

## Join, una difficoltà

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Mori

- alcune ennuple non contribuiscono al risultato: vengono "tagliate fuori"

# Join esterno

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

# Join, esterno

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

- Vedere anche su Relax (nella base di dati mostrata per gli esempi, usare R1 e R2)

## Impiegati

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

## Reparti

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

## Impiegati $\text{JOIN}_{\text{LEFT}}$ Reparti

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Mori
Rossi	A	<i>NULL</i>

## Impiegati

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

## Reparti

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

## Impiegati $\text{JOIN}_{\text{RIGHT}}$ Reparti

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Mori
<i>NULL</i>	C	Bruni

## Impiegati

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

## Reparti

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

## Impiegati $\text{JOIN}_{\text{FULL}}$ Reparti

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Mori
Rossi	A	<i>NULL</i>
<i>NULL</i>	C	Bruni

- Su Relax il risultato ha una forma leggermente diversa, ma il concetto è lo stesso

# Join e proiezioni

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

Reparto	Capo
B	Mori
C	Bruni

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Mori

Impiegato	Reparto
Neri	B
Bianchi	B

Reparto	Capo
B	Mori

# Join e proiezioni

- $R_1(X_1), R_2(X_2)$

$$\text{PROJ}_{X_1}(R_1 \text{ JOIN } R_2) \subseteq R_1$$

# Proiezioni e join

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Bianchi	B	Bruni
Verdi	A	Bini

Impiegato	Reparto
Neri	B
Bianchi	B
Verdi	A

Reparto	Capo
B	Mori
B	Bruni
A	Bini

Impiegato	Reparto	Capo
Neri	B	Mori
Neri	B	Bruni
Bianchi	B	Mori
Bianchi	B	Bruni
Verdi	A	Bini

# Join e proiezioni

- $R_1(X_1), R_2(X_2)$

$$\text{PROJ}_{X_1}(R_1 \text{ JOIN } R_2) \subseteq R_1$$

- $R(X), X = X_1 \cup X_2$

$$(\text{PROJ}_{X_1}(R)) \text{ JOIN } (\text{PROJ}_{X_2}(R)) \supseteq R$$

# Prodotto cartesiano

- un join naturale su relazioni senza attributi in comune
- contiene sempre un numero di ennuple pari al prodotto delle cardinalità degli operandi (le ennuple sono tutte combinabili)

## Impiegati

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

## Reparti

Codice	Capo
A	Mori
B	Bruni

## Impiegati JOIN Reparti

Impiegato	Reparto	Codice	Capo
Rossi	A	A	Mori
Rossi	A	B	Bruni
Neri	B	A	Mori
Neri	B	B	Bruni
Bianchi	B	A	Mori
Bianchi	B	B	Bruni

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

$SEL_{Condizione} (R_1 JOIN R_2)$

- L'operazione viene chiamata **theta-join** e indicata con

$R_1 JOIN_{Condizione} R_2$

# Equi-join

- Se l'operatore di confronto nel theta-join è sempre l'uguaglianza (=) allora si parla di **equi-join**

**Nota: ci interessa davvero l'equi-join, non il theta-join più generale**

- **Equi-join: prodotto cartesiano seguito da selezione di uguaglianza**

## Impiegati

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

## Reparti

Codice	Capo
A	Mori
B	Bruni

## Impiegati JOIN<sub>Reparto=Codice</sub> Reparti

Impiegato	Reparto	Codice	Capo
Rossi	A	A	Mori
Neri	B	B	Bruni
Bianchi	B	B	Bruni

# Join naturale ed equi-join

- In pratica, ciò che ci interessa è l'equi-join
- Il join naturale lo abbiamo usato solo a fini didattici, perché i concetti sono più semplici
- Nelle interrogazioni "pratiche" useremo l'equi-join

# Equivalenza di espressioni

- Due espressioni sono **equivalenti** se producono risultati uguali fra loro qualunque su ogni istanza della base di dati
- L'equivalenza è importante in pratica perché i DBMS cercano di eseguire espressioni equivalenti a quelle date, ma meno "costose"

