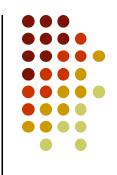
Il Modello Relazionale

Elena Ferrari Basi di Dati A.A. 2018/2019







- Proposto da E. F. Codd nel 1970 per favorire l'indipendenza dei dati e reso disponibile come modello logico in DBMS commerciali nel 1981
- Oggi è il modello logico più diffuso ed è adottato dalla larga maggioranza dei DBMS disponibili a livello commerciale





- Caratteristiche:
 - E' basato su una semplice struttura dati la relazione
- ~~~~
- Ogni relazione è rappresentata in maniera informale sotto forma di tabella
- E' caratterizzato da precise basi matematiche (teoria degli insiemi + logica dei predicati del primo ordine)
- Vantaggi:
 - Semplice rappresentazione dei dati → linguaggi dichiarativi
 - Facilità con cui possono essere espresse interrogazioni anche complesse



- Interrogazione dichiarativa:
 - Voglio conoscere il regista del film le iene
 - SELECT nome

FROM Film

WHERE titolo = 'le iene';



- Interrogazione procedurale:
 - Per ogni tupla della tabella Film, guarda se il titolo è uguale a le iene
 - Se si, restituisci in output il regista del film
 - Altrimenti, passa ad analizzare la tupla successiva

Film

No me	Registr	Ann	Cerere
he lene	Novo Roni	1988	~ 6W6 ~

Prende la prima tuple, nome & le iere, pronima tuple

Prende la recorda tupla, nome & le iere, pronima tupla

Prende la turza tupla, nome = le iere, restiture il

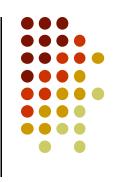
nome del regista, Mano Ron;





- Vantaggi:
 - facile utilizzo, anche per utenti poco esperti di informatica
 - possibilità di attuare strategie di ottimizzazione:
 - non specificare il modo operativo con cui ottenere il risultato consente al DBMS di applicare tutta una serie di strategie per eseguire in modo ottimizzato l'interrogazione limitando il numero di accessi a disco necessari





- Due linguaggi di interrogazione:
 - algebra relazionale, in cui le interrogazioni sono espresse applicando operatori specializzati alle relazioni
 - calcolo relazionale, in cui le interrogazioni sono espresse per mezzo di formule logiche che devono essere verificate dalle tuple ottenute come risposta all'interrogazione
- I due linguaggi:
 - sotto opportune ipotesi, hanno lo stesso potere espressivo
 - sono la base a partire dalla quale è stato sviluppato SQL il linguaggio standard per l'accesso e la manipolazione di dati relazionali



Film

underground	emir kusturica	1995	drammatico	3.20
edward mani di forbice	tim burton	1990	fantastico	3.60
nightmare before christmas	tim burton	1993	animazione	4.00
ed wood	tim burton	1994	drammatico	4.00
mars attacks	tim burton	1996	fantascienza	3.00
il mistero di sleepy hollow	tim burton	1999	horror	3.50
big fish	tim burton	2003	fantastico	3.10
la sposa cadavere	tim burton	2005	animazione	3.50
la fabbrica di cioccolato	tim burton	2005	fantastico	4.00
io non ho paura	gabriele salvatores	2003	drammatico	3.50
nirvana	gabriele salvatores	1997	fantascienza	3.00
mediterraneo	gabriele salvatores	1991	commedia	3.80
pulp fiction	quentin tarantino	1994	thriller	3.50
le iene	quentin tarantino	1992	thriller	4.00
	-			

Prima di introdurre le relazioni ...



- Definizione di:
 - dominio
 - prodotto cartesiano

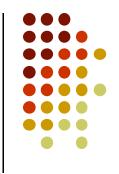


Dominio

Un dominio è un insieme (anche infinito) di valori

- Esempi:
 - insieme dei numeri interi
 - insieme delle stringhe di casatteri
 - insieme {0,1}
- Nel seguito:
 - D insieme di tutti i domini
 - int: numeri interi
 - real: numeri reali
 - string: stringhe
 - date: date

Prodotto cartesiano



• $D_1, D_2, ..., D_k \in D(k \text{ domini anche non distinti}):$

Il prodotto cartesiano
$$\mathring{D}_1 \times D_2 \times ... \times D_k$$
 è definito come:
$$\{(v_1, v_2, ..., v_k) \mid v_1 \in D_1, ..., v_k \in D_k\}$$

- II prodotto cartesiano D₁×D₂×…×D_k ha grado k
- Ogni elemento del prodotto cartesiano è detto tupla

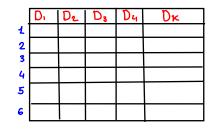
*						
0,	Dz	Dz	Dy	Dr	06	Dx
				-		-
_						
		}				(- Tupb
						,
						<u>†</u>
<u> </u>				<u> </u>	<u> </u>	

D1 Num. tel. (String)
$$S = D_1$$
Es. Tabellu con 5 domini

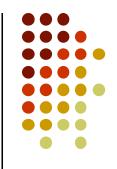
Grado = 5

11

(Colonne)



$$D = \{D_1, D_2, D_3, D_4, D_k\}$$
Cardinalità = 6



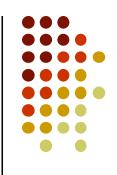
Relazione

• Siano $D_1, D_2, ..., D_k \in D$ domini:

Una relazione su D_1 , D_2 , ..., D_k è un sottoinsieme finito del prodotto cartesiano $D_1 \times D_2 \times ... \times D_k$

- Una relazione, sottoinsieme del prodotto cartesiano di k domini, ha grado k
- Ogni tupla di una relazione di grado k ha k componenti, una per ogni dominio su cui è definita la relazione cui la tupla appartiene
- La cardinalità di una relazione è il numero di tuple appartenenti alla relazione





- Sia S una relazione di grado k
