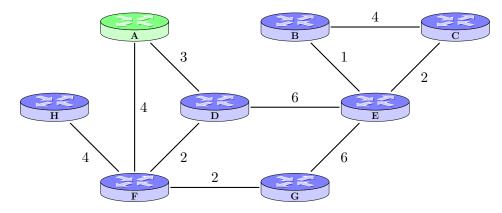


Curso de Tecnologia em Sistemas de Computação Disciplina: Redes de Computadores II AP3 – 2º semestre de 2015 – GABARITO



(a) Utilizando o algoritmo de Dijkstra, calcule os caminhos mais curtos a partir do nó A, destacado em verde, para todos os outros nós da rede. Construa uma tabela igual à mostrada em aula que mostra o funcionamento do algoritmo de forma iterativa.

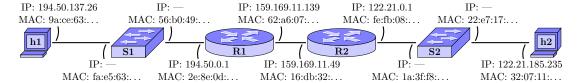
Resposta: N' $d_{\rm C}\,p_{\rm C}$ $d_{\mathrm{D}}\,p_{\mathrm{D}}$ $d_{\rm E}\,p_{\rm E}$ $d_B p_B$ $d_F p_F$ A ∞ - $\overline{\mathrm{AD}}$ 9 D ∞ -ADF 9 D 8 F ADFG 9 D 9 D ADFGH 10 E 11 E ADFGHE ADFGHEB 11 E ADFGHEBC

(b) Construa a tabela de roteamento do nó A, isto é, para cada roteador de destino, indique o enlace de saída utilizado por A para encaminhar pacotes para este destino.

Destino B C D E F G H	
	7

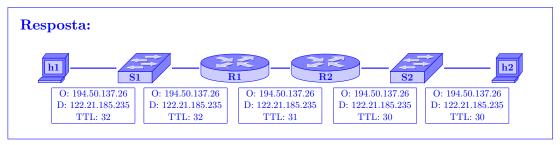


Considere a rede ilustrada a seguir, composta por duas estações (h1 e h2), dois switches (S1 e S2) e dois roteadores (R1 e R2). Suponha, para simplificar, que o protocolo Ethernet é utilizado em todas as comunicações na camada de enlace. No diagrama, são associados a cada interface os seus respectivos endereços IP e MAC (para o endereço MAC, somente os primeiros octetos).

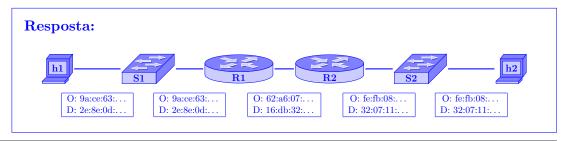


Considere um datagrama IP que é enviado de h1 com destino a h2.

(a) Lembrando que o campo TTL (*Time to Live*) do cabeçalho IP é diminuído de uma unidade a cada salto, suponha que o datagrama é enviado com TTL inicial de 32. Para cada um dos 5 enlaces que o datagrama irá atravessar, determine o endereço origem, o endereço destino e o valor de TTL registrados no cabeçalho deste datagrama quando ele atravessa o enlace.



(b) Suponha que todas as tabelas ARP envolvidas estão devidamente preenchidas. Para cada um dos 5 enlaces, determine o endereço origem e o endereço destino dos quadros Ethernet que irão encapsular este datagrama quando ele atravessa o enlace.



TDMA. Suponha que a ordenação das estações siga esta ordem numérica, iniciando pela estação no instante t=0 ms, que os slots possuam duração de 100 ms, e que as estações transmitam a uma taxa constante de 30 Mbps (Mbits por segundo) quando acessam o meio.

(a) A longo prazo, qual a taxa de transmissão que uma estação alcança se somente ela possuir dados para transmitir? E se todas as estações possuírem dados para transmitir?



Resposta:

Em ambos os cenários, a estação em questão somente pode acessar o meio em um slot a cada 5, e deve ficar em silêncio nos slots restantes. Isto leva a uma taxa de transmissão de $0 \cdot 4/5 + 30 \cdot 1/5 = 6$ Mbps.

