Redes de Computadores I

Camada de Rede
Parte 1: Fundamentos e
Endereçamento

Prof. Ricardo Couto A. da Rocha rcarocha@ufg.br UFG - Regional de Catalão

Roteiro

- Funções do nível de rede
- Serviços de Rede: Circuitos Virtuais e Datagramas
- IP
 - Fragmentação
 - Endereçamento IP
 - NAT
 - Máscaras de Rede
 - Mapeamento de Endereços IP e MAC
 - DHCP
- Roteamento Estático e Dinâmico
- IPv6
- Multicasting

Roteiro

- Funções do nível de rede
- Circuitos Virtuais e Datagramas
- Nível de Rede do IP
- Fragmentação
- Enderecamento IP
- NAT
- Máscaras de Rede
- Mapeamento de Endereços IP e MAC
- DHCP
- Parte B: Roteamento

Nível de Rede

 Detalhamento, funções e serviços do nível de rede Arquitetura ISO/OSI



Nível de Rede

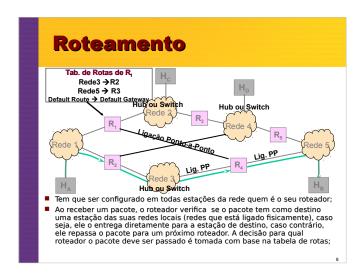
- Funções:
 - ◆endereçamento
 - mapeamento entre endereços de rede e endereços de enlace
 - ◆Roteamento
 - ◆Fragmentação
 - ◆Estabelecimento* e liberação* de conexões de rede
 - transmissão de unidades de dados do serviço de rede
 - ◆detecção e recuperação* de erros
 - ◆seguenciação
 - ◆controle de congestionamento *nã
- *não é típico do IP

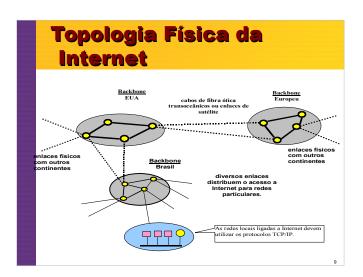
Roteamento

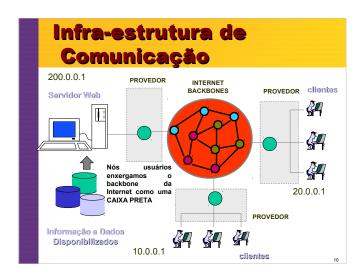
- É o processo de escolha entre vários caminhos possíveis de se enviar uma mensagem. O nó de processamento que faz essa escolha é chamado de Roteador.
- O roteamento pode ser dividido em duas categorias:
 - Roteamento Direto

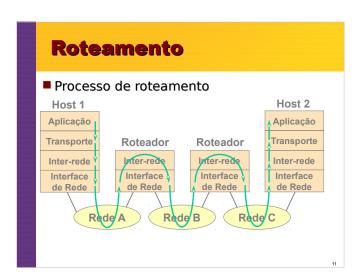


Roteamento Hubou Switch Rede 2 R3 Rede 4 R4 Rede 5 Rede 5 R4 Rede 5 R4 Rede 5 R5 Rede 5 R6 Rede 5 R6 Rede 6 R6 Rede 7 R6 Rede 5 R6 Rede 6 R6 Rede 7 R6 Rede 5 R6 Rede 6 R6 Rede 7 R6 Rede 6 R6 Rede 7 R6 Rede











Roteiro

- Funções do nível de rede
- Circuitos Virtuais e Datagramas
- Nível de Rede do IP
- Fragmentação
- Enderecamento IP
- NAT
- Máscaras de Rede
- Mapeamento de Endereços IP e MAC
- DHCP
- Parte B: Roteamento

14

Nível de Rede

- Características do IP (Internet Protocol)
 - ◆ protocolo sem conexões (não confiável)
 - ◆ transfere datagramas
 - ◆ faz fragmentação e remontagem de datagramas grandes (caso as sub-redes só admitam pacotes pequenos)
 - ◆ não há controle de fluxo
 - ♦ não há controle de erros (exceto checksum do cabeçalho)
 - Implementa descarte e controle de tempo de vida dos pacotes nas inter-redes através dos gateways;
 - cada pacote contém um campo indicando o protocolo de transporte;
 - Host/estação origem e destino são identificados através dos "endereços IP";

5

Nível de Rede

■ IP (Internet Protocol)

