

Informatica di Base¹ — Linea 1

Jianyi Lin

Dipp. di Matematica e Scienze dell'Informazione
Università degli Studi di Milano, Italia

jianyi.lin@unimi.it

a.a. 2011/12

¹© 2011 J.Lin, M. Monga. Creative Commons Attribuzione-Condividi allo stesso modo 2.5 Italia License.
<http://creativecommons.org/licenses/by-sa/2.5/it/>. Rielaborazione del materiale © 2009/10 © S. Mascetti.

Lezione XVI: Basi di dati (cont.)

Database relazionali

- I dati sono conservati in forma tabellare: ogni riga rappresenta una delle istanze (record) di un'entità da memorizzare, le colonne sono gli attributi memorizzati;
- Un insieme di attributi in grado di identificare univocamente un record si dice chiave.
- I dati possono essere identificati utilizzando tre semplici operazioni algebriche
 - 1 selezione
 - 2 proiezione
 - 3 prodotto cartesiano
- A queste generalmente si aggiunge il join, una selezione di un prodotto cartesiano in cui si prendono in considerazione solo i record correlati da una qualche chiave comune.

Progettazione di DB

Quando si progetta un database relazionale, occorre definire le entità da memorizzare e quali attributi conservare.

Un obiettivo importante è quello di evitare **ridondanze** nei dati:

- le stesse informazioni vengono memorizzate piú volte: spreco di spazio di memorizzazione
- ogni volta che un dato viene cambiato occorre aggiornare tutte le copie: **incoerenza dei dati**

Ridondanza

L'Università mantiene una tabella degli studenti iscritti:

(matricola, nome, cognome, indirizzo, corso)

La biblioteca tiene un elenco degli studenti e dei libri in prestito

(matricola, nome, cognome, indirizzo, tessera)

(matricola, libro)

Che succede se uno studente cambia indirizzo? Occorre assicurarsi che venga cambiato nelle due tabelle!

Invece:

(matricola, corso)

(matricola, nome, cognome, indirizzo)

(matricola, tessera)

(matricola, libro)

A questo punto il join diventa molto utile!

SQL

I DB vengono **interrogati** (**query**) per conoscere i dati che rispettano determinati criteri.

SQL (Structured Query Language) è un linguaggio formale per l'interrogazione di DB relazionali, molto diffuso (dagli anni '70 del '900).

SELECT attributi **FROM** prodotto cartesiano di tabelle **WHERE** condizione;
In pratica con **SELECT** si fa la proiezione (sic!) e con **WHERE** la selezione **FROM** un insieme ottenuto come prodotto cartesiano di tabelle.

SELECT nome, cognome **FROM** studente **WHERE** matricola > 50000;

SQL esempi

Tabella Docenti: (identificativo, nome, cognome)

Tabella Esami: (nomeEsame, docente)

- 1 **SELECT** nome, cognome, nomeEsame
- 2 **FROM** Docenti, Esami
- 3 **WHERE** Docenti.identificativo = Esami.docente;

Esempi

Tabella World: (name, region, area, population, gdp)

Esempio: ("Afghanistan", "South Asia", 652225, 26000000)

```
1 SELECT population FROM World
2   WHERE name = 'France';
3
4 SELECT name, population/area FROM World
5   WHERE area > 5000000;
6
7 SELECT name , region
8   FROM World
9   WHERE population < 2000000
10     AND gdp > 5000000000;
11
12 SELECT name, population FROM World
13   WHERE name = 'Ireland' OR name = 'Iceland' OR name = 'Denmark');
14
15 SELECT name FROM World
16   WHERE name LIKE 'D%';
```


Esempi

Tabella PingPongWinners: (games, color, who, country)

Esempio: (1988, "gold", "Yoo Nam-Kyu", "KOR")

Tabella Country: (id, name)

Esempio: ("ALG", "Algeria")

- ```
1 SELECT who, Country.name
2 FROM PingPongWinners JOIN Country
3 ON (PingPongWinners.country=Country.id)
4 WHERE games = 2000;
5
6 SELECT who, Country.name
7 FROM PingPongWinners, Country
8 WHERE PingPongWinners.country=Country.id AND games = 2000;
```