

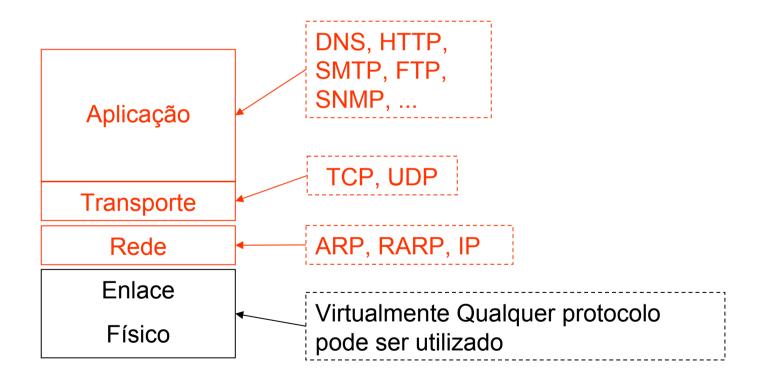


Provê os meios para transmissão de dados entre entidades do nível de transporte

Deve tornar transparente para as entidades de transporte de que forma os recursos dos níveis inferiores são usados



Modelo Internet TCP/IP



Introdução às Redes de Computadores carlos.rocha@ifrn.edu.br

Modelo Internet TCP/IP

- No modelo Internet TCP/IP nenhuma afirmação é feita sobre os níveis físico e enlace
 - A priori qualquer estrutura que se enquadre no modelo RM-OSI pode ser utilizada
 - Facilitou (e incentivou) a adoção do modelo Internet
 - A partir do Camada de rede a implementação é 100% em software, normalmente fazendo parte do núcleo do SO
 - Facilita a migração das redes existentes na época



Modelo Internet TCP/IP

- Para as camadas de rede, transporte e aplicação o modelo especifica explicitamente TODOS os protocolos a serem utilizados
 - Especificação dos protocolos é gratuita
 - Coordenada pelo IETF (www.ietf.org)
 - Pela primeira vez se conseguiu uma interoperabilidade real entre diversas redes

- A Camada de rede possui, entre outras, as seguintes funções
 - Endereçamento
 - Atribuição de endereços lógicos (endereços IP) a cada uma das estações da rede
 - Tradução de endereços
 - Realizar o mapeamento entre os endereços lógicos (IP) em físicos (MAC)
 - Roteamento
 - Encaminhamento das unidades de dados até o seu destino, passando pelos sistemas intermediários



Protocolo IP

- Implementa as funções de endereçamento e roteamento
- Opera pela transferência de blocos de dados denominados datagramas
- A origem e destino de cada datagrama são identificados através de endereços presentes no seu cabeçalho
- Cada datagrama é tratado de forma independente pela rede, não possuindo nenhuma relação com qualquer outro

- Protocolo IP
 - Características
 - Não confiável
 - Não orientado a conexão
 - Não realiza controle de erro
 - Não realiza controle de fluxo
 - Todas estas funções são deixadas para, se desejado, serem implementadas no nível de transporte



Protocolo IP

O formato de um datagrama IPv4 é mostrado a seguir

0	7		23				31		
VERS	HLEN	DSCP/ECN		TOTAL LENGTH					
-	IDENTIF	FLAG	FRAGI	IENT	OFFSET				
TTL		PROTOCOL	HEADER CHECKSUM						
SOURCE IP ADDRESS									
DESTINATION IP ADDRESS									
IP OPTIONS (IF ANY)						ADDING			
DATA									
• • •									
• • •									



- Protocolo IPv4
 - Significado dos principais campos
 - VERS: Indica a versão do protocolo IP (4)
 - HLEN: Tamanho do cabeçalho (em múltiplos de 32)
 - DSCP/ECN: Inicialmente chamado de TOS
 - DSCP: Possibilita a atribuição de diversos níveis de prioridade no encaminhamento do datagrama
 - ECN: Possibilita a notificação de situações onde há a eminência de congestionamento na rede. Tenta evitar o descarte de datagramas



- Protocolo IPv4
 - Significado dos principais campos
 - TOTAL LENGTH: Tamanho total do datagrama
 - TTL: Usado para limitar o número de roteadores pelos quais um pacote pode passar
 - Sempre que passa por um roteador seu valor é decrementado
 - Se chegar a 0 o datagrama é descartado



