

Esercitazione
Prof. Alfredo Pulvirenti

- Dato lo schema:

Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)

DataEscursione(id, data, idescursione, id guida)

Partecipante(idpartecipante, idescursione)

Persona(id, nome, cognome)

- Indicare le chiavi primarie ed esterne dello schema e le relazioni esistenti tra le tabelle .

Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)

DataEscursione(id, data, id_escursione, id_guida)

Partecipante(idpartecipante, idescursione)

Persona(id, nome, cognome)

Rispondere alle seguenti query in algebra relazionale ed SQL:

- Trovare le escursioni (indicando titolo, descrizione e difficoltà) che hanno un costo massimo

Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)

- Algebra: $\pi_{titolo, descrizione, durata, difficoltà}(Escursione)$

—

$$\pi_{titolo, descrizione, durata, difficoltà} \left(\sigma_{costo1 > costo} \left(\delta_{\substack{id1 \leftarrow id, \\ titolo1 \leftarrow titolo, \\ descrizione1 \leftarrow descrizione, \\ durata1 \leftarrow durata, \\ difficoltà1 \leftarrow difficoltà, \\ costo1 \leftarrow costo}} (Escursione) \times Escursione \right) \right)$$

Rispondere alle seguenti query in algebra relazionale ed SQL:

- Trovare le escursioni (indicando titolo, descrizione e difficoltà) che hanno un costo massimo

Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)

- SQL:

```
SELECT titolo, descrizione, durata, difficoltà
FROM escursione
WHERE costo = (SELECT max(costo)
               FROM escursione)
```

Espressione equivalente usa la HAVING

```
SELECT titolo, descrizione, durata, difficoltà
FROM escursione
HAVING costo = (SELECT max(costo) FROM
                escursione)
```

Rispondere alle seguenti query in algebra relazionale ed SQL:

- Trovare le escursioni (indicando titolo, descrizione e difficoltà) che hanno un costo massimo

Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)

- SQL:

```
SELECT titolo, descrizione, durata, difficoltà
FROM escursione e
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                  FROM escursione
                  WHERE costo > e.costo)
```

- Trovare i partecipanti (dando nome e cognome in output) che hanno partecipato a tutte le escursioni

Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)

Partecipante(idpartecipante, idescursione)

Persona(id, nome, cognome)

Algebra

$$P2 := \pi_{idpartecipante, ide} (Partecipante \triangleright \triangleleft_{idescursione=id} \delta_{ide \leftarrow idescursione} DataEscursione)$$

$$Persona \triangleright \triangleleft_{id=idpartecipante} (P2 \div \delta_{id \rightarrow ide} (\pi_{id} (Escursione)))$$

- Trovare i partecipanti (dando nome e cognome in output) che hanno partecipato a tutte le escursioni

Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)

Partecipante(idpartecipante, idescursione)

Persona(id, nome, cognome)

DataEscursione(id, data, idescursione, id guida)

SQL

```
SELECT nome, cognome
```

```
FROM persona p
```

```
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
```

```
FROM escursione e
```

```
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
```

```
FROM partecipante, dataEscursione de
```

```
WHERE idpartecipante=p.ip AND
```

```
idescrusione =de.id AND
```

```
de.idescursione= e.id ))
```


- Trovare le guide che non hanno mai partecipato ad escursioni di difficoltà massima

•

Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)

Partecipante(idpartecipante, idescursione)

Persona(id, nome, cognome)

DataEscursione(id, data, idescursione, id guida)

ALGEBRA

$$R1 := \pi_{id}(Escursione)$$

—

$$\pi_{id} \left(\sigma_{difficolta1 > difficolta} \left(\delta_{\substack{id1 \leftarrow id, \\ titolo1 \leftarrow titolo, \\ descrizione1 \leftarrow titolo, \\ durata1 \leftarrow durata, \\ difficolta1 \leftarrow difficolta, \\ costo1 \leftarrow costo}} (Escursione) \times Escursione \right) \right)$$

$$\pi_{idguida}(DataEscursione) - \pi_{idguida}(DataEscursione \triangleright \triangleleft_{idescrusione=id} R1)$$

- Trovare le guide che non hanno mai partecipato ad escursioni di difficoltà massima **[3 punti]**;

Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)

Partecipante(idpartecipante, idescursione)

Persona(id, nome, cognome)

DataEscursione(id, data, idescursione, id guida)

SQL

```
SELECT DISTINCT idguida
```

```
FROM DataEscursione
```

```
EXCEPT
```

```
SELECT DISTINCT idguida
```

```
FROM escursione, DataEscursione
```

```
WHERE escursione.id = DataEscursione.idescrusione AND difficoltà = (SELECT  
max(difficolta) FROM escursione)
```

- Trovare le coppie di persone che hanno partecipato sempre alle stesse escursioni

ALGEBRA

- Dire ogni accompagnatore quante escursioni ha guidato;

```
SELECT idguida, count(*)  
FROM DataEscursione  
GROUP BY idguida
```

```
CREATE TRIGGER esperienza  
after insert on DataEscursione  
for each row
```

```
Declare X number;  
Declare Y number;  
referencing new as N
```

```
Begin
```

```
SELECT difficolta into Y  
FROM escursione  
WHERE id= N.idescursione;
```

```
if Y > 1 then
```

```
    SELECT count(*) into X  
    FROM escursione,dataEscursione  
    WHERE dataEscursione.idescursione = escursione.id AND  
          N.idGuida = dataEscursione.idguida AND  
          difficolta = Y-1
```

```
    if X < 5 then
```

```
        DELETE FROM DataEscursione WHERE id=N.id
```

```
    end if;
```

```
end if;
```

```
End;
```

