

103 年特種考試交通事業鐵路人員考試試題

等級：高員三級鐵路人員考試

類科：電子工程

科目：計算機概論

一、計算機的內部設計架構，依 Flynn 所提出的論述，可分成四類：SISD、SIMD、MISD 及 MIMD。

(一)請問其中那一種架構最不常見？為什麼？

(二)大多數計算機內部只含有單一的處理器，應將之歸類為那一種架構？為什麼？

(三)請寫出 SIMD 的英文全名。

【擬答】：

(一)MISD (Multiple Instruction Single Data)：多指令 (CPU) 處理單資料 (流)，效率差，無實作。

(二)目前 CPU，常內建多媒體指令集如 MMX、SSE，可用單一指令處理多個資料流，以提升多媒體資料處理能力，故可歸類在 SIMD 架構。

(三)SIMD (Single Instruction Multiple Data)：單指令 (CPU) 處理多資料 (流)。

二、internet documents 有三種：(一)static documents (二)dynamic documents (三)active documents。請說明這三者最主要的差別為何？

【擬答】：

(一)static documents：靜態文件，文件內容一經發佈，不會自動反應最新內容，實例如一般靜態網頁。

(二)dynamic documents：動態文件，文件內容自動保持在最新狀態，實例如 WIKI、股票報價。

(三)active documents：主動文件，依據使用者的輸入 (包括手勢與鍵盤滑鼠相關操作)，決定文件內容，實例如 ASP (Active Server Page) 網頁。

三、作業系統中常發生一些狀況如下，請說明其發生的原因。

(一)死結 (dead lock)

(二)飢餓 (starvation)

(三)分頁錯誤 (page fault)

(四)記憶體外部碎片問題 (external fragmentation) 及內部碎片問題 (internal fragmentation)

【擬答】：

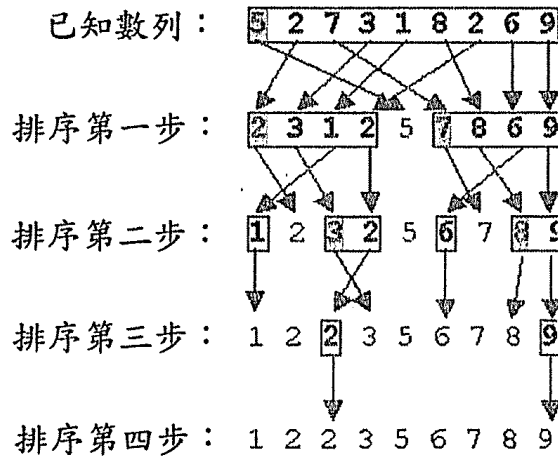
(一)死結：多筆交易 (行程) 相互等待對方所持有資源的僵局現象，條件有四，如互斥、持有並等待、不可搶先、循環等待，可用預防 (Prevention) 或偵測 (Detection) 技術解決。

(二)飢餓：一筆交易，被無止盡凍結 (Indefinite Blocking)，如動態環境下，低優先權行程持續等待高優先權行程先執行，可改用公平等待機制 (如先到先服務；First Come First Serve, FCFS) 或老化 (Aging, 等愈久優先權愈高) 技術解決。

(三)虛擬記憶體中的需求分頁 (Demand Paging)，為分頁法變形；分頁先存硬碟，有需求時，因分頁不在主記憶體，稱分頁錯誤 (Page Fault)，需以分頁程式 (Pager, 又稱懶惰置換程式, Lazy Swapper) 載入。

(四)記憶體管理技術，若採固定大小靜態區塊，會因行程過小，造成區塊內部有未使用的閒置空間，稱內部破碎 (Internal Fragmentation)；若採動態分割，因多次記憶體分割、配置與回收，易有多個洞，即總空間足夠，但因不連續而無法使用，稱外部破碎 (External Fragmentation)，可以聚集 (Compaction, 小碎片合成大的連續區塊) 或改用不連續記憶體配置策略 (簡單分頁 | 分段) 解決。

