

# SQL

---

```
SELECT s.Nome, e.Data
FROM Studenti s, Esami e
WHERE e.Materia = 'BD' AND e.Voto = 30 AND e.Matricola =
s.Matricola
```

```
SELECT s.Nome As Nome, 2018 - s.AnnoNascita As Eta,
                                0 As NumeroEsami
FROM Studenti s
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                  FROM Esami e
                  WHERE e.Matricola = s.Matricola )
```

# SQL: Structured Query Language

---

- SQL è stato definito nel 1973 ed è oggi il linguaggio universale dei sistemi relazionali
- Standard: SQL-84, SQL-89, SQL-92 (o SQL2), SQL:1999 (o SQL3) (ANSI/ISO)
- SQL-92: entry, intermediate e full SQL.
- SQL:1999: a oggetti.
- SQL: DDL, DML, Query language.

## SQL PER INTERROGARE: SELECT FROM WHERE

---

- SQL è un calcolo su multiinsiemi.
- Il comando base dell'SQL:
  - SELECT [DISTINCT] Attributo {, Attributo}
  - FROM Tabella [Ide] {, Tabella [Ide]}
  - [WHERE Condizione]
- Semantica: prodotto + restrizione + proiezione.
- Un attributo  $A$  di una tabella " $R \times$ " si denota come:  $A$  oppure  $R.A$  oppure  $x.A$

# LA LISTA DEGLI ATTRIBUTI

---

- $\text{Attributi} ::= *$   
|  $\text{Expr} \text{ [[AS] Nuovonome] } \{, \text{Expr} \text{ [[AS] Nuovonome] } \}$
- $\text{Expr} ::= \text{[Ide.]Attributo} \mid \text{Const}$   
|  $( \text{Expr} ) \mid \text{[-] Expr [Op Expr]}$   
|  $\text{COUNT}(*)$   
|  $\text{AggrFun} ( \text{[DISTINCT] [Ide.]Attributo} )$
- e AS x: dà un nome alla colonna di e
- $\text{AggrFun} ::= \text{SUM} \mid \text{COUNT} \mid \text{AVG} \mid \text{MAX} \mid \text{MIN}$
- AggrFun: o si usano tutte funzioni di aggregazione (e si ottiene un'unica riga) o non se ne usa nessuna.

# LA LISTA DELLE TABELLE

---

- Le tabelle si possono combinare usando:
  - “,” (prodotto): FROM T1,T2
  - Giunzioni di vario genere:
    - Studenti s JOIN Esami e ON s.Matricola=e.Matricola
    - Studenti s JOIN Esami e USING Matricola
    - Studenti s NATURAL JOIN Esami e
    - Studenti s LEFT JOIN Esami e ON s.Matricola=e.Matricola
    - LEFT JOIN - USING
    - NATURAL LEFT JOIN
    - RIGHT JOIN
    - FULL JOIN

# LA CONDIZIONE

---

- Combinazione booleana di predicati tra cui:
  - Expr Comp Expr
  - Expr Comp ( Sottoselect che torna un valore)
  - [NOT] EXISTS (Sottoselect)
  - Expr Comp (ANY | ALL) (Sottoselect)
  - Expr [NOT] IN ( Sottoselect) (oppure IN (v1,...,vn))
- Comp: <, =, >, <>, <=, >=

# SINTASSI DELLA SELECT

---

- Sottoselect:

```
SELECT [DISTINCT] Attributi
      FROM Tabelle
      [WHERE Condizione]
      [GROUP BY A1,...,An [HAVING Condizione]]
```

- Select:

```
Sottoselect
      { (UNION | INTERSECT | EXCEPT)
        Sottoselect }
      [ ORDER BY Attributo [DESC] {, Attributo [DESC]} ]
```

## ESEMPI: Proiezione

---

- Trovare il nome, la matricola e la provincia degli studenti:

```
SELECT Nome, Matricola, Provincia  
FROM   Studenti
```

Nome	Matricola	Provincia
Isaia	171523	PI
Rossi	167459	LU
Bianchi	179856	LI
Bonini	175649	PI



## ESEMPI: Restrizione

---

- Trovare tutti i dati degli studenti di Pisa:

```
SELECT *  
FROM Studenti  
WHERE Provincia = 'PI'
```

Nome	Matricola	Provincia	AnnoNascita
Isaia	171523	PI	1996
Bonini	175649	PI	1996

- Trovare la matricola, l'anno di nascita e il nome degli studenti di Pisa (*Proiezione+Restrizione*):

```
SELECT Nome, Matricola, AnnoNascita  
FROM Studenti  
WHERE Provincia = 'PI'
```

