- 1. Si consideri la seguente configurazione Ipv4:
 - IP Address:

1.1.1.129

• Subnet Mask:

255.255.255.0

Si determini:

- il numero di indirizzi IP del blocco
- il network address
- il broadcast address

Soluzione

- 1. il numero di indirizzi IP del blocco: Not(SM)+1
- SM 11111111.11111111.11111111.00000000

Not 00000000.00000000.00000000.111111111

+1 00000000.000000000.00000001.00000000 → 256 IP

2. NA IP and SM IP 1.1.1.129 00000001.00000001.10000001

And

SM 11111111.1111111.1111111.00000000

NA → 00000001.00000001.000000000 → 1.1.1.0 con SM 255.255.255.0

3. BA IP or Not(SM)

IP 1.1.1.129 00000001.00000001.10000001

Or

Not(SM) 00000000.0000000.0000000.11111111

BA 0000001.00000001.00000001.11111111 BA \rightarrow 1.1.1.255 con SM 255.255.255.0

- 2. Si consideri la seguente configurazione Ipv4:
 - IP Address: 1.1.1.129/24

Si determini:

- il numero di indirizzi IP del blocco
- il network address
- il broadcast address

Soluzione

- 1. il numero di indirizzi IP del blocco: 32-24=8 $\rightarrow 2^8 = 256$
- 2. NA i bit della parte host si impostano a 0 1.1.1.000000000 \rightarrow 1.1.1.0/24

```
3. Si consideri la seguente configurazione Ipv4:
   • IP Address:
                           1.1.128.129
   • Subnet Mask:
                            255.255.254.0
   Si determini:
     il numero di indirizzi IP del blocco
   • il network address
   • il broadcast address
Soluzione
1. il numero di indirizzi IP del blocco: Not(SM)+1
     11111111.11111111.11111110.00000000
     00000000.00000000.00000001.11111111
Not
+1
     0000000.00000000.0000010.0000000
                                                   512 IP
2.
    NA
                                        ΙP
                                             and
                                                  SM
IP 1.1.128.129
                 00000001.00000001.10000000.10000001
     And
                 11111111.11111111.11111110.00000000
SM
                 00000001.00000001.10000000.00000000
NA
                 1.1.128.0 con SM 255.255.254.0
3.
     BA
                                        ΙP
                                             or Not(SM)
IP 1.1.128.129
                00000001.00000001.10000000.10000001
     Or
                 00000000.00000000.00000001.11111111
Not (SM)
                 00000001.00000001.10000001.11111111
BA
                 1.1.129.255 con SM 255.255.254.0
BA
4. Si consideri la seguente configurazione Ipv4:
   • IP Address:
                           1.1.128.129/23
   Si determini:
   • il numero di indirizzi IP del blocco
    il network address
   • il broadcast address
Soluzione
     il numero di indirizzi IP del blocco:
     32-23=9 \rightarrow 2^9 = 512
     NA i bit della parte host si impostano a 0
     1.1.10000000.00000000 → 1.1.128.0/23
     BA i bit della parte host si impostano a 1
     1.1.10000001.111111111 \rightarrow 1.1.129.255/23
```

```
5. Ad un'organizzazione viene assegnato il seguente blocco di indirizzi
   38.39.128.0/18. L'organizzazione ha bisogno di creare le seguenti 3
   sottoreti:
          Sottoretel con 2300 indirizzi IP
           Sottorete2 con 70 indirizzi IP
           Sottorete3 con 4000 indirizzi IP
   Si progettino le sottoreti utilizzando il subnetting.
Premessa
38.39.10000000.00000000/18
Numero Indirizzi IP 32-18=2alla14 → 16384
38.39.10<mark>111111.11111111</mark>/18 →
                                        38.39.191.255/18
Soluzione
32-12=20 \rightarrow /20 32-7=25 \rightarrow /25
                                             32-12=20 →
                                                                /20
IP1
Da
    NA
                                         BA
38.39.128.0/20
                                         38.39.10001111.11111111/20
38.39.1000<mark>0000.00000000</mark>/20
                                         38.39.143.255/20
IP3
Si parte dall'ultimo IP assegnato+1 \rightarrow 38.39.143.255 + 1 = 38.39.144.0
                                         BA
Da NA
38.39.144.0/20
38.39.1001<mark>0000.00000000</mark>/20
                                         38.39.10011111.11111111/20
                                         38.39.159.255/20
                                         Calcolo in binario di 144
                                         144:2 0
                                                    0
                                         72:2
                                                   0
                                         36:2
                                                   0
                                         18:2
                                                    1
                                         9:2
                                         4:2
                                                    0
                                         2:2
                                                    0
                                         1:2
                                                    1
                                         0
                                                                 10010000
                                         38.39.159.255 + 1 = 38.39.160.0
Si parte dall'ultimo IP assegnato+1 →
Da NA
38.39.160.0/25
                                         38.39.160.0<mark>1111111</mark>/25
38.39.160.0<mark>0000000</mark>
                                         38.39.160.127/25
```

