### SOTTO-INTERROGAZIONI CORRELATE

- Negli esempi visti ogni sotto-interrogazione
  - viene eseguita una volta
  - il risultato è usato per selezionare tutte le tuple
- Vogliamo un meccanismo per definire sottointerrogazioni che dipendono dalla specifica tupla candidata
- Esempio: si vogliono determinare titolo, regista ed anno dei film la cui valutazione è superiore alla media delle valutazioni dei film dello stesso regista
  - vogliamo confrontare la valutazione di ciascun film con la media delle valutazioni dei soli film dello stesso regista

### SOTTO-INTERROGAZIONI CORRELATE

• Serve un'interrogazione esterna che selezioni i film in base ad un predicato sulla valutazione:

SELECT titolo, regista, anno FROM Film

WHERE valutaz > (media delle valutazioni dei film

del regista del film candidato);

• La sotto-interrogazione deve calcolare la media delle valutazioni dei film del regista di ogni tupla candidata

SELECT AVG(valutaz) FROM Film
WHERE regista = (valore di regista nella tupla candidata);

# SOTTO-INTERROGAZIONI CORRELATE STRATEGIA NAIVE E IRREALISTICA PER L'ESECUZIONE PER ILLUSTRARNE IL SIGNIFICATO

Quando l'interrogazione esterna valuta se una tupla candidata appartiene al risultato

- *chiama* la sotto-interrogazione sul regista **x** del film in esame
  - x gioca il ruolo di un parametro nella "chiamata"
- o la sotto-interrogazione calcola la media m delle valutazioni dei film di x
- o l'interrogazione esterna confrontare la valutazione del film in esame con m

### SOTTO-INTERROGAZIONI CORRELATE

- In questo tipo di interrogazioni ogni esecuzione della sotto-interrogazione è **correlata** al valore di uno o più attributi delle tuple candidate nella interrogazione principale da cui il nome
- o valgono le usuali regole di scope
  - nella subquery si può fare riferimento a quanto definito nella query esterna ma non viceversa
  - eventuali nomi uguali nella subquery *coprono* quelli della query esterna
- o in molti casi le relazioni nella subquery coincidono con un sottoinsieme di quelle nella query esterna
  - la relazione nella subquery copre quella della query esterna
  - per poter fare riferimento alle colonne delle tuple candidate nella subquery si fa uso degli alias di relazione che sono un meccanismo di renaming

### ALIAS DI RELAZIONE

- Analogo agli alias di colonna
- Si definisce nella clausola FROM facendo seguire il nome della relazione da
  - un identificatore, oppure
  - AS seguito da un identificatore
- Esempio:

```
SELECT titolo, regista, anno FROM Film X
WHERE valutaz > ( SELECT AVG(valutaz)
FROM Film
WHERE regista = X.regista);
```

- Utile anche per
  - abbreviare la scrittura di query
     SELECT X.a FROM
     LaMiaTabellaConNomeSignificativoQuindiLungo X
  - fare riferimento a due diverse tuple della stessa relazione
     SELECT DISTINCT X.regista FROM Film X, Film Y
     WHERE X.anno = Y.anno AND X.regista = Y.regista
     AND X.titolo <> Y.titolo;

## EXISTS E NOT EXISTS

- Le sotto-interrogazioni correlate sono spesso usate in combinazione con l'operatore EXISTS (eventualmente in forma negata NOT EXISTS)
- Data una interrogazione Q il predicato EXISTS(Q)
  - o restituisce il valore Booleano TRUE se sq restituisce almeno una tupla
  - o restituisce il valore Booleano FALSE altrimenti
  - o non restituisce mai il valore UNKNOWN
- Esempio: i registi di cui sono usciti (almeno) due film diversi lo stesso anno

```
SELECT DISTINCT regista FROM Film X WHERE EXISTS (SELECT * FROM Film
```

WHERE regista = X.regista

AND anno = X.anno

AND titolo <> X.titolo);

## Intersezione e differenza $\Leftrightarrow$ [NOT] EXISTS

• Intersezione e differenza si possono definire in SQL anche tramite [NOT] EXISTS

ma nop

• Esempio: determinare gli anni in cui sono usciti sia film di Tim Burton sia film di Quentin Tarantino

SELECT anno FROM Film WHERE regista = 'tim burton'

INTERSECT MINUS

SELECT anno FROM Film WHERE regista = 'quentin tarantino' diventa

SELECT DISTINCT anno FROM Film

WHERE regista = 'tim burton' AND

NOT EXISTS ( SELECT \* FROM Film F

WHERE regista = 'quentin tarantino'

AND anno = F.anno);

Altra soluzione usando IN?

SELECT DISTINCT anno FROM Film

WHERE regista = 'tim burton' AND

anno IN(SELECT anno FROM Film WHERE regista = 'quentin tarantino');

## Intersezione e differenza $\Leftrightarrow$ [NOT] EXISTS

```
In generale
SELECT C1,...,CK FROM R1 WHERE P1
INTERSECT
SELECT C1,...,CK FROM R2 WHERE P2
si può esprimere anche come
SELECT C1,...,CK FROM R1 WHERE P1 AND
EXISTS (SELECT * FROM R2
```

**WHERE P2** AND R1.C1=R2.C1 AND ...
AND R1.CK = R2.CK)

SELECT C1,...,CK FROM R1 WHERE P1 MINUS

SELECT C1,...,CK FROM R2 WHERE P2

si può esprimere anche come

SELECT C1,...,CK FROM R1 WHERE P1 AND

**NOT** EXISTS (SELECT \* FROM R2

**WHERE P2** AND R1.C1=R2.C1 AND...

AND R1.CK = R2.CK)

### DIVISIONE

- le sotto-interrogazioni correlate e l'operatore di NOT EXISTS permettono di esprimere l'operazione di divisione, per cui SQL non prevede un operatore apposito
- la specifica della divisione in SQL richiede di ragionare in base al concetto di controesempio, in base alla tautologia

$$\forall z(\exists y \ p(z,y)) \Leftrightarrow \neg \ \exists z(\neg \ \exists y \ p(z,y))$$

#### DIVISIONE

- esempio: determinare i codici dei clienti che hanno noleggiato tutti i film di Tim Burton
- viene "riformulata" come: determinare i codici dei clienti per cui non è possibile determinare un film di Tim Burton che il cliente non ha mai noleggiato

```
SELECT DISTINCT codCli FROM Noleggio X
WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Film F
WHERE regista = 'tim burton' AND
NOT EXISTS (SELECT *
FROM Noleggio NATURAL JOIN Video
WHERE codCli = X.codCli
AND titolo = F.titolo
AND regista = F.regista);
```

#### DIVISIONE

- o un modo alternativo di esprimere la divisione è mediante l'uso di funzioni di gruppo
- per determinare i clienti che hanno noleggiato tutti i film di Tim Burton confrontiamo il numero di film di Tim Burton con il numero dei film di Tim Burton noleggiati dal cliente