



UNIVERSITÀ
DI CAMERINO

2. Ripasso - Algebra Relazionale e Fondamenti SQL

Piero Hierro Piermichele Rosati

Università di Camerino
Tutorato - Basi di Dati

28 aprile 2024

1. Algebra Relazionale

2. Fondamenti SQL

3. Conclusioni

Algebra relazionale

È un linguaggio procedurale in cui le operazioni complesse vengono specificate descrivendo il procedimento da seguire per ottenere le soluzioni.

È uno strumento tecnico di fondamentale importanza per comprendere come si interrogano i database relazionali.

Ennupla

Una n -upla (o tupla) è una collezione ordinata di n oggetti.

Relazione binaria

Una relazione r su 2 insiemi A e B è un sottoinsieme del prodotto cartesiano $A \times B$ dei due insiemi.

$$r \subseteq A \times B$$

Relazione n -aria

Una relazione su n insiemi A_1, A_2, \dots, A_n è un sottoinsieme di tutte le n -uple ordinate a_1, a_2, \dots, a_n che si possono costruire prendendo nell'ordine un elemento a_1 dal primo insieme A_1 , a_2 dal secondo insieme A_2 e così via.

Dato che una relazione è un insieme:

- l'ordine delle n -uple è irrilevante;
- ogni n -upla è ordinata e distinta;
- possiamo rappresentarla sotto forma di tabella se...

...vengono rispettati i requisiti fondamentali delle tabelle di un database:

- tutte le righe sono diverse tra loro;
- tutte le intestazioni delle colonne sono diverse tra loro;
- i valori di ogni colonna sono fra loro omogenei;
- l'ordine delle righe è irrilevante;
- l'ordine delle colonne è irrilevante.

- **Attributo**: nome con il quale si identifica una colonna;
- **Dominio**: insieme dei valori che possono essere assunti da un attributo (int, boolean, float, string);
- Una **ennupla** su in insieme X di attributi è una funzione che associa a ciascun attributo A in X un valore del dominio di A ;
- **Schema di relazione** $R(X)$:
 - R è il nome della relazione;
 - X è un insieme di attributi $X = \{A_1, \dots, A_n\}$
- Uno **schema di Basi di Dati** è un insieme di schemi di relazione distinti:

$$R = \{R_1(X_1), \dots, R_k(X_k)\}$$

- L'**istanza di una relazione** su uno schema $R(X)$ è l'insieme di n -uple su X ;
- L'**istanza di una base di dati** su uno schema $R = \{R_1(X_1), \dots, R_k(X_k)\}$ è l'insieme di relazioni $r = \{r_1, \dots, r_k\} \mid r_i$ è una relazione su R_i .

$Docente = \{Re, Gagliardi, Marcantoni\}$

$Corso = \{Basi\ di\ Dati, Reti\}$

$r = "Insegna"$

$Insegna \subseteq Docente \times Corso$

$$\text{Docente} = \{Re, Gagliardi, Marcantoni\}$$
$$\text{Corso} = \{Basi\ di\ Dati, Reti\}$$
$$r = \text{"Insegna"}$$
$$\text{Insegna} \subseteq \text{Docente} \times \text{Corso}$$

Prodotto cartesiano: $\text{Docente} \times \text{Corso}$

| Docente | Corso |
|------------|--------------|
| Re | Basi di Dati |
| Re | Reti |
| Gagliardi | Basi di Dati |
| Gagliardi | Reti |
| Marcantoni | Basi di Dati |
| Marcantoni | Reti |

$Docente = \{Re, Gagliardi, Marcantoni\}$

$Corso = \{Basi\ di\ Dati, Reti\}$

$r = "Insegna"$

$Insegna \subseteq Docente \times Corso$

Prodotto cartesiano: $Docente \times Corso$

| Docente | Corso |
|------------|--------------|
| Re | Basi di Dati |
| Re | Reti |
| Gagliardi | Basi di Dati |
| Gagliardi | Reti |
| Marcantoni | Basi di Dati |
| Marcantoni | Reti |

Insegna

| Docente | Corso |
|------------|--------------|
| Re | Basi di Dati |
| Gagliardi | Basi di Dati |
| Marcantoni | Reti |

- Agiscono su una o più relazioni per ottenere una nuova relazione;
- Consentono di effettuare le interrogazioni al database per ottenere le informazioni desiderate:
 - estraendo da una tabella una sottotabella;
 - combinando tra loro 2 o più tabelle;
 - generando nuove relazioni.
- Dato che le relazioni sono insiemi:
 - X insieme di attributi su cui le relazioni A e B sono definite;
 - **unione** $A \cup B$: relazione su X contenente le tuple appartenenti a A o B o entrambe;
 - **intersezione** $A \cap B$: relazione su X contenente le tuple appartenenti a A e B ;
 - **differenza** $A - B$: relazione su X contenente le tuple appartenenti a A ma non a B .

