# Laurea in Informatica A.A. 2021-2022

Corso "Base di Dati"

L'Algebra Relazionale



## Linguaggi per basi di dati

- Definizione dello schema (relazioni, attributi, chiavi, ecc...)
  - → DDL: data definition language
- Operazioni sui dati: interrogazione.
   ("query") aggiornamento
  - → DML: data manipulation language

# Linguaggi di interrogazione per basi di dati relazionali

#### Dichiarativi

- Specificano le proprietà del risultato ("che cosa")
- Parzialmente dichiarativo: SQL
- Procedurali
  - Specificano le modalità di generazione del risultato ("come")
  - Vediamo oggi e domani: Algebra Relazionale

### Algebra relazionale

- Insieme di operatori
  - su relazioni
  - che producono relazioni
  - e possono essere composti

## **Operatori insiemistici**

- le relazioni sono insiemi
- i risultati debbono essere relazioni
- è possibile applicare unione, intersezione, differenza solo a relazioni definite sugli stessi attributi

### Unione

#### Laureati

Matricola	Nome	Età
7274	Rossi	42
7432	Neri	54
9824	Verdi	45

#### Specialisti

Matricola	Nome	Età
9297	Neri	33
7432	Neri	54
9824	Verdi	45

#### Laureati ∪ Specialisti

Matricola	Nome	Età
7274	Rossi	42
7432	Neri	54
9824	Verdi	45
9297	Neri	33

### Intersezione

#### Laureati

Matricola	Nome	Età
7274	Rossi	42
7432	Neri	54
9824	Verdi	45

#### Specialisti

Matricola	Nome	Età
9297	Neri	33
7432	Neri	54
9824	Verdi	45

#### Laureati ∩ Specialisti

Matricola	Nome	Età
7432	Neri	54
9824	Verdi	45

#### **Differenza**

#### Laureati

Matricola	Nome	Età
7274	Rossi	42
7432	Neri	54
9824	Verdi	45

#### Specialisti

Matricola	Nome	Età
9297	Neri	33
7432	Neri	54
9824	Verdi	45

#### Laureati – Specialisti

Matricola	Nome	Età
7274	Rossi	42

# Un'Unione Sensata ma Impossibile

#### Paternità

Padre	Figlio
Adamo	Abele
Adamo	Caino
Abramo	Isacco

#### Maternità

Madre	Figlio
Eva	Abele
Eva	Set
Sara	Isacco

Paternità U Maternità

??

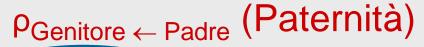
#### Ridenominazione

(Operatore **p**)

# "Modifica lo schema" lasciando inalterata l'istanza dell'operando

#### Paternità

Padre	Figlio
Adamo	Abele
Adamo	Caino
Abramo	Isacco



Genitore	<b>Figlio</b>
Adamo	Abele
Adamo	Caino
Abramo	Isacco

# Come fare con la «Unione Sensata ma (inizialmente) impossibile»

#### Paternità

Padre	Figlio
Adamo	Abele
Adamo	Caino
Abramo	Isacco

#### Maternità

Madre	Figlio
Eva	Abele
Eva	Set
Sara	Isacco

### ρ<sub>Genitore ← Padre</sub> (Paternità)

Genitore	Figlio
Adamo	Abele
Adamo	Caino
Abramo	Isacco

ρ<sub>Genitore ← Madre</sub> (Maternità)

Genitore	Figlio
Eva	Abele
Eva	Set
Sara	Isacco

### ρ<sub>Genitore ← Padre</sub> (Paternità)

Genitore	Figlio
Adamo	Abele
Adamo	Caino
Abramo	Isacco

ρ<sub>Genitore ← Madre</sub> (Maternità)

ρ<sub>Genitore ← Madre</sub> (Maternità)

Genitore	Figlio
Eva	Abele
Eva	Set
Sara	Isacco

Genitore	Figlio
Adamo	Abele
Adamo	Caino
Abramo	Isacco
Eva	Abele
Eva	Set
Sara	Isacco

# Un esempio con molteplici ridenominazioni

**Impiegati** 

Cognome	Ufficio	Stipendio
Rossi	Roma	55
Neri	Milano	64

Operai

Cognome	Fabbrica	Salario
Bruni	Monza	45
Verdi	Latina	55

ρ Sede, Retribuzione ← Ufficio, Stipendio (Impiegati) ∪

ρ Sede, Retribuzione ← Fabbrica, Salario (Operai)

Cognome	Sede	Retribuzione
Rossi	Roma	55
Neri	Milano	64
Bruni	Monza	45
Verdi	Latina	55

#### Selezione

(Operatore  $\sigma$ )

- Risultato:
  - stesso schema
  - sottoinsieme delle tuple
  - tuple che soddisfano una condizione

#### **Impiegati**

Matricola	Cognome	Filiale	Stipendio
7309	Rossi	Roma	55
5998	Neri	Milano	64
9553	Milano	Milano	44
5698	Neri	Napoli	64

