# PROVE D'ESAME 2025 - 2024 - 2023 RELATIVA ALLA PARTE DELLA SOLA ALGEBRA RELAZIONALE. [NO SQL]. PRESENTI ANCHE ESERCIZI DI RIVISTE ONLINE.

Documento a cura di Simone Remoli.

Consiglio per affrontare tutti gli esercizi di algebra relazionale: evita pensieri procedurali, pensa a operazioni su gruppi di tuple. Inoltre simula l'effetto desiderato usando operazioni tra insiemi.

# Prova d'esame del 18 febbraio 2025.

Si consideri il seguente schema relazionale:

CD(<u>Codice</u>, autore, titolo, durata) Affitto(<u>Cd, cliente</u>, data, restituito) Cliente(<u>Codice</u>, nome, città).

Query1: Trovare il codice dei CD di durata più lunga.

Incominciamo con un esercizio di estrema facilità. Proviamo a simulare ciò che deve succedere:

| Codice | autore | Titolo       | Durata |
|--------|--------|--------------|--------|
| 11     | Lidia  | Vattelapesca | 5      |
| 22     | Ugo    | Intelligente | 6      |
| 33     | Gino   | Scaffale     | 9      |
| 44     | Nina   | Mentuccia    | 2      |

Occorre trovare il CD di Gino, intitolato "Scaffale" di durata 9.

Quando si hanno questi esercizi di calcolo di "qualcosa di massimo", l'approccio da seguire è sempre lo stesso.

#### Voglio trovare tutti i CD che NON HANNO durata massima.

Per prima cosa rinomino la tabella CD e ne creo una copia.

 $\rho_{CD(codice1, autore1, titolo1, durata1)} \leftarrow codice, autore, titolo, durata (CD)$ 

| Codice1 | Autore1 | Titolo1      | Durata1 |
|---------|---------|--------------|---------|
| 11      | Lidia   | Vattelapesca | 5       |
| 22      | Ugo     | Intelligente | 6       |
| 33      | Gino    | Scaffale     | 9       |

Quindi, stiamo prendendo una tabella dove esistono delle durate che NON sono massime. La tabella che viene fuori è la seguente:

| Codice | Autore | Titolo           | Durata | Codice1 | Autore1 | Titolo1           | Durata1 |
|--------|--------|------------------|--------|---------|---------|-------------------|---------|
| 11     | Lidia  | Vattelapes ca    | 5      | 22      | Ugo     | Intelligente      | 6       |
| 11     | Lidia  | Vattelapes ca    | 5      | 33      | Gino    | Scaffale          | 9       |
| 22     | Ugo    | Intelligent<br>e | 6      | 33      | Gino    | Scaffale          | 9       |
| 44     | Nina   | Mentuccia        | 2      | 11      | Lidia   | Vattelappe<br>sca | 5       |
| 44     | Nina   | Mentuccia        | 2      | 22      | Ugo     | Intelligente      | 6       |
| 44     | Nina   | Mentuccia        | 2      | 33      | Gino    | Scaffale          | 9       |

I codici ritrovati non sono codici che hanno durata massima. L'unico codice che ha durata massima è il 33, ma non è presente nella nostra lista. Quindi il risultato finale della query sarà:

$$\{11,22,33,44\} - \{11,22,44\} = \{33\}.$$

Che scritto in algebra relazionale è il seguente risultato:

$$\pi_{ ext{codice}}( ext{CD}) \ - \ \pi_{ ext{codice}}\left(CD \ igtriangledown_{ ext{durata} < ext{durata}} \ \left(
ho_{CD(codice1, autore1, titolo1, durata1)} \leftarrow codice, autore, titolo, durata \ (CD)
ight)
ight)$$

Questa è la query finale.

Query2: Trovare il codice dei CD di durata più corta.