38.39.191.255

Rimangono disponibili gli indirizzi da

а

38.39.160.128

Date le seguenti 4 reti verificare se si può fare il supernetting e determinare Network Address e Broadcast Address della SuperRete ottenuta. 128.150.32.0/24 128.150.33.0/24 128.150.34.0/24 128.150.35.0/24 Soluzione Verifica delle 4 caratteristiche → soddisfatta→ soddisfatta→ soddisfatta 1. Contiguità 2. Dimensioni delle reti uguali 3. Numero delle reti multiplo di 2 4. Divisibilità soddisfatta Infatti: 256=28 Dimensione degli host delle reti

Dimensione degli host delle reti \mathbf{x} Numero delle reti \rightarrow $2^8 \times 2^2 = 2^{10}$

 \rightarrow

 $4=2^{2}$

Per essere soddisfatta la caratteristica della divisibilità il primo indirizzo IP deve avere 10 bit (contando a partire da destra) uguali a 0. Per cui, bisogna trasformare in binario il primo indirizzo della rete; ovvero:

128.150.001000000.00000000

Numero delle reti

È divisibile visto che ci sono 10 bit (contando a partire da destra) uguali

Quindi, anche la regola della divisibilità è soddisfatta.

La SuperRete da creare avrà

- parte host → 10 bit
 parte network → 32 10 32 - 10 = 22 bit

La Super Rete è una /22

```
Date le seguenti 8 reti verificare se si può fare il supernetting e
determinare Network Address e Broadcast Address della SuperRete ottenuta.
128.150.128.0/24
128.150.129.0/24
128.150.130.0/24
128.150.131.0/24
128.150.132.0/24
128.150.133.0/24
128.150.134.0/24
128.150.135.0/24
Soluzione
Verifica delle 4 caratteristiche
                                            \rightarrow soddisfatta
   1. Contiguità
                                               soddisfatta
soddisfatta
   2. Dimensioni delle reti uguali
   3. Numero delle reti multiplo di 2
   4. Divisibilità
                                                  soddisfatta
Infatti:
                                                         256=28
Dimensione degli host delle reti
Numero delle reti
                                                        8=2^3
Dimensione degli host delle reti x Numero delle reti \rightarrow 28x2<sup>2</sup>=2<sup>11</sup>
Per essere soddisfatta la caratteristica della divisibilità il primo
indirizzo IP deve avere 11 bit (contando a partire da destra) uguali a 0.
Per cui, bisogna trasformare in binario il primo indirizzo della rete;
128.150.100000000.00000000
È divisibile visto che ci sono 11 bit (contando a partire da destra) uguali
Quindi, anche la regola della divisibilità è soddisfatta.
La SuperRete da creare avrà
      • parte host → 11 bit
      parte network →
                              32 - 11 = 21 bit
La Super Rete è una /21
NA 128.150.10000 \frac{000.00000000}{121.111111111} \rightarrow 128.150.128.0/21 \rightarrow 128.150.135.255/3
                                          128.150.135.255/21
```

1. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta.

Per ottenere la riservatezza e l'autenticazione è necessaria

- una singola operazione di crittografia asimmetrica.
- una singola operazione di crittografia simmetrica.
- una doppia operazione di crittografia asimmetrica.
- una doppia operazione di crittografia simmetrica.
- 2. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta.

