Basi di Dati - VI

Corso di Laurea in Informatica Anno Accademico 2023/2024

Alessandra Raffaetà

raffaeta@unive.it

II linguaggio SQL

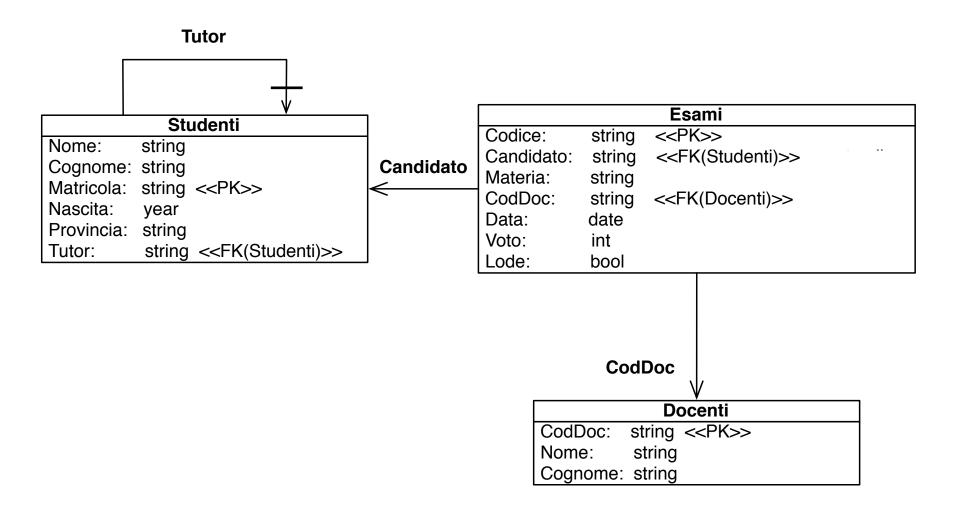
- Linguaggio più diffuso per basi di dati relazionali
 - Nasce nel 1973, all'IBM per il sistema relazionale System/R
 - SEQUEL (Structured English QUEry Language) -> SQL
 - Intorno agli anni '80 inizia un processo di standardizzazione
 - SQL-84, SQL-89, ..., SQL-99, SQL:2003, SQL:2006
- Le implementazioni nei vari DBMS relazionali commerciali
 - includono funzionalità non previste dallo standard
 - non includono funzionalità previste dallo standard
 - implementano funzionalità previste dallo standard ma in modo diverso :-(

- Linguaggio dichiarativo basato su Calcolo Relazionale su Ennuple e Algebra Relazionale
 - relazioni -> tabelle
 - ennuple -> record/righe
 - attributi -> campi/colonne
- Le tabelle possono avere righe duplicate (una tabella è un multinsieme), per
 - efficienza: eliminare i duplicati costa (n log(n))
 - flessibilità:
 - può essere utile vedere i duplicati
 - possono servire per le funzioni di aggregazione (es. media)

- Il linguaggio comprende
 - DML (Data Manipulation Language)
 ricerche e/o modifiche interattive -> interrogazioni o query
 - DDL (Data Definition Language)
 definizione (e amministrazione) della base di dati
 - uso di SQL in altri linguaggi di programmazione

II DML di SQL

Consideriamo lo schema relazionale



SELECT

```
Studenti s JOIN Esami e ON s.Matricola = e.Candidato
FROM
WHERE e.Materia='BD' AND e.Voto=30
SELECT s. Nome AS Nome,
       date_part('year', current_date) - s.Nascita AS Età,
        0 AS NumeroEsami
       Studenti s
FROM
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                 FROM Esami e
                 WHERE
                         s.Matricola = e.Candidato)
```

s.Nome, s.Cognome, e.Data

Il comando base dell'SQL:

```
SELECT [DISTINCT] Attributi
FROM Tabelle
[WHERE Condizione]
Tabelle ::= Tabella [Ide] {, Tabella [Ide] }
```

 Condizione può essere una combinazione booleana (AND, OR, NOT) di (dis)uguaglianze tra attributi (=, <, <=, ...) ... ma anche molto altro. Semantica: prodotto + restrizione + proiezione.