(b) Suponha que, a partir do instante t = 132.0 ms, a estação 3 deseja transmitir um total de 4.2 Mbits, e a partir do instante t = 5.0 ms, a estação 4 deseja transmitir um total de 4.8 Mbits. Determine o retardo inicial de ambas as transmissões (isto é, o tempo que cada estação aguarda para iniciar a transmissão após adquirir os dados a serem enviados) e o instante de tempo em que cada transmissão termina.

Resposta:

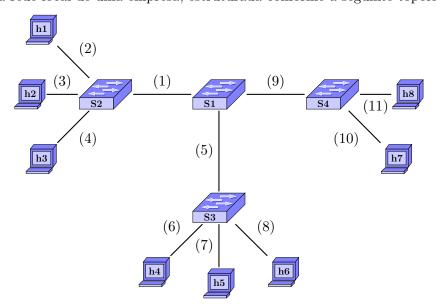
A estação 3 irá iniciar sua transmissão no instante t=200.0 ms, com um retardo inicial de 68.0 ms, e irá encerrar sua transmissão no instante t=740.0 ms. Já a estação 4 irá iniciar sua transmissão no instante t=300.0 ms, com um retardo inicial de 295.0 ms, e irá encerrar sua transmissão no instante t=860.0 ms.

Questão 4	pontos
Considere as afirmações abaixo sobre transmissões multimídia. Para cada afirmação, i	-
se a mesma é verdadeira ou falsa, e explique sua resposta utilizando apenas uma fre	ase:
A técnico de interleggina income redundência no fluye de necetes transmi	:4:doa o

- A técnica de interleaving insere redundância no fluxo de pacotes transmitidos e portanto aumenta a taxa de transmissão da aplicação.
 A técnica de interleaving consiste na divisão dos pacotes originais em pedaços e reorganização desses pedaços construindo os novos pacotes que serão transmitidos, de forma que não é inserida nenhuma informação redundante.
- O objetivo do mecanismo de FEC é aliviar o problema do atraso aleatório entre os pacotes de dados, ou seja, reduzir o jitter da rede.
 O objetivo do FEC é aliviar o problema de perdas de pacote pela rede, enviando informação redundante que pode ser utilizada para recuperar pacotes perdidos.
- O No mecanismo de bufferização do lado do cliente, quanto maior for o buffer inicial maior é a chance do mesmo esvaziar durante a reprodução dos pacotes de dados. Quanto maior for o buffer inicial, mais pacotes estarão presentes quando o cliente começar a reproduzir os pacotes de dados, e menor é a chance do mesmo esvaziar durante esta reprodução.
- $\sqrt{}$ Um pacote de uma aplicação streaming que chega no receptor depois do tempo que foi escalonado para tocar é considerado um pacote perdido.
 - Um pacote que chega atrasado não pode ser tocado pois, para que a qualidade de uma aplicação multimídia seja mantida, os pacotes devem ser tocados seguindo o mesmo intervalo de tempo em que foram gerados.
- O No mecanismo de bufferização do lado do cliente, quanto menor for o buffer do usuário, menor será o números de pausas que ocorrerão devido ao esvaziamento do buffer.



Quanto menor for o buffer, maior será o número de pausas, pois maior será a chance do buffer esvaziar e ocorrer a pausa.



Os números entre parênteses são os identificadores de cada enlace. Considere que, em um dado momento, as tabelas de encaminhamento dos switches sejam as seguintes:

Tabela de S1		
Destino	Interface	
h4	5	
h6	5	
h3	1	
h7	9	

Tabela de S2		
Destino	Interface	
h4	1	
h6	1	
h3	4	
h7	1	

Tabela	Tabela de S3		
Destino	Interface		
h4	6		
h6	8		
h3	5		
h7	5		

Tabela de S4		
Destino	Interface	
h4	9	
h6	9	
h7	10	
h3	9	

(a) Se a estação h8 enviar um quadro para a estação h4, por quais enlaces esse quadro será transmitido?

Resposta:

O quadro será transmitido pelos enlaces 5, 6, 9 e 11.

(b) Durante a transmissão deste quadro, algum dos switches desta rede irá adicionar alguma entrada em sua tabela de encaminhamento? Se sim, quais switches e quais entradas?

Resposta:

Os seguintes switches irão adicionar entradas em sua tabela de encaminhamento:

- Switch S1 destino h8 / interface 9
- Switch S3 destino h8 / interface 5
- Switch S4 destino h8 / interface 11