Nome	Matricola	AnnoNascita
Isaia	171523	1996
Bonini	175649	1996

## ESEMPI: Prodotto e giunzione

---

- Trovare tutte le possibili coppie  
Studente-Esame:

```
SELECT  
FROM
```

```
*  
Studenti, Esami
```

- Trovare tutte le possibili coppie  
Studente - Esame sostenuto dallo  
studente:

```
SELECT  
FROM  
WHERE
```

```
*  
Studenti s, Esami e  
s.Matricola = e.Matricola
```

- Trovare il nome e la data degli  
esami per gli studenti che hanno  
superato l'esame di BD con 30:

```
SELECT  
FROM  
WHERE
```

```
Nome, Data  
Studenti s, Esami e  
e.Materia = 'BD' AND e.Voto = 30  
AND e.Matricola = s.Matricola
```

## ESEMPI: ordinamenti e funzioni di aggregazione

---

- Studenti ordinati per Nome

```
SELECT *  
FROM   Studenti  
ORDER BY      Nome;
```

- Numero di elementi di Studenti

```
SELECT count(*)  
FROM   Studenti;
```

- Anno di nascita minimo, massimo e medio degli studenti:

```
SELECT min(AnnoNascita), max(AnnoNascita), avg(AnnoNascita)  
FROM   Studenti;
```

## IL VALORE NULL

---

- Il valore di un campo di un'ennupla può mancare per varie ragioni; SQL fornisce il valore speciale NULL per tali situazioni.
- La presenza del NULL introduce dei problemi:
  - occorrono dei predicati per controllare se un valore è/non è NULL.
  - la condizione "reddito>8" è vera o falsa quando il reddito è uguale a NULL? Cosa succede degli operatori AND, OR e NOT?
  - Occorre una logica a 3 valori (vero, falso e unknown).
  - Va definita opportunamente la semantica dei costrutti. Ad es. il WHERE elimina le ennuple che non rendono vera la condizione.
  - Nuovi operatori sono utili (es. giunzioni esterne)

# IL RAGGRUPPAMENTO

---

- Per ogni materia, trovare nome della materia e voto medio:
  - Per ogni materia:
    - Un attributo della materia
    - Una funzione aggregata sugli esami della materia

- Soluzione:

```
SELECT e.Materia, avg(e.Voto)
FROM Esami e
GROUP BY e.Materia
```

# IL RAGGRUPPAMENTO

---

- Per ogni studente, nome e voto medio:

```
SELECT s.Nome, avg(e.Voto)
FROM Studenti s, Esami e
WHERE s.Matricola = e.Matricola
GROUP BY s.Matricola, ...
```

- È necessario scrivere:

- `GROUP BY s.Matricola, s.Nome`

- Gli attributi espressi non aggregati nella `select` (`s.Nome`) devono essere inclusi tra quelli citati nella `GROUP BY` (`s.Matricola, s.Nome`)
- Gli attributi aggregati (`avg(e.Voto)`) vanno scelti tra quelli non raggruppati

# IL RAGGRUPPAMENTO

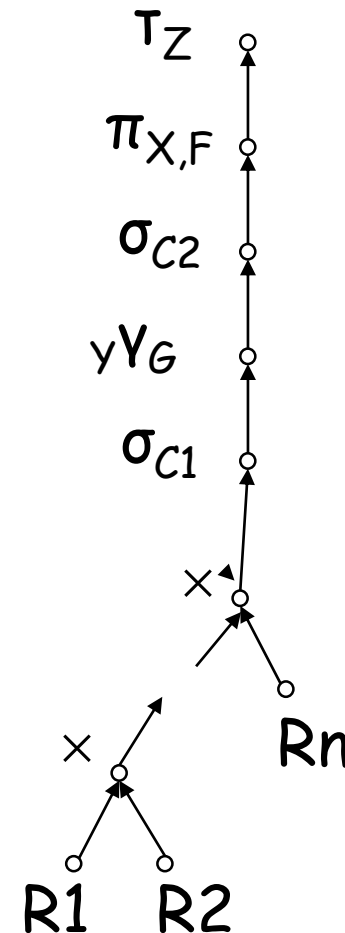
---

- `SELECT ... FROM ... WHERE ... GROUP BY A1,..,An [HAVING condizione]`
- Semantica:
  - Esegue le clausole `FROM - WHERE`
  - Partiziona la tabella risultante rispetto all'uguaglianza su tutti i campi `A1...An` (solo in questo caso, si assume `NULL = NULL`)
  - Elimina i gruppi che non rispettano la clausola `HAVING`
  - Da ogni gruppo estrae una riga usando la clausola `SELECT`

