precio, cid)
Compañia (cid, cnombre, ciudad)
```

Encuentre todas las empresas tal que <u>todos</u> sus productos tiene precio < 200

Cuantificadores universales

Uso de ALL

Subqueries en WHERE/HAVING

- Usos:
- WHERE P.UserID =
- ANY → ∃ R.UserID)
- ALL → A
- (NOT) IN → (∉) ∈
- (NOT) EXISTS \rightarrow ($\emptyset = ...$) $\emptyset \neq ...$

Encuentra el nombre y el salario de las personas que no conducen automóviles

Subqueries en WHERE/HAVING

- Usos:
 - ANY → ∃

 WHERE P.UserID =

 R.UserID)
 - ALL → A
 - (NOT) IN → (∉) ∈
 - (NOT) EXISTS \rightarrow ($\emptyset = ...$) $\emptyset \neq ...$

Encuentra el nombre y el salario de las personas que no conducen automóviles

Codificación de cuantificadores universales

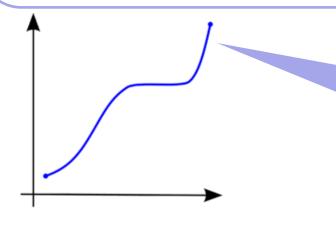
• ¿Podríamos codificar un cuantificador universal con una consulta **SELECT-FROM-WHERE** sin subconsultas o agregados?

Monótona

Una consulta monotónica es aquella que obedece a la siguiente regla donde I y J son instancias de datos y q es una query:

$$I \subseteq J \rightarrow q(I) \subseteq q(J)$$

Eso es para cualquier superconjunto de I, la consulta sobre ese superconjunto debe contener al menos los resultados de la consulta de I.



Las queries monótonas pueden ser similar a las funciones monotónicamente crecientes cuando

Consideramos la cardinalidad de los resultados

Monótona

Una consulta monotónica es aquella que obedece a la siguiente regla donde I y J son instancias de datos y q es una query:

$$I \subseteq J \rightarrow q(I) \subseteq q(J)$$

Eso es para cualquier superconjunto de I, la consulta sobre ese superconjunto debe contener al menos los resultados de la consulta de I.

SELECT S.Nombre, S.Car
FROM Sueldos AS S, Registro AS R
WHERE S.UserID = R.UserID

¿Es esta consulta monótona?

Monótona

Una consulta monotónica es aquella que obedece a la siguiente regla donde I y J son instancias de datos y q es una query:

$$I \subseteq J \to q(I) \subseteq q(J)$$

Eso es para cualquier superconjunto de I, la consulta sobre ese superconjunto debe contener al menos los resultados de la consulta de I.

SELECT S.Nombre, S.Car
FROM Sueldos AS S, Registro AS R
WHERE S.UserID = R.UserID

¿Es esta consulta monótona? Sí!!!

Monótona

Una consulta monotónica es aquella que obedece a la siguiente regla donde I y J son instancias de datos y q es una query:

$$I \subseteq J \to q(I) \subseteq q(J)$$

Eso es para cualquier superconjunto de I, la consulta sobre ese superconjunto debe contener al menos los resultados de la consulta de I.

SELECT S.Nombre, S.Car
FROM Sueldos AS S, Registro AS R
WHERE S.UserID = R.UserID

¿Es esta consulta monótona? Sí!!!

No puedo agregar tuplas a la nómina o Registre eso "Eliminar" un resultado anterior

Monótona

Una consulta monotónica es aquella que obedece a la siguiente regla donde I y J son instancias de datos y q es una query:

$$I \subseteq J \rightarrow q(I) \subseteq q(J)$$

Eso es para cualquier superconjunto de I, la consulta sobre ese superconjunto debe contener al menos los resultados de la consulta de I.

```
SELECT S.Nombre
FROM Sueldos AS S
WHERE S.Salario >= ALL (SELECT Salario
FROM Sueldos)
```

¿Es esta consulta monótona?

Monótona

Una consulta monotónica es aquella que obedece a la siguiente regla donde I y J son instancias de datos y q es una query:

$$I \subseteq J \rightarrow q(I) \subseteq q(J)$$

Eso es para cualquier superconjunto de I, la consulta sobre ese superconjunto debe contener al menos los resultados de la consulta de I.

```
SELECT S.Nombre
FROM Sueldos AS S
WHERE S.Salario >= ALL (SELECT Salario
FROM Sueldos)
```

¿Es esta consulta monótona? NO!!

Monótona

Una consulta monotónica es aquella que obedece a la siguiente regla donde I y J son instancias de datos y q es una query:

$$I \subseteq J \rightarrow q(I) \subseteq q(J)$$

Eso es para cualquier superconjunto de I, la consulta sobre ese superconjunto debe contener al menos los resultados de la consulta de I.

SELECT S.Nombre

FROM Sueldos 7.5 J

Puedo agregar una tupla a Sueldos que tiene un valor de salario más alto que cualquier otro

WHERE S.Salario >= ALL (SELECT Salario

FROM Sueldos)

¿Es esta consulta monótona? NO!!

Monótona

Una consulta monotónica es aquella que obedece a la siguiente regla donde I y J son instancias de datos y q es una query:

$$I \subseteq J \rightarrow q(I) \subseteq q(J)$$

Eso es para cualquier superconjunto de I, la consulta sobre ese superconjunto debe contener al menos los resultados de la consulta de I.

SELECT S.Trabajo, COUNT(*)
FROM Sueldos AS S
GROUP BY S.Trabajo

¿Es esta consulta monótona?

Monótona

Una consulta monotónica es aquella que obedece a la siguiente regla donde I y J son instancias de datos y q es una query:

$$I \subseteq J \rightarrow q(I) \subseteq q(J)$$

Eso es para cualquier superconjunto de I, la consulta sobre ese superconjunto debe contener al menos los resultados de la consulta de I.

SELECT S.Trabajo, COUNT(*)
FROM Sueldos AS S
GROUP BY S.Trabajo

¿Es esta consulta monótona? NO!!

Los agregados generalmente son sensible a cualquier nueva tupla

- Todas las consultas SELECT-FROM-WHERE (sin agregados) son monótonos
- Las queries con cuantificadores universales no son generalmente monótonos
- Debe hacer algo "complejo" si necesita codificar un cuantificador universal

A considerar

- SQL es capaz de reflejar la lógica sobre conjuntos más o menos directamente
- La interpretación interna de consultas anidadas puede estar bastante involucrado
 - Pero nuestro DBMS es capaz de derivar tales interpretaciones automágicamente
- Podemos razonar sobre el poder expresivo de ciertos consultas