# Esercizi

**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

### Esercizi

- 1) Trovare matricola, nome, età e stipendio degli impiegati che guadagnano più di 40
- 2) Trovare matricola, nome ed età degli impiegati che guadagnano più di 40
- 3) Trovare i capi degli impiegati che guadagnano più di 40
- 4) Trovare nome e stipendio dei capi degli impiegati che guadagnano più di 40
- 5) Trovare gli impiegati che guadagnano più del proprio capo, mostrando matricola, nome e stipendio dell'impiegato e del capo
- 6) Trovare le matricole dei capi i cui impiegati guadagnano tutti più di 40

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

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

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

 $\pi_{ ext{Matricola, Nome, Età}}(\sigma_{ ext{Stipendio}>40}( ext{Impiegati}))$ 

3) Trovare i capi degli impiegati che guadagnano più di 40

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

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

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

5) Trovare gli impiegati che guadagnano più del proprio capo, mostrando matricola, nome e stipendio dell'impiegato e del capo

$$\pi_{\mathsf{Matr},\mathsf{Nome},\mathsf{Stip},\mathsf{MatrC},\mathsf{NomeC},\mathsf{StipC}}$$
 $(\sigma_{\mathsf{Stipendio}})$ 
 $(\sigma_{\mathsf{Stipend$ 

6) Trovare le matricole dei capi i cui impiegati guadagnano tutti più di 40

```
\pi_{\text{Capo}} (Supervisione) - \pi_{\text{Capo}} (Supervisione \pi_{\text{Capo}} (Supervision
```

# Algebra relazionale: Equivalenza di espressioni

• Due espressioni sono equivalenti se producono lo stesso risultato qualunque sia l'istanza attuale della base di dati

```
\pi_{\mathsf{Capo}} (Supervisione \bowtie_{\mathsf{Impiegato}=\mathsf{Matricola}} (\sigma_{\mathsf{Stipendio}>40} (Impiegati))) \equiv
\pi_{\mathsf{Capo}} (Supervisione \bowtie_{\mathsf{Impiegato}=\mathsf{Matricola}} (\pi_{\mathsf{Matricola}} (\sigma_{\mathsf{Stipendio}>40} (Impiegati))))
```

# Esecuzione e ottimizzazione delle interrogazioni

SELECT COGNOME, NOME

FROM IMPIEGATO

WHERE STIPENDIO > ( SELECT MAX(STIPENDIO)

FROM IMPIEGATO

WHERE DIP=5);



#### **BLOCCO ESTERNO**

SELECT COGNOME, NOME FROM IMPIEGATO WHERE STIPENDIO > C

#### **BLOCCO INTERNO**

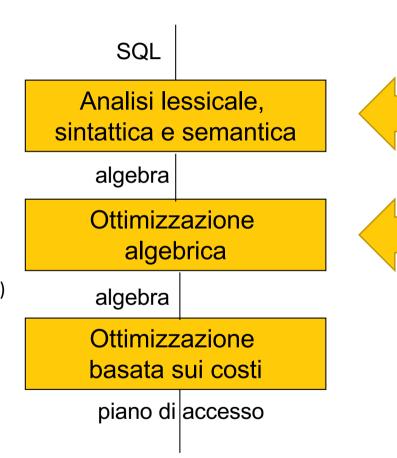
C= SELECT MAX(STIPENDIO)
FROM IMPIEGATO
WHERE DIP=5

### **BLOCCO ESTERNO**

 $\pi_{\mathsf{COGNOME, NOME}}(\sigma_{\mathsf{STIPENDIO}=C}(\mathsf{IMPIEGATO}))$ 

### **BLOCCO INTERNO**

 $C = F_{MAX STIPENDIO}(\sigma_{DIP=5} (IMPIEGATO))$ 

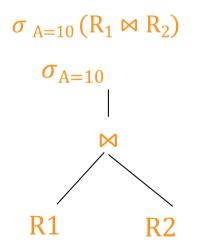


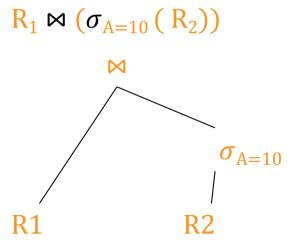
# Ottimizzazione algebrica

- L'ottimizzazione algebrica si basa sulla nozione di equivalenza:
  - iL DBMS cerca di eseguire espressioni equivalenti a quelle date, ma meno «costose»!
- Il termine ottimizzazione è improprio perché il processo utilizza euristiche
  - Vedremo alcune euristiche comunemente adottate per ottimizzare l'espressione algebrica
- Prima introduciamo una modellazione ad albero delle espressioni algebriche

# Albero di interrogazioni (query tree)

- Struttura ad albero per rappresentare un'espressione algebrica:
  - Nodi foglia sono le relazioni di input
  - Nodi interni rappresentano le operazioni dell'algebra relazionale
- L'albero rappresenta la sequenza di operazioni relazionali da eseguire partendo dai nodi foglia





