Algebra Relazionale

Prof. Alfredo Pulvirenti Prof. Salvatore Alaimo

(Atzeni-Ceri Capitolo 3)

Algebra relazionale

- Un set di operatori che
 - Sono definiti sulle relazioni
 - Producono come risultato una relazione
- Gli operatori possono essere combinati per formare espressioni complesse

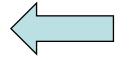
Esempio di Query

| Nome | Matricola | Indirizzo | Telefono |
|-------------|-----------|-------------|----------|
| Mario Rossi | 123456 | Via Etnea 1 | 222222 |
| Ugo Bianchi | 234567 | Via Roma 2 | 333333 |
| Teo Verdi | 345678 | Via Enna 3 | 444444 |

| Corso | Professore |
|---------------------|------------|
| Programmazione | Ferro |
| Architettura | Pappalardo |
| Matematica Discreta | Lizzio |

| Corso | Matricola | Voto |
|----------------|-----------|------|
| Programmazione | 345678 | 27 |
| Architettura | 123456 | 30 |
| Programmazione | 234567 | 18 |
| Matematica | 345678 | 22 |
| Discreta | | |
| Architettura | 345678 | 30 |

| Corso | Professore |
|-----------------|------------|
| Programm azione | Ferro |
| Architettura | Pappalardo |



Quali prof. Hanno dato Più di 24 a Teo Verdi?

Operatori dell'algebra relazionale

- Gli operatori primitivi dell'Algebra Relazionale sono:
 - Ridenominazione;
 - Unione;
 - Differenza;
 - Proiezione;
 - Restrizione (o Selezione);
 - Prodotto.
- I simboli:
 - R,S,... denotano relazioni,
 - A, B,...attributi
 - X,Y,...insiemi di attributi

Esempio Ridenominazione

STUDENTE

| Corso | Matricola | Voto |
|----------------|-----------|------|
| Programmazione | 123456 | 27 |
| EINN | 23456 | 28 |

 $\delta_{Matricola \rightarrow Codice\ Studente}(STUDENTE)$

Unione, Differenza e Intersezione

- Le relazioni sono degli insiemi, quindi possiamo applicare gli operatori sugli insiemi
- · Il risultato deve essere un set omogeneo di n-uple
 - Quindi, applichiamo gli operatori sui set solo fra relazioni con gli stessi attributi
- Siano R ed S relazioni dello stesso tipo allora

$$R \cup S = \{t | t \in R \lor t \in S\}$$
$$R - S = \{t | t \in R \land t \notin S\}$$
$$R \cap S = \{t | t \in R \land t \in S\}$$

Esempio Unione

Graduates

| Number | Surname | Age |
|--------|----------|-----|
| 7274 | Robinson | 37 |
| 7432 | O'Malley | 39 |
| 9824 | Darkes | 38 |

Managers

| Number | Surname | Age |
|--------|----------|-----|
| 9297 | O'Malley | 56 |
| 7432 | O'Malley | 39 |
| 9824 | Darkes | 38 |

$\text{Graduates} \cup \text{Managers}$

| Number | Surname | Age |
|--------|----------|-----|
| 7274 | Robinson | 37 |
| 7432 | O'Malley | 39 |
| 9824 | Darkes | 38 |
| 9297 | O'Malley | 56 |

Esempio Intersezione

Graduates

| Number | Surname | Age |
|--------|----------|-----|
| 7274 | Robinson | 37 |
| 7432 | O'Malley | 39 |
| 9824 | Darkes | 38 |

Managers

| Number | Surname | Age |
|--------|----------|-----|
| 9297 | O'Malley | 56 |
| 7432 | O'Malley | 39 |
| 9824 | Darkes | 38 |

$Graduates \cap Managers$

| Number | Surname | Age |
|--------|----------|-----|
| 7432 | O'Malley | 39 |
| 9824 | Darkes | 38 |

Esempio Differenza

Graduates

| Number | Surname | Age |
|--------|----------|-----|
| 7274 | Robinson | 37 |
| 7432 | O'Malley | 39 |
| 9824 | Darkes | 38 |

Managers

| Number | Surname | Age |
|--------|----------|-----|
| 9297 | O'Malley | 56 |
| 7432 | O'Malley | 39 |
| 9824 | Darkes | 38 |

Graduates - Managers

| Number | Surname | Age |
|--------|----------|-----|
| 7274 | Robinson | 37 |

Un esempio utile ma non fattibile

Paternity

| Father | Child | |
|---------|---------|--|
| Adam | Cain | |
| Adam | Abel | |
| Abraham | Isaac | |
| Abraham | Ishmael | |

Maternity

| , | Mother | Child |
|---|--------|---------|
| | Eve | Cain |
| | Eve | Seth |
| | Sarah | Isaac |
| | Hagar | Ishmael |

Paternity ∪ Maternity ???

