

#### Progettazione di basi di dati

Progettazione logica relazionale



## Progettazione logica relazionale (1/2)

- □ Ristrutturazione dello schema ER
- □ Eliminazione delle gerarchie
- > Partizionamento di concetti
- Eliminazione degli attributi multivalore

- Traduzione nel modello relazionale: relazioni uno Bara molti

## Progettazione logica relazionale (2/2)

- □ Traduzione nel modello relazionale: relazioni uno a uno
- □ Traduzione nel modello relazionale: relazioni ternarie





# **Progettazione logica relazionale**

**Introduzione** 



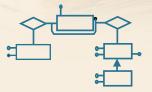
#### **Progettazione logica**

- □ Richiede di scegliere il modello dei dati
  - modello relazionale
- Obiettivo
  - definizione di uno schema logico relazionale corrispondente allo schema ER di partenza
- □ Aspetti importanti
  - semplificazione dello schema per renderlo rappresentabile mediante il modello relazionale
  - ottimizzazione per aumentare l'efficienza delle interrogazioni



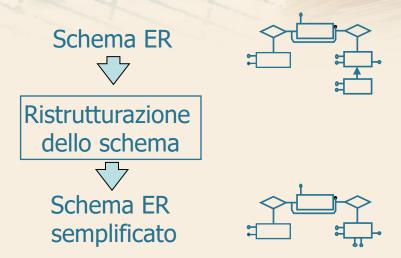
# Passi della progettazione logica

Schema ER





# Passi della progettazione logica

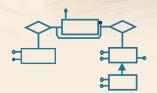




## Passi della progettazione logica

Schema ER



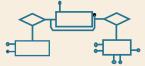


Ristrutturazione dello schema



Schema ER semplificato





**Traduzione** 



Schema logico relazionale







# **Progettazione logica relazionale**

Ristrutturazione dello schema ER



#### Ristrutturazione dello schema ER

- □ Lo schema ER ristrutturato tiene conto di aspetti realizzativi
  - non è più uno schema concettuale
- Obiettivi
  - eliminazione dei costrutti per cui non esiste una rappresentazione diretta nel modello relazionale
  - trasformazioni volte ad aumentare l'efficienza delle operazioni di accesso ai dati



#### Attività di ristrutturazione

- □ Eliminazione delle generalizzazioni
- Partizionamento e accorpamento di entità e relazioni
- □ Scelta degli identificatori primari

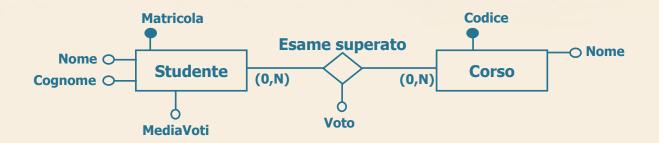


#### **Analisi delle ridondanze**

- □ Rappresentano informazioni significative, ma derivabili da altri concetti
  - decisione se conservarle
- □ Effetti delle ridondanze sullo schema logico
  - semplificazione e velocizzazione delle interrogazioni
  - maggiore complessità e rallentamento degli aggiornamenti
  - maggiore occupazione di spazio



#### Esempio di attributo ridondante



#### 

- utile per velocizzare le interrogazioni relative al calcolo della media dei voti degli studenti
- se conservato, occorre integrare lo schema relazionale con l'indicazione di ridondanza dell'attributo





## Progettazione logica relazionale

Eliminazione delle gerarchie

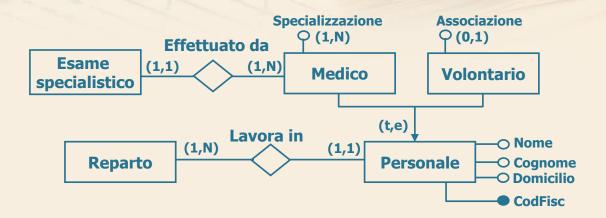


#### Eliminazione delle gerarchie

- - sono sostituite da entità e relazioni
- - accorpamento delle entità figlie nell'entità padre
  - accorpamento dell'entità padre nelle entità figlie
  - sostituzione della gerarchia con relazioni