$$X = \{Nome, Cognome\}$$

$$Docenti(X) = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), \\ (Mario, Rossi)\}$$

$$Studenti(X) = \{(Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$$

$$X = \{Nome, Cognome\}$$

$$Docenti(X) = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), (Mario, Rossi)\}$$

$$Studenti(X) = \{(Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$$

Docenti

| Nome | Cognome |
|---------|------------|
| Barbara | Re |
| Roberto | Gagliardi |
| Fausto | Marcantoni |
| Mario | Rossi |

Studenti

| Nome | Cognome |
|-------|---------|
| Mario | Rossi |
| Luigi | Verdi |
| Pinco | Pallino |

$$Docenti \cup Studenti = ?$$

$$\text{Docenti}(X) = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), (Mario, Rossi)\}$$

$$\text{Studenti}(X) = \{(Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$$

$$\text{Docenti} \cup \text{Studenti} = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), (Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$$

Docenti \cup Studenti

| Nome | Cognome |
|---------|------------|
| Barbara | Re |
| Roberto | Gagliardi |
| Fausto | Marcantoni |
| Mario | Rossi |
| Luigi | Verdi |
| Pinco | Pallino |

$$X = \{Nome, Cognome\}$$

$$Docenti(X) = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), \\ (Mario, Rossi)\}$$

$$Studenti(X) = \{(Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$$

$$X = \{Nome, Cognome\}$$

$$Docenti(X) = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), (Mario, Rossi)\}$$

$$Studenti(X) = \{(Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$$

Docenti

| Nome | Cognome |
|---------|------------|
| Barbara | Re |
| Roberto | Gagliardi |
| Fausto | Marcantoni |
| Mario | Rossi |

Studenti

| Nome | Cognome |
|-------|---------|
| Mario | Rossi |
| Luigi | Verdi |
| Pinco | Pallino |

$$Docenti \cap Studenti = ?$$

$$Docenti(X) = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), (Mario, Rossi)\}$$

$$Studenti(X) = \{(Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$$

$$Docenti \cap Studenti = \{(Mario, Rossi)\}$$

Docenti \cap *Studenti*

| Nome | Cognome |
|-------|---------|
| Mario | Rossi |

$$X = \{Nome, Cognome\}$$

$$Docenti(X) = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), \\ (Mario, Rossi)\}$$

$$Studenti(X) = \{(Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$$

$$X = \{Nome, Cognome\}$$

$$Docenti(X) = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), (Mario, Rossi)\}$$

$$Studenti(X) = \{(Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$$

Docenti

| Nome | Cognome |
|---------|------------|
| Barbara | Re |
| Roberto | Gagliardi |
| Fausto | Marcantoni |
| Mario | Rossi |

Studenti

| Nome | Cognome |
|-------|---------|
| Mario | Rossi |
| Luigi | Verdi |
| Pinco | Pallino |

$$Docenti - Studenti = ?$$

$Docenti(X) = \{(Barbara, Re), (Roberto, Gagliardi), (Fausto, Marcantoni), (Mario, Rossi)\}$

$Studenti(X) = \{(Mario, Rossi), (Luigi, Verdi), (Pinco, Pallino)\}$

$Docenti - Studenti = \{(Mario, Rossi)\}$

Docenti – Studenti

| Nome | Cognome |
|---------|------------|
| Barbara | Re |
| Roberto | Gagliardi |
| Fausto | Marcantoni |

L'operatore ρ **Ridenominazione** viene utilizzato per rinominare uno o più attributi A_1, \dots, A_n in A'_1, \dots, A'_n di una relazione r .

$$\rho_{A'_1, \dots, A'_n \leftarrow A_1, \dots, A_n}(r)$$

| Cani | |
|----------|-----------|
| NomeCane | RazzaCane |
| Alfred | Beagle |
| Bruce | Chihuahua |
| Tom | Bassotto |

| Gatti | |
|-----------|------------|
| NomeGatto | RazzaGatto |
| Virgola | Siamese |
| Joker | Persiano |
| Elvis | Siberiano |

L'operatore ρ **Ridenominazione** viene utilizzato per rinominare uno o più attributi A_1, \dots, A_n in A'_1, \dots, A'_n di una relazione r .

$$\rho_{A'_1, \dots, A'_n \leftarrow A_1, \dots, A_n}(r)$$

| Cani | |
|----------|-----------|
| NomeCane | RazzaCane |
| Alfred | Beagle |
| Bruce | Chihuahua |
| Tom | Bassotto |

| Gatti | |
|-----------|------------|
| NomeGatto | RazzaGatto |
| Virgola | Siamese |
| Joker | Persiano |
| Elvis | Siberiano |

$Cani \cup Gatti = ?$

L'operatore ρ **Ridenominazione** viene utilizzato per rinominare uno o più attributi A_1, \dots, A_n in A'_1, \dots, A'_n di una relazione r .

$$\rho_{A'_1, \dots, A'_n \leftarrow A_1, \dots, A_n}(r)$$

| Cani | |
|----------|-----------|
| NomeCane | RazzaCane |
| Alfred | Beagle |
| Bruce | Chihuahua |
| Tom | Bassotto |

| Gatti | |
|-----------|------------|
| NomeGatto | RazzaGatto |
| Virgola | Siamese |
| Joker | Persiano |
| Elvis | Siberiano |

$Cani \cup Gatti = ?$

Non si può fare.

