網路架構大概論 3-IP 概念、分級與子網路遮罩

希望經過上篇的連續燃燒彈轟炸之後,各位讀者還有力氣接續看完這篇文章。如果讀者上篇沒有把整篇看懂,至少要知道最基礎的網路 4 層架構,從上層數下來就是應用層、傳輸層、網路層、鏈結層,從下往上數也要背得滾瓜爛熟,不僅有助理解本次內容,對於未來自行架設網路也相當有幫助。

說到自行架設家庭網路,就不能不談到 IP, IP 活在網路架構第 2 層,是現今網路的主要架構。如果讀者已有自行裝設家用路由器的經驗,或曾經接觸過 192.168.0.1 這類的數字,就應該對 IP 概念略知一二;但筆者相信絕大多數人對於 IP 還是懵懵懂懂的狀態,曾架設過家庭網路的讀者也可能只知道將 IP 位址設定在 192.168.0.x 就會通了,知其然不知其所以然,並不了解為什麼設定這種 IP 就會通。

IPv4 的位址

在此我們就跳過 IP 版本發展的歷史,直接進入目前世界上使用最廣泛的第四版 IP; IPv4 定義 IP 使用 32 個連續的 0 或是 1 來定址,而大家經常把 32 bit 分組,以 1 組 8 bit 轉換為 10 進位標示。例如 00000001 00000010 00000100 00001000 經常轉換成 1.2.4.8 這種表示法,所以說 32 bit 的 IP 位址,共有 0.0.0.0~255.255.255 這麼多的位址可以使用,為 2^32 個,可分配給約 43 億個網路設備相互連接,但實際上因為繞送或是其它特殊的保留位置,實際可用的位址約 42 億個,消失的位址稍後會詳細說明。除此之外 1.2.4.8 和 001.002.004.008 這 2 個指的都是同樣的位址,只不過在實務上會將 0 省略不寫。

只要裝置想連上網路,每個網路介面都需要 1 個網路 IP 位置,如果你的電腦中裝設 2 張網路介面卡,則 2 張介面卡均要取得 IP 為止才能正常運作;同理可證,如果筆電同時擁有無線和有線網路,同樣各需取得 IP 才能上網。

00000001 00000010 00000100 00001000 00000001.00000010.00000100.00001000 001.002.004.008

1.2.4.8

▲IPv4 位址的不同表示法, 圖片表示的位址都是對等的

IP 位址的組成

為了管理方便,使用上常將 32 bit 的 IP 再度拆分,由前方的「網路位址」加上後方的「主機位址」共同組成,此外 IPv4 更將位址分成 5 個等級,如以下圖片所示。

▲Class A~E 5 種不同的 IP 位址等級

Class A~C 的分法比較常見, Class D、E 做為特殊保留用途, 之後再詳加說明。大家應該會發現, 在圖片中的寫法分別出現了 0、1、n、x 不同的寫法, 而這是有其含意的。

Class A~C 有規定其開頭位元數值, Class A 為 02、Class B 為 102、Class C 為 1102, 所以只要看到 IP 位址開頭為 0.x.x.x~127.x.x.x, 都是屬於 Class A 的位址。Class B 的位址則是因為 10 開頭, 所以位址 128.0.x.x~191.255.x.x 都是 Class B 的管轄範圍; 那 Class C 呢?就請各位讀者自行算算看了。

各個等級的網路,旗下能夠劃分幾個網路系統也有所規定,Class A網路除了第一個位元 須以 0 開頭之外,其後 7 個位元就是網路的位址(圖中 n 的部分),之後的 24 個位元就 是主機位址。也就是說,Class A 能夠擁有 128 個網路系統,而每個網路系統能夠擁有 16777216 個位址(圖中 x 的部分)。Class B 則是規定以 10 開頭,其後 14 個位元為網路 位址,最後 16 個位元為主機位址,可提供 16384 個網路,每個網路擁有 65536 個位址。

至於 Class C 的網路則是以 110 開頭,後接 21 個位元網路位址,再接 8 個位元主機位址,可提供 2097152 個網路系統,每個網路系統 256 個位址。

101010^2

在一連串的數值之後,緊接著「下標的數字」,其意義為表示這串數值使用何種進位算法,例如2進位(2)、8進位(8)、16進位(16)。為避免內文雜亂,本文只在少部分數值加入此種寫法。