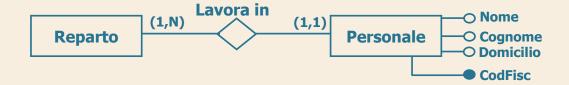


### **Esempio**



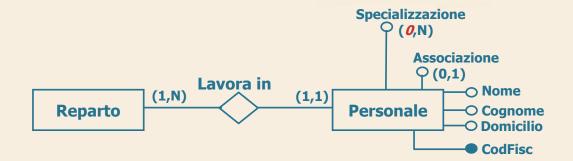


# Accorpamento nel padre



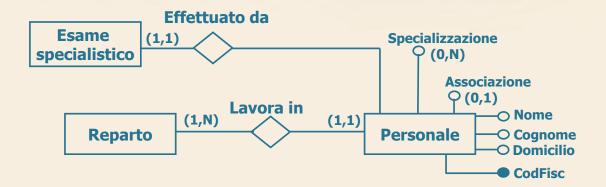


## Attributi delle entità figlie



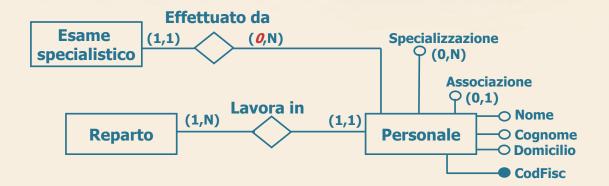


# Relazioni con le entità figlie



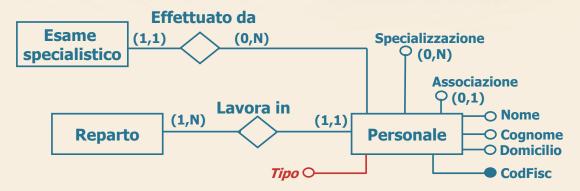


# Relazioni con le entità figlie





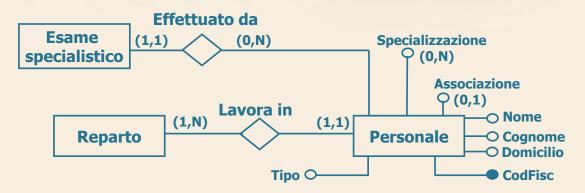
#### **Attributo discriminante**



□ Tipo permette di distinguere a quale entità figlia appartiene ogni occorrenza



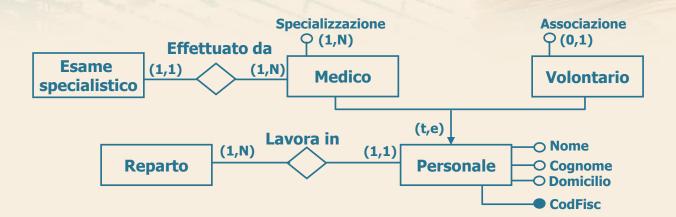
#### Accorpamento nel padre



- - se sovrapposta, sono possibili molte combinazioni come valori di Tipo



### Schema di partenza





### Accorpamento nelle figlie





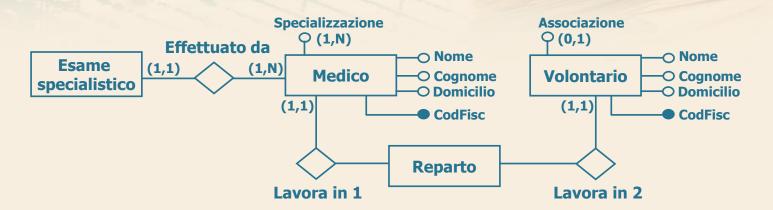


#### **Attributi del padre**





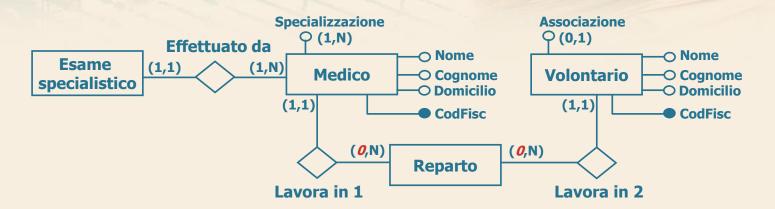
### Relazioni con il padre



○ Occorre sdoppiare le relazioni con l'entità padre



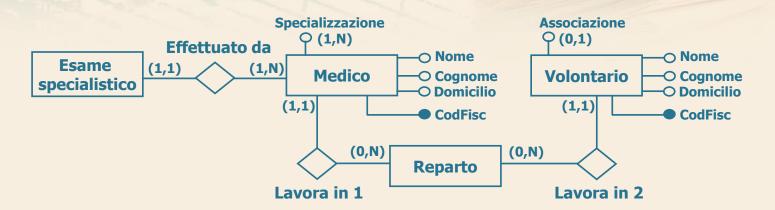
#### Cardinalità della relazione Lavora in



Decorre sdoppiare le relazioni con l'entità padre



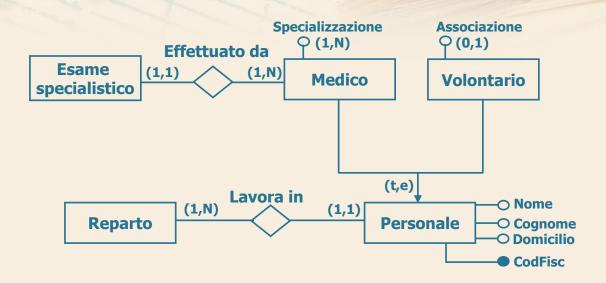
### Accorpamento nelle figlie



> Non adatta per copertura parziale o sovrapposta



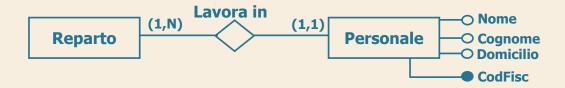
### Schema di partenza





#### Sostituzione con relazioni





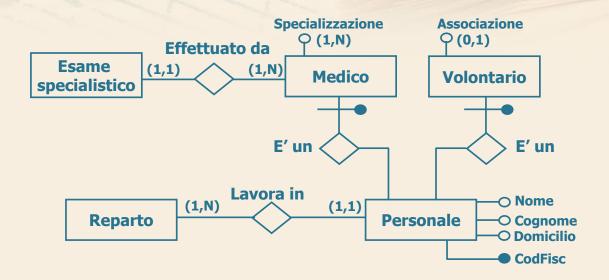


## Relazioni tra padre e figlie



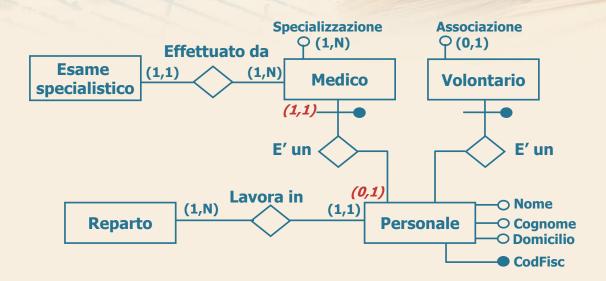


# Identificazione delle entità figlie



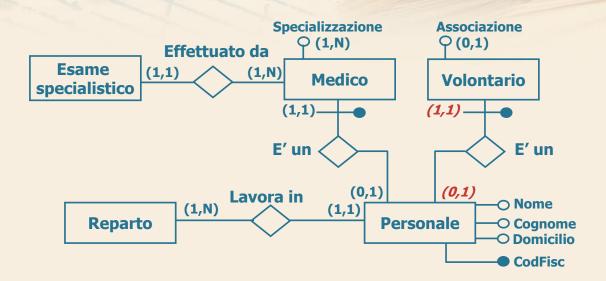


#### Cardinalità della relazione E' un



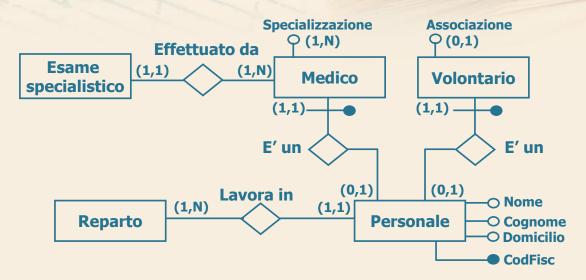


#### Cardinalità della relazione E' un





#### Sostituzione con relazioni



- ∑ Soluzione più generale e sempre applicabile
  - può essere dispendiosa per ricostruire l'informazione di partenza