È necessario usare ρ per ridenominare NomeCane e NomeGatto!

È necessario usare ρ per ridenominare RazzaCane e RazzaGatto!

$\rho_{Nome, Razza} \leftarrow NomeCane, RazzaCane (Cani)$

$\rho_{Nome, Razza} \leftarrow NomeGatto, RazzaGatto (Gatti)$

Cani

| Nome | Razza |
|--------|-----------|
| Alfred | Beagle |
| Bruce | Chihuahua |
| Tom | Bassotto |

Gatti

| Nome | Razza |
|---------|-----------|
| Virgola | Siamese |
| Joker | Persiano |
| Elvis | Siberiano |

$Cani \cup Gatti$

| Nome | Razza |
|---------|-----------|
| Alfred | Beagle |
| Bruce | Chihuahua |
| Tom | Bassotto |
| Virgola | Siamese |
| Joker | Persiano |
| Elvis | Siberiano |

L'operatore σ **Selezione** viene utilizzato su una relazione r per produrre una nuova relazione in base a una condizione booleana C .

La nuova relazione conterrà tutte le n -uple che soddisfano C .

$$\sigma_C(r)$$

| Studenti | | |
|----------|---------|-----|
| Nome | Cognome | Eta |
| Mario | Rossi | 19 |
| Luigi | Verdi | 22 |
| Pinco | Pallino | 21 |
| Mario | Verdini | 20 |

L'operatore σ **Selezione** viene utilizzato su una relazione r per produrre una nuova relazione in base a una condizione booleana C .

La nuova relazione conterrà tutte le n -uple che soddisfano C .

$$\sigma_C(r)$$

| Studenti | | |
|----------|---------|-----|
| Nome | Cognome | Eta |
| Mario | Rossi | 19 |
| Luigi | Verdi | 22 |
| Pinco | Pallino | 21 |
| Mario | Verdini | 20 |

Studenti con più di 20 anni?

Studenti con più di 20 anni:

$$\sigma_{Eta > 20}(Studenti)$$

| Studenti | | |
|----------|---------|-----|
| Nome | Cognome | Eta |
| Mario | Rossi | 19 |
| Luigi | Verdi | 22 |
| Pinco | Pallino | 21 |
| Mario | Verdini | 20 |

Studenti di nome “Mario” con più di 20 anni?

Studenti di nome “Mario” con più di 20 anni?

$$\sigma_{Nome='Mario' \text{ AND } Eta > 20}(Studenti)$$

Studenti di nome “Mario” con più di 20 anni?

$\sigma_{Nome='Mario' \text{ AND } Eta > 20}(Studenti)$

| Studenti | | |
|----------|---------|-----|
| Nome | Cognome | Eta |
| | | |

L'operatore π **Proiezione** viene utilizzato su una relazione r per produrre una nuova relazione in base a una lista di attributi L specificata.

La nuova relazione conterrà tutte le n -uple di r con gli attributi presenti in L .

$$\pi_L(r)$$

| Studenti | | |
|----------|---------|-----|
| Nome | Cognome | Eta |
| Mario | Rossi | 19 |
| Luigi | Verdi | 22 |
| Pinco | Pallino | 21 |
| Mario | Verdini | 20 |

L'operatore π **Proiezione** viene utilizzato su una relazione r per produrre una nuova relazione in base a una lista di attributi L specificata.

La nuova relazione conterrà tutte le n -uple di r con gli attributi presenti in L .

$$\pi_L(r)$$

| Studenti | | |
|----------|---------|-----|
| Nome | Cognome | Eta |
| Mario | Rossi | 19 |
| Luigi | Verdi | 22 |
| Pinco | Pallino | 21 |
| Mario | Verdini | 20 |

Nome e Cognome degli studenti?

Nome e cognome degli studenti:

$$\pi_{Nome, Cognome}(Studenti)$$

| Studenti | | |
|----------|---------|-----|
| Nome | Cognome | Eta |
| Mario | Rossi | 19 |
| Luigi | Verdi | 22 |
| Pinco | Pallino | 21 |
| Mario | Verdini | 20 |

Operazioni Relazionali

Selezione (Taglio orizzontale) e Proiezione (Taglio verticale)



Nome ed età degli studenti con meno di 21 anni?