保留的IP位址

本文開頭時有說到,部分 IP 位址會保留做為其它用途,實際上無法分配給主機使用。其中有 2 種 IP 位址不可分配給主機使用,分別為主機位址全為 0、或是全為 1 的狀況。

第一種情形,就是主機位址不可全部為 0,例如 1.0.0.0 (Class A)或是 192.168.0.0 (Class C)這種狀況,這種位址原本是用來設計將資料封包丟給網路下所有的主機,但 現今大多用於識別 IP 位址所屬網域,所以這種位址不可分配。

第二種情形就是主機位置全部為 1 的狀況,例如 1.255.255.255(Class A)或是 192.168.0.255(Class C),此種 IP 位址指的是「把資料送給此網路下的所有主機」。如果今天某主機送出的資料封包目的地為 192.168.0.255,路由器就會把這份資料封包送給 192.168.0.1~192.168.0.254 當中所有的電腦。我們把 192.168.0.255 這個 IP 位址稱作「廣播位置」,如同里長伯使用擴音喇叭公告事項般,任何想傳送到這個位址上的資料,都會被送到網路中每一台主機。

不同等級的保留位址

除了主機位址不可全為 0 或全為 1 的狀況之外,各個不同等級的網路位址,還有保留部分位址,挪作其它用途,這些 IP 有的無法指派給主機使用,有的則無法在公用的網際網路上傳送;這些無法在公用網路上傳送的位址,稱之為私有位址(private IP)。

另外還必須向讀者說明,部分保留位址是在 Class 制定時就已經預訂保留,部分則是制定 Class 之後才因實際需求而保留,詳細的保留位址範圍可參考 RFC 5735 與 RFC 6598 文件。

有時我們可以見到 192.168.0.0/16 這樣的標示法,「/」其後的數字代表從頭開始,有幾個位元為主機位址,譬如 192.168.0.0/16 就代表前 16 位元為網路位址,指的也就是192.168.0.0~192.168.255.255 這段網域。

「/」是從 CIDR(classless inter-domain routing)開始才有的寫法,關於 CIDR 文後有較詳盡的解說。

Class A

在 Class A 之中,有 4 個網域無法使用,分別為 0.0.0.0/8、10.0.0.0/8、100.64.0.0/10、127.0.0.0/8。0.0.0.0/8 是個特殊的網路區段,這個位址表示所有、任何、預設的意思。如果在路由表的來源 IP 為只填入 0.0.0.0,代表的就是無論資料封包從哪裡過來,一律套用此路由規則。

127.0.0.0/8,保留做為網路主機的內部迴圈之用,任何發送到127.0.0.1的資料封包,都將原封不動的傳回發送主機上,可用以偵測網路環境是否架設妥當。

10.0.0.0/8 網路區段做為內部網路私有 IP 使用,這個範圍的 IP 不可在網際網路上使用,如果任何獲得此 IP 的主機,想要和網際網路上的電腦相互通訊時,則必須通過網路位址轉換(NAT、network address translation)機制,將私有 IP 轉換為合法的網際網路 IP。由於10.0.0.0/8 的私有 IP 不會在網際網路上出現,就可以在不同的網路下重複使用而不相互影響。

100.64.0.0/10 這個網路範圍在 2012 年 4 月所公布的 RFC 6598 文件之中,才將它劃為內部 私有 IP 使用,而且是專門給各地區 ISP 供應商所使用的 CGN(carrier-grade NAT)技術,在 IPv4/IPv6 轉換期間提供過度解決方案。一般來說,NAT 主要是家庭、學校、機關、公司自行所架設的私有網路與外界溝通的轉換機制,但是因為 IPv4 位址接近配發完畢,而 IPv6 又遲遲無法全面上線,加上老舊的網路設備不支援 IPv6 網路,所以產生了由 ISP 業者主導的大型 NAT 網路,在不同地區重複配發相同的 IP 區段位址,解決位址不夠用的燃 眉之急。

Class A 扣除掉這些無法被使用的位址,實際上可提供 125 (128-3) 個網路系統,每個網路系統可提供 16777214 (16777216-2) 個主機位址。其中 100.0.0.0/8 這個位址範圍中,因為少掉了 100.64.0.0/10 這個部分,所以可提供 12582910 (16777216-2-4194304) 個主機位址。



