

*Corso di Laurea in Ingegneria Gestionale
SAPIENZA Università di Roma
Esercitazioni del corso di Basi di Dati
Prof.ssa Catarci e Prof.ssa Scannapieco*

Anno Accademico 2011/2012

3 – SQL : Interrogazioni

Francesco Leotta

Ultimo aggiornamento : 20/03/2012

SQL : Structured Query Language

- ▶ SQL non è un semplice linguaggio per le interrogazioni...
- ▶ ...ma si divide in 3 sotto-linguaggi :
 - ▶ **DDL (Data Definition Language)** : linguaggio che permette di creare\eliminare\modificare gli oggetti in un database
 - ▶ i comandi DDL definiscono la struttura del Database
 - ▶ **DML (Data Manipulation Language)** : linguaggio che permette di leggere\inserire\modificare\eliminare i dati di un database
 - ▶ **DCL (Data Control Language)** : permette di gestire gli utenti ed i permessi

**Le interrogazioni in SQL
appartengono a DML**

Interrogazione in SQL

- ▶ SQL esprime le interrogazioni in modo *dichiarativo* :
 - si specifica l'obiettivo dell'interrogazione e non il modo in cui ottenerlo.
- ▶ SQL si contrappone all'algebra relazionale, in cui l'interrogazione specifica i passi da compiere per estrarre le informazioni della base di dati.
- ▶ L'interrogazione SQL viene passata all'*ottimizzatore di interrogazioni* (*query optimizer*), un componente del DBMS che analizza l'interrogazione e ne costruisce una versione equivalente in un linguaggio procedurale interno al DBMS.
- ▶ **NOTA BENE** : **Esistono molti modi diversi per esprimere un'interrogazione in SQL.**
 - Il programmatore dovrà effettuare una scelta non basandosi sull'efficienza, bensì su caratteristiche come la leggibilità e la modificabilità dell'interrogazione.

SQL : Alcune Notazioni

- ▶ Notazione utilizzata per specificare la sintassi dei comandi:
 - ▶ Le parentesi quadre [] indicano che il termine contenuto al suo interno è opzionale, ovvero può non comparire o comparire una sola volta
 - ▶ Le parentesi graffe { } indicano che il termine racchiuso può non comparire o essere ripetuto un numero arbitrario di volte
 - ▶ Le barre verticali | indicano che deve essere scelto uno tra i termini separati dalle barre
 - ▶ Le parentesi tonde () dovranno essere intese sempre come termini del linguaggio SQL e non come simboli per la definizione della grammatica

Sintassi base delle interrogazioni in SQL

```
SELECT [DISTINCT] listaAttributi  
FROM listaTabelle  
[WHERE condizione]
```

- ▶ L'interrogazione SQL seleziona, tra le righe che appartengono al **prodotto cartesiano** delle tabelle elencate nella clausola **FROM**, quelle che soddisfano le condizioni espresse nell'argomento della clausola **WHERE**.
- ▶ Il risultato di un'interrogazione SQL è **una tabella** le cui colonne si ottengono dalla valutazione delle espressioni che appaiono nella clausola **SELECT**.

Valutazione di un interrogazione SQL

```
SELECT [DISTINCT] listaAttributi  
FROM listaTabelle  
[WHERE condizione]
```

- ▶ Un'interrogazione SQL può essere valutata analizzando i comandi che la compongono nel seguente ordine :
 1. *listaTabelle* = lista di tabelle su cui calcolare il risultato.
 2. *condizione* = espressioni booleane ottenute combinando gli operatori di confronto (<, <=, =, <>, >=, >) e gli operatori logici *AND*, *OR*, *NOT*.
 3. *listaAttributi* = lista di colonne che definiscono il risultato.
 - **DISTINCT** = la tabella calcolata non deve contenere duplicati.

1. Clausola **FROM**

Per formulare un'interrogazione che coinvolge righe appartenenti a più di una tabella, si pone come argomento della clausola **FROM** l'insieme di tabelle alle quali si vuole accedere.

```
SELECT distinct Impiegato  
FROM Impiegati, Reparti  
WHERE Impiegato = 'Neri'
```

Impiegati

Impiegato	Codice
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

Il risultato *parziale* consiste nel **prodotto cartesiano** delle tabelle elencate nella clausola **FROM**.

Reparti

Capo	Codice
Mori	A
Bruni	B

Impiegati X Reparti

Impiegato	Codice	Capo	Codice
Rossi	A	Mori	A
Rossi	A	Bruni	B
Neri	B	Mori	A
Neri	B	Bruni	B
Bianchi	B	Mori	A
Bianchi	B	Bruni	B



2. Clausola **WHERE**

```
SELECT distinct Impiegato, Codice  
FROM Impiegati, Reparti  
WHERE Impiegato = 'Neri'
```

Impiegati X Reparti

Impiegato	Codice	Capo	Codice
Rossi	A	Mori	A
Rossi	A	Bruni	B
Neri	B	Mori	A
Neri	B	Bruni	B
Bianchi	B	Mori	A
Bianchi	B	Bruni	B

Sul **prodotto cartesiano** delle tabelle elencate nella clausola **FROM** verranno applicate le condizioni contenute nella clausola **WHERE**.

3. Clausola **SELECT**

La clausola **SELECT** specifica quali attributi faranno parte della tabella risultato.

```
SELECT distinct Impiegato  
FROM Impiegati, Reparti  
WHERE Impiegato = 'Neri'
```

Impiegati X Reparti

Impiegato	Codice	Capo	Codice
Rossi	A	Mori	A
Rossi	A	Bruni	B
Neri	B	Mori	A
Neri	B	Bruni	B
Bianchi	B	Mori	A
Bianchi	B	Bruni	B

Il risultato di un'interrogazione SQL è un **multi-insieme**... se si desidera che la tabella calcolata **non contenga duplicati**, si deve includere la parola chiave *distinct*.



Proiezione e Select

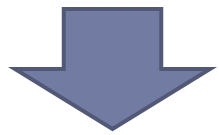
Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Rossi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45

Il risultato di un'interrogazione SQL è un **multiinsieme**... se si desidera che la tabella calcolata **non contenga duplicati**, si deve includere la parola chiave *distinct*.

ESERCIZIO :Estrarre cognome e dipartimento di tutti gli impiegati

$\Pi_{Cognome, Filiale}$ (Impiegato)



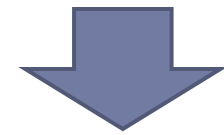
Cognome	Dipart
Rossi	Amministrazione
Bianchi	Produzione
Neri	Distribuzione

SELECT cognome, filiale
FROM Impiegati



Cognome	Dipart
Rossi	Amministrazione
Bianchi	Produzione
Rossi	Amministrazione
Neri	Distribuzione

SELECT distinct cognome, filiale
FROM Impiegati



Cognome	Dipart
Rossi	Amministrazione
Bianchi	Produzione
Neri	Distribuzione

Select *

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Come argomento della clausola **SELECT** può anche comparire il carattere speciale * (asterisco), che rappresenta la selezione di tutti gli attributi delle tabelle elencate nella clausola **FROM**.

