



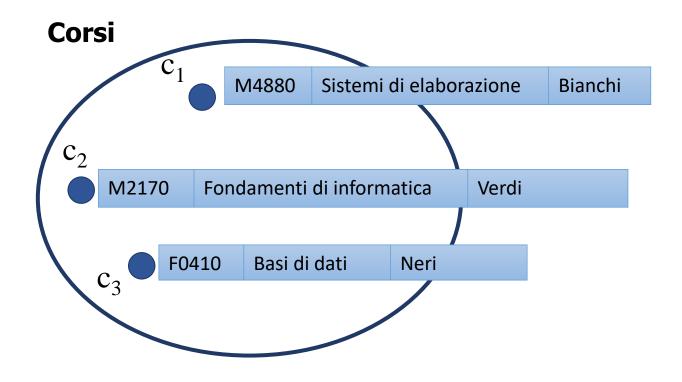
- **≻**Introduzione
- ➤ Definizioni
- ➤ Riferimenti tra relazioni
- >Assenza di valore
- ➤ Vincoli d'integrità
- ➤ Chiave primaria
- ➤ Vincoli di tupla e di dominio
- ➤ Vincoli d'integrità referenziale



Introduzione



Intuizione





- Proposto da E.F. Codd nel 1970 per elevare il livello di astrazione rispetto ai modelli precedenti
 - Indipendenza fisica dei dati
- Primi prodotti nel 1981, ora modello dominante del mercato dei DBMS
- Basato sul concetto matematico di relazione
 - ogni relazione è rappresentata in modo informale per mezzo di una tabella



Esempio

Corsi

Codice	Nome	MatrDocente
M2170	Fondamenti di informatica	D101
M4880	Sistemi di elaborazione	D102
F0410	Basi di dati	D321

Docenti

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



Definizioni



Definizioni

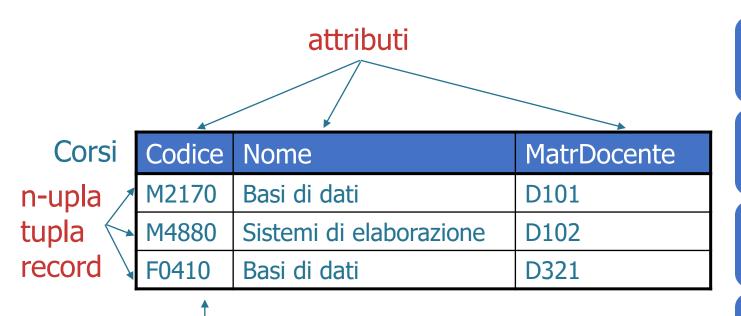
- Schema: descrive la struttura dei dati
 - praticamente invariante nel tempo
 - è rappresentato dall'intestazione di ogni relazione (nome relazione e nomi colonne)
- Istanza: costituita dal contenuto di ogni relazione, cioè dai valori effettivi dei dati
 - variabile nel tempo, anche molto rapidamente
 - è rappresentata dalle righe delle tabelle

Corsi

Codice	Nome	MatrDocente	=	SCHEMA
M2170	Basi di dati	D101	П	
M4880	Sistemi di elaborazione	D102		ISTANZA
F0410	Basi di dati	D321		



Definizioni



dominio: insieme dei codici dei corsi tenuti al Politecnico





Proprietà

- Le n-uple (righe) *non sono ordinate*
- Le n-uple sono *distinte* tra loro (non esistono righe duplicate)
- Gli attributi *non sono ordinati* (non è possibile individuare un attributo mediante la sua posizione)



Riferimenti tra relazioni



Riferimenti tra relazioni

- Il modello relazionale è basato sui valori
 - i riferimenti tra dati in relazioni diverse sono rappresentati per mezzo di valori dei domini
- Vantaggi
 - indipendenza dalle strutture fisiche
 - rappresentazione solo dell'informazione rilevante
 - maggiore portabilità dei dati tra sistemi diversi
 - legame non orientato, a differenza dei puntatori



Riferimento basato su valori: esempio

Corsi

Codice	Nome	MatrDocente
M2170	Fondamenti di informatica	D101
M4880	Sistemi di elaborazione	D102
F0410	Basi di dati	D321

Docenti

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



Riferimento basato su puntatori: esempio

Corsi

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

Docenti

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



Assenza di valore



Informazione incompleta

- È possibile che alcune informazioni non siano disponibili per tutte le n-uple della relazione
- Esempio:
- Studente (Matricola, Cognome, DataNascita, Telefono, AnnoLaurea)
 - telefono può essere (temporaneamente?) ignoto
 - per studente appena iscritto, anno laurea non ancora definito o ignoto



Assenza di valore

- 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)
 - nelle applicazioni è necessario trattare separatamente i valori "speciali"
- Rappresentazione non adeguata



Valore nullo

- Definizione di 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?)

