Basi di dati

Modello relazionale

DBMS e modelli logici

- Modelli logici tradizionali:
 - gerarchico
 - reticolare
 - relazionale
 - a oggetti

- Più recenti:
 - object-relational
 - Schemaless (NoSQL)

Il modello relazionale

 Proposto da E. F. Codd nel 1970 per favorire l'indipendenza dei dati è disponibile in DBMS reali dal 1981

- Si basa su uno sviluppo del concetto matematico di relazione
 - Le relazioni hanno una naturale rappresentazione per mezzo di tabelle

Relazione: tre accezioni

relazione matematica secondo la teoria degli insiemi

relazione secondo il modello relazionale dei dati

 relazione (dall'inglese relationship) che rappresenta una classe di fatti, nel modello Entity-Relationship; tradotto anche con associazione o correlazione

Relazione matematica

- D₁, ..., D_n (n insiemi anche non distinti)
- prodotto cartesiano $D_1 \times ... \times D_n$:
 - l'insieme di tutte le n-ple $(d_1, ..., d_n)$ tali che $d_1 \in D_1$, ..., $d_n \in D_n$

Si definisce ennupla o tupla un elenco ordinato di oggetti. Tali oggetti si chiamano elementi, o membri, della ennupla. Una n-pla si distingue da un insieme in quanto fra gli elementi di un insieme non è dato alcun ordine. Inoltre gli elementi di una n-pla possono anche essere ripetuti.

Relazione matematica

- D₁, ..., D_n (n insiemi anche non distinti)
- prodotto cartesiano $D_1 \times ... \times D_n$:
 - l'insieme di tutte le n-ple $(d_1, ..., d_n)$ tali che $d_1 \in D_1$, ..., $d_n \in D_n$
- relazione matematica su D₁, ..., D_n:
 - un sottoinsieme di $D_1 \times ... \times D_n$.

...Relazione matematica

- ... relazione matematica su D_1 , ..., D_n : un sottoinsieme di $D_1 \times ... \times D_n$.
- D₁, ..., D_n sono i domini della relazione
- n è detto grado della relazione
- Il numero di n-ple della relazione è detto cardinalità della relazione

- $D_1 = \{a,b\}$
- $D_2 = \{x, y, z\}$
- prodotto cartesiano D₁ × D₂

a	X
a	У
a	Z
b	X
b	У
b	Z

una relazione

$$r \subseteq D_1 \times D_2$$

a	X
a	Z
b	У

Relazione matematica, proprietà

- una relazione matematica è un insieme di n-ple:
 - $(d_1, ..., d_n)$ tali che $d_1 \in D_1, ..., d_n \in D_n$
 - ciascuna n-pla è ordinata: l' i-esimo valore proviene dall' i-esimo dominio
 - non c'è ordinamento fra le n-ple (una relazione NON è un insieme ordinato di n-uple);
 - le n-ple sono distinte

Partite ⊆ string × string × int × int

```
Juve Lazio 3 1
Lazio Milan 2 0
Juve Roma 0 2
Roma Milan 0 1
```

- Struttura posizionale
 - Ciascuno dei domini ha un ruolo diverso, distinguibile attraverso la posizione (squadra di casa, reti segnate)
 - Il legame posizione-semantica viene codificato nel codice delle applicazioni che leggono i dati

Le due relazioni sotto mostrate sono uguali:

```
Juve Lazio 3 1
Lazio Milan 2 0
Juve Roma 0 2
Roma Milan 0 1
```

```
Juve Lazio 3 1
Roma Milan 0 1
Lazio Milan 2 0
Juve Roma 0 2
```

 Le due relazioni sotto mostrate NON sono uguali:

```
Juve Lazio 3 1
Lazio Milan 2 0
Juve Roma 0 2
Roma Milan 0 1
```

Limiti della notazione posizionale

Lazio	Juve	1	3
Milan	Lazio	0	2
Roma	Juve	2	0
Milan	Roma	1	0

Struttura non posizionale

 A ciascun dominio si associa un nome (attributo), che ne descrive il "ruolo"

Casa	Fuori	RetiCasa	RetiFuori
Juve	Lazio	3	1
Lazio	Milan	2	0
Juve	Roma	0	2
Roma	Milan	0	1

