

---

# Basi di Dati

## Modulo Laboratorio

### Lezione 4: Introduzione ai raggruppamenti in SQL

DR. SARA MIGLIORINI

# Sommario

---

- Data Query Language (DQL/QL)
  - Comando SELECT (lezione precedente)
  - Interrogazioni con raggruppamento: GROUP BY e HAVING
  - Interrogazioni con JOIN
    - INNER JOIN
    - LEFT OUTER JOIN
    - RIGHT OUTER JOIN
    - FULL OUTER JOIN

# Interrogazioni con raggruppamento

- Un raggruppamento è un insieme di tuple che hanno medesimi valori su uno o più attributi caratteristici del raggruppamento.
- La clausola `GROUP BY attr [, ...]` permette di determinare tutti i raggruppamenti delle tuple della relazione risultato (tuple selezionate con la clausola `WHERE`) in funzione degli attributi dati.
- In una interrogazione che usa `GROUP BY`, la clausola `SELECT` contiene solamente gli attributi (da 0 a tutti) utilizzati per il raggruppamento ed eventuali funzioni di aggregazione sugli altri attributi.

# Interrogazioni con raggruppamento

- Si assuma una tabella così popolata

matricola	cognome	nome	indirizzo	città	media
IN0001	Rossi	Marco	Via nobile	Verona	27.50
IN0002	Paoli	Paolo	Via dritta	Padova	28.6666
IN0003	Bianchi	Dante	Via storta	VERONA	18.345
IN0004	Rossi	Matteo	Via nobile	Verona	24.567
IN0005	Verdi	Luca	Via nuova	Va	28.6666
IN0006	Nocasa	Caio			

# Interrogazioni con raggruppamento

- Visualizzare tutte le città raggruppate della tabella Studente

```
SELECT città  
FROM studente  
GROUP BY città
```

città
Padova
Verona
VERONA
Va

# Interrogazioni con raggruppamento

- Visualizzare tutte le città e i cognomi raggruppati.

```
SELECT cognome , LOWER(città)  
FROM Studente  
GROUP BY cognome , LOWER(città);
```

cognome	città
Verdi	Va
Rossi	verona
Paoli	padova
Nocasa	
Bianchi	verona

- **NOTA:** nel GROUP BY non si possono usare espressioni con operatori di aggregazione.

# Interrogazioni con raggruppamento

- Nota: nella SELECT con GROUP BY non si possono specificare attributi che non sono raggruppati.

```
SELECT cognome, città  
FROM Studente  
GROUP BY città;
```

```
ERROR: COLUMN  
"studente.cognome" must  
appear IN the GROUP BY clause  
OR be used IN an aggregate  
function
```

# Interrogazioni con raggruppamento

- Si possono specificare espressioni con operatori di aggregazione su attributi non raggruppati.

```
SELECT LOWER(città) AS "Città",  
       AVG(media)::DECIMAL(5,2)  
FROM Studente  
GROUP BY "Città";
```

Città	avg
padova	28.67
va	28.67
verona	23.47

- NOTA: Da PostgreSQL 10, GROUP BY può accettare l'alias di colonna!



# Interrogazioni con raggruppamento

- La clausola `WHERE` permette di selezionare le righe che devono far parte del risultato.
- La clausola `HAVING` permette di selezionare i raggruppamenti che devono far parte del risultato.
- La sintassi è `HAVING bool_expr`, dove `bool_expr` è un'espressione booleana che può usare gli attributi usati nel `GROUP BY` e/o gli altri attributi mediante operatori di aggregazione.

# Interrogazioni con raggruppamento

- Visualizzare tutte le città raggruppate che iniziano con 'V' della tabella Studente.

```
SELECT città  
FROM Studente  
GROUP BY città  
HAVING città LIKE 'V%';
```

Città
Verona
VERONA
Va

# Interrogazioni con raggruppamento

- Visualizzare tutte le città e i cognomi raggruppati con almeno due studenti con lo stesso cognome.

```
SELECT cognome , LOWER(città)
FROM Studente
GROUP BY cognome , LOWER (città)
HAVING COUNT ( cognome ) >1;
```

cognome	città
Rossi	verona

# Interrogazioni con raggruppamento

- Si possono specificare espressioni con operatori di aggregazione su attributi non raggruppati anche nella clausola **HAVING**.

```
SELECT LOWER(città) AS "Città"  
      AVG (media)::DECIMAL(5 ,2) AS "mediaArr."  
FROM Studente  
GROUP BY LOWER(città)  
HAVING AVG(media) >23.47 ;
```

Città	mediaArr
padova	28.67
va	28.67
Verona	23.47

Perchè il risultato contiene anche la tupla (verona, 23.47) quando la condizione **HAVING** non ammette tale valore?