• SELECT *

FROM R1 JOIN R2 ON C2

... JOIN Rn ON Cn

WHERE C

• SELECT DISTINCT A1, ..., An

FROM R1 JOIN R2 ON C2

... **JOIN** Rn **ON** Cn

WHERE C

 $\delta(\pi^b_{A_1,\dots,A_n}(\sigma_C(R_1\bowtie_{C_2}R_2\dots\bowtie_{C_n}R_n)))$

 $\sigma_C(R_1 \bowtie_{C_2} R_2 \cdots \bowtie_{C_n} R_n)$

```
SELECT *
         Studenti;
 FROM
 SELECT *
 FROM
         Esami
        Voto > 26;
 WHERE
 SELECT DISTINCT Provincia
 FROM Studenti;
SELECT *
         Studenti JOIN Esami ON Matricola = Candidato;
 FROM
```

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

SELECT Nome, Matricola, Provincia
FROM Studenti

Nome	Matricola	Provincia
Paolo	71523	VE
Anna	76366	PD
Chiara	71347	VE

Esempi

Studenti

Nome	Cognome	Matricola	Provincia	Nascita	Tutor
Paolo	Verdi	71523	VE	1986	NULL
Chiara	Scuri	71346	VE	1987	71523
Paolo	Poli	71576	PD	1985	76366
Anna	Rossi	76366	PD	1987	NULL
Giorgio	Zeri	71347	VE	1986	76366

Esami

Codice	Materia	Candidato*	Data	Voto	Lode	CodDoc*
B112	BD	71523	08.07.06	27	Ν	AM1
F31	FIS	76366	08.07.07	30	N	GL1
B247	BD	76366	18.07.07	30	S	AM1
A143	ALG	71523	28.12.06	25	N	NG2
A213	ALG	71576	19.07.07	21	N	NG2
F45	FIS	71576	29.07.07	22	N	GL1

Esempi: Restrizione

Trovare tutti i dati degli studenti di Venezia:

SELECT *

FROM Studenti

WHERE Provincia = 'VE';

Nome	Cognome	 Provincia	
Paolo	Verdi	 VE	
Chiara	Scuri	 VE	

 Trovare nome, matricola e anno di nascita degli studenti di Venezia (Proiezione+Restrizione):

SELECT Nome, Matricola, Nascita

FROM Studenti

WHERE Provincia = 'VE';

Nome	Matricola	Nascita
Paolo	71523	1989
Chiara	71346	1987

Tutte le possibili coppie (Studente, Esame):

```
SELECT *
FROM Studenti, Esami
```

Tutte le possibili coppie (Studente, Esame sostenuto dallo studente):

```
SELECT *
FROM Studenti JOIN Esami ON Matricola = Candidato
```

Nome dello stuedente e data degli esami per studenti che hanno superato l'esame di BD con 30:

```
SELECT Nome, Data
FROM Studenti JOIN Esami ON Matricola = Candidato
WHERE Materia='BD' AND Voto=30
```

Qualificazione: notazione con il punto

- Se si opera sul prodotto di tabelle con attributi omonimi occorre qualificarli, ovvero identificare la tabella alla quale ciascun attributo si riferisce
- Notazione con il Punto. Utile se si opera su tabelle diverse con attributi aventi lo stesso nome

Tabella.Attributo

• Es. generare una tabella che riporti Codice, Nome, Cognome dei docenti e Codice degli esami corrispondenti

Alias

- Si associa un identificatore alle relazioni in gioco
- Essenziale se si opera su più copie della stessa relazione (-> associazioni ricorsive!)
- Es. generare una tabella che contenga cognomi e matricole degli studenti e dei loro tutor

```
SELECT s.Cognome, s.Matricola, t.Cognome, t.Matricola
FROM Studenti s JOIN Studenti t ON s.Tutor = t.Matricola
```

La qualificazione è sempre possibile e può rendere la query più leggibile

Gli alias permettono di avere 'ricorsività' a un numero arbitrario di livelli.