- Sia t una tupla di S
- Sia i ∈ {1,...,k}
 - t[i] denota la i-esima componente di t





•
$$D_1 = \{0, 1, 2\}$$

$$D_2 = \{d, v\}$$

Prodotto cartesiano:

$$D_1 \times D_2 = \{(0,d),(0,v),(1,d),(1,v),(2,d),(2,v)\}$$

Una relazione di cardinalità 3:

$$S_1 \subseteq D_1 \times D_2$$
 $S_1 = \{(0,d),(0,v),(1,d)\}$

Una relazione di cardinalità 2:

$$s_2 \subseteq D_1 \times D_2$$
 $s_2 = \{(0,d),(2,d)\}$
 $t = (0,d)$ $t[1] = 0$ $t[2] = d$





• D_1 = string

$$D_2 = int$$

Prodotto cartesiano:

$$D_1 \times D_2 = \{(xyz,1),(bd,9),(si,12),(aaaa,5),(pgm,12),(aaab,8),....\}$$

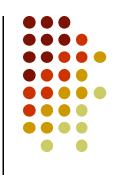
Una relazione di cardinalità 3:

$$S_3 \subseteq D_1 \times D_2$$
 $S_3 = \{(bd,9), (pgm,12), (si,12)\}$

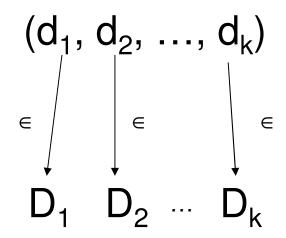
Una relazione di cardinalità 2:

$$s_4 \subseteq D_1 \times D_2$$
 $s_4 = \{(bd, 9), (si, 12)\}$

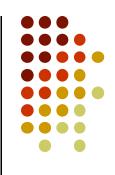




 Una relazione è un insieme di tuple, in quanto tali ordinate al loro interno:





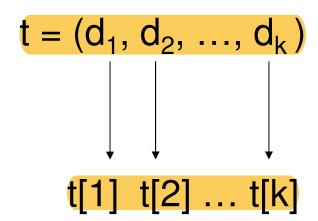


- Una relazione è un insieme, quindi:
 - non è definito alcun ordinamento fra le tuple
 - le tuple di una relazione sono distinte l'una dall'altra
- E` un insieme finito
- Ciascun dominio può invece essere infinito



Notazione posizionale

 La formulazione introdotta permette di riferire ogni componente di una tupla per posizione:





_	_	_	
_	_	ъ	
	ъ	- 1	m

Nome Lilm	Registo	Anno	Genera	Valutazione
underground	emir kusturica	1995	drammatico	3.20
edward mani di forbice	tim burton	1990	fantastico	3.60
nightmare before christmas	tim burton	1993	animazione	4.00
ed wood	tim burton	1994	drammatico	4.00
mars attacks	tim burton	1996	fantascienza	3.00
il mistero di sleepy hollow	tim burton	1999	horror	3.50
big fish	tim burton	2003	fantastico	3.10
la sposa cadavere	tim burton	2005	animazione	3.50
la fabbrica di cioccolato	tim burton	2005	fantastico	4.00
io non ho paura	gabriele salvatores	2003	drammatico	3.50
nirvana	gabriele salvatores	1997	fantascienza	3.00
mediterraneo	gabriele salvatores	1991	commedia	3.80
pulp fiction	quentin tarantino	1994	thriller	3.50
le iene	quentin tarantino	1992	thriller	4.00

Schema

Film (Name film, Register, Anno, Genere, Valutazione)
dom (Name film), dom (Registor), dom (Genere) = String
dom (Anno) = int
olom (Valutazione) = obubble

19

Relatione & String x String x int x String x double





 Viene associato un nome, detto nome di attributo, ad ogni componente delle tuple in una relazione:

La coppia (nome di attributo, dominio) è detta attributo

- L'uso degli attributi permette di:
 - denotare le componenti di ogni tupla per nome piuttosto che per posizione
 - fornire maggiori informazioni semantiche sulle proprietà che ogni componente delle tuple in una relazione modella
- Useremo nel seguito la notazione per nome





- S nome di relazione
- $\{A_1, A_2, \ldots, A_n\}$ un insieme di nomi di attributi
- dom : $\{A_1, A_2, \ldots, A_n\} \rightarrow D$ una funzione totale che associa ad ogni nome di attributo in $\{A_1, A_2, \ldots, A_n\}$ il corrispondente dominio

La coppia $(S(A_1,A_2, ...,A_n), dom)$ è uno schema di relazione

- U_S denota l'insieme dei nomi di attributi di S:
 - $U_S = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$

Film

titolo	regista	anno	genere	valutaz
underground	emir kusturica	1995	drammatico	3.20
edward mani di forbice	tim burton	1990	fantastico	3.60
nightmare before christmas	tim burton	1993	animazione	4.00
ed wood	tim burton	1994	drammatico	4.00
mars attacks	tim burton	1996	fantascienza	3.00
il mistero di sleepy hollow	tim burton	1999	horror	3.50
big fish	tim burton	2003	fantastico	3.10
la sposa cadavere	tim burton	2005	animazione	3.50
la fabbrica di cioccolato	tim burton	2005	fantastico	4.00
io non ho paura	gabriele salvatores	2003	drammatico	3.50
nirvana	gabriele salvatores	1997	fantascienza	3.00
mediterraneo	gabriele salvatores	1991	commedia	3.80
pulp fiction	quentin tarantino	1994	thriller	3.50
le iene	quentin tarantino	1992	thriller	4.00



Schema:

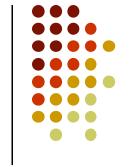
Film(titolo,regista,anno,genere,valutaz)

dom(titolo) = dom(regista) = dom(genere) = string

dom(anno) = int

dom(valutaz) = real

Relazione ⊆ string × string × int × string × real

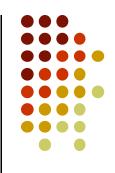


Schema di base di dati

 Siano S₁, S₂, . . . , S_n schemi di relazioni, con nomi di relazione distinti

$$S = \{S_1, S_2, \dots, S_n\}$$
 è detto schema di base di dati





- Schema di relazione (S(A₁,A₂,..., A_n), dom)
- Una tupla t su tale schema può essere rappresentata come:

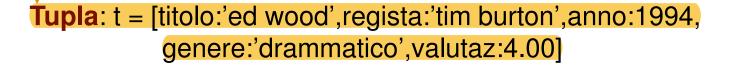
$$[A_1:v_1, A_2:v_2, \ldots, A_n:v_n]$$

 v_i , $i = 1, \ldots, n$, è un valore appartenente a dom (A_i)