 "Father" e "Mother" sono attributi con nomi diversi ma entrambi sono "Genitori"

Soluzione: ridenominare gli attributi

Ridenominazione e Unione

Paternity

| Father | Child | |
|---------|---------|--|
| Adam | Cain | |
| Adam | Abel | |
| Abraham | Isaac | |
| Abraham | Ishmael | |

Maternity

| Mother | Child | |
|--------|---------|--|
| Eve | Cain | |
| Eve | Seth | |
| Sarah | Isaac | |
| Hagar | Ishmael | |

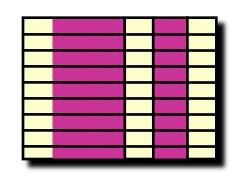
 $\delta_{Father \rightarrow Parent}$ (Paternity) \cup $\delta_{Mother \rightarrow Parent}$ (Maternity)

| Parent | Child | |
|---------|---------|--|
| Adam | Cain | |
| Adam | Abel | |
| Abraham | Isaac | |
| Abraham | Ishmael | |
| Eve | Cain | |
| Eve | Seth | |
| Sarah | Isaac | |
| Hagar | Ishmael | |

Proiezione

Produce risultati:

- Su un sottoinsieme degli attributi dell'operando
- Con valori da tutte le *n*-uple della relazione



Definizione

- Sia R una relazione e siano A_1 , A_2 ,..., A_n alcuni suoi attributi allora:

$$\pi_{A_1,A_2...,A_n}(R) = \{t[A_1,A_2...,A_n] | t \in R\}$$

• La cardinalità di $\pi_{A_1,A_2,\dots,A_n}(R)$ può essere minore di R nel caso di duplicati

Esempio Proiezione

Employees

| Surname | FirstName | Department | Head |
|---------|-----------|------------|----------|
| Smith | Mary | Sales | De Rossi |
| Black | Lucy | Sales | De Rossi |
| Verdi | Mary | Personnel | Fox |
| Smith | Mark | Personnel | Fox |

 $\pi_{Surname, FirstName}(Employees)$

| Surname | FirstName |
|---------|-----------|
| Smith | Mary |
| Black | Lucy |
| Verdi | Mary |
| Smith | Mark |

Un'altro esempio di proiezione

Employees

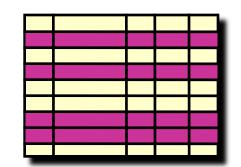
| Surname | FirstName | Department | Head |
|---------|-----------|------------|----------|
| Smith | Mary | Sales | De Rossi |
| Black | Lucy | Sales | De Rossi |
| Verdi | Mary | Personnel | Fox |
| Smith | Mark | Personnel | Fox |

 $\pi_{\text{Department, Head}}$ (Employees)

| Department | Head | |
|------------|----------|--|
| Sales | De Rossi | |
| Personnel | Fox | |

· Si riduce la cardinalità del risultato rispetto all'operando

Selezione (Restrizione)



- Produce risultati:
 - Con lo stesso schema dell'operando
 - Con un sottoinsieme delle n-uple dell'operando
 - · Quelle che soddisfano la condizione
- Definizione
 - Sia R una relazione allora

$$\sigma_{\lambda}(R) = \{t | t \in R \land \lambda(t) = TRUE\}$$

- dove λ è una formula proposizionale costruita a partire dagli atomi $A \theta B$ e utilizzando i connettivi proposizionali Λ, \vee, \sim
 - A e B sono attributi di R o costanti e θ = {=,<, >, ≠, ≤, ≥}

Esempio Selezione

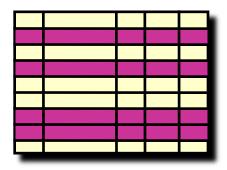
Employees

| Surname | FirstName | Age | Salary |
|---------|-----------|-----|--------|
| Smith | Mary | 25 | 2000 |
| Black | Lucy | 40 | 3000 |
| Verdi | Nico | 36 | 4500 |
| Smith | Mark | 40 | 3900 |



| Surname | FirstName | Age | Salary |
|---------|-----------|-----|--------|
| Smith | Mary | 25 | 2000 |
| Verdi | Nico | 36 | 4500 |

