101年 [地方特考] 應考 102年 [初等考試] 要領

鼎文公職 解題

線上解題:http://www.ezexam.com.tw

優秀師資提供優良課程 服務電話:2331-6611

101年公務人員普通考試試題

代號: 44260

全一頁

類 科:統計、資訊處理

目:資料處理概要

考試時間: 1小時30分

座號:	
-----	--

※注意: (一)禁止使用電子計算器。

□不必抄題,作答時請將試題題號及答案依照順序寫在試卷上,於本試題上作答者,不予計分。

- 一、假設資料庫運算的兩個交易。transaction_1 與 transaction_2,有共用的資料項目 x 跟 y。也就是說,兩個交易都分別有讀寫共用資料的動作。例如,一個是 {read(x), read(y), write(y), write(x)},而另一個交易為 {read(y), write(y), read(x), write(x)}。類此的交易運算表示方式,一個包含兩個交易的排程 (schedule),在什麼條件情況下是不允許並行處理 (concurrent execution)?又在什麼情況下是允許並行處理?除了敘述緣由外,請分別舉例說明。 (20 分)
- 二、關於資料庫系統的設計,我們常需先定義資料的網要(schema),請問網要的作用為何?在關聯式資料庫與物件導向式資料庫中,物件導向式資料庫比關聯式資料庫較具優勢之處為何?在考慮關聯式的資料庫設計時,我們常會因正規化的需要,將資料表作分解(decomposition)的動作。比如說,一個關於公司人員的資料表,假設該表原包含三個欄位(名字、職稱、部門),若資料庫設計者想將其分成兩個表格:(名字、職稱)與(職稱、部門),請問如此分解是好的正規化分解嗎?為什麼?請進一步說明藉由資料表分解,已達到正規化的目的為何?(20分)
- 三、請回答下列問題: (每小題5分,共20分)
 - →資料結構中,樹 (tree) 的結構與圖 (graph) 的結構有何差別?
 - 二在一個有根節點(root node)的樹,其節點(node)的數目與邊(edge)的數目 月刊關係:
 - (三在沒方向性的連接圖(connected graph)中,一個節點的度數(degree)定義為該節點連接的邊的個數。請問其節點的度數與邊的數目有何關係?
 (四請分別舉出兩個樹結構與圖結構在電腦應用中實際的例子。
 - 四、在通訊網路上使用的資料交換技術,以電路交換(circuit switch)與封包交換(packet switch)為主。請以線路的使用效率與資料傳輸的延遲因素,說明兩種技術間的差異性?在TCP/IP網路中,傳輸層的TCP與UDP的傳輸協定,何者可以稱為電路交換技術的應用?為什麼?(20分)
- 五 。 假設三種演算法的複雜度函數分別為 $f_1(n) = n^2$, $f_2(n) = 2^n$, $f_3(n) = \log(n!)$ 。將此三個函數依複雜度的高低順序排序,其結果為何?請說明原因?假若 $g(n) = 1+ (1/2) + (1/2^2) + \cdots + (1/2^{n-1})$ 。 請問 "g(n) = O(n)" 是否正確?為什麼?(註 1:此題中 n 為正整數,註 2:O(n)表示 big-O of n。)(20 分)

101年[地方特考] 應考 102年[初等考試] 更領

鼎文公職 解題

優秀師資提供優良課程 服務電話:2331-6611

線上解題:http://www.ezexam.com.tw

□申論題解答

(一)允許並行處理:

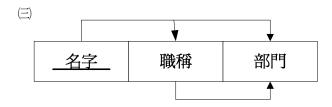
	T1	T2	Т3	T4	T5	Т6	T7
Transaction_1	Read(x)	Read(y)	Write(y)	Write(x)			
Transaction_2				Read(y)	Write(y)	Read(x)	Write(y)

二不允許並行處理:

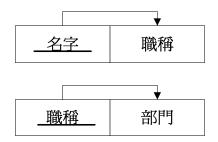
	T1	T2	Т3	T4	T5
Transaction_1	Read(x)		Read(y)		Write(y)
Transaction_2		Read(y)		Write(y)	
				這兩個時間點寫入的資料會不一 致	

- ──資料綱要就是定義資料儲存在資料庫當中的資料型態和資料名稱。例如我要儲存時間資料,就必須將此欄位的 資料型態宣告為 datetime;如果要儲存會員帳號,就必須將此欄位的資料型態宣告為 varchar
- 二就字面上來看,物件導向資料庫多了物件導向的功能,並同樣使用物件導向的方法模擬傳統資料庫的功能。 物件本身可以由其他物件層層包覆所組成,物件與物件間可有各縱向與橫向的繼承關係,同時物件本身亦有其 特定的運算式(Method)定義於其上。

應用物件導向的觀念與技術,以定義類別(class)的方式來定義各個資料項目(entity)所具有的欄位。各種資料的運算均以 function(method)定義於類別內部,以 message passing 的方式,引發物件去執行 message 中所指定的 method。



由上圖可知,此資料表存在遞移相依性,不符合 3NF。因此必須將及拆解爲兩個資料表,如下圖:



101年 (地方特考) 應名 102年 (初等考試) 再發

鼎文公職 解題

線上解題:http://www.ezexam.com.tw

優秀師資提供優良課程 服務電話: 2331-6611

四資料庫正規化的目的在於消除重複的資料欄位,確保資料的一致性。

第一正規化:消除重複資料群,定義出唯一的索引值。

第二正規化:每個非主鍵屬性皆函數相依於主鍵,稱爲第二正規化。

第三正規化:當資料表處於第二規化且不含遞移相依性時,稱爲第三正規化。

\equiv 、

← Tree 是由大於等於 1(不可以為 null)有限個資料所形成之集合。其必須滿足:

1.至少有一個節點,稱之為 root(樹根)。

2.其餘的 Nodes 分成 n 個互斥之集合, T1、T2、T3…Tn 稱為 root 的子樹

Graph 是由 G=<V、E>所組成,其中 V 頂點(Vertex)之集合, E 爲邊(Edge)之集合。其種類分爲無向圖和有向圖。

二節點數(Nodes) = edge + 1

三假設一個無向圖具有 n 個節點,則 edge 數目: n(n-1)/2

四樹狀結構的電腦應用:電腦中的檔案總管,通常它由起始節點開始,連結到一個或數個子項目上,再由子項目 繼續連結到一個或數個新的子項目上

圖形結構的電腦應用:最短路徑搜尋

四、

○一電路交換:我們普遍用的電話網路就是用電路交換(Circuit Switched)技術的代表例子。當甲方打電話給乙方時,各地電信局中的交換機會自動找出並建立一條連接甲、乙方的通道,如此資料(即聲音)即可透過該條線路直接傳遞,而網路上的節點也能共用有限的線路來傳遞資料。|

封包交換:電路交換的缺點是連線建立後會產生「佔線」的問題,而爲了解決這個問題,人們又發展出封包交換(Packet Switched)的技術:也就是當資料傳遞時會被分割爲許多固定長度的封包再送出。如此每一線路皆可傳遞來自不同吏用者的封包,即可解決電路交換方式中的「佔線」問題,並可提高線路使用率。

二 TCP 與電路交換皆是屬於連接導向的傳輸協定,因此 TCP 可稱為電路交換技術的應用。

五、

 $(-) \log(n!) < n^2 < 2^n$

$$(\Box) G(n) = 1 + (1/2) + (1/2^2) + ... + (1/2^{n-1}) = 1 + \sum_{n=1}^{m-1} \frac{1}{2^k} = O(1)$$

因此 g(n)=O(n)錯誤