Nome ed età degli studenti con meno di 21 anni?

$$\pi_{Nome, Eta}(\sigma_{Eta \leq 20}(Studenti))$$

Nome ed età degli studenti con meno di 21 anni?

$$\pi_{Nome, Eta}(\sigma_{Eta \leq 20}(Studenti))$$

| Studenti | | |
|----------|---------|-----|
| Nome | Cognome | Eta |
| Mario | Rossi | 19 |
| Luigi | Verdi | 22 |
| Pinco | Pallino | 21 |
| Mario | Verdini | 20 |

Nome ed età degli studenti con meno di 21 anni?

$\pi_{\text{Nome}, \text{Eta}}(\sigma_{\text{Eta} \leq 20}(\text{Studenti}))$

Studenti

| Nome | Eta |
|-------|-----|
| Mario | 19 |
| Luigi | 22 |
| Pinco | 21 |
| Mario | 20 |

L'operatore \bowtie **Join** viene utilizzato per correlare dati in relazioni diverse basandosi sui valori degli attributi.

L'operatore \bowtie **Join** viene utilizzato per correlare dati in relazioni diverse basandosi sui valori degli attributi.

Esistono diversi tipi di join:

- **Natural Join;**
- **Join completo, incompleto, vuoto;**
- **Outer Join;**
 - Left outer Join;
 - Right outer Join;
 - Full outer Join.
- **SemiJoin;**
- **Theta Join;**
- **Equi-Join.**

Il **natural join** correla i dati in 2 relazioni diverse sulla base di valori uguali negli attributi con lo stesso nome.

$$R_1 \bowtie R_2 = \{t \in X_1 \cup X_2 \mid t[X_1] \in R_1 \wedge t[X_2] \in R_2\}$$

È una relazione definita sull'unione degli insiemi degli attributi delle due relazioni $R_1(X_1)$ e $R_2(X_2)$ ossia $X_1 \cup X_2$.

R_1

| Col1 | Col2 | Col3 |
|------|------|------|
| 1 | a | b |
| 2 | c | d |
| 3 | e | f |
| 4 | g | h |
| 5 | g | j |

R_2

| Col2 | Col4 |
|------|------|
| a | 50 |
| g | 120 |
| m | 345 |

Operazioni Relazionali

Natural Join



R_1

| Col1 | Col2 | Col3 |
|------|------|------|
| 1 | a | b |
| 2 | c | d |
| 3 | e | f |
| 4 | g | h |
| 5 | g | j |

R_2

| Col2 | Col4 |
|------|------|
| a | 50 |
| g | 120 |
| m | 345 |

$R_1 \bowtie R_2$

| Col1 | Col2 | Col3 | Col4 |
|------|------|------|------|
| 1 | a | b | 50 |
| 4 | g | h | 50 |
| 5 | g | j | 120 |

Il Join è **completo** se ogni tupla di ciascuna relazione degli operandi contribuisce almeno a una tupla del risultato.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| b | Due |

$R_1 \bowtie R_2$

| ID | Carattere | Numero |
|----|-----------|--------|
| 1 | a | Uno |
| 2 | b | Due |
| 3 | b | Due |

Il Join è **incompleto** se almeno una tupla delle relazioni degli operandi non contribuisce al risultato.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

$R_1 \bowtie R_2$

| ID | Carattere | Numero |
|----|-----------|--------|
| 1 | a | Uno |

Il **join esterno** (outer join) include tutte le tuple di una relazione estese con le tuple dell'altra relazione che rispettano la condizione di join.

Gli attributi delle tuple che non rispettano la condizione di join sono riempite con i valori **NULL**.

3 tipi di join esterno:

- **sinistro**: include tutte le tuple della prima relazione

$$R_1 \bowtie R_2$$

- **destro**: include tutte le tuple della seconda relazione

$$R_1 \bowtie R_2$$

- **completo**: include tutte le tuple della prima e della seconda relazione

$$R_1 \bowtie R_2$$

Il **Left join** include tutte le tuple della prima relazione.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

Il **Left join** include tutte le tuple della prima relazione.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

$R_1 \bowtie R_2$

| ID | Carattere | Numero |
|----|-----------|--------|
| 1 | a | Uno |
| 2 | b | NULL |
| 3 | b | NULL |

Il **Right join** include tutte le tuple della seconda relazione.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

Il **Right join** include tutte le tuple della seconda relazione.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

$R_1 \bowtie R_2$

| ID | Carattere | Numero |
|------|-----------|--------|
| 1 | a | Uno |
| NULL | c | Due |

Il **Full join** include tutte le tuple della prima e della seconda relazione.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

Il **Full join** include tutte le tuple della prima e della seconda relazione.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

$R_1 \bowtie R_2$

| ID | Carattere | Numero |
|------|-----------|--------|
| 1 | a | Uno |
| 2 | b | NULL |
| 3 | b | NULL |
| NULL | c | Due |

Il Join è **vuoto** se nessuna tupla delle relazioni degli operandi contribuisce al risultato finale.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| c | Uno |
| d | Due |

Il Join è **vuoto** se nessuna tupla delle relazioni degli operandi contribuisce al risultato finale.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| c | Uno |
| d | Due |

$$R_1 \bowtie R_2 = \emptyset$$

| ID | Carattere | Numero |
|----|-----------|--------|
| | | |

Se nel natural join non ci sono attributi in comune, il risultato è il **prodotto cartesiano** delle relazioni $R_1 \times R_2$.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

Se nel natural join non ci sono attributi in comune, il risultato è il **prodotto cartesiano** delle relazioni $R_1 \times R_2$.