- Protocolo IPv4
 - Significado dos principais campos
 - HEADER CHECKSUM: Controle de erros para o cabeçalho do pacote
 - SOURCE IP ADDRESS, DESTINATION IP ADDRESS: Endereços IP de origem e destino
 - DATA: Dados
 - Na teoria um datagrama IP pode ter até 64k bits
 - Na prática normalmente se utilizam datagramas menores



- Endereçamento IPv4
 - O endereçamento é feito pela atribuição de um (ou mais) endereços IP a cada equipamento da rede
 - Quatro bytes (A.B.C.D) cada um variando de 0 a 255
 - "Distribuídos" (vendidos) por provedores de backbone
 - No Brasil, operadoras de telefonia e RNP

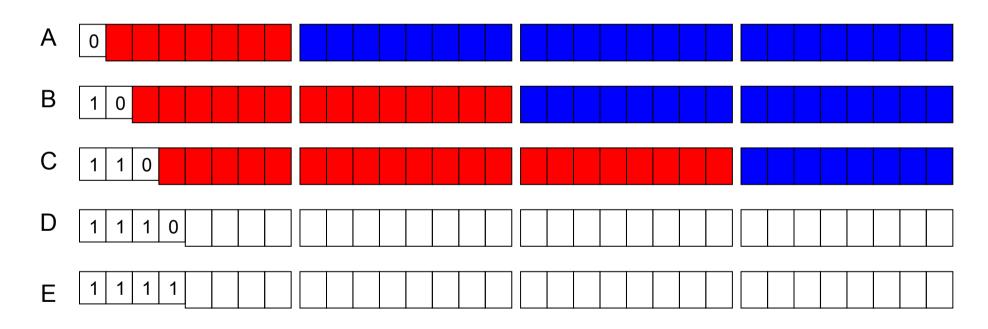


Endereçamento - IPv4

- Endereços IP são divididos em 5 "classes", delimitadas pelo valor do primeiro byte
 - As três primeiras classes são de uso geral
 - As duas últimas tem finalidades específicas



Endereçamento - IPv4



Redes





Endereçamento - IPv4

- Classes de endereços
 - Classe A: 0.0.0.0 até 127.255.255.255
 - Classe B: 128.0.0.0 até 191.255.255.255
 - Classe C: 192.0.0.0 até 223.255.255.255
 - Classe D (endereços multicast): 224.0.0.0 até 239.255.255.255
 - Classe E (reservados para uso futuro): 240.0.0.0 até 255.255.255.255



- Endereçamento IPv4
 - As classes A,B e C possuem uma faixa de endereços reservados para uso em redes privadas (intranets), que não devem ser utilizados na Internet pública
 - Classe A: 10.0.0.0 até 10.255.255.255
 - Classe B: 172.16.0.0 até 172.31.255.255
 - Classe C: 192.168.0.0 até 192.168.255.255



Endereçamento - IPv4

- Endereço de "loopback"
 - É um endereço especial, usado na comunicação entre processos de um mesmo computador.
 - Normalmente é utilizado o IP 127.0.0.1



- Endereçamento Máscaras de rede
 - Separam a parte que identifica a "rede" da parte que identifica a "máquina" de um endereço
 - Em uma máscara
 - Todos os bits "rede" == 1
 - Todos os bits "máquina" == 0
 - A máscara de rede delimita a faixa de endereços que pertence a cada rede



- Endereçamento Máscaras de rede
 - O primeiro endereço (da faixa de endereços) de cada rede é chamado de endereço de rede
 - O último endereço (da faixa de endereços) de cada rede é chamado de endereço de broadcast
 - Os endereços de rede e de broadcast podem ser facilmente calculados, dados um IP e uma máscara

- Endereçamento Máscaras de rede
 - Se duas entidades quaisquer possuem o mesmo endereço de rede
 - Elas estão em uma mesma rede IP
 - Estão em um mesmo domínio de broadcast
 - Estão em uma mesma rede lógica
 - Elas podem se comunicar diretamente, sem o auxílio de nenhuma outra entidade da rede