Tabelle e relazioni

- Una tabella rappresenta una relazione (nel modello relazionale) se:
 - i valori di ogni colonna sono fra loro omogenei
 - le righe sono diverse fra loro
 - le intestazioni delle colonne sono diverse tra loro

- In una tabella che rappresenta una relazione
 - l'ordinamento tra le righe è irrilevante
 - l'ordinamento tra le colonne è irrilevante

- Nel modello relazionale, i dati di interesse sono rappresentati attraverso relazioni
 - Ogni relazione è definita su un insieme di attributi

- Il modello relazionale è un modello basato sui valori:
 - i riferimenti fra dati in relazioni diverse sono rappresentati per mezzo di valori del dominio di alcuni attributi

 Esempio: organizzare le informazioni relative ai CdL a cui gli studenti di un Ateneo sono iscritti

- Nome, Cognome e Data di nascita di ciascuno studente
- Nome dei CdL

studenti

Matricola	Cognome	Nome	Data di nascita	CdL
6554	Rossi	Mario	05/12/1978	02
8765	Neri	Paolo	03/11/1976	01
9283	Verdi	Luisa	12/11/1979	04
3456	Rossi	Maria	01/02/1978	04

CdL

Codice	Nome
01	Ing. Industriale
02	Ing. Informatica
04	Ing. Elettrica

 Esempio: organizzare le informazioni relative agli studenti di un CdL

- Nome, Cognome e Data di nascita di ciascuno studente
- Nome dei corsi del CdL
- Esami superati da ciascuno studente e relativo voto

studenti

Matricola	Cognome	Nome	Data di nascita
6554	Rossi	Mario	05/12/1978
8765	Neri	Paolo	03/11/1976
9283	Verdi	Luisa	12/11/1979
3456	Rossi	Maria	01/02/1978

voti

Matricola	Voto	Codice
6554	28	01
6554	30	02
9283	28	04

corsi

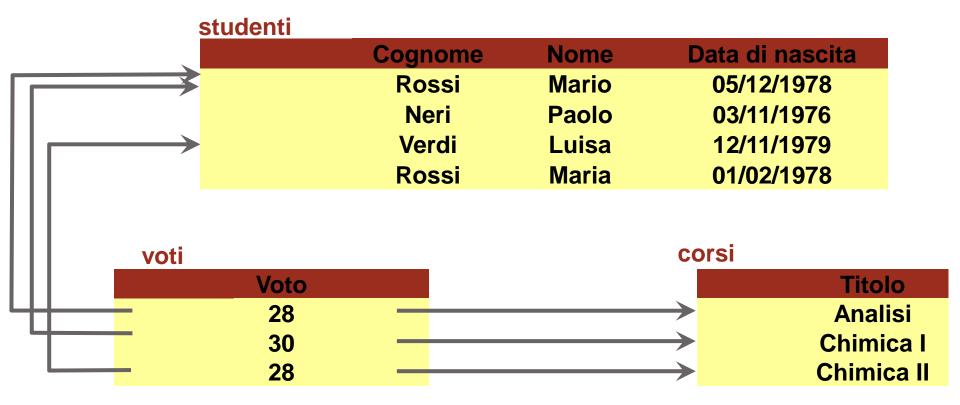
Codice	Titolo
01	Analisi
02	Chimica I
04	Chimica II

 Vengono introdotti dei dati aggiuntivi (dei codici), non necessariamente richiesti all'atto della descrizione del contesto da modellare

 Il valore dei codici è usato per correlare le n-ple di tabelle diverse (o della stessa tabella)

 Nei modelli gerarchico e reticolare al posto di tali codici erano impiegati dei puntatori...

Riferimenti con puntatori



Struttura basata su valori

Vantaggi:

- indipendenza dalle strutture fisiche che possono cambiare dinamicamente
- si rappresenta solo ciò che è rilevante dal punto di vista dell'applicazione
- l'utente finale vede gli stessi dati dei programmatori
- i dati sono portabili più facilmente da un sistema ad un altro
- i puntatori sono direzionali

Schema di relazione: costituito da un simbolo R detto nome della relazione e da un insieme di attributi
 X = {A₁, ..., A_n}, ciascuno con un nome distinto
 R(A₁,..., A_n)

 A ciascun attributo è associato un dominio ed un insieme di operatori di confronto

