

<<會計資訊系統課程講義>>

關聯式資料庫與個體關係圖 (RDB & ERD)

周國華

屏東商業技術學院會計系

2007 Autumn

RDBMS

- RDBMS：關聯式資料庫管理系統。
- RDB model係由E. F. Codd在1970年建立。資料儲存在二維表格中，每個表格有一欄為主索引(pk)，二份表格藉由foreign key建立關聯。
 - RDBMS使用SQL語言建立、修改、移除資料庫物件及新增、刪除、修改資料。
 - 表格之間的關聯性不由儲存表格的實體位置來代表。
- Oracle DB是第一個商用RDBMS。

SQL

- SQL : Structured Query Language
 - Data Definition Language (DDL) : 用來建立及修改資料庫物件，包含create, alter, drop, rename, truncate等敘述。
 - Data Manipulation Language (DML) : 用來修改資料庫表格中的資料，包含insert, update, delete, commit, rollback, savepoint, select等敘述。
 - Data Control Language (DCL) : 用來配置安全性，以執行資料庫工作和操作資料庫物件，包含commit, rollback, grant, revoke等敘述。

SQL範例

- 建立表格

```
CREATE TABLE 會計資訊系統成績單 (  
    學號          INT,  
    姓名          VARCHAR (10),  
    學期成績      INT,  
    PRIMARY KEY (學號)  
);
```

- 插入資料

```
INSERT INTO 會計資訊系統成績單 (學號,  
    姓名, 學期成績) VALUES (92404060,  
    李小敏, 84);
```

- 查詢

```
SELECT 學號, 姓名  
FROM 會計資訊系統成績單  
WHERE 學期成績 >= 60 ;
```

- 確認及撤銷

```
INSERT INTO 會計資訊系統成績單 (學號,  
    姓名, 學期成績) VALUES (92404060,  
    李小敏, 84);  
COMMIT;  
INSERT INTO 會計資訊系統成績單 (學號,  
    姓名, 學期成績) VALUES (92404065,  
    王美麗, 83);  
ROLLBACK;
```

MS Access vs. Free DBMS

- **MS Access**：MS Office軟體內的套件之一，主要提供單機版的關聯式資料庫功能。
- 以下為可免費取得之伺服器版關聯式資料庫軟體：
 - Oracle DB XE 10g Release 2 (*收費版已至11g)
 - IBM DB2 9 Express-C
 - MS SQL Server 2005 Express
 - MySQL Community Server (* MySQL是LAMP的成員之一：Linux, Apache, MySQL, PHP/Perl/Python)

ORDBMS

- **ORDBMS**：物件關聯式資料庫管理系統。
- 特性：
 - 支援使用者定義資料類型。
 - 支援多媒體和其他大型物件，可在單一資料欄中儲存影音、圖片、大量文字。
 - 與RDBMS概念完全相容。
- Oracle DB自Oracle 8開始融入ORDBMS概念，Oracle 10g已成為標準ORDMBS。

XML DB

- 一般而言，**RDB**處理XML文件可分成三種模式：
 - **Textual fidelity**: 將XML文件內容以純文字型態儲存在RDB的欄位內。
 - **Relational fidelity (shredding + XML publishing)**: 將XML文件的內容及格式儲存在RDB的欄位內。
 - **XML fidelity**: 將XML文件按照schema結構以樹狀方式儲存。此模式稱為Native XML。
- 目前，主要的**DBMS**軟體都已在RDB中提供處理XML文件的機制，可透過一般**SQL**語法查詢XML文件；某些高階產品(例如**Oracle DB 10g r2**)更進一步提供符合**XQuery**標準的資料庫查詢功能。

