### Basi di dati

### Capitolo 8:

Progettazione logica

1/75

# Obiettivo della progettazione logica

 "tradurre" lo schema concettuale in uno schema logico che rappresenti gli stessi dati in maniera corretta ed efficiente Requisiti della base di dati

Progettazione concettuale

Schema concettuale

Progettazione logica

Schema logico

Progettazione fisica

Schema fisico

### Dati di ingresso e uscita

- Ingresso:
  - · schema concettuale
  - · informazioni sul carico applicativo
  - · modello logico
- Uscita:
  - · schema logico
  - · documentazione associata

Non si tratta di una pura e semplice

traduzione

alcuni aspetti non sono direttamente

- rappresentabili
- è necessario considerare le prestazioni

4/75 Carico Schema concettuale applicativo E-R Ristrutturazione dello schema E-R Schema E-R Modello ristrutturato logico Traduzione nel modello logico Schema logico 6/75

5/75

### Ristrutturazione schema E-R

- Motivazioni:
  - · semplificare la traduzione
  - "ottimizzare" le prestazioni
- · Osservazione:
  - uno schema E-R ristrutturato non è (più) uno schema concettuale nel senso stretto del termine

7/75

### Prestazioni, approssimate

- · Consideriamo:
  - "indicatori" dei parametri che regolano le prestazioni
- spazio:
  - · numero di occorrenze previste
- tempo:
  - numero di occorrenze (di entità e relationship) visitate durante un'operazione

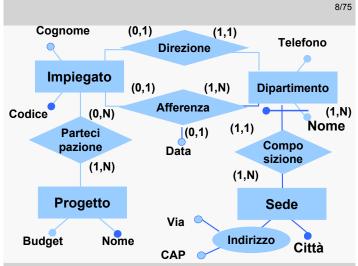
9/75

### Tavola dei volumi

Concetto	Tipo	Volume
Sede	Е	10
Dipartimento	Е	80
Impiegato	Е	2000
Progetto	ш	500
Composizione	R	80
Afferenza	R	1900
Direzione	R	80
Partecipazione	R	6000

### Prestazioni?

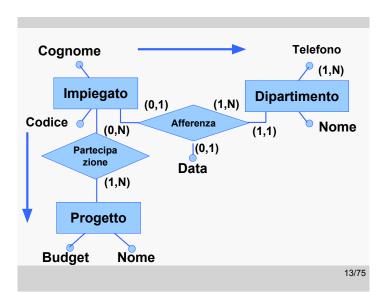
- Per ottimizzare il risultato abbiamo bisogno di analizzare le prestazioni a questo livello
- Ma:
  - le prestazioni non sono valutabili con precisione su uno schema concettuale!



10/75

### Esempio di valutazione di costo

- Operazione:
  - trova tutti i dati di un impiegato, del dipartimento nel quale lavora e dei progetti ai quali partecipa
- Si costruisce una tavola degli accessi basata su uno schema di navigazione



### Attività della ristrutturazione

- · Analisi delle ridondanze
- Eliminazione delle generalizzazioni
- Partizionamento/accorpamento di entità e relationship
- Scelta degli identificatori primari

15/75

### Ridondanze

- Vantaggi
  - semplificazione delle interrogazioni
- Svantaggi
  - · appesantimento degli aggiornamenti
  - · maggiore occupazione di spazio

### Tavola degli accessi

Concetto	Costrutto	Accessi	Tipo
Impiegato	Entità	1	l l
Afferenza			
	Relationship		L .
Dipartimento	Entità	1	L
Partecipazione	Relationship	3	L
Progetto	Entità	3	L

14/75

### Analisi delle ridondanze

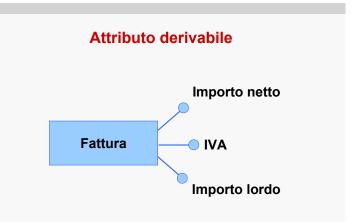
- Una ridondanza in uno schema E-R è una informazione significativa ma derivabile da altre
- in questa fase si decide se eliminare le ridondanze eventualmente presenti o mantenerle (o anche di introdurne di nuove)