Esempio:

```
Persone (Id, Nome, Cognome, IdPadre, Lavoro)
PK(Id), IdPadre FK(Persone)
SELECT n.Nome, n.Cognome,
       f.Nome, f.Cognome
FROM
      Persone n,
      Persone p,
      Persone f
WHERE f.IdPadre = p.Id AND
      p.IdPadre = n.Id AND
      n.Lavoro = f.Lavoro
```

Cognome e nome delle persone (e dei nonni) che fanno lo stesso lavoro dei nonni

Lista degli attributi

 usato per rinominare attributi o più comunemente per dare un nome ad un attributo calcolato

```
SELECT Nome, Cognome, date_part('year', current_date)-Nascita
AS Età
FROM Studenti
WHERE Provincia='VE'
```

Nota: Un attributo A di una tabella "R x" si denota come: A oppure R.A oppure x.A

 Le espressioni possono includere operatori aritmetici (o altri operatori e funzioni sui tipi degli attributi) o funzioni di aggregazione

- NB: si usano tutte funzioni di aggregazione (-> produce un'unica riga) o nessuna.
- Le funzioni di aggregazione NON possono essere usate nella clausola WHERE

ESEMPI: funzioni di aggregazione

Numero di elementi della relazione Studenti

```
SELECT COUNT(*)
FROM Studenti
```

Anno di nascita minimo, massimo e medio degli studenti:

```
SELECT MIN(Nascita), MAX(Nascita), AVG(Nascita)
FROM Studenti
```

è diverso da

```
SELECT MIN(Nascita), MAX(Nascita), AVG(DISTINCT Nascita)
FROM Studenti
```

Nota: non ha senso ... (vedi GROUP BY)

```
SELECT Candidato, AVG(Voto)
FROM Esami
```

ESEMPI: funzioni di aggregazione

Numero di Studenti che hanno un Tutor

SELECT COUNT(Tutor)

FROM Studenti

Numero di studenti che fanno i Tutor

SELECT COUNT(DISTINCT Tutor)

FROM Studenti

- Le tabelle si possono combinare usando:
 - "," (prodotto): FROM T1, T2
 - Giunzioni di vario genere

```
Tabelle ::= Tabella [Ide] {, Tabella [Ide] } |

Tabella Giunzione Tabella
[ USING (Attributi) | ON Condizione ]
```

```
Giunzione ::= [CROSS | NATURAL] [LEFT | RIGHT | FULL] JOIN
```

CROSS JOIN

```
realizza il prodotto

SELECT *

FROM Esami CROSS JOIN Docenti
```

NATURAL JOIN

```
è il join naturale

SELECT *
```

FROM Esami NATURAL JOIN Docenti;

JOIN ... ON Condizione

effettua il join su di una condizione (es. indica quali valori devono essere uguali)

SELECT *

FROM Studenti s JOIN Studenti t ON s. Tutor = t. Matricola;

• JOIN ... USING Alcuni attributi comuni come il natural join, ma solo sugli attributi comuni elencati

SELECT s.Cognome AS CognomeStud,e.Materia,d.Cognome AS CognomeDoc
FROM Studenti s JOIN Esami e ON s.Matricola = e.Candidato
JOIN Docenti d USING (CodDoc);

- LEFT, RIGHT, FULL
 se precedono JOIN, effettuano la corrispondente giunzione esterna
- Esempio: Esami di tutti gli studenti, con nome e cognome relativo, elencando anche gli studenti che non hanno fatto esami

```
FROM Studenti s LEFT JOIN Esami e
ON s.Matricola=e.Candidato;
```