▲D-Link 的家用路由器預設私有 IP 位址為 192.168.0.0/24

Class B

Class B 將 172.16.0.0/12 切為內部網路私有 I P 之用,另外一方面,169.254.0.0/16 這個網路範圍也座落在 Class B 之內,當新加入的電腦主機無法藉由 DHCP(dynamic host configuration protocol)獲取相對應的 IP 設定時,會拿此範圍的 IP 自動套用。所以扣除以上部分之後,Class B 網路可提供 16367(16384-16-1)個網路,每個網路可提供 65534(65536-2)個主機位址。

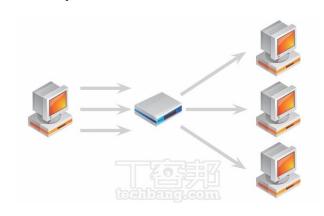
Class C

在 Class C中,被保留的位址範圍稍微多了一點,分別有 192.0.0.0/24、192.0.2.0/24、192.88.99.0/24、192.168.0.0/16、198.18.0.0/15、198.51.100.0/24、203.0.113.0/24。

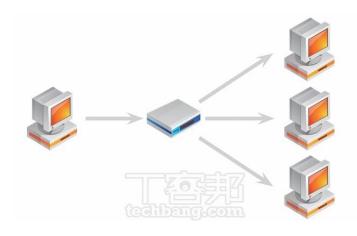
192.168.0.0/16 這個位址範圍相信大家都不陌生,在 Class C 位址之中做為私有 IP 使用,曾經買過家用路由器的讀者都會接觸到,從早期呆呆地只會拿 192.168.0.0/24 或是 192.168.1.0/24 範圍來使用,到現在逐漸延伸到 192.168.10.0/24、192.168.50.0/24 等比較高的位址範圍,避免區域網路中又有 1 個區域網路,造成 IP 打架的問題。如果讀者家中有多個相同品牌的路由器,請將 IP 位址區段分開,避免 IP 位衝突。

192.0.0.0/24 特別保留給 IETF(Internet engineering task force)組織使用,其中 192.0.0.0/29 範圍給 DS-Lite(一種 IPv4/IPv6 的轉換技術)使用。192.88.99.0/24 給 IPv6 轉 IPv4 中繼使用、198.18.0.0/15 則保留做為網路測試之用,192.0.2.0/24、198.51.100.0/24、203.0.113.0/24 則是分別做為教學測試之用。以上除了 192.88.99.0/24 可在公用網際網路出現之外,其餘的位址皆不可在網際網路上流通,Class A 和 Class B 的保留位址也是如此。

Class C 的可用位址東扣西扣下來,只剩下 206379(2097152-1-1-1-256-512-1-1)個網路可使用(不包含 IPv6 to IPv4 relay 位址),每個網路可提供 254(256-2)個主機位址。



▲發送端將同份資料複製之後傳送



▲發送端只發送1份資料,到達目的地之前才將檔案複製傳送

Class D, E

在最初的位址分類上,Class D和 Class E就不是用來分配網路或主機的位址,而是拿來當作「用途」的 IP 位址,Class D被用作多點傳播(Multicast),而 Class E 目前未被指配為特定用途,還處於保留未知狀態。

絕大多數網路上的訊息傳遞,都是單點傳播(Unicast),在資料封包內填入來源位址與目的位址,相關資料只在2點之間傳遞。假設今天某A主機想要傳送1份相同的檔案 (演唱會實況、里長廣播、網路電台、視訊會議、老師的螢幕廣播……)給其它數台電腦, 便需要將此份檔案複製成許多份傳送,如圖所示。

不過既然這些資料為「一式多份」,為何不要在到達目的地時再進行複製工作,這樣不就可以減少部分的網路流量負荷嗎?沒錯!多點傳播就是在做這些事情,Class D 位址保留做為多點傳播用途,每個不同的位址有其自身所代表的群體或意義。

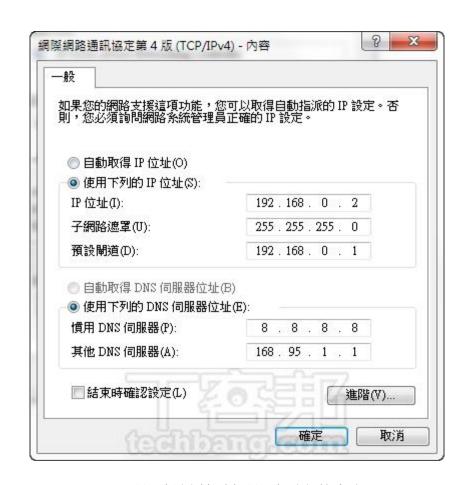
多點傳播協定也是活在第2層的網路層,但已經與IP協定略有不同,是個獨立的協定,在此不多加詳述,如果讀者有興趣,可由IGMP開始入門。