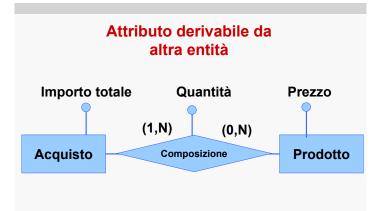
16/75

# Forme di ridondanza in uno schema E-R

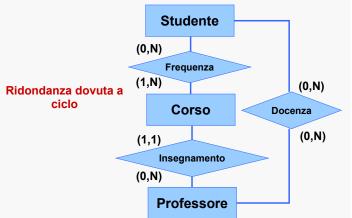
- attributi derivabili:
  - da altri attributi della stessa entità (o relationship)
  - da attributi di altre entità (o relationship)
- relationship derivabili dalla composizione di altre (più in generale: cicli di relationship)

17/75





19/75



Analisi di una ridondanza

Numero abitanti

Persona Residenza Città

20/75

22/75

Concetto Tipo Volume

ConcettoTipoVolumeCittàE200PersonaE1000000ResidenzaR1000000

 Operazione 1: memorizza una nuova persona con la relativa città di residenza (500 volte al giorno)

 Operazione 2: stampa tutti i dati di una città (incluso il numero di abitanti) (2 volte al giorno) Presenza di ridondanza

### **Operazione 1**

21/75

Concetto	Costrutto	Accessi	Tipo
Persona	Entità	1	S
Residenza	Relazione	1	S
Città	Entità	1	L
Città	Entità	1	S

### **Operazione 2**

Concetto	Costrutto	Accessi	Tipo
Città	Entità	1	П

### Assenza di ridondanza

### **Operazione 1**

Concetto	Costrutto	Accessi	Tipo
Persona	Entità	1	S
Residenza	Relazione	1	S

### **Operazione 2**

Concetto	Costrutto	Accessi	Tipo
Città	Entità	1	L
Residenza	Relazione	5000	L

25/75

### Assenza di ridondanza

- Costi:
  - Operazione 1: 1000 accessi in scrittura
  - Operazione 2: 10000 accessi in lettura al giorno
- · Contiamo doppi gli accessi in scrittura
  - Totale di 12000 accessi al giorno

27/75

### Eliminazione delle gerarchie

- il modello relazionale non può rappresentare direttamente le generalizzazioni
- entità e relationship sono invece direttamente rappresentabili
  - si eliminano perciò le gerarchie, sostituendole con entità e relationship

### Presenza di ridondanza

- · Costi:
  - Operazione 1: 1500 accessi in scrittura e 500 accessi in lettura al giorno
  - Operazione 2: trascurabile.
- · Contiamo doppi gli accessi in scrittura
  - Totale di 3500 accessi al giorno