ESERCIZIO :Estrarre tutte le informazioni degli impiegati di cognome “Rossi”

```
SELECT *  
FROM Impiegato  
WHERE Cognome='Rossi'
```



Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80

Ridenominazione

Ogni colonna del risultato può essere ridenominata con un *Alias*

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre lo Stipendio (e ri-denominarlo come “Salario”) degli impiegati di cognome “Rossi”

```
SELECT StipAnn AS Salario  
FROM Impiegato  
WHERE Cognome='Rossi'
```



Salario

45

80

Se non vi fossero impiegati di cognome “Rossi”, l’interrogazione restituirebbe un insieme vuoto...in questo caso vengono restituite tante righe quanti sono gli impiegati di cognome “Rossi”.

AS : operatore di ridenominazione.
Consente di ridenominare gli attributi del risultato.



Ridenominazione

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

Nella clausola **SELECT** possono comparire generiche espressioni sul valore degli attributi di ciascuna riga selezionata

ESERCIZIO :Estrarre lo stipendio mensile dell'impiegato di cognome "Bianchi"

```
SELECT StipAnn/12 AS StipendioMensile  
FROM Impiegato  
WHERE Cognome='Bianchi'
```



StipendioMensile

3

Convenzioni sui nomi

- ▶ Per evitare ambiguità, ogni nome di attributo è composto da
NomeTabella.NomeAttributo
- ▶ Quando l'ambiguità non sussiste, si può omettere la parte
NomeTabella

```
SELECT persone.nome, persone.reddito  
FROM persone  
WHERE persone.eta<30
```

si può scrivere come:

```
SELECT nome, reddito  
FROM persone  
WHERE eta<30
```

Variabili di range

Anche le tabelle nella clausola FROM possono essere ridenominate con un *Alias*

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre i nomi e i cognomi degli

Impiegati e le Città in cui lavorano

```
SELECT I.Nome, Cognome, Città  
FROM Impiegato AS I, Dipartimento AS D  
WHERE Dipart=D.Nome
```

Per evitare ambiguità tra attributi aventi lo stesso nome in tabelle diverse, si possono anche utilizzare le *variabili di range*

Nome	Cognome	Città
Mario	Rossi	Milano
Carlo	Bianchi	Torino
Giuseppe	Verdi	Milano
Franco	Neri	Roma
Carlo	Rossi	Milano
Lorenzo	Gialli	Milano
Paola	Rosati	Milano
Marco	Franco	Torino

Variabili di range

Per specificare variabili di range, **non è necessario** utilizzare AS

```
SELECT I.Nome, Cognome, Città
FROM Impiegato as I, Dipartimento as D
WHERE Dipart=D.Nome
```

```
SELECT I.Nome, Cognome, Città
FROM Impiegato I, Dipartimento D
WHERE Dipart=D.Nome
```

equivale a

- Le variabili di range possono essere anche utilizzate per disporre di un “duplicato” di una tabella, utile ai fini di un’interrogazione.

ESERCIZIO :Estrarre il cognome degli Impiegati con lo stesso Nome che lavorano in reparti differenti.

```
SELECT I1.Cognome,
FROM Impiegato I1, Impiegato I2
WHERE I1.Nome=I2.Nome AND
I1.Reparto <> I2.Reparto
```

I1

Nome	Cognome	Reparto
Mario	Rossi	A
Mario	Bianchi	B
Gianni	Verdi	A

I2

Nome	Cognome	Reparto
Mario	Rossi	A
Mario	Bianchi	B
Gianni	Verdi	A

Cognome

Rossi

Bianchi

NOT, AND, OR

La clausola **WHERE** ammette come argomento un'espressione booleana costruita combinando predicati semplici con gli operatori **AND, OR** e **NOT**

Ciascun predicato semplice usa gli operatori =, <>, <, <=, >, >= per **confrontare da un lato un'espressione costruita a partire dai valori degli attributi per la riga, e dall'altro un valore costante o un'altra espressione**

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre il nome ed il cognome degli Impiegati che lavorano nel dipartimento Amministrazione ed hanno stipendio maggiore di 70

```
SELECT Nome,Cognome
FROM Impiegato
WHERE Dipart = 'Amministrazione'
AND StipAnn > 70
```



Nome	Cognome
------	---------

NOT, AND, OR

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre i nomi degli Impiegati di cognome “Rossi” che lavorano nei dipartimenti Amministrazione o Produzione

```
SELECT Nome
FROM Impiegato
WHERE Cognome='Rossi' AND
(Dipart = 'Amministrazione' OR
Dipart = 'Produzione')
```



Nome
Mario

ATTENZIONE : in SQL l'AND e l'OR **hanno la stessa priorità** (mentre il NOT ha **priorità maggiore** rispetto ad entrambe). Conviene esplicitare l'ordine di valutazione degli operatori **mediante parentesi**

Esercizio

- ▶ Calcolare la tabella ottenuta dalla tabella **persone** selezionando solo le persone con reddito tra 20 e 30, aggiungendo al risultato un attributo che ha, in ogni tupla, lo stesso valore dell'attributo **reddito**.
- ▶ Mostrare il risultato dell'interrogazione.

Persone

Nome	Eta	Reddito
------	-----	---------

Soluzione Esercizio

```
SELECT nome, eta, reddito, reddito AS ancoraReddito  
FROM Persone  
WHERE Reddito >= 20 AND Reddito <= 30
```



Nome	Eta	Reddito	ancoraReddito
------	-----	---------	---------------

Like

SQL mette a disposizione un ulteriore operatore *like* per il confronto fra stringe.

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

<u>Nome</u>	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre gli Impiegati con un nome che comincia una “m” e che ha la coppia di caratteri “rc” in penultima posizione

```
SELECT *  
FROM Impiegato  
WHERE Nome LIKE 'm%rc_'
```

Il carattere _ rappresenta un confronto con un carattere arbitrario, mentre % rappresenta un confronto con una stringa di lunghezza arbitraria (eventualmente nulla)

Gestione dei valori nulli

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	NULL

Per selezionare o meno i termini con i valori NULL, SQL fornisce il predicato **IS [NOT] NULL**

Di default, la condizione espressa nella **WHERE** è vera solo per valori **NON NULLI**

ESERCIZIO :Estrarre gli Impiegati la cui età potrebbe essere maggiore di 70

```
SELECT *  
FROM Impiegato  
WHERE Eta>70 or Eta IS NULL
```

Stessa interrogazione
espressa in algebra
relazionale

```
 $\sigma_{\text{Età}>70 \text{ OR } \text{Età IS NULL}}(\text{Impiegato})$ 
```

Esercizio

- ▶ Calcolare la tabella ottenuta dalla tabella **impiegato** selezionando solo quelli delle filiali di Roma e Milano, proiettando i dati sull'attributo **stipendio**, ed aggiungendo un attributo che ha, in ogni tupla, il valore doppio dell'attributo **stipendio**.
- ▶ Mostrare il risultato dell'interrogazione.