## SQL -> ALGEBRA

---

- SELECT DISTINCT X, F  
FROM R1,...,Rn  
WHERE C1  
GROUP BY Y  
HAVING C2  
ORDER BY Z
- X, Y, Z sono insiemi di attributi
- F, G sono insiemi di espressioni aggregate, tipo count(\*) o sum(A)
- $X, Z \subseteq Y$ ,  $F \subseteq G$ , C2 nomina solo attributi in Y o espressioni in G





## LA CLAUSOLA HAVING: IMPORTANTE

---

- Attenzione:
  - Se la `SELECT` contiene sia espressioni aggregate (`MIN`, `COUNT`...) che attributi non aggregati, allora **DEVE** essere presente la clausola `GROUP BY`
  - Le clausole `HAVING` e `SELECT` citano solo:
    - espressioni su attributi di raggruppamento;
    - funzioni di aggregazione applicate ad attributi non di raggruppamento.

## ESECUZIONE DI GROUP BY

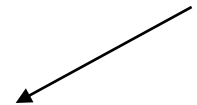
```
SELECT Matricola, count(*) AS NEsami, min(Voto), max(Voto), avg(Voto)
FROM Esami
GROUP BY Matricola
HAVING count(*) > 1;
```

Materia	Matricola	Voto	Docente
DA	1	20	10
LFC	2	30	20
MTI	1	30	30
LP	2	20	40



Materia	Matricola	Voto	Docente
DA	1	20	10
MTI	1	30	30
LFC	2	30	20
LP	2	20	40

Matricola	NEsami	min(Voto)	max(Voto)	Avg(Voto)
1	2	20	30	25
2	2	20	30	25



# LA QUANTIFICAZIONE

---

- Tutte le interrogazioni su di una associazione multivalore vanno quantificate



- Non: gli studenti che hanno preso 30 (ambiguo!)

ma:

- Gli studenti che hanno preso sempre (o solo) 30: universale
- Gli studenti che hanno preso qualche (almeno un) 30: esistenziale
- Gli studenti che non hanno preso qualche 30 (senza nessun 30): universale
- Gli studenti che non hanno preso sempre 30: esistenziale

# LA QUANTIFICAZIONE

---

- Universale negata = esistenziale:
  - Non tutti i voti sono  $\leq 24$  = Almeno un voto  $> 24$  (esistenziale)
- Esistenziale negata = universale:
  - Non esiste voto diverso da 30 = Tutti i voti sono uguali a 30 (universale)

# LA QUANTIFICAZIONE ESISTENZIALE

---

- Gli studenti con almeno un voto sopra 27; servirebbe un quantificatore  $\exists e \in \text{Esami-Di}(s): e.\text{Voto} > 27$  (stile OQL):

```
SELECT s.Nome
```

```
FROM Studenti s
```

```
WHERE EXIST Esami e WHERE e.Matricola = s.Matricola : e.Voto > 27
```

- Altra query esistenziale: gli studenti in cui non tutti gli esami hanno voto 30, ovvero: gli studenti in cui qualche esame ha voto diverso da 30:

```
SELECT s.Nome
```

```
FROM Studenti s
```

```
WHERE EXIST Esami e WHERE e.Matricola = s.Matricola : e.Voto <> 30
```

## RICORDIAMO LA SINTASSI DEL WHERE

---

- Combinazione booleana di predicati tra cui:
  - Expr Comp Expr
  - Expr Comp ( Sottoselect che torna un valore)
  - **[NOT] EXISTS (Sottoselect)**
- Inoltre:
  - Expr Comp (ANY | ALL) (Sottoselect)
  - Expr [NOT] IN ( Sottoselect) (oppure IN (v1,...,vn))
- Comp: <, =, >, <>, <=, >=

# LA QUANTIFICAZIONE ESISTENZIALE: EXISTS

---

- Gli studenti con almeno un voto sopra 27 stile OQL:

```
SELECT s.Nome  
FROM Studenti s  
WHERE EXIST Esami e WHERE e.Matricola = s.Matricola : e.Voto >  
27
```

- In SQL diventa:

```
SELECT s.Nome  
FROM Studenti s  
WHERE EXISTS (SELECT *  
              FROM Esami e  
              WHERE e.Matricola = s.Matricola AND e.Voto > 27)
```