Hlen	Service Type	Total L	ength		
ldentifi	ication	Flag s ragm	ent Offset		
Time to Live Protocol Header Checksum					
Source IP Address					
Destination IP Address					
Options (if any) Padding					
Data					
	Live De	Live Protocol Source IP Ac Destination IP Options (if any	Identification Flags ragm Live Protocol Header Ch Source IP Address Destination IP Address Options (if any)		

16

Nível de Rede

- Campos do Datagrama IP:
 - **♦Vers**:
 - Versão do IP (atualmente 4)
 - ♦ Hien:
 - Tamanho do cabeçalho do datagrama
 - Unidade: 4 octetos
 - ◆Total Length:
 - Tamanho do datagrama (máximo: 64 Kbytes = 65535 bytes)
 - Unidade: 1 octeto

Nível de Rede

Campos do Datagrama:

- **♦**Service Type:
 - Define a qualidade do serviço (sem garantia)
 - Auxilia o algoritmo de roteamento:
 - Precedence: normal controle
 - **D:** Baixo retardo
 - **T:** Alto throughput
 - R: Alta confiabilidade

0	1	2	3	4	5	6	7
Pr	ecede	nce	D	Т	R	Unı	ısed

Nível de Rede

- Campos do Datagrama:
 - **♦** Identification:
 - Identificador do datagrama
 - Único para cada datagrama
 - ♦Time to Live:
 - Tempo de vida máximo do datagrama
 - Decrementado a cada roteador intermediário:
 - O roteador descarta o datagrama e gera mensagem de erro quando o TTL atingir 0 (ZERO).

Nível de Rede

- Campos do Datagrama:
 - **♦Protocol**:
 - Especifica protocolo de nível superior
 - **◆**Header Checksum:
 - Assegura integridade do cabeçalho
 - **♦**Source IP Address:
 - Endereço IP do sistema origem
 - **◆Destination IP Address:**
 - Endereço IP do sistema destino

20

Nível de Rede

- Campos do Datagrama:
 - **♦ Flags:**
 - don't fragment (DF): habilita fragmentação
 - DF = 1 Datagrama não pode ser fragmentado
 - more fragments (MF): fim do datagrama original
 MF= 1 Existe mais fragmentos do pacote IP em questão;
 - **◆ Fragment Offset:**
 - Posição do fragmento no datagrama original;
 - **♦** Data:
 - Transporta dados do datagrama

21

Quadro e Pacote Os pacotes são transportados no interior dos quadros. QUADRO PACOTE ORIGEM DESTINO ORIGEM DESTINO DADOS CRC ENDEREÇOS IP DE REDE ENDEREÇO FÍSICO (MAC): endereço da placa de rede

Nível de Inter-rede

- Processamento de Datagramas no Roteador:
 - ◆ Recebe datagrama:
 - Se memória insuficiente, aplica algoritmo de controle de congestionamento (por ex.: descartar datagrama)
 - ◆Calcula checksum:
 - Se diferente, descarta datagrama
 - ◆Decrementa o TTL:
 - Se zero, descarta datagrama e gera mensagem de erro
 - ◆Aplica algoritmo de roteamento:
 - Fragmentação pode ser necessária
 - Trata os campos Service Type

Nível de Inter-rede

- Processamento de Datagramas no Destino:
 - ◆Recebe datagrama:
 - Se memória insuficiente, aplica algoritmo de controle de congestionamento (por ex.: descartar datagrama)
 - ◆Calcula checksum:
 - Se diferente, descarta datagrama
 - ◆Se fragmento de datagrama:
 - Inicializa temporizador
 - Remonta datagrama original
 - Entrega datagrama ao protocolo indicado no campo protocol

Roteiro

- Funções do nível de rede
- Circuitos Virtuais e Datagramas
- Nível de Rede do IP
- Fragmentação
- Endereçamento IP
- NAT
- Máscaras de Rede
- Mapeamento de Endereços IP e MAC
- DHCP
- Parte B: Roteamento

Endereçamento IP

- Objetivo:
 - ◆Identificar unicamente uma rede na Internet
 - ◆Identificar unicamente cada host em suas redes
- Representação do endereço IP:
 - 32 bits 4 bytes separados por um "." Ex.: 200.3.16.1
 - Cada byte pode variar de 0 a 255 = 256 enderecos

n	8	16	24 3
11001000	00000011	00010000	
200	.3	.16	.1

...

