

ALGEBRA RELAZIONALE

Prodotto cartesiano:

T_1, T_2 sono insiemi;

$T_1 \times T_2$ è un prodotto cartesiano tra T_1 e T_2 ed è l'insieme delle coppie ordinate (v_1, v_2) tale che $v_1 \in T_1, v_2 \in T_1$.

Es:

$T_1 = \{1, 2, 4\}$ $T_2 = \{a, b\}$

$T_1 \times T_2 = \{(1, a), (1, b), (2, a), (2, b), (4, a), (4, b)\}$

Sono tutte le possibili coppie in cui il primo elemento appartiene a T_1 mentre il secondo a T_2

Gli insiemi si possono rappresentare come tabelle.

Si può fare il prodotto cartesiano tra più insiemi: $T_1 \times T_2 \times \dots \times T_n$.

Relazione (matematica):

Una relazione sugli insiemi T_1, T_2 è un sottoinsieme di $T_1 \times T_2$.

Oppure, una relazione è un'insieme di n-uple ordinate (v_1, v_2, \dots, v_n) con $v_1 \in D_1, \dots, v_n \in D_n$.

Ogni n-upla stabilisce un legame fra i dati che contiene.

- Le n-uple (righe) non sono ordinate in modo definito.
- Non vi sono n-uple uguali fra loro.

Es:

$T_1 \times T_2 = \{(1, a), (1, b), (2, a), (2, b), (4, a), (4, b)\}$

Relazione su $T_1 \times T_2 = \{(1, a), (1, b), (4, a)\}$

Juventus	Lazio	3	1
Lazio	Milan	2	0
Juventus	Roma	1	2
Roma	Milan	0	1

Ogni n-upla (riga) stabilisce un legame fra i dati del tipo:

“Juventus Vs Lazio \rightarrow Ha vinto la Juventus 3 a 1”

Record (righe):

Una relazione è sostanzialmente un insieme di record omogenei (definiti sugli stessi campi).

Ad ogni campo (colonna) è associato un nome, detto **attributo**, che descrive il ruolo che il campo ha nel dominio stesso.

Tupla:

$t[\text{NomeColonna1}, \text{NomeColonna2}]$ è una tupla su due attributi (una riga formata dai due elementi appartenenti alle colonne indicate).

Unione: \cup

$T1 \cup T2$

- Unisce le due tabelle, includendo una sola volta eventuali righe presenti in entrambe le tabelle.

Intersezione: \cap

$T1 \cap T2$

- Unisce le due tabelle, tenendo solo le righe presenti in entrambe le tabelle.

Differenza: $-$

$T1 - T2$

- Prende T1 e ne elimina le righe presenti anche nella tabella T2.

Attenzione!

Queste tre operazioni hanno senso solo se gli attributi di T1 e T2 hanno tutti rispettivamente lo stesso nome.

Ridenominazione: $REN_{\{n1 \leftarrow n2\}}(T2)$

- Sostituisco il nome (n2) dell'attributo di T2, con il nome n1

Es 1):

Tabella: Paternità {padre, figlio, ...}

$REN_{\{genitore \leftarrow padre\}}(Tabella)$

Tabella: Paternità {genitore, figlio, ...}

Es 2):

Tabelle: Impiegati {Cognome, Ufficio, Stipendio}

Operai {Cognome, Fabbrica, Salario}

$REN_{\{Sede, Retribuzione \leftarrow Ufficio, Stipendio\}}(Impiegati) \cup$

$REN_{\{Sede, Retribuzione \leftarrow Fabbrica, Salario\}}(Operai)$

Tabelle: Impiegati {Cognome, Sede, Retribuzione}

Operai {Cognome, Sede, Retribuzione}

- Con la virgola, ho potuto concatenare delle ridenominazioni.

- Senza le ridenominazioni, l'unione fra queste due tabelle non avrebbe avuto senso.

Selezione: $SEL_{\{condizione\ booleana\}}(tabella)$

- Restituisce la tabella con le sole righe che soddisfano la condizione.