# Un'equivalenza importante

- Push selections (se  $A$  è attributo di  $R_1$  )

$$\text{SEL}_{A=10} (R_1 \text{ JOIN } R_2) = \text{SEL}_{A=10} (R_1) \text{ JOIN } R_2$$

# Nota

- In questo corso, ci preoccupiamo poco dell'efficienza:
  - L'obiettivo è di scrivere interrogazioni corrette e leggibili
- Motivazione:
  - I DBMS si preoccupano di scegliere le strategie realizzative efficienti

# Viste (relazioni derivate)

- **Relazioni di base:** contenuto autonomo, le relazioni nella base di dati
- **Relazioni derivate:**
  - relazioni il cui contenuto è funzione del contenuto di altre relazioni (definito per mezzo di interrogazioni)
- Le relazioni derivate possono essere definite su altre derivate, ma ...



# Viste, esempio

Afferenza

Impiegato	Reparto
Rossi	A
Neri	B
Bianchi	B

Direzione

Reparto	Capo
A	Mori
B	Bruni

- una vista:

Supervisione =

$\text{PROJ}_{\text{Impiegato, Capo}} (\text{Afferenza JOIN Direzione})$

# Interrogazioni sulle viste

- Sono eseguite sostituendo alla vista la sua definizione:

$SEL_{\text{Capo}='Leoni'}$  (Supervisione)

viene eseguita come

$PROJ_{\text{Impiegato, Capo}}$  ( $SEL_{\text{Capo}='Leoni'}$  Afferenza JOIN Direzione))

# Viste, motivazioni

Nota bene:

- L'utilizzo di viste non influisce sull'efficienza delle interrogazioni

Vantaggi:

- Soprattutto:
  - **Strumento di programmazione:**
    - si può semplificare la scrittura di interrogazioni:  
espressioni complesse e sottoespressioni ripetute
- Ogni utente vede solo
  - ciò che gli interessa e nel modo in cui gli interessa, senza essere distratto dal resto
  - ciò che è autorizzato a vedere (autorizzazioni)
- Utilizzo di programmi esistenti su schemi ristrutturati

# Viste come strumento di programmazione

- Trovare gli impiegati che hanno lo stesso capo di Rossi (vedremo meglio il concetto più avanti)
- Senza vista:

```
PROJ Impiegato ((Afferenza JOIN Direzione) JOIN  
                REN ImpR,RepR ← Imp,Reparto (  
                SEL Impiegato='Rossi' (Afferenza JOIN Direzione)))
```

- Con la vista:

```
PROJ Impiegato (Supervisione JOIN  
                REN ImpR← Imp (  
                SEL Impiegato='Rossi' (Supervisione)))
```

# Un servizio online per esercitazioni in algebra relazionale

(lo abbiamo già visto ma ripetiamo i dettagli per comodità – ora è necessario usare lo strumento)

- RelaX
  - <http://dbis-uibk.github.io/relax/calc>
- Verrà proposto un “homework” il cui svolgimento sarà necessario per partecipare alla prova parziale

# RelaX

- Utilizza una sintassi molto simile a quella vista a lezione e sul libro
- L'editor aiuta nella scrittura degli operatori e dei nomi di relazione e di attributo (basta cliccare sul simbolo desiderato)
- Talvolta è utile scrivere direttamente – allora attenzione a maiuscole e minuscole (è “case-sensitive”)
- Le espressioni sono talvolta di lettura non semplice, perché tutto su una linea, senza “pedici”:
  - scriviamo  $\sigma_{\text{Stipendio}>40}(\text{Impiegati})$  invece di  
 $\sigma_{\text{Stipendio}>40}(\text{Impiegati})$
- Attenzione agli spazi (talvolta lo strumento si confonde) e spesso è utile qualche parentesi in più
- Una differenza nella “assegnazione”; serve una “ridenominazione” esplicita della relazione; invece di  
 $\text{Capi} := \text{Impiegati}$   
dobbiamo scrivere  
 $\text{Capi} = \rho_{\text{Capi}}(\text{Impiegati})$

