01.計算機概論

一、容量單位

進位制	K (kilobyte 10 ³³⁶)	M (Megabyte 10 ⁶)	G (Gigabyte 10 ⁹)	T (Terabyte 10 ¹²)	P (Petabyte 10 ¹⁵)
二進位	1024	1024K	1024M	1024G	1024T
十進位	1000	1000K	1000M	1000G	1000T



例:一顆廠商標示為 500GB 的硬碟,其格式化後只剩約 465GB 的硬碟,這是因為硬碟廠商在製造時是以物理特性磁區(sertor)來計算,因此才會使用十進位來標示。



二、速度單位

➤ Hz: 秒分之一

例:CPU的運算速度當使用 MHz 或是 GHz 為單位,以一顆標示為 3.0GHz 的 CPU 來說,其代表的意思為這顆 CPU 在一秒內可以進行 3.0×10^9 次工作,每次工作可進行多少數的指令運作之意。

註:不同架構的 CPU 不可單純以時脈來判斷與比較其運算效能,主要是因為不同架構的 CPU 其微指令集亦不相同,每次時脈能夠進行的工作指令數也不同。

➤ Mbps: Mbits per second,每秒多少 Mbit

例:8M/1M ADSL 的傳輸速度·換算成檔案容量 (byte) 時·就會變成 每秒1Mbyte/ 每秒 125Kbyte 的容量

Λ

三、作業系統 (Operating System, OS)

「沒有插電的電腦是一堆廢鐵,那插了電的電腦是什麼?」 一堆會電人的廢鐵

作業系統核心 (Kernel),主要是在負責整個電腦系統相關的資源分配與管理,因此它必須具備以下的功能;

- 系統呼叫介面 (System Call Interface) 讓程式開發者可以輕易透過核心的溝通進一步對硬體資源的利用
- 程序管理 (Process Control)

程序 (Process) 與程式 (Programs) 二者並不相同、從系統管理角度來看、程序管理才是系統人員應該著重的工作、良好的 CPU 排程機制不但能有效的加快整體系統效能,也才能發揮多工環境的最佳效益。

• 記憶體管理 (Memory Management)

系統所有的程式碼與資料都必須先存放在記憶體中,因此核心必須提供虛擬記憶體的功能並適時的調配,當記憶體不足時可以提供記憶體置換 (Swap) 的功能。

- 檔案系統管理 (Filesystem Management)
 管理資料的輸入/輸出 (I/O) 的工作,以及不同檔案格式的支援。
- 裝置驅動 (Device Drivers)

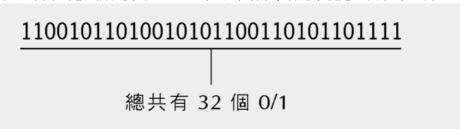
硬體的管理是核心的重要工作之一,在程式開發者透過系統呼叫 (System Call),核心就必須要能支配相關的硬體資源。因此只要硬體不同(如x86架構與RISC架構的CPU),核心就得重新編譯修改才行。

四、畫素

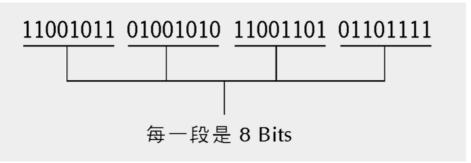
- 黑白:一個畫素用黑白兩種顏色來表現。0與1,佔用1個bit的記憶體
- 16色:一個畫素用16種顏色來表現。2的4次方=2*2*2*2=16,佔用4個bit的記憶體
- 256色:一個畫素用256種顏色來表現。2的8次方=256,佔用1個BYTE的記憶體
- 全彩:一個畫素用1677萬種顏色來表現。2的24次方=1677萬,佔用3個BYTE的記憶體
- 以1張100*100畫素的小圖片,256色呈現需要:100*100*1BYTE=10,000BYTE(位元組),但若以全彩來顯示則需要100*100*3BYTE=30,000BYTE

五、IP簡介

1. IP 位址本質上是一個長度為 32 Bits 的二進位數值, 看起來就是一長串的 0 或 1



2. 以 8 Bits 為單位, 將 IP 位址分成 4 段:



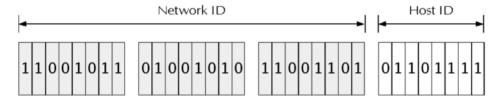
將各段的二進位數值轉換成十進位,再以。隔開以利閱讀:

203.74.205.111

3. IP 在設計初時,著眼於路由與管理上的需求,制定了 IP 位址的等級 (Class)。雖然後來面 臨位址不足的問題,而做了變更,但仍應了解 IP 位址等級的來龍去脈。

IP 位址是用來識別網路上的裝置,因此,對於路由器而言,必須能夠從IP 位址來判斷要將封包送往何處。由於 IP 路由的架構並非以個別的裝置為基本單位,而是以網路為基礎,換言之,路由器必須從 IP 位址來判斷所屬之網路。為了達成此目的, IP 位址是由下列兩個部份所組成:

- 網路位址 (以下稱為 Network ID): Network ID 位於 IP 位址的前端,可用來識別所屬的網路。當組織或企業申請 IP 位址時,所分配到的並非個別零散的 IP 位址,而是取得一個獨一無二的 Network ID。同一網路上的所有裝置,都會有相同的 Network ID。IP 路由便是依據 IP 位址的 Network ID,決定要將 IP 封包送至哪個網路。
- 主機位址 (以下稱為 Host ID): Host ID 位於 IP 位址的後端,可用來識別網路上個別的裝置。同一網路上的裝置都會有相同的 Network ID, 而各裝置之間則是以 Host ID 來區別。



32 Bits 的 IP 位址是由 Network ID 與 Host ID 兩部份所組成

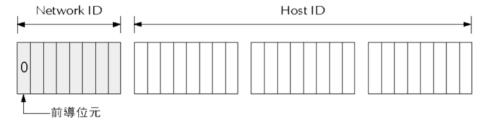
4. IP 位址的等級 (Class)

為了方便管理與識別, IP 位址總共可分為 5 種等級 (Class)。一般會用到的是Class A、B、C 這三種等級的 IP 位址。各等級分別使用不同長度的 Network ID, 因此適用於大、中、小型網路。IP 位址的管理機構可根據申請者的網路規模,決定要賦予何種等級。

Class A

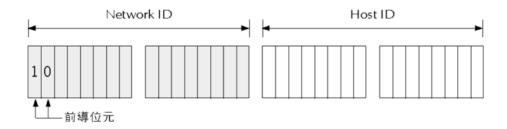
Network ID 的長度為 8 Bits, 第 1 Bit 必須為 0 (稱為前導位元)。 Class A 的 Network ID 可從 00000000 (二進位) 至 01111111 (二進位), 總共有 $2^7 = 128$ 個。 亦即每個 Class A 網路可資運用的 Host ID 有 $2^{24} = 16777216$ 個 (一千六百多萬)。

由於每個 Class 的前導位元不同,因此,從前導位元便可判斷所屬的等級。



Class B

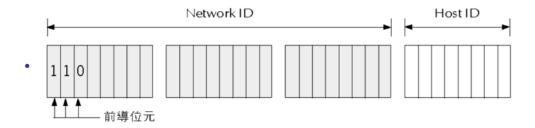
Network ID 的長度為 16 Bits, 前 2 Bits 為前導位元, 必須為 10, 因此 Class B 的 IP 位址 必然介於 128.x.y.z 與 191.x.y.z 之間。每個 Class B 網路可資運用的 Host ID 有 2^{16} = 65536 個。



Class C

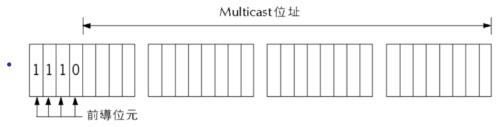
Network ID 的長度為 24 Bits, 前 3 Bits 為前導位元, 必須為 110, 因此 Class C 的 IP 位址

必然介於 192.x.y.z 與 223.x.y.z 之間。每個 Class C 網路可資運用的 Host ID 有 2^8 = 256 個。



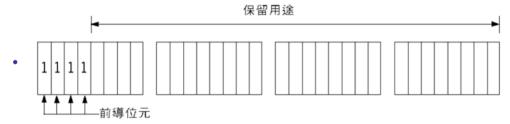
• Class D

作為 Multicast 的用途。前 4 Bits 為前導位元, 必須為 1110, 因此 Class D 的 IP 位址必然 介於 224.x.y.z 與 239.x.y.z 之間。



• Class E

保留用途。前 4 Bits 為前導位元, 必須為 1111, 因此 Class E 的 IP 位址必然介於 240.x.y.z 與 255.x.y.z 之間。



A Class: 10.0.0.0 - 10.255.255.255
B Class: 172.16.0.0 - 172.31.255.255
C Class: 192.168.0.0 - 192.168.255.255