CIDR 無類別網域間路由

進入新的單元之前,請各位先想想自己是否了解了 Class 的分類,不用精確到記住各個 Class 有哪些保留位置,但要記得每個 Class 的網路和主機分別占了多少位元的網路位址, Class A 網路位址為前 8 位元、Class B 為前 16 位元、Class C 為前 24 位元,雖不是相當精準的分法,但有助於了解下一階段的子網路分割。

Class A 可提供 125 個網路,每個網路 16777214 個主機位址; 16777214! 沒錯! 就是這麼多,單一網路就將近有 1700 萬台主機,哪家公司規模這麼龐大,塞得下這麼多台電腦,就算員工是章魚還是蜈蚣也是筆龐大的數目。

在分類網路發明出來後,很快地就發現到了這個問題,Class A網路太龐大、Class C網路 又有點小,在實際使用上其實並不方便。回過頭來想想,分類網路將位址分成網路位址加 主機位址的形式,但是網路位址和主機位址所占用的位元數是固定的,如果我們能彈性指 派位元占用數目,不就可以任意的切割網路了嗎!



▲子網路遮罩控制了網路區段的大小

子網路切割

一旦我們有了「網路和主機位址不必佔據固定的位元數量」的觀念後,我們就可以來任意切割網路區段。假設現在分配到 192.168.0.0~192.168.0.255 的位址,我們可以將它直接劃作 1 個網路,若網路位址為前方 24 個位元,可塞入 254 台主機;或者是分割成 2 個網路,網路位址為前方 25 個位元,各可塞入 126 台主機。而在網路中,該如何確定網路位址的長度,就要靠子網路遮罩的設定了。

要進行子網路切割,將 IP 位址全部轉換為 0 或 1 比較容易理解,例如 255.255.255.0 的子網路遮罩,轉換為 2 進位制就是 11111111 11111111 11111111 100000000。再利用子網路遮罩將和目前主機的 IP 做運算,便可得出目前的網路位址為何,最大可容納多少的主機數量。

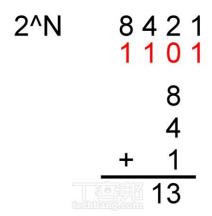
 兩者進行布林運算 AND 之後,會得到 11000000 10101000 00000000 00000000,轉換回 十進位為 192.168.0.0,所以 192.168.0.0 就是 192.168.0.1 的網路位置。

由此範例可知,子網路遮罩位元數為 1 的部分,就是對應到 IP 位址的網路部分;反過來說,可利用子網路遮罩控制 IP 位址中網路位元占用的多寡,控制子網路的大小(網路位元占得越多,主機位元就更少,單一網路可容納的主機數也越小)。藉由規則反推,Class A 的子網路遮罩就是 255.0.00、Class B 為 255.255.00、Class C 就是 255.255.255.0。

子網路遮罩位元為 0 的部分就是主機位址, 掐頭去尾的去掉網路位址和廣播位址之後, 192.168.0.0/24 就有 254 個主機位址可供分配。

2 進位轉 10 進位速算法

請先由右至左,依序在紙上寫下 2 從 0 開始的指數數值(1、2、4、8、16······),你想換算的位數有多少、就寫多少個。之後將 2 進位數值一一寫在 2 的指數數值下方,若 2 的指數下方的 2 進為數值為 1,就將這些數值全部加起來,出來的數字就是這串 2 進位數字轉換為 10 進位的數值。



利用子網路遮罩長度

上面所示範的網路切割方式,還是固定在 Class C 的範疇裡,接下來示範向 Class C 位址的主機位元借 1 位,讓網路位元變成 25 位、主機位元占 7 位,子網路遮罩就變成 11111111 11111111 11111111 10000000 (255.255.255.128)。與 192.168.0.1 計算後,得到網路位址 192.168.0.0,這種藉由改變子網路遮罩的做法,稱為可變長度子網路遮蓋 (variable length subnet masking)。

前述例子的 IP 位址 192.168.0.1,無論是子網路遮罩 255.255.255.0 或是 255.255.255.128, 計算出來的網路都是 192.168.0.0,讀者可能感受不出差異。若是今天主機位址為 192.168.0.200,計算出來的網路位址將不同;當子網路遮罩為 255.255.255.0,網路位址為 192.168.0.0, 當子網路遮罩為 255.255.255.128 時,網路位址則是 192.168.0.128,分屬不同網路。