Es:

Impiegati che guadagnano più di 50 € e lavorano a Milano.

Tabella: Impiegati {Cognome, Filiale, Stipendio}

$SEL_{\{Stipendio > 50 \text{ AND Filiale} = 'Milano'\}}(Impiegati)$

Proiezione: $PROJ_{\{ListaAttributi\}}(tabella)$

- Estrae dalla tabella gli attributi indicati.

Es:

Tabella: Impiegati {Cognome, Filiale, Stipendio}

$PROJ_{\{Cognome, Filiale\}}(Impiegati)$

Tabella: Impiegati {Cognome, Filiale}

Combinazione PROJ e SEL

$PROJ_{\{ListaAttributi\}} (SEL_{\{condizione\ booleana\}}) (tabella)$

- Anche senza le parentesi:

$PROJ_{\{ListaAttributi\}} SEL_{\{condizione\ booleana\}} (tabella)$

Join: T1 JOIN_{Condizione} T2

- Crea una nuova tabella che ha come attributi l'unione degli attributi di T1 e T2 e come righe quelle che soddisfano la condizione.

Tabelle: Tab1 {Numero, Voto}
 Tab2 {Numero, Candidato}
 Tab1 JOIN_{Tab1.Numero = Tab2.Numero} Tab2
 Tabella risultante: Tab3 {Numero, Candidato, Voto}

Join Naturale: T1 JOIN_NAT T2

- E' come il join normale che però confronta in automatico gli attributi che T1 e T2 hanno in comune.

Tabelle: Tab1 {Numero, Voto}
 Tab2 {Numero, Candidato}
 Tab1 JOIN_NAT Tab2
 Che è equivalente a:
 Tab1 JOIN_{Tab1.Numero = Tab2.Numero} Tab2
 Tabella risultante: Tab3 {Numero, Candidato, Voto}

Left Join: T1 LEFT_JOIN_{Condizione} T2

- E' una join che tiene tutti i valori della tabella T1, completando i valori mancanti di T2 con "null".
 Vale rispettivamente per il right join e il full join.

Definire pezzi di codice

pezzo_di_codice(attributi) :=
 proj_{...} (...) ...

Fasi generiche dello svolgimento e Consigli

- 1) verificare in quali tabelle sono contenuti i dati che mi servono
- 2) togliere con la PROJ tutti quegli attributi che non mi serviranno
- 2) ridurre con la SEL le righe delle tabelle con la condizione (prima di metterle in JOIN).
- 3) faccio il JOIN se necessario (da cui poi posso ulteriormente togliere colonne con un'altra PROJ su tutto).

N.B.

- Potrei dover usare l'Unione prima del JOIN (se le tabelle non hanno stessi attributi allora prima dell'Unione devo fare REN degli attributi o togliere degli attributi/colonne con PROJ).

- La negazione è una differenza (costruttori che fanno laptot ma non pc = costruttori di laptop - costruttori di pc)

- computer con velocità massima: tutti i computer – i computer che hanno almeno un computer più veloce di loro.

SQL

```
CREATE TABLE voti (  
    studente integer not null references studenti(matricola),  
    materia varchar(50) not null references materie(codice),  
    tipo varchar(7) not null,  
    voto numeric(3,1) not null,  
    foreign key(tipo,voto) references esami(tipologia,valutazione),  
  
    data_voto date not null,  
    check (voto between 0.0 and 10.01),  
  
    check (tipo = 'scritto' or tipo = 'orale'),  
    //oppure  
    check (tipo in ('scritto', 'orale')),  
  
    primary key(studente, materia, data_voto)  
    //oppure  
    unique(studente, materia, data_voto)  
);
```

- **CREATE TABLE**: crea una nuova tabella

- **tipi di dato** (domini):

char(d): può contenere una stringa di caratteri a lunghezza fissa, pari a d

varchar(d): può contenere una stringa di caratteri a lunghezza variabile, pari a d

integer: valore numerico intero

float: valore con virgola

date: contiene la data ma può contenere anche ore, minuti e secondi

current_date -- data di "oggi"