• $t[A_i] = v_i, i = 1,...,n$

Film

titolo	regista	anno	genere	valutaz
underground	emir kusturica	1995	drammatico	3.20
edward mani di forbice	tim burton	1990	fantastico	3.60
nightmare before christmas	tim burton	1993	animazione	4.00
ped wood	tim burton	1994	drammatico	4.00
mars attacks	tim burton	1996	rantascienza	3.00
il mistero di sleepy hollo	w tim burton	1999	horror	3.50
big fish	tim burton	2003	fantastico	3.10
la sposa cadavere	tim burton	2005	animazione	3.50
la fabbrica di cioccolato	tim burton	2005	fantastico	4.00
io non ho paura	gabriele salvatores	2003	drammatico	3.50
nirvana	gabriele salvatores	1997	fantascienza	3.00
mediterraneo	gabriele salvatores	1991	commedia	3.80
pulp fiction	quentin tarantino	1994	thriller	3.50
le iene	quentin tarantino	1992	thriller	4.00



t[titolo] = 'ed wood'

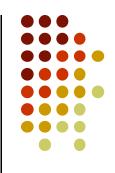






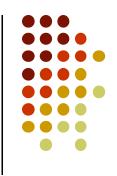
- Non sempre sono disponibili informazioni su tutte le proprietà delle entità del dominio applicativo rappresentato nella base di dati
- Esempio:
 - Studente (Matricola, Cognome, DataNascita, Telefono, AnnoLaurea)
 - telefono può essere (temporaneamente?) ignoto
 - per studente ancora non laureato, anno laurea non definito





- È possibile rappresentare l'assenza di valore mediante un valore "speciale" appartenente al dominio (0, stringa nulla, 999, ...)
 - occorre che esista un valore non utilizzato (esempio: AnnoLaurea=0, Telefono=?)
 - valori inizialmente non utilizzati potrebbero diventare necessari (Telefono= 999999)
- Rappresentazione non adeguata





- Si introduce un valore speciale denominato valore nullo (NULL)
 - non fa parte di alcun dominio
 - rappresenta sia valore ignoto, sia valore non definito
 - deve essere utilizzato con cautela (esempio: Matricola=NULL?)





- I linguaggi come SQL permettono di specificare nella definizione di una relazione quali attributi non possono mai assumere valore nullo
- Notazione:
 - negli schemi evidenziamo con un circoletto gli attributi che possono assumere valori nulli

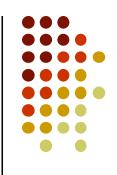


Noleggio

Noleggio(colloc,dataNol, codCli,dataRest_o) dom(codCli) = dom(colloc) = int dom(dataNol)= dom(dataRest)= date

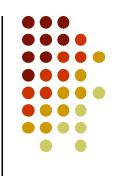
colloc	dataNol	codCli	dataRest
1111	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1115	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1117	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1118	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1111	04-Mar-2006	6642	05-Mar-2006
1119	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1120	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1116	08-Mar-2006	6642	09-Mar-2006
1118	10-Mar-2006	6642	11-Mar-2006
1121	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1122	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1113	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1129	15-Mar-2006	6635	20-Mar-2006
1119	15-Mar-2006	6642	16-Mar-2006
1126	15-Mar-2006	6610	16-Mar-2006
1112	16-Mar-2006	6610	18-Mar-2006
1114	16-Mar-2006	6610	17-Mar-2006
1128	18-Mar-2006	6642	20-Mar-2006
1124	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1115	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1124	21-Mar-2006	6642	22-Mar-2006
1116	21-Mar-2006	6610	?
1117	21-Mar-2006	6610	?
1127	22-Mar-2006	6635	?
1125	22-Mar-2006	6635	?
1122	22-Mar-2006	6642	?
1113	22-Mar-2006	6642	?





 Esistono istanze di basi di dati che, pur sintatticamente corrette, non rappresentano informazioni possibili per l'applicazione di interesse

Troppi valori nulli



matr.	corso	voto
?	Topologia2	30
53688	?	?
53666	Storia1	25

Una base di dati "scorretta"



Corsi

	Codice	Nome	MatrDocente
	M2170	Fondamenti di informatica	D101
)	FQ410	Sistemi di elaborazione	D102
	P0410	Basi di dati	D321

Docenti

i	Matricola	Nome	Dipartimento	Telefono
	D101	Verdi	Informatica	123456
	D102	Bianchi	Elettronica	636363
	D321	Neri	Informatica	414243

Una base di dati "scorretta"



Corsi

Codice	Nome	MatrDocente
M2170	Fondamenti di informatica	D101
M4880	Sistemi di elaborazione	D102
F0410	Basi di dati	D342

Docenti

i	Matricola	Nome	Dipartimento	Telefono
	D101	Verdi	Informatica	123456
	D102	Bianchi	Elettronica	636363
	D321	Neri	Informatica	414243

Vincoli di integrità (VI)

- Condizioni che devono essere verificate da ogni instanza della base di dati; es., dominio degli attributi
 - I VI sono specificati al momento della definizione dello schema
- Una istanza corretta di una relazione è quella che rispetta tutti i VI definiti su di essa
 - il DBMS non deve consentire istanze non corrette
 - la verifica dei VI da parte del DBMS rende i dati memorizzati maggiormente aderenti alle realtà da modellare
 - limita anche gli errori di data entry!