超網合併

除了大網路分割成小網路之外,利用 VLSM 也可將小網路合併成大網路,也就是將原本 劃歸為網路位址的位元,變成主機位元使用。

再使用 192.168.0.1 做為例子,如果現在子網路遮罩設定成

11111111 1111111 11111110 00000000 (255.255.254.0), 那麼 192.168.0.1 的網路位址就是 192.168.0.0; 在此同時,192.168.1.1 的網路位址也會變成 192.168.0.0, 所以 192.168.0.1 和 192.168.1.1 原本在 Class C 下分屬 2 個不同的網路,藉由擴大主機位址範圍,讓這 2 個位址在不需經由 NAT 的情況下連線。

這種網路合併的情況除了在公司內部網路會發生之外,還常見於一連串的固定 IP 分配。由於現今 IPv4 位址短少,不太可能 1 次配發整個 Class C 網段,可能改發較小的/22 或是/24,或是更小的/28。

不過網路合併也有個但書,就是合併的網路區段位址必須是連續的,因此 192.168.0.0/24 和 192.168.1.0/24 可以直接合併,但是 192.168.0.0/24 和 192.168.2.0/24 無法跳過 192.168.1.0/24 合併,因為無法算出同時適合 192.168.0.0/24 和 192.168.2.0/24,卻不適合 192168.1.0/24 的子網路遮罩。

使用/31 或是/32 會發生什麼事?

首先/32的網路是沒有意義的,因為只有1個位址,跟拔掉網路線的意思差不多,/31就是個有趣的議題,容筆者娓娓道來。

/30一般是切割子網路的極限,內含 4 個位址,去掉頭尾的網路位址和廣播位址,只剩下 2 個可分配給主機的位址,因此將資料傳送給另 1 台主機和將資料傳送至廣播位址的意義 是一樣的。/31 內部只有 2 個位址,IP 末碼不是 0 就是 1,末碼 0 已經被拿去當作網路位址,無法分配,剩下末碼 1 的位址可以當作主機位址,廣播位址就消失了。若是想要廣播功能,可將資料丟向末碼為 0 的網路位址,這個功能是早期所定義出來的,部分路由器依然支援這種廣播方式。

/31 只使用在點對點,且 2 端分屬於不同網路的連結上,有興趣的讀者可以搜尋「RFC 3021」。

CIDR 的限制以及其它改變

其它還有網路廣播位置的改變,若是以分類網路的標準,網路位址的結尾 8 位元一定是00000000,廣播位址的末 8 碼一定是11111111。但是導入 CIDR 之後,位址末碼為00000000 的 IP 位址也可分配給主機使用,而廣播位址的末 8 碼也不一定是11111111。

舉個例子,現在有個 192.168.0.0/23 的網路區段,IP 位址為 192.168.0.0~192.168.1.255,此時的網路位址為 192.168.0.0,廣播位址為 192.168.1.255,不知大家看出端倪了嗎?在 CIDR 無類別網域間路由的規則中,第一個位址就是此網段的識別位址,最後的 IP 位址就是此網段的廣播位址。在此例中 192.168.0.255 和 192.168.1.0 都可以正常的分配給主機使用。事實上主機位址全為 0 或是全為 1 的位址可不可以分配給主機使用,取決於路由器的全域設定,Cisco IOS 的預設值是允許的。

再舉 1 個 192.168.0.0/25 的例子,IP 位址為 192.168.0.0~192.168.0.127,第一個位址 192.168.0.0 為網路位址,最後 1 個 192.168.0.127 位址就是此網段的廣播位置。所以說在 CIDR 的世界中,IP 位置要配合子網路遮罩使用,才能知道此 IP 被劃分在哪個網路之中,廣播位址是多少。

練習切割網路

前面的教導大家如何從子網路遮罩推算回網路的大小,但在現實生活中網管的任務經常是拿到 1 段 IP 位址區段,使用這些位址配出需要的網路大小。例如將 192.168.0.0/24 均分成 3 等分(事實上不可能),或是切出 1 個至少可容納 50 個人的子網路,其它部分自成 1 個子網,這些都是在網路設計時需要應對的地方。當然一般使用者只需要將自己家中設定成/24 的網路環境即可,並不需要去擔心外面網際網路的 IP 路由世界,但期許看完本章後有基本的認知,設定家用路由器更得心應手。