# Rappresentazione grafica

- RelaX fornisce anche una rappresentazione grafica delle espressioni sotto forma di albero, molto espressiva
- Ogni operatore è un nodo, con uno o due nodi discendenti (a seconda che abbia uno o due operandi) e le foglie sono relazioni nella base di dati
- Nei lucidi seguenti sono mostrate le interrogazioni discusse in aula e per ciascuna è mostrata la formulazione mostrata in aula, quelle in RelaX (molto simile) e l'albero generato da RelaX

# Dati

- Accedendo al servizio si possono specificare interrogazioni su una base di dati
  - fra quelle disponibili sul servizio, oppure
  - su una “caricata” dall’utente
- Per i primi esempi (in questa presentazione), le basi di dati sono state predisposte e possono essere caricate selezionando il link “Select DB ..” (in alto a sinistra) e inserendo nel campo “Load dataset stored in a gist” il relativo link
  - [1a9dc6cd0f3478388fc177dfc9b5a314](https://gist.github.com/1a9dc6cd0f3478388fc177dfc9b5a314) (prima bd)
  - [b7a8eac38317e0d6a7f0b904a9a10bd3](https://gist.github.com/b7a8eac38317e0d6a7f0b904a9a10bd3) (seconda bd)
- oppure, più semplicemente richiamando RelaX con l’url:
  - <http://dbis-uibk.github.io/relax/calc/gist/1a9dc6cd0f3478388fc177dfc9b5a314>
  - <http://dbis-uibk.github.io/relax/calc/gist/b7a8eac38317e0d6a7f0b904a9a10bd3>
- Ulteriori basi di dati (data-set nella terminologia di RelaX) possono essere predisposti con una sintassi molto semplice e caricati su github (vedere l’help)

```
Impiegati = {  
  Matricola, Nome, Eta:number, Stipendio:number  
    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  
}
```

# Esempi

## Impiegati

<u>Matricola</u>	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

<u>Impiegato</u>	Capo
7309	5698
5998	5698
9553	4076
5698	4076
4076	8123

- Trovare matricola, nome, età e stipendio degli impiegati che guadagnano più di 40

$SEL_{\text{Stipendio} > 40}(\text{Impiegati})$

$\sigma_{\text{Stipendio} > 40}(\text{Impiegati})$



- Trovare matricola, nome ed età degli impiegati che guadagnano più di 40

$PROJ_{Matricola, Nome, Età} (SEL_{Stipendio > 40}(Impiegati))$

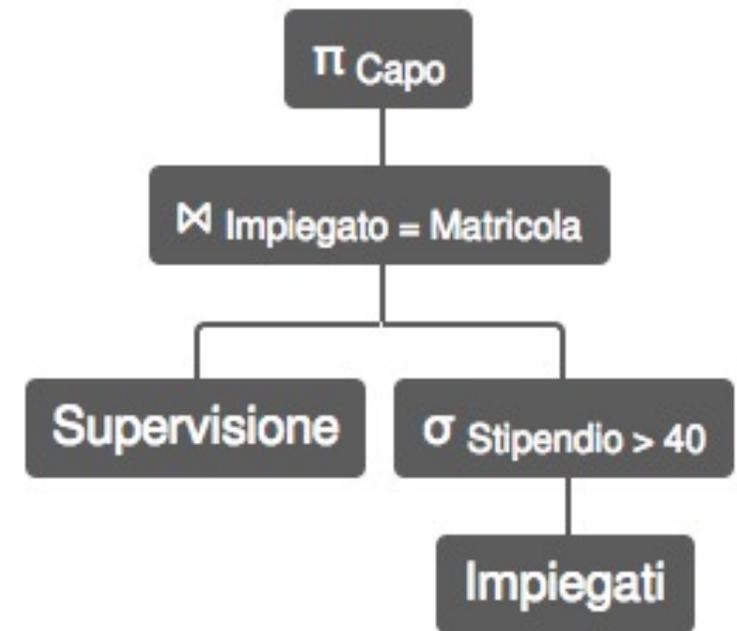
$\pi Matricola, Nome, Eta (\sigma Stipendio > 40 (Impiegati))$