Endereço IP

- Todo roteador ou host na Internet tem um endereço IP, que codifica o número da rede a qual pertence e o número do host.
 - ◆Parte do endereço IP identifica o HOST
 - ◆Parte do endereço IP identifica a rede, na qual o HOST pertence

Endereços IP

- Regra básica para atribuição de endereços IP
 - ♦ HOSTS NA MESMA REDE LOCAL
 - Devem ter o mesmo identificador de rede
 - ♦ HOSTS LIGADOS ATRAVÉS DE ROTEADORES
 - Devem ter identificador de rede diferente;

2

Distribuição de IP's



Classes de Endereçamento

- Classificação de endereços IP
 - A comunidade Internet definiu originalmente 5 classes de endereços para acomodar as redes de tamanhos variados.
 - A classe de um endereço define quantos bits estão sendo usados para identificação de rede e quantos para identificação do host. Definindo, também, o possível número de redes e hosts por rede.
- Observação:
 - A organização dos endereços em classes é um mecanismo não utilizado na Internet desde 1993, quando foi substituido pelo método CIDR. Entretanto, o mecanismo continua sendo ministrado por três grandes razões:
 - É didático
 - Na perspectiva das LANs, não "enxergamos" a organização por CIDR
 - As classes de endereçamento são um caso particular do mecanismo CIDR

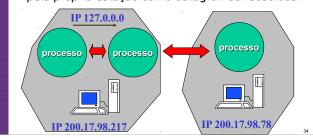
Classes de **Endereçamento** Range of host 1.0.0.0 to 0 Network 127.255.255.255 128.0.0.0 to 191.255.255.255 10 192.0.0.0 to 223.255.255.255 110 224.0.0.0 to 1110 Multicast address 239.255.255.255 240.0.0.0 to 247.255.255.255 11110 Reserved for future use

Endereços IP Especiais

- A classe A perde dois endereços de Rede: 0.0.0.0 e 127.0.0.0
- 0.0.0.0 é utilizado para representar a rota default:
- 127.0.0.0 é utilizado para representar o loopback da máquina. Comunicação local entre processos dentro do próprio sistema;

Loopback

- LoopBack = Enviar para si mesmo.
- Os datagramas com endereço IP 127.x.x.x não são enviados para rede → tratados localmente pela própria estação como datagramas recebidos.



Classes de Enderecamento

Classe	Formato do Endereço	Organização da Rede	Intervalo dos endereços da classe				
Α	0 Identificado Identificador do	27 = 128 - 2 = 126 redes	de 1.0.0.0 até				
	da Rede Host	Úteis com até ((256*256*256) – 2) =	126.0.0.0.				
	7 bits 24 bits	16.777.214 Hosts em cada red	e				
В	10 Identificado Identificador do	214 = 16.384 redes	de 128.0.0.0 até				
	da Rede Host	Com até ((256*256) - 2)	191.255.0.0				
	14 bits 16 bits	= 65534 Hosts					
С	110 Identificado Identificador do	2 ²¹ =2.097.152 redes	de 192.0.0.0 até				
	da Rede Host	com até 254 Hosts	223.255.255.0				
	21 bits 8 bits	(256 - 2) = 254					

- Redes da classe A utilizam o primeiro byte para identificar a rede e os últimos três bytes para identificar os hosts. Ex.: 20.0.0.0
- Redes da classe B utilizam os dois primeiros bytes para identificar a rede e os últimos dois bytes para identificar os hosts. Ex.: 135.10.0.0
- Redes da classe C utilizam os três primeiros bytes para identificar a rede e o último byte para identificar os hosts. Ex.: 200.3.16.0

Classes de Endereçamento

Classe D

Endereços classe D são reservados para endereçamento IP de Multicast (veja RFC 2236). Os quatro bits de maior grau em uma classe D são sempre os valores binários 1110. Os bits restantes são utilizados para endereçamento dos hosts reconhecidos como interessados em fazer parte do grupo Multicast.

Classe E

Classe E é um endereçamento experimental que está reservado para uso futuro. Os quatro bits de maior grau em uma classe E são sempre 1111.

Nível de Rede

- Os números IP podem ter três possíveis significados:
 - 1. O endereco de uma rede IP:
 - Identifica um grupo de dispositivos IP compartilhando um acesso comum para a transmissão de informações. Ex.:todos estando no mesmo segmento Ethernet
 - Todo endereço de rede tem o campo identificador de host com todos os bits iguais a 0 (a não ser que a rede seja dividida em sub-redes)
 - Ex.: 200.3.16.0
 - Existem para identificar um grupo de computadores de uma rede e para facilitar o roteamento;

()	7 1	15 2	23 31
	11001000	00000011	00010000	00000000
	200	.3	.16	.0

Nível de Rede

- Os números IP podem ter três possíveis significados:
 - 2. Endereço de broadcast
 - O endereço de transmissão (BROADCAST) de uma rede IP (comunicação por difusão - utilizado para enviar uma mensagem para todos os hosts de uma rede)
 - Todo endereço de transmissão (broadcast) tem o campo identificador de host com todos os bits iguais a 1
 - Ex.: 200.3.16.255

