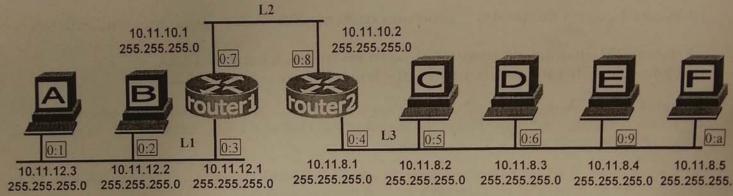
| Cognome e nome:  |
|--|
| Reti di Calcolatori I - Prova del 10-02-2011  Tempo a disposizione: 75 minuti. Regole del gioco: 1) Libri e quaderni chiusi, vietato scambiare informazioni con altri, vietato usare calcolatrici. 2) Indicare su tutti i fogli, con chiarezza, nome e numero di matricola. 3) Per le risposte usare SOLO GLI SPAZI ASSEGNATI. 4) Le date di vebalizzazione saranno rese note sul sito del corso. Si potrà verbalizzare solo in tali date. Si assume che chi non si presenterà rifiuti il voto.  |
| Rispondi a questa domanda: sono uno studente 270 🗆 sono uno studente 509 🗅   |
| Gli studenti 270 – Reti di Calcolatori (6CFU) – devono svolgere le domande 1,2,3,4<br>Gli studenti 509 - Reti di Calcolatori I (5CFU) – devono svolgere le domande 1,2,3,5   |
| Esercizio 1 (25%) Un computer C1 spedisce un singolo pacchetto Ethernet da b bit (tutto compreso) ad un computer C2 che è situato sulla stessa rete locale. Tutti i link sono a B bit-sec. I link ed i repeater hanno un ritardo di propagazione trascurabile. Nelle risposte mostra tutti i calcoli necessari.  |
| 1.1 Supponi che tra C1 e C2 ci sia solo un repeater. Quanto tempo passa tra l'istante in cui C1 spedisce il primo bit del pacchetto e l'istante in cui l'ultimo bit del pacchetto è completamente ricevuto da C2?  |
| paccietto e i istante in ear i attitto et esp  |
| 1.2 Supponi che tra C1 e C2 ci sia un solo switch store and forward. Quanto tempo passa tra l'istante in cui C1 spedisce il primo bit del pacchetto e l'istante in cui l'ultimo bit del pacchetto è completamente ricevuto da C2?  |
|  |
| 1.3 Supponi che tra C1 e C2 ci sia prima uno switch store and forward e poi un repeater. Quanto tempo passa tra l'istante in cui C1 spedisce il primo bit del pacchetto e l'istante in cui l'ultimo bit del pacchetto è completamente ricevuto da C2?  |
|  |
|  |
| 1.4 Supponi che tra C1 e C2 ci sia uno switch store and forward e supponi che il pacchetto, invece di essere trasmesso come pacchetto singolo, sia frammentato in M pacchetti, ognuno da b/M bit tutto compreso, che vengono trasmessi consecutivamente uno dopo l'altro (trascura l'inter packet gap). Quanto tempo passa tra l'istante in cui C1 spedisce il primo bit del primo frammento e l'istante in cui l'ultimo bit dell'ultimo frammento è completamente ricevuto da C2?   |
|  |
|  |
| 1.5 Supponi che tra C1 e C2 ci siano N-1 switch store and forward e supponi che il pacchetto, invece di essere trasmesso come pacchetto singolo, sia frammentato in M pacchetti, ognuno da b/M bit tutto compreso, che vengono trasmessi consecutivamente uno dopo l'altro (trascura l'inter packet gap). Quanto tempo passa tra l'istante in cui C1 spedisce il primo bit del primo frammento e l'istante in cui l'ultimo bit dell'ultimo frammento è completamente ricevuto da C2?   |
| The state of the s |
|  |

Esercizio 2 (25%) Nei pacchetti che si muovono nelle reti ci sono vari campi concepiti per rilevare la presenza di errori. Ad es. nel MAC IEEE 802.3 il campo FCS, in IP il campo Header Checksum ed in TCP il campo Checksum (che interessa l'intero segment e gli indirizzi IP – violazione della gerarchia dei protocolli). Considera la rete nella figura, in cui L1, L2 e L3 sono Lan IEEE 802.3. Gli indirizi MAC sono nei rettangoli. Le tabelle di instradamento dei router sono configurate correttamente. In un certo istante il computer A spedisce un pacchetto TCP contenente dei dati al computer D.



2.1 Supponi che il pacchetto sia ricevuto con FCS errato dal MAC di D. Che tipo di eventi potrebbe aver corrotto il pacchetto? Motiva la risposta.

2.2 Ancora nelle condizioni della domanda 2.1, in quale/i delle Lan e/o delle macchine presenti in rete può essere accaduto (o non può essere accaduto) l'evento che ha corrotto il pacchetto? Motiva la risposta.

2.3 Supponi invece che il pacchetto sia ricevuto con Header Checksum IP errato dal livello IP di D. Che tipo di eventi potrebbe aver corrotto il pacchetto? Motiva la risposta.

2.4 Ancora nelle condizioni della domanda 2.3, in quale/i delle Lan e/o delle macchine presenti in rete può essere accaduto (o non può essere accaduto) l'evento che ha corrotto il pacchetto? Motiva la risposta.

2.5 Supponi che il pacchetto sia ricevuto con Checksum TCP errato dal livello TCP di D. Che tipo di eventi potrebbe aver corrotto il pacchetto? Motiva la risposta.