Impiegato

matricola	cognome	filiale	stipendio
-----------	---------	---------	-----------

Soluzione Esercizio

```
SELECT stipendio, stipendio*2 AS stipendiobis  
FROM Impiegati  
WHERE Filiale = 'Milano' OR Filiale = 'Roma'
```



stipendio

stipendioBis

Interpretazione formale delle interrogazioni SQL

- ▶ E' possibile costruire una corrispondenza tra le interrogazioni SQL ed equivalenti interrogazioni espresse in algebra relazionale.
- ▶ Date le relazioni: **R1(A1,A2)** e **R2(A3,A4)**
la semantica della query :

```
SELECT R1.A1, R2.A4  
FROM R1, R2  
WHERE R1.A2 = R2.A3
```

si può descrivere in termini di :

- prodotto cartesiano (**from**)
- selezione (**where**)
- proiezione (**select**)

Sarebbe possibile mostrare una tecnica per tradurre ogni interrogazione SQL in un'equivalente interrogazione in algebra relazionale

$$\Pi_{A1,A4} (\sigma_{A2=A3} (R1 \bowtie R2))$$

Esercizio

- ▶ Si supponga di disporre di una tabella **Persone** e di una tabella **Paternità**. Sia l'attributo **padre** che l'attributo **figlio** sono legati da un vincolo di *foreign key* verso **Persone.nome**.
- ▶ Mostrare in SQL e in Algebra Relazionale i padri di persone che guadagnano più di 20 milioni.

Persone

nome	reddito
------	---------

Paternità

padre	figlio
-------	--------

Soluzione Esercizio

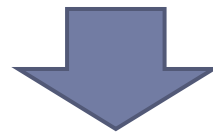
Persone

nome	reddito
------	---------

Paternità

padre	figlio
-------	--------

```
SELECT distinct Paternità.padre
FROM Persone, Paternità
WHERE Paternità.figlio = Persone.nome AND
      Persone.reddito > 20
```



$\Pi_{Padre} (paternità \bowtie_{figlio=nome} (\sigma_{reddito>20}(persone)))$

Esercizio

- ▶ Si supponga di disporre di una tabella **Persone**, di una tabella **Paternità** e di una tabella **Maternità**. L'attributo **padre** e l'attributo **figlio** della tabella **Paternità**, l'attributo **madre** e l'attributo **figlio** della tabella **Maternità** sono legati da un vincolo di *foreign key* verso **Persone.nome**.
- ▶ Mostrare in SQL e in Algebra Relazionale i padri e le madri di ogni persona.

Persone

nome	reddito
------	---------

Paternità

padre	figlio
-------	--------

Maternità

madre	figlio
-------	--------

Soluzione Esercizio

Persone

nome	reddito
------	---------

Paternità

padre	figlio
-------	--------

Maternità

madre	figlio
-------	--------

```
SELECT distinct paternità.figlio, padre, madre  
FROM Maternità, Paternità  
WHERE Paternità.figlio = Maternità.figlio
```

I **JOIN** (e i prodotti cartesiani) si realizzano indicando due o più relazioni nella clausola **FROM**



$(\textit{paternità} \bowtie \textit{maternità})$

Esercizio

- ▶ Si supponga di disporre di una tabella **Persone** e di una tabella **Paternità**. Sia l'attributo **padre** che l'attributo **figlio** sono legati da un vincolo di *foreign key* verso **Persone.nome**.
- ▶ Mostrare in SQL le persone che guadagnano più dei rispettivi padri, mostrando nome e reddito della persona e reddito del padre.

Persone

nome	reddito
------	---------

Paternità

padre	figlio
-------	--------

Soluzione Esercizio

Persone

nome	reddito
------	---------

Paternità

padre	figlio
-------	--------

```
SELECT f.nome, f.reddito, p.reddito  
FROM Persone p, Paternità t, Persone f  
WHERE p.nome = t.padre AND  
        t.figlio = f.nome AND  
        f.reddito > p.reddito
```

JOIN Esplicito

- ▶ Una sintassi alternativa per la specifica dei JOIN permette di distinguere, tra le condizioni che compaiono nell'interrogazione, quelle che rappresentano condizioni di JOIN e quelle che rappresentano condizioni di selezioni fra le righe.

```
SELECT listaAttributi  
FROM Tabella {JOIN AltraTabella ON CondDiJoin}  
[WHERE Altracondizione]
```

- ▶ Mediante questa sintassi la condizione di **JOIN** non compare come argomento della clausola **WHERE**, ma viene spostata invece nell'ambito della clausola **FROM**, associata alle tabelle che vengono coinvolte nel **JOIN**.

JOIN Esplicito - Esempio

- ▶ Mostrare in SQL i padri e le madri di ogni persona.

Persone

nome	reddito
------	---------

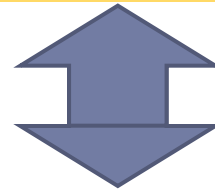
Paternità

padre	figlio
-------	--------

Maternità

madre	figlio
-------	--------

```
SELECT distinct paternità.figlio, padre, madre  
FROM Maternità, Paternità  
WHERE Paternità.figlio = Maternità.figlio
```



```
SELECT distinct paternità.figlio, padre, madre  
FROM Maternità JOIN Paternità ON Paternità.figlio = Maternità.figlio
```

A differenza dell'Algebra Relazionale, in questo caso **vengono mantenuti nel risultato tutti gli attributi su cui viene valutato il JOIN**

JOIN Esplicito - Esempio

- ▶ Mostrare in SQL le persone che guadagnano più dei rispettivi padri, mostrando nome e reddito della persone e reddito del padre.

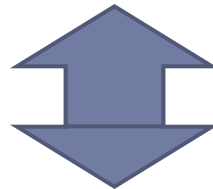
Persone

nome	reddito
------	---------

Paternità

padre	figlio
-------	--------

```
SELECT f.nome, f.reddito, p.reddito  
FROM Persone p, Paternità t, Persone f  
WHERE p.nome = t.padre AND t.figlio = f.nome AND f.reddito > p.reddito
```



```
SELECT distinct paternità.figlio, padre, madre  
FROM Persone p JOIN Paternità t ON p.nome = t.padre  
      JOIN Persone f ON t.figlio=f.nome  
WHERE f.reddito > p.reddito
```

JOIN Naturale

- ▶ In SQL è possibile esprimere anche la condizione di **JOIN naturale**, anche se è un comando poco diffuso.