11001000	00000011	00010000	11111111
200	.3	.16	.255

Nível de Rede

- Os números IP podem ter três possíveis significados:
 - 3. Endereço de uma interface de um host
 - Ex.: placa de rede Ethernet de uma estação de trabalho).
 - Estes endereços podem ter qualquer valor nos bits que identificam os hosts, exceto todos os bits em 0 ou 1
 - Ex.: 200.3.16.1, 200.3.16.2, ... , 200.3.16.254

11001000	00000011	00010000	00000001
200	.3	.16	.1

Nível de Rede

 Intervalos válidos de identificação de hosts com base nas classes de endereçamento IP

Considere às seguintes redes:

Rede Classe A: 10.0.0.0 Rede Classe B: 130.10.0.0 Rede Classe C: 200.3.16.0

Classe do endereço - Endereço de rede IP - Endereço de Broadcast/difusão IP

Classe A 10.0.0 10.255.255.255 Classe B 130.10.0.0 130.10.255.255 Classe C 200.3.16.0 200.3.16.255

Endereços úteis para endereçar as estações das redes ACIMA:

Classe do endereço - Primeiro endereço IP - Último endereço IP válido da rede

 Classe A
 10.0.0.1
 10.255.255.254

 Classe B
 130.10.0.1
 130.10.255.254

 Classe C
 200.3.16.1
 200.3.16.254

Nível de rede

- Identificando a Classe de Rede definida pela comunidade Internet
 - ◆Os bits reservados no início de um endereço
 - ◆A partir do valor do primeiro byte. Ex.: Endereço IP que tem o primeiro byte com valor 1 à 126 se encaixa na classe A
 - A quantidade de bits de um endereço IP utilizada para identificar a rede determina a classe de rede que está sendo utilizada

Endereços Reservados/Privados

ENDEREÇOS RESERVADOS

- 0.0.0.0 → não utilizado (Rota Default)
 255.255.255.255 → broadcast ou difusão
- (para todas as redes IP)
 127.0.0.0 → endereço reservado para teste
 (loopback) e comunicação entre processos da mesma máquina

ENDEREÇOS PRIVADOS

1 Rede Classe A: 10.0.0.0 a 10.255.255.255 16 Redes Classe B: 172.16.0.0 a 172.31.255.255 256 Redes Classe C: 192.168.0.0 a 192.168.255.255

Obs.: As outras redes que não pertencem às redes acima contém os endereços IP públicos

Endereços na Intranet (Endereços IP Privados)

10.0.0.0 a 10.255,255,255 Uma rede de endereços classe A.

172.16.0.0 a

16 redes contíguas de endereços

172.31.255.255 classe B.

0 a 256 redes contíguas de endereços

192.168.255.255 classe C.

REGRA:

◆A RFC 1918 recomenda que os roteadores em redes que não estiverem usando um espaço de endereço privado, especialmente aqueles provedores de serviço Internet, devem configurar seu roteadores para rejeitar a informação de roteamento sobre as redes privadas (Fev, 1996).

Endereços na Intranet (Endereços IP Privados)

- O pacote (dentro da Internet) com endereço de destino privado não consegue chegar até o seu destino porque não existem rotas nos roteadores para roteá-lo.
 - ◆A rota default sempre é aplicada.
 - O pacote é descartado quando o TTL for igual a 0 (zero);

44

Roteiro

- Funções do nível de rede
- Circuitos Virtuais e Datagramas
- Nível de Rede do IP
- Fragmentação
- Endereçamento IP

■ ΝΔΤ

- Máscaras de Rede
- Mapeamento de Endereços IP e MAC
- DHCP
- Parte B: Roteamento

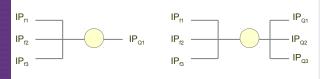
NAT: Network Address Translation

- Permite traduzir endereços privados em endereços públicos.
 - ◆ Seu funcionamento é definido pela RFC 1631
- A função de NAT é geralmente executada por:
 - Roteadores, firewalls ou aplicativos instalados em computadores com duas placas de rede
 - Em todos os casos, os clientes são configurados para utilizar o dispositivo de NAT como roteador.