#### Selezione

(Operatore  $\sigma$ )

- Risultato:
  - stesso schema
  - sottoinsieme delle tuple
  - tuple che soddisfano una condizione

#### **Impiegati**

σ<sub>Stipendio > 60</sub> (Impiegati)

Matricola	Cognome	Filiale	Stipendio
7000	- Novoi		
5998	Neri	Milano	64
5609	Mori	Manali	64
5698	Neri	Napoli	64

# Esempio: Guadagnano più di 50 e lavorano a Milano

σ<sub>Stipendio > 60 AND Filiale = 'Milano'</sub> (Impiegati)

#### **Impiegati**

	Matricola	Cognome	Filiale	Stipendio
	7200	Dossi	Domo	55
	5998	Neri	Milano	64
ı	0550	NA'I	N 4'1	11
		11011	1 10 POII	<u> </u>

# Esempio: Hanno lo stesso nome della filiale presso cui lavorano

 $\sigma_{Cognome = Filiale}$  (Impiegati)

#### **Impiegati**

Matricola	Cognome	Filiale	Stipendio
	110001		
-0000	11011	IVIIIQI IO	$\sim$ 1
9553	Milano	Milano	44
	N. I.		
	11011	Hapon	

### Selezione e proiezione

- Operatori "ortogonali"
- Selezione: Decomposizione Orizzontale
  - → Eliminazione di Tuple
- Proiezione: Decomposizione Verticale
  - → Eliminazione di Attributi/Colonne

#### **Proiezione**

(Operatore  $\pi$ )

- Risultato:
  - ha parte degli attributi della relazione
  - sottoinsieme delle tuple (duplicati eliminati)

Impie	egati		Ouplicato ( eliminare			π <sub>C</sub>	ognome(Impiegati)
Mat	cola	Cogno	Fil	ale	Stip	ndio	
73	)9	Ross	Ro	na	Ę	5	
59	98	Nei	Mil	no	E	4	
95	53	Mila	o Mil	no	4	1	
56	98		Na Na	oli	6	4	

# Esempio: Matricola e Cognome di Tutti gli impiegati

π<sub>(Matricola, Cognome)</sub>(Impiegati)

#### **Impiegati**

Matricola	Cognome	Filiale	Stipendio
7309	Neri	Napoli	55
5998	Neri	Milano	64
9553	Rossi	Roma	44
5698	Rossi	Roma	64

# Esempio: Matricola e Cognome di Tutti gli impiegati

π<sub>(Matricola, Cognome)</sub>(Impiegati)

#### **Impiegati**

Matricola	Cognome	Fili	le	Stip	ndio
7309	Neri	Na	oli	Ę	5
5998	Neri	Mila	าด	6	4
9553	Rossi	Ro	na	2	1
5698	Rossi	Ro	na	6	1

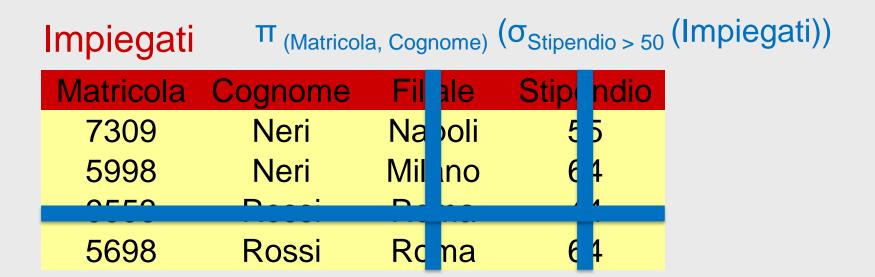
# Cardinalità delle proiezioni

- Una proiezione contiene
  - contiene al più tante tuple quante l'operando,
  - ma può contenerne di meno
- Se X è una superchiave di R, allora  $\pi_X(R)$  contiene esattamente tante tuple quante R

### Selezione e proiezione

 Combinando selezione e proiezione, possiamo estrarre interessanti informazioni da una relazione

# Esempio: matricola e cognome di quelli che guadagnano > 50



# Join (Operatore ⋈)

- Operatore Binario su due relazioni A e B
- Risultato:
  - l'unione degli attributi degli operandi
  - tuple costruite come A x B mantenendo quelle con valori uguali su attributi uguali

# Join: Example

Voto Candidati

Numero	Voto	Numero	Candidato
1	25	1	Mario Rossi
2	13	2	Nicola Russo
3	27	3	Mario Bianchi
4	28	4	Remo Neri

Numero	Candidato	Voto	Voto ⋈ Candidati
1	Mario Rossi	25	
2	Nicola Russo	13	
3	Mario Bianchi	27	
4	Remo Neri	28	