'today'::date

'yesterday'::date

'tomorrow'::date

La sottrazione tra due date restituisce il numero di giorni.

time: usato per ore, minuti, secondi (12:00:00 è mezzogiorno).

numeric(p,s): p = numero totale di cifre decimali usate.

s = numero di cifre decimali usate a destra della virgola (s = 0 si ha un intero).

text: sequenza di caratteri "senza limite" esplicito (c'è e dipende dalla versione di postgres).

bytea: array di byte

boolean: 1 byte; si preferisce scrivere TRUE e FALSE.

point: (x,y) indica un punto

line: retta indicata con due punti

box: indicato con due punti (diagonale del rettangolo)

- **not null**: attributo che non può essere vuoto

- **references Tab1(attributo_di_Tab1)**: vincolo di integrità applicato all'attributo che farà riferimento ad un attributo di un'altra tabella (utile per fare le JOIN).

- **foreign key(tipo,voto) references esami(tipologia,valutazione)**: ho creato una chiave su una coppia di attributi e poi ho applicato su di essa un vincolo di integrità verso una coppia di attributi di un'altra tabella.

- **check (vincolo):** applica un vincolo (condizione che viene controllata ogni volta che inserisco dati nella tabella). Il vincolo può essere composto anche da una SELECT.
- tipo **in** ('scritto', 'orale'): tipo deve avere un valore (in) tra quelli dell'insieme ('scritto', 'orale').
- **primary key / unique (lista_attributi):** la sequenza di valori indicata dalla lista degli attributi, non può ripetersi in modo uguale all'interno della tabella.

Se la lista di attributi contenesse solo studente, allora potrei scrivere all'inizio:

studente integer ... primary key,

Operatori e funzioni su tipi di dato:

- Applicando il diviso a due interi, tronco il risultato; se almeno uno dei due elementi è decimale allora si fa la divisione decimale.
- Radice quadrata: $\sqrt{\quad}$
- Radice cubica: $\sqrt[3]{\quad}$
- String || String: restituisce una stringa che è la concatenazione delle due string.
- Lower(string): tutto in minuscolo
- Upper(string): tutto in maiuscolo
- Substring(string from int for int): sottostringa

ALTER TABLE:

- ALTER TABLE table-name ADD column-name datatype;
Aggiungere colonna.
- ALTER TABLE table-name DROP COLUMN column-name;
Togliere colonna.
- ALTER TABLE table-name MODIFY COLUMN column-name datatype;
Modificare il datatype di una colonna.
- ALTER TABLE table-name MODIFY column-name datatype NOT NULL;
Aggiunge il vincolo not null ad una colonna.
- ALTER TABLE table-name ADD UNIQUE(column1, column2...);
Aggiunge un vincolo di integrità alla tabella.
- ALTER TABLE table-name ADD CHECK (condition);
Aggiunge un vincolo check alla tabella.
- ALTER TABLE table-name ADD PRIMARY KEY (column1, column2...);
Aggiungo una chiave primaria.
- ALTER TABLE table-name ADD CONSTRAINT specific-name ...;
Al posto dei "..." si può mettere "unique", "check", "primary key".
"specific-name" identifica ciò che aggiungo nei "..."
- ALTER TABLE table-name DROP CONSTRAINT specific-name;
Toglie ciò che ho aggiunto con il nome "specific-name".

SELECT:

- Select generica:
SELECT ListaAttributi
FROM ListaTabelle
[WHERE Condizione]

Es:

SELECT nome, cognome

```
FROM studenti
WHERE eta > 18
```

- Select con abbreviazioni:

```
SELECT s.nome as nome, s.cognome as cognome, d.nome as nomeD
FROM studenti as s, docenti as d
WHERE nome = "Luca" AND nomeD = "Rossi"
```

as : rinomina dei termini.