Notazione:

 gli attributi che possono assumere il valore nullo (NULL) sono spesso evidenziati con apice * nello schema della relazione

Docenti

Matricola	Nome	Dipartimento	Telefono*
D101	Verdi	Informatica	123456
D102	Bianchi	Elettronica	NULL
D321	Neri	Informatica	414243



Chiave primaria



Identificazione univoca delle n-uple

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 il numero di matricola
 - il numero di matricola identifica gli studenti
- Non esistono due studenti con lo stesso valore per i dati anagrafici
 - nome, cognome e data di nascita identificano gli studenti
 - ma è valido per ogni istanza della relazione?



Chiave

- Una *chiave* è un insieme di attributi che identifica in modo univoco le n-uple di una relazione
 - è una proprietà dello schema di una relazione
- Definizione formale: un insieme K di attributi è chiave di una relazione r se
 - la relazione r non contiene due n-uple distinte con gli stessi valori per K (univocità)
 - K è minimale (cioè non esistono sottoinsiemi propri di K ancora univoci)



Esempio

L'attributo

{Matricola}

è univoco e minimale, quindi è una chiave

L'insieme di attributi

{Nome, Cognome, DataNascita}

è univoco e minimale (nessuno dei suoi sottoinsiemi è univoco), quindi è una chiave



Superchiave

- Un insieme K di attributi è chiave di una relazione r se
 - la relazione r non contiene due n-uple distinte con gli stessi valori per K (univocità)
 - *K* è minimale (cioè non esistono sottoinsiemi propri di *K* ancora univoci)
- Se è verificata solo la prima proprietà, K è una superchiave di r



Esempi

L'insieme di attributi

{Matricola, Nome}

è univoco, ma non minimale (l'attributo Matricola è univoco anche da solo), quindi è una superchiave, ma *non* è una chiave

L'insieme di attributi

{DataNascita, Annolmmatricolazione}

è univoco e minimale: è una proprietà generale?



Chiave primaria

- Se una chiave può assumere il valore NULL si perde la proprietà di univocità della chiave
 - è necessario evitare la presenza di valori nulli nelle chiavi
- Soluzione
 - si definisce una chiave di riferimento, che non ammette valori nulli, detta chiave primaria
 - le altre chiavi (chiavi candidate) possono ammettere valori nulli
 - i riferimenti tra dati in relazioni diverse sono eseguiti mediante la chiave primaria

• Notazione:

 gli attributi che costituiscono la chiave primaria sono spesso evidenziati attraverso la sottolineatura nello schema della relazione

Studenti

i	<u>Matricola</u>	Nome	Cognome	DataNascita	AnnoImmatricolazione
	64655	Marco	Rossi	4/8/1978	1998
	81999	Luca	Bianco	4/8/1978	1999



Vincoli d'integrità



Vincoli d'integrità

- Vincolo d'integrità
 - proprietà che deve essere soddisfatta da tutte le istanze corrette della base di dati
- Tipi di vincolo
 - vincoli intra-relazionali
 - definiti sugli attributi di una sola relazione (esempi: vincoli di unicità, vincoli di dominio e di tupla)
 - vincoli inter-relazionali
 - definiti su più relazioni contemporaneamente (esempio: vincoli d'integrità referenziale)



Vincoli di unicità: esempio

Corsi

Nome	MatrDocente
Fondamenti di informatica	D101
Sistemi di elaborazione	D102
Basi di dati	D321
	Nome Fondamenti di informatica Sistemi di elaborazione Basi di dati

Docenti

<u>Matricola</u>	Nome	Dipartimento	Telefono
D101	Verdi	Informatica	123456
D102	Bianchi	Elettronica	636363
D321	Neri	Informatica	414243



Vincoli di dominio

- Vincolo di dominio
 - esprime condizioni sul valore assunto da un singolo attributo di una tupla
 - può essere un'espressione booleana (and, or, not) di predicati semplici
 - esempio: Voto > 0 and Voto ≤ 30