### Join, sintassi e semantica

- Date due relazioni R<sub>1</sub>(X<sub>1</sub>), R<sub>2</sub>(X<sub>2</sub>)
- $R_1 \bowtie R_2$  è una relaz. su  $X_1X_2$  (eq.  $X_1 \cup X_2$ )

$$\{ t su X_1X_2 | t[X_1] \in R_1 e t[X_2] \in R_2 \}$$

dove  $t[X_1]$  indica la proiezione su  $X_1$ , cioè  $\pi_{X_1}(R)$ 

Impiegato	Reparto	Reparto	Capo
Rossi	Α	Α	Mori
Neri	В	В	Bruni
Bianchi	В		

Impiegato	Reparto	Capo
Rossi	Α	Mori
Neri	В	Bruni
Bianchi	В	Bruni

Ogni tupla contribuisce al risultato

\_

join completo

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

Reparto	Capo
В	Mori
C	Bruni
C	Bruni

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	В	Mori
Bianchi	В	Mori

Qualche tupla <u>non</u> contribuisce al risultato

=

join non completo

# Un join vuoto

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

Reparto	Capo
D	Mori
С	Bruni

Impiegato Reparto Capo

# Un join con n x m tuple

Impiegato	Reparto
Rossi	В
Neri	В

Reparto	Capo
В	Mori
В	Bruni

Impiegato	Reparto	Capo
Rossi	В	Mori
Rossi	В	Bruni
Neri	В	Mori
Neri	В	Bruni

## Cardinalità del join

- R<sub>1</sub>(A,B) , R<sub>2</sub> (B,C)
- In generale

$$0 \leq |R_1 \bowtie R_2| \leq |R_1| \times |R_2|$$

se B è chiave in R<sub>2</sub>

$$0 \leq |R_1 \bowtie R_2| \leq |R_1|$$

 se B è chiave in R<sub>2</sub> ed esiste vincolo di integrità referenziale fra B in R<sub>1</sub> e R<sub>2</sub>:

$$|\mathsf{R}_1 \bowtie \mathsf{R}_2| = |\mathsf{R}_1|$$

se l'attributo B in R1 non può assumere valore nullo

# Il «problema» del join non completo

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	В
Bianchi	В

Reparto	Capo
В	Mori
С	Bruni

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	В	Mori
Bianchi	В	Mori

 Le tuple non contribuiscono al risultato: vengono "tagliate fuori"

#### Join esterno

- Il join esterno estende, con valori nulli, le tuple che verrebbero tagliate fuori da un join (interno)
- esiste in tre versioni:
  - sinistro, destro, completo

#### Join esterno

- sinistro: mantiene tutte le tuple del primo operando, estendendole con valori nulli, se necessario
- destro: ... del secondo operando ...
- completo: ... di entrambi gli operandi ...

#### **Impiegati**

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

#### Reparti

Reparto	Capo
В	Mori
С	Bruni

### Impiegati ⋈ LEFT Reparti

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	В	Mori
Bianchi	В	Mori
Rossi	Α	NULL

### **Impiegati**

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

### Reparti

Reparto	Capo
В	Mori
С	Bruni

### Impiegati ⋈<sub>RIGHT</sub> Reparti

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	В	Mori
Bianchi	В	Mori
NULL	С	Bruni

### **Impiegati**

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

### Reparti

Reparto	Capo
В	Mori
С	Bruni

### Impiegati ⋈<sub>FULL</sub> Reparti

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	В	Mori
Bianchi	В	Mori
Rossi	Α	NULL
NULL	С	Bruni

## Semijoin

- Operatore su due relazioni R<sub>1</sub>(X<sub>1</sub>), R<sub>2</sub>(X<sub>2</sub>)
- Restituisce una relazione su X<sub>1</sub>, con le tuple di R<sub>1</sub> che contribuiscono al join con R<sub>2</sub>

### **Impiegati**

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

#### Reparti

Reparto	Capo
В	Mori
С	Bruni

### Impiegati seмі⋈ Reparti

Impiegato	Reparto
Neri	В
Bianchi	В

## Semijoin come Proiezione e Join

Date due relazioni R<sub>1</sub>(A,B), R<sub>2</sub>(B,C)

 $R_1 \text{ SEMIM } R_2 = \pi_{A,B} (R_1 \bowtie R_2)$ 

### **Impiegati**

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

#### Reparti

Reparto	Capo
В	Mori
С	Bruni

### Impiegati seмі⋈ Reparti

Impiegato	Reparto
Neri	В
Bianchi	В

### Prodotto cartesiano

Un join naturale su relazioni R<sub>1</sub>(X<sub>1</sub>), R<sub>2</sub>(X<sub>2</sub>) senza attributi in comune (X<sub>1</sub> ∩ X<sub>2</sub>=Ø) coincide col prodotto cartesiano

### **Impiegati**

### Reparti

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

Codice	Capo
Α	Mori
В	Bruni

## Impiegati ⋈ Reparti

Impiegato	Reparto	Codice	Capo
Rossi	Α	Α	Mori
Rossi	Α	В	Bruni
Neri	В	Α	Mori
Neri	В	В	Bruni
Bianchi	В	Α	Mori
Bianchi	В	В	Bruni

### Theta-join

 Il prodotto cartesiano, in pratica, ha senso (quasi) solo se seguito da selezione:

$$\sigma_{\text{Condizione}} (R_1 \bowtie R_2)$$

L'operazione viene chiamata theta-join e indicata con

$$R_1 \bowtie_{Condizione} R_2$$

AND e OR di atomi di confronto  $A_1 \vartheta A_2$  dove  $\vartheta$  è uno degli operatori di confronto (=, >, <, ...)