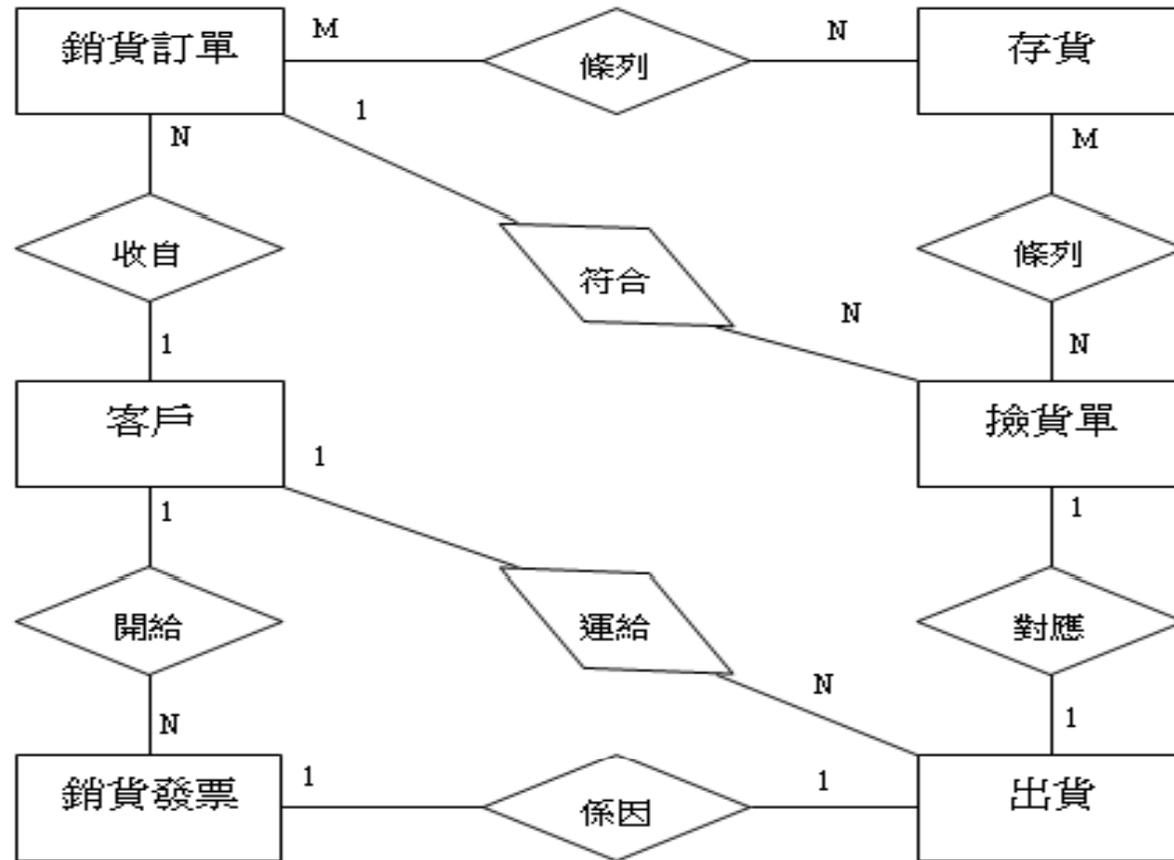
Data Modeling

- **Data Modeling:** 資料塑模，係指依據任何一種資料模式理論來建立資料模式(data model)的過程。
- **Data model：** 資料模式，又稱為綱要(schema)，可分成三種
 - **概念資料模式(conceptual data model)：** 以簡化的模型描述組織的運作內涵，例如，以ERD的個體(E)來代表欲蒐集資料的對象，並在兩兩個體之間建立關係(R)，以描述個體之間的互動。
 - **邏輯資料模式(logical data model)：** 以詳細的書面表格將概念模式中的個體結構呈現出來，並藉由表格內的主索引及外來鍵呈現表格之間的關係。
 - **實體資料模式(physical data model)：** 在特定RDBMS軟體中實作出邏輯資料模式之內涵。