Paternità

padre	figlio
-------	--------

Maternità

madre	figlio
-------	--------

```
SELECT distinct paternità.figlio, padre, madre  
FROM Maternità, Paternità  
WHERE Paternità.figlio = Maternità.figlio
```

$(\text{paternità} \bowtie \text{maternità})$

Come nel JOIN naturale dell'Algebra Relazionale, viene mantenuto nel risultato solo uno degli attributi su cui viene valutato il JOIN

```
SELECT distinct paternità.figlio, padre, madre  
FROM Maternità NATURAL JOIN Paternità
```

JOIN Esterni

- ▶ La caratteristica dell'operatore di JOIN è di “tralasciare” le tuple di una relazione che non hanno controparte nell'altra.
- ▶ In alcuni casi ciò può portare ad omettere informazioni rilevanti.

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Mori

Alcune tuple vengono tagliate fuori dal JOIN

- ▶ Il join esterno estende, con valori nulli, le tuple che verrebbero tagliate fuori da un join (interno). Esiste in tre versioni:
 - ▶ **sinistro**: mantiene tutte le tuple del primo operando, estendendole con valori nulli, se necessario
 - ▶ **destro**: ... del secondo operando ...
 - ▶ **completo**: ... di entrambi gli operandi ...

JOIN Esterno Sinistro

Impiegati

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

Reparti

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

Impiegati JOIN_{LEFT} Reparti

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Mori
Rossi	A	NULL

mantiene tutte le tuple del primo operando, estendendole con valori nulli, se necessario

```
SELECT Impiegato, Reparto, Capo  
FROM Impiegati I LEFT JOIN Reparti R  
ON I.Reparto = R.Reparto
```

JOIN Esterno Destro

Impiegati

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

Reparti

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

Impiegati JOIN_{RIGHT} Reparti

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Mori
NULL	C	Bruni

mantiene tutte le tuple del secondo operando, estendendole con valori nulli, se necessario

```
SELECT Impiegato, Reparto, Capo  
FROM Impiegati I RIGHT JOIN Reparti R  
                                  ON I.Reparto = R.Reparto
```

JOIN Esterno Completo

Impiegati

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

Reparti

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

Impiegati JOIN_{FULL} Reparti

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Mori
Rossi	A	NULL
NULL	C	Bruni

mantiene tutte le tuple di entrambi gli operandi, estendendole con valori nulli, se necessario

```
SELECT Impiegato, Reparto, Capo
FROM Impiegati I FULL JOIN Reparti R
ON I.Reparto = R.Reparto
```

Il comando ORDER BY

- ▶ Una relazione è costituita da un insieme non ordinato di tuple. Nell'uso reale delle basi di dati sorge spesso il bisogno di costruire un ordine sulle righe delle tabelle.
- ▶ SQL permette di specificare un ordinamento sulle righe del risultato di un'interrogazione tramite la clausola **ORDER BY**

```
ORDER BY AttrDiOrdinamento [ASC | DESC]  
{, AttrDiOrdinamento [ASC | DESC] }
```

- *le righe vengono ordinate in base al primo attributo nell'elenco*
- *per righe che hanno lo stesso valore dell'attributo, si considerano i valori degli attributi successivi in sequenza*
- *l'ordine degli attributi può essere ascendente o discendente, a seconda che si usi il qualificatore ASC o DESC (se il qualificatore è omissso, si assume un ordinamento ASC)*

ORDER BY

Impiegato

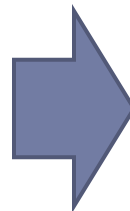
Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre nome e cognome degli impiegati che lavorano in Amministrazione, in ordine alfabetico di nome e cognome

```
SELECT Nome,Cognome
FROM Impiegato
WHERE Dipart='Amministrazione'
ORDER BY Nome, Cognome
```



Nome	Cognome
Giuseppe	Verdi
Mario	Rossi
Paola	Rosati

Ordinamento ascendente per *Nome* e *Cognome*. Prima vengono ordinati i valori contenuti in *Nome*.

Successivamente, per righe che hanno lo stesso valore in *Nome*, si ordinano i valori di *Cognome*

Operatori Aggregati

- ▶ Gli operatori aggregati costituiscono una delle più importanti estensioni di SQL rispetto all'Algebra Relazionale.
- ▶ In Algebra Relazionale tutte le condizioni vengono valutate su una tupla alla volta, indipendentemente da tutte le altre.
- ▶ Spesso nei contesti reali viene però richiesto di valutare proprietà che dipendono da insiemi di tuple.
- ▶ SQL permette di inserire nelle espressioni della target list espressioni che calcolano valori a partire da insiemi di tuple.
 - **conteggio, minimo, massimo, media, totale**

Operatori aggregati

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre il numero di Impiegati del dipartimento Produzione

```
SELECT count(*)  
FROM Impiegato  
WHERE Dipart = 'Produzione'
```



count(*)

2

count : operatore aggregato di conteggio. Conta quante tuple soddisfano le condizioni inserite nella WHERE

Operatori aggregati – come gestirli

- ▶ Gli operatori aggregati vengono gestiti come un'estensione alle normali interrogazioni.
 - Prima di tutto viene normalmente eseguita l'interrogazione, considerando solo le parti *from* e *where*.
 - L'operatore aggregato viene poi applicato alla tabella contenente il risultato dell'interrogazione.

ESEMPIO :Estrarre il numero di Impiegati del dipartimento Produzione

- Prima si costruisce la tabella che contiene tutte le righe di Impiegato che hanno “Produzione” come valore dell'attributo *Dipart*.

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Marco	Franco	Produzione	46

```
SELECT count(*)  
FROM Impiegato  
WHERE Dipart = 'Produzione'
```

- Successivamente si conta il numero di righe che compongono la tabella (in questo caso 2)

Operatore Count - Sintassi

COUNT * | [**distinct** | **all**] *ListaAttributi*

- ▶ L'opzione * restituisce il numero di righe.
- ▶ L'opzione **distinct** restituisce il numero di diversi valori degli attributi in *ListaAttributi*.
- ▶ L'opzione **all** (di default) restituisce invece il numero di attributi che possiedono valori diversi dal valore nullo per gli attributi in *ListaAttributi*.