Selezione



Un altro esempio di Selezione

Citizens

| Surname | FirstName | PlaceOfBirth | Residence |
|---------|-----------|--------------|-----------|
| Smith | Mary | Rome | Milan |
| Black | Lucy | Rome | Rome |
| Verdi | Nico | Florence | Florence |
| Smith | Mark | Naples | Florence |

$\sigma_{\,\text{PlaceOfBirth=Residence}}\left(\text{Citizens}\right)$

| Surname | FirstName | PlaceOfBirth | Residence |
|---------|-----------|--------------|-----------|
| Black | Lucy | Rome | Rome |
| Verdi | Nico | Florence | Florence |

Prodotto (Cartesiano)

• Siano $R(A_1; T_1,..., A_n; T_n)$ e $S(A_{n+1}; T_{n+1},..., A_{n+m}; T_{n+m})$ due relazioni con con $\{A_1,..., A_n\} \cap \{A_{n+1},..., A_{n+m}\} = \emptyset$.

Allora si pone

$$R \times S = \{tu | t \in R \land u \in S\}$$

Esempio prodotto cartesiano

Employees

| Employee | Project |
|----------|---------|
| Smith | Α |
| Black | Α |
| Black | В |

Projects

| Code | Name |
|------|-------|
| Α | Venus |
| В | Mars |

Employes X Projects

| Employee | Project | Code | Name |
|----------|---------|------|-------|
| Smith | Α | Α | Venus |
| Black | Α | Α | Venus |
| Black | В | Α | Venus |
| Smith | Α | В | Mars |
| Black | Α | В | Mars |
| Black | В | В | Mars |

Operatori Derivati

- Sono operatori utili che si possono esprimere in funzioni di quelli primitivi.
- Intersezione:
 - Siano R ed S dello stesso tipo

$$R \cap S = \{t | t \in R \land t \in S\}$$

 Essa si può esprimere in funzione degli operatori primitivi:

$$R \cap S = R - (R - S)$$

JOIN (Giunzione)

- L'operatore più importante dell'algebra relazionale;
- Permette di combinare tuple da relazioni diverse basandosi sui valori degli attributi;
- Fondamentalmente due tipi (più qualche variante):
 - Natural JOIN
 - Theta JOIN

Natural JOIN

| r ₁ | Employee | Department | |
|----------------|----------|------------|--|
| Smith | | sales | |
| | Black | production | |
| | White | production | |

r₂ Department Head production Mori sales Brown

| $r_1 \bowtie r_2$ | Employee | Department | Head |
|-------------------|----------|------------|------|

Definizione del Natural JOIN

- Sia R con attributi XY ed S con attributi YZ
- $R \bowtie S$ e' una relazione di attributi XYZ costituita da tutte le n-uple t tali che $t[XY] \in R \ e \ t[YZ] \in S$
- Quindi:

$$R \bowtie S = \{t | t[XY] \in R \ e \ t[YZ] \in S\}$$

 Cioè: le n-uple del risultato sono ottenute combinando le n-uple di R e S che hanno gli stessi valori negli attributi con lo stesso nome

Un altro esempio di Natural JOIN

Offences

| 6 | Code | Date | Officer | Dept | Registartion |
|---|--------|------------|---------|------|--------------|
| | 143256 | 25/10/1992 | 567 | 75 | 5694 FR |
| | 987554 | 26/10/1992 | 456 | 75 | 5694 FR |
| | 987557 | 26/10/1992 | 456 | 75 | 6544 XY |
| | 630876 | 15/10/1992 | 456 | 47 | 6544 XY |
| | 539856 | 12/10/1992 | 567 | 47 | 6544 XY |

Cars

| <u>Registration</u> | <u>Dept</u> | Owner | |
|---------------------|-------------|-----------------|--|
| 6544 XY | 75 | Cordon Edouard | |
| 7122 HT | 75 | Cordon Edouard | |
| 5694 FR | 75 | Latour Hortense | |
| 6544 XY | 47 | Mimault Bernard | |