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

$R_1 \times R_2$

| ID | Carattere R_1 | Carattere R_2 | Numero |
|----|-----------------|-----------------|--------|
| 1 | a | a | Uno |
| 1 | a | c | Due |
| 2 | b | a | Uno |
| 2 | b | c | Due |
| 3 | b | a | Uno |
| 3 | b | c | Due |

Il natural join con tutti gli attributi in comune viene detto **SemiJoin** ed il risultato è l'intersezione delle relazioni $R_1 \cap R_2$ su X_1 .

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

Il natural join con tutti gli attributi in comune viene detto **SemiJoin** ed il risultato è l'intersezione delle relazioni $R_1 \cap R_2$ su X_1 .

R_1

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |
| 2 | b |
| 3 | b |

R_2

| Carattere | Numero |
|-----------|--------|
| a | Uno |
| c | Due |

$(R_1 \cap R_2)(X_1)$

| ID | Carattere |
|----|-----------|
| 1 | a |

Il **theta join** correla i dati in due relazioni diverse sulla base di una condizione booleana C (AND, OR, NOT, $>$, $<$, \leq , \geq).

$$R_1 \bowtie_C R_2$$

Supereroi

| Nome | Film |
|--------------|---------------|
| Bruce Wayne | The Batman |
| Bruce Wayne | Batman Begins |
| Peter Parker | Spiderman |
| Clark Kent | Superman |

Film

| Titolo | AnnoUscita | Durata |
|------------|------------|--------|
| The Batman | 2022 | 176 |
| Spiderman | 2002 | 121 |
| Superman | 1978 | 151 |

Operazioni Relazionali

Theta Join (Join condizionale)



$Supereroi \bowtie_{Film = Titolo \text{ AND } Durata < 160} Film$

Supereroi

| Nome | Film |
|--------------|---------------|
| Bruce Wayne | The Batman |
| Bruce Wayne | Batman Begins |
| Peter Parker | Spiderman |
| Clark Kent | Superman |

Film

| Titolo | AnnoUscita | Durata |
|------------|------------|--------|
| The Batman | 2022 | 176 |
| Spiderman | 2002 | 121 |
| Superman | 1978 | 151 |

Operazioni Relazionali

Theta Join (Join condizionale)

$Supereroi \bowtie_{Film = Titolo \text{ AND } Durata < 160} Film$

Supereroi

| Nome | Film |
|--------------|---------------|
| Bruce Wayne | The Batman |
| Bruce Wayne | Batman Begins |
| Peter Parker | Spiderman |
| Clark Kent | Superman |

Film

| Titolo | AnnoUscita | Durata |
|------------|------------|--------|
| The Batman | 2022 | 176 |
| Spiderman | 2002 | 121 |
| Superman | 1978 | 151 |

$Supereroi \bowtie_{Film = Titolo \text{ AND } Durata < 160} Film$

| Nome | Film | Titolo | AnnoUscita | Durata |
|--------------|-----------|-----------|------------|--------|
| Peter Parker | Spiderman | Spiderman | 2002 | 121 |
| Clark Kent | Superman | Superman | 1978 | 151 |

Se la condizione è composta da operatori di uguaglianza ($=$), eventualmente in congiunzione (AND) tra loro, il theta join è detto **equi-join**.

Supereroi

| Nome | Film |
|--------------|---------------|
| Bruce Wayne | The Batman |
| Bruce Wayne | Batman Begins |
| Peter Parker | Spiderman |
| Clark Kent | Superman |

Film

| Titolo | AnnoUscita | Durata |
|------------|------------|--------|
| The Batman | 2022 | 176 |
| Spiderman | 2002 | 121 |
| Superman | 1978 | 151 |

$Supereroi \bowtie_{Film} = Titolo \ Film$

Supereroi

| Nome | Film |
|--------------|---------------|
| Bruce Wayne | The Batman |
| Bruce Wayne | Batman Begins |
| Peter Parker | Spiderman |
| Clark Kent | Superman |

Film

| Titolo | AnnoUscita | Durata |
|------------|------------|--------|
| The Batman | 2022 | 176 |
| Spiderman | 2002 | 121 |
| Superman | 1978 | 151 |

$$\text{Supereroi} \bowtie_{\text{Film} = \text{Titolo}} \text{Film}$$

Supereroi

| Nome | Film |
|--------------|---------------|
| Bruce Wayne | The Batman |
| Bruce Wayne | Batman Begins |
| Peter Parker | Spiderman |
| Clark Kent | Superman |