Operatori aggregati

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre il numero di diversi valori dell'attributo Stipendio fra tutte le righe di Impiegato

```
SELECT count( distinct StipAnn )  
FROM Impiegato
```



```
count(distinct StipAnn)
```

```
6
```

in questo caso si conta il numero di **diversi valori** dell'attributo StipAnn

Count e valori nulli

```
select count(*)  
from persone
```

Risultato = numero di ennuple
= 4

```
select count(reddito)  
from persone
```

Risultato = numero di valori
diversi da NULL
= 3

```
select count(distinct reddito)  
from persone
```

Risultato = numero di valori
distinti
(escluso **NULL**)
= 2

persone

nome	eta	reddito
Andrea	27	21
Aldo	25	NULL
Maria	55	21
Anna	50	35

Altri operatori aggregati

SUM | AVG | MAX | MIN [distinct | all] *AttriEspr*

- ▶ ammettono come argomento un attributo o un'espressione **(ma non “*”)**
- ▶ **ignorano i valori NULL**
- ▶ **sum** : restituisce la somma dei valori posseduti dall'espressione.
 - accetta argomenti numerici o tempo.
- ▶ **avg**: restituisce la media dei valori
 - accetta argomenti numerici o tempo.
- ▶ **max** e **min**: restituiscono rispettivamente il valore massimo e minimo di attributi su cui è definito un ordinamento.

Operatori aggregati

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre la somma degli Stipendi del dipartimento Amministrazione

```
SELECT sum( StipAnn )  
FROM Impiegato  
WHERE Dipart = 'Amministrazione'
```



```
sum(StipAnn)
```

```
125
```

Operatori aggregati

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre il massimo stipendio tra quelli degli impiegati che lavorano in un dipartimento con sede a Milano

```
SELECT max ( StipAnn )  
FROM Impiegato, Dipartimento D  
WHERE Dipart = D.Nome and Città='Milano'
```



max(StipAnn)

80

Operatori aggregati

Impiegato

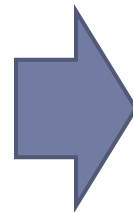
Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

<u>Nome</u>	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre gli stipendi minimo, massimo e medio fra quelli di tutti gli impiegati

```
SELECT max ( StipAnn ),  
       min ( StipAnn ),  
       avg ( StipAnn )  
FROM Impiegato
```



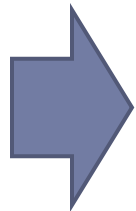
max(StipAnn)	min(StipAnn)	avg(StipAnn)
80	36	51

ATTENZIONE

ATTENZIONE = Questa interrogazione è corretta?

```
SELECT Nome, Cognome, max (StipAnn)
FROM Impiegato
WHERE Dipart=' Amministrazione'
ORDER BY Nome, Cognome
```

NO → gli operatori aggregati **non rappresentano un meccanismo di selezione**, ma solo funzioni che restituiscono un valore quando sono applicate ad un insieme di righe



*potrebbe sorgere l'esigenza di applicare l'operatore aggregato a sotto-insiemi di righe...in questi casi si utilizza la clausola **GROUP BY**, che permette di specificare come dividere la tabella in sotto-insiemi aventi caratteristiche comuni*

Interrogazioni con raggruppamento

GROUP BY *listaAttributi*

- ▶ Abbiamo caratterizzato gli operatori aggregati come operatori che vengono applicati su tutte le righe che vengono prodotte come risultato dell'interrogazione.
- ▶ Spesso sorge l'esigenza di applicare l'operatore aggregato separatamente a sottoinsiemi di righe.
- ▶ SQL mette a disposizione la clausola **GROUP BY** , che permette di specificare come dividere la tabella in sottoinsiemi.

GROUP BY

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre la somma degli stipendi degli impiegati che lavorano nello stesso dipartimento

```
SELECT Dipart,sum(StipAnn)
FROM Impiegato
GROUP BY(Dipart)
```



Dipart	sum(StipAnn)
Amministrazione	125
Produzione	82
Distribuzione	45
Direzione	153

GROUP BY – come gestirla 1\2

- ▶ La clausola **GROUP BY** ammette come argomento un insieme di attributi, e raggruppa le righe che possiedono gli stessi valori per questo insieme di attributi.
 - ▶ Se nella *select* è presente un operatore aggregato, solo gli attributi contenuti nella GROUP BY potranno eventualmente comparire nella *select* stessa (insieme all'operatore aggregato)

ESEMPIO :Estrarre la somma degli stipendi degli impiegati che lavorano nello stesso dipartimento

```
SELECT Dipart,sum(StipAnn)
FROM Impiegato
GROUP BY(Dipart)
```

- 1) L'interrogazione viene eseguita come se la clausola GROUP BY e l'operatore aggregato non esistessero. Nel caso dell'esempio in esame la prima interrogazione assumerebbe la forma seguente :

```
SELECT Dipart, StipAnn
FROM Impiegato
```



Dipart	StipAnn
Amministrazione	45
Produzione	36
Amministrazione	40
Distribuzione	45
Direzione	80
Direzione	73
Amministrazione	40
Produzione	46

GROUP BY – come gestirla 2\2

- 2) La tabella ottenuta viene poi analizzata, dividendo le righe in insiemi caratterizzati dallo stesso valore degli attributi che compaiono come argomento nella clausola GROUP BY. Nell'esempio le righe vengono raggruppate in base allo stesso valore dell'attributo *Dipart*

```
SELECT Dipart, StipAnn  
FROM Impiegato  
GROUP BY(Dipart)
```



Dipart	StipAnn
Amministrazione	45
Amministrazione	40
Amministrazione	40
Produzione	46
Produzione	36
Direzione	80
Direzione	73
Distribuzione	45

- 3) Dopo che le righe sono state raggruppate in sotto-insiemi, l'operatore aggregato viene applicato separatamente su ogni sotto-insieme. Il risultato dell'interrogazione è costituito da una tabella con righe che contengono l'esito della valutazione dell'operatore aggregato affiancato al valore dell'attributo che è stato usato per l'aggregazione

```
SELECT Dipart,sum(StipAnn)  
FROM Impiegato  
GROUP BY(Dipart)
```



Dipart	sum(StipAnn)
Amministrazione	125
Produzione	82
Distribuzione	45
Direzione	153

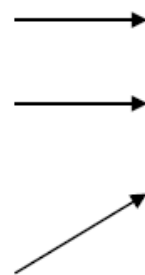
GROUP BY e operatori aggregati

Il numero di figli di ciascun padre

```
select padre, count(*) as NumFigli
from paternita
group by padre
```

paternita

padre	figlio
Sergio	Franco
Luigi	Olga
Luigi	Filippo
Franco	Andrea
Franco	Aldo



padre	NumFigli
Sergio	1
Luigi	2
Franco	2

GROUP BY e operatori aggregati

In una interrogazione che fa uso di `group by`, possono comparire nella target list (oltre a funzioni di aggregazione) **solamente** attributi che compaiono nella `group by`.

Esempio:

Scorretta: redditi delle persone, raggruppati per età.

```
select eta, reddito
from persone
group by eta
```

Potrebbero esistere più valori dell'attributo per lo stesso gruppo.