ERD

- ERD：個體關係圖(entity-relationship diagram)。
- ER model是由Peter Chen在1976年發表，是一種概念資料模式(conceptual data model)。根據ER model所建立的概念圖形稱為ERD。
- ERD內通常包含四種元素：
 - 個體(entity, 即E)：代表欲蒐集資料的對象，以矩形表示。
 - 關係(relationship, 即R)：在兩兩個體之間建立合乎邏輯的關係，以菱形表示。在簡化的ERD中，通常會將關係圖形省略。
 - 屬性(attributes)：個體或關係內的資料項目，以圓矩形表示。當描述稍微複雜的系統時，ERD內通常會省略此元素。
 - 基數性(cardinality)：1對1, 1對N, M對N。

ERD範例：銷貨



基數性：1對1

- 兩個個體之間若具有特定關係，可用基數性表示其關係之內涵。
- **1對1關係**：表示兩個個體都僅能以一個實例(instance)參與此關係。
- 例如：在前述**ERD**範例之「銷貨發票」與「出貨」之間的基數性關係為**1對1**，意涵「一張銷貨發票只能包含一次出貨的內容，一次出貨僅能包含一張銷貨發票的內容」。

基數性：1對多

- 1對多關係(1:N)：1方的一個實例，可以面對多方的多個實例；多方的一個實例，只能面對1方的一個實例。
- 例如：在前述ERD範例之「客戶」與「銷貨訂單」之間的基數性關係為 1對多，意涵「一位客戶可發出多次(張)銷貨訂單，一張銷貨訂單只能來自一位客戶」。

基數性：多對多

- 多對多關係：一邊多方的一個實例，可以面對另一邊多方的多個實例；反之亦然。
- 例如：在前述**ERD**範例之「銷貨訂單」與「存貨」之間的關係為多對多，意涵「一張銷貨訂單內可包含多種存貨，一種存貨可出現在多張銷貨訂單內」。

基數性的相對性

- 兩個個體之間的基數性，並非絕對的。其內涵受到企業政策之左右。
- 例如：「公務車」與「業務員」之間
 - 1對1：表示「一部公務車只能讓一位業務員使用，一位業務員只能使用一部公務車」。
 - 1對多：表示「一部公務車可讓多位業務員使用，每位業務員只能使用一部公務車」。
 - 多對1：表示「一部公務車只能讓一位業務員使用，一位業務員可使用多部公務車」。
 - 多對多：表示「一部公務車可讓多位業務員使用，一位業務員可使用多部公務車」。