Esame

CodiceCorso	<u>MatricolaStudente</u>	Voto
M2170	S1234	23
M4880	S4321	28
F0410	s4321	#0



Vincoli di tupla

- Vincolo di tupla
 - esprime condizioni sul valore assunto da singole tuple, in modo indipendente dalle altre tuple della relazione
 - può correlare attributi diversi
 - può essere un'espressione booleana (and, or, not) di predicati semplici (confronto tra attributi, tra attributi e costanti, ...)
 - Esempi:
 - Prezzo = Costo + PercIVA*Costo
 - Lode=True se Voto=30

Esame

CodiceCorso	<u>MatricolaStudente</u>	Voto	Lode
M2170	S1234	23	False
M4880	S4321	30	True
F0410	s4321	26	True



- Informazioni in relazioni diverse sono correlate attraverso valori comuni di uno o più attributi
 - l'attributo *MatrDocente* nella relazione *Corsi* (relazione referenziante) fa riferimento all'attributo *Matricola* nella relazione *Docenti* (relazione referenziata)
 - i valori assunti dall'attributo *MatrDocente* nella relazione *Corsi* possono essere esclusivamente valori assunti dall'attributo *Matricola*, chiave primaria della relazione *Docente*

• l'attributo MatrDocente nella relazione Corsi costituisce la chiave esterna (foreign

key) di Corsi

Chiave esterna (foreign key)

Corsi (relazione referenziante)

<u>Codice</u>	Nome	MatrDocente
M2170	Fondamenti di informatica	D101
M4880	Sistemi di elaborazione	D102
F0410	Basi di dati	D101

Docenti (relazione referenziata)

<u>Matricola</u>	Nome	Dipartimento	Telefono
D101	Verdi	Informatica	123456
D102	Bianchi	Elettronica	636363
D321	Neri	Informatica	414243



Vincoli d'integrità referenziale

- Vincolo d'integrità referenziale
 - date due relazioni R e S tali che
 - R è la relazione referenziata
 - S è la relazione referenziante, che fa riferimento ad R mediante l'insieme di attributi X
 - i valori assunti dall'insieme X di S possono essere *esclusivamente* valori assunti effettivamente dalla chiave primaria di R
- L'insieme di attributi X di S costituisce una chiave esterna (o foreign key) di S
- I vincoli d'integrità referenziale sono fondamentali per garantire la correttezza dei riferimenti (riferimento basato sui valori)



Docenti (relazione referenziata)

	_		
<u>Matricola</u>	Nome	Dipartimento	Telefono
D101	Verdi	Informatica	123456
D102	Bianchi	Elettronica	636363
D321	Neri	Informatica	414243

Corsi (relazione referenziante)

Chiave esterna (foreign key)

<u>Codice</u>	Nome	MatrDocente
M2170	Fondamenti di informatica	D101
M4880	Sistemi di elaborazione	D102
F0410	Basi di dati	D101



Docenti (relazione referenziata)

	_		
<u>Matricola</u>	Nome	Dipartimento	Telefono
D101	Verdi	Informatica	123456
D102	Bianchi	Elettronica	636363
D321	Neri	Informatica	414243

Corsi (relazione referenziante)

CodiceNomeMatrDocenteM2170Fondamenti di informaticaD101M4880Sistemi di elaborazioneD102F0410Basi di datiD342



Chiave esterna

(foreign key)

Volo (relazione referenziata)

<u>Sigla</u>	<u>Data</u>	
AZ111	16/10/2016	
AZ234	234 4/12/2018	
AZ543	9/3/2020	

Chiave esterna (foreign key)

Biglietto (relazione referenziante)

<u>Sigla</u>	<u>Data</u>	<u>NumPosto</u>	Persona
AZ111	16/10/2016	23	Mario Rossi
AZ111	16/10/2016	56	Luca Bianco
AZ234	4/12/2018	9	Marco Neri
AZ234	4/12/2018	11	Laura Verdi
AZ234	4/12/2018	21	Paolo Rossi



Volo (relazione referenziata)

<u>Sigla</u>	<u>Data</u>	
AZ111	16/10/2016	
AZ234	4/12/2018	
AZ543	9/3/2020	

Chiave esterna (foreign key)

Biglietto (relazione referenziante)

<u>Sigla</u>	<u>Data</u>	<u>NumPosto</u>	Persona
AZ111	16/10/2016	23	Mario Rossi
AZ111	16/11/2016	56	Luca Bianco
AZ234	4/12/2018	9	Marco Neri
AZ234	4/12/2018	11	Laura Verdi
AZ234	4/12/2018	21	Paolo Rossi