- Endereçamento Máscaras de rede
 - Se duas entidades quaisquer possuem o endereço de rede distintos
 - Elas estão em redes IP distintas
 - Só podem se comunicar através de um processo chamado de roteamento, com o auxílio de uma outra entidade da rede (roteador)

- Endereçamento Máscaras de rede
 - Valores possíveis para cada byte de uma máscara:

0: 00000000

128: 10000000

192: 11000000

224: 11100000

240: 11110000

248: 11111000

252: 11111100

254: 11111110

255: 11111111

 Endereçamento – Endereços de rede e broadcast

 Dado um endereço IP e uma máscara de rede podemos calcular facilmente os endereços de rede e broadcast como descrito a seguir

Endereçamento – Endereços de rede e broadcast

Exemplo 1: IP = 200.179.145.123 Máscara = 255.255.255.0

IP: 200.179.145.123 = 11001000.10110011.10010001. 01111011

Máscara: 255.255.255.0 = 111111111.11111111.1111111. 00000000

Rede: 200.179.145.0 = 11001000.10110011.10010001.00000000

Bcast: 200.179.145.255 = 11001000.10110011.10010001. 11111111

A partir do ponto onde a máscara muda de 1 pra 0: Todos os bits iguais a 1

A partir do ponto onde a máscara muda de 1 pra 0: Todos os bits iguais a 0

Endereçamento – Endereços de rede e broadcast

Exemplo 2: IP = 10.4.128.116 Máscara = 255.255.240.0

IP: 10.4.128.116 = 00001010.00000100.1000[0000.01110100]

Máscara: 255.255.240.0 = 111111111.11111111.1111 0000.0000000

Bcast: 10.4.143.255 = 00001010.00000100.1000 1111.1111111

A partir do ponto onde a máscara muda de 1 pra 0: Todos os bits iguais a 1

A partir do ponto onde a máscara muda de 1 pra 0: Todos os bits iguais a 0

Endereçamento – Endereços de rede e broadcast

Exemplo 3: IP = 126.45.13.116 Máscara = 255.255.255.248

```
IP: 126.45.13.116 = 01111110.00101101.00001101.01110 | 100
```

Masc: 255.255.255.248 = 111111111.11111111.1111111 000

Rede: 126.45.13.112 = 011111110.00101101.00001101.01110 000

Bcast: 126.45.13.119 = 011111110.00101101.00001101.01110 111

A partir do ponto onde a máscara muda de 1 pra 0: Todos os bits iguais a 1

A partir do ponto onde a máscara muda de 1 pra 0: Todos os bits iguais a 0



- Endereçamento Representação das máscaras de rede
 - Máscaras de rede são normalmente representadas
 - Por extenso
 - Pelo número de bits iguais a "1"
 - Exemplos

- Endereçamento Representação das máscaras de rede
 - Desta forma as seguintes representações são equivalentes

Enδereço ΠΦ/Μάσςατα
192.123.89.123/255.255.255.0
192.123.89.123/24

Enδereço ΩD/Máscara 200.19.145.12/255.255.240.0 200.19.145.12/20

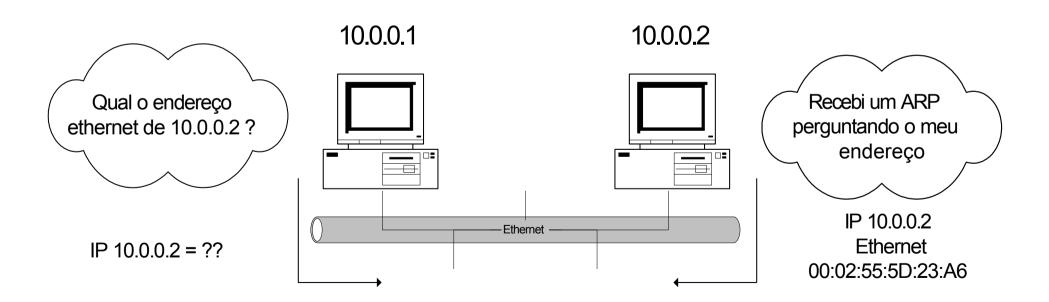
Introdução às Redes de Computadores carlos.rocha@ifrn.edu.br