Risultato

Cognome	Matricola	Data .	Materia
Scuri	71346	NULL	NULL
Zeri	71347	NULL	NULL
Verdi	71523	2006-07-08	BD
Verdi	71523	2006-12-28	ALG
Poli	71576	2007-07-19	ALG
Poli	71576	2007-07-29	FIS
Rossi	76366	2007-07-18	BD
Rossi	76366	2007-07-08	FIS
	Scuri Zeri Verdi Verdi Poli Poli Rossi	Scuri 71346 Zeri 71347 Verdi 71523 Verdi 71523 Poli 71576 Poli 71576 Rossi 76366	Scuri 71346 NULL Zeri 71347 NULL Verdi 71523 2006-07-08 Verdi 71523 2006-12-28 Poli 71576 2007-07-19 Poli 71576 2007-07-29 Rossi 76366 2007-07-18

Nota: compaiono anche ennuple corrispondenti a studenti che non hanno fatto esami, completate con valori nulli.

Inserendo la clausola

ORDER BY Attributo [DESC|ASC] {, Attributo [DESC|ASC] } si può far sì che la tabella risultante sia ordinata, secondo gli attributi indicati (ordine lessicografico) in modo crescente (ASC) [default] o decrescente (DESC): e.g.

SELECT Nome, Cognome

FROM Studenti

WHERE Provincia='VE'

ORDER BY Cognome DESC, Nome DESC

- SQL comprende operatori insiemistici (UNION, INTERSECT ed EXCEPT) per combinare i risultati di tabelle con colonne di ugual nome e ugual tipo
- Es: Nome, cognome e matricola degli studenti di Venezia e di quelli che hanno preso più di 28 in qualche esame

```
SELECT Nome, Cognome, Matricola
FROM Studenti
WHERE Provincia='VE'
UNION
SELECT Nome, Cognome, Matricola
FROM Studenti JOIN Esami ON Matricola=Candidato
WHERE Voto>28;
```

- Se le tabelle sulle quali operare hanno attributi con lo stesso tipo, ma con nome diverso, si possono rinominare con AS
- Esempio: Le matricole degli studenti che non sono tutor

SELECT Matricola

FROM Studenti

EXCEPT

SELECT Tutor AS Matricola

FROM Studenti

- Effettuano la rimozione dei duplicati, a meno che non sia esplicitamente richiesto il contrario con l'opzione ALL
- Es: Nome e cognome degli studenti che hanno preso in un esame 18 e in un altro esame 30

```
SELECT Nome, Cognome, Matricola
```

FROM Studenti JOIN Esami ON Matricola=Candidato

WHERE Voto = 18

INTERSECT ALL

SELECT Nome, Cognome, Matricola

FROM Studenti JOIN Esami ON Matricola=Candidato

WHERE Voto = 30;

II valore NULL

- Il valore di un campo di un'ennupla può mancare per varie ragioni
 - attributo non applicabile
 - attributo non disponibile
 - ...
- SQL fornisce il valore speciale **NULL** per tali situazioni.
- La presenza di NULL introduce dei problemi:
 - la condizione "Voto=28" è vera o falsa quando il Voto è NULL?
 è vero NULL=NULL?
 - Cosa succede degli operatori AND, OR e NOT?

II valore NULL

- Dato che NULL può avere diversi significati
 - NULL=0 non è né vero, né falso, ma unknown
 - anche NULL=NULL è unknown
- Occorre una logica a 3 valori (vero, falso e unknown).

р	¬р
Т	F
F	Т
J	U

р	q	p∧q	p∨q
Т	Т	Т	Т
Т	F	F	Т
Т	J	٦	Т
F	T	F	Т
F	F	F	F
F	C	F	U
٦	Т	٦	Т
J	F	F	U
J	U	J	U

Va definita opportunamente la semantica dei costrutti. Ad es.

SELECT ... FROM ...

WHERE COND

restituisce solo le ennuple che rendono vera la condizione COND.

Necessario un predicato per il test di nullità

Expr IS [NOT] NULL

è vero se Expr (non) è NULL

Nota che NULL=NULL vale UNKNOWN!!

Nuovi operatori sono utili (es. giunzioni esterne)

II valore NULL: Esempio

Gli studenti che non hanno Tutor

SELECT *

FROM Studenti

WHERE Tutor IS NULL

Nome 				+ Provincia +	
Anna	Rossi	76366	1987	PD	NULL
Paolo	Verdi	71523	1986	VE	NULL

Cosa ritorna?