#### Valutazione delle alternative

- □ L'accorpamento delle entità figlie nell'entità padre è appropriato quando
  - le entità figlie introducono differenziazioni non sostanziali (pochi valori nulli)
  - le operazioni d'accesso non distinguono tra occorrenze dell'entità padre e delle figlie (accesso più efficiente)



#### Valutazione delle alternative

- L'accorpamento dell'entità padre nelle entità figlie è appropriato quando
  - la generalizzazione è totale
  - le operazioni d'accesso distinguono tra occorrenze delle diverse entità figlie (accesso più efficiente)



#### Valutazione delle alternative

- ∑ Sono possibili anche soluzioni "miste"
  - le operazioni d'accesso distinguono tra occorrenze di alcune entità figlie (accesso più efficiente)



#### Valutazione delle alternative

- ∑ Sono possibili anche soluzioni "miste"
  - le operazioni d'accesso distinguono tra occorrenze di alcune entità figlie (accesso più efficiente)
- Per le generalizzazioni a più livelli, si procede nello stesso modo, partendo dal livello inferiore





## **Progettazione logica relazionale**

Partizionamento dei concetti



#### Partizionamento di concetti

- Partizionamento di entità o relazioni
  - rappresentazione migliore di concetti separati
  - separazione di attributi di uno stesso concetto che sono utilizzati da operazioni diverse
  - maggiore efficienza delle operazioni

