



# 關聯式代數特性

---



# 關聯式代數特性

- 例如：前面介紹的除法運算，可以利用等價轉換而成爲一連串的投影運算、乘積運算與差集運算，這種關聯式代數的轉換特性主要可以分成結合律 (Associativity Rule)、交換律 (Commutativity Rule) 與分配律 (Distributivity Rule)。



# 結合律(Associativity Rule)

下列的二元運算子具有結合律：(‘ $\equiv$ ’ 為等價轉換)。

1.  $(A \cup B) \cup C \equiv A \cup (B \cup C)$ , 假設 A、B 與 C 滿足「型態相容」條件。
2.  $(A \times B) \times C \equiv A \times (B \times C)$ 。
3.  $(A \cap B) \cap C \equiv A \cap (B \cap C)$ , 假設 A、B 與 C 滿足「型態相容」條件。
4.  $(A \bowtie_p B) \bowtie_q C \equiv A \bowtie_p (B \bowtie_q C)$ 。



# 交換律(Commutativity Rule)

以下的二元運算子具備交換律：

1.  $A \cup B \equiv B \cup A$ , 假設 A 與 B 滿足「型態相容」條件。

2.  $A \cap B \equiv B \cap A$ , 假設 A 與 B 滿足「型態相容」條件。

3.  $A \times B \equiv B \times A$

4.  $\sigma_{C1}(\sigma_{C2}(R)) \equiv \sigma_{C2}(\sigma_{C1}(R))$ , C1 與 C2 為條件。

例： $\sigma_{EMPNO=7566}(\sigma_{SAL>1200}(R)) \equiv \sigma_{SAL>1200}(\sigma_{EMPNO=7566}(R))$



## 交換律(cont.)

5.  $\pi_{C_1, C_2, \dots, C_m}(\sigma_P(R)) \equiv \sigma_P(\pi_{C_1, C_2, \dots, C_m}(R))$ , where  $P \in \{C_1, C_2, \dots, C_m\}$  ↵

例：  $\pi_{ENAME, DEPTNO}(\sigma_{DEPTNO=20}(EMP)) \equiv \sigma_{DEPTNO=20}(\pi_{ENAME, DEPTNO}(EMP))$  ↵

6.  $A \bowtie_p B \equiv B \bowtie_p A$  ↵

7.  $\sigma_P(A \cup B) \equiv \sigma_P(B) \cup \sigma_P(A)$ , 假設 A 與 B 滿足「型態相容」條件 ↵

例：  $\sigma_{SAL>2400}(ACCOUNT \cup RESEARCH)$  ↵

$\equiv (\sigma_{SAL>2400}(ACCOUNT)) \cup (\sigma_{SAL>2400}(RESEARCH))$  ↵



## 交換律(cont.)

- 8.  $\sigma_p(A \cap B) \equiv \sigma_p(B) \cap \sigma_p(A)$ , 假設 A 與 B 滿足「型態相容」條件。

例： $\sigma_{SAL > 2400}(\text{ACCOUNT} \cap \text{RESEARCH})$

$$\equiv (\sigma_{SAL > 2400}(\text{ACCOUNT})) \cap (\sigma_{SAL > 2400}(\text{RESEARCH}))$$

- 9.  $\pi_{C1}(A \cup B) \equiv \pi_{C1}(B) \cup \pi_{C1}(A)$ , 假設 A 與 B 滿足「型態相容」條件。

例： $\pi_{SAL > 2400}(\text{ACCOUNT} \cup \text{RESEARCH})$

$$\equiv (\pi_{SAL > 2400}(\text{RESEARCH})) \cup (\pi_{SAL > 2400}(\text{ACCOUNT}))$$



## 交換律(cont.)

但是值得注意差集運算並不具備交換律：↵

$$A-B \neq B-A \quad \leftarrow$$

10.  $\pi_{C_1}(A \cap B) \equiv \pi_{C_1}(B) \cap \pi_{C_1}(A)$ , 假設 A 與 B 滿足「型態相容」條件↵

例： $\pi_{SAL > 2400}(\text{ACCOUNT} \cap \text{RESEARCH}) \quad \leftarrow$

$$\equiv (\pi_{SAL > 2400}(\text{RESEARCH})) \cap (\pi_{SAL > 2400}(\text{ACCOUNT})) \quad \leftarrow$$