Film

| Titolo | AnnoUscita | Durata |
|------------|------------|--------|
| The Batman | 2022 | 176 |
| Spiderman | 2002 | 121 |
| Superman | 1978 | 151 |

$$\text{Supereroi} \bowtie_{\text{Film} = \text{Titolo}} \text{Film}$$

| Nome | Film | Titolo | AnnoUscita | Durata |
|--------------|------------|------------|------------|--------|
| Bruce Wayne | The Batman | The Batman | 2022 | 176 |
| Peter Parker | Spiderman | Spiderman | 2002 | 121 |
| Clark Kent | Superman | Superman | 1978 | 151 |

$Supereroi \bowtie_{Film} = Titolo \ Film$

$Supereroi \bowtie Film^1$

| Nome | Film | AnnoUscita | Durata |
|--------------|------------|------------|--------|
| Bruce Wayne | The Batman | 2022 | 176 |
| Peter Parker | Spiderman | 2002 | 121 |
| Clark Kent | Superman | 1978 | 151 |

$Supereroi \bowtie_{Film=Titolo} Film$

| Nome | Film | Titolo | AnnoUscita | Durata |
|--------------|------------|------------|------------|--------|
| Bruce Wayne | The Batman | The Batman | 2022 | 176 |
| Peter Parker | Spiderman | Spiderman | 2002 | 121 |
| Clark Kent | Superman | Superman | 1978 | 151 |

¹ovviamente ridenominando prima Titolo in Film...

1. Algebra Relazionale

2. Fondamenti SQL

3. Conclusioni

| Table | | | |
|---------|---------|---------|---------|
| Column1 | Column2 | Column3 | Column4 |
| Data1 | Data2 | Data3 | Data4 |
| Data5 | Data6 | Data7 | Data8 |
| Data9 | Data10 | Data11 | Data12 |

↓ Query

| Temp Table | | |
|-------------|-------------|-------------|
| TempColumn1 | TempColumn2 | TempColumn3 |
| TempData1 | TempData2 | TempData3 |
| TempData4 | TempData5 | TempData6 |
| TempData7 | TempData8 | TempData9 |

SELECT

| Table | | | |
|---------|---------|---------|---------|
| column1 | column2 | column3 | column4 |
| data1 | data2 | data3 | data4 |
| data5 | data6 | data7 | data8 |
| data9 | data10 | data11 | data12 |

```
SELECT column1, column2  
FROM TABLE
```

SELECT

| Table | | | |
|---------|---------|---------|---------|
| column1 | column2 | column3 | column4 |
| data1 | data2 | data3 | data4 |
| data5 | data6 | data7 | data8 |
| data9 | data10 | data11 | data12 |

```
SELECT column1, column2  
FROM TABLE
```

SELECT

| Table | | | |
|---------|---------|---------|---------|
| column1 | column2 | column3 | column4 |
| data1 | data2 | data3 | data4 |
| data5 | data6 | data7 | data8 |
| data9 | data10 | data11 | data12 |

```
SELECT *  
FROM TABLE
```

SELECT

| Table | | | |
|---------|---------|---------|---------|
| column1 | column2 | column3 | column4 |
| data1 | data2 | data3 | data4 |
| data5 | data6 | data7 | data8 |
| data9 | data10 | data11 | data12 |

```
SELECT *  
FROM TABLE
```

SELECT

| Table | | | |
|-------|---------|---------|---------|
| nome | column2 | column3 | column4 |
| Marco | data2 | data3 | data4 |
| Lucia | data6 | data7 | data8 |
| Marco | data10 | data11 | data12 |

```
SELECT nome  
FROM Table
```

SELECT

| Table | | | |
|-------|---------|---------|---------|
| nome | column2 | column3 | column4 |
| Marco | data2 | data3 | data4 |
| Lucia | data6 | data7 | data8 |
| Marco | data10 | data11 | data12 |

↓ Query

| Result |
|--------|
| Marco |
| Lucia |
| Marco |

SELECT



| Result |
|--------|
| Marco |
| Lucia |

```
SELECT DISTINCT nome  
FROM Table
```


| Esami | |
|-------|-----|
| voti | ... |
| 18 | ... |
| 30 | ... |
| 25 | ... |
| 27 | ... |

```
SELECT MIN(voti)
```

```
SELECT MAX(voti)
```

```
SELECT SUM(voti)
```

```
SELECT AVG(voti)
```

```
SELECT COUNT(voti)
```

| Esami | |
|-------|-----|
| voti | ... |
| 18 | ... |
| 30 | ... |
| 25 | ... |
| 27 | ... |

```
SELECT MIN(voti) 18
SELECT MAX(voti) 30
SELECT SUM(voti) 100
SELECT AVG(voti) 25
SELECT COUNT(voti) 4
```

L'istruzione SQL FROM viene utilizzata per specificare la tabella (o tabelle) da cui si desidera estrarre i dati.

| Table | | | |
|---------|---------|---------|---------|
| column1 | column2 | column3 | column4 |
| data1 | data2 | data3 | data4 |
| data5 | data6 | data7 | data8 |
| data9 | data10 | data11 | data12 |

```
SELECT *  
FROM TABLE  
WHERE (condizione)
```

| Table | | | |
|---------|---------|---------|---------|
| column1 | column2 | column3 | column4 |
| data1 | data2 | data3 | data4 |
| data5 | data6 | data7 | data8 |
| data9 | data10 | data11 | data12 |

```
SELECT *  
FROM TABLE  
WHERE (condizione)
```

| Esami | |
|-------|-----|
| voti | ... |
| 18 | ... |
| 30 | ... |
| 25 | ... |
| 27 | ... |

```
SELECT voti  
FROM Esami  
WHERE voti>25;
```

| Esami | |
|-------|-----|
| voti | ... |
| 18 | ... |
| 30 | ... |
| 25 | ... |
| 27 | ... |

```
SELECT voti  
FROM Esami  
WHERE voti>25;
```

- **Operatori di confronto:** $=$, $<>$, $>$, $<$, $>=$, $<=$
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**

- **Operatori di confronto:** $=$, $<>$, $>$, $<$, $>=$, $<=$
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**

WHERE Price BETWEEN 10 AND 20

WHERE Price $>=$ 10 AND Price $<=$ 20

- **Operatori di confronto:** $=$, $<>$, $>$, $<$, $>=$, $<=$
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**

- **Operatori di confronto:** =, <>, >, <, >=, <=
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**

WHERE Country IN ('Germany', 'France', 'UK')

WHERE Country = 'Germany' OR Country = 'France' OR Country = 'UK'

- **Operatori di confronto:** =, <>, >, <, >=, <=
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**
- **LIKE** { %, _ }

% rappresenta zero, uno o più caratteri

_ rappresenta un singolo carattere

- **Operatori di confronto:** =, <>, >, <, >=, <=
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**
- **LIKE** { %, - }

```
SELECT *  
FROM Cliente  
WHERE nome LIKE 'A%'
```

- **Operatori di confronto:** =, <>, >, <, >=, <=
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**
- **LIKE** { %, _ }

| Cliente | |
|----------|-----|
| nome | ... |
| Anna | ... |
| Fabrizio | ... |
| Asia | ... |
| Laura | ... |

```
SELECT *  
FROM Cliente  
WHERE nome LIKE 'A%'
```

- **Operatori di confronto:** =, <>, >, <, >=, <=
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**
- **LIKE** { %, _ }

| Cliente | |
|---------|-----|
| nome | ... |
| Anna | ... |
| Paolo | ... |
| Asia | ... |
| Paola | ... |

```
SELECT *  
FROM Cliente  
WHERE nome LIKE 'A%'
```

- **Operatori di confronto:**
=, <>, >, <, >=, <=
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**
- **LIKE** { %, _ }

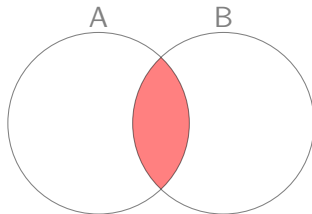
| Cliente | |
|---------|-----|
| nome | ... |
| Anna | ... |
| Paolo | ... |
| Asia | ... |
| Paola | ... |

```
SELECT *  
FROM Cliente  
WHERE nome LIKE 'Paol_'
```


- **Operatori di confronto:** =, <>, >, <, >=, <=
- **Operazioni booleane:** AND, OR, NOT
- **BETWEEN**
- **IN**
- **LIKE** { %, _ }

| Cliente | |
|---------|-----|
| nome | ... |
| Anna | ... |
| Paolo | ... |
| Asia | ... |
| Paola | ... |

```
SELECT *  
FROM Cliente  
WHERE nome LIKE 'Paol_'
```



| Studente | | |
|-----------|--------|---------|
| matricola | nome | cognome |
| 100 | Gianni | Morandi |
| 101 | Jerry | Calà |
| 102 | Pippo | Franco |
| 103 | Mara | Venier |

| Esame | | |
|-----------|------|-------|
| matricola | voto | corso |
| 100 | 30 | 27035 |
| 100 | 30 | 27038 |
| 100 | 30 | 27010 |
| 102 | 21 | 27038 |
| 90 | 25 | 27045 |

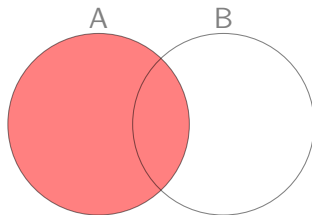
```
SELECT st.matricola, cognome, voto, corso
FROM Studente AS st INNER JOIN Esame AS es ON st.matricola=es.matricola;
```

| Result | | | |
|-----------|---------|------|-------|
| matricola | cognome | voto | corso |
| 100 | Morandi | 30 | 27035 |
| 100 | Morandi | 30 | 27038 |
| 100 | Morandi | 30 | 27010 |
| 102 | Franco | 21 | 27038 |

| Studente | | |
|-----------|--------|---------|
| matricola | nome | cognome |
| 100 | Gianni | Morandi |
| 101 | Jerry | Calà |
| 102 | Pippo | Franco |
| 103 | Mara | Venier |

| Esame | | |
|-----------|------|-------|
| matricola | voto | corso |
| 100 | 30 | 27035 |
| 100 | 30 | 27038 |
| 100 | 30 | 27010 |
| 102 | 21 | 27038 |
| 90 | 25 | 27045 |

```
SELECT Studente.matricola, cognome, voto, corso
FROM Studente, Esame
WHERE Studente.matricola=Esame.matricola;
```

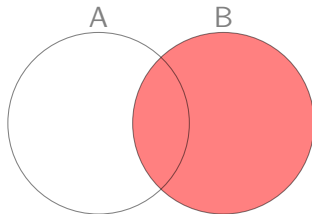


| Studente | | |
|-----------|--------|---------|
| matricola | nome | cognome |
| 100 | Gianni | Morandi |
| 101 | Jerry | Calà |
| 102 | Pippo | Franco |
| 103 | Mara | Venier |

| Esame | | |
|-----------|------|-------|
| matricola | voto | corso |
| 100 | 30 | 27035 |
| 100 | 30 | 27038 |
| 100 | 30 | 27010 |
| 102 | 21 | 27038 |
| 90 | 25 | 27045 |

```
SELECT st.matricola, cognome, voto, corso
FROM Studente AS st LEFT JOIN Esame AS es ON st.matricola=es.matricola;
```

| Result | | | |
|-----------|---------|------|-------|
| matricola | cognome | voto | corso |
| 100 | Morandi | 30 | 27035 |
| 100 | Morandi | 30 | 27038 |
| 100 | Morandi | 30 | 27010 |
| 101 | Calà | NULL | NULL |
| 102 | Franco | 21 | 27038 |
| 103 | Venier | NULL | NULL |



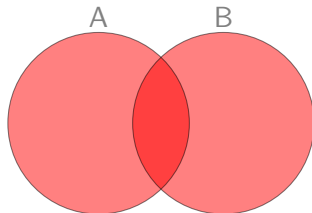
| Studente | | |
|-----------|--------|---------|
| matricola | nome | cognome |
| 100 | Gianni | Morandi |
| 101 | Jerry | Calà |
| 102 | Pippo | Franco |
| 103 | Mara | Venier |

| Esame | | |
|-----------|------|-------|
| matricola | voto | corso |
| 100 | 30 | 27035 |
| 100 | 30 | 27038 |
| 100 | 30 | 27010 |
| 102 | 21 | 27038 |
| 90 | 25 | 27045 |

```
SELECT st.matricola, cognome, voto, corso
FROM Studente AS st RIGHT JOIN Esame AS es ON st.matricola=es.matricola;
```

| Result | | | |
|-----------|---------|------|-------|
| matricola | cognome | voto | corso |
| 100 | Morandi | 30 | 27035 |
| 100 | Morandi | 30 | 27038 |
| 100 | Morandi | 30 | 27010 |
| 102 | Franco | 21 | 27038 |
| 90 | NULL | 25 | 27045 |

FULL OUTER JOIN



FULL OUTER JOIN

| Studente | | |
|-----------|--------|---------|
| matricola | nome | cognome |
| 100 | Gianni | Morandi |
| 101 | Jerry | Calà |
| 102 | Pippo | Franco |
| 103 | Mara | Venier |

| Esame | | |
|-----------|------|-------|
| matricola | voto | corso |
| 100 | 30 | 27035 |
| 100 | 30 | 27038 |
| 100 | 30 | 27010 |
| 102 | 21 | 27038 |
| 90 | 25 | 27045 |

```
SELECT st.matricola, cognome, voto, corso
FROM Studente AS st FULL OUTER JOIN Esame AS es ON
st.matricola=es.matricola;
```

| Result | | | |
|-----------|---------|------|-------|
| matricola | cognome | voto | corso |
| 100 | Morandi | 30 | 27035 |
| 100 | Morandi | 30 | 27038 |
| 100 | Morandi | 30 | 27010 |
| 101 | Calà | NULL | NULL |
| 102 | Franco | 21 | 27038 |
| 103 | Venier | NULL | NULL |
| 90 | NULL | 25 | 27045 |

1. Algebra Relazionale

2. Fondamenti SQL

3. Conclusioni



Grazie dell'attenzione!