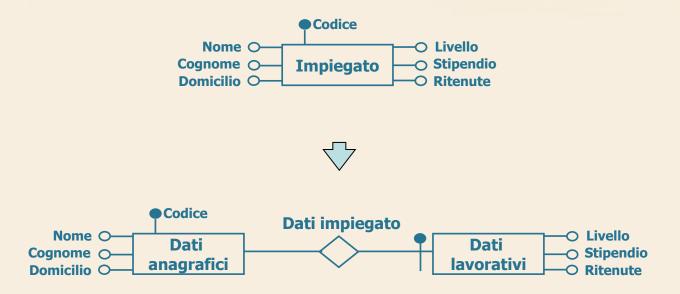


#### Partizionamento di entità



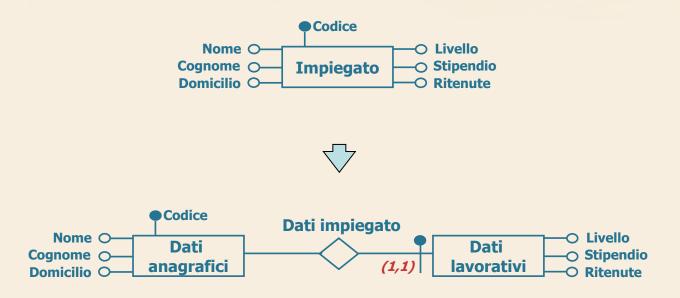


#### Partizionamento di entità



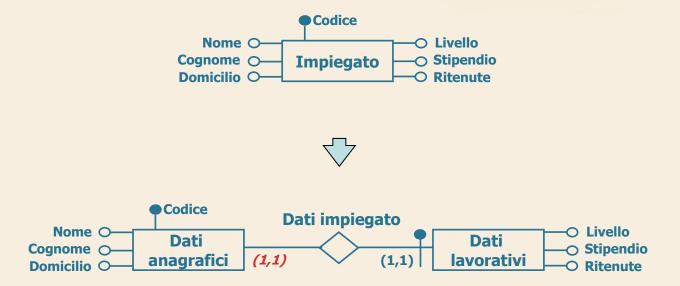


# Cardinalità della relazione Dati impiegato



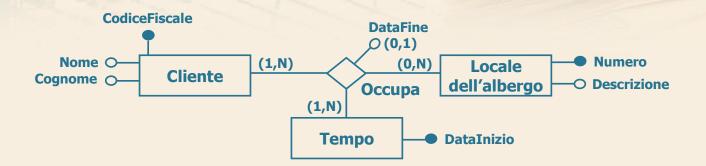


### Cardinalità della relazione Dati impiegato



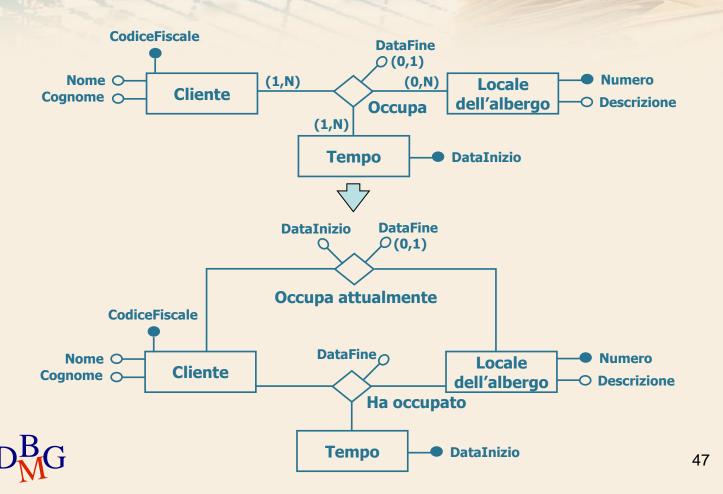


#### Partizionamento di relazioni

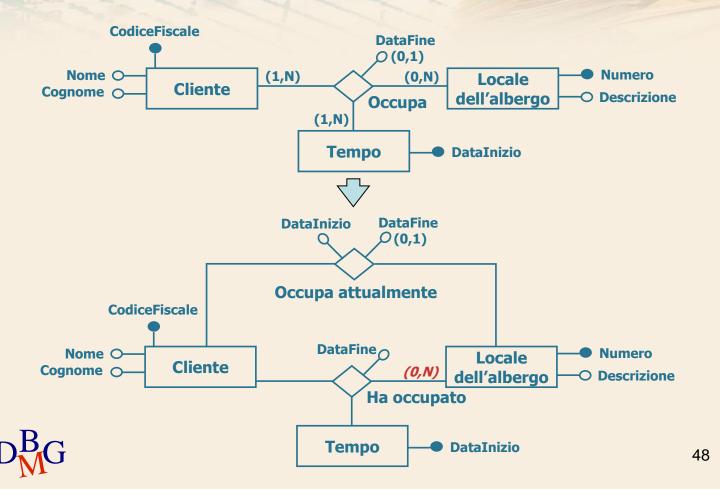




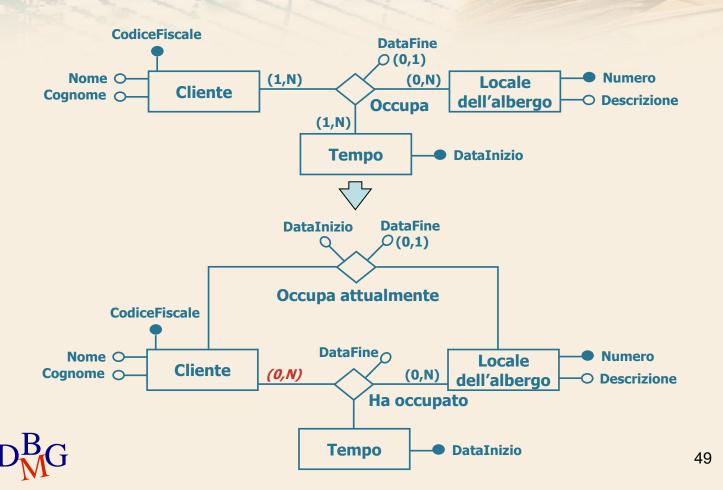
#### Partizionamento di relazioni



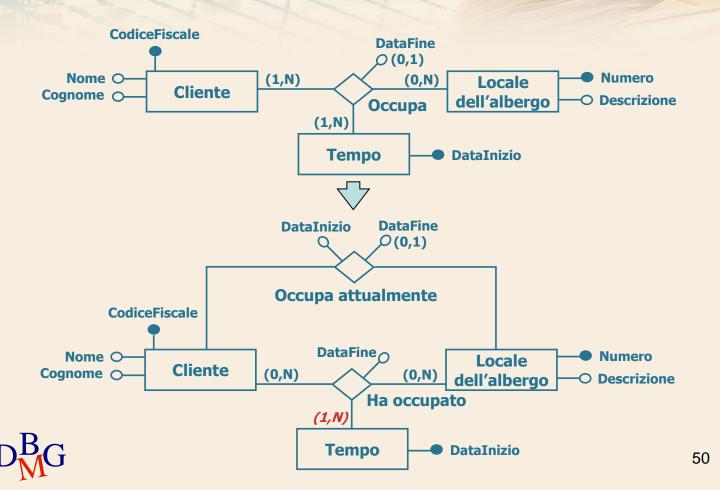
## Cardinalità della relazione Ha occupato



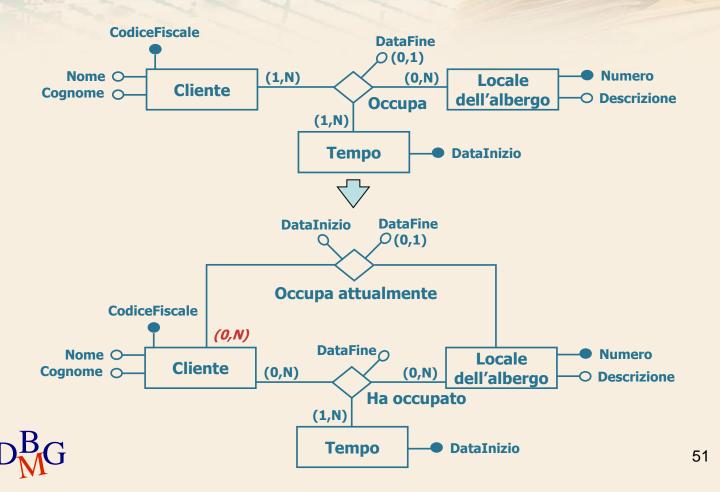
## Cardinalità della relazione Ha occupato



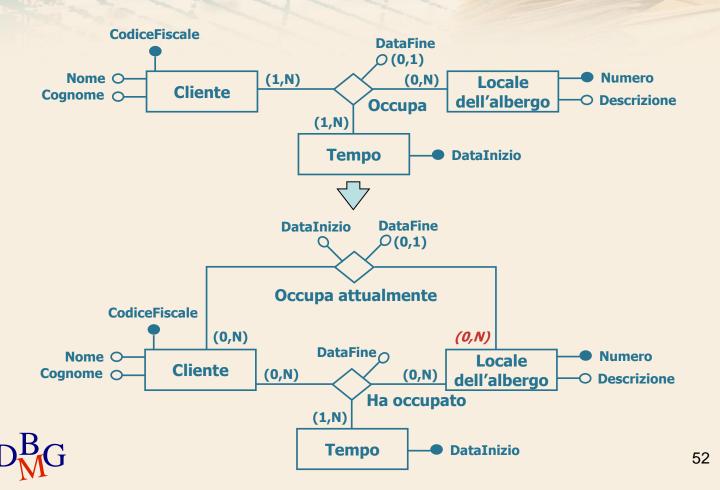
## Cardinalità della relazione Ha occupato



#### Cardinalità della relazione Occupa attualmente



#### Cardinalità della relazione Occupa attualmente



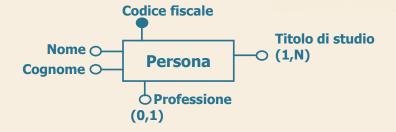


#### **Progettazione logica relazionale**

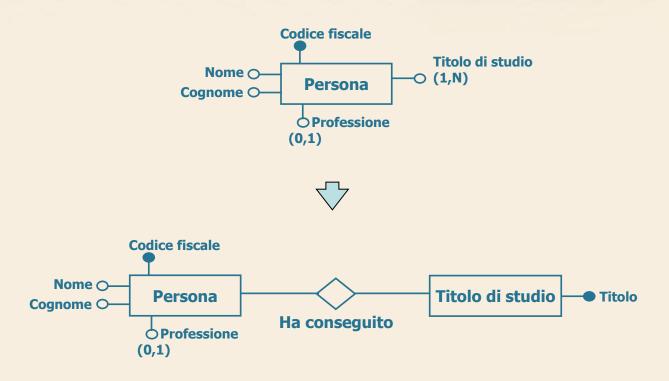


- > Non sono rappresentabili nel modello relazionale
- ∠ L'attributo multivalore è rappresentato mediante una nuova entità collegata da una relazione all'entità originale
  - attenzione alla cardinalità della nuova relazione