SELECT *

FROM Studenti

WHERE Tutor = NULL

Expr1 IS [NOT] DISTINCT FROM Expr2
 è vero se i due valori sono diversi, o uno solo dei due è NULL;
 è falso quando i due valori sono uguali anche nel caso in cui sono entrambi uguali a NULL.

• **COALESCE**(Expr₁, ..., Expr_n)

Viene usato per trasformare un valore NULL in un valore non nullo. Valuta le espressioni in sequenza, da sinistra verso destra. Viene restituito il primo valore trovato diverso da NULL. L'operatore ritorna NULL se tutte le espressioni hanno valore NULL.

- Su valori numerici
 - WHERE Expr BETWEEN Expr AND Expr

• SELECT *

FROM Studenti

WHERE Matricola BETWEEN 71000 AND 72000;

+	+ Cognome +	 Matricola 	Nascita	Provincia	 Tutor
Chiara	Scuri	71346	1987	VE	71523
Giorgio	Zeri	71347	1986	VE	76366
Paolo	Verdi	71523	1986	VE	NULL
Paolo	Poli	71576	1985	PD	76366

Pattern Matching

- Sulle stringhe
 - WHERE Expr LIKE pattern
- Il pattern può contenere caratteri e i simboli speciali
 - sequenza di 0 o più caratteri qualsiasi
 - un carattere qualsiasi

Studenti con il nome di almeno due caratteri che inizia per A

```
SELECT *
FROM Studenti
WHERE Nome LIKE 'A %
```

Studenti con il nome che inizia per 'A' e termina per 'a' oppure 'i'

```
SELECT *
FROM Studenti
WHERE Nome LIKE 'A%a' OR Nome LIKE 'A%i'
```

stessa query usando le espressioni regolari (sintassi Oracle)

```
SELECT *
FROM Studenti
WHERE REGEXP_LIKE (Nome, '^A.*(a|i)$')
```

- La clausola WHERE è piu complicata di come l'abbiamo vista finora.
- Combinazione booleana (AND, OR, NOT) di predicati tra cui:
 - Expr Comp Expr
 - Expr Comp (Sottoselect che torna esattamente un valore)
 - Expr [NOT] IN (Sottoselect) (Oppure IN (v1,..,vn))
 - [NOT] EXISTS (Sottoselect)
 - Expr Comp (ANY | ALL) (Sottoselect)
- Comp: <, =, >, <>, <=, >= (e altri)

- Alcune interrogazioni richiedono di estrarre dati dalla BD e usarli in operazioni di confronto
- E` possibile specificare select annidate, inserendo nel campo where una condizione che usa una select (che a sua volta può contenere sottoselect ...)
- Si può
 - eseguire confronti con l'insieme di valori ritornati dalla sottoselect (sia quando questo è un singoletto, sia quando contiene più elementi)
 - verificare la presenza/assenza di valori dati nell'insieme ritornato dalla sottoselect
 - verificare se l'insieme di valori ritornato dalla sottoselect è o meno vuoto

- Nel campo WHERE
 - Expr Comp (Sottoselect che torna esattamente un valore)
- Studenti che vivono nella stessa provincia dello studente con matricola 71346, escluso lo studente stesso

```
FROM Studenti
WHERE (Matricola <> '71346') AND
Provincia = (SELECT Provincia
FROM Studenti
WHERE Matricola='71346')
```

E` indispensabile la sottoselect?

```
SELECT altri.*
FROM Studenti altri, Studenti s
WHERE altri.Matricola <> '71346' AND
s.Matricola = '71346' AND altri.Provincia = s.Provincia
```

• ... è un join

```
SELECT altri.*
FROM Studenti altri JOIN Studenti s USING (Provincia)
WHERE altri.Matricola <> '71346' AND
s.Matricola = '71346';
```