- Tradução de endereços
 - É necessário para que duas estações consigam trocar informações
 - Em uma rede baseada no modelo Internet TCP/IP há dois protocolos envolvidos
 - ARP (Address Resolution Protocol): Mapeia um endereço IP (rede) em um endereço MAC (enlace)
 - RARP (Reverse Address Resolution Protocol):
 Mapeia um endereço MAC (enlace) em um endereço IP (rede)

INSTITUTO FEDERAL DE EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA RIO GRANDE DO NORTE

- Tradução de endereços ARP
 - Estação que quer descobrir um MAC envia um ARP
 - Estação com este IP responde com o seu MAC



INSTITUTO FEDERAL DE EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA RIO GRANDE DO NORTE

- Tradução de endereços ARP
 - Comando "arp"
 - Mostra o conteúdo da tabela ARP da máquina

[root@maquina root]# arp								
Address	HWtype	HWaddress	Flags	Iface				
200.0.0.1	ether	00:10:B5:94:77:F9	С	eth0				
10.0.0.22	ether	00:20:35:99:0D:75	С	eth0				
200.12.47.5	ether	00:02:55:5D:23:A6	С	eth0				
10.1.178.123	ether	02:60:8C:F1:EB:7D	С	eth0				



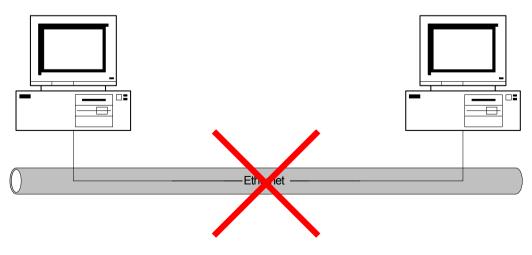
- Tradução de endereços ARP
 - Comando "arp" principais opções
 - -a: Mostra todas as entradas da tabela (obrigatório no windows)
 - -d: Remove manualmente uma entrada da tabela
 - -s: Insere manualmente uma entrada na tabela

INSTITUTO FEDERAL DE EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA RIO GRANDE DO NORTE

Camada de rede

- Roteamento
 - Imagine o seguinte cenário

IP= 10.0.0.15 Mask = 255.255.255.0 End. Rede = 10.0.0.0 IP= 10.0.1.231 Mask = 255.255.255.0 End. Rede = 10.0.1.0



Introdução às Redes de Computadores carlos.rocha@ifrn.edu.br



- Roteamento
 - Neste caso as duas estações estão em redes IP distintas
 - Isto é mostrado no cálculo dos endereços de rede
 - Elas não podem se comunicar diretamente
 - A única forma de possibilitar a comunicação entre elas, é utilizar um equipamento que
 - Esteja ligado a estas duas redes
 - Realize o repasse de datagramas entre as duas redes

Camada de rede INSTITUTO FEDERAL DE EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA RIO GRANDE DO NORTE

Roteamento

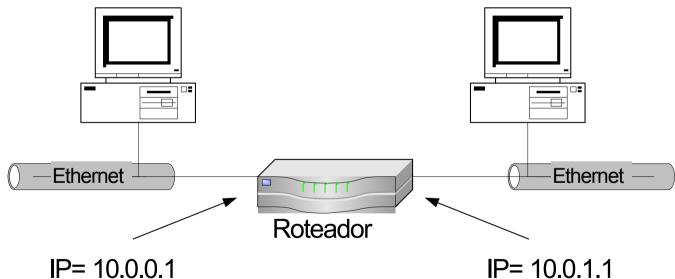
IP= 10.0.0.15

Mask = 255.255.255.0

GW = 10.0.0.1

End. Rede = 10.0.0.0

IP= 10.0.1.231 Mask = 255.255.255.0 GW= 10.0.1.1 End. Rede = 10.0.1.0



End. Rede = 10.0.0.0

Mask = 255.255.255.0

IP= 10.0.1.1 Mask = 255.255.255.0 End. Rede = 10.0.1.0

INSTITUTO FEDERAL DE EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA RIO GRANDE DO NORTE

- Roteamento
 - Estações adicionam a sua configuração uma nova informação
 - Endereço do gateway (ou roteador)
 - Para cada datagrama que uma estação vai enviar, se realiza a seguinte operação
 - Se end. rede do IP de origem = end. rede do IP de destino
 - O datagrama é enviado diretamente para o destino
 - Se end. rede do IP de origem != end. rede do IP de destino
 - O datagrama é enviado para o gateway da estação