Nel FROM, posso anche evitare di scrivere gli as, ottenendo:

```
FROM studenti s, docenti d
```

- Select senza proiezione:

```
SELECT *
FROM studenti
```

***** : Stampa tutti gli attributi della tabella risultate (studenti).

- Espressioni nella target list:

```
SELECT Reddito/2 as redditoSemestrale
FROM Persone
```

DISTINCT:

```
SELECT DISTINCT nome
FROM studenti
```

Nella colonna di nomi risultante, esclude i nomi ripetuti.

LIKE:

...

```
WHERE nome LIKE 'A_d%'
```

La condizione estrae i nomi che iniziano per "A" ed hanno come 3^ lettera la "d".

_ : carattere qualunque.

% : "resto della parola" (LIKE '%tt%' → parole che contengono 'tt')

SELECT come JOIN:

Tabelle: professori {nome, cognome, **materia**, ...}
materie {**codice**, nome, ...}

```
SELECT materie.nome
FROM professori, materie
WHERE professori.materia = materie.codice AND professori.nome = 'Rossi'
```

Stampa il nome delle materie insegnate da Rossi.

Attenzione! Vi "deve" essere un vincolo di integrità (references) tra l'attributo "**materia**" della tabella "professori" e l'attributo "**codice**" nella tabella "materie".

ORDER BY:

```
SELECT nome ...
ORDER BY nome
```

Dispone i nomi (record) della tabella risultante, in ordine alfabetico (va messo sempre alla fine).

(NOT) EXISTS:

```

SELECT *
FROM fornitori
WHERE EXISTS (
    SELECT *
    FROM ordini
    WHERE fornitori.id = ordini.fornitori_id );

```

- Restituisce tutti i record della tabella “fornitori” in cui vi è (esiste) almeno un record nella tabella degli “ordini” con lo stesso “fornitori_id” (cioè, restituisce tutti i fornitori che hanno fatto un ordine almeno una volta).
- Usando NOT EXISTS avrei ottenuto la tabella dei fornitori che non hanno mai fatto un ordine.

```

SELECT * FROM T1
WHERE T1.attributo1 NOT IN T2 -- oppure IN

```

- T2 = tabella con 1 solo attributo; esclude le righe di T1 in cui l’attributo1 non compare in T2

Operatori aggregati:

Tabella: Studenti {nome, cognome, eta, altezza...}

```

SELECT COUNT(*) / SUM(altezza) / AVG(altezza) / MAX(altezza) / MIN(altezza)
FROM Studenti
WHERE eta = 18

```

COUNT: conta il numero di righe della tabella risultante.

SUM: somma i valori della tabella (singola colonna) risultante.

AVG: media dei valori della tabella (singola colonna) risultante.

MAX / MIN: massimo / minimo tra i valori della tabella (singola colonna) risultante.

In tutti i casi, il risultato sarà un solo valore (e non una tabella).

GROUP BY:

Tabella: CarrieraScolastica {NomeStudente, Svolto, Materia, Voto, ...}

```

SELECT NomeStudente, COUNT(*) as NumEsamiDati
FROM CarrieraScolastica cs
WHERE cs.Svolto = true
GROUP BY NomeStudente

```

- Restituisce una tabella con i nomi degli studenti affiancati dal numero degli esami che hanno svolto.
- Senza GROUP BY (e senza il COUNT) avrei ottenuto una colonna con i nomi degli studenti ripetuti più volte; il GROUP BY (con l’utilizzo di un operatore aggregato), mi permette di raggruppare i nomi ripetuti e svolgere operazioni.

HAVING:

Es del GROUP BY:

```

... SELECT NomeStudente, COUNT(*)
...
GROUP BY NomeStudente
HAVING COUNT(*) > 10

```

- Restituisce una tabella con i nomi degli studenti che hanno fatto più di 10 esami (affiancati dal numero degli esami che hanno)
- HAVING permette di applicare condizioni sugli operatori aggregati.

INSERT:

INSERT INTO Tabella (Attributi) VALUES (Valori)

Oppure

INSERT INTO Tabella (Attributi) SELECT ...