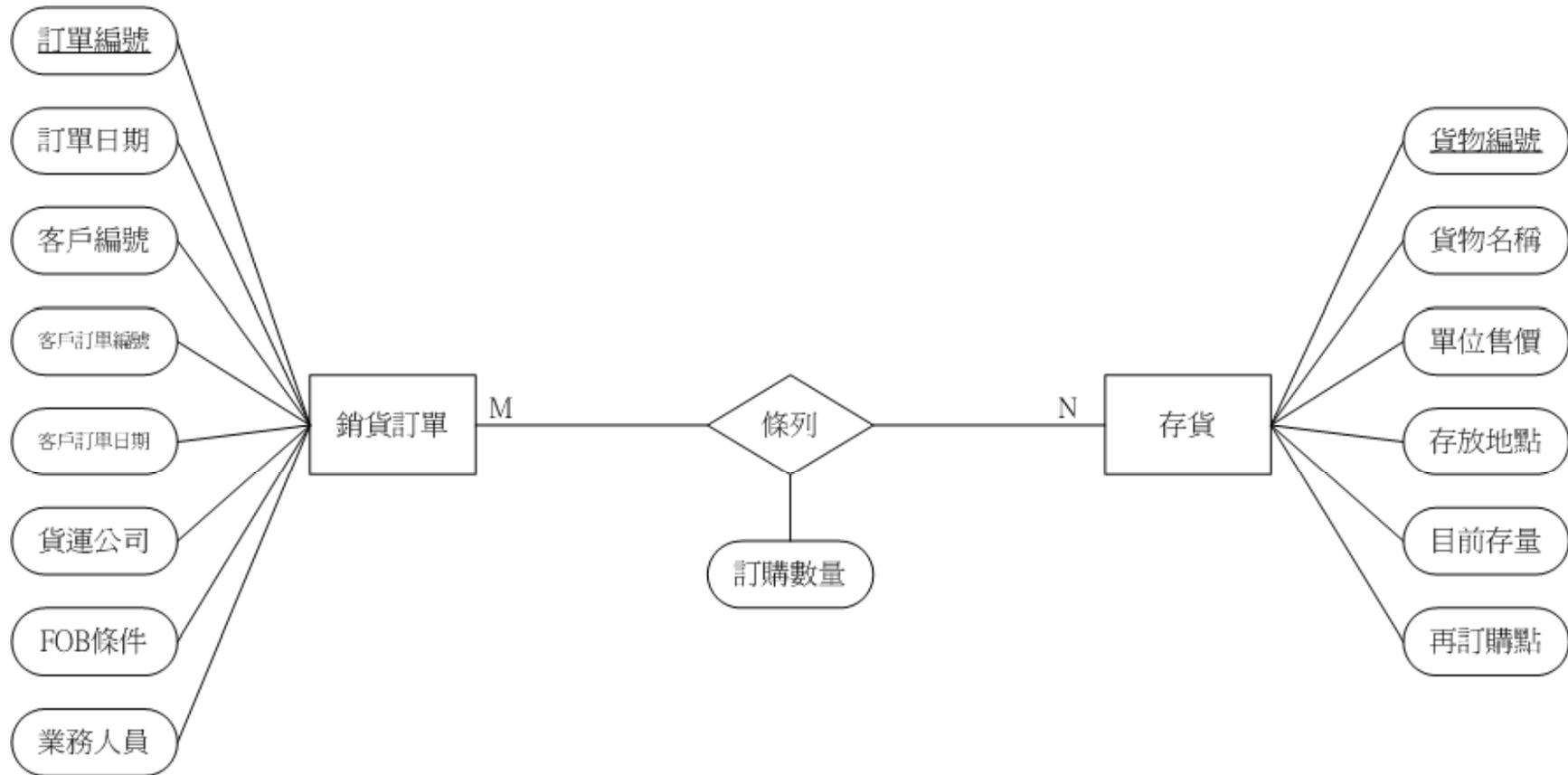
最小基數性

- 最小基數性(minimum cardinality)又稱為參與限制(participating constraint)，用以指明個體在特定關係中的最低參與程度。
- 例如，「員工」與「已完成工作」之間
 - (1, 1)對(0, N)，表示一名員工可能沒完成任何工作(新進員工)，也可能已完成許多工作；一份工作僅能由一位員工完成(無法自動完成、也不能由超過一位員工合作完成)。

屬性

- 屬性是個體或關係內的資料項目。在將個體或關係轉成資料表後，屬性就是資料表內的各個欄位。
 - 只有多對多之間的關係才有屬性，這些屬性將成為關係資料表(通常是將兩個多方的主索引納入，成為複合主索引)的一部份。
- 每個個體都有多個屬性，有些屬性的值可決定其他數個屬性的值，此種屬性稱為決定性屬性(**determinant**)。資料表經過正規化(**normalization**)後，剩下的決定性屬性稱為候選鍵(**candidate key**)，此屬性的值具有不重複性、且可決定所有其他屬性的值。候選鍵若不只一個，**DBA**須挑選一個做為主鍵(**primary key**,或稱主索引)。
 - 例如，「員工編號」及「身分證字號」都是「員工」資料表的候選鍵，可任選一個做為主索引。在**ERD**中主鍵名稱應加上底線。