Volo (relazione referenziata)

<u>Sigla</u>	<u>Data</u>	
AZ111	16/10/2016	
AZ234	4/12/2018	
AZ543	9/3/2020	

Chiave esterna (foreign key)

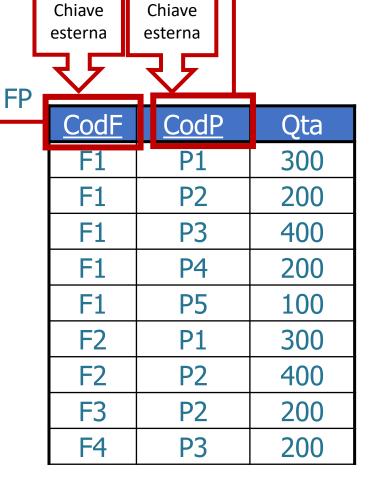
Biglietto (relazione referenziante)

<u>Sigla</u>	<u>Data</u>	<u>NumPosto</u>	Persona
AZ111	16/10/2016	23	Mario Rossi
AZ111	16/10/2016	56	Luca Bianco
AZ234	4/12/2018	9	Marco Neri
AZ234	4/12/2018	11	Laura Verdi
AZ543	4/12/2018	21	Paolo Rossi



	_			
<u>CodP</u>	NomeP	Colore	Taglia	Magazzino
P1	Maglia	Rosso	40	Torino
P2	Jeans	Verde	48	Milano
P3	Camicia	Blu	48	Roma
P4	Camicia	Blu	44	Torino
P5	Gonna	Blu	40	Milano

_		•		
	CodF	NomeF	NSoci	Sede
_	F1	Andrea	2	Torino
	F2	Luca	1	Milano
	F3	Antonio	3	Milano
	F4	Gabriele	2	Torino
	F5	Matteo	3	Venezia

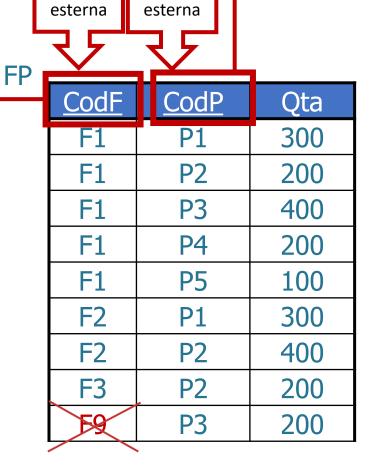




F

	, 			
<u>CodP</u>	NomeP	Colore	Taglia	Magazzino
P1	Maglia	Rosso	40	Torino
P2	Jeans	Verde	48	Milano
P3	Camicia	Blu	48	Roma
P4	Camicia	Blu	44	Torino
P5	Gonna	Blu	40	Milano

		•		
	CodF	NomeF	NSoci	Sede
	F1	Andrea	2	Torino
	F2	Luca	1	Milano
	F3 Antonio F4 Gabriele		3	Milano
			2	Torino
	F5	Matteo	3	Venezia



Chiave

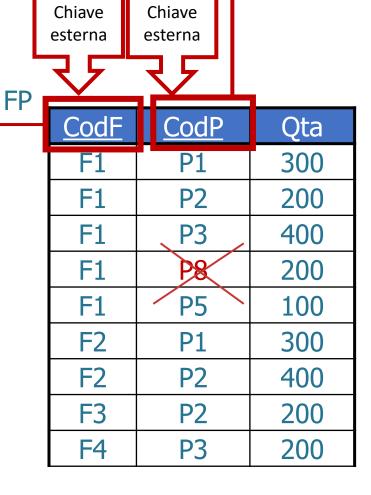
Chiave



F

	_			
<u>CodP</u>	NomeP	Colore	Taglia	Magazzino
P1	Maglia	Rosso	40	Torino
P2	Jeans	Verde	48	Milano
P3	Camicia	Blu	48	Roma
P4	Camicia	Blu	44	Torino
P5	Gonna	Blu	40	Milano

	CodF	NomeF	NSoci	Sede
Ī	F1	Andrea	2	Torino
	F2	Luca	1	Milano
	F3	Antonio	3	Milano
	F4	Gabriele	2	Torino
	F5	Matteo	3	Venezia





F