

(1) MS-DOS 為 single-user single-task 系統，而 Windows 提供給使用者視窗及 multi-task 功能，請從作業系統資源管理與服務之觀點，說明 MS-DOS 及 Windows 各提供那些資源管理及服務？而兩者相互之關係為何？(12%)

(2) 有些 compiler 會利用一種資料結構叫 display 來記錄什麼資訊？參考以下之程式片段：

```

PROCEDURE A;
  VAR X,Y,Z : INTEGER;
  ..
  PROCEDURE B;
    VAR W,X,Y : REAL;
    ..
    PROCEDURE C;
      VAR V,W : INTEGER;
      ..
    END (C);
  ..
END (B);
..
PROCEDURE D;
  VAR X,Z : CHAR;
  ..
END (D);
..
END (A)
    
```

假設此程式執行時，PROCEDURE A calls B，接著 B calls B recursively 接著 B calls C，接著 C calls C (recursively) 接著 C calls D，接著 D calls B。請配合圖說明，display 之內容將如何隨著此程式之執行而變化。(12%)

(3) 若以下列 FORTRAN 程式測試 CPU 之 floating point 執行速度，可能有何不妥之處？(5%)

```

DO 100 I=1,10000
DO 100 J=1,10000
A = 123.5 * 1.5
B = 345.6 / 3.3
C = 13456.77 + 1356.5
100 CONTINUE
    
```

(4) 試說明 hashing 應用在 search 之原理，相關問題及解決方法。(12%)

(5) 試舉例說明 dangling pointer 如何產生，並說明因 dangling pointer 可能產生之問題。(6%)

(6) 在一部電腦上，同時有三個 processes A, B, C 在執行(如下所示)，

Process A	Process B	Process C
{	{	{
S1;	S3;	S6;
S2;	S4;	S7;
}	S5;	}
	}	

請說明如何利用 semaphore 以確保 S1 之執行在 S4 之後，而 S1 之執行在 S7 之前。(8%)

是非題(對的打 0)(錯的打 X, 並說明原因)

(答案請寫在答案紙上, 答對得三分, 答錯倒扣一分, 原因說明錯誤或未明白說明原因, 則視同答錯)

- (1) FORTRAN 語言不能提供 recursive procedure 是因為要提供 EQUIVALENCE 功能之故。
- (2) 一種語言之 Compiler 祇能採用一種 parsing 方法做 parsing。
- (3) 我們可利用 Scanner (finite state machine) 辨識 token 的方法來分析一般高階語言程式中各種指令之文法。
- (4) 一般而言, 以 interpreting 方式執行程式之速度比以 compiling 方式要慢。
- (5) 提供 virtual memory 之作業系統, 均具有 dynamic linking and loading 功能。
- (6) Paging 系統具有 dynamic relocation 功能。
- (7) Linker 在作業過程中, 祇需考慮 external symbols 之解決, 不必考慮程式 relocation 的問題。
- (8) 在同一部電腦上, 祇允許一套 assembler 存在。
- (9) 在有些作業系統中提供 medium-term scheduling, 其目的在減少執行中程式對記憶體之需要量。
- (10) 一般作業系統(如 Unix)在接收使用者程式一個 read(a_file_on_disk,...) 之 system call 時, 一定會起動對應的 disk driver, 以作 read 動作。
- (11) 在 real memory management 上, 採用 paging 之系統較採用 segmentation 之系統要簡單。
- (12) 在一部有保護功能之 multiuser multitask operating system 上, 任一個 sequential program, (給相同的輸入, 且此程式未呼叫 random number 函數或讀取系統日期及時間) 由不同的使用者執行, 均會產生相同的結果。
- (13) C language 中, function 之參數傳送方法為 call by value, 因此我們無法自 function 傳資料回 main program。
- (14) 若已知某個 general tree, 其 postorder 及每個 node 之 degree 如下
postorder A B / + C D - *
degree 0 0 1 2 0 0 2 2
由此資訊即可推知此 tree 之結構。
- (15) 在一個 concurrent language 中, 若已提供 monitor 之機制 (mechanism) 我們即可利用它來實現 semaphore 或 message passing 以供 process 作 synchronization 及 communication。