### **Impiegati**

Reparti

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

Codice	Capo
Α	Mori
В	Bruni
D	Diulii

Impiegati ⋈<sub>Reparto=Codice</sub> Reparti

In	npiegato	Reparto	Codice	Capo
	Rossi	Α	Α	Mori
	Docci	^		
	Mori	D	Λ	Mari
	Neri	В	В	Bruni
			^	
E	Bianchi	В	В	Bruni

Impiegati		Reparti	
Impiegato	Reparto	Codice	Capo
Rossi	Α	А	Mori
Neri	В	В	Bruni
Bianchi	В		

Impiegati ⋈<sub>Reparto=Codice</sub> Reparti

Impiegato	Reparto	Codice	Capo
Rossi	Α	Α	Mori
Neri	В	В	Bruni
Bianchi	В	В	Bruni

Se l'operatore di confronto nel theta-join è sempre l'uguaglianza (=) allora si parla di equi-join, il più interessante.

## Esempi: Basi di Dati di partenza

**Impiegati** 

Matricola	Nome	Età	Stipendio
7309	Rossi	34	45
5998	Bianchi	37	38
9553	Neri	42	35
5698	Bruni	43	42
4076	Mori	45	50
8123	Lupi	46	60

Supervisione

Impiegato	Capo
7309	5698
5998	5698
9553	4076
5698	4076
4076	8123

# Esempio 1: matricola, nome ed età degli impiegati che guadagnano più di 40

Impiegati	Matricola	Nome	Età	Stipend	lio
	7309	Rossi	34	45	
	5998	Bianchi	37	38	
	9553	Neri	42	35	
	5698	Bruni	43	42	
	4076	Mori	45	50	
	8123	Lupi	46	60	
Super	visione	Impiegat	to	Capo	
·		7309		5698	
		5998		5698	
		9553		4076	
		5698		4076	
		4076		8123	

# Esempio 2: Capi degli impiegati che guadagnano più di 40

Impiegati	Matricola	Nome	Età	Stipendio
	7309	Rossi	34	45
	5998	Bianchi	37	38
	9553	Neri	42	35
	5698	Bruni	43	42
	4076	Mori	45	50
	8123	Lupi	46	60
Super	visione	Impiegat	to	Capo
·		7309		5698
		5998		<del>5698</del>
		9553		4076
		5698		4076

4076

 $\pi_{Capo}$  (Supervisione  $\bowtie$  Impiegato=Matricola ( $\sigma_{Stipendio>40}$ (Impiegati)))

8123

## Esempio 3: Matricola, nome e stipendio degli impiegati che guardagnano più dei capi / 1

**Impiegati** 

Matricola	Nome	Età	Stipendio
7309	Rossi	34	45
5998	Bianchi	37	38
9553	Neri	42	35
5698	Bruni	43	42
4076	Mori	45	50
8123	Lupi	46	60

Impiegato	Capo
7309	5698
5998	5698
9553	4076
5698	4076
4076	8123

Supervisione

Matricola	Nome	Età	Stipendio	Impiegato	Capo
7309	Rossi	34	45	7309	5698
5998	Bianchi	37	38	5998	5698
9553	Neri	42	35	9553	4076
5698	Bruni	43	42	5698	4076
4076	Mori	45	50	4076	8123

Supervisione ⋈ <sub>Impiegato=Matricola</sub>

# Esempio 3: Matricola, nome e stipendio degli impiegati che guardagnano più dei capi / 2

lm	pi	eg	ati
		J	

Matricola	Nome	Età	Stipendio
7309	Rossi	34	45
5998	Bianchi	37	38
9553	Neri	42	35
5698	Bruni	43	42
4076	Mori	45	50
8123	Lupi	46	60

Impiegato	Capo	Supervisione
7309	5698	
5998	5698	
9553	4076	
5698	4076	
4076	8123	

 $\rho_{MatrC,NomeC,StipC,EtàC} \leftarrow Matr,Nome,Stip,Età(Impiegati)$ 

MatrC	NomeC	EtàC	StipC
7309	Rossi	34	45
5998	Bianchi	37	38
9553	Neri	42	35
5698	Bruni	43	42
4076	Mori	45	50
8123	Lupi	46	60

# Esempio 3: Matricola, nome e stipendio degli impiegati che guardagnano più dei capi / 3

Matricola	Nome	Età	Stipendio	Impiegato	Capo
7309	Rossi	34	45	7309	5698
5998	Bianchi	37	38	5998	5698
9553	Neri	42	35	9553	4076
5698	Bruni	43	42	5698	4076
4076	Mori	45	50	4076	8123