# Albero di interrogazioni (query tree)

- Struttura ad albero per rappresentare un'espressione algebrica:
  - Nodi foglia sono le relazioni di input
  - Nodi interni rappresentano le operazioni dell'algebra relazionale
- L'albero rappresenta la sequenza di operazioni relazionali da eseguire partendo dai nodi foglia

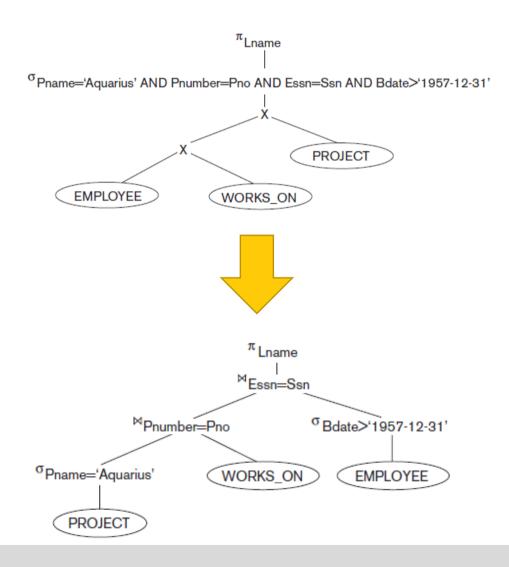
# **SELECT** E.Lname FROM EMPLOYEE E, WORKS ON W, PROJECT P WHERE P.Pname='Aquarius' AND P.Pnumber=W.Pno AND E.Essn=W.ssn AND E.Bdate>'1957-12-31' $^{\pi}$ Lname OPname='Aquarius' AND Pnumber=Pno AND Essn=Ssn AND Edate>'1957-12-31 **PROJECT EMPLOYEE**

WORKS ON

- Per ogni operazione, il DBMS offre più algoritmi che la implementano (si vedranno successivamente!)
- Ogni operazione produce file temporanei che possono essere anche molto grandi!

# Ottimizzazione algebrica

• Dato un albero di interrogazione l'ottimizzatore ha il compito di trasformarlo in un albero finale che sia più efficiente da eseguire



# Ottimizzazione algebrica

 Vedremo alcune euristiche comunemente adottate per ottimizzare l'espressione algebrica

Regole di trasformazione per espressioni algebriche

1) Un operatore di selezione con condizioni in congiunzione può essere spezzato in una sequenza di singole operazioni di  $\sigma$ 

$$\sigma_{\theta 1 \wedge \theta 2} (E) \equiv \sigma_{\theta 1} (\sigma_{\theta 2} (E))$$

2) L'operatore di selezione è commutativo

$$\sigma_{\theta_1}(\sigma_{\theta_2}(\mathsf{E})) \equiv \sigma_{\theta_2}(\sigma_{\theta_1}(\mathsf{E}))$$

3) In una sequenza di proiezioni, solo l'ultimo operatore è significativo

$$\Pi_{+1}(\Pi_{+2}(...(\Pi_{+n}(E))...)) \equiv \Pi_{+1}(E)$$

4)  $\Pi_{\mathsf{L}}(\sigma_{\theta}(\mathsf{E}))$ ,  $\mathsf{L} \subseteq \mathsf{U}_{\mathsf{E}}$ 

se la condizione di  $\theta$  è applicata solo sugli attributi L, è possibile commutare  $\sigma_{\theta}$  con  $\Pi$ 

$$\Pi_{\perp}(\sigma_{\theta}(E)) \equiv \sigma_{\theta}(\Pi_{\perp}(E))$$

5) Theta (natural) join è commutativo:

$$E1 \bowtie_{\theta} E2 \equiv E2 \bowtie_{\theta} E1$$

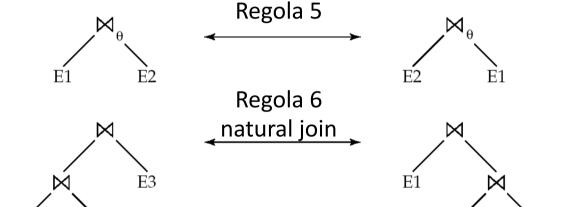


$$(E1 \bowtie E2) \bowtie E3 \equiv E1 \bowtie (E2 \bowtie E3)$$

6.a Anche il Theta joins può essere associativo nel seguente modo

(E1 
$$\bowtie_{\theta 1}$$
 E2)  $\bowtie_{\theta 2 \wedge \theta 3}$  E3  $\equiv$  E1  $\bowtie_{\theta 1 \wedge \theta 3}$  (E2  $\bowtie_{\theta 2}$  E3)

Se  $\theta$ 2 è solo su attributi di E2 e E3 (e non E1)



- 7)  $\sigma_{\theta_0}(E_1 \bowtie_{\theta} E_2)$
- L'operatore di selezione può precedere/commutare un theta join/natural join nei seguenti casi
  - (a) quando  $\theta_0$  è defiinito solo sugli attributi di una delle due relazioni del theta/natural join

$$\sigma_{\theta_0}(E_1 \bowtie_{\theta} E_2) \equiv (\sigma_{\theta_0}(E_1)) \bowtie_{\theta} E_2$$