- Trovare le matricole dei capi degli impiegati che guadagnano più di 40

$\text{PROJ}_{\text{Capo}} (\text{Supervisione}$   
 $\text{JOIN}_{\text{Impiegato=Matricola}}$   
 $(\text{SEL}_{\text{Stipendio}>40}(\text{Impiegati})))$

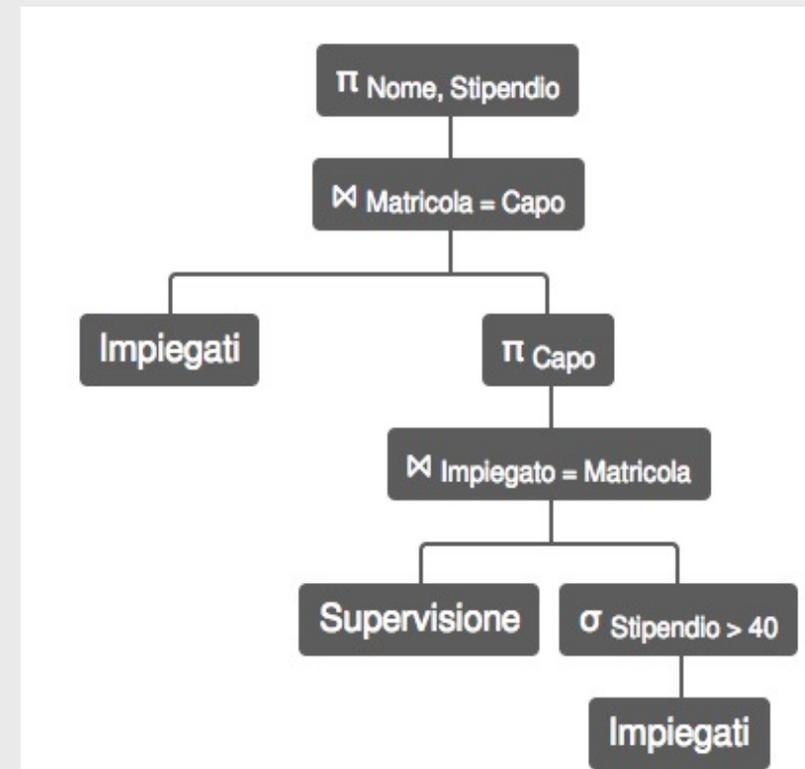
$\pi_{\text{Capo}} ((\text{Supervisione})$   
 $\bowtie_{\text{Impiegato=Matricola}}$   
 $(\sigma_{\text{Stipendio}>40} (\text{Impiegati})))$



- Trovare nome e stipendio dei capi degli impiegati che guadagnano più di 40

$\text{PROJ}_{\text{Nome, Stipendio}} ($   
 $\text{Impiegati JOIN}_{\text{Matricola=Capo}}$   
 $\text{PROJ}_{\text{Capo}}(\text{Supervisione}$   
 $\text{JOIN}_{\text{Impiegato=Matricola}}$   
 $(\text{SEL}_{\text{Stipendio}>40}(\text{Impiegati}))))$

$\pi_{\text{Nome, Stipendio}} ($   
 $\text{Impiegati} \bowtie_{\text{Matricola = Capo}}$   
 $(\pi_{\text{Capo}} ((\text{Supervisione})$   
 $\bowtie_{\text{Impiegato=Matricola}}$   
 $(\sigma_{\text{Stipendio}>40} (\text{Impiegati}))))$



- Trovare gli impiegati che guadagnano più del proprio capo, mostrando matricola, nome e stipendio dell'impiegato e del capo
- un po' complessa, vediamo prima un'altra interrogazione con caratteristiche simili, ma più semplice

- Trovare matricola, nome e stipendio dei capi degli impiegati che guadagnano più di 40; per ciascuno, mostrare, matricola, nome e stipendio anche dell'impiegato
- Il problema:
  - ci interessano, insieme, valori di uno stesso attributo, ma di tuple diverse