

Concetti Introduttivi

ESEMPIO

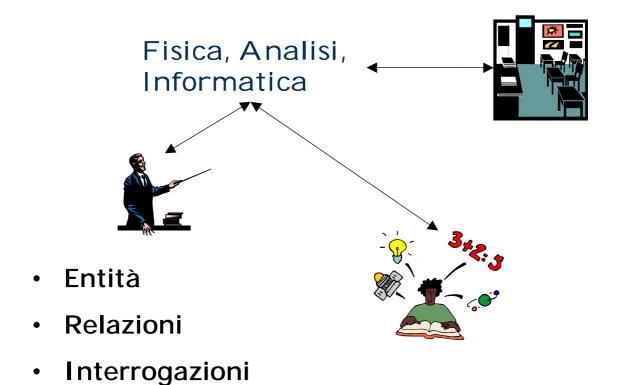


Tabella (I)

STUDENTE				
Nome	Data di Nascita	Indirizzo	Matricola	
Luca Neri	27/10/1980	Via Cavour 5, Milano	123456	
Mario Rossi	4/7/1981	Via Roma 4, Pisa	123768	
Paolo Bianchi	12/1/1983	Via Reno 2, Bologna	123987	
:	:	:	:	
		Campo	Record	

Attributi

Un record definisce una *relazione* tra i valori dei suoi campi

Database 3

Tabella (II)

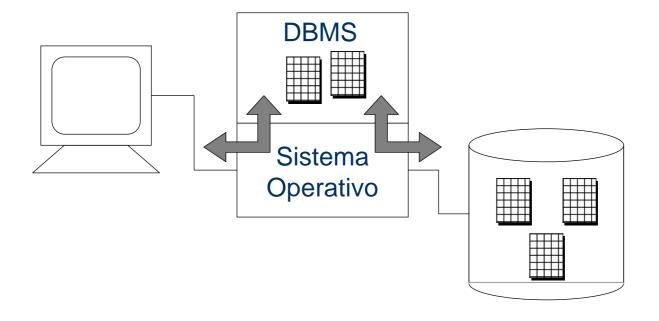
- Dominio di un attributo definisce l'insieme dei valori che un campo relativo a quell'attributo può assumere
 - Testo, Valore Numerico, Data, ...
- Schema di una tabella è costituito dal nome della tabella seguito dal nome e dal dominio dei suoi attributi
 - Cliente (Nome, Testo, Data di Nascita, Data, Indirizzo, Testo, Matricola, Numero)
- Istanza di una tabella al tempo t è l'insieme dei record che sono presenti nella tabella al tempo t

Database Relazionale

- Un database relazionale è una collezione di tabelle
- Lo schema di un database è costituito dall'elenco dei nomi delle tabelle presenti nel database
- L'istanza del database al tempo t è costituito dall'insieme delle istanze al tempo t delle tabelle presenti nel database

Database 5

Database Management System



Chiave Primaria (una prima definizione)

 La chiave primaria di una tabella è un attributo tale che non possono esistere due record distinti che hanno lo stesso valore nei campi relativi a quell'attributo

STUDENTE				
Nome	Data di Nascita	Indirizzo	Matricola	
Luca Neri	27/10/1980	Via Cavour 5, Milano	123456	
Mario Rossi	4/7/1981	Via Roma 4, Pisa	123768	
Paolo Bianchi	12/1/1983	Via Reno 2, Bologna	123987	
÷	:	:	:	

Database 7

Chiave Primaria

- Come si indica una chiave primaria?
 - Studenti {Nome, Indirizzo, Data di Nascita, <u>Matricola</u>}
- A cosa serve una chiave primaria?
 - La chiave primaria permette di identificare univocamente un record
 - La chiave primaria permette di trovare un record in modo efficiente
- Come si può identificare una chiave primaria?
 - Dipende dal dominio applicativo

Chiave primaria (una definizione più precisa)

Un sottoinsieme proprio K di attributi tale che

- non possono esistere due record distinti che hanno gli stessi valori nei campi relativi agli attributi in K (unicità)
- non è possibile sottrarre un attributo a K senza che la condizione di unicità cessi di valere (non ridondanza)
- Esempio
 Verbali {Matricola, Esame, Data, Voto}

Database 9

Relazioni (I)

Database dei clienti e dei conti intestati ai clienti Un cliente può avere uno o più conti

Nome	CODICE FISCALE	Indirizzo	Numero di Conto	SALDO
	•••	•••	•••	
M. Rossi	MRORSS57A09E625T	Via Roma, 4 Pisa	556	10M
	•••	•••	•••	
M. Rossi	MRORSS57A09E625T	Via Roma, 4 Pisa	667	3.4M
÷	:	:	:	

Duplicazione dell'informazione: Svantaggi:

- Aumentano, inutilmente, le dimensioni della tabella
- Inserimenti e modifiche devono essere duplicati

Relazioni (II)

Una possibile soluzione...

Nome		Indirizzo	NC1	S 1	NC2	S2
M. Rossi		Via Roma, 4 Pisa	556	10M	667	3,4M
:	:	:	:	:	:	:

...e se un cliente ha tre o più conti?