P<sub>MatrC,NomeC,StipC,EtàC</sub> ← Matr,Nome,Stip,Età</sub>(Impiegati)

MatrC NomeC EtàC StipC

MatrC	NomeC	EtàC	StipC
7309	Rossi	34	45
5998	Bianchi	37	38
9553	Neri	42	35
5698	Bruni	43	42
4076	Mori	45	50
8123	Lupi	46	60

Supervisione ⋈ <sub>Impiegato=Matricola</sub> Impiegati

Matricola	Nome	Età	Stipendio	Impiegato	Capo	MatrC	NomeC	EtàC	StipC
7309	Rossi	34	45	7309	5698	5698	Bruni	43	42
5998	Bianchi	37	38	5998	5698	5698	Bruni	43	42
9553	Neri	42	35	9553	4076	4076	Mori	45	50
5698	Bruni	43	42	5698	4076	4076	Mori	45	50
4076	Mori	45	50	4076	8123	8123	Lupi	46	60

 $\rho_{\text{MatrC}, \text{NomeC}, \text{StipC}, \text{EtàC}} \leftarrow \text{ Matr}, \text{Nome}, \text{Stip}, \text{Età}} (Implegati)$ 

MatrC=Capo

(Supervisione ⋈ Impiegato=Matricola Impiegati)))

# Esempio 3: Matricola, nome e stipendio degli impiegati che guardagnano più dei capi / 4



```
\begin{aligned} & \pi_{\text{Matricola}, \text{Nome}, \text{Stipedio}} \\ & (\sigma_{\text{Stipendio} > \text{StipC}}(\\ & \rho_{\text{MatrC}, \text{NomeC}, \text{StipC}, \text{EtàC}} \leftarrow & \text{Matr}, \text{Nome}, \text{Stip}, \text{Età}}(\text{Impiegati}) \\ & \bowtie_{\text{MatrC} = \text{Capo}} \\ & (\text{Supervisione} \bowtie_{\text{Impiegato} = \text{Matricola}} \text{Impiegati}))) \end{aligned}
```

# Esempio 4: Matricola dei capi i cui impiegati guardagnano <u>tutti</u> più di 40

Impiegati	Matricola	Nome	Età	Stipend
	7309	Rossi	34	45
	5998	Bianchi	37	38
	9553	Neri	42	35
	5698	Bruni	43	42
	4076	Mori	45	50
	8123	Lupi	46	60
Super	visione	Impiegat	to	Capo
·		7309		5698
		5998		5698
		9553		4076
		5698		4076
		4076		8123

Implementato come «Restituisci tutti i capi, tranne quelli per cui c'è almeno un impiegato che guardagna < 40

$$\begin{array}{l} \pi_{Capo} \left( Supervisione \right) \text{-} \\ \pi_{Capo} \left( Supervisione \bowtie {}_{Impiegato=Matricola} (\sigma_{Stipendio \leq 40} (Impiegati)) \right) \end{array}$$

## Equivalenza di Espressioni

 In Algebra, due espressioni sono equivalenti se producono lo stesso risultato per ogni valore. Per es:

$$X (Y + Z) = XY + XZ$$

 In Algebra Relazionale, due espressioni sono equivalenti se producono lo stesso risultato qualunque sia l'istanza attuale della relazioni della base di dati

# Equivalenza in Algebra Relazione: Perché Importanti?

- L'equivalenza è importante in pratica perché i DBMS cercano di eseguire espressioni equivalenti a quelle date, ma meno "costose"
- Per esempio:
  - Date due relazioni R<sub>1</sub>(X<sub>1</sub>) e R<sub>2</sub>(X<sub>2</sub>) con l'attributo A ∈ X<sub>2</sub>
  - Sono equivalenti:

$$\sigma_{A=10}(R_1 \bowtie R_2) \equiv R_1 \bowtie \sigma_{A=10}(R_2)$$

# Equivalenza in Algebra Relazione: Riduzione della Computazione

- Consideriamo
  - 1.  $\sigma_{A=10} (R_1 \bowtie R_2)$
  - 2.  $R_1 \bowtie \sigma_{A=10}(R_2)$
- Assumiamo che le tuple di R<sub>2</sub> con A=10 è 10%
- Numero massimo di righe create (temporaneamente) nei due casi
  - 1.  $|R_1| \times |R_2|$
  - 2.  $|R_1| \times 0.1 \times |R_2|$

## Equivalenza di espressioni

- Due espressioni sono equivalenti se producono lo stesso risultato qualunque sia l'istanza attuale della base di dati
- L'equivalenza è importante in pratica perché i DBMS cercano di eseguire espressioni equivalenti a quelle date, ma meno "costose"

## Alcune equivalenze / 1

- Data una relazione R(Z) dove X,Y ⊆ Z e
   X ∩ Y=Ø :
  - 1.  $\sigma_{C1 \text{ AND } C2}$  (R)  $\equiv \sigma_{C1} \sigma_{C2}$  (R)
  - 2.  $\pi_X(\pi_{XY}(R)) \equiv \pi_X(R)$