26/75

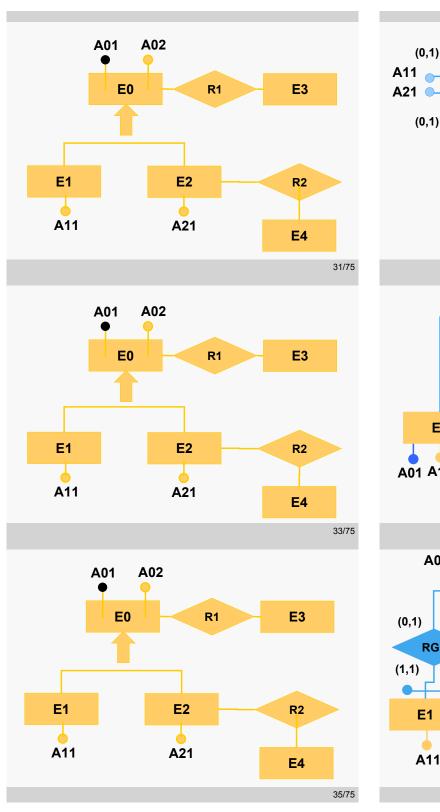
### Attività della ristrutturazione

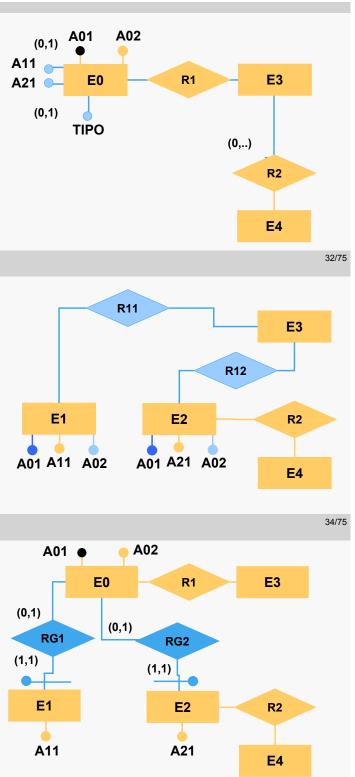
- · Analisi delle ridondanze
- Eliminazione delle generalizzazioni
- Partizionamento/accorpamento di entità e relationship
- Scelta degli identificatori primari

28/75

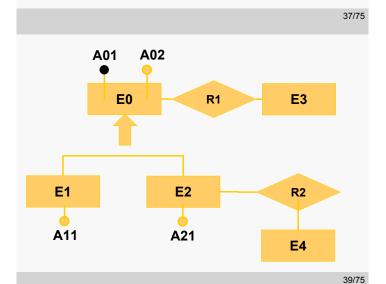
### Tre possibilità

- accorpamento delle figlie della generalizzazione nel genitore
- 2. accorpamento del genitore della generalizzazione nelle figlie
- sostituzione della generalizzazione con relationship





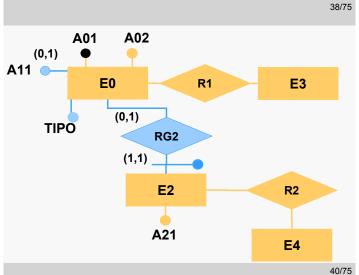
- la scelta fra le alternative si può fare con metodo simile a quello visto per l'analisi delle ridondanze (però non basato solo sul numero degli accessi)
- è possibile seguire alcune semplici regole generali



### Attività della ristrutturazione

- Analisi delle ridondanze
- Eliminazione delle generalizzazioni
- Partizionamento/accorpamento di entità e relationship
- Scelta degli identificatori primari

- 1. conviene se gli accessi al padre e alle figlie sono contestuali
- conviene se gli accessi alle figlie sono distinti
- 3. conviene se gli accessi alle entità figlie sono separati dagli accessi al padre
  - sono anche possibili soluzioni "ibride", soprattutto in gerarchie a più livelli

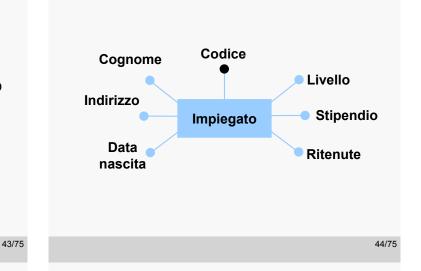


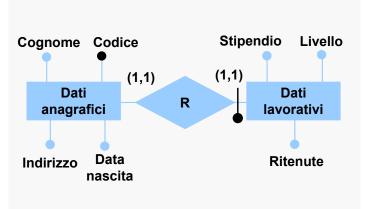
- Ristrutturazioni effettuate per rendere più efficienti le operazioni in base a un semplice principio
- Gli accessi si riducono:
  - separando attributi di un concetto che vengono acceduti separatamente
  - raggruppando attributi di concetti diversi acceduti insieme

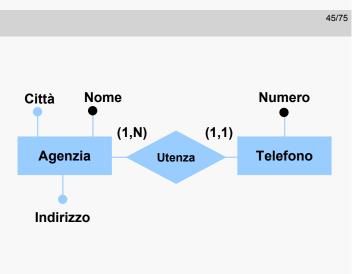
41/75

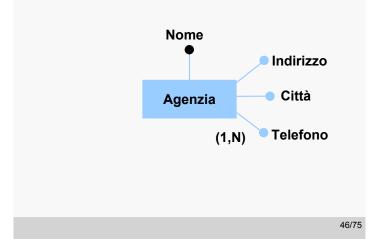
### Ristrutturazioni, casi principali

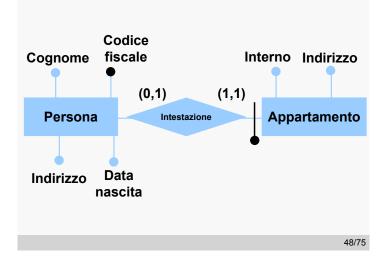
- partizionamento verticale di entità
- partizionamento orizzontale di relationship
- eliminazione di attributi multivalore
- · accorpamento di entità/ relationship