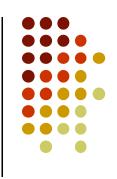
Vincoli di chiave

Studenti

Matricola	Nome	Cognome	DataNascita	AnnoImmatricolazione
64655	Marco	Rossi	4/8/1978	1998
81999	Luca	Bianco	4/8/1978	1999
75222	Marco	Rossi	8/3/1979	1998

- Non esistono due studenti con lo stesso valore per matricola
 - Il numero di matricola identifica gli studenti





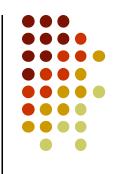
- Una chiave di una relazione è un insieme di attributi che distingue fra loro le tuple della relazione
- Def. formale:
 - Sia $S(A_1, ..., A_n)$ uno schema di relazione
 - Un insieme $X \subseteq U_S$ è **chiave** di S se verifica entrambe le seguenti proprietà:
 - Qualsiasi sia lo stato di S, non esistono due tuple distinte di S che abbiano lo stesso valore per tutti gli attributi in X
 - 2. Nessun sottoinsieme proprio di X verifica la proprietà (1)
 - Un insieme di attributi che verifica la proprietà (1) ma non la proprietà (2), è detto super-chiave



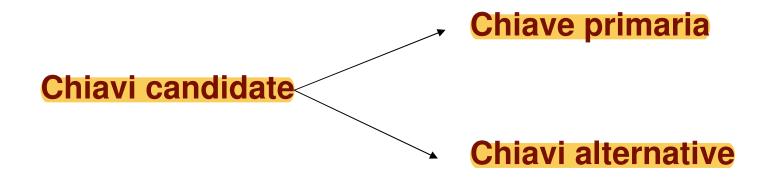


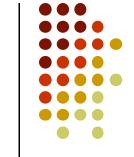
- l'esistenza delle chiavi garantisce l'accessibilità a ciascun dato della base di dati
- le chiavi permettono di correlare i dati in relazioni diverse:
 - il modello relazionale è basato su valori





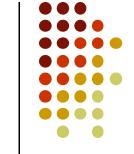
- Una relazione può avere più di un insieme X di attributi che verificano le proprietà (1) e (2)
 - chiavi candidate
- Le chiavi delle relazioni vengono individuate mediante esame del dominio applicativo e dei relativi vincoli
- Una relazione ha sicuramente almeno una chiave:
 - U_S soddisfa sempre la proprietà (1)





Chiavi

- Una tupla è identificata dal valore di una qualunque chiave candidata
- Criteri di scelta della chiave primaria:
 - chiave candidata contenente il minor numero di attributi
 - chiave candidata più frequentemente utilizzata nelle interrogazioni
- Le chiavi primarie non possono assumere valori nulli
- Le chiavi alternative possono assumere valori nulli



Esempio

Matricola	Nome	Cognome	DataN	Annolmmatr
64655	Marco	Rossi	3/2/1988	2008
81999	Anna	Bianco	16/6/1989	2008
75222	Giovanni	Gialli	4/5/1987	2007

chiave è quella cosa grazie al quale potrei prendere tutti gli elementi nel DB

L'attributo {Matricola} è univoco e minimale, quindi è una chiave

L'insieme di attributi {Matricola, Nome} è univoco, ma non minimale (l'attributo Matricola è univoco anche da solo), quindi è

una super-chiave, ma non è una chiave

se è univoco ma non minimale è una superchiave ma non una chiave

Qualsiasi sia lo stato di S, non esistono due tuple distinte di S che abbiano lo stesso valore per tutti gli attributi in X

la chiave non deve avere sullo stesso dominio due elementi uguali che chiamano due tuple diverse no 64655 e 64655 (univoco) minimale se non esiste un altro dominio piu piccolo minimale



Esempio

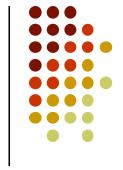
Matricola	Nome	Cognome	DataN	Annolmmatr
64655	Marco	Rossi	3/2/1988	2008
81999	Anna	Bianco	16/6/1989	2008
75222	Giovanni	Gialli	4/5/1987	2007

L'insieme di attributi {DataNascita, Annolmmatricolazione} è univoco e minimale: è una proprietà generale?

NON È PROPRIETA GENERALE PERCHE Potrebbe non garantire unicità in un dataset più grande.

In altre situazioni, potrebbero esserci persone con la stessa data di nascita e anno di immatricolazione, per cui questo insieme di attributi non sarebbe sufficiente per identificare univocamente una persona.

fino a quando inserisco solo un valore esempio 2008 il database non sa se perscare la riga 1 o 2, poi inserendo l altro valore allora prende la tupla giusta



Palestra SempreInForma

CORSI (codC, nome, organizzatore)
ISTRUTTORI (codIstr, nome, cognome, dataN, telefono)
ORARIO (codC, codIstr, giorno, oralnizio, livello)
ISCRITTI (CF, nome, cognome, indirizzo, telefono, dataN)

Ogni lezione dura un'ora a partire dall'ora di inizio (oralnizio) e viene svolta in un particolare giorno della settimana

Identificare opportune chiavi candidate e primarie

Le chiori primarte sono unich rel bro genere (Es. Per ogni coso esistem un codia unia, stessa con por il adia dell'istruttore)





In base alle scelte effettuate, rispondere alle seguenti domande:

- 1. Un corso può avere più organizzatori? Si
- 2. Ogni istruttore può organizzare solo un corso? No
- 3. Un istruttore può insegnare in orari diversi nello stesso giorno? Ne
- 4. Ogni istruttore deve organizzare almeno un corso? Si
- 5. Corsi diversi con lo stesso livello di difficoltà possono essere insegnati nello stesso giorno alla stessa ora? S_{ξ}
- 6. Un corso può essere tenuto più volte nello stesso giorno? 5:

Chiavi esterne

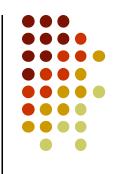


 Servono per modellare associazioni (rappresentazione per valore)

· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·							
Corsi	Codice	N	ome	MatrDocente			
	M2170	Fondamenti di informatica			D101	\Box	
	M4880	Si	stemi di ela	D102	\Box		
	F0410	Ва	asi di dati		D321		
						_	
Docenti	Matricol	a	Nome	Dipartimento	Telefono		
	D101		Verdi	Informatica	123456		
	D102	_	Bianchi Elettronica		636363		
	D321		Neri	Informatica	414243		

CHIAVE CHE
PORTA DENTRO
DI SE UNA
SERIE DI
VALORI IN
AGGIUNTA
RISPETTO A
QUELLI AL
QUALE PUNTA.