Definiti 5 livelli di difficoltà per le escursioni. Creare un vincolo di integrità che garantisca che ogni accompagnatore prima di guidare una escursione di livello x abbia guidato almeno 5 escursioni di livello (x-1)

```
CREATE TRIGGER esperienza  
BEFORE insert ON DataEscursione  
for each row
```

```
WHEN (  
(SELECT difficolta  
FROM escursione  
WHERE id= new.idescursione) > 1)  
AND  
(SELECT count(*) into X  
FROM escursione,dataEscursione  
WHERE dataEscursione.idescursione = escursione.id AND  
new.idGuida = dataEscursione.idguida AND  
difficolta = Y-1) <5))  
BEGIN  
SIGNAL SQLSTATE '00001' ('VIOLATO VINCOLO DI INTEGRITA')  
END;
```

Definiti 5 livelli di difficoltà per le escursioni. Creare un vincolo di integrità che garantisca che ogni accompagnatore prima di guidare una escursione di livello x abbia guidato almeno 5 escursioni di livello (x-1)

- Si consideri un database SQL per memorizzare un grafo direzionato.
- Il database contiene un'unica tabella:
ARCO(n_1, n_2).
- La tupla (X,Y) in questa tabella codifica il fatto che c'è un arco diretto dal nodo con l'identificatore X a quello con l'identificatore Y.
- Non ci sono duplicati
- Si supponga che ogni nodo nel grafo fa parte di almeno un arco.

1. Scrivere una query SQL per trovare il nodo con il più alto out-degree.

```
SELECT n1
FROM Arco
GROUP BY n1
HAVING count(*) >= ALL
                (SELECT count(*)
                 FROM Arco
                 GROUP BY n1);
```

2. Se (non) hai usato per il punto 1 la **Group By** scrivi la stessa query senza (con) la **Group By**.

```
SELECT DISTINCT n1
FROM Arco A1
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                  FROM Arco A2
                  WHERE A2.n1 > A1.n1 AND
                      (SELECT count(*) FROM Arco WHERE n1= A2.n1) >
                      (SELECT count(*) FROM Arco WHERE n1 = A1.n1));
```

1. Modificare la soluzione per 1 e 2 e trovare gli identificatori con il più alto “in-degree”.

- Scrivere una query per trovare un cammino che va dal nodo X al nodo Y.
- Assunzioni
 - $X \leftrightarrow Y$.
 - Esiste un solo cammino da X a Y.
 - Il diametro del grafo è al più 5.
 - Il grafo non ha cicli.
- Nella query cosa accade se
 - $X=Y$ (X e Y sono lo stesso nodo).
 - Se non esiste un cammino da X a Y?
 - Se ci sono diversi cammini da X a Y?

```
CREATE VIEW cammino2archi AS
  SELECT R1.n1 AS da, R2.n2 AS a
  FROM Arco AS R1, arco AS R2
  WHERE R1.n2 = R2.n1;
```

```
CREATE VIEW cammino3archi AS
  SELECT R1.n1 as da, R2.a
    FROM Arco AS R1, Cammino2archi AS R2
  WHERE R1.n2 = R2.da;
```

```
CREATE VIEW cammino4archi AS
  SELECT R1.n1 as da, R2.a
    FROM Arco AS R1, Cammino3archi AS R2
  WHERE R1.n2 = R2.da
```

```
(SELECT n1,n2 FROM Arco where n1= 3 and n2= 2)
UNION
(SELECT da, a
FROM cammino2archi
WHERE da=3 and a=2)
UNION
(SELECT da, a
FROM cammino3archi
WHERE da=3 and a=2)
UNION
(SELECT da, a
FROM cammino4archi
WHERE da=3 and a=2)
```

- La vista **Cammino(Da,a)** è la chiusura transitiva Relazione **Arco(Da,a)** e si calcola in SQL-99 attraverso la seguente interrogazione ricorsiva

```
WITH RECURSIVE Cammino(da,a) AS
    (SELECT n1 as da ,n2 as a FROM Arco)
    UNION ALL
    (SELECT R1.da, R2.a
     FROM Arco AS R1, Cammino AS R2
     WHERE R1.a = R2.da);
SELECT * FROM Cammino;
```

- Si può modificare la soluzione per trovare il cammino minimo da X a Y?

```
WITH RECURSIVE CamminoMinimo(da,a,w) AS
    (SELECT n1 as da ,n2 as a, 1 as w FROM Arco)
    UNION ALL
    (SELECT R1.da, R2.a, w+1
     FROM Arco AS R1, CamminoMinimo AS R2
     WHERE R1.a = R2.da AND
     NOT EXISTS (SELECT *
                  FROM CamminoMinimo
                  WHERE da=R1.da and a = R2.a));
SELECT * FROM Cammino;
```


- Scrivere una query SQL per trovare l'out-degree medio dei nodi nel grafo.

```
SELECT
(sum(R.outDegree) + 0.0) / ( SELECT count(*)
                             FROM ( SELECT n1
                                     FROM arco
                                     UNION
                                     SELECT n2
                                     FROM arco )
FROM (SELECT n1, count(*) AS outDegree
      FROM arco
      GROUP BY n1 ) R;
```