- Usato per inserire nuovi dati nella tabella.

Esempi:

INSERT INTO Persone VALUES ('Mario',25,182)

INSERT INTO Persone(Nome, Eta, Altezza) VALUES ('Rossi',25,180)

INSERT INTO Persone(Nome, Altezza) VALUES ('Luca',170)

INSERT INTO Persone (Nome) SELECT s.Nome

FROM Studenti s

WHERE s.Nome NOT IN (SELECT p.Nome
FROM Persone p)

Info:

- L'ordine e il numero degli attributi è significativo.
- Se non si indica la lista di attributi, si prendono tutti nell'ordine che hanno.
- Se la lista dei valori da inserire non contiene tutti i valori necessari, negli attributi mancanti si mette valore nullo (o valore di default).

DELETE:

DELETE FROM Tabella

[WHERE Condizione]

- Usato per cancellare dati dalla Tabella (senza WHERE si sottintende: "WHERE true").

Es:

DELETE FROM Uomini

WHERE Eta < 18

UPDATE:

UPDATE Tabella

SET attributo1 = valore1, attributo2 = valore2, ...

WHERE Condizione

- Usato per modificare record della Tabella.

Esempi:

UPDATE Persone

SET Altezza = 175

WHERE Nome = 'Rossi'

UPDATE Persone

SET Reddito = Reddito * 1.1

WHERE Eta < 30

JOIN:

SELECT *

FROM Tabella1 JOIN Tabella2

ON Tabella1.id = Tabella2.id

- Si fa così anche per il left join (il natural join non ha la condizione ON).

VISTE:

```
CREATE OR REPLACE VIEW NomeVista ( ListaAttributi ) as SELECT...
```

Es:

```
CREATE VIEW StudentiMaggiorenni (NomeS, CognomeS, EtaS) as
SELECT Nome, Cognome, Eta
FROM Studenti
WHERE Eta >= 18
```

- Creo una vista che può essere utilizzata come se fosse una tabella, quindi potrò scrivere:

```
SELECT *
FROM StudentiMaggiorenni
```

che stamperà una tabella con attributi “NomeS, CognomeS, EtaS”.

UPDATE su VISTE:

- Es usato precedentemente:

```
CREATE VIEW StudentiMaggiorenni ...
WHERE Eta >= 18
with check option
```

with check option: permette di considerare la condizione del WHERE come un vincolo, quindi non potrò fare un UPDATE di uno studente con età <18 in “StudentiMaggiorenni”.

ALTRE specifiche

Numero professori che iniziano con una certa lettera:

```
SELECT substring( cognome from 1 for 1 ) as iniziale_cognome, count(*)
FROM organico
GROUP BY substring( cognome from 1 for 1 )
ORDER BY iniziale_cognome -- qui ho potuto usare “iniziale_nome”, nel group by no
```

Spezzare un nome (come "Cesare Mario Antonio"), cioè, disaggregare:

```
SELECT unnest(string_to_array(nome, ' '))
FROM organico
ORDER BY nome_singolo
```

-- "alessandra," la virgola viene inclusa nel nome.

Tutti gli aeroporti che posso raggiungere partendo da Roma

```
WITH RECURSIVE raggiungibile(origine, destinazione) as (
SELECT partenza, arrivo from voli
UNION distinct -- distinct di default
SELECT origine, arrivo
FROM raggiungibile, voli
WHERE destinazione = partenza
)
```

```
SELECT * FROM raggiungibile WHERE origine = 'Roma'
```

-- se mettevo all al posto di distinct, va in loop e si blocca

```
INSERTI INTO musei
VALUES ('Magnani Rocca', 'Parma');
INSERTI INTO musei
VALUES ('Maria Luigia', 'Parma');
Posso riscriverlo come:
INSERTI INTO musei
VALUES ('Magnani Rocca', 'Parma'), ('Maria Luigia', 'Parma');
-- non è standard ma funziona
```