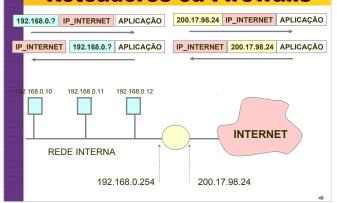
46

Tipos de NAT

- Traduções:
 - ◆Many-TO-One (Dinâmico)
 - Traduzir vários IP's para um único
 - Funcionamento similar ao Proxy (mais usual)
 - ◆Many-TO-Many (Estático)
 - Traduzir um grupo de IP's para outro grupo de IP's



NAT: Implementado em Roteadores ou Firewalls



Limitações do NAT

- NAT dinâmico permite apenas que clientes internos acessem servidores externos:
 - Um computador com IP privado funcionará apenas como cliente.
- Além da troca dos IPs, muitos parâmetros precisam ser recalculados:
 - IP checksum e TCP checksum
 - Estas operações diminuem a velocidade do roteador.

Limitações do NAT

- O NAT utiliza tabelas internas para mapear conexões ativas:
 - Tabelas grandes levam a baixo desempenho.
 - As entradas das tabelas tem um tempo de vida prédeterminado.
 - Se a resposta não retornar nesse tempo, a entrada é eliminada

50

Tipos de NAT

NAT Estático

- ◆ Mapeia um Endereço IP em Outro
- Equivalência de um Endereço Privado para um endereço Público
- ◆ Converte apenas endereços IP

NAT Dinâmico

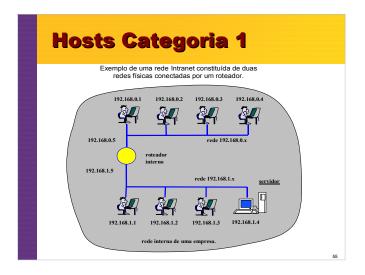
- Mapeia um Endereço IP público em vários endereços Privados
- Utiliza informação das portas UDP e TCP para fazer o mapeamento.
- ◆ Usualmente chamado de
 - PAT: Port Address Translation (PAT) ou
 - NAPT: Network and Address Port Translation

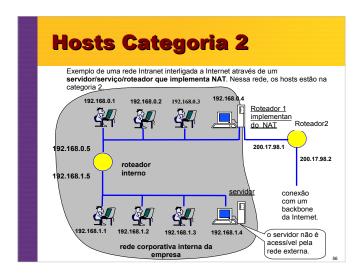
NAPT (Network Address and Port Translation) Private IP:Port Public IP:Port client reply request 10.0.0.1:1024 200.0.0.1:1025 10.0.0.2:1024 200.0.0.1:1026 10.0.0.3:1025 200.0.0.1:1027 10.0.0.1 Server NAP. Internet 10.0.0.2 200.0.0.1 10.0.0.3

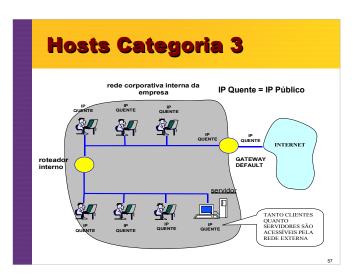
NAPT (Network Address and Port Translation) Tabela do NAPT Private IP:Port Public IP:Port client 10.0.0.1:1024 200.0.0.1:1025 10.0.0.1:1024 10.0.0.2:1024 10.0.0.3:1025 200.0.0.1:1026 200.0.0.1:1027 server:80 10.0.0.1:1024 10 0 0 1 Server server:80 MAP Internet 200.0.0.1 Cria uma nova porta para a requisição

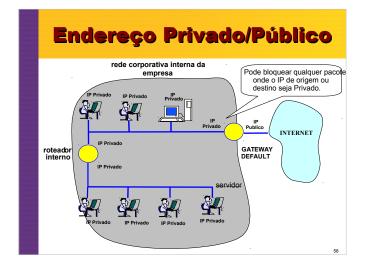
Conexão de Intranets com a Internet

- Tipos de hosts numa empresa:
 - Hosts acessíveis apenas internamente.
 - Hosts acessíveis tanto internamente quanto externamente.
- As regras para atribuições de endereços IPs com diferentes graus de conectividade com o mundo externo são definidas pela RFC 1918.
 - ◆ Hosts categoria 1:
 - Hosts que se comunicam APENAS INTERNAMENTE.
 - Hosts categoria 2:
 - Hosts que se comunicam INDIRETAMENTE com o mundo externo.
 - ♦ Hosts categoria 3:
 - Hosts que se comunicam DIRETAMENTE com o mundo externo.