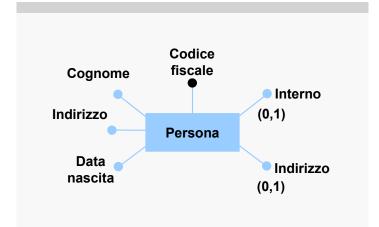


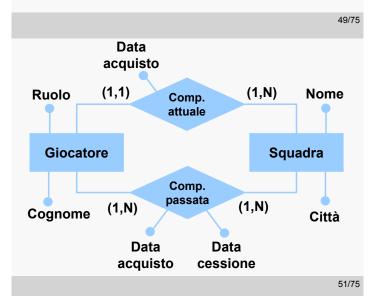






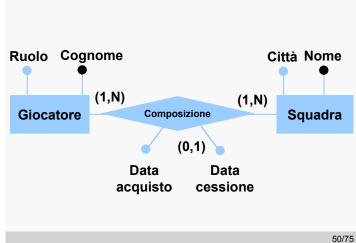






### Scelta degli identificatori principali

- operazione indispensabile per la traduzione nel modello relazionale
- Criteri
  - · assenza di opzionalità
  - · semplicità
  - utilizzo nelle operazioni più frequenti o importanti



### Attività della ristrutturazione

- · Analisi delle ridondanze
- Eliminazione delle generalizzazioni
- Partizionamento/accorpamento di entità e relationship
- Scelta degli identificatori principali

Se nessuno degli identificatori soddisfa i requisiti visti?

Si introducono nuovi attributi (codici) contenenti valori speciali generati appositamente per questo scopo

53/75

54/75

# Traduzione verso il modello relazionale

- · idea di base:
  - le entità diventano relazioni sugli stessi attributi
  - le relationship diventano relazioni sugli identificatori delle entità coinvolte (più gli attributi propri)

55/75

### Entità e relationship molti a molti

Impiegato(<u>Matricola</u>, Cognome, Stipendio)
Progetto(<u>Codice</u>, Nome, Budget)
Partecipazione(<u>Matricola</u>, <u>Codice</u>, DataInizio)

- · con vincoli di integrità referenziale fra
  - Matricola in Partecipazione e (la chiave di) Impiegato
  - · Codice in Partecipazione e (la chiave di) Progetto

57/75

### Nota

 La traduzione non riesce a tener conto delle cardinalità minime delle relationship molti a molti (se non con vincoli di CHECK complessi e poco usati)

### Entità e relationship molti a molti Data inizio Cognome Matricola Codice Nome (0,N)(1,N)**Progetto Impiegato Partecipazione** Stipendio **Budget** Impiegato(Matricola, Cognome, Stipendio) Progetto(Codice, Nome, Budget) Partecipazione(Matricola, Codice, Datalnizio)

Nomi più espressivi per gli attributi della chiave della relazione che rappresenta la relationship

Impiegato(Matricola, Cognome, Stipendio)

Progetto(Codice, Nome, Budget)

Partecipazione(Matricola, Codice, Datalnizio)

Partecipazione(Impiegato, Progetto, Datalnizio)

Composto

Composto

Composto

Composizione

Composizione

Componente

Costo

Nome

Codice

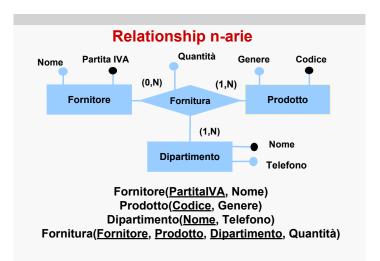
Prodotto(Codice, Nome, Costo)

Composizione(Composto, Componente, Quantità)

59/75

60/75

58/75



Ruolo Colori sociali Giocatore(Cognome, DataNascita, Ruolo) Contratto(CognGiocatore, DataNascG, Squadra, Ingaggio) Squadra(Nome, Città, ColoriSociali) · corretto?