11.  $\pi_{A_1, A_2, \dots, A_m, B_1, B_2, \dots, B_n}(R_1 \times R_2) \equiv \pi_{A_1, A_2, \dots, A_m}(R_1) \times \pi_{B_1, B_2, \dots, B_n}(R_2)$ ,  $A_1, A_2, \dots, A_m$  為  $R_1$  的屬性,  $B_1, B_2, \dots, B_n$  為  $R_2$  的屬性。↵



# 分配律(Distributivity Rule)

1.  $\sigma_{C1 \text{ AND } C2}(R) \equiv \sigma_{C1}(R) \cap \sigma_{C2}(R) \equiv \sigma_{C1}(\sigma_{C2}(R))_{\mu}$

例： $\sigma_{EMPNO=7566 \text{ AND } SAL>1200}(EMP) \equiv \sigma_{EMPNO=7566}(\sigma_{SAL>1200}(EMP))_{\mu}$

2.  $\sigma_{C1 \text{ OR } C2}(R) \equiv \sigma_{C1}(R) \cup \sigma_{C2}(R)_{\mu}$

例： $\sigma_{EMPNO=7566 \text{ OR } SAL>1200}(EMP)_{\mu}$

$$= (\sigma_{EMPNO=7566}(EMP)) \cup (\sigma_{SAL>1200}(EMP))_{\mu}$$





## 分配律(cont.)

---

3.  $\sigma_{\text{NOT}(C)}(R) \equiv R - \sigma_C(R)$

4.  $(A \cup B) \bowtie_P (C \cup D) \equiv (A \bowtie_P C) \cup (A \bowtie_P D) \cup (B \bowtie_P C) \cup (B \bowtie_P D)$

5. 假設 R1 的屬性有 (X, Y) 而 R2 的屬性有 (Y, Z) 則

$$\sigma_{X \theta C1 \text{ AND } Z \theta C2}(R1 \bowtie_q R2) \equiv (\sigma_{X \theta C1}(R1)) \bowtie_q (\sigma_{Z \theta C2}(R2))$$

6.  $\sigma_p(A \cdot B) \equiv \sigma_p(A) \cdot \sigma_p(B)$ , 假設 A 與 B 滿足「型態相容」條件



# 關聯式代數的最佳化

- 通常最佳化查詢的原則是將二元運算，例如：關聯運算、除法運算等，延遲到越後面做越好，儘量讓選擇運算或投影運算先過濾掉不需要的值組，以便執行二元運算。



## 關聯式代數的最佳化(cont.)

- (1)  $\sigma_{C1 \text{ and } C2}(R) \equiv \sigma_{C1}(\sigma_{C2}(R))$  ↵

說明

先利用能過濾較多值組的條件C2 對 R 做篩選( $\sigma_{C2}(R)$ )，去掉不合乎條件 C2 的大部份值組，因而得到較少資料量的  $R_1$ ，使得再做  $\sigma_{C1}(R_1)$  時，需要篩選的資料量變少了，因而會有較好的效能。↵



## 關聯式代數的最佳化(cont.)

• (2)  $\sigma_P(\pi_{C_1, C_2, \dots, C_m}(R)) \equiv \pi_{C_1, C_2, \dots, C_m}(\sigma_P(R))$  +

說明

利用上面的等價轉換使得  $\sigma_P(R)$  先做篩選，去掉不合乎條件  $P$  的值組，如此可以得到較少資料量的中間結果，這樣對後面的查詢操作會有較好的效能。 +



## 關聯式代數的最佳化(cont.)

(3)  $\sigma_{X\theta C1 \text{ AND } Z\theta C2}(R1 \bowtie_q R2) \equiv (\sigma_{X\theta C1}(R1)) \bowtie_q (\sigma_{Z\theta C2}(R2))$ , 假設 R1 的屬性有 (X, Y) 而 R2 的屬性有 (Y, Z)。



利用上面的等價轉換對 R1 與 R2 先做篩選，去掉不合乎條件的值組，如此可以個別得到較少資料量的中間結果，這樣再做關聯會有較好的效能。



## 關聯式代數的最佳化(cont.)

- (4)  $\sigma_p(A-B) \equiv \sigma_p(A) \cdot \sigma_p(B)$ , 假設 A 與 B 滿足「型態相容」條件。



利用上面的等價轉換對 A 與 B 先做篩選，去掉不合乎條件的值組，如此可以個別得到較少資料量的中間結果，這樣再做差集會有較好的效能。

## 關聯式代數的最佳化(cont.)

- (5)  $\sigma_p(A \cup B) \equiv \sigma_p(B) \cup \sigma_p(A)$ , 假設 A 與 B 滿足「型態相容」條件。