PORTA UNA
TUPLA AL SUO
INTERNO





- Informazioni in relazioni diverse sono correlate attraverso valori comuni
- In particolare, valori delle chiavi (primarie)
- Le correlazioni debbono essere coerenti:
 - i valori assunti dalla chiave esterna nella relazione referente possono essere esclusivamente valori assunti effettivamente dalla chiave primaria della relazione riferita

Più formalmente



- Siano:
 - S ed S' due relazioni
 - Y ⊆ U_S una chiave per S'
 - $X \subseteq U_S$ un insieme di attributi di S tale che Y e X contengano lo stesso numero di attributi e di dominio *compatibile*

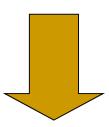
X è una chiave esterna di S su S' se, qualsiasi siano gli stati di S ed S', per ogni tupla t di S esiste una tupla t' di S' tale che t[X] = t'[Y]

- S viene detta relazione referente
- S' viene detta relazione riferita





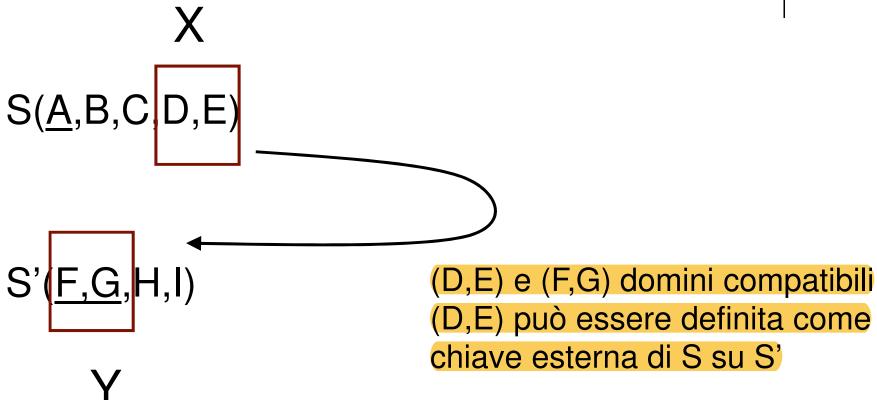
Qualsiasi siano gli stati di S ed S', per ogni tupla t di S esiste una tupla t' di S' tale che t[X] = t'[Y]



Vincolo di integrità referenziale

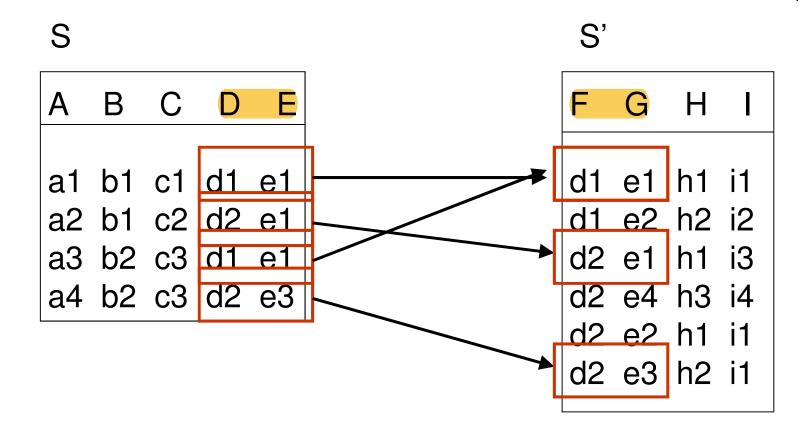
Chiavi esterne











Osservazione 1

- I nomi degli attributi nella chiave e nella chiave esterna non devono necessariamente essere gli stessi
 - Se lo sono, semplificano alcune operazioni (join naturale)
- Esempio:
 - Cliente(codCli,nome,cognome,telefono,dataN,residenza)
 - Noleggio(collocVideo,dataNol,cliente^{Cliente},dataRest_o)
- Gli attributi avranno sicuramente nomi diversi tutte le volte che la relazione referente e la relazione riferita coincidono, cioè la chiave esterna contiene un riferimento alla relazione stessa
- Esempio:
 - Film(titolo,regista,anno,genere,valutaz_o,titoloPre_oFilm,regista Pre_oFilm)
 - (titoloPre,registaPre) contengono titolo e regista del film di cui il film è eventualmente il seguito





- Una relazione può contenere più chiavi esterne, eventualmente anche sulla stessa relazione
- Le chiavi esterne, come del resto le chiavi, devono essere esplicitamente specificate nello schema di relazione:
 - il fatto di avere attributi con lo stesso nome e domini compatibili in relazioni diverse non offre alcuna garanzia relativamente al mantenimento dell'integrità referenziale
- Se non esplicitamente impedito mediante la specifica di un apposito vincolo, le chiavi esterne possono assumere valore nullo

Film

Esempio

titolo	regista	anno	genere	valutaz
underground	emir kusturica	1995	drammatico	3.20
edward mani di forbice	tim burton	1990	fantastico	3.60
nightmare before christmas	tim burton	1993	animazione	4.00
ed wood	tim burton	1994	drammatico	4.00
mars attacks	tim burton	1996	fantascienza	3.00
il mistero di sleepy hollow	tim burton	1999	horror	3.50
big fish	tim burton	2003	fantastico	3.10
la sposa cadavere	tim burton	2005	animazione	3.50
la fabbrica di cioccolato	tim burton	2005	fantastico	4.00
io non ho paura	gabriele salvatores	2003	drammatico	3.50
nirvana	gabriele salvatores	1997	fantascienza	3.00
mediterraneo	gabriele salvatores	1991	commedia	3.80
pulp fiction	quentin tarantino	1994	thriller	3.50
le iene	quentin tarantino	1992	thriller	4.00



Video

colloc	titolo	regista	tipo	Noleggio				
1111	underground	emir kusturica	v	Noieggio				
1112	underground	emir kusturica	d		colloc	dataNol	codCli	dataRest
1113	big fish	tim burton	v		1111	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1114	big fish	tim burton	d		1115	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1115	edward mani di forbice	tim burton	d		1117	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
					1118	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1116	nightmare before christmas	tim burton	v		1111	04-Mar-2006	6642	05-Mar-2006
1117	nightmare before christmas	tim burton	d		1119	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1118	ed wood	tim burton	d		1120 1116	08-Mar-2006 08-Mar-2006	6635 6642	10-Mar-2006 09-Mar-2006
1119	mars attacks	tim burton	d		1118	10-Mar-2006	6642	11-Mar-2006
1120	il mistero di sleepy hollow	tim burton	d		1121	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1121	la sposa cadavere	tim burton	d		1122	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1122	la fabbrica di cioccolato	tim burton	d		1113	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
					1129	15-Mar-2006	6635	20-Mar-2006
1123	la fabbrica di cioccolato	tim burton	d		1119	15-Mar-2006	6642	16-Mar-2006
1124	io non ho paura	gabriele salvatores	d		1126	15-Mar-2006	6610	16-Mar-2006
1125	nirvana	gabriele salvatores	d		1112	16-Mar-2006	6610	18-Mar-2006
