

# 《資通網路》

試題評析	本份試題第一、二題屬中層傳輸，涵蓋TCP壅塞控制、流量控制、IP協定；第四題為底層技術，主考VLAN；第三、五題則屬資訊安全範疇。 就網路部分，試題中規中矩，講義皆有涵括，高分重點在於考生是否能信、達、雅地將內容轉化呈現，將會是本科群雄逐鹿中原的關鍵所在。
考點命中	第一題：《高點·高上資通網路講義》第三章，張又中編撰，頁3-25~27。 第二題：《高點·高上資通網路講義》第三章，張又中編撰，頁3-12~13。 第三題：《高點·高上資通網路講義》第三章，張又中編撰，頁3-17與上課補充。 第四題：《高點·高上資通網路講義》第二章，張又中編撰，頁2-43。

一、回答下列有關於網際網路通訊協定套件（Internet Protocol Suite）或稱 TCP/IP 通訊協定疊（protocol stack）相關問題。

- (一) 說明 TCP 協定的壅塞控制（congestion control）與流量控制（flow control）有何不同。（10分）
- (二) 說明 MSS 與 MTU 的功能與兩者之差異。（10分）

**答：**

- (一) TCP 壅塞控制為 TCP 假設封包遺失都是網路壅塞所引起，利用表示傳送端任何時間在網路上可以送出的位元組數之壅塞視窗(Congestion Window)進行處理。
- (二) TCP 流量控制是用來溝通傳送端可傳送的資料區塊，當滑動視窗為 0 時傳送端暫停傳送，以避免接收端發生緩衝區溢位問題。
- (三) 最大分段大小(Maximum Segment Size, MSS)為 TCP 協定的參數，其以 Bytes 為單位，定義傳輸雙方所能接受的最大分段資料量。
- (四) 最大傳輸單元(Maximum Transmission Unit, MTU)指一通信協定於某一層所能通過的最大封包大小(以 Bytes 為單位)。例如：IP 協定可將封包切割，以符合傳輸路徑上路由器所能接受的 MTU，再重組回原始封包。

二、有一個新組織需要布建網路，他們擁有網段 192.168.4.0/24。希望分出三個子網路：一個子網路給辦公室員工使用、一個給後勤 IT 部門使用，第三個放在公共空間給民眾使用。

- (一) 這三個子網路的 network ID 為何？（4分）
- (二) 這三個子網路的 Subnet mask 範圍為何？（4分）
- (三) 這三個子網路的 Host ID 範圍為何？（4分）
- (四) 這三個子網路各有多少個可使用的 Host ID？（4分）
- (五) 這三個子網路的 broadcast ID 為何？（4分）

**答：**

- (一) 192.168.4.0/26  
192.168.4.64/26  
192.168.4.128/26
- (二) 255.255.255.192
- (三) 192.168.4.1~192.168.4.62  
192.168.4.65~192.168.4.126  
192.168.4.129~192.168.4.190
- (四)  $2^6 - 2 = 62$
- (五) 192.168.4.63  
192.168.4.127  
192.168.4.191

【版權所有，重製必究！】

三、ARP poisoning 或稱 ARP spoofing 是利用 ARP 通訊協定發動的攻擊。

(一) 說明 ARP poisoning 或稱 ARP spoofing 之攻擊原理。(10分)

(二) 說明 ARP poisoning 或稱 ARP spoofing 攻擊之防範方法。(10分)

**答：**

(一) 攻擊者藉由發出標準的 ARP Request 或 ARP Response 來干擾或竄改某節點正常的 ARP 表，導致該節點發出的資料誤傳目的地，或使 OSI 第二層與第三層之服務無法連接，進而癱瘓網路。由於其隱密難以偵測，故常用來作為如中間人攻擊、連線劫奪之攻擊方法，以達到欺騙主機、反追蹤、避開安全機制、癱瘓網路等等目的。

(二) ARP Poisoning 攻擊之防範方法有：

1. 使用靜態 ARP 表

網路每台主機的 ARP 表使用靜態方式來對應、更新，然不適用於大型網路。

2. DHCP Snooping

主要應用於交換器(Switch)，作用為屏蔽網路的非法 DHCP 伺服器。即開啟 DHCP Snooping 功能後，用戶端只能從管理員指定的 DHCP 伺服器獲取 IP 地址。

3. 監聽網路異常的 ARP Response

若偵測到不正常的變動時可通知管理者。例如：UNIX 的 Arpwatch、Windows 的 XArp v2，或是網路裝置的 Dynamic ARP Inspection 功能。

四、網路是由許多區域網路 (Local Area Network，簡稱 LAN) 相連而成。

(一) 說明虛擬區域網路 (Virtual Local Area Network，簡稱 VLAN) 與 LAN 的差異性。(10分)

(二) 說明 VLAN 優點。(10分)

**答：**

(一) 虛擬區域網路為建構於區域網路交換器的網路管理技術，網管人員可透過設定組態表(Configuration Table)，控制交換器分派出入區域網路的封包到正確的 Port，對不同實體區域網路中的設備進行邏輯分群，可於一或多個交換器上實現。

IEEE 802 委員會於 1995 年發表了 802.1Q VLAN 技術的實作標準與訊框結構，希望能透過設定邏輯位址 (TPID、TCI)，對實體區域網路區隔成獨立虛擬網段，以規範封包廣播時的最大範圍。

(二) VLAN 優點：

1. 安全性

例如：可限制網路病毒的擴散範圍於該 VLAN。

2. 廣播控制

VLAN 相當於資料鏈結層的廣播網域(Broadcast Domain)，其能將廣播控制在內部，避免大範圍網路的廣播風暴(Broadcast Storm)。

3. 頻寬利用

當 VLAN 切割後，其可提升交換器的處理效率，故可增加頻寬的利用率。

4. 降低延遲

同上，故可降低延遲。

五、網際網路傳輸資料不安全，因此可以利用虛擬私有網路 (Virtual Private Network，簡稱 VPN) 方式達到安全服務。

(一) IPSec 可建立那一層的資料安全傳輸？說明如何使用 IPSec 通道模式 (tunnel model) 達到 VPN 功能。(10分)

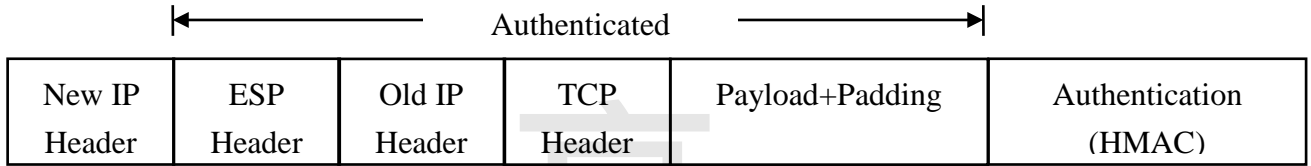
(二) 說明 IPSec tunneling 可以達到那些資料的安全服務。(10分)

**答：**

(一) IPSec 作用於網路層(Network Layer)，為多服務、多演算法及多單元規模的架構。提供機密性、完整性，並避免重傳攻擊，描述於 RFC2401、2402、2406 及 2410。

IPSec 通道模式將整個 IP 封包重新封裝在一個全新標頭的 IP 封包中，故可支援 VPN。

(二)以 IPSec 封裝安全負載(Encapsulation Security Payload, ESP)的通道模式而言，其提供了以下的安全服務：



1. 機密性(Confidentiality)
2. 完整性(Integrity)
3. 認證(Authentication)
4. 存取控制(Access Control)

【版權所有，重製必究！】