**Nota** 

Contratto

Relationship uno a molti

Ingaggio

(0,N)

Città

Squadra

Nome

62/75

Data

nascita

(1,1)

Cognome

Giocatore

61/75

### Soluzione più compatta

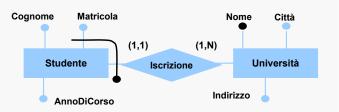
Giocatore(Cognome, DataNascita, Ruolo) Contratto(CognGiocatore, DataNascG, Squadra, Ingaggio) Squadra(Nome, Città, ColoriSociali)

Giocatore(Cognome, DataNasc, Ruolo, Squadra, Ingaggio) Squadra(Nome, Città, ColoriSociali)

- · con vincolo di integrità referenziale fra Squadra in Giocatore e la chiave di Squadra
- se la cardinalità minima della relationship è 0, allora Squadra in Giocatore deve ammettere valore nullo
- · La traduzione riesce a rappresentare efficacemente la cardinalità minima della partecipazione che ha 1 come cardinalità massima:
  - · 0 : valore nullo ammesso
  - 1 : valore nullo non ammesso

63/75

### Entità con identificazione esterna

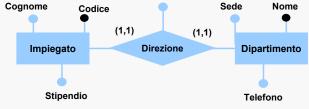


Studente(Matricola, Università, Cognome, AnnoDiCorso) Università(Nome, Città, Indirizzo)

con vincolo ...

Data inizio Sede Codice (1,1)(1,1)

Relationship uno a uno



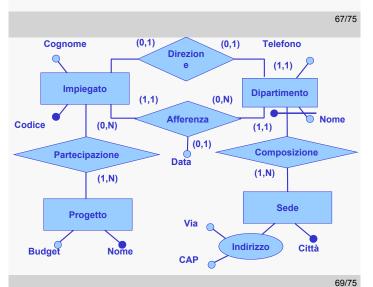
- · varie possibilità:
  - · fondere da una parte o dall'altra
  - · fondere tutto?

66/75

64/75

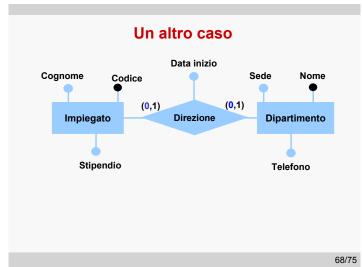
# Una possibilità privilegiata Cognome Codice Sede Nome (0,1) Direzione Dipartimento Stipendio Telefono Impiegato (Codice, Cognome, Stipendio) Dipartimento (Nome, Sede, Telefono, Direttore, InizioD)

• con vincolo di integrità referenziale, senza valori nulli



### **Attenzione**

 Differenze apparentemente piccole in cardinalità e identificatori possono cambiare di molto il significato ...



### Schema finale

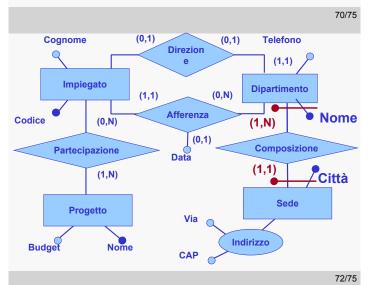
Impiegato(<u>Codice</u>, Cognome, Dipartimento,Sede, Data\*)

 $Dipartimento(\underline{Nome},\,\underline{Citt\grave{a}},\,Telefono,\,Direttore^*)$ 

Sede(<u>Città</u>, Via, CAP)

Progetto(Nome, Budget)

Partecipazione(Impiegato, Progetto)

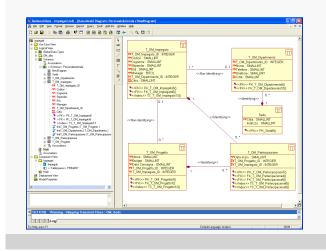


## Strumenti di supporto

 Esistono sul mercato prodotti CASE che forniscono un supporto a tutte le fasi della progettazione di basi di dati

73/75

75/75



\*\*Buttond Rose \*\*support and \*\*[Class Diagram\*\* Obl. After Conception\*]

| Description | Description