(b) quando la condizione è in congiunzione  $\theta_0$ =  $\theta_1 \wedge \theta_2$ , e  $\theta_1$  è definito sugli attributi di  $E_1$  e  $\theta_2$  su attributi di  $E_2$ 

$$\sigma_{\theta_1 \wedge \theta_2}(\mathsf{E}_1 \bowtie_{\theta} \mathsf{E}_2) \equiv (\sigma_{\theta_1}(\mathsf{E}_1)) \bowtie_{\theta} (\sigma_{\theta_2}(\mathsf{E}_2))$$

- -L'operatore di selezione può essere combinato con il prodotto cartesiano e theta join
  - $\sigma_{\theta}$  (E1 × E2)  $\equiv$  E1  $\bowtie_{\theta}$  E2
  - $\sigma_{\theta 0}(E1 \bowtie_{\theta 1} E2) \equiv E1 \bowtie_{\theta 0 \wedge \theta 1} E2$

8) 
$$\prod_{L_1 \cup L_2} (E_1 \bowtie_{\theta} E_2)$$
 con L1  $\subseteq$  U<sub>E1</sub> e L2  $\subseteq$  U<sub>E2</sub>

l'operatore di proiezione può precedere un theta join come segue:

- (a) se  $\theta$  si applica solo ad attributi in  $L_1 \cup L_2$ :  $\prod_{L_1 \cup L_2} (E_1 \bowtie_{\theta} E_2) \equiv \prod_{L_1} (E_1) \bowtie_{\theta} \prod_{L_2} (E_2)$
- (b) Più in generale,
  - sia  $L_3$  l'insieme di attributi  $E_1$  coinvolti nella condizione di join  $\theta$ , ma non in  $L_1 \cup L_2$ ,
  - sia  $L_4$  l'insieme di attributi  $E_2$  coinvolti nella condizione di join  $\theta$ , ma non in  $L_1 \cup L_2$ ,

$$\prod_{L_1 \cup L_2} (E_1 \bowtie_{\theta} E_2) \equiv \prod_{L_1 \cup L_2} (\prod_{L_1 \cup L_3} (E_1) \bowtie_{\theta} \prod_{L_2 \cup L_4} (E_2))$$

9. L'operatore unione e intersezione sono commutativi

$$E_1 \cup E_2 \equiv E_2 \cup E_1$$
  
$$E_1 \cap E_2 \equiv E_2 \cap E_1$$

10. L'operatore unione e intersezione sono associativi

$$(E_1 \cup E_2) \cup E_3 \equiv E_1 \cup (E_2 \cup E_3)$$
  
$$(E_1 \cap E_2) \cap E_3 \equiv E_1 \cap (E_2 \cap E_3)$$

11. La selezione può precedere  $\cup$ ,  $\cap$  and -

a. 
$$\sigma_{\theta}(E_1 \cup E_2) \equiv \sigma_{\theta}(E_1) \cup \sigma_{\theta}(E_2)$$

b. 
$$\sigma_{\theta}(E_1 \cap E_2) \equiv \sigma_{\theta}(E_1) \cap \sigma_{\theta}(E_2)$$

c. 
$$\sigma_{\theta} (E_1 - E_2) \equiv \sigma_{\theta} (E_1) - \sigma_{\theta} (E_2)$$

12. L'operatore di proiezione può precedere l'unione

$$\Pi_{\mathsf{L}}(E_1 \cup E_2) \equiv (\Pi_{\mathsf{L}}(E_1)) \cup (\Pi_{\mathsf{L}}(E_2))$$

# Ottimizzazione algebrica

- Dato un albero di interrogazione l'ottimizzatore ha il compito di trasformarlo in un albero finale che sia più efficiente da eseguire
- Utilizzando le trasformazioni appena introdotte, l'algoritmo di ottimizzazione algebrica esegue, a grandi linee, i seguenti passi:
  - 1. Scompone ogni operatore  $\sigma$  con condizione in congiunzione in una sequenza  $\sigma_{1...}$   $\sigma_{n}$
  - 2. Sfruttando la proprietà commutativa del  $\sigma$ , sposta ogni operatore  $\sigma_j$  quanto più possibile verso il basso dell'albero di interrogazione
  - 3. Sfruttando la proprietà commutativa del  $\Pi$ , sposta ogni operatore  $\Pi_j$  quanto più possibile verso il basso dell'albero di interrogazione, mantenendo solo gli attributi necessari per eseguire le operazioni successivi (eventualmente anche scomponendo un operatore  $\Pi$  in più operatori  $\Pi$ )
  - 4. Sfruttando la proprietà commutative e associative riposiziona i nodi in modo che le operazioni  $\sigma_{\theta}$  più selettive siano posizionate per essere eseguite per prima di altri operatori  $(\sigma, \Pi, X, \bowtie_{\theta})$
  - 5. Combina i prodotti cartesiani e le selezioni per formare join

# Ottimizzazione algebrica: esercizio

Quali regole posso applicare?