- Roteamento Roteador
 - Funciona na camada de rede
 - Interliga duas ou mais redes IP, realizando o repasse de datagramas entre elas
 - O roteamento é a ÚNICA forma de permitir que máquinas em redes IP distintas se comuniquem
 - Interpreta os datagramas IP recebidos, enviando-os para a rota (rede IP) correta
 - Solução proprietária, ou computador com sistema operacional que dê suporte ao roteamento

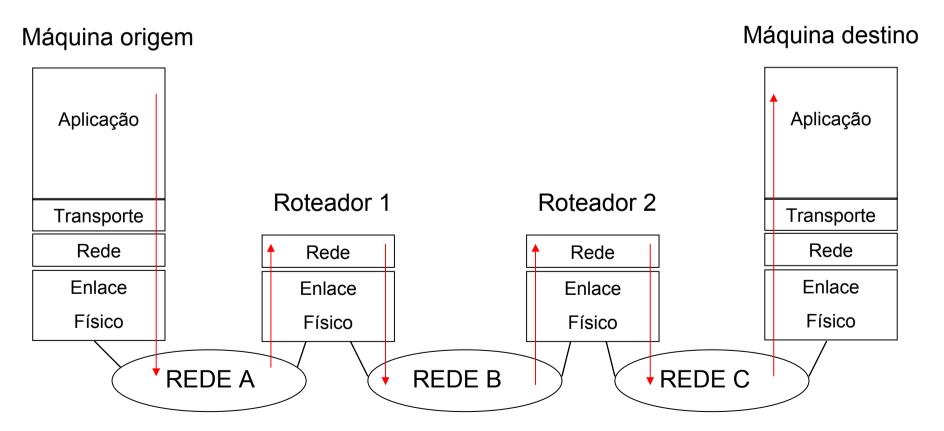


- Roteamento Roteador
 - Realiza o processo de escolha do caminho para se enviar cada datagrama até o seu destino
 - Cada roteador contém uma "tabela de rotas" que informa o próximo passo a ser seguido por cada datagrama

Estações normalmente possuem uma única rota (default) que identifica o roteador de sua rede