Offences ⋈ Cars

| Code | Date | Officer | Dept | Registration | Owner | |
|--------|------------|---------|------|--------------|-----------------|--|
| 143256 | 25/10/1992 | 567 | 75 | 5694 FR | Latour Hortense | |
| 987554 | 26/10/1992 | 456 | 75 | 5694 FR | Latour Hortense | |
| 987557 | 26/10/1992 | 456 | 75 | 6544 XY | Cordon Edouard | |
| 630876 | 15/10/1992 | 456 | 47 | 6544 XY | Mimault Bernard | |
| 539856 | 12/10/1992 | 567 | 47 | 6544 XY | Mimault Bernard | |

Ancora un altro esempio di Natural Join

Paternity

| Father | Child |
|---------|---------|
| Adam | Cain |
| Adam | Abel |
| Abraham | Isaac |
| Abraham | Ishmael |

Maternity

| Mother | Child |
|--------|---------|
| Eve | Cain |
| Eve | Seth |
| Sarah | Isaac |
| Hagar | Ishmael |

Paternity ► Maternity

| Father | Child | Mother |
|---------|---------|--------|
| Adam | Cain | Eve |
| Abraham | Isaac | Sarah |
| Abraham | Ishmael | Hagar |

Theta-JOIN e Equi-JOIN

- Estensione del NATURAL JOIN
- Viene specificato un predicato per la selezione delle n-uple
- E' un operatore derivato:

$$R \bowtie_F S = \sigma_F (R \times S)$$

 Quando F è una congiunzione di uguaglianze si parla di equi-JOIN

Esempio di equi-JOIN

Employees

| Employee | Project | |
|----------|---------|--|
| Smith | Α | |
| Black | Α | |
| Black | В | |

Projects

| Code | Name |
|------|-------|
| Α | Venus |
| В | Mars |

Employes $\bowtie_{\mathsf{Project}=\mathsf{Code}}$ Projects

| Employee | Project | Code | Name |
|----------|---------|------|-------|
| Smith | Α | Α | Venus |
| Black | Α | Α | Venus |
| Black | В | В | Mars |

Giunzione(Equijoin)

- Siano $R(A_1: T_1,..., A_n: T_n)$ ed $S(A_{n+1}: T_{n+1},..., A_{n+m}: T_{n+m})$ con $\{A_1,..., A_n\} \cap \{A_{n+1},..., A_{n+m}\} = \emptyset$.
- Allora si pone
 - $R \bowtie_{A_i=A_k} S = \{tu | t \in R, u \in S, t. A_i = u. A_k\}$
 - Con $1 \le i \le n$ e $n + 1 \le k \le n + m$.
- · La giunzione è derivata perché

$$R\bowtie_{A_i=A_k} S = \sigma_{A_i=A_k}(R\times S)$$

Giunzione Naturale(Natural join)

- Siano R con attributi XY ed S con attributi YZ
- $R \bowtie S$ è una relazione di attributi XYZ costituita da tutte le n-uple t tali che: t[XY] in R, t[YZ] in S.

$$R \bowtie S = \{t | t[XY] \in R \ e \ t[YZ] \in S\}$$

- · La giunzione è derivata perché
 - Si rinominano gli attributi Y in S come Y' e si ottiene S'. Si opera la giunzione (equijoin) rispetto ad Y ed Y'. Si proietta rispetto a XYZ

$$R \bowtie S = \pi_{XYZ}(R \bowtie_{Y=Y'} S')$$

Query (interrogazioni)

- L'algebra relazionale può quindi essere usata per interrogare una base di dati
- Una query è una funzione da una istanza di un database (insieme di relazioni) ad una relazione

Database di esercitazione

Employees

| Number | Name | Age | Salary |
|--------|--------------|-----|--------|
| 101 | Mary Smith | 34 | 40 |
| 103 | Mary Bianchi | 23 | 35 |
| 104 | Luigi Neri | 38 | 61 |
| 105 | Nico Bini | 44 | 38 |
| 210 | Marco Celli | 49 | 60 |
| 231 | Siro Bisi | 50 | 60 |
| 252 | Nico Bini | 44 | 70 |
| 301 | Steve Smith | 34 | 70 |
| 375 | Mary Smith | 50 | 65 |

Supervision

| Head | Employee |
|------|----------|
| 210 | 101 |
| 210 | 103 |
| 210 | 104 |
| 231 | 105 |
| 301 | 210 |
| 301 | 231 |
| 375 | 252 |