四、下圖是某種排序演算法執行的範例。

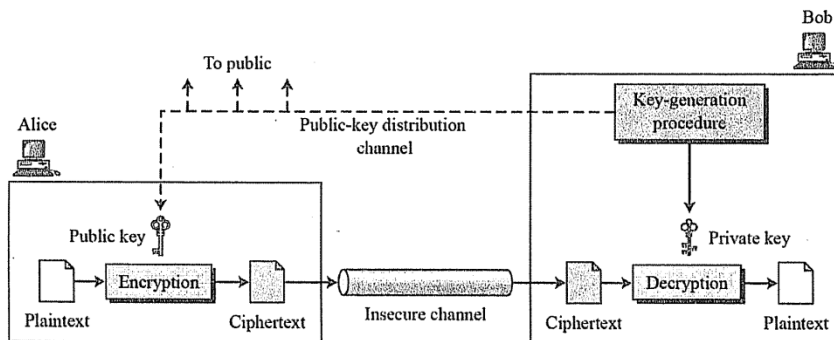


- (一)請問這個排序演算法的名稱為何？
- (二)此排序演算法在處理 n 個資料時，其平均時間複雜度為何？
- (三)此排序演算法在處理 n 個資料時，其最壞的時間複雜度為何？
- (四)這個排序演算法採用 divide and conquer 的解題策略，請說明如何由上圖看出它是 divide and conquer 的解題策略？
- (五)這個排序演算法並不是一種 in-place algorithm，請說明其理由。

【擬答】：

- (一)依題意(圖示)，以串列第 1 個元素為樞紐 (Pivot, P)，分(切割)左 (<P)、右 (>P)，遞迴處理，故為快速排序 (Quick Sort)，又稱分割交換排序法。
- (二)比較次數：最佳 (Pivot 均分資料) 與平均，皆為 $O(N \log_2 N)$ 。
- (三)比較次數：最差，分割極度不均，左 $N-1$ 右 0， $O(N^2)$ 。
- (四)分而治之 (Divide & Conquer)：問題分割、處理再合併 (Top-Down)；適用遞迴關係問題，如河內之塔、快速 | 合併排序、二元搜尋；由上圖，以串列第 1 個元素為樞紐 (Pivot, P)，分(切割)左 (<P)、右 (>P)，遞迴處理，故為 Divide & Conquer 的解題策略。
- (五)僅需少量 (常數等級) 的額外空間，轉換資料，稱原地演算法；快速排序，需遞迴呼叫堆疊空間 (最差 $O(N)$ ；最佳 $O(\log_2 N)$ ；對數以上)，故為非原地 (Not-In-Place | Out-Of-Place) 演算法。

五、下圖是 RSA public-key cryptosystem 的示意圖。



- (一)請問 Plaintext 和 Ciphertext 有何不同？
- (二)上圖中 Private key 必須隱密地加以保存，請問需由誰隱密地加以保存？
- (三)RSA public-key cryptosystem 被歸類為非對稱式密碼系統 (asymmetric cryptosystem)，請問為何是「非對稱式」？
- (四)另外有一類對稱式密碼系統 (symmetric cryptosystem)，請問它和非對稱式密碼系統的主要差別在那裡？
- (五)RSA public-key cryptosystem 運作時，需選擇兩個大的質數 p 和 q ，要計算其乘數積 $N = p \times q$ 是很容易的，但是反過來說，有一個計算問題是非常困難的。故 RSA 之安全性取

公職王歷屆試題 (103 鐵路特考)

決於這個計算問題之困難度。請問這個困難的計算問題為何？

【擬答】：

- (一)明文 (Plaintext)：一般人可輕易解讀內容的本文，又稱可讀性本文 (Readable Text)；非本意密文 (Ciphertext)：將明文，以不易解讀的方式呈現，可避免資訊外洩，又稱不可讀本文 (Unreadable Text)。
- (二)私鑰 (Secret Key) 為擁有者個人私有，需小心存放；以上圖為例，Private key 需由 Bob 隱密保存。
- (三)加解密使用一對金鑰 (分公私)，公鑰加密私鑰解，私鑰加密公鑰解，故稱非對稱式加密法；公鑰自由傳 (對外公開)，私鑰小心存 (個人私有)，又稱公開金鑰加密法，可用於文件保密 (機密性) 與來源證明 (完整性+驗證性+不可否認性)，常見有 Diffie-Hellman (解決對稱式加密法中金鑰交換問題) 與 RSA (使用最廣) 演算法。
- (四)對稱式加密法：加解密使用相同金鑰，配合相同但逆向計算的演算法，又稱私密金鑰加密法 (Secret Key Cryptography)，僅可用於文件保密 (機密性)，常見有 DES、3DES、AES、OTP、RC5。
- (五) RSA 演算法， (N, e) 為公鑰 (已知)， (N, d) 是私鑰，且 $N = p \times q$ ，得 p, q 才能計算 $d (d \times e \text{ MOD } ((p-1) \times (q-1)) = 1$ ；破解私鑰)，RSA 安全度建立在將 1 個大整數分解成 2 質因數乘積的難題上。

公
職
王