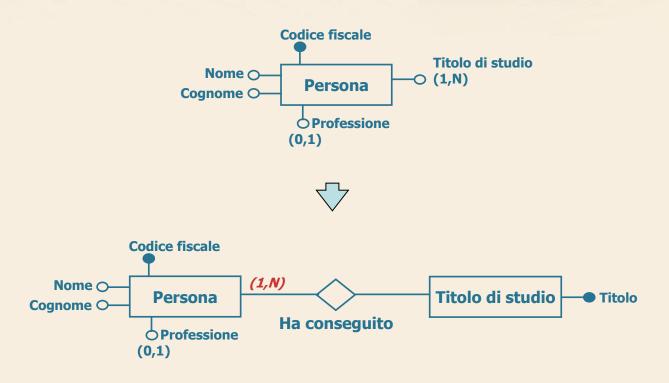






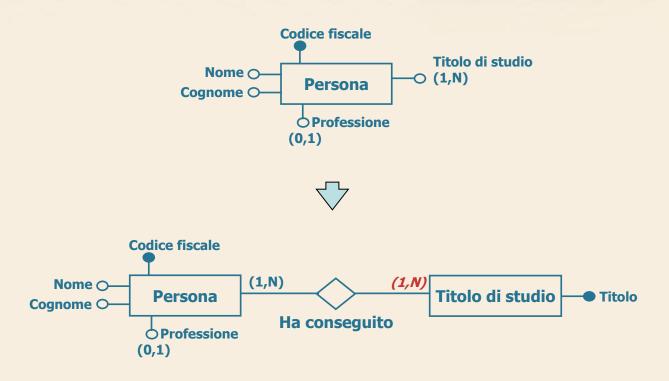


### Cardinalità della relazione Ha conseguito

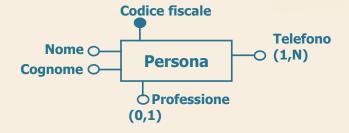




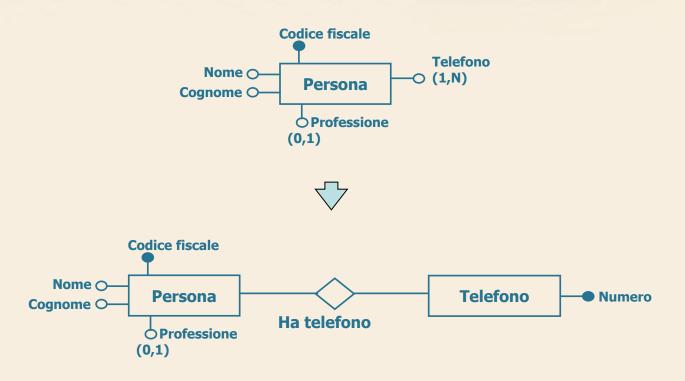
### Cardinalità della relazione Ha conseguito





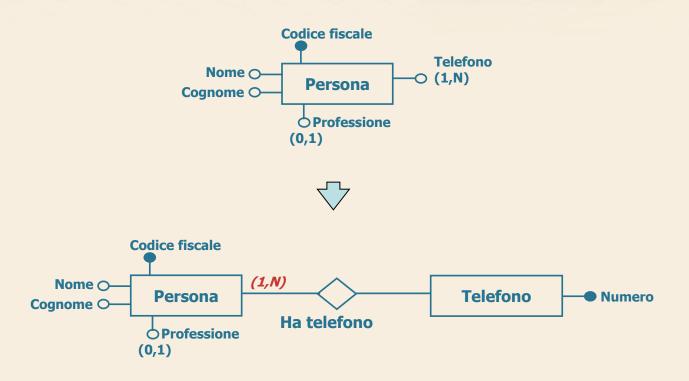






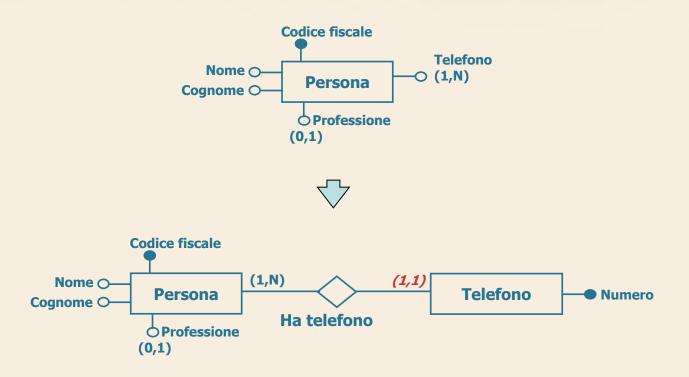


#### Cardinalità della relazione Ha telefono





#### Cardinalità della relazione Ha telefono







#### Progettazione logica relazionale

Eliminazione degli attributi composti e scelta degli identificatori primari



## Eliminazione degli attributi composti

- Due alternative



#### Eliminazione degli attributi composti

- □ Due alternative
  - si rappresentano in modo separato gli attributi componenti
    - adatto se è necessario accedere separatamente a ciascun attributo

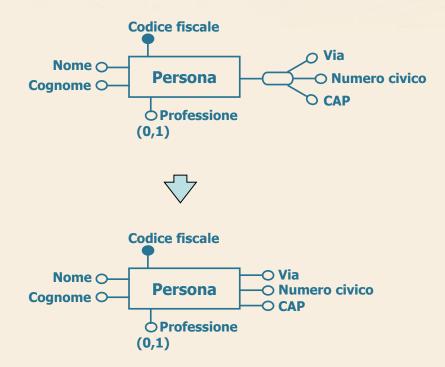


## Rappresentazione separata degli attributi





## Rappresentazione separata degli attributi



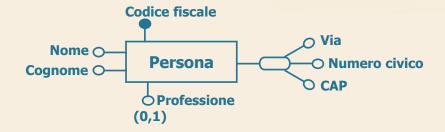


#### Eliminazione degli attributi composti

- > Non sono rappresentabili nel modello relazionale
- □ Due alternative
  - si rappresentano in modo separato gli attributi componenti
    - adatta se è necessario accedere separatamente a ciascun attributo
  - si introduce un unico attributo che rappresenta la concatenazione degli attributi componenti
    - adatta se è sufficiente l'accesso all'informazione complessiva