Corretta: media dei redditi delle persone, raggruppati per età.

```
select eta, avg(reddito)
from persone
group by eta
```

HAVING – condizioni sui gruppi

Si possono anche imporre le condizioni di **selezione sui gruppi**. La selezione sui gruppi è **ovviamente diversa** dalla condizione che seleziona le tuple che devono formare i gruppi (clausola `where`). Per effettuare la selezione sui gruppi si usa la clausola **having**, che deve apparire dopo la “`group by`”

Esempio: i padri i cui figli hanno un reddito medio maggiore di 25.

```
select padre, avg(f.reddito)
from   persone f join paternita
      on figlio = nome
group by padre
having avg(f.reddito) > 25
```

HAVING

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre i dipartimenti che spendono più di 100mila euro in stipendi

```
SELECT Dipart,sum(StipAnn) AS  
Sommastipendi  
FROM Impiegato  
GROUP BY Dipart  
HAVING sum(StipAnn)>100
```

Dipart	Sommastipendi
Amministrazione	125
Direzione	153

HAVING = condizione di selezione sui gruppi. Ogni sotto-insieme di righe costruito dalla **GROUP BY** fa parte del risultato dell'interrogazione solo se l'argomento – della **HAVING** risulta soddisfatto

HAVING

Impiegato

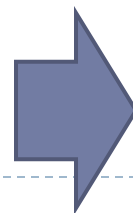
Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre i dipartimenti per cui la media degli stipendi degli impiegati che si chiamano “Rossi” è superiore a 25 mila euro

```
SELECT Dipart
FROM Impiegato
WHERE Cognome='Rossi'
GROUP BY Dipart
HAVING avg (StipAnn)>25
```



Dipart
Amministrazione
Direzione

E' preferibile che solo gli operatori aggregati siano usati come argomento della clausola **HAVING**.
Le condizioni sugli attributi dovrebbero essere posti nella clausola **WHERE**

Sintassi Completa SQL

SELECT [DISTINCT] *lista-select*
FROM *lista-from*
[**WHERE** *condizione*]
[**GROUP BY** *lista gruppo*]
[**HAVING** *qualificazione gruppo*]
[**ORDER BY** *AttrDiOrdinamento*]

Esercizio

- ▶ Si supponga di disporre di una tabella **Persone** e di una tabella **Paternità**. Sia l'attributo **padre** che l'attributo **figlio** sono legati da un vincolo di *foreign key* verso **Persone.nome**.
- ▶ Mostrare in SQL i padri i cui figli sotto i 30 anni hanno un reddito medio maggiore di 20.

Persone

nome	età	reddito
------	-----	---------

Paternità

padre	figlio
-------	--------

Soluzione Esercizio

Persone

nome	età	reddito
------	-----	---------

Paternità

padre	figlio
-------	--------

```
SELECT padre, avg(reddito)
FROM Persone f JOIN paternità ON figlio=nome
WHERE f.età < 30
GROUP BY padre
HAVING avg(f.reddito) > 20
```


Unione

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre i nomi ed i cognomi degli impiegati in una tabella con un solo attributo

```
SELECT Nome  
FROM Impiegato  
UNION  
SELECT Cognome  
FROM Impiegato
```

se si vogliono
mantenere i
duplicati si
utilizza
UNION ALL

Nome
Mario
Carlo
...
Rossi
Bianchi
...

contiene la lista di tutti i nomi più tutti i cognomi (senza i duplicati). Infatti, di default, **gli operatori insiemistici eliminano i duplicati**

Intersezione

Impiegato

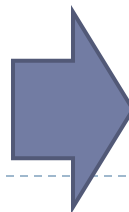
Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

ESERCIZIO :Estrarre i nomi degli impiegati
che sono anche cognomi

```
SELECT Nome  
FROM Impiegato  
INTERSECT  
SELECT Cognome  
FROM Impiegato
```



Nome
Franco

L'**Intersezione** insiemistica **non** è supportata nativamente da **MySQL**...ma è facilmente ottenibile tramite interrogazioni nidificate...*dettagli in futuro*

Differenza

Impiegato

Nome	Cognome	Dipart	StipAnn
Mario	Rossi	Amministrazione	45
Carlo	Bianchi	Produzione	36
Giuseppe	Verdi	Amministrazione	40
Franco	Neri	Distribuzione	45
Carlo	Rossi	Direzione	80
Lorenzo	Gialli	Direzione	73
Paola	Rosati	Amministrazione	40
Marco	Franco	Produzione	46

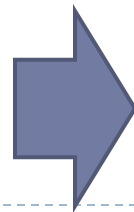
Dipartimento

Nome	Città
Amministrazione	Milano
Produzione	Torino
Distribuzione	Roma
Direzione	Milano
Ricerca	Milano

La **Differenza** insiemistica **non è supportata nativamente da MySQL**...ma è facilmente ottenibile tramite interrogazioni nidificate...*dettagli in futuro*

ESERCIZIO :Estrarre i nomi degli Impiegati che non sono Cognomi per qualche impiegato

```
SELECT Nome
FROM Impiegato
EXCEPT
SELECT Cognome
FROM Impiegato
```



Nome
Mario
Carlo
Giuseppe
Lorenzo
Paola
Marco

Esercizi di riepilogo

Persone

Nome	Reddito	Eta	Sesso
Mario	15	80	M
Carlo	25	24	M
Giuseppe	30	45	M
Maria	76	43	F
Gianni	60	50	M
Francesca	18	26	F
Paola	45	60	F
Marco	80	35	M

Genitori

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

**RISOLVERE UTILIZZANDO ESCLUSIVAMENTE I
COSTRUTTI FINO AD ORA ANALIZZATI**

Esercizio 1 – 1\7

Persone

Nome	Reddito	Eta	Sesso
Mario	15	80	M
Carlo	25	24	M
Giuseppe	30	45	M
Maria	76	43	F
Gianni	60	50	M
Francesca	18	26	F
Paola	45	60	F
Marco	80	35	M

Genitori

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

ESERCIZIO :Estrarre i Nonni di ogni persona

```
SELECT P.Figlio AS Nipote, N.Genitore AS Nonno
FROM Genitori P, Genitori N
WHERE P.Genitore = N.Figlio
```



Nipote	Nonno
Marco	Mario

Esercizio 1 – 2\7

ESERCIZIO :Estrarre i Nonni di ogni persona

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT P.Figlio AS Nipote, N.Genitore AS Nonno
FROM Genitori P, Genitori N
WHERE P.Genitore = N.Figlio
```

Vengono definite *due variabili di range per la relazione Genitore*. In pratica è come se si avessero a disposizione due tabelle **Genitore** identiche (**P** ed **N**)

P

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

N

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

Esercizio 1 – 3\7

ESERCIZIO :Estrarre i Nonni di ogni persona

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT P.Figlio AS Nipote, N.Genitore AS Nonno
FROM Genitori P, Genitori N
WHERE P.Genitore = N.Figlio
```