Le interrogazioni su di una associazione multivalore vanno quantificate



- Non: gli studenti che hanno preso 30 (ambiguo!)ma:
 - Gli studenti che hanno preso sempre (solo, tutti) 30: universale
 - Gli studenti che hanno preso qualche (almeno un) 30: esistenziale
 - Gli studenti che non hanno preso mai 30 (senza alcun 30): universale
 - Gli studenti che non hanno preso sempre 30: esistenziale

- Universale negata = esistenziale:
 - Non tutti i voti sono =30 (universale) = esiste un voto ≠30 (esistenziale)
 - Più formalmente

$$\neg \forall x. P(x) \equiv \exists x. \neg P(x)$$

- Esistenziale negata = universale:
 - Non esiste un voto diverso da 30 (esistenziale) = Tutti i voti sono uguali a 30 (universale)
 - Più formalmente

$$\neg \exists x. \neg P(x) \equiv \forall x. P(x)$$

Come condizione nel where possiamo usare

```
FROM ...

WHERE [NOT] EXISTS (Sottoselect)
```

- Per ogni tupla (o combinazione di tuple) t della select esterna
 - calcola la sottoselect
 - verifica se ritorna una tabella [non] vuota e in questo caso seleziona t

La query studenti con almeno un voto > 27

• Query con EXISTS:

La stessa query, ovvero gli studenti con almeno un voto > 27, tramite giunzione:

```
SELECT DISTINCT s.*
FROM Studenti s JOIN Esami e ON e.Candidato = s.Matricola
WHERE e.Voto > 27
```

Un altro costrutto che permette una quantificazione esistenziale

```
FROM ...

WHERE Expr Comp ANY (Sottoselect)
```

- Per ogni tupla (o combinazione di tuple) t della select esterna
 - calcola la sottoselect
 - verifica se Expr è in relazione Comp con almeno uno degli elementi ritornati dalla select

La solita query
 "Studenti che hanno preso almeno un voto > 27"
 si può esprimere anche tramite ANY ...

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

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

ANY non fa nulla in più di EXISTS

```
FROM Tab1

WHERE attrl op ANY (SELECT attr2

FROM Tab2

WHERE C);
```

diventa

```
FROM Tab1

WHERE EXISTS (SELECT *

FROM Tab2

WHERE C AND attr1 op attr2);
```

Forma ancora più blanda di quantificazione esistenziale:

```
FROM ...

WHERE Expr IN (sottoselect)
```

- Nota: abbreviazione di =ANY
- La solita query si può esprimere anche tramite IN:

Può essere utilizzato con ennuple di valori

```
Expr IN (val1, val2, ..., valn)
```

Gli studenti di Padova, Venezia e Belluno

```
FROM Studenti
WHERE Provincia IN ('PD','VE','BL');
```

- La quantificazione esistenziale si fa con:
 - EXISTS
 - Giunzione
 - =ANY, >ANY, <ANY, ...
 - IN
- Il problema vero è: non confondere esistenziale con universale!

- Gli studenti che hanno preso solo 30
- Errore comune (e grave):

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

In SQL non c'e` un operatore generale esplicito FOR ALL. Si usa l'equivalenza logica

$$\forall e \in E. \ P \equiv \neg (\exists e \in E. \ \neg P)$$

Quindi da:

… si può passare a …

In SQL diventa:

dove NOT(e.Voto = 30) è diventato e.Voto <> 30

E` disponibile un operatore duale rispetto a ANY, che e` ALL:

```
WHERE Expr Comp ALL (Sottoselect)
```

Sostituendo EXISTS con =ANY, la solita query (studenti con tutti 30):

Diventa:

•

Ovvero:

- Supponiamo che la BD sia tale che la query
- SELECT s.Nome, s.Cognome, e.Materia, e.Voto FROM Studenti s LEFT JOIN Esami e ON s.Matricola=e.Candidato;
- ritorni

+		+	++
Nome	Cognome	 Materia +	Voto
Chiara	Scuri	NULL	NULL
Giorgio	Zeri	NULL	NULL
Paolo	Verdi	BD	27
Paolo	Verdi	ALG	25
Paolo	Poli	ALG	21
Paolo	Poli	FIS	22
Anna	Rossi	BD	30
Anna	Rossi	FIS	30
+		+	+

• Qual e` l'ouput della query 'studenti che hanno preso solo trenta'?