1126	mediterraneo	gabriele salvatores	đ		1114	16-Mar-2006	6610	17-Mar-2006
1127	pulp fiction	quentin tarantino	v		1128	18-Mar-2006	6642 6610	20-Mar-2006
		•	-		1124 1115	20-Mar-2006 20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006 21-Mar-2006
1128	pulp fiction	quentin tarantino	d		11124	21-Mar-2006	6642	21-Mar-2006 22-Mar-2006
1129	le iene	quentin tarantino	d		1116	21-Mar-2006	6610	?
					1117	21-Mar-2006	6610	?
					1127	22-Mar-2006	6635	?
					1125	22-Mar-2006	6635	?
ite					22	22-Mar-2006	6642	?
100					13	22-Mar-2006	6642	?

codCli	nome	cognome	telefono	dataN	residenza
6610	anna	rossi	01055664433	05-Ott-1979	via scribanti 16 16131 genova
6635	paola	bianchi	0104647992	12-Apr-1976	via dodecaneso 35 16146 genova
6642	marco	verdi	3336745383	16-Ott-1972	via lagustena 35 16131 genova

Film

Esempio

titolo	regista	anno	genere	valutaz
underground	emir kusturica	1995	drammatico	3.20
edward mani di forbice	tim burton	1990	fantastico	3.60
nightmare before christmas	tim burton	1993	animazione	4.00
ed wood	tim burton	1994	drammatico	4.00
mars attacks	tim burton	1996	fantascienza	3.00
il mistero di sleepy hollow	tim burton	1999	horror	3.50
big fish	tim burton	2003	fantastico	3.10
la sposa cadavere	tim burton	2005	animazione	3.50
la fabbrica di cioccolato	tim burton	2005	fantastico	4.00
io non ho paura	gabriele salvatores	2003	drammatico	3.50
nirvana	gabriele salvatores	1997	fantascienza	3.00
mediterraneo	gabriele salvatores	1991	commedia	3.80
pulp fiction	quentin tarantino	1994	thriller	3.50
le iene	quentin tarantino	1992	thriller	4.00



Video

colloc	titolo	regist Testo	tipo	
1111	underground	emir kusturica	v	
1112	underground	emir kusturica	d	
1113	big fish	tim burton	v	
1114	big fish	tim burton	d	
1115	edward mani di forbice	tim burton	d	Vincolo di
1116	nightmare before christmas	tim burton	v	intogrità referenziale
1117	nightmare before christmas	tim burton	d	integrità referenziale
1118	ed wood	tim burton	d	soddisfatto
1119	mars attacks	tim burton	d	Soddistatto
1120	il mistero di sleepy hollow	tim burton	d	
1121	la sposa cadavere	tim burton	d	OF FOIOTE LINEA
1122	la fabbrica di cioccolato	tim burton	d	SE ESISTE UNA
1123	la fabbrica di cioccolato	tim burton	d	CHIAVE ESTERNA
1124	io non ho paura	gabriele salvatores	d	QUESTA DEVE
1125	nirvana	gabriele salvatores	d	SODDISFARE
1126	mediterraneo	gabriele salvatores	d	
1127	pulp fiction	quentin tarantino	v	TUTTE LE TUPLE
1128	pulp fiction	quentin tarantino	d	DEL ALTRO
1129	le iene	quentin tarantino	d	SISTEMA

Esempio

Vincolo di integrità referenziale soddisfatto

colloc

dataNol



dataRest

codCli

Noleggio

17: 1							colloc	dataNol	codCli	dataRest
Video							1111	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
	colloc	titolo		regista	ti	ро	1115	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
	1111	underground		emir kusturica	v		1117	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
	1112	underground		emir kusturica	d		1118	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
	1113	big fish		tim burton	v		1111	04-Mar-2006	6642	05-Mar-2006
	1114	big fish		tim burton	d		1119	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
	1115	edward mani d	i forbice	tim burton	d		1120	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
	1116	nightmare bef	ore christmas	tim burton	v		1116	08-Mar-2006	6642	09-Mar-2006
	1117	nightmare bef		tim burton	d		1118	10-Mar-2006	6642	11-Mar-2006
	1118	ed wood		tim burton	d		1121	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
	1119	mars attacks		tim burton	d		1122	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
	1120	il mistero di	sleepy hollow	tim burton	d		1113	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
	1121	la sposa cada	• •	tim burton	d		1129	15-Mar-2006	6635	20-Mar-2006
	1122	la fabbrica d		tim burton	d		1119	15-Mar-2006	6642	16-Mar-2006
	1123	la fabbrica d	i cioccolato	tim burton	d		1126	15-Mar-2006	6610	16-Mar-2006
	1124	io non ho pau	ra	gabriele salvat	tores d		1112	16-Mar-2006	6610	18-Mar-2006
	1125	nirvana		gabriele salvat			1114	16-Mar-2006	6610	17-Mar-2006
	1126	mediterraneo		gabriele salvat	cores d		1128	18-Mar-2006	6642	20-Mar-2006
	1127	pulp fiction		quentin taranti			1124	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
	1128	pulp fiction		quentin taranti	ino d		1115	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
	1129	le iene		quentin taranti	ino d		1124	21-Mar-2006	6642	22-Mar-2006
				-			1116	21-Mar-2006	6610	?