Si effettua un *equi-join* tra **P** e **N**, utilizzando come condizione di uguaglianza gli attributi **P.Genitore** e **N.Figlio**

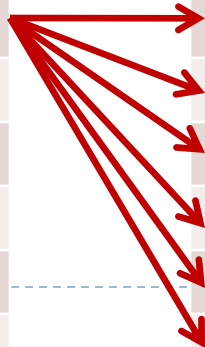
Il primo valore di **P.Genitore** (=“Mario”) non soddisfa l'*equi-join* con nessuna tupla di **N** (in particolare con nessun valore di **N.Figlio**)

P

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

N

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe



Esercizio 1 – 4\7

ESERCIZIO :Estrarre i Nonni di ogni persona

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT P.Figlio AS Nipote, N.Genitore AS Nonno
FROM Genitori P, Genitori N
WHERE P.Genitore = N.Figlio
```

Il secondo valore di *P.Genitore* (=“Paola”) soddisfa l'*equi-join solo* con la prima tupla di *N*

La tupla (“Marco”, “Paola”, “Paola”, “Mario”) farà parte della relazione ottenuta come *equi-join* tra *P* ed *N*)

P

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

N

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

Esercizio 1 – 5\7

ESERCIZIO :Estrarre i Nonni di ogni persona

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT P.Figlio AS Nipote, N.Genitore AS Nonno
FROM Genitori P, Genitori N
WHERE P.Genitore = N.Figlio
```

Il terzo valore di *P.Genitore* (=“Gianni”) non soddisfa l'*equi-join* con nessuna tupla di N

Questo stesso processo di comparazione di valori deve essere effettuato per tutti gli altri valori di *P.Genitore*

P

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

N

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

Esercizio 1 – 6\7

ESERCIZIO :Estrarre i Nonni di ogni persona

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT P.Figlio AS Nipote, N.Genitore AS Nonno  
FROM Genitori P, Genitori N  
WHERE P.Genitore = N.Figlio
```

L'*equi-join* tra **P** e **N**, utilizzando come condizione di uguaglianza gli attributi *P.Genitore* e *N.Figlio*, produce una relazione con una sola tupla

P.Figlio	P.Genitore	N.Figlio	N.Genitore
Marco	Paola	Paola	Mario

Esercizio 1 – 7\7

ESERCIZIO :Estrarre i Nonni di ogni persona

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT P.Figlio AS Nipote, N.Genitore AS Nonno  
FROM Genitori P, Genitori N  
WHERE P.Genitore = N.Figlio
```

P.Figlio	P.Genitore	N.Figlio	N.Genitore
Marco	Paola	Paola	Mario

L'ultimo passaggio consiste in una proiezione rispetto agli attributi *P.Figlio* e *N.Genitore*, e in una loro successiva ridenominazione

P.Figlio	N.Genitore
Marco	Mario

Nipote	Nonno
Marco	Mario

Esercizio 2 – 1\6

Persone

Nome	Reddito	Eta	Sesso
Mario	15	80	M
Carlo	25	24	M
Giuseppe	30	45	M
Maria	76	43	F
Gianni	60	50	M
Francesca	18	26	F
Paola	45	60	F
Marco	80	35	M

Genitori

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

ESERCIZIO : Trovare la relazione che mostra le coppie di fratelli

```
SELECT distinct G1.Figlio AS Nome1,  
G2.Figlio AS Nome2  
FROM Genitori G1, Genitori G2  
WHERE G1.Genitore = G2.Genitore AND  
G1.Figlio <> G2.Figlio
```



Nome1	Nome2
Marco	Francesca
Francesca	Marco

Esercizio 2 – 2\6

ESERCIZIO : Trovare la relazione che mostra le coppie di fratelli

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT distinct G1.Figlio AS Nome1, G2.Figlio AS Nome2
FROM Genitori G1, Genitori G2
WHERE G1.Genitore = G2.Genitore AND G1.Figlio <> G2.Figlio
```

G1

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

G2

Genitore	Figlio
Mario	Paola
Paola	Marco
Gianni	Carlo
Maria	Carlo
Giuseppe	Francesca
Giuseppe	Marco

Vengono definite due variabili di range per la relazione Genitore. In pratica è come se si avessero a disposizione due tabelle Genitore identiche

Esercizio 2 – 3\6

ESERCIZIO : Trovare la relazione che mostra le coppie di fratelli

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT distinct G1.Figlio AS Nome1, G2.Figlio AS Nome2
FROM Genitori G1, Genitori G2
WHERE G1.Genitore = G2.Genitore AND G1.Figlio <> G2.Figlio
```

G1

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

G2

Genitore	Figlio
Mario	Paola
Paola	Marco
Gianni	Carlo
Maria	Carlo
Giuseppe	Francesca
Giuseppe	Marco

Si effettua un *equi-join* tra **G1** e **G2**, utilizzando come condizione di uguaglianza gli attributi **G1.Genitore** e **G2.Genitore**

Il primo valore di **G1.Genitore** (=“Mario”) soddisfa l'*equi-join* solo con la prima tupla di **G2** (in particolare con il primo valore di **G2.Genitore**)

Esercizio 2 – 4\6

ESERCIZIO : Trovare la relazione che mostra le coppie di fratelli

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

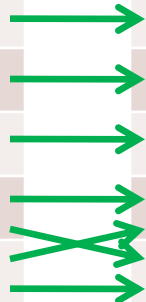
```
SELECT distinct G1.Figlio AS Nome1, G2.Figlio AS Nome2
FROM Genitori G1, Genitori G2
WHERE G1.Genitore = G2.Genitore AND G1.Figlio <> G2.Figlio
```

G1

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

G2

Genitore	Figlio
Mario	Paola
Paola	Marco
Gianni	Carlo
Maria	Carlo
Giuseppe	Francesca
Giuseppe	Marco



Questo stesso processo di comparazione di valori deve essere effettuato per tutti gli altri campi di *G1.Genitore*

Le tuple che soddisfano la condizione di uguaglianza sono segnalate da **frecche verdi**