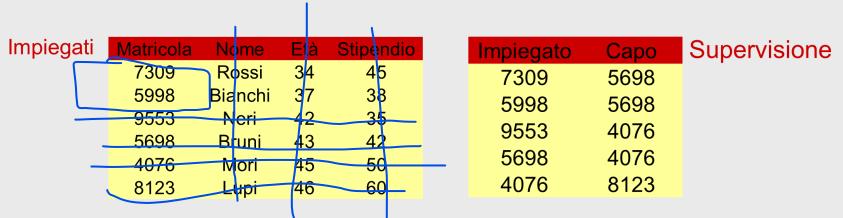
### Alcune equivalenze / 2

- Date due relazioni R<sub>1</sub>(X<sub>1</sub>) e R<sub>2</sub>(X<sub>2</sub>) con Y<sub>1</sub> ⊂ X<sub>1</sub>, Y<sub>2</sub> ⊂ X<sub>2</sub>:
  - 3.  $\sigma_{C1}(R_1 \bowtie R_2) \equiv R_1 \bowtie \sigma_{C1}(R_2)$ se C1 condizione su  $X_2$
  - 4.  $\pi_{X_1Y_2}(R_1 \bowtie R_2) \equiv \pi_{X_1}(R_1 \bowtie \pi_{Y_2}(R_2))$ se  $X_2$  -  $Y_2$  non incoinvolti del join
- In linguaggio naturale:
  - 3. Selezione prima del join
  - 4. Anticipazione della proiezione su Y<sub>2</sub> se (X<sub>2</sub> Y<sub>2</sub>) non nel join e non nell'output

### Alcune equivalenze / 3

- Date due relazioni R<sub>1</sub>(X<sub>1</sub>) e R<sub>2</sub>(X<sub>2</sub>):
  - 5.  $\sigma_{C}(R_1 \bowtie R_2) \equiv R_1 \bowtie_{C} R_2$
  - 6.  $\sigma_{C}(R_1 \cup R_2) \equiv \sigma_{C}(R_1) \cup \sigma_{C}(R_2)$
  - 7.  $\sigma_{C}(R_1 R_2) \equiv \sigma_{C}(R_1) \sigma_{C}(R_2)$
- In linguaggio naturale:
  - 5. Selezione su C allo stesso tempo del join
  - 6. Selezione prima dell'unione
  - 7. Selezione prima della differenza

# Esempio: Capi con impiegati con meno di 40 anni



Al posto di fare prima join poi selezione (come si vede sotto) faccio prima la selezione poi il join. É più efficiente in questo modo. L'ordine delle operazioni è da destra a sinistra.

Super-inefficiente!!

# Esempio: Capi con impiegati con meno di 40 anni / 2

π<sub>Capo</sub> (σ<sub>(Impiegato=Matricola AND Età<40)</sub> (Supervisione ⋈ Impiegati))

```
Regola 1: \pi_{Capo}
(\sigma_{Et\grave{a}<40}\,\sigma_{Impiegato=Matricola} (Supervisione \bowtie Impiegati))
Regola 5: \pi_{Capo}
(\sigma_{Et\grave{a}<40} (Supervisione \bowtie_{Impiegato=Matricola} Impiegati))
Regola 4: \pi_{Capo} (\pi_{Matricola} (\sigma_{Et\grave{a}<40} (Supervisione))
\bowtie_{Impiegato=Matricola} Impiegati
Supervisione
```

### **Nota**

- I DBMS usano regole di equivalenza per ottimizzare le interrogazioni
  - Obiettivo: Relazioni «Intermedie» con il minimo numero di tuple ed attributi
  - Osservazione: I DBMS non eseguono veramente le interrogazioni come vengono formulate
- Questo corso non si preoccupa dell'ottimizzazione: i DBMS lo faranno!

#### Selezione con valori nulli / 1

### **Impiegati**

Matricola	Cognome	Filiale	Età
7309	Rossi	Roma	32
5998	Neri	Milano	45
9553	Bruni	Milano	NULL

$$\sigma_{Eta > 40}$$
 (Impiegati)

## la condizione atomica è vera solo per valori non nulli

### Selezione con valori nulli / 2

#### **Impiegati**

Matricola	Cognome	Filiale	Età
7000	- Novoi		02
5998	Neri	Milano	45
0550	2	N 4 1	

$$\sigma_{Eta > 40}$$
 (Impiegati)

## la condizione atomica è vera solo per valori non nulli

### Selezione con valori nulli / 3

Matricola	Cognome	Filiale	Età
7309	Rossi	Roma	32
5998	Neri	Milano	45
9553	Bruni	Milano	NULL

$$\sigma_{\text{Età}>30}$$
 (Persone)  $\cup$   $\sigma_{\text{Età}\leq30}$  (Persone)  $\neq$  Persone  $\sigma_{\text{Età}>30}$  (Persone)  $\neq$  Persone