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

```
FROM Studenti s

WHERE NOT EXISTS (SELECT *

FROM Esami e

WHERE e.Candidato = s.Matricola

AND e.Voto <> 30)

AND EXISTS (SELECT *

FROM Esami e

WHERE e.Candidato = s.Matricola)
```

Oppure:

```
SELECT s.Matricola, s.Cognome
FROM Studenti s JOIN Esami e ON s.Matricola = e.Candidato
GROUP BY s.Matricola, s.Cognome
HAVING MIN(e.Voto) = 30;
```

- Per ogni materia, trovare nome della materia e voto medio degli esami in quella materia [selezionando solo le materie per le quali sono stati sostenuti più di tre esami]:
 - Per ogni materia vogliamo
 - Il nome, che e` un attributo di Esami
 - Una funzione aggregata sugli esami della materia
- Soluzione:

```
SELECT e.Materia, AVG(e.Voto)
FROM Esami e
GROUP BY e.Materia
[HAVING COUNT(*)>3]
```

Costrutto:

```
SELECT ... FROM ... WHERE ...

GROUP BY A<sub>1</sub>,..,A<sub>n</sub>

[HAVING condizione]
```

- Semantica:
 - Esegue le clausole FROM WHERE
 - Partiziona la tabella risultante rispetto all'uguaglianza su tutti i campi A1, ..., An (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

FROM Esami

GROUP BY Candidato

HAVING AVG(Voto) > 23;

+	+	+	+	+		++
Codice	Materia	Candidato	Data	Voto	Lode	CodDoc
B112	BD	71523	2006-07-08	27	N	AM1
A143	ALG	71523	2006-12-28	25	N	NG2
B247	BD	76366	2007-07-18	30	L	AM1
A213	ALG	71576	2007-07-19	21	N	NG2
F31	FIS	76366	2007-07-08	30	N	GL1
F45	FIS	71576	2007-07-29	22	N	GL1
1						



.	<u>.</u>	_	.	L -	L	
Codice	Materia	Candidato	Data	Voto	Lode	CodDoc
B112	BD ALG	71523	2006-07-08	27	N	AM1
A143		71523	2006-12-28	25	N	NG2
A213	ALG	71576	2007-07-19	21 22	N	NG2
F45	FIS	71576	2007-07-29		N	GL1
B247	BD	76366	2007-07-18	30	L	AM1
F31	FIS	76366	2007-07-08	30	N	GL1



Candidato	NEsami	min(Voto)	max(Voto)	avg(Voto)
71523	2		27	
76366 +	2 +	30 +	30	30.000

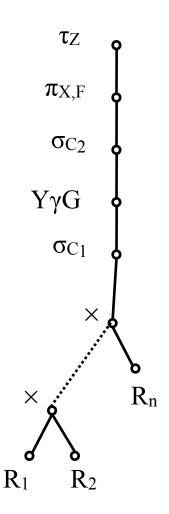
SQL → ALGEBRA

SELECT DISTINCT X, F FROM R₁,..., R_n 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)
- $X,Z \subseteq Y, F \subseteq G, C_2$ nomina solo attributi in Y o espressioni in G



Per ogni studente, cognome e voto medio:

```
SELECT s.Cognome, AVG(e.Voto)
FROM Studenti s, Esami e
WHERE s.Matricola = e.Candidato
GROUP BY s.Matricola
```

È necessario scrivere:

```
GROUP BY s.Matricola, s.Cognome
```

- Gli attributi espressi non aggregati nella select (s.Cognome) e in HAVING se presenti (s.Matricola) devono essere inclusi tra quelli citati nella GROUP BY
- Gli attributi aggregati (AVG(e.Voto)) vanno scelti tra quelli non raggruppati