• Trovare numero, nome ed eta' di tutti gli impiegati che guadagnano piu' di 40 mila euro

$$\pi_{Number,Name,Age}(\sigma_{Salary>40}(EMPLOYEES))$$

| Number | Name | Age |
|--------|-------------|-----|
| 104 | Luigi Neri | 38 |
| 210 | Marco Celli | 49 |
| 231 | Siro Bisi | 50 |
| 252 | Nico Bini | 44 |
| 301 | Steve Smith | 34 |
| 375 | Mary Smith | 50 |

 Trovare il numero dei responsabili degli impiegati che guadagnano piu' di 40 mila euro

$$\pi_{Head}(SUPERVISION \bowtie_{Employee=Number}(\sigma_{Salary>40}(EMPLOYEES)))$$

 Trovare nome e salario dei responsabili degli impiegati che guadagnano piu' di 40 mila euro.

$$\pi_{\text{NameH,SalaryH}}(Q_{\text{NumberH,NameH,SalaryH,AgeH}\leftarrow \text{Number,Name,Salary,Age}}(\text{EMPLOYEES})$$

$$\bowtie_{\text{NumberH=Head}}$$
(SUPERVISION $\bowtie_{\text{Employee}=\text{Number}}(\sigma_{\text{Salary}>40}(\text{EMPLOYEES}))))$
(3.3)

| NameH | SalaryH |
|-------------|---------|
| Marco Celli | 60 |
| Steve Smith | 70 |
| Mary Smith | 65 |

 Trovare gli impiegati che guadagnano piu' dei loro responsabili e visualizzare numero, nome e salario sia dell'impiegato che del responsabile

$$\pi_{\text{Number},\text{Name},\text{Salary},\text{NumberH},\text{NameH},\text{SalaryH}} \\ (\sigma_{\text{Salary}>\text{SalaryH}}(\mathcal{Q}_{\text{NumberH},\text{NameH},\text{SalaryH},\text{AgeH}\leftarrow\text{Number},\text{Name},\text{Salary},\text{Age}} \\ \bowtie_{\text{NumberH}=\text{Head}}(\text{SUPERVISION} \bowtie_{\text{Employee}=\text{Number}}(\text{EMPLOYEES})))) \\ (3.4)$$

| Number | Name | Salary | NumberH | NameH | SalaryH |
|--------|------------|--------|---------|-------------|---------|
| 104 | Luigi Neri | 61 | 210 | Marco Celli | 60 |
| 252 | Nico Bini | 70 | 375 | Mary Smith | 65 |

 Trovare numero e nome dei responsabili i cui impiegati guadagnano TUTTI piu' di 40 mila euro

$$\pi_{Number,Name}(\mathsf{EMPLOYEES} \bowtie_{Number=Head} \\ (\pi_{Head}(\mathsf{SUPERVISION}) - \\ \pi_{Head}(\mathsf{SUPERVISION} \bowtie_{\mathsf{Employee}=Number} (\sigma_{\mathsf{Salary} \leq 40}(\mathsf{EMPLOYEES})))))$$

| Number | Name |
|--------|-------------|
| 301 | Steve Smith |
| 375 | Mary Smith |

Una convenzione e notazione alternativa per i join

 Per "riconoscere" attributi con lo stesso nome gli premettiamo il nome della relazione

 Usiamo "assegnazioni" (viste) per ridenominare le relazioni (e gli attributi solo quando serve per l'unione) Trovare gli impiegati che guadagnano più del proprio capo, mostrando matricola, nome e stipendio dell'impiegato e del capo

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

```
Π<sub>Matr,Nome,Stip,MatrC,NomeC,StipC</sub>(
    σ<sub>Stipendio>StipC</sub>(
          \delta_{\text{MatrC},\text{NomeC},\text{StipC},\text{EtàC}} \leftarrow \text{Matr},\text{Nome},\text{Stip},\text{Età}}(\text{Impiegati})
                                      MatrC=Capo
               (Supervisione ⋈<sub>Impiegato=Matricola</sub> Impiegati)
                                   Capi := Imp
  Imp.Matr, Imp.Nome, Imp.Stip,Capi.Matr,Capi.Nome, Capi.Stip
   σ <sub>Imp.Stip>Capi.Stip</sub>(
        Capi ⋈<sub>Capi.Matr=Capo</sub> (Sup ⋈<sub>Imp=Imp.Matr</sub> Imp)
```