Roteiro

- Funções do nível de rede
- Circuitos Virtuais e Datagramas
- Nível de Rede do IP
- Fragmentação
- Endereçamento IP
- NAT

■ Máscaras de Rede

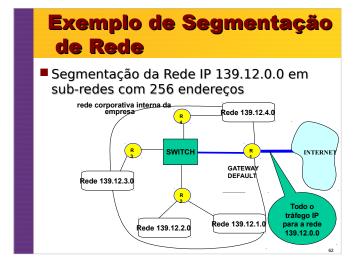
- Mapeamento de Endereços IP e MAC
- DHCP
- Parte B: Roteamento

Máscara de Rede

Porque uma sub-rede?

- Distribuir melhor os endereços de rede IP. Inicialmente havia algumas poucas redes funcionando nos números de rede Classe A, o que permitia milhões de hosts para cada uma destas redes;
- Fica evidente um enorme tráfego e problemas de administração se todos os computadores (utilizando o IP), num grande site, precisam ser conectados numa mesma rede
- Numa sub-rede um endereço de classe A pode ser divida para permitir sua distribuição através de algumas redes separadas. A administração de cada rede separada pode ser facilmente delegada;
- Através de sub-redes é possível utilizar diferentes tecnologias de rede (Ethernet, Token-Ring, ATM,...)

Segmentação da rede **Sub-redes** 139.12.0.0 Rest of IP Internetwork Classe B N: 10001011.00001100 All IP traffic H: 00000000.00000000 to 139.12.0.0 139<u>.12</u>.1.0 Rede 1 139.12.2.0 Rest of Rede 2 P Internetwork 139.12.3.0 All IP traffic-Rede 3 to 139.12.0.0



Máscara de Rede

- A máscara de rede realiza a divisão de uma rede IP em sub-redes
 - Para tanto, todo endereço IP deve estar associado a uma máscara de rede;
- A máscara de rede é composta por 4 bytes (32 bits). Todos os bits de uma máscara configurados para '1' afirmam que o bit correspondente de um endereço IP é utilizado para identificar a rede e não o host;

11111111 11111111 00000000 255.255.255.0 Máscara de Rede

A máscara de rede é composta por 4 bytes (32 bits). Todos os bits de uma máscara configurados para '1' afirmam que o bit correspondente de um endereço IP é utilizado para identificar a rede e não o host;

255 .255 .0 11111111 11111111 11111111 00000000 11001000 00000011 00010000 00000001 200 .3 .16 .1 = 200.3.16.0

Máscara de Rede

- Todos os bits do terceiro byte da máscara estão inicializados em '1'. Isso implica que todos os bits do terceiro byte da rede IP 150.161.0.0 serão utilizados para representar bits de rede
- Interpretando os bits do terceiro byte utilizado no IP Classe B para identificar HOSTS (originalmente), para identificar sub-redes classe

Máscara de Rede Subredes

- Máscara de sub-rede (subnet Mask):
 - Máscara de 32 bits (4 bytes) permite identificar o Netld, Subnetld e Hostld de uma determinada subrede/host:
 - ullet Bits em 1 representam o Netld e Subnetld
 - Bits em 0 representam o Hostld

13141111 11111111 00000000 255.255.255.0

Máscara de Rede Subredes

- A máscara de rede faz uma modificação na hierarquia NetId e HostId
- Uma sub-rede é criada a partir da divisão do HostId em:
 - ◆SubnetId: Identifica a rede IP
 - ◆ HostId: Identifica um host na rede IP

NetId	Hostld				
NetId	SubnetId	Hostld			

Máscara de Rede

- Informações importantes sobre a máscara de rede:
 - ◆A máscara de rede afeta somente a interpretação local de números IP (somente no segmento de rede local Ex.: Rede Ethernet)
 - ◆A máscara de rede não é um número IP
 - ◆Possibilita criar sub-redes a partir de uma rede IP maior

68

Máscara de Rede

 Dividindo um endereço Classe B em 256 sub-redes Classe B

ub-redes Classe B						
100000	10 11110001	0000000	00000000			
130.	241.	0.	0			
111111	11 11111111	11111111	00000000			
255.	255. 130.241.0.0	255. à 130.241.0.25	•			
130.241.1.0 à 130.241.1.255 130.241.2.0 à 130.241.1.255						
	130.241.255.0	à 130.241.255.2	255			

Máscara de Rede

 Dividindo um endereço de rede Classe A em 65536 sub-redes Classe A

00001010	00000000	00000000	00000000
10.	0.	0.	0
11111111	11111111	11111111	00000000
255.	255. 10.0.0.0 10.0.1.0	255. à 10.0.0.255 à 10.0.1.255	0
1	10.0.2.0 0.241.74.0	à 10.241.74.25	5
1	0.255.255.0	à 10.255.255.25	5

Máscara de Rede

- O endereço IP + Máscara de rede determina:
 - ◆Sub-rede na qual o endereco IP faz parte:

Jub-leue lie	a quai o ent	aereço ir	iaz paite,				
00001010 11110001 1001010 00000001							
10.	241.	74.	1				
E (AND) LÓGICO							
11111111	11111111 1	1111111	00000000				
255. 255. 255. 0							
= 10.241.74.0							

Máscara de Rede



Máscara de Rede

- A máscara de rede padronizada de acordo com as classes de rede iniciais (A, B ou C), tem todos os bits de REDE inicializados para '1' e todos os bits de HOST inicializados para '0'. Isto implica que a máscara de rede padrão para as três classes de rede A, B e C são:
 - ◆ Máscara de rede para redes Classe A: 255.0.0.0
 - ◆ Máscara de rede para redes Classe B: 255.255.0.0
 - ◆ Máscara de rede para redes Classe C: 255.255.255.0

Máscara de Rede

- Máscara de rede utilizando a notação padrão
 - ♦ Máscara de rede para redes Classe A: 255.0.0.0
 - ♦ Máscara de rede para redes Classe B: 255.255.0.0
 - ♦ Máscara de rede para redes Classe C: 255.255.255.0
- Máscara de sub-redes padrão (Notação de prefixo de rede) ou **CIDR** (Classless Interdomain Routing)

Classe do IP	Bits	Prefixo da Rede			
Classe A	11111111	00000000	00000000	00000000	/8
Classe B	11111111	11111111	00000000	00000000	/16
Classe C	11111111	11111111	11111111	00000000	/24

Máscara de Rede

Subdivisões de uma identificação de rede classe C.			
Número de sub-redes	Número de bits para sub- rede	Máscara de sub- rede	Número de hosts por sub-rede
1	0	255.255.255.0	254
1-2	1	ou /24 255.255.255.12 8 ou /25	126
3-4	2	255.255.255.19 2 ou /26	62
5-8	3	255.255.255.22 4 ou /27	30
9-16	4	255.255.255.24 0 ou /28	14
17-32	5	255.255.255.24 8 ou /29	6
33-64	6	255.255.255.25 2 ou /30	2

Máscara de Rede

■ Dividindo uma classe C em 2 sub-redes

11001000	00000011 0	00010011	00000000
200.	3. E (AND) L	19. ógico	0
11111111	11111111 1	11111111	10000000
255.	255. =	255.	128

Rede: 200.3.19.0 / Broadcast: 200.3.19.127 Rede: 200.3.19.128 / Broadcast: 200.3.19.255

Dividindo uma classe C em 4 sub-redes

00000011 00010011

E (AND) LÓGICO

11111111 11111111

00000000

0

11000000

Máscara de Rede

11001000

11111111

200.

Máscara de Rede

255.

- O endereço IP + Máscara de rede determina:
 - Sub-rede na qual o endereço IP faz parte;

11001000	00000011	00010011	10000010
200.	3.	19.	130
	E (AND)	LÓGICO	
11111111 1111111 1111111			10000000

255. **_** Rede: 200.3.19.128 Broadcast: 200.3.19.255

255.

128

Rede: 200.3.19.128 / Broadcast: 200.3.19.191 Rede: 200.3.19.192 / Broadcast: 200.3.19.255

Rede: 200.3.19.0 / Broadcast: 200.3.19.63 Rede: 200.3.19.64 / Broadcast: 200.3.19.127

Máscara de Rede

- Dica de como identificar a quantidade de subredes e endereços IP por sub-rede extraídos a partir de uma máscara de rede
 - ◆ Analisando o último byte da máscara diferente de 255, a quantidade de bits 1 elevado a base 2 representa o número de sub-redes
 - ◆ O quantidade de bits 0 elevado a base 2 representa a quantidade de endereços IP em cada sub-rede
 - Ex.: 22 = 4 sub-redes
 - 26 = 64 endereços (62 endereços úteis)

11111111	111111111	11111111	11000000
255.	255.	255.	192

Máscara de Rede

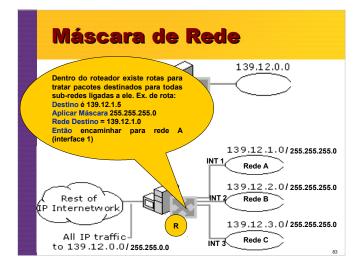
- Outra dica: calcular a diferença entre o maior valor de um byte IP, 256, e o último byte da máscara de rede diferente de 255.
 - Dividindo 256/resultado da subtração, obtém-se a quantidade de sub-redes
 - O resultado da subtração x qtd de byte de host é a quantidade de endereços IP dentro de cada sub-rede
 - ◆ Por exemplo:
 - 256 192 = 64 * qtd de byte de host (IPs em cada subrede)
 - 256/64 = 4 sub-redes

