Appello del 16.06.2022 19/07/22 17:12 Appello del 16.06.2022 Appello di Fondamenti di Reti di Telecomunicazioni del 16/06/2022 (2 ore) Matricola_ Esercizio 1 (8 punti) Data la rete in figura (Base 10.10.0.0/20), rispettando i vincoli imposti, si dovrà realizzare un piano di indirizzamento che massimizzi l'utilizzazione delle sottoreti riducendo gli sprechi. I requisiti che si dovranno rispettare sono (NOTA: host e router sono dispositivi diversi nella rete): L1. Numero di host 28 con indirizzo riservato pari a 10.10.15.192; L2. Indirizzi riservati10.10.3.3 e 10.10.5.5; L3. Numero di host 5 e indirizzo di broadcast 10.10.15.39; L4. Numero di host 760 e indirizzo 10.10.11.25 L5. Numero di host 256 con indirizzo riservato per il router pari a 10.10.12.254; L3 L6. Indirizzi riservati 10.10.14.9 e 10.10.14.127. L7. Indirizzi riservati 10.10.15.96 e 10.10.15.97. Di ogni rete evidenziare: indirizzo di base, indirizzo di broadcast, indirizzo del/dei router, netmask in notazione / e decimale. Infine, assegnare gli indirizzi punto-punto tra i router ed evidenziare i blocchi rimasti liberi. Esercizio 2 (8 punti) Data la rete in figura eseguire un protocollo Link State per ottenere la tabella di routing del nodo R4. I pesi sugli archi siano definiti come: p=min_(Ri,Ri)(i,j) e si supponga che siano rappresentativi della distanza tra i nodi (es. p=1, distanza pari a 1km). Si assumi che ogni collegamento abbiamo una capacità di 1 Mbps e che la dimensione complessiva dei pacchetti sia pari a 1000 bit. Si consideri un Hello packet con timer pari a 5 secondi. Si evidenzi lo scambio dei messaggi tra i nodi della rete per arrivare a convergenza e mostrare l'esecuzione dell'algoritmo di instradamento da parte del protocollo. Supponendo che al tempo T=51 secondi il link tra R2 e R3 non sia più funzionante mostrare gli scambi protocollari per portare di nuovo la rete a convergenza e la nuova tabella di routing del nodo R4 Esercizio 3 (8 punti) Sia data una rete composta da un trasmettitore, un ricevitore ed un insieme di router che garantiscono l'esistenza di un percorso tra trasmettitore e ricevitore. Si consideri la trasmissione di un file di dimensione 10000 byte con una finestra di congestione consentita al ricevitore di 8 segmenti. La dimensione massimale del segmento è 200 byte. Quando si avvia la sessione i primi segmenti che vengono mandati registrano i seguenti RTT: RTT1= 11ms, RTT2= 16ms, RTT3= 12ms, RTT4=12ms, RTT5=15ms. A seguito dell'RTT5 i segmenti successivi inviati registrano un RTT uguale all'RTT5. Calcolare l'RTT medio e il tempo necessario ad inviare l'intero file mostrando l'andamento della finestra di congestione. Supponendo ora la perdita di un'intera finestra al 6 RTT, come si comportano i protocolli TCP Tahoe e TCP Reno? Mostrare anche in questo caso RTT medio, tempo di invio e andamento della finestra di congestione. Domanda (6 punti) Il candidato descriva in dettaglio l'algoritmo di instradamento Bellman-Ford mostrando i passi dell'algoritmo e un esempio di funzionamento sulla base della rete di router mostrata in figura. Indicare le differenze rispetto all'algoritmo di Dijkstra. 17120 1 C= 1.106 bps HTU = 1000 bit TH = 53 Calcolo il tempo di cilordo! TR = distaura volocità PAC = 10^{-5} S

Rilaudi

TBC = 2.10^{-5} S 10^{-5} S 10^{-5} S 1) 5,60003 LSBD(A) LSP LSBD(B) LSBA (C) (C, D, 3) (C, A, \pm) (C, B, z)LSBD(D) (D,A,1) (D,C,3)2) 5,00006 3 Topologia completa Cabella di Tarling di Ru (D) 110 BAL a t=51 mon buzion più si aggiorna; Aggiornamento complète 2) 3) Wr = 8 rss = 200 byle 10000 64/6 $N = \left[\frac{10000}{100} \right] = 50$ Rere = 13,2 s Se a RT15 Si stabillissa si la che; Durque soura del tipo!