							1117	21-Mar-2006	6610	?
							1127	22-Mar-2006	6635	?
C1							1125	22-Mar-2006	6635	?
Clie	ite						1122	22-Mar-2006	6642	?
							1113	22-Mar-2006	6642	?
codC	li nom	e cognome	telefono	dataN	residen	za				
6610			01055664433	05-Ott-1979		ibanti 16 16131 genov	78			
6635			0104647992	12-Apr-1976		ecaneso 35 16146 gene				55
6642			3336745383	16-Ott-1972		ustena 35 16131 genov				55
0042	шац	co verui	33307 43363	10-000-1972	via iag	deceng on loter Reno	v a.			

Esempio

Vincolo di integrità referenziale NON soddisfatto

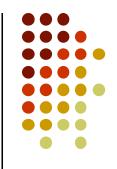
CONSIDERANDO LA CHIAVE CodCli, in un file c è un elemento in piu quindi questa non è una chiave esterna

colloc	dataNol	codCli	dataRest
1111	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1115	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1117	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1118	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1111	04-Mar-2006	6642	05-Mar-2006
1119	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1120	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1116	08-Mar-2006	6642	09-Mar-2006
1118	10-Mar-2006	6642	11-Mar-2006
1121	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1122	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1113	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1129	15-Mar-2006	6635	20-Mar-2006
1119	15-Mar-2006	6642	16-Mar-2006
1126	15-Mar-2006	6610	16-Mar-2006
1112	16-Mar-2006	6610	18-Mar-2006
1114	16-Mar-2006	6610	17-Mar-2006
1128	18-Mar-2006	6642	20-Mar-2006
1124	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1115	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1124	21-Mar-2006	6642	22-Mar-2006
1116	21-Mar-2006	6610	?
1117	21-Mar-2006	6610	?
1127	22-Mar-2006	6635	?
1125	22-Mar-2006	6635	?
1122	22-Mar-2006	6642	?
1113	22-Mar-2006	6642	?
1126	22-Mar-2006	6655	?
		\ /	

	codCli	nome	cognome	telefono	dataN	residenza
1	6610	anna	rossi	01055664433	05-Ott-1979	via scribanti 16 16131 genova
	6635	paola	bianchi	0104647992	12-Apr-1976	via dodecaneso 35 16146 genova
1	6642	marco	verdi	3336745383	16-Ott-1972	via lagustena 35 16131 genova



Violazioni integrità referenziale



- L'integrità referenziale può essere violata da:
 - inserimenti e modifiche (del valore della chiave esterna) nella relazione referente
 - cancellazioni e modifiche (del valore della chiave)
 nella relazione riferita

Violazioni

Vincolo di integrità referenziale violato da inserimento in tabella referente

Cosa fare se si tenta di inserire un noleggio relativo ad un cliente che non esiste?

II DBMS deve rifiutarlo!

colloc	dataNol	codCli	dataRest
1111	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1115	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1117	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1118	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1111	04-Mar-2006	6642	05-Mar-2006
1119	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1120	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1116	08-Mar-2006	6642	09-Mar-2006
1118	10-Mar-2006	6642	11-Mar-2006
1121	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1122	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1113	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1129	15-Mar-2006	6635	20-Mar-2006
1119	15-Mar-2006	6642	16-Mar-2006
1126	15-Mar-2006	6610	16-Mar-2006
1112	16-Mar-2006	6610	18-Mar-2006
1114	16-Mar-2006	6610	17-Mar-2006
1128	18-Mar-2006	6642	20-Mar-2006
1124	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1115	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1124	21-Mar-2006	6642	22-Mar-2006
1116	21-Mar-2006	6610	?
1117	21-Mar-2006	6610	?
1127	22-Mar-2006	6635	?
1125	22-Mar-2006	6635	?
1122	22-Mar-2006	6642	?
1113	22-Mar-2006	6642	?
1126	22-Mar-2006	6655	?