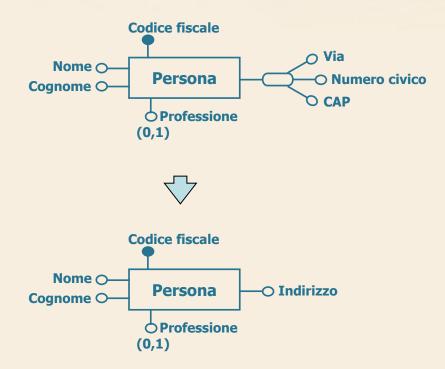


#### Rappresentazione con un attributo unico





### Rappresentazione con un attributo unico





### Scelta degli identificatori primari

- Necessaria per definire la chiave primaria delle tabelle
- □ Un buon identificatore
  - non assume valore nullo
  - è costituito da pochi attributi (meglio 1!)
  - possibilmente è interno
  - è utilizzato da molte operazioni d'accesso
- Può essere opportuno introdurre codici identificativi





#### Progettazione logica relazionale

Traduzione nel modello relazionale: entità e relazioni molti a molti



#### Traduzione nel modello relazionale

- ∑ Si esegue sullo schema ER ristrutturato
  - senza gerarchie, attributi multivalore e composti
- - ad ogni entità corrisponde una tabella con gli stessi attributi
  - per le relazioni occorre considerare la cardinalità massima

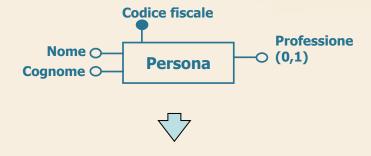


# Traduzione di entità





#### Traduzione di entità



Persona(<u>CodiceFiscale</u>, Nome, Cognome, Professione\*)

- □ Chiave primaria sottolineata
- □ Attributi opzionali indicati con asterisco

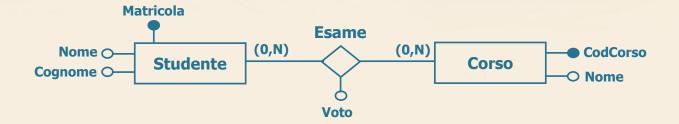


#### Traduzione di relazioni binarie molti a molti

- Ogni relazione molti a molti corrisponde a una tabella
  - la chiave primaria è la combinazione degli identificatori delle due entità collegate
  - è possibile ridenominare gli attributi della tabella che corrisponde alla relazione (necessario in caso di relazioni ricorsive)

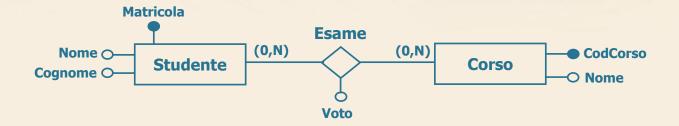


## Relazione binaria molti a molti





## Relazione binaria molti a molti: entità

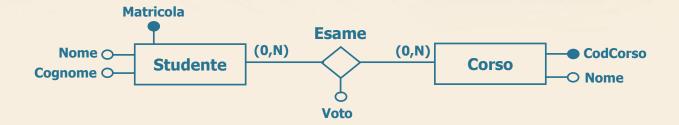




Studente(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Corso(<u>CodCorso</u>, Nome)



#### Relazione binaria molti a molti

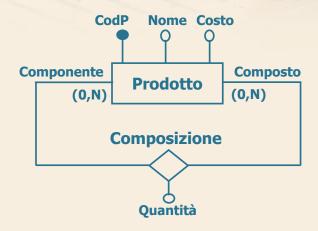




Studente(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Corso(<u>CodCorso</u>, Nome) Esame(<u>Matricola</u>, <u>CodCorso</u>, Voto)

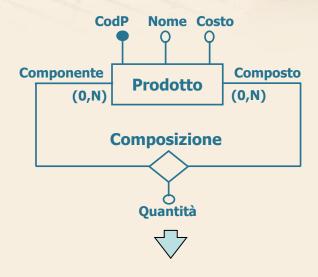


## Relazione binaria molti a molti ricorsiva





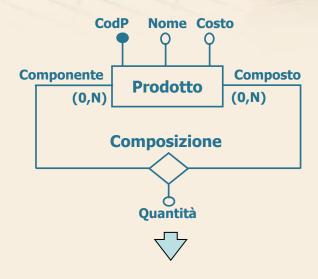
## Relazione binaria molti a molti ricorsiva



Prodotto(CodP, Nome, Costo)



#### Relazione binaria molti a molti ricorsiva



Prodotto(<u>CodP</u>, Nome, Costo)
Composizione(<u>CodComposto</u>, <u>CodComponente</u>, Quantità)





## **Progettazione logica relazionale**

Traduzione nel modello relazionale: relazioni uno a molti



- ∑ Sono possibili due modalità di traduzione
  - mediante attributi
  - mediante una nuova tabella







#### Relazione binaria uno a molti: entità





Persona(CodiceFiscale, Nome, Cognome)

Comune(NomeComune, Provincia)







Persona(<u>CodiceFiscale</u>, Nome, Cognome, <u>NomeComune</u>)

Comune(<u>NomeComune</u>, Provincia)

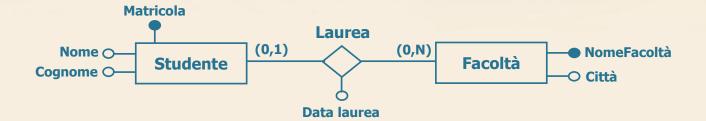




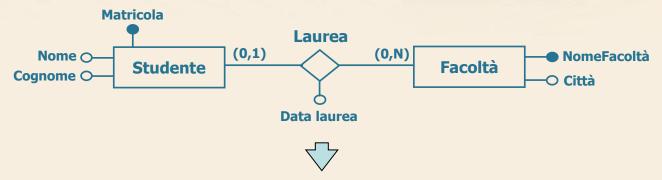


Persona(<u>CodiceFiscale</u>, Nome, Cognome, NomeComune, <u>DataTrasferimento</u>) Comune(<u>NomeComune</u>, Provincia)



