資料庫系統 期中考(1~8章) A 卷重點整理

一、解釋名詞

- 1. DBMS:資料庫管理系統,是一套讓使用者能夠新增、更新、管理取用及分析資料庫內容的工具、機能,以及介面的組合。
- data independence: 資料獨立性。當存取方式的改變時,或者是資料庫儲存結構改變時,都不會去影響到原有的應用程式。
- 3. foreign key:外部鍵,它是資料表中的其中一個欄位,其屬性必須與同一個表格或另一個表格的 主鍵之屬性的 domain 一樣,進而建立表格間的關聯性。
- 4. primary key: 主鍵,從多個候選鍵中選出,是用來辨識紀錄的欄位。它具有唯一性,且不許重複
- 5. candidate key:候選鍵,在每一個關聯表至少擁有一個候選鍵,不只要滿足唯一性,還需要滿足最小性。
- 6. product-compatibility:兩個關聯表 R1、R2 的表頭名稱不相交。
- 7. union-compatibility: 兩個關聯表 $R1 \times R2$ 的屬性及必須具備相同的維度(Degree),且 $R1 \times R2$ 的相對屬性都必須定義於相同的 Domain 上
- 8. closure:封閉性,關聯表經過關聯式代數的運算子運算之後,其結果仍然還是一個關聯表。
- 9. relational algebra:關聯式代數,是一種較低階的、程序性的、規範性之抽象的查詢語言,它是來描述如何產生查詢結果的步驟。
- 10. relationally complete:關聯完整性,若有一查詢語言具備與 relational algebra 或者是 relational calculus 相同的能力時,則稱此語言具"關聯完整性"。
- 11. domain (of attribute): The set of scalar value with the same type.
- 12. view (from relations):它定義於其他基底關聯表之上的虛擬資料表,它的目的是為了限制使用者去存取、讀取某些欄位及其資料。
- 13. snapshots (from relations):這是具名的導出關聯表,在同一個時間點的關聯表內容,不過它有真正的儲存資料,屬於一種唯讀資料表。
- 14. referential integrity rule: 關聯表中的所有外部鍵的值,都必須能參考到另一個關聯表的主鍵值。
- 15. entity integrity rule: 關聯表的主鍵不可以是空值。
- 16. intra-file clustering: Data item for a single stored file.
- 17. inter-file clustering: Data items in two or more files are stored together.
- 18. dense indexing:密集索引,每一個索引檔中的區段指標皆會對應到資料檔中的每一筆資料。
- 19. nondense indexing:非密集索引,每一個索引檔中的區段指標皆會對應到資料檔中的某一區塊的 起始位置。所以並非所有資料檔中的每筆資料,在索引檔中都有一個搜尋鍵可以對應。
- 20. embedded SQL:嵌入式 SQL,可以使用特殊語法將 SQL 指令包含在通用用途程式語言的程式碼檔案,例如:VB、C、C++、Java等,這些語言稱為宿主語言。

二、問答題

1. Why database is superior to traditional file structure? i.e. What are the advantages of database? (Why we need a database(DB) instead of files?)

Ans:

- (1)減少資料重複性
- (2)資料的完整性

- (3)資料的獨立性
- (4)資料的共享性
- (5)資料的一致性
- (6)有安全的限制與維護
- 2. What is union-compatibility? Which relational algebra operations have the property of union-compatibility?

Ans:

- (1)兩個關聯表 R1、R2 的屬性及必須具備相同的維度(Degree),且 R1、R2 的相對屬性都必須定義於相同的 Domain 上。
- (2)Union(聯集)、Intersection(交集)、Difference(差集)
- 3. What are the responsibilities of the Database Administrator (DBA)?

Ans:

- (1)定義內部層
- (2)定義概念層
- (3)建立備用及修復
- (4)定義安全及限制
- (5)與使用者聯繫
- (6)監視運作並回復要求
- 4. What is the B-tree structure? What is the hashing function? What is the pointer chains? Please, describe the differences between these structures.

| | B-tree structure | hashing function | pointer chains |
|----|---|--|--|
| 定義 | 是一個多層次的索引,是 DBMS 中最常見的儲存結 構 | 提供快速直接存取一個特定儲存紀錄,一個 key 值對應 address 函數 | 是一個父子結構,資料已 經排列過的,每筆資料都 會有一頭指向它,而它會 指向下層的資料或指向同 一層的不同筆資料。 |
| 優點 | (1)可進行動態調整保持索 引樹的平衡 (2)它是 notable | (1)較快找到資料 (2)節省空間 | (1)插入集删除資料比 index 簡單且有效率 (2)使用的空間比 index 少 |
| 缺點 | (1)索引表占空間 (2)搜尋時很花時間 | (1)可能發生碰撞 (2)logic 的順序與實際的順 序不一致 | (1)因為它是使用 sequential access 找到某一筆資料,所以搜尋速度較慢 (2)要建立出一個新的 pointer chain 需要資料庫的 reorganization |

5. Describe the differences between relational algebra and relational calculus.

| relational algebra | relational calculus | |
|--------------------|---------------------|--|
| 程序性語言 | 非程序性語言 | |
| 近程式語言,較低階 | 近人類語言,較高階 | |
| 必須指出運算順序(How) | 不需指出運算順序, | |
| 必须相山垤并顺介(HOW) | 只需說明查詢所需要的是什麼(What) | |
| 要提供基本運算 | 不需要提供基本運算 | |
| 可直接實作 | 通常轉為關聯式代數來執行 | |

6. For a *n*-attributes table, how many possible indexes could be established?

Ans: 2ⁿ -1

7. For a *n*-attributes table, how many possible hashing functions could be established? Why?

Ans:

(1) 1

(2)因為 hashing function 有可能發生碰撞,若建立 2 個,有些資料可能無法被包含,與 nondense 相似,碰撞機會也可能更多。

8. Why relational operation: Intersection is not a primitive operation?

Ans:

Intersection 可由聯集和差集組合運算,例如: $A \cap B = A \cup B - (A - B) - (B - A)$