1120	LL-Wai-Lood	3000	•
		\ /	

	codCli	nome	cognome	telefono	dataN	residenza
1	6610	anna	rossi	01055664433	05-Ott-1979	via scribanti 16 16131 genova
	6635	paola	bianchi	0104647992	12-Apr-1976	via dodecaneso 35 16146 genova
1	6642	marco	verdi	3336745383	16-Ott-1972	via lagustena 35 16131 genova



Violazioni

Vincolo di integrità referenziale violato da modifica in tabella referente

II DBMS rifiuta la modifica

dataNol codCli dataRest colloc 1111 01-Mar-2006 6635 02-Mar-2006 1115 01-Mar-2006 6635 02-Mar-2006 06-Mar-2006 1117 02-Mar-2006 6635 1118 02-Mar-2006 6635 06-Mar-2006 04-Mar-2006 1111 6642 05-Mar-2006 1119 08-Mar-2006 6635 10-Mar-2006 1120 08-Mar-2006 6635 10-Mar-2006 1116 08-Mar-2006 6642 09-Mar-2006 1118 10-Mar-2006 6642 11-Mar-2006 15-Mar-2006 6635 18-Mar-2006 1121 15-Mar-2006 18-Mar-2006 1122 6635 1113 15-Mar-2006 6635 18-Mar-2006 1129 15-Mar-2006 6635 20-Mar-2006 1119 15-Mar-2006 6642 16-Mar-2006 15-Mar-2006 16-Mar-2006 1126 6610 1112 16-Mar-2006 6610 18-Mar-2006 1114 16-Mar-2006 6610 17-Mar-2006 1128 18-Mar-2006 6642 20-Mar-2006 1124 20-Mar-2006 6610 21-Mar-2006 1115 20-Mar-2006 6610 21-Mar-2006 1124 21-Mar-2006 6642 22-Mar-2006 1116 21-Mar-2006 6610 ? 1117 21-Mar-2006 6610 ? 1127 22-Mar-2006 6635 1125 6635 ? 22-Mar-2006 1122 22-Mar-2006 6642 1113 22-Mar-2006 6642





6660 non appare

	codCli	nome	cognome	telefono	dataN	residenza
1	6610	anna	rossi	01055664433	05-Ott-1979	via scribanti 16 16131 genova
	6635	paola	bianchi	0104647992	12-Apr-1976	via dodecaneso 35 16146 genova
1	6642	marco	verdi	3336745383	16-Ott-1972	via lagustena 35 16131 genova

Violazioni

Vincolo di integrità referenziale violato da cancellazione in tabella riferita

- Cancella tutti i noleggi che si riferiscono al cliente cancellato
- Non consente la cancellazione di un cliente se ha ancora noleggi in corso
- Setta codCli nelle tuple di Noleggio che si riferiscono a 6610 uguale al valore di default
- Setta codCli nelle tuple di Noleggio che si riferiscono a 6610 uguale a null

colloc	dataNol	codCli	dataRest
1111	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1115	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1117	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1118	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1111	04-Mar-2006	6642	05-Mar-2006
1119	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1120	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1116	08-Mar-2006	6642	09-Mar-2006
1118	10-Mar-2006	6642	11-Mar-2006
1121	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1122	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1113	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1129	15-Mar-2006	6635	20-Mar-2006
1119	15-Mar-2006	6642	16-Mar-2006
1126	15-Mar-2006	6610	16-Mar-2006
1112	16-Mar-2006	6610	18-Mar-2006
1114	16-Mar-2006	6610	17-Mar-2006
1128	18-Mar-2006	6642	20-Mar-2006
1124	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1115	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1124	21-Mar-2006	6642	22-Mar-2006
1116	21-Mar-2006	6610	?
1117	21-Mar-2006	6610	?
1127	22-Mar-2006	6635	?
1125	22-Mar-2006	6635	?
1122	22-Mar-2006	6642	?
1113	22-Mar-2006	6642	?



codCli	nome	cognome	telefono	dataN	residenza
6610	anna	rocci	01055664433	05_0++_1979	via ecribanti 16 16131 monova
6635	paola	bianchi	0104647992	12-Apr-1976	via dodecaneso 35 16146 genova
6642	marco	verdi	3336745383	16-Ott-1972	via lagustena 35 16131 genova

Violazioni

Vincolo di integrità referenziale violato da modifica in tabella riferita

 Gestito in modo analogo alla cancellazione

colloc	dataNol	codCli	dataRest
1111	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1115	01-Mar-2006	6635	02-Mar-2006
1117	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1118	02-Mar-2006	6635	06-Mar-2006
1111	04-Mar-2006	6642	05-Mar-2006
1119	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1120	08-Mar-2006	6635	10-Mar-2006
1116	08-Mar-2006	6642	09-Mar-2006
1118	10-Mar-2006	6642	11-Mar-2006
1121	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1122	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1113	15-Mar-2006	6635	18-Mar-2006
1129	15-Mar-2006	6635	20-Mar-2006
1119	15-Mar-2006	6642	16-Mar-2006
1126	15-Mar-2006	6610	16-Mar-2006
1112	16-Mar-2006	6610	18-Mar-2006
1114	16-Mar-2006	6610	17-Mar-2006
1128	18-Mar-2006	6642	20-Mar-2006
1124	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1115	20-Mar-2006	6610	21-Mar-2006
1124	21-Mar-2006	6642	22-Mar-2006
1116	21-Mar-2006	6610	?
1117	21-Mar-2006	6610	?
1127	22-Mar-2006	6635	?
1125	22-Mar-2006	6635	?
1122	22-Mar-2006	6642	?
1113	22-Mar-2006	6642	?

6630 -	nome	cognome	telefono	dataN	residenza
0030	anna	rossi	01055664433	05-Ott-1979	via scribanti 16 16131 genova
6635	paola	bianchi	0104647992	12-Apr-1976	via dodecaneso 35 16146 genova
6642	marco	verdi	3336745383	16-Ott-1972	via lagustena 35 16131 genova



Palestra SempreInForma

CORSI (codC, nome, organizzatore) PK
ISTRUTTORI (codIstr, nome, cognome, dataN, telefono)
ORARIO (codC, codIstr, giorno, oralnizio, livello) FK
ISCRITTI (CF, nome, cognome, indirizzo, telefono, dataN)



private key quella
carattersitica che senza la
quale I entita non è unica,
esempio puo avere un
doppio nome ma non puo
avere lo stesso codice c. le
chiavi pubbliche sono le
chiavi private utilizzate in
altre tabelle

Identificare le chiavi esterne presenti nello schema. Estendere lo schema in modo da tenere traccia dei corsi seguiti dagli iscritti (ogni iscritto può seguire piu' di un corso)