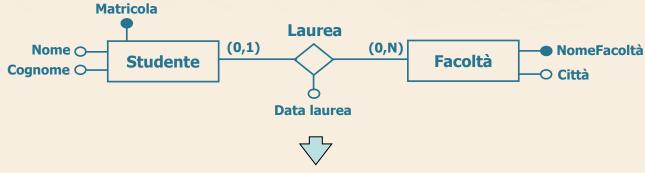






Studente(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Facoltà(<u>NomeFacoltà</u>, Città)

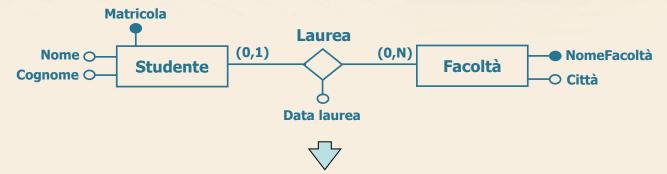




Studente(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Facoltà(<u>NomeFacoltà</u>, Città)

Laurea(Matricola, NomeFacoltà, DataLaurea)





Studente(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome, NomeFacoltà\*, DataLaurea\*) Facoltà(<u>NomeFacoltà</u>, Città)





# **Progettazione logica relazionale**

Traduzione nel modello relazionale: relazioni uno a uno



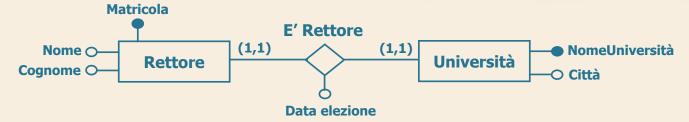
## Relazione binaria uno a uno

- ∑ Sono possibili più traduzioni
  - dipende dal valore della cardinalità minima



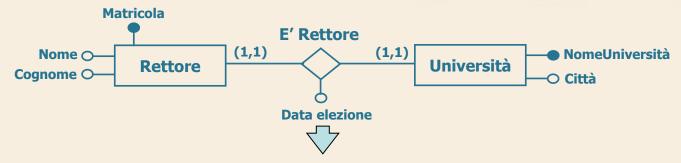
#### Relazione binaria uno a uno: caso 1

Partecipazione obbligatoria da entrambi i lati





## Partecipazione obbligatoria da entrambi i lati

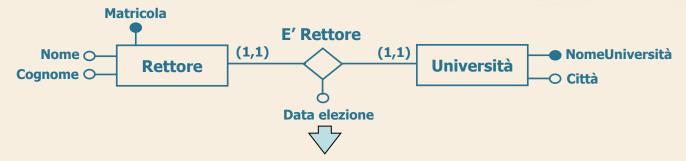


Rettore(Matricola, Nome, Cognome)

Università (Nome Università, Città)



## Partecipazione obbligatoria da entrambi i lati

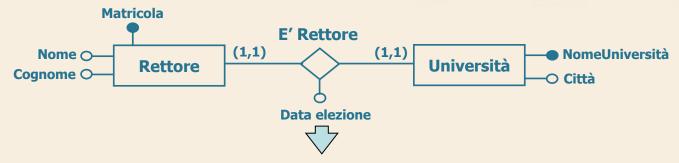


Rettore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome, *NomeUniversità*, *DataElezione*)

Università (Nome Università, Città)



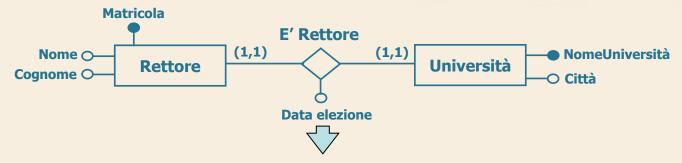
## Partecipazione obbligatoria da entrambi i lati



Rettore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Università(<u>NomeUniversità</u>, Città)



## Partecipazione obbligatoria da entrambi i lati



Rettore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Università(<u>NomeUniversità</u>, Città, <u>Matricola</u>, <u>DataElezione</u>)



## Relazione binaria uno a uno: caso 2

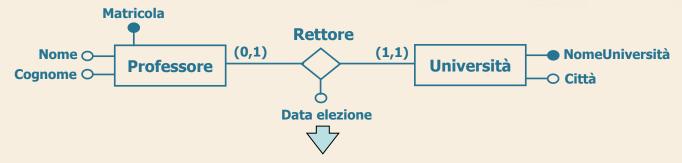
## □ Partecipazione opzionale da un lato





#### Relazione binaria uno a uno: entità

## □ Partecipazione opzionale da un lato

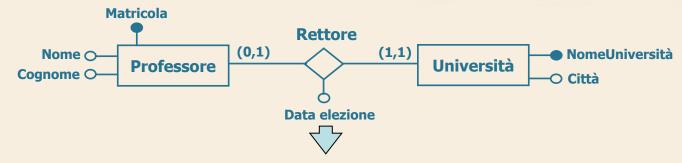


Professore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Università(<u>NomeUniversità</u>, Città)



#### Relazione binaria uno a uno

## □ Partecipazione opzionale da un lato

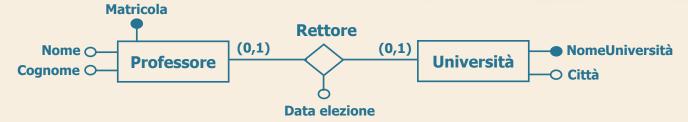


Professore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Università(<u>NomeUniversità</u>, Città, *Matricola*, *DataElezione*)



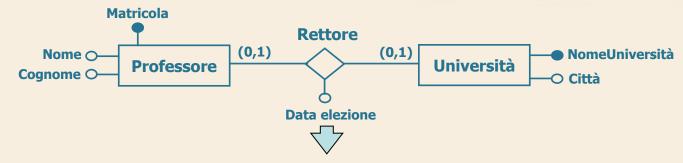
#### Relazione binaria uno a uno: caso 3

## Partecipazione opzionale da entrambi i lati





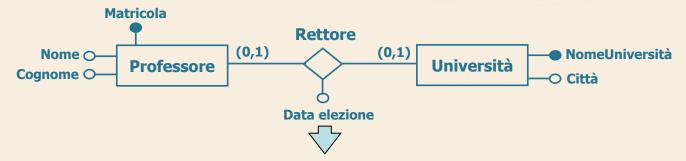
## Partecipazione opzionale da entrambi i lati