11111111	11111111 11111111		11000000	
255.	255.	255.	192	

Máscara de Rede

- Todos os hosts na mesma rede devem usar a mesma identificação de rede como também a mesma máscara de sub-rede. Por exemplo, 138.23.0.0/16 não está na mesma rede que 138.23.0.0/24.
- A máscara de rede e suas implicações em como os endereços IP são interpretados localmente em um segmento de rede IP, determina em qual rede/sub-rede um host se encontra;
- Os roteadores e estações se baseiam no par IP+MASCARA para transmitir a mensagem pela sub-rede/rede (enlace de comunicação) apropriada;
- Um problema a ser considerado na divisão de uma rede maior em sub-redes menores é a perda de dois endereços úteis em cada sub-rede;
- O IP realiza um AND lógico entre um endereço IP arbitrário e uma máscara de sub-rede arbitrária para extrair a identificação de rede;

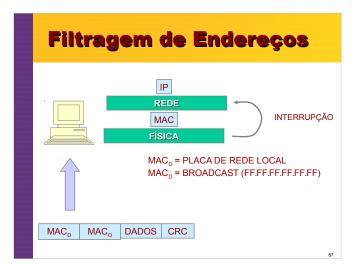
Máscara de Rede 139.12.0.0 Rest of (IP Internetwork) All IP traffic → to 139.12.0.0 139.12.1.0/255.255.255.0 Rede A 139.12.0.0/255.255.255.0 139.12.2.0/255.255.255.0 Rest of Rede B IP Internetwork 139.12.3.0/255.255.255.0 All IP traffic-Rede C to 139.12.0.0/255.255.0.0

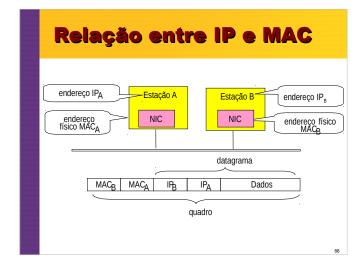


Roteiro Funções do nível de rede Circuitos Virtuais e Datagramas Nível de Rede do IP Fragmentação Endereçamento IP NAT Máscaras de Rede Mapeamento de Endereços IP e MAC DHCP Parte B: Roteamento

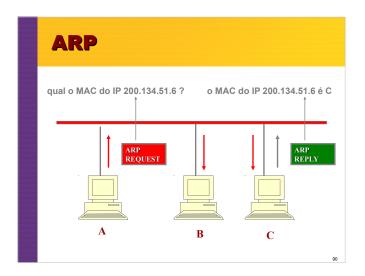












ARP

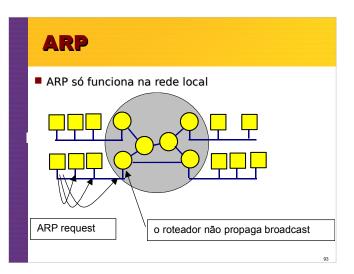
- Passos para descobrir um endereço físico de uma estação da LAN:
 - O protocolo ARP identifica se o endereço IP de destino faz parte da rede IP local; Ou seja, identifica se pacote se destina para um host local ou remoto;
 - Caso o pacote se destine à uma estação local, ele faz o seguinte:
 - O protocolo ARP verifica se o endereço IP e o endereço físico equivalente estão na ARP Cache;
 - Se o par acima for encontrado, o endereço MAC ou endereço físico é copiado da cache;
 - Se n\u00e3o, um pacote ARP Request\u00e9 \u00e9 enviado em broadcast para subrede.

endereço IP endereço MAC tipo 200.17.98.217 00-60-08-16-85-B3 dinâmico 10.17.98.30 00-60-08-16-85-ca dinâmico

ARP

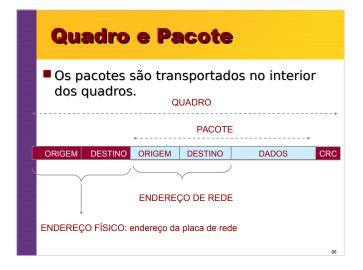
- Passos para descobrir um endereço físico de uma estação da LAN: ◀
 - Se o destinatário final for um endereço IP externo (host remoto), o ARP deve encaminhar esse pacote ao endereço do roteador responsável por tratar este tráfego externo. Isso ocorre após consultar as rotas indiretas.
 - O endereço IP de destino do pacote IP não é alterado, este permanece íntegro até chegar ao seu destino