## LA QUANTIFICAZIONE ESISTENZIALE: GIUNZIONE

---

- Gli studenti con almeno un voto sopra 27, tramite EXISTS:

```
SELECT s.Nome
FROM Studenti s
WHERE EXISTS (SELECT *
              FROM Esami e
              WHERE e.Matricola = s.Matricola AND e.Voto > 27)
```

- Stessa quantificazione esistenziale, tramite giunzione:

```
SELECT s.Nome
FROM Studenti s, Esami e
WHERE e.Matricola = s.Matricola AND e.Voto > 27
```



## LA QUANTIFICAZIONE ESISTENZIALE: ANY

---

- ANY equivale ad EXISTS

- La solita query:

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE EXISTS (SELECT * FROM Esami e
              WHERE e.Matricola = s.Matricola AND e.Voto > 27)
```

- Si può esprimere anche tramite ANY:

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE s.Matricola = ANY (SELECT e.Matricola FROM Esami e
                        WHERE e.Voto > 27)
```

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE 27 < ANY (SELECT e.Voto FROM Esami e
              WHERE e.Matricola = s.Matricola)
```

## LA QUANTIFICAZIONE ESISTENZIALE: IN

---

- IN è solo un'abbreviazione di =ANY

- La solita query:

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE s.Matricola =ANY (SELECT e.Matricola FROM Esami e
                        WHERE e.Voto >27)
```

- Si può esprimere anche tramite IN:

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE s.Matricola IN (SELECT e.Matricola FROM Esami e
                    WHERE e.Voto >27)
```

# RIASSUMENDO

---

- La quantificazione esistenziale si fa con:
  - Exists (il più espressivo)
  - Giunzione
  - =Any, >Any, <Any...
  - IN
- =Any, >Any, <Any, IN,... non aggiungono potere espressivo
- Il problema vero è: non confondere esistenziale con universale!

# LA QUANTIFICAZIONE UNIVERSALE

---

- Gli studenti che hanno preso solo 30

- Errore comune (e grave):

```
SELECT s.Nome  
FROM Studenti s, Esami e  
WHERE e.Matricola = s.Matricola AND e.Voto = 30
```

- In stile OQL ( $\forall e \in \text{Esami-Di}(s): e.Voto = 30$ ):

```
SELECT s.Nome  
FROM Studenti s  
WHERE FORALL Esami e WHERE e.Matricola = s.Matricola : e.Voto = 30
```

# LA QUANTIFICAZIONE UNIVERSALE

---

- Gli studenti che hanno preso solo 30

```
SELECT s.Nome
```

```
FROM Studenti s
```

```
WHERE FORALL Esami e WHERE e.Matricola = s.Matricola : e.Voto = 30
```

- ????

```
SELECT s.Nome
```

```
FROM Studenti s
```

```
WHERE FORALL Esami e WHERE e.Voto = 30: e.Matricola = s.Matricola
```

# LA QUANTIFICAZIONE UNIVERSALE

---

- Prima scrivete:

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE FORALL Esami e WHERE e.Matricola = s.Matricola : e.Voto = 30)
```

- Poi traducete  $\forall e \in E. p$  in  $\neg \exists e \in E. \neg p$

$(\neg \exists e. e \in E \wedge \neg p = \forall e. \neg(e \in E \wedge \neg p) = \forall e. \neg e \in E \vee p = \forall e. (e \in E \Rightarrow p) = \forall e \in E. p)$ :

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE NOT EXIST Esami e WHERE e.Matricola = s.Matricola : e.Voto <>
30
```

- In SQL diventa:

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
FROM Esami e
WHERE e.Matricola = s.Matricola AND e.Voto <> 30)
```

# LA QUANTIFICAZIONE UNIVERSALE CON ALL

---

- La query:

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE FORALL Esami e WHERE e.Matricola = s.Matricola : e.Voto =
    30)
```

- Diventa:

```
SELECT s.Nome FROM Studenti s
WHERE 30 =ALL (SELECT e.Voto FROM Esami e
                WHERE e.Matricola = s.Matricola )
```

## LA QUANTIFICAZIONE UNIVERSALE CON ALL

---

- Sostituendo EXISTS con  $\neq$ ANY, la solita query (studenti con tutti 30):  
SELECT s.Nome FROM Studenti s  
WHERE **NOT EXISTS** (SELECT \* FROM Esami e  
                          **WHERE** e.Matricola = s.Matricola  
                          **AND** e.Voto  $\neq$  30)
- Diventa:  
SELECT s.Nome FROM Studenti s  
WHERE **NOT**(s.Matricola  $\neq$ **ANY** (SELECT e.Matricola FROM Esami e  
                                  **WHERE** e.Voto  $\neq$  30))
- Ovvero:  
SELECT s.Nome FROM Studenti s  
WHERE s.Matricola  $\neq$ **ALL** (SELECT e.Matricola FROM Esami e  
                                  **WHERE** e.Voto  $\neq$  30)
- Naturalmente,  $\neq$ **ALL** è lo stesso di **NOT IN**...



# LA QUANTIFICAZIONE UNIVERSALE E GLI INSIEMI VUOTI

---

- Trovare gli studenti che hanno preso solo trenta:

```
SELECT s.Nome
FROM Studenti s
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                    FROM Esami e
                    WHERE e.Matricola = s.Matricola AND e.Voto <> 30)
```

- Perché trovo anche Rossi? Cosa cambia se invece di **NOT EXISTS** uso **<>ALL** oppure **NOT IN**?

Nome	Matricola	Provincia	AnnoNascita
Bianco	1	PI	1996
Verdi	2	PI	1992
Rossi	3	PI	1992

Mater.	Matricola	Voto
RC	1	30
IS	2	30
RC	2	20

## GLI INSIEMI VUOTI

---

- Se voglio gli studenti che hanno preso solo trenta, e hanno superato qualche esame:

```
SELECT s.Nome
FROM Studenti s
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                   FROM Esami e
                   WHERE e.Matricola = s.Matricola AND e.Voto < 27)
AND EXISTS (SELECT *
             FROM Esami e
             WHERE e.Matricola = s.Matricola)
```

- Oppure:

```
SELECT s.Nome
FROM Studenti s, Esami e
WHERE s.Matricola = e.Matricola
GROUP BY s.Matricola, s.Nome
HAVING Min(e.Voto) >= 27
```

# OTTIMIZZARE IL NOT EXISTS

---

- Loop interno valutato una volta per ogni studente:

```
SELECT s.Nome
FROM Studenti s
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                  FROM Esami e
                  WHERE e.Matricola = s.Matricola AND e.Voto > 21)
```

- Loop interno valutato una sola volta (loop interno *decorrelato*):

```
SELECT s.Nome
FROM Studenti s
WHERE s.Matricola NOT IN (SELECT e.Matricola
                          FROM Esami e
                          WHERE e.Voto > 21)
```

## NOT IN ED OUTER JOIN

---

- Loop interno valutato una sola volta (loop interno *decorrelato*):

```
SELECT s.Nome
FROM Studenti s
WHERE s.Matricola NOT IN (SELECT e.Matricola
                          FROM Esami e
                          WHERE e.Voto > 21)
```

- Outer join:

```
SELECT s.Nome
FROM Studenti s LEFT JOIN (SELECT *
                          FROM Esami e
                          WHERE e.Voto > 21) USING Matricola
WHERE e.Voto IS NULL
```

# LEFT OUTER JOIN

R

A	B
1	a
<b>2</b>	<b>b</b>
3	c

S

A	C
1	x
3	y
<b>5</b>	<b>z</b>

```
SELECT *  
FROM R  
NATURAL JOIN  
S;
```

A	B	C
1	a	x
3	c	y

Chiamato anche: natural inner join

R

A	B
1	a
<b>2</b>	<b>b</b>
3	c

S

A	C
1	x
3	y
<b>5</b>	<b>z</b>

```
SELECT *  
FROM R  
NATURAL LEFT JOIN  
S;
```

A	B	C
1	a	x
<b>2</b>	<b>b</b>	
3	c	y

Chiamato anche : natural left outer join

# OUTER JOIN: RIGHT, FULL

R

A	B
1	a
2	b
3	c

S

A	C
1	x
3	y
5	z

```
SELECT *  
FROM R
```

NATURAL RIGHT JOIN  
S;

A	B	C
1	a	x
3	c	y
5		z

Chiamato anche : natural right outer join

R

A	B
1	a
2	b
3	c

S

A	C
1	x
3	y
5	z

```
SELECT *  
FROM R
```

NATURAL FULL JOIN  
S;

A	B	C
1	a	x
2	b	
3	c	y
5		z

Chiamato anche : natural full outer join

## SQL PER MODIFICARE I DATI

---

- INSERT INTO Tabella [ (A1,..,An)]  
( VALUES (V1,..,Vn) | AS Select )
- UPDATE Tabella  
SET Attributo = Expr, ..., Attributo = Expr  
WHERE Condizione
- DELETE FROM Tabella  
WHERE Condizione