# Interrogazioni con JOIN

- La clausola **FROM** ammette come argomento:

```
table_name [[AS] name]] [, ...]
```

- Si è visto che se sono presenti due o più nomi di tabelle, si esegue il prodotto cartesiano tra tutte le tabelle e lo schema del risultato può contenere tutti gli attributi del prodotto cartesiano.
- Il prodotto cartesiano di due o più tabelle è un **CROSS JOIN**.
- A partire da SQL-2, esistono altri tipi di JOIN (join\_type):  
**INNER JOIN**, **LEFT [OUTER] JOIN**, **RIGHT [OUTER] JOIN** e **FULL [OUTER] JOIN**.

# Interrogazioni con JOIN

## Sintassi generale

```
table_name [ NATURAL ] join_type table_name [ON join_condition [, ...]].
```

- dove `join_condition` è un'espressione booleana che seleziona le tuple del join da aggiungere al risultato. Le tuple selezionate possono essere poi filtrate con la condizione della clausola `WHERE`.

# Interrogazioni con JOIN

## Prodotto Cartesiano

- Formulazione con JOIN:

```
SELECT I. cognome , R. nomeRep  
FROM Impiegato AS I  
      CROSS JOIN Reparto AS R;
```

- Formulazione con ',':

```
SELECT I. cognome , R. nomeRep  
FROM Impiegato AS I, Reparto AS R;
```

cognome	nome
Rossi	Acquisti
Verdi	Acquisti
Rossi	Vendite
Verdi	Vendite

# Interrogazioni con INNER JOIN

## Sintassi

```
table1 [ INNER ] JOIN table2 ON join_condition [, ...].
```

- Rappresenta il tradizionale  $\theta$  join dell'algebra relazionale.
- Combina ciascuna riga  $r1$  di `table1` con ciascuna riga di `table2` che soddisfa la condizione della clausola `ON`.



# Interrogazioni con JOIN

```
SELECT I. cognome , R. nomeRep, R.sede  
FROM Impiegato AS I  
    INNER JOIN Reparto AS R  
    ON I.nomerep = R.nomerep;
```

cognome	nomerep	sede
Rossi	Acquisti	Verona
Verdi	Vendite	Verona

# Interrogazioni con LEFT OUTER JOIN

## Sintassi generale

```
table1 LEFT [ OUTER ] JOIN table2 ON join_condition [, ...].
```

- Si esegue un INNER JOIN. Poi, per ciascuna riga r1 di table1 che non soddisfa la condizione con qualsiasi riga di table2, si aggiunge una riga al risultato con i valori di r1 e assegnando NULL agli altri attributi..

# Interrogazioni con JOIN

```
INSERT INTO Reparto (nomerep, sede, telefono) VALUES  
( 'Finanza', 'Padova', '02 8028888');
```

```
SELECT R. nomeRep, I.cognome  
FROM Reparto AS R  
LEFT OUTER JOIN Impiegato AS I  
ON I.nomerep = R.nomerep;
```

nomerep	cognome
Acquisti	Rossi
Vendite	Verdi
Finanza	

# Interrogazioni con JOIN

## Nota

Il `LEFT [OUTER] JOIN` non è simmetrico!

Con le medesime tabelle si possono ottenere risultati diversi invertendo l'ordine delle tabelle nel join!

```
SELECT I. cognome , R. nomeRep  
FROM Impiegato I LEFT OUTER JOIN RepartoR  
ON I. nomerep = R. nomerep ;
```

cognome	nomerep
Rossi	Acquisti
Verdi	Vendite

# Interrogazioni con RIGHT OUTER JOIN

## Sintassi

```
table1 RIGHT [ OUTER ] JOIN table2 ON join_condition [, ...].
```

- Si esegue un **INNER JOIN**. Poi, per ciascuna riga r2 di table2 che non soddisfa la condizione con qualsiasi riga di table1, si aggiunge una riga al risultato con i valori di r2 e assegnando **NULL** agli altri attributi..

# Interrogazioni con JOIN

```
SELECT I. cognome , R. nomeRep  
FROM Impiegato I RIGHT OUTER JOIN RepartoR  
ON I. nomerep = R. nomerep ;
```

nomerep	cognome
Acquisti	Rossi
Vendite	Verdi
Finanza	

# Interrogazioni con FULL OUTER JOIN

## Sintassi

```
table1 FULL [ OUTER ] JOIN table2 ON join_condition [, ...].
```

- È equivalente a:  
INNER JOIN + LEFT OUTER JOIN + RIGHT OUTER JOIN.
- Non è equivalente a CROSS JOIN!