

# Curso de Tecnologia em Sistemas de Computação Disciplina: Redes de Computadores II AP3 – 2º semestre de 2017 – GABARITO

(a) A rede da empresa é dada pelo endereço de rede 3.0.0.0/9, a ser dividida nas subredes  $R_1$  (com 1700000 estações),  $R_2$  (com 1800000 estações),  $R_3$  (com 1100000 estações),  $R_4$  (com 1700000 estações) e  $R_5$  (com 300000 estações). Mostre que é impossível realizar esta divisão.

### Resposta:

O endereço de rede de cada uma das subredes deve satisfazer um valor máximo de máscara de subrede, para que elas tenham pelo menos tantos endereços quanto a quantidade de estações desejada —  $R_1$  deve utilizar, no máximo, máscara /14 (e, por isso conter pelo menos 2097152 endereços),  $R_2$ , no máximo máscara /14 (ao menos 2097152 endereços),  $R_3$ , no máximo máscara /14 (ao menos 2097152 endereços),  $R_4$ , no máximo máscara /14 (ao menos 2097152 endereços) e  $R_5$ , no máximo máscara /14 (ao menos 524288 endereços). Isto significa que, em qualquer alocação que satisfaça todas as subredes, serão necessários no mínimo 8912896 endereços. No entanto, a rede principal (3.0.0.0/9) possui apenas 8388608 endereços, logo é impossível realizar essa divisão.

(b) A rede da empresa é dada pelo endereço de rede 138.132.68.0/23, a ser dividida nas subredes  $R_1$  (com 60 estações),  $R_2$  (com 70 estações),  $R_3$  (com 20 estações),  $R_4$  (com 40 estações) e  $R_5$  (com 20 estações). Você deixou esta tarefa com o estagiário e ele lhe apresentou as seguintes propostas de subdivisão:

	Proposta 1	Proposta 2
$R_1$	138.132.68.128/26	138.132.68.0/27
$R_2$	138.132.68.0/25	138.132.68.128/25
$R_3$	138.132.69.0/27	138.132.68.32/27
$R_4$	138.132.68.192/26	138.132.68.64/26
$R_5$	138.132.69.32/27	138.132.69.0/27

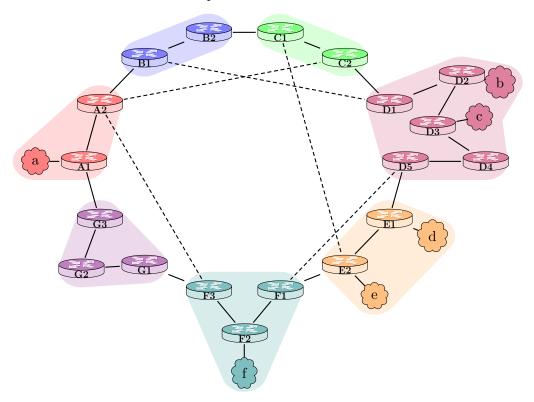
Determine quais destas subdivisões são válidas e quais não são, e justifique as que não estiverem de acordo.



### Resposta:

A proposta 1 é válida, pois todas as subredes possuem endereços de rede válidos, suas faixas de endereços estão contidas na faixa de endereços 138.132.68.0/23 da rede principal, não se sobrepõem, e receberam pelo menos tantos endereços quanto requisitado. Já a proposta 2 não satisfaz à última destas restrições, pois associa o endereço de rede 138.132.68.0/27 para a rede  $R_1$ , não cumprindo os requisitos de alocação apresentados para esta rede.

Na rede ilustrada a seguir, 7 sistemas autônomos, identificados por letras e cores distintas, encontram-se dispostos segundo um *backbone* circular, evidenciado pelos enlaces contínuos entre ASs. No entanto, devido à presença de tráfego intenso em rotas específicas, alguns ASs negociaram ligações diretas adicionais uns com os outros, representadas por linhas tracejadas, com uma condição de uso: cada enlace direto somente pode ser usado para tráfego direto entre os ASs em questão, sendo proibido o seu uso para trafegar dados de outros ASs. Não há restrições negociadas sobre o uso do *backbone*. Algumas das subredes presentes nestes ASs são ilustradas por letras minúsculas.