屬性標示範例：訂單&存貨



將ERD轉換成邏輯模式

- ERD描繪完成後，可按以下步驟轉成邏輯模式：
 1. 為每個個體編製一張資料表(稱為relation或table)，ERD內之屬性即為資料表內的各個欄位，且每張資料表內須包含一個主索引欄位。
 2. 在1對多關係中，在多方資料表內包含1方的主索引，此欄位稱為外來鍵(foreign key)。表格間的關聯即藉此建立。
 3. 在多對多關係中，另外增加一個關係資料表，將兩個個體的主索引納入此資料表，成為複合主索引(composite PK)。亦即，將原本的一組多對多關係，轉成兩組1對多關係(關係資料表為多方)。
 4. 在1對1關係中，把未來最有可能轉成多方的個體暫時當成多方，然後按照1對多關係處理。
- 若將前述ERD範例轉成邏輯模式，需包含8張資料表，其中兩張為關係資料表。

外來鍵 & 參考完整性

- 多方資料表內任一筆資料列的外來鍵值，可連結至一方資料表內的特定資料列。為確保此外來鍵值所指向的資料列確實存在、未被刪除，可在**DBMS**內設定外來鍵的參考完整性(**referential integrity**)。一經設定後，一方的特定資料列的主索引值只要被多方特定資料列的外來鍵引用，該一方特定資料列即無法被刪除(除非修改多方的外來鍵值)。
- 有時，多方特定資料列的外來鍵的確無法在一方找到對應的主索引值，此外來鍵可設定為空值(**null**)。
 - 例如，在前述**ERD**範例之「銷貨發票」與「客戶」之間的關係為多對**1**，因此，銷貨發票資料表內會有一欄位為客戶編號(客戶資料表之主索引)。在現銷的情境下，許多客戶並不願留下任何記錄，故此類交易之銷貨發票內客戶欄會留白。

邏輯資料模式範例

- 將前述ERD範例轉成邏輯資料模式如下(共八張表格)：

客戶													
客戶編號	客戶名稱	地址	城市	國家	郵遞區號	收貨人	送貨地址	送貨城市	送貨國家	送貨郵區	信用額度	最後修正	信用條件
A001	上華公司	民和路54號	高雄	中華民國	800	相同	相同	相同	相同	相同	5,000,000.00	20071012	2/10,n/30
A002	永康公司	健康路185號	屏東	中華民國	900	大方公司	馬甲路8號	上海	中國	n/a	850,000.00	20070630	n/60

銷貨訂單							
訂單編號	訂單日期	客戶編號	客戶訂單編號	客戶訂單日期	貨運公司	FOB條件	業務人員
B001	20071013	A001	C00123	20070930	新竹貨運	起運點	李麗華
B002	20071014	A002	H34892	20071001	DHL	目的地	范小文

銷貨訂單 係列 存貨		
銷貨訂單編號	貨物編號	訂購數量
B001	D001	150
B001	D003	80
B002	D004	90

揀貨單			
揀貨單編號	揀貨日期	揀貨員	銷貨訂單編號
C001	20071015	張五哥	B001
C002	20071017	王唯一	B002

揀貨單 係列 存貨		
揀貨單編號	貨物編號	揀貨磅數
C001	D001	150
C001	D003	80
C002	D004	90

存貨					
貨物編號	貨物名稱	單位售價(磅)	存放地點	目前存量(磅)	再訂購點
D001	摩卡咖啡豆	500.00	倉一	1000	500
D002	爪哇咖啡豆	560.00	倉一	1500	600
D003	曼特寧咖啡豆	650.00	倉二	2300	800
D004	藍山咖啡豆	890.00	倉二	800	400

出貨				
出貨編號	出貨日期	出貨人員	揀貨單編號	客戶編號
E001	20071018	陳錦芳	C001	A001
E002	20071020	伍瑞子	C002	A002

銷貨發票				
發票編號	出貨編號	發票日期	發票金額	客戶編號
F001	E001	20071018	127,000.00	A001
F002	E002	20071021	80,100.00	A002

實體資料模式：Access

- 將前述邏輯資料模式實作在Access資料庫所產生之資料庫關聯圖如下：