# Selezione con valori nulli: Soluzione

 La condizione σ<sub>Età > 40</sub> (Impiegati) è vera solo per valori non nulli

 Per riferirsi ai valori nulli esistono forme apposite di condizioni:

IS NULL
IS NOT NULL

## Selezione con valori nulli: Soluzione

Matricola	Cognome	Filiale	Età
7309	Rossi	Roma	32
5998	Neri	Milano	45
9553	Bruni	Milano	NULL

$$\sigma_{\text{Età}>30} \, (\text{Persone}) \cup \sigma_{\text{Età}\leq 30} \, (\text{Persone}) \cup \sigma_{\text{Età} \, \text{IS NULL}} \, (\text{Persone}) \\ = \\ \sigma_{\text{Età}>30 \, \vee \, \text{Età}\leq 30 \, \vee \, \text{Età} \, \text{IS NULL}} \, (\text{Persone}) \\ = \\ \text{Persone}$$

Matricola	Cognome	Filiale	Età
7309	Rossi	Roma	32
5998	Neri	Milano	45
9553	Bruni	Milano	NULL

$$\sigma_{(Et\grave{a}>40)\ OR\ (Et\grave{a}\ IS\ NULL)}$$
 (Impiegati)

Matricola	Cognome	Filiale	Età
5998	Neri	Milano	45
9553	Bruni	Milano	NULL

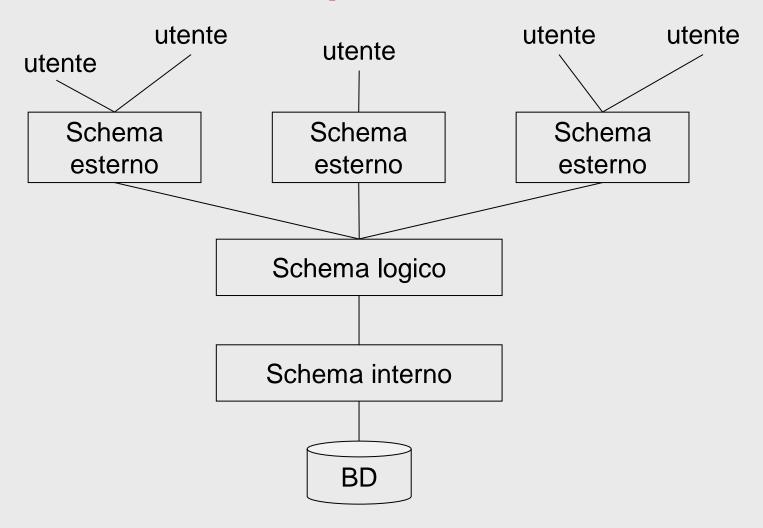
$$\sigma_{(Et\grave{a}>40)\ OR\ (Et\grave{a}\ IS\ NULL)}$$
 (Impiegati)

## Viste (relazioni derivate)

- Rappresentazioni diverse per gli stessi dati
- Relazioni il cui contenuto è funzione del contenuto di altre relazioni (definito per mezzo di interrogazioni)

Nota. Relazioni di base: contenuto autonomo

## Architettura standard (ANSI/SPARC) a tre livelli per DBMS



### **Viste: Esempio**

Afferenza

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

Direzione

Reparto	Capo
Α	Mori
В	Bruni

una vista:

Supervisione =

π<sub>Impiegato, Capo</sub> (Afferenza ⋈ Direzione)

#### Viste virtuali e materializzate

- Due tipi di relazioni derivate:
  - viste materializzate

relazioni virtuali (o viste)

#### Viste materializzate

- relazioni derivate memorizzate nella base di dati
  - vantaggi:

immediatamente disponibili per le interrogazioni

- svantaggi:
  - ridondanti
  - appesantiscono gli aggiornamenti
  - raramente supportate dai DBMS

#### Viste virtuali

- relazioni virtuali (o viste):
  - sono supportate dai DBMS (tutti)
  - una interrogazione su una vista viene eseguita "ricalcolando" la vista (o quasi)

### Interrogazioni sulle viste: Esempio

Tutti gli impiegati con capo «Bruni»

Afferenza

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Bianchi	В

#### Direzione

Reparto	Capo
Α	Mori
В	Bruni

Supervisione = 
$$\pi_{Impiegato, Capo}$$
 (Afferenza  $\bowtie$  Direzione)  $\sigma_{Capo='Bruni'}$  (Supervisione)

#### viene eseguita come

$$\sigma_{\text{Capo='Bruni'}}(\pi_{\text{Impiegato, Capo}}(Afferenza \bowtie Direzione))$$

### Viste, motivazioni

- Schema esterno: ogni utente vede solo
  - ciò che gli interessa e nel modo in cui gli interessa, senza essere distratto dal resto
  - ciò che e' autorizzato a vedere (autorizzazioni)
- Strumento di programmazione:
  - si può semplificare la scrittura di interrogazioni: espressioni complesse e sottoespressioni ripetute
- Utilizzo di programmi esistenti su schemi ristrutturati Invece:
- L'utilizzo di viste non influisce sull'efficienza delle interrogazioni