2.6 Ancora nelle condizioni della domanda 2.5, in quale/i delle Lan e/o delle macchine presenti in rete può essere accaduto (o non può essere accaduto) l'evento che ha corrotto il pacchetto? Motiva la risposta.

| Cognome e nome:                  | Matricola:   |
|----------------------------------|--|
| abbia nome a.sx.it, B abbia nome | nto alla stessa rete dell'esercizio 2, rispondi alle domande che seguono. Supponi che a b.dx.it, che l'interfaccia con MAC 0:8 del router 2 abbia nome r2.dx.it, che C sia autorit e che E sia root dus. Supponi che il name server di default per tutte le macchine sia E |

3.1 In un certo istante, dopo un lungo periodo di inattività (tutte le cache sono vuote), un utente sul computer A esegue il comando ping 10.11.8.2. Per brevità, supponi che ping comporti l'invio di un solo pacchetto. Elenca i pacchetti che uno sniffer, posto nella Lan L2, vede transitare.

| mac dest | mac src | ip sorgente<br>(solo se ip) | ip destinatario<br>(solo se ip) | tipo pacchetto (uno tra: arp request, arp reply, icmp<br>echo-request, icmp echo-reply, icmp errore, dns<br>richiesta iterativa, dns richiesta ricorsiva, dns risposta<br>iterativa, dns risposta ricorsiva) |
|----------|---------|-----------------------------|---------------------------------|--|
|          |         |                             |                                 |  |
|          |         |                             |                                 |  |
|          |         |                             |                                 |  |

3.2 In un certo istante, dopo un lungo periodo di inattività (tutte le cache sono vuote), un utente sul computer A esegue il comando traceroute b.dx. it. Per brevità, supponi che traceroute comporti l'invio di un solo pacchetto per ogni ttl. Elenca i pacchetti che uno sniffer, posto nella Lan L2, vede transitare.

| mac dest | mac src | ip sorgente<br>(solo se ip) | ip destinatario<br>(solo se ip) | tipo pacchetto (uno tra: arp request, arp reply, icmp<br>echo-request, icmp echo-reply, icmp errore, dns<br>richiesta iterativa, dns richiesta ricorsiva, dns risposta<br>iterativa, dns risposta ricorsiva) |
|----------|---------|-----------------------------|---------------------------------|--|
|          |         |                             |                                 |  |
|          |         |                             |                                 |  |
|          |         |                             |                                 |  |
|          |         |                             |                                 |  |
|          |         |                             |                                 |  |

3.3 Immediatamente dopo il comando della domanda 3.2, l' utente sul computer A esegue il comando ping r2.dx.it. Per brevità, supponi che ping comporti l'invio di un solo pacchetto. Elenca i pacchetti che uno sniffer, posto nella Lan L2, vede transitare.

| mac dest | mac src | ip sorgente<br>(solo se ip) | ip destinatario<br>(solo se ip) | tipo pacchetto (uno tra: arp request, arp reply, icmp<br>echo-request, icmp echo-reply, icmp errore, dns<br>richiesta iterativa, dns richiesta ricorsiva, dns risposta<br>iterativa, dns risposta ricorsiva)   |
|----------|---------|-----------------------------|---------------------------------|--|
|          |         |                             |                                 |  |
|          |         |                             |                                 |  |
|          |         |                             |                                 | A STATE OF THE PARTY OF THE PAR |
|          |         |                             |                                 |  |

| Cognome e nome:   | Matricola:   |
|---|--|
| Esercizio 4 (25%) Descrivi<br>system del client al file syste | tutte le fasi di un trasferimento di file con ftp in passive mode. Il file deve essere copiato da file m del server. Nella descrizione chiama C il client e S il server.   |
|   |  |
|   |  |
|   |  |
| - AT  |  |
|   |  |
| To the same of  |  |
| Man and the same of   | AND AND THE PROPERTY OF THE PARTY OF T   |
|   | Secretaria de la composición del composición de la composición de la composición del composición de la composición del composición de la composición del com |
|   | A STATE OF THE PARTY OF THE PAR |
|   |  |
| con 53 calcolatori, Lan 2 con                                 | à Greedy spa deve attribuire indirizzi IP ai propri calcolatori. La Greedy possiede 4 Lan: Lan 1 28 calcolatori, Lan 3 con 20 calcolatori e Lan 4 con 507 calcolatori. rità europea di Internet (RIPE) che le fornisce indirizzi a sufficienza per le proprie reti.  |
| 5.1 Facendo opportune opera soddisfare le sue richieste?      | zioni di subnetting, qual è il numero minimo di indirizzi che il RIPE deve fornire a Greedy per  |
| Lan   | Numero di indirizzi attribuiti dal RIPE  |

| Lan  | Numero di indirizzi attribuiti dal RIPE |
|--|---|
| Total report of the second second second   |   |
| 2  |   |
| 3  |   |
| 4  |   |
| Numero totale di indirizzi attribuiti dal RIPE a Greedy (somma delle righe precedenti) |   |

**5.2** Immaginando che non sia possibile fare subnetting e che si debba usare l'indirizzamento classfull (quello delle classi A, B e C), qual è il numero minimo di indirizzi che il RIPE deve fornire a Greedy per soddisfare le sue richieste?

| Lan  | Numero di indirizzi attribuiti dal RIPE |
|--|---|
|  |   |
| 2  |   |
| 3  |   |
| 4  |   |
| Numero totale di indirizzi attribuiti dal RIPE a Greedy (somma delle righe precedenti) |   |