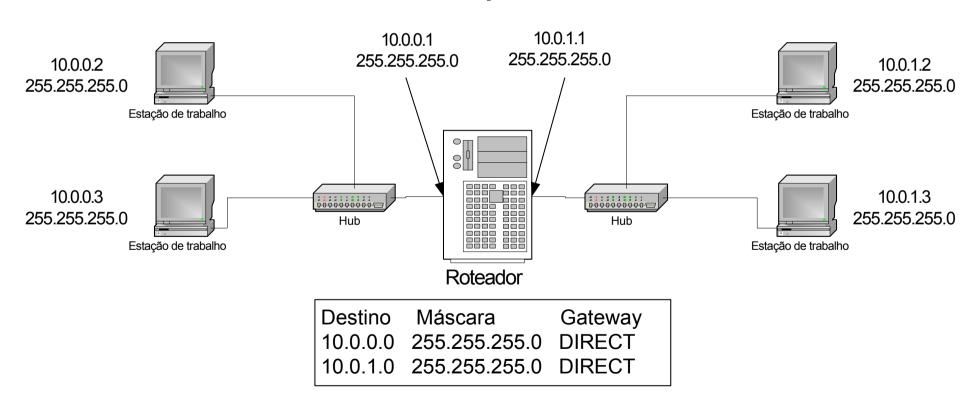
Roteamento



Introdução às Redes de Computadores carlos.rocha@ifrn.edu.br



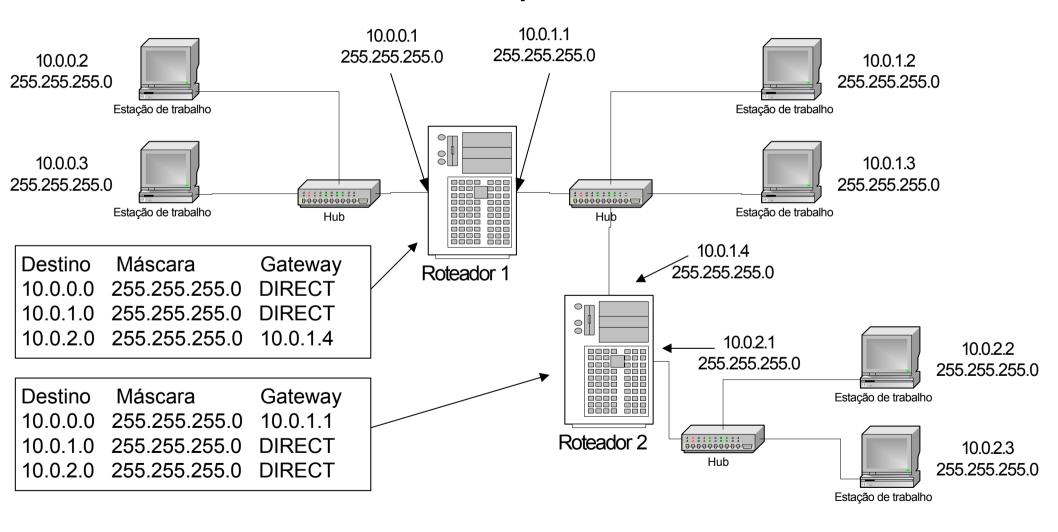
Roteamento – exemplo 1



INSTITUTO FEDERAL DE EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA RIO GRANDE DO NORTE

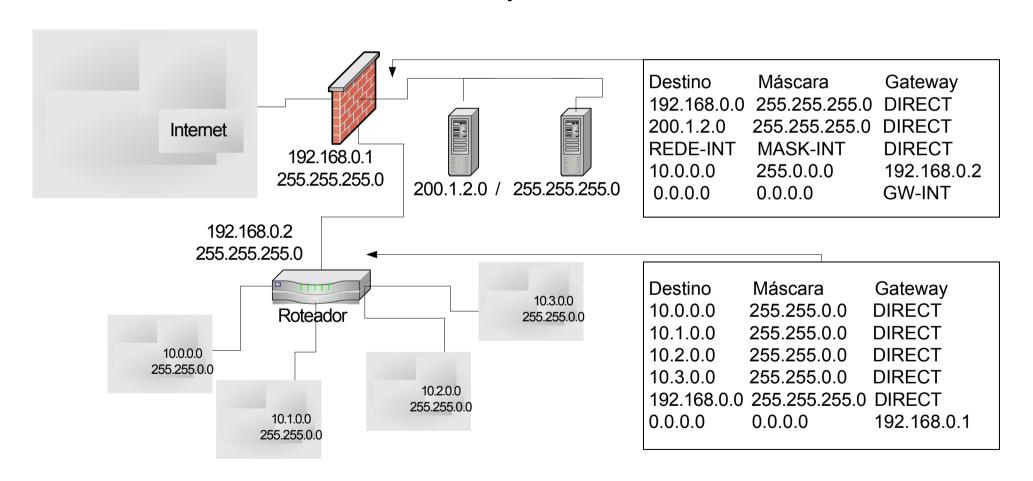
Camada de rede

Roteamento – exemplo 2





Roteamento – exemplo 3



INSTITUTO FEDERAL DE EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA RIO GRANDE DO NORTE

- Roteamento tabelas
 - As tabelas de rotas em cada roteador podem ser mantidas manualmente ou de forma automatizada
 - Manualmente: O administrador do roteador deve inserir a remover as rotas quando necessário
 - Adequando apenas para redes pequenas
 - Automaticamente: Roteadores suportam protocolos de roteamento que inserem e removem as rotas de forma automática
 - Essencial para redes de médio e grande porte



- Roteamento protocolos de roteamento
 - Automatizam o processo de construção de tabelas de rota nos roteadores
 - Devem ser simples, de forma a utilizar poucos recursos (processador, memória) do roteador
 - São divididos em duas classes
 - Internos: Usados dentro de uma mesma instituição
 - Externos: Usados no núcleo da Internet



- Roteamento protocolos de roteamento
 - Protocolos de roteamento internos
 - RIP2
 - OSPF
 - Protocolos de roteamento externos
 - BGP4