## Aggiornamenti tramite le Viste: Caso OK

#### Afferenza

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Verdi	Α
Lupi	С

#### Direzione

Reparto	Capo
Α	Mori
В	Bruni
С	Bruni
С	Bruni

### Supervisione = Afferenza ⋈ Dir

Impiegato	Reparto	Capo
Rossi	Α	Mori
Neri	В	Bruni
Verdi	Α	Mori
Lupi	С	Bruni 🚄

Cambi riversabili sulle relazioni di partenza

Supponiamo di voler aggiungere la riga verde

## Aggiornamenti tramite le Viste: Caso NOK

#### Afferenza

Impiegato	Reparto
Rossi	Α
Neri	В
Verdi	Α
Lupi	??

#### Direzione

Reparto	Capo
Α	Mori
В	Bruni
С	Bruni
??	Bruni

Supervisione = π<sub>Impiegato, Capo</sub> (Afferenza ⋈ Direzione)

Impiegato	Capo
Rossi	Mori
Neri	Bruni
Verdi	Mori
Lupi	Bruni 🚤

Cambi <u>non</u> riversabili sulle relazioni di partenza

Supponiamo di voler aggiungere la riga verde

### Viste e aggiornamenti

- Obiettivo: modificare le relazioni di base modificando la vista, "ricalcolata" rispecchi l'aggiornamento
- Possibile in pochi casi (es. quando il join è completo)

# Una convenzione e notazione alternativa per i join

L'approccio usato in SQL

- Ignoriamo il join naturale su attributi con nomi uguali
- Per "riconoscere" attributi con lo stesso nome gli premettiamo il nome della relazione
- Usiamo viste per ridenominare relazioni

## Esempio 3 Rivisitato : Matricola, nome e stipendio degli impiegati che guardagnano più dei capi / 1

Impiegati

Matricola	Nome	Età	Stipendio
7309	Rossi	34	45
5998	Bianchi	37	38
9553	Neri	42	35
5698	Bruni	43	42
4076	Mori	45	50
8123	Lupi	46	60

Impiegato	Capo
7309	5698
5998	5698
9553	4076
5698	4076
4076	8123

Supervisione

Matricola	Nome	Età	Stipendio	Impiegato	Capo
7309	Rossi	34	45	7309	5698
5998	Bianchi	37	38	5998	5698
9553	Neri	42	35	9553	4076
5698	Bruni	43	42	5698	4076
4076	Mori	45	50	4076	8123

SupImp = (Supervisione ⋈<sub>Impiegato=Matricola</sub> Impiegati)

## Esempio 3 Rivisitato : Matricola, nome e stipendio degli impiegati che guardagnano più dei capi / 2

Matricola	Nome	Età	Stipendio	Impiegato	Саро
7309	Rossi	34	45	7309	5698
5998	Bianchi	37	38	5998	5698
9553	Neri	42	35	9553	4076
5698	Bruni	43	42	5698	4076
4076	Mori	45	50	4076	8123

Impiegati

Matricola	Nome	Età	Stipendio
7309	Rossi	34	45
5998	Bianchi	37	38
9553	Neri	42	35
5698	Bruni	43	42
4076	Mori	45	50
8123	Lupi	46	60

SupImp = (Supervisione ⋈<sub>Impiegato=Matricola</sub> Impiegati)

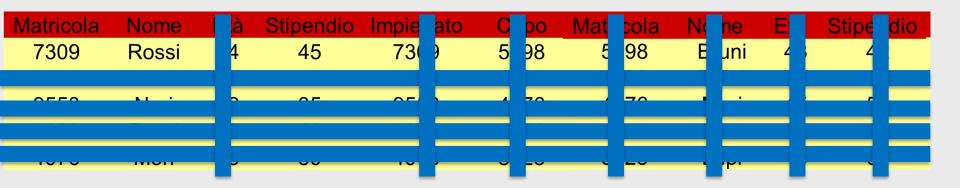
SumImp

**Impiegati** 

-			•						
Matricola	Nome	Età	Stipendio	Impiegato	Capo	Matricola	Nome	Età	Stipendio
7309	Rossi	34	45	7309	5698	5698	Bruni	43	42
5998	Bianchi	37	38	5998	5698	5698	Bruni	43	42
9553	Neri	42	35	9553	4076	4076	Mori	45	50
5698	Bruni	43	42	5698	4076	4076	Mori	45	50
4076	Mori	45	50	4076	8123	8123	Lupi	46	60

SupImp ⋈<sub>Capo=Impiegati.Matricola</sub> Impiegati

## Esempio 3 Rivisitato : Matricola, nome e stipendio degli impiegati che guardagnano più dei capi / 3



### Riferimenti

• Sezione 3.1 del libro