Esercizio 2 – 5\6

ESERCIZIO : Trovare la relazione che mostra le coppie di fratelli

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT distinct G1.Figlio AS Nome1, G2.Figlio AS Nome2
FROM Genitori G1, Genitori G2
WHERE G1.Genitore = G2.Genitore AND G1.Figlio <> G2.Figlio
```

G1.Figlio	G1.Genitore	G2.Genitore	G2.Figlio
Paola	Mario	Mario	Paola
Marco	Paola	Paola	Marco
Carlo	Gianni	Gianni	Carlo
Carlo	Maria	Maria	Carlo
Francesca	Giuseppe	Giuseppe	Francesca
Francesca	Giuseppe	Giuseppe	Marco
Marco	Giuseppe	Giuseppe	Francesca
Marco	Giuseppe	Giuseppe	Marco

L'equi-join tra **G1** e **G2**, utilizzando come condizione di uguaglianza gli attributi **G1.Genitore** e **G2.Genitore**, produce la relazione in figura

Il secondo passo del *join* consiste nella verifica che **G1.Figlio** sia diverso da **G2.Figlio**. Le tuple che non soddisfano tale condizione vengono eliminate (quelle sottolineate in **rosso** in figura)

Esercizio 2 – 6\6

ESERCIZIO : Trovare la relazione che mostra le coppie di fratelli

- ▶ Analizziamo i passaggi effettuati nell'utilizzo di questa interrogazione

```
SELECT distinct G1.Figlio AS Nome1, G2.Figlio AS Nome2
FROM Genitori G1, Genitori G2
WHERE G1.Genitore = G2.Genitore AND G1.Figlio <> G2.Figlio
```

G1.Figlio	G1.Genitore	G2.Genitore	G2.Figlio
Francesca	Giuseppe	Giuseppe	Marco
Marco	Giuseppe	Giuseppe	Francesca

L'ultimo passaggio consiste in una proiezione rispetto agli attributi *G1.Figlio* e *G2.Figlio*, e in una loro successiva ridenominazione

G1.Figlio	G2.Figlio
Francesca	Marco
Marco	Francesca

Nome1	Nome2
Francesca	Marco
Marco	Francesca

Esercizio 3

Persone

Nome	Reddito	Eta	Sesso
Mario	15	80	M
Carlo	25	24	M
Giuseppe	30	45	M
Maria	76	43	F
Gianni	60	50	M
Francesca	18	26	F
Paola	45	60	F
Marco	80	35	M

Genitori

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

ESERCIZIO : Trovare il reddito medio dei padri raggruppati per età

```
SELECT età, AVG(reddito) AS AVG_REDDITO
FROM Persone, Genitori
WHERE Nome = Genitore AND Sesso = 'M'
GROUP BY età
```



età	AVG_REDDITO
45	30
50	60
80	15

Esercizio 4

Persone

Nome	Reddito	Eta	Sesso
Mario	15	80	M
Carlo	25	24	M
Giuseppe	30	45	M
Maria	76	43	F
Gianni	60	50	M
Francesca	18	26	F
Paola	45	60	F
Marco	80	35	M

Genitori

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

ESERCIZIO : Trovare le persone che sono genitori di almeno due figli

```
SELECT Genitore
FROM Genitori
GROUP BY Genitore
HAVING count(distinct Figlio) >= 2
```



Genitore

Giuseppe

Esercizio 5

Persone

Nome	Reddito	Eta	Sesso
Mario	15	80	M
Carlo	25	24	M
Giuseppe	30	45	M
Maria	76	43	F
Gianni	60	50	M
Francesca	18	26	F
Paola	45	60	F
Marco	80	35	M

Genitori

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

ESERCIZIO : Trovare l'elenco ordinato dei genitori in cui almeno un figlio guadagna più di 20 milioni

```
SELECT DISTINCT genitore
FROM Genitori, Persone
WHERE nome = figlio AND reddito >20
ORDER BY genitore
```



Genitore
Gianni
Giuseppe
Maria
Mario
Paola

Esercizio 6

Persone

Nome	Reddito	Eta	Sesso
Mario	15	80	M
Carlo	25	24	M
Giuseppe	30	45	M
Maria	76	43	F
Gianni	60	50	M
Francesca	18	26	F
Paola	45	60	F
Marco	80	35	M

Genitori

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

ESERCIZIO : Trovare l'elenco ordinato dei genitori in cui tutti i figli guadagnano più di 20 milioni

```
SELECT DISTINCT genitore
FROM Genitori, Persone
WHERE nome = figlio
ORDER BY genitore
EXCEPT
SELECT DISTINCT genitore
FROM Genitori, Persone
WHERE nome = figlio AND reddito <=20
ORDER BY genitore
```



Genitore
Gianni
Maria
Mario
Paola

Esercizio 7 – 1\2

Persone

Nome	Reddito	Eta	Sesso
Mario	15	80	M
Carlo	25	24	M
Giuseppe	30	45	M
Maria	76	43	F
Gianni	60	50	M
Francesca	18	26	F
Paola	45	60	F
Marco	80	35	M

Genitori

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

ESERCIZIO : Trovare la relazione che mostra per ciascun figlio i rispettivi genitori (padre e madre), solo se li ha entrambi

```
SELECT GP.Genitore AS Padre, GM.Genitore AS Madre, GP.Figlio
FROM genitori GP, genitori GM, persone PP, persone PM
WHERE GP.Figlio=GM.Figlio AND GP.Genitore=PP.Nome AND PP.Sesso='M'
AND GM.Genitore=PM.Nome AND PM.Sesso='F'
```



Esercizio 7 – 2\2

ESERCIZIO :Trovare la relazione che mostra per ciascun figlio i rispettivi genitori (padre, madre, figlio), solo se li ha entrambi

```
SELECT GP.Genitore AS Padre, GM.Genitore AS Madre, GP.Figlio
FROM genitori GP, genitori GM, persone PP, persone PM
WHERE GP.Figlio=GM.Figlio AND GP.Genitore=PP.Nome AND PP.Sesso='M'
AND GM.Genitore=PM.Nome AND PM.Sesso='F'
```

PP

Nome	Reddito	Eta	Sesso
------	---------	-----	-------

GP

Figlio	Genitore
--------	----------

PM

Nome	Reddito	Eta	Sesso
------	---------	-----	-------

GM

Figlio	Genitore
--------	----------



padre	madre	figlio
Giuseppe	Paola	Marco
Gianni	Maria	Carlo

Esercizio 8

Persone

Nome	Reddito	Eta	Sesso
Mario	15	80	M
Carlo	25	24	M
Giuseppe	30	45	M
Maria	76	43	F
Gianni	60	50	M
Francesca	18	26	F
Paola	45	60	F
Marco	80	35	M

Genitori

Figlio	Genitore
Paola	Mario
Marco	Paola
Carlo	Gianni
Carlo	Maria
Francesca	Giuseppe
Marco	Giuseppe

ESERCIZIO : Trovare il reddito complessivo dei figli di Gianni e Maria

```
SELECT sum(P.reddito) AS RedditoComp1
FROM Persone P, Genitori GP, Genitori GM
WHERE GP.Figlio=GM.Figlio AND GM.Genitore='Maria'
AND
GP.Genitore='Gianni' AND GP.Figlio=P.Nome
```



RedditoComp1

25