...la maggior parte dei clienti ha un solo conto! (i campi vuoti occupano memoria)

Il problema è che si usa *una* sola tabella per descrivere *due* diverse entità: i clienti ed i conti

Database 11

Relazioni (III)

CLIENTI

Nоме	CODICE FISCALE	Indirizzo
:	:	:
Claudio Neri	CLDNRI68B12E625Z	Via Derna, 8 Pisa
Mario Rossi	MRORSS57A09E625T	Via Roma, 4 Pisa
:	:	

messi a comune

CONTI //		
CLIENTE	Numero di Conto	Saldo
	:	:
MRORSS57A09E625T	556	10M
:	:	:
MRORSS57A09E625T	667	3.4M
:	:	:

Due tabelle il cui *tema* è unico

Chiave esterna

$$R \{R_1, R_2, \dots, \underline{R}_j, \dots, R_n\} \qquad T \{T_1, T_2, \dots, T_j, \dots, T_m\}$$

 T_j è una *chiave esterna* della tabella T proveniente dalla tabella R

La tabella T è la tabella *figlio*; la tabella R è la tabella *padre*

La tabella figlio *dipende* dalla tabella padre per completare la definizione dei propri record

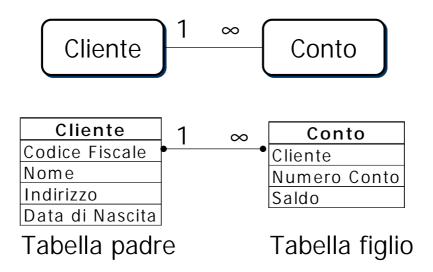
Database 13

Tipi di Relazione

- Relazione uno-a-molti
 - ad un record di una tabella possono corrispondere uno o più record della seconda
- Relazione molti-a-molti
 - ad un record di una tabella possono corrispondere uno o più record della seconda e viceversa
- Relazione uno-a-uno
 - ad un record di una tabella può corrispondere al più un record della seconda e viceversa

Uno-a-Molti

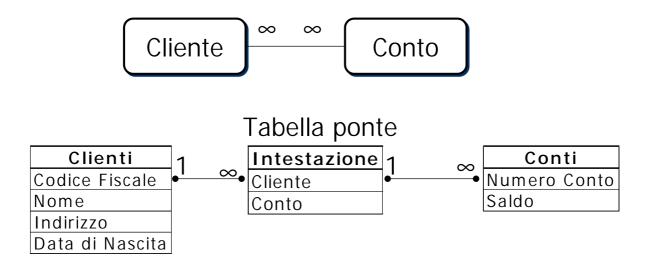
Un cliente può avere uno o più conti; un conto può essere intestato ad un solo cliente



Database 15

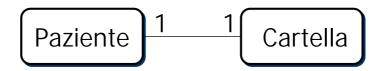
Molti-a-Molti

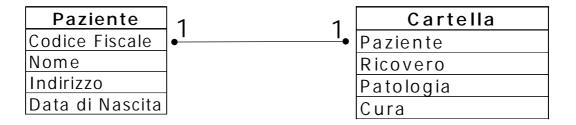
Un cliente può avere uno o più conti; un conto può essere intestato ad uno o più clienti



Uno-a-uno

Un paziente ha un'unica cartella medica; una cartella medica appartiene ad un solo paziente





Database 17

Valori Nulli (I)

Si consideri la tabella

Cliente {Codice Fiscale, Nome, Indirizzo, Telefono}

Il cliente Mario Rossi non ha telefono...

...cosa si scrive nel campo Telefono?

Si prende un valore del dominio e gli si attribuisce un significato speciale

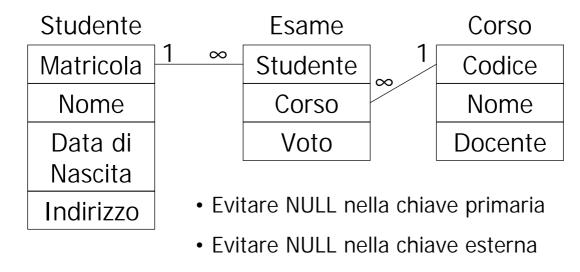
Questa soluzione non è "pulita" e non sempre possibile

Valori Nulli (II)

- Una soluzione migliore consiste nel rendere esplicita l'assenza di valori:
- Un campo può assumere o un valore del dominio o il valore NULL
- Interpretazione del valore NULL:
 - Informazione inesistente (l'utente non ha telefono)
 - Informazione sconosciuta (il numero di telefono dell'utente non è noto)
 - Entrambe

Database 19

Valori Nulli (III)



Sulla chiave primaria si vietano i valori NULL

Evitare NULL multipli in un record

Integrità dei Riferimenti

Mario Rossi cambia banca

CLIENTI

Nоме	CODICE FISCALE	Indirizzo
:	:	:
Claudio Neri	CLDNRI68B12E625Z	Via Derna, 8 Pisa
Maria Dassi	MDODCCEZAGOE/OFT	Via Dama 4 Dias
Mario Rossi	MINONSSSIAGILOZSI	via Roma, 4 i isa
:	:	: :

CONTI

CLIENTE	Numero di Conto	Saldo
:	:	:
MRORSS57A09E625T	556	10M
:	:	:
MRORSS57A09E625T	667	3.4M
:	:	:

Database 21

Record orfani

Regole di Integrità dei Riferimenti

- Fanno si che due tabelle in relazione tra loro rimangano *mutuamente* consistenti
- evitando il formarsi di record orfani

Regole

- 1. Cancellazione in cascata
- 2. Modifica in cascata
- 3. Inserimenti correlati