- Anche la clausola HAVING cita solo:
 - espressioni su attributi di raggruppamento;
 - funzioni di aggregazione applicate ad attributi non di raggruppamento.
- Non va ...

```
SELECT s.Cognome, AVG(e.Voto)

FROM Studenti s JOIN Esami e ON s.Matricola = e.Candidato

GROUP BY s.Matricola, s.Cognome

HAVING YEAR(Data) > 2006;
```

Raggruppamento e NULL

- Nel raggruppamento si assume (è uno dei pochi casi) NULL = NULL
- Es: Matricole dei tutor e relativo numero di studenti di cui sono tutor

```
SELECT Tutor, COUNT(*) AS NStud
FROM Studenti
GROUP BY Tutor;
```

+	++
Tutor	NStud
+	++
NULL	2
71347	2
71523	1
+	+ +

73

Espressione condizionale: CASE

 CASE è un'espressione condizionale che può essere usata in qualsiasi contesto dove un'espressione è valida.

```
CASE WHEN condizione THEN risultato

[WHEN ...]

[ELSE risultatoDefault]
```

END

condizione è un'espressione che restituisce un valore booleano.

Se la condizione è vera, restituisce risultato e le altre condizioni non sono valutate. Se la condizione non è vera, le successive clausole **WHEN** sono esaminate in ordine. Se nessuna di queste è vera, allora restituisce il risultato Default dell'**ELSE**. Se l'**ELSE** non è presente, il risultato è **NULL**.

Sottoselect:

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

Select:

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

```
INSERT INTO Tabella [(A1,..,An)]
( VALUES (V1,..,Vn) | AS Select )
```

UPDATE Tabella

```
SET Attributo = Expr, ..., Attributo = Expr
WHERE Condizione
```

DELETE FROM Tabella

WHERE Condizione

La forma base del comando INSERT è la seguente:

dove (valoreX1,...,valoreXn) sono righe del tipo corrente di tabella (con gli attributi nella sequenza corretta!) e.g.

Alternativamente si può usare la forma:

- m può essere < del numero di attributi n (le restanti colonne o prendono il valore di default o NULL)
- le colonne possono apparire in ordine diverso da quello in cui appaiono nella definizione di Tabella

Esempio

```
INSERT INTO Studenti (Matricola, Nome, Cognome)
VALUES ('74324','Gino','Bartali')
```

 Tutti i valori dichiarati **NOT NULL** e senza un valore di default dichiarato devono essere specificati Insert e select

E` possibile aggiungere le righe prodotte da una select ...

INSERT INTO Tabella AS Select

Esempio: se StNomeCognome (Nome, Cognome) è una tabella con due campi di tipo adeguato ...

INSERT INTO StNomeCognome AS
SELECT Nome, Cognome FROM Studenti;

La forma base del comando DELETE è la seguente:

DELETE FROM Tabella

WHERE condizione

Cancella da Tabella le righe che soddisfano la condizione in WHERE: e.g.

DELETE FROM Esami
WHERE Voto<18;</pre>

Senza la clausola WHERE

DELETE FROM Esami;

cancella tutte le righe (ma non la tabella)

La selezione delle righe da cancellare può essere basata anche su di una select.
 Es. Cancella gli studenti che non hanno sostenuto esami

```
DELETE FROM Studenti
WHERE Matricola NOT IN (SELECT Candidato FROM Esami);
```

Strutturalmente simile alla **SELECT** (ma cancella intere righe)

La forma base del comando UPDATE è:

```
UPDATE Tabella
SET attrl=exp1, ..,
    attrn=expn
WHERE condizione
```

dove attri ed expi devono avere il medesimo tipo; e.g.

Esempio:

UPDATE Studenti

SET Tutor='71523'

WHERE Matricola='76366' OR Matricola='76367'

Aumenta di 1 punto il voto a tutti gli esami con voto > 23

UPDATE Esami

SET Voto=Voto+1

WHERE Voto>23 AND Voto<30;

Anche in questo caso si possono usare condizioni che coinvolgono SELECT