#### • 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 <u>primarie</u> ed <u>esterne</u> dello schema e le relazioni esistenti tra le tabelle.

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

DataEscursione(id, data, idescursione, idguida)

Partecipante (<u>idpartecipante</u>, <u>idescursione</u>)

Persona(<u>id</u>, 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)

### • SQL:

```
SELECT titolo, descrizione, durata, difficolta
FROM escursione
WHERE 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, difficolta
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)
    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)

SQL

SELECT DISTINCT idguida

FROM DataEscursione

**EXCEPT** 

SELECT DISTINCT idguida

FROM escursione, DataEscursione

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

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

#### SQL

```
SELECT DISTINCT p1.idp, p2.idp
FROM partecipante p1, partecipante p2
WHERE p1.ide = p2.ide AND
p1.idp > p2.idp AND
NOT EXISTS (SELECT *
FROM dataEscursione e
WHERE e.id <> p1.ide AND (
(EXISTS (SELECT * FROM partecipante p3 WHERE p3.ide=e.id AND p3.idp=p1.idp) AND
NOT EXISTS (SELECT * FROM partecipante p3 WHERE p3.ide=e.id AND p3.idp=p2.idp))
OR
(EXISTS (SELECT * FROM partecipante p3 WHERE p3.ide=e.id AND p3.idp=p2.idp)) AND
NOT EXISTS (SELECT * FROM partecipante p3 WHERE p3.ide=e.id AND p3.idp=p2.idp) AND
NOT EXISTS (SELECT * FROM partecipante p3 WHERE p3.ide=e.id AND p3.idp=p1.idp))))
```

Dire ogni accompagnatore quante escursioni ha guidato;

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

• 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)

```
Escursione(id, titolo, descrizione, durata, difficoltà, costo)
DataEscursione(id, data, idescursione, 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 e, dataEscursione de
     WHERE de.idescursione = e.id AND
             N.idGuida = de.idguida AND
            difficolta = Y-1
     if X < 5 then
          DELETE FROM DataEscursione WHERE id=N.id
     end if:
end if:
End:
```

- Si consideri un database SQL per memorizzare un grafo direzionato.
- Il database contiene un'unica tabella: ARCO(n1,n2).
- 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.

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 (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 SQL per trovare l'outdegree medio dei nodi nel grafo.

```
SELECT
(sum(R.outDegree) + 0.0) / (SELECT count(*)

FROM (SELECT DISTINCT n1

FROM arco

UNION

SELECT DISTINCT n2

FROM arco )

FROM (SELECT n1, count(*) AS outDegree

FROM arco

GROUP BY n1 ) R;
```

## Query Ricorsive sintassi

WITH R AS < Definizione di R > < Query che usa R >

In SQL possiamo usare delle relazioni temporanee usate in modo simile ai predicati intensionali Datalog.

Stratificazione: in una query ricorsiva l'uso della negazione ddve essere monotona. Evitare la negazione nella definizione con mutua ricorsione  Scrivere una query per trovare un cammino che va dal nodo X al nodo Y

```
WITH

RECURSIVE Cammino(da,a) AS

(SELECT da,a FROM Arco)

UNION

(SELECT R1.da, R2.a

FROM Arco AS R1, Cammino AS R2

WHERE R1.a = R2.da);

SELECT * FROM Cammino

WHERE da = X and a = Y;
```

- Volo(compagnia, da, a)
- Trovare le città raggiungibili con un volo AZ ma non con un volo V7

- SequelDI(film, sequel)
- Trovare le coppie (x,y) tali che y è sequel di x o il sequel del sequel ecc. Definiamo la relazione FollowON
- Trovare i film x che hanno halmeno due FollowON (sequel e sequel del sequel)
- Trovare le coppie (x,y) tali che y è il FollowON e y ha al piu' un solo FollowON

#### • Si consideri lo schema di base di dati sulle relazioni:

- MATERIE (Codice, Facoltà, Denominazione, Professore)
- STUDENTI (Matricola, Cognome, Nome, Facoltà)
- PROFESSORI (Matricola, Cognome, Nome)
- ESAMI (Studente, Materia, Voto, Data)
- PIANIDISTUDIO (Studente, Materia, Anno)

#### Formulare in algebra relazionale ed in SQL le seguenti query:

- 1. gli studenti che hanno riportato in almeno un esame una votazione pari a 30, mostrando , per ciascuno di essi, nome e cognome e data della prima di tali occasioni;
- 2. per ogni insegnamento della facoltà di ingegneria, gli studenti che hanno superato l' esame nell'ultima seduta svolta;
- 3. gli studenti che hanno superato tutti gli esami previsti dal rispettivo piano di studio;
- 4. per ogni insegnamento della facoltà di lettere, lo studente (o gli studenti) che hanno superato l'esame con il voto più alto;
- 5. gli studenti che hanno in piano di studio solo gli insegnamenti della propria facoltà;
- 6. nome e cognome degli studenti che hanno sostenuto almeno un esame con un professore che ha il loro stesso nome proprio.

- Si consideri lo schema relazionale composto dalle seguenti re lazioni:
  - PROFESSORI (Codice, Cognome, Nome)
  - CORSI (Codice, Denominazione, Professore)
  - STUDENTI (Matricola, Cognome, Nome)
  - ESAMI (Studente, Corso, Data, Voto)
- Formulare le espressioni dell'algebra che producano:
  - Gli esami superati dallo studente Pico della Mirandola (supposto unico), con indicazione, per ciascuno, della denominazione del corso, del voto e del cognome del professore;
  - 2. i professori che tengono due corsi (e non più di due), con indi cazione di cognome e nome del professore e denominazione dei due corsi.