Un messaggio firmato digitalmente

- garantisce l'autenticità e l'integrità ma non è criptato.
- garantisce l'autenticità e l'integrità ed è criptato.
- non garantisce l'autenticità e l'integrità e non è criptato.
- non garantisce l'autenticità e l'integrità ed è criptato.
- 3. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta.

Solitamente, la crittografia

- asimmetrica viene utilizzata per compiti di supporto alla crittografia simmetrica, piuttosto che per la cifratura dell'intero messaggio.
- simmetrica viene utilizzata per compiti di supporto alla crittografia asimmetrica, piuttosto che per la cifratura dell'intero messaggio.
- asimmetrica viene utilizzata sia per compiti di supporto alla crittografia simmetrica che per la cifratura dell'intero messaggio.
- simmetrica viene utilizzata sia per compiti di supporto alla crittografia asimmetrica che per la cifratura dell'intero messaggio.
- 4. Indicare quale delle seguenti affermazioni è esatta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare esaurientemente la risposta.
 - L'obiettivo del CSMA/CD è evitare le collisioni, quello del CSMA/CA di intercettarle prima.
 - L'obiettivo dei protocolli CSMA/CD e CSMA/CA è evitare le collisioni.
 - L'obiettivo del CSMA/CD è intercettare prima le collisioni, quello del CSMA/CA di evitarle.
 - L'obiettivo dei protocolli CSMA/CD e CSMA/CA è intercettare prima collisioni.
- 5. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare esaurientemente la risposta.

In una LAN Wireless

- può essere "ad hoc" ma non può essere una "rete con infrastruttura".
- può essere "ad hoc" oppure "rete con infrastruttura".
- può essere una "rete con infrastruttura" ma non "ad hoc".
- non può essere "ad hoc" né, tanto meno, una "rete con infrastruttura".

6. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare esaurientemente la risposta.

In una LAN Wireless per un host, che ha appena inviato un frame,

- non è costoso ascoltare il canale; per tal motivo si utilizza l'algoritmo CSMA/CA.
- non è costoso ascoltare il canale; per tal motivo si utilizza l'algoritmo CSMA/CD.
- sarebbe troppo costoso ascoltare il canale; per tal motivo si utilizza l'algoritmo CSMA/CA.
- sarebbe troppo costoso ascoltare il canale; per tal motivo si utilizza l'algoritmo CSMA/CD.
- 7. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare esaurientemente la risposta. Il protocollo RIP prevede che un messaggio di richiesta venga inviato dal router
 - appena acceso o da un router che ha delle voci scadute in memoria.
 - appena acceso o prima di spegnersi.
 - prima di spegnersi o appena acceso o da un router che ha delle voci scadute in memoria.
 - prima di spegnersi o da un router che ha delle voci scadute in memoria.
- **6.** Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare **esaurientemente** la risposta.

Un datagramma IPv4 può essere

- frammentato dall'host sorgente e da qualsiasi router lungo il percorso verso la destinazione.
- frammentato solo dall'host sorgente.
- frammentato solo da qualsiasi router lungo il percorso verso la destinazione.
- frammentato dall'host sorgente, da qualsiasi router lungo il percorso verso la destinazione e dall'host destinazione.
- 7. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare **esaurientemente** la risposta.

Un datagramma IPv6 può essere

- frammentato dall'host sorgente e da qualsiasi router lungo il percorso verso la destinazione.
- frammentato solo dall'host sorgente.
- frammentato solo da qualsiasi router lungo il percorso verso la destinazione.
- frammentato dall'host sorgente, da qualsiasi router lungo il percorso verso la destinazione e dall'host destinazione.
- 8. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare esaurientemente la risposta.

La frammentazione di un datagramma IPv4 può avvenire

- più volte; ogni volta viene variato l'header del pacchetto frammentato.
- più volte; ogni volta non viene variato l'header del pacchetto frammentato.
- una sola volta; lasciando invariato l'header del pacchetto frammentato
- una sola volta e contempla la variazione dell'header del pacchetto frammentato.