利用上面的等價轉換對 A 與 B 先做篩選，去掉不合乎條件的值組，如此可以個別得到較少資料量的中間結果，這樣再做聯集會有較好的效能。

- (6)  $\sigma_{C1}(R) \cup \sigma_{C2}(R) \equiv \sigma_{C1 \text{ OR } C2}(R)$



如果能使用 OR 達成查詢，就儘量不要用 UNION。



# 增進效能的方法

---

1. 避免在查詢中使用函數，特別是包含索引列，因為函數的存在將會關閉索引。
2. 重覆看看在 **WHERE** 子句中的每一列以決定是否適當的用了索引，如果一個小型的表格或者 **SELECT** 指令接收到大量的資料時，這時使用索引並不是一個明智的做法，而且你甚至應該停止索引或把它們結束掉。





## 增進效能的方法(cont.)

3. 設法避免在 **LIKE** 函數時使用萬用字元 **%** 符號或是任一字元 **\_**，例如：**ENAME LIKE 'M%'**。因為 **LIKE** 函數會造成完全的表格掃描。儘量用較小且較明確的範圍做查詢，例如：**ENAME BETWEEN 'Mad' AND 'Max'**。再者別在索引列中使用計算式，因為這將會關閉掉索引的使用。



## 增進效能的方法(cont.)

4. 不要使用非必須的子查詢。
5. 不要對非必要的欄位發出要求。例如：使用“\*”符號以選擇所有的欄位，這通常不是好的做法。
6. 不要對你用不到的列發出要求，所以請謹慎使用 **WHERE** 子句做篩選。同樣的，只有在你必須要做群組總結時，才使用 **ORACLE** 群組函數中提供的功能，例如：**AVG** 或是 **MAX**。



## 增進效能的方法(cont.)

7. 善用狄摩根定律(DeMorgan's Law)，例如：  
NOT (SAL > 1200 AND JOB = 'SALESMAN')  
可以轉換成 (SAL <= 1200 AND JOB <>  
'SALESMAN')。
8. 把條件中“...> ALL(...)”改成“...>  
MAX(...)", 例如：SAL > ALL (SELECT SAL  
FROM ...) 可改成 SAL > MAX (SELECT SAL  
FROM ...)。



## 增進效能的方法(cont.)

---

9. 建議可以選擇利用 ”IN 子查詢” 來代替 “exists 子查詢”。
10. 建議可以將 “IN 條件範圍”轉成多個利用 OR 的個別條件，例如：” DEPTNO IN (10, 20, 30)” 可改成 “DEPTNO = 10 OR DEPTNO = 20 OR DEPTNO = 30”。



# 關聯式代數運算後的主鍵

1.  $\pi_{X_1, X_2, X_3, \dots, X_n}(R)$ ：若投影運算後的結果有包含原  $R$  中的主鍵  $X_i$  則  $\pi_{X_1, X_2, X_3, \dots, X_n}(R)$  的主鍵仍為  $X_i$ 。否則，主鍵由投影出的屬性  $(X_1, X_2, X_3, \dots, X_n)$  中選出。↵
2.  $\sigma_p(R)$ ：主鍵仍為原  $R$  中的主鍵，我們以  $PK_R$  表示。↵
3.  $A \times B$ ：假設  $PK_A$  為  $A$  的主鍵， $PK_B$  為  $B$  的主鍵，則  $A \times B$  的主鍵為  $(PK_A, PK_B)$  組成。↵



## 關聯式代數運算後的主鍵(cont.)

4.  $A \cap B$ ：因為  $A$  與  $B$  為「型態相容」，所以  $PK_A$  與  $PK_B$  相同，因此主鍵為  $PK_A$  或  $PK_B$ 。↕
5.  $A \cup B$ ：主鍵為  $PK_A$  或  $PK_B$  ( $PK_A$  與  $PK_B$  相同)。↕
6.  $A - B$ ：主鍵為原關聯表  $A$  的主鍵  $PK_A$ 。↕



## 聯式代數運算後的主鍵(cont.)

7.  $A \bowtie_p B$ ：假設  $PK_A$  為  $A$  的主鍵， $PK_B$  為  $B$  的主鍵，則  $A \bowtie_p B$  的主鍵為  $(PK_A, PK_B)$  所組成。+

8.  $A \div B$ ：主鍵為所有的屬性所構成。+