(a) Os roteadores E1 e E2 irão estabelecer alguma comunicação BGP um com o outro? Se sim, do tipo iBGP ou eBGP?

#### Resposta:

Haverá comunicação iBGP entre estes roteadores.

(b) O AS G conhece uma rota até a subrede a, que está em outro AS. Ele irá anunciar esta rota para o AS F? Por quê?



### Resposta:

Sim, pois esta rota passa através do backbone da rede, que é de uso comum de todos os ASs.

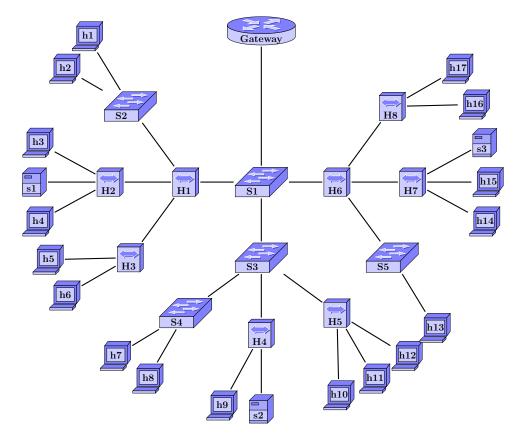
(c) Considere um pacote enviado da subrede c para a subrede f. Determine o caminho que este pacote irá percorrer nesta rede, tanto em nível de sistemas autônomos quanto em nível de roteadores.

# Resposta:

O pacote irá transitar através dos ASs D e F, sendo encaminhado pelos roteadores D3, D4, D5, F1 e F2.

Na coluna à direita, são apresentadas características de protocolos de roteamento. Associe cada característica a um dos protocolos da coluna da esquerda. ( **LS** ) Cálculo de rotas baseado em algoritmos como Prim ou Dijkstra ( **LS** ) Mapa topológico da rede é utilizado pelo cálculo de rotas ( **LS** ) Exige um algoritmo de broadcast para difusão de informações topológicas ( **LS** ) Troca de informações topológicas da rede e cálculo de rotas são etapas distintas e sucessi-(LS) Estado de enlace (DV) Vetor de distâncias  $(\mathbf{DV})$ Implementado no protocolo RIP  $(\mathbf{DV})$ Atinge melhor desempenho com a ajuda de técnicas como envenenamento reverso ( **LS** ) Implementado nos protocolos OSPF e IS-IS Tabela de distâncias é utilizada pelo cálculo de  $(\mathbf{DV})$ rotas ( **LS** ) Cálculo centralizado de rotas  $(\mathbf{DV})$ Roteadores calculam as rotas de maneira coordenada





(a) Suponha que ocorre a transmissão de um fluxo de quadros de s3 para h10. Por quais equipamentos (estações, servidores, hubs e switches) esse fluxo irá transitar?

## Resposta:

A transmissão será vista por h<br/>10, h 11, h 12, h 14, h 15, h 16, h 17, H 5, H 6, H 7, H 8, s 3, S 1, S 3 e S 5.

(b) Considere que todos os servidores e estações possuem dados a transmitir para a Internet. Qual o número máximo destes equipamentos que podem realizar essa transmissão simultaneamente, sem que ocorram colisões? Descreva um cenário em que este máximo é atingido.

#### Resposta:

Pode haver no máximo 7 transmissões simultâneas para a Internet, sem que haja colisão. Este máximo é atingido, por exemplo, com transmissões de h1, h2, h7, h8, h9, h10 e h13.

Na tabela abaixo, são apresentados, nas colunas, diversos protocolos de acesso a um meio de transmissão compartilhado, e nas linhas, diversas características destes protocolos. Preencha cada célula da tabela indicando se o protocolo possui ou não a característica apresentada. Considere que, exceto em afirmação contrária, a quantidade de estações que possuem acesso ao meio em questão é constante (isto é, estações não entram e saem da rede), mas que nem todas as estações desejam transmitir a todo instante.



	CSMA	FDMA	CSMA/CD	TDMA
permite acesso simultâneo sem co-	×	✓	×	×
lisão ao meio				
requer sincronização dos relógios	×	×	×	✓
das estações				
a adição de uma estação adicional	×	×	×	✓
exige a reconfiguração das estações				
presentes				
permite colisões	✓	×	✓	×
protocolo de acesso aleatório	✓	×	✓	×