 Schema di base di dati: insieme di schemi di relazione con nomi distinti

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

- Una ennupla o tupla su un insieme di attributi X è una funzione che associa a ciascun attributo A ∈ X un valore del dominio di A
- t[A] denota il valore della ennupla t sull'attributo A

```
X = {codice,prodotto,costo}
A = {prodotto}
t = (c024, MacBook PRO 13, 999.20)
t[A] = ?
```

- La struttura dati usata per memorizzare una tupla è il record
- I valori di una tupla su ciascun attributo corrispondono ai campi del record

 (Istanza di) relazione su uno schema R(X): insieme r di ennuple su X

(Istanza di) base di dati su uno schema R= {R₁(X₁), ..., R_n(X_n)}: insieme di relazioni r = {r₁,..., r_n} (con r_i relazione su R_i)

Relazioni su singoli attributi

 La definizione non limita il numero di attributi di una relazione. Ha senso considerare relazioni definite su un solo attributo?

studenti

Matricola	Cognome	Nome	Data di nascita
6554	Rossi	Mario	05/12/1978
8765	Neri	Paolo	03/11/1976
9283	Verdi	Luisa	12/11/1979
3456	Rossi	Maria	01/02/1978

studenti lavoratori Matricola 6554 3456

 Definire lo schema di una base dati atta a memorizzare le informazioni di interesse per monitorare lo stato dei prodotti presenti in un magazzino. In particolare:

- codice prodotto
- descrizione prodotto
- numero di pezzi presenti in magazzino

 Si può osservare che per ogni codice di prodotto esiste una sola descrizione ed un solo valore che rappresenta il numero di prodotti disponibili ...

- Supponiamo di voler modificare la base di dati in modo da registrare anche i dati dei fornitori (codice e nominativo)
- Si deve anche tener traccia dei fornitori di ciascun prodotto
- Come potremmo espandere il seguente schema per memorizzare i dati in più?

Prodotti

Prodotti

Codice Descrizione Disponibili

Sol.1

Fornitori

Codice Nominativo

E' necessario aggiungere una relazione Fornitori per memorizzare i dati di ciascun fornitore

Poi bisogna aggiungere qualcosa che metta in relazione le righe di Prodotti con quelle di Fornitori...

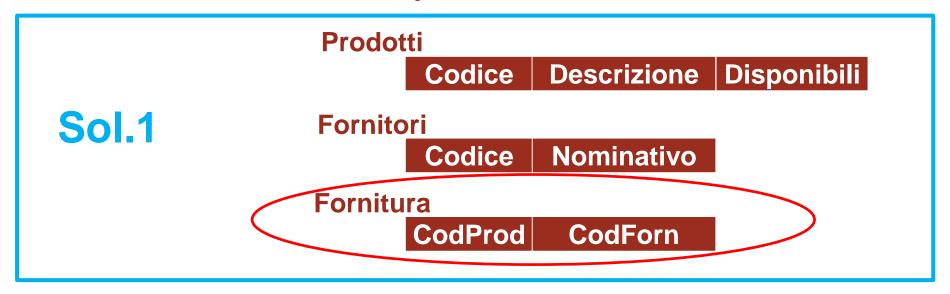
Prodotti

Sol.2

Codice Descrizione Disponibili

Fornitori

Codice | **Nominativo**





Strutture nidificate

- Spesso i dati da rappresentare non sono in relazione uno ad uno:
 - Un prodotto ed i suoi fornitori
 - Uno studente e gli esami che ha sostenuto
 - Un cantautore e le canzoni che ha composto
 - Una persona ed i suoi recapiti telefonici
- In questi casi, per una rappresentazione efficiente dei dati bisogna fare ricorso a più tabelle:
 - una tabella per ciascuna delle entità coinvolte (prodotto, fornitore, ...) ed altre tabelle per rappresentare le relazioni tra le entità

Strutture nidificate

	DA FILIPPO VIA ROMA 2, ROMA		
	RICEVUTA FISCALE 1235 DEL 12/10/2000		
3	Coperti	3,00	
2	Antipasti	7,00	
3	Primi	12,00	
2	Bistecche	18,00	
	TOTALE	40,00	

DA FILIPPO VIA ROMA 2, ROMA			
RICEVUTA FISCALE 1240 DEL 13/10/2000			
2	Coperti	2,00	
2	Antipasti	7,00	
2	Primi	8,00	
2	Orate	20,00	
2	Caffè	2,00	
	TOTALE	39,00	