- 9. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. Se il flag D di un datagramma IPv4 è pari a 0
 - allora il flag M può essere pari a 0 oppure a 1.
 - allora sicuramente il flad M è uguale a 1.
 - allora sicuramente il flad M è uguale a 0.
- D M
- O Può essere frammentato e se M=O non ce ne sono altri.
- O 1 Può essere frammentato e se M=1 ce ne sono altri.
- 1 0 Non può essere frammentato e M=0 non ce ne sono altri, ovviamente!
- 1 1 Non può verificarsi. È un assurdo perché dice: Non può essere frammentato, ma questo pacchetto non è l'ultimo frammento.
- 10. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. Se il flag D di un datagramma IPv4 è pari a 1
 - allora il flag M può essere pari a O oppure a 1.
 - allora sicuramente il flad M è uguale a 1.
 - allora sicuramente il flad M è uguale a 0.
- 8. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. Una LAN Ethernet
 - è una rete probabilistica attualmente molto usata
 - è una rete deterministica attualmente molto usata
 - è una rete probabilistica attualmente non più usata
 - è una rete deterministica attualmente non più usata
- 9. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare **esaurientemente** la risposta. Un datagramma IPv4 con flag M=1
 - vuol dire che è stato frammentato ed esso non è il primo frammento del datagramma stesso.
 - vuol dire che è stato frammentato ed esso è il primo frammento del datagramma stesso.
 - vuol dire che è stato frammentato ed esso non è l'ultimo frammento del datagramma stesso.
 - vuol dire che è stato frammentato ed esso è l'ultimo frammento del datagramma stesso.
- 1. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. L'indirizzamento senza classi
 - non consente con il solo indirizzo IP di capire la lunghezza del prefisso (parte host).
 - consente con il solo indirizzo IP di capire la lunghezza del prefisso (parte network).
 - non consente con il solo indirizzo IP di capire la lunghezza del prefisso (parte network).
 - consente con il solo indirizzo IP di capire la lunghezza del prefisso (parte host).

- 2. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. Il DHCP è un protocollo
 - peer to peer plug and play.
 - peer to peer non plug and play.
 - client/server plug and play.
 - client/server non plug and play.
- 3. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. L'intestazione di un messaggio DHCP
 - contiene il "Transaction ID" impostato dal client e ripetuto dal server.
 - contiene il "Transaction ID" impostato dal server e ripetuto dal client.
 - contiene il "Transaction ID" impostato dal server e non ripetuto dal client.
 - contiene il "Transaction ID" impostato dal client e non ripetuto dal server.
- 4. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. Il messaggio ICMP Destination Unreachable viene generato quando
 - il router non è in grado di individuare la destinazione.
 - il router è in grado di individuare la destinazione.
 - il router non è in grado di individuare la sorgente.
 - il router è in grado di individuare la sorgente.
- 5. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. Il messaggio ICMP Destination Unreachable viene generato
 - da un router.
 - dall'host sorgente.
 - dall'host destinazione.
 - dall'host sorgente, dall'host sorgente oppure dall'host destinazione
- 6. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. Il messaggio ICMP Time Exceeded viene generato quando
 - il time to live ha raggiunto il valore 0.
 - il router non è in grado di individuare la destinazione.
 - il time to live ha raggiunto il valore massimo.
 - un pacchetto con bit D=1 deve essere scartato.
- 7. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. Il Path-Vector routing
 - non si basa sul routing a costo minimo, mentre il Distance-Vector sì;
 - non si basa sul routing a costo minimo, così come il Distance-Vector;
 - si basa sul routing a costo minimo, mentre il Distance-Vector no;
 - si basa sul routing a costo minimo, così come il Distance-Vector;
- 8. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre,

motivare, esaurientemente la risposta. Gli Autonomous System (AS) sono classificabili come

- AS stub, AS multihomed, AS homed.
- AS homed, AS multihomed, AS di transito.
- AS stub, AS multihomed, AS di transito.
- AS stub, AS homed, AS di transito.
- 9. Completare la seguente affermazione segnando la risposta giusta. (Va segnata con una X la risposta giusta, senza ambiguità.) Inoltre, motivare, esaurientemente la risposta. Il protocollo RIP prevede che un messaggio di risposta
 - venga inviato periodicamente e non poiché sollecitato da un corrispondente messaggio di richiesta.
 - non venga inviato poiché sollecitato da un corrispondente messaggio di richiesta e neppure periodicamente.
 - venga inviato poiché sollecitato da un corrispondente messaggio di richiesta oppure periodicamente.
 - venga inviato poiché sollecitato da un corrispondente messaggio di richiesta e non periodicamente.