Professore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Università(<u>NomeUniversità</u>, Città)



## Partecipazione opzionale da entrambi i lati



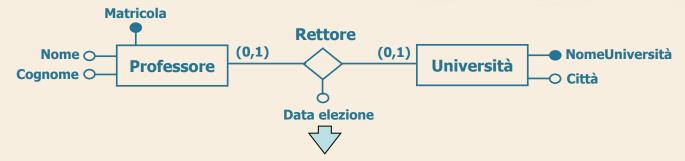
Professore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome)

Università (Nome Università, Città)

Rettore(Matricola, NomeUniversità, DataElezione)



## □ Partecipazione opzionale da entrambi i lati



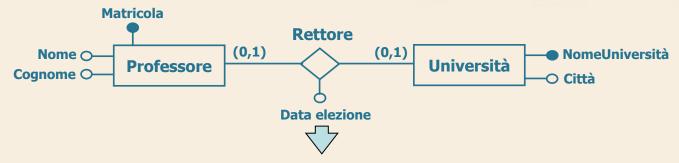
Professore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome)

Università (Nome Università, Città)

Rettore(Matricola, NomeUniversità, DataElezione)



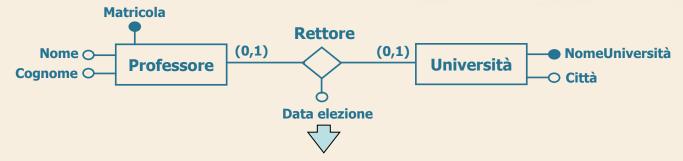
## Partecipazione opzionale da entrambi i lati



Professore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Università(<u>Nome</u>, Città)



## Partecipazione opzionale da entrambi i lati



Professore(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Università(<u>Nome</u>, Città, <u>Matricola</u>\*, <u>DataElezione</u>\*)





## Progettazione logica relazionale

Traduzione nel modello relazionale: entità con identificatore esterno



## **Entità con identificatore esterno**





### Entità con identificatore esterno





Università(<u>NomeUniversità</u>, Città) Studente(<u>Matricola</u>, <u>NomeUniversità</u>, Nome, Cognome)



### Entità con identificatore esterno





Università(<u>NomeUniversità</u>, Città) Studente(<u>Matricola</u>, <u>NomeUniversità</u>, Nome, Cognome)

□ La relazione è rappresentata insieme all'identificatore



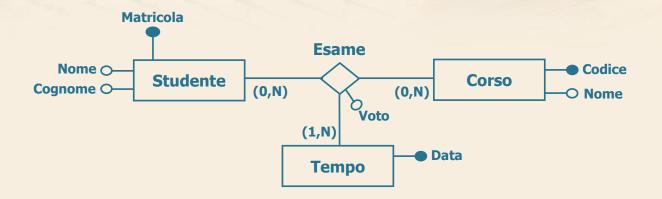


## **Progettazione logica relazionale**

Traduzione nel modello relazionale: relazioni ternarie

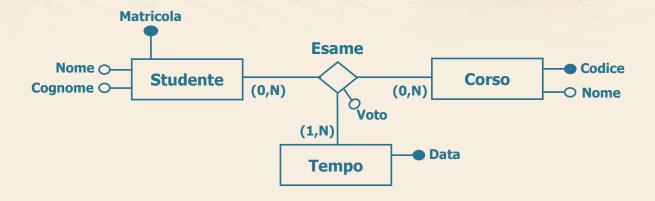


## **Relazione ternaria**





### Relazione ternaria: entità

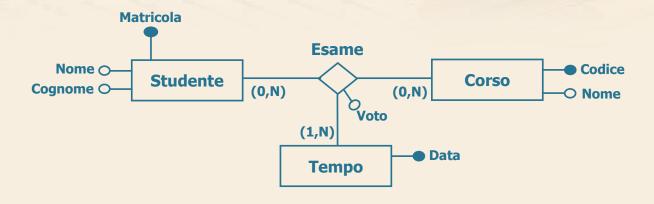




Studente(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome) Corso(<u>Codice</u>, Nome) Tempo(<u>Data</u>)



#### Relazione ternaria: identificatore





Studente(Matricola, Nome, Cognome)

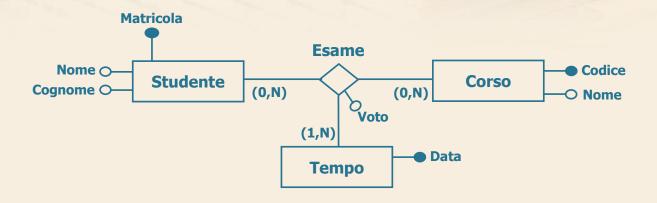
Corso(Codice, Nome)

Tempo(Data)

Esame(Matricola, Codice, Data



#### Relazione ternaria: attributi





Studente(Matricola, Nome, Cognome)

Corso(Codice, Nome)

Tempo(Data)

Esame(Matricola, Codice, Data, Voto)





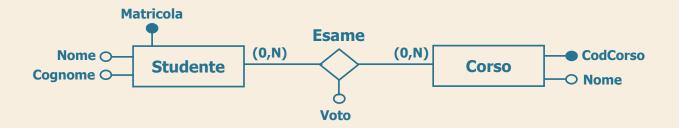
# Progettazione logica relazionale

Vincoli d'integrità referenziale



# Vincoli d'integrità referenziale

□ Le relazioni rappresentano vincoli d'integrità referenziale





## Integrità referenziale: relazione Esame

□ Tabelle coinvolte

Studente(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome)

Corso(CodCorso, Nome)

Esame(<u>Matricola</u>, <u>CodCorso</u>, Voto)

Esame(Matricola) REFERENCES Studente(Matricola)



# Integrità referenziale: relazione Esame

□ Tabelle coinvolte

Studente(<u>Matricola</u>, Nome, Cognome)

Corso(CodCorso, Nome)

Esame(Matricola, CodCorso, Voto)

Esame(Matricola) REFERENCES Studente(Matricola)

Esame(CodCorso) REFERENCES Corso(CodCorso)