Ma allora il passo è breve, basta solo togliere quelli che non hanno durata più corta, quindi quelli dove la durata>durata1.

$$\pi_{ ext{codice}}( ext{CD}) \ - \ \pi_{ ext{codice}}\left(CD \bowtie_{ ext{durata}> ext{durata}} \left(
ho_{CD(codice1,autore1,titolo1,durata1)} \leftarrow codice, autore, titolo, durata\left(CD)
ight)
ight)$$

# Esercizio preso online.

Si consideri il seguente schema relazionale:

Persona(<u>CF</u>, Nome, Cognome, DataNascita, CittàNascita, CittàResidenza) Condanna(CFPersona, CFGiudice, Data, TipoReato, TipoCondanna, Durata)

## Giudice(<u>CF</u>, Nome, Cognome, Tribunale, AnnoIngressoInMagistratura).

Query1: Determinare, per ciascun giudice del tribunale di Milano, la <u>massima durata delle</u> <u>condanne</u> che ha emesso.

#### Le tabelle interessate sono Giudice e Condanna.

### Simuliamo le tabelle.

| CF | Nome      | Cognome     | Tribunale | AnnolngressolnM agistratura |
|----|-----------|-------------|-----------|-----------------------------|
| 1  | Dino      | Sauro       | Roma      | 1988                        |
| 2  | Gino      | Sparone     | Milano    | 1987                        |
| 3  | Richard   | Ramirez     | New York  | 1998                        |
| 4  | Aileen    | Wuornos     | New York  | 1992                        |
| 5  | Bruno     | Fendente    | Trapani   | 2000                        |
| 6  | Marta     | Colpisci    | Milano    | 1975                        |
| 7  | Viola     | Sgozza      | Milano    | 1957                        |
| 8  | Simone    | Remoli      | Roma      | 2025                        |
| 9  | Liang (梁) | Xunwei (迅蔚) | Pechino   | 1976                        |
| 10 | Valerio   | Smemorato   | Milano    | 2010                        |
| 11 | Sergio    | Maligno     | Milano    | 2001                        |
| 12 | Mihai     | Stanescu    | Bucarest  | 1959                        |

Come primo procedimento si selezionano solo le righe dei magistrati che esercitano a Milano.

$$\sigma_{ ext{tribunale}='Milano'}( ext{Giudice})$$

Ora, per capire le durate delle condanne che un giudice ha emesso, bisogna effettuare un join con la tabella condanna. E di questo, ci serve solo proiettare il CF del giudice con la relativa durata di condanna: il risultato sarà una coppia (CF,Durata) per ogni giudice del tribunale di Milano.

$$\pi_{\mathrm{CF,\,Durata}}\left(\mathrm{Condanna}\ owtie_{\mathrm{CF=CFgiudice}}\left(\sigma_{\mathrm{tribunale}='Milano'}(\mathrm{Giudice})
ight)
ight)$$

Il risultato è molto chiaro, supponendo che la tabella condanna sia fatta così:

| CFPersona | CFGiudice | Data | TipoReato | TipoCondanna | Durata |
|-----------|-----------|------|-----------|--------------|--------|
| RKJL      | 1         |      |           |              | 10     |
| KLJ       | 2         |      |           |              | 15     |
| JHG       | 2         |      |           |              | 30     |
| VBD       | 6         |      |           |              | 21     |
| DFG       | 6         |      |           |              | 3      |
| AWE       | 7         |      |           |              | 12     |
| QWE       | 7         |      |           |              | 15     |
| POL       | 7         |      |           |              | 19     |
| DGH       | 7         |      |           |              | 3      |
| JUI       | 10        |      |           |              | 12     |
| PPL       | 10        |      |           |              | 13     |
| WWS       | 11        |      |           |              | 19     |
| VBE       | 11        |      |           |              | 18     |

## Quindi ora la coppia (CF,Durata) dei giudici di Milano sarà composta così:

| CF | Durata |
|----|--------|
| 2  | 15     |
| 2  | 30     |
| 6  | 21     |
| 6  | 3      |
| 7  | 12     |
| 7  | 15     |
| 7  | 19     |
| 7  | 3      |
| 10 | 12     |
| 10 | 13     |
| 11 | 19     |
| 11 | 18     |

Per ciascun giudice serve la durata massima.

(In SQL farei una group by sul CF, giusto(?)).