Strutture nidificate

Soluzione errata

_				- 4	
וע		O١	VΙ	IŤ	\mathbf{a}
n i	ı	ᢏ	V L	Jι	ᆮ

,	Numero	Data			Numero Antipas			Costo Primi	Numero Orate	Costo Orate
	1235	12/10/2000	3	3	2	6.2	3	12	0	0
•	1240	13/10/2000	2	2	2	7	2	8	2	20

Totale
39,20
39,00

L'aggiunta di una nuova tipologia di portata richiede una modifica dello schema del DB

Relazioni che rappresentano strutture nidificate

Ricevute

Numero	Data	Totale
1235	12/10/2000	40,00
1240	13/10/2000	39,00

Dettaglio

Numero	Qtà	Descrizione
1235	3	Coperti
1235	2	Antipasti
1235	3	Primi
1235	2	Bistecche
1240	2	Coperti

Costo

Descrizione	Importo
Coperti	1,00
Antipasti	3,50
Primi	4,00
Bistecche	9,00
Orate	10,00

Strutture nidificate, riflessione

- Abbiamo rappresentato veramente tutti gli aspetti delle ricevute?
 - l'ordine delle righe è rilevante?
 - possono esistere linee ripetute?

Rappresentazione alternativa per strutture nidificate

Ricevute

Numero	Data	Totale
1235	12/10/2000	40,00
1240	13/10/2000	39,00

Dettaglio

Numero	Riga	Qtà	Descrizione
1235	1	3	Coperti
1235	2	2	Antipasti
1235	3	3	Primi
1235	4	2	Bistecche
1240	1	2	Coperti

Esercizio

- Specificare lo schema di una base dati che rappresenti le informazioni di interesse per un sistema di archiviazione di libri.
 Per ogni libro, il sistema deve consentire l'archiviazione di informazioni su:
 - Numero ISBN e numero di collocazione (supponiamo esista una sola copia di ogni libro)
 - Autori (cod. fisc., nome, cognome, indirizzo e recapito telefonico) (alcuni libri hanno più di 1 autore)
 - Casa editrice (nome, sede e recapito telefonico)

Informazione incompleta

LIBRI

ISBN	COLLOCAZIONE	CASAED
1001010-011	C24	McGrawHill
1002010-011	C14	Apogeo

SCRITTORI

CODICEF	NOME	COGNOME	INDIRIZZO	TELEFONO
gvnrss71E12j357d	Giovanni	Rossi	Via dei Neri, 5	???

AUTORI

ISBN	CODICEF
1001010-011	gvnrss71E12j357d
1002010-011	gvnrss71E12j357d

CASAED

CODICEF	SEDE	TELEFONO
McGrawHill	Milano	02151515

Informazione incompleta

 non conviene (anche se spesso si fa) usare valori del dominio (0, stringa vuota, "99", ...):

- potrebbero non esistere valori "non utilizzati"
- valori "non utilizzati" potrebbero diventare significativi
- in fase di utilizzo (nei programmi) sarebbe necessario ogni volta tener conto del "significato" di questi valori

Informazione incompleta

- Soluzione: si introduce un nuovo valore
 - valore nullo: denota l'assenza di un valore del dominio (e non è un valore del dominio)
- Viene modificata la definizione di tupla:
 - t[A], per ogni attributo A, è un valore del dominio dom(A) oppure il valore nullo NULL

Troppi valori nulli

studenti	Matricola	Cognome	Nome	Data di na	ascita
	6554	Rossi	Mario	NULI	L
	9283	Verdi	Luisa	12/11/1	979
	NULL	Rossi	Maria	01/02/1	978
	esami	Studente	Voto	Corso	
		NULL	30	NULL	
		NULL	24	02	•
		9283	28	01	
	corsi	Codice	Titolo		
		01	Analisi		
		02	NULL		
		04	Chimica		

Tipi di valore nullo

- Il valore nullo può essere impiegato in tre casi differenti:
 - valore sconosciuto (esiste ma non lo conosco)
 - valore inesistente (so che non esiste)
 - valore senza informazione (non so se esiste o no)
- Tuttavia, i DBMS non distinguono i tipi di valore nullo