Attenzione, il procedimento ora è uguale a prima. Devo trovare il valore massimo, quindi decido di rinominare questa tabella con nuovi attributi CF1 e Durata1, e impongo una condizione di JOIN molto più restrittiva, ossia CF=CF1 e Durata<Durata1.

$$\rho_{CF1,Durata1} \leftarrow \pi_{CF,Durata} \left( \text{Condanna} \bowtie_{CF=CFgiudice} \left( \sigma_{\text{tribunale}='Milano'}(\text{Giudice}) \right) \right)$$

A questo punto effettuo il join.

$$(\pi_{CF,Durata} ( ext{Condanna} \bowtie_{CF=CFgiudice} (\sigma_{tribunale='Milano'}( ext{Giudice})))) \bowtie_{CF=CF1 \land Durata < Durata1} (
ho_{CF1,Durata1} \leftarrow \pi_{CF,Durata} ( ext{Condanna} \bowtie_{CF=CFgiudice} (\sigma_{tribunale='Milano'}( ext{Giudice}))$$

Avrò una tabella uguale a questa sopra e la tabella finale del Join sarà:

| CF | Durata | CF1 | Durata1 |
|----|--------|-----|---------|
| 2  | 15     | 2   | 30      |
| 6  | 3      | 6   | 21      |
| 7  | 12     | 7   | 15      |
| 7  | 12     | 7   | 19      |
| 7  | 15     | 7   | 19      |
| 7  | 3      | 7   | 12      |
| 7  | 3      | 7   | 15      |
| 7  | 3      | 7   | 19      |
| 10 | 12     | 10  | 13      |
| 11 | 18     | 11  | 19      |

Ma guarda caso la proiezione di (CF,Durata) contiene tutte le coppie che non hanno durata massima.

Da un punto di vista insiemistico quindi abbiamo una sottrazione, basta sottrarre a tutte le coppie (CF,Durata) dei Giudici di Milano le coppie non massime (queste appena trovate).

La query finale sarà la seguente:

$$\pi_{CF,Durata}$$
 (Condanna  $\bowtie_{CF=CFgiudice}$  ( $\sigma_{tribunale='Milano'}$  (Giudice)))  $-$  [( $\pi_{CF,Durata}$  (Condanna  $\bowtie_{CF=CFgiudice}$  ( $\sigma_{tribunale='Milano'}$  (Giudice))))
 $\bowtie_{CF=CF1 \land Durata < Durata1}$  ( $\rho_{CF1,Durata1} \leftarrow \pi_{CF,Durata}$  (Condanna  $\bowtie_{CF=CFgiudice}$  ( $\sigma_{tribunale='Milano'}$  (Giudice)))

Query2: Determinare il nome e cognome delle persone condannate nel 2002 all'ergastolo per omicidio e che hanno subito almeno una condanna per furto.

In primis bisogna prendere tutte le persone che hanno ricevuto almeno una condanna per furto.

$$\pi$$
 CFPersona( $\sigma$  TipoReato='Furto'(CONDANNA))

Ora seleziono i codici fiscali delle persone condannate all'ergastolo per omicidio nell'anno 2002:

$$\pi_{\mathrm{CFpersona}}\left(\sigma_{\mathrm{tiporeato}='omicidio'\wedge\mathrm{tipocondanna}='ergastolo'\wedge\mathrm{Data}='2002'}(\mathrm{Condanna})\right)$$

Nota che la tabella tabella Condanna ha più tuple per la stessa persona, quindi si può fare.

Ora intersezione e join per conoscere il nome e cognome.

 $\pi_{\text{Nome, Cognome}}\left(\left(\pi_{\text{CFpersona}}\left(\sigma_{\text{tiporeato}='furto'}(\text{Condanna})\right)\cap\pi_{\text{CFpersona}}\left(\sigma_{\text{tiporeato}='omicidio'}\wedge\text{tipocondanna}='ergastolo'\wedge\text{Data}='2002'(\text{Condanna})\right)\right)\bowtie_{\text{CFpersona}=\text{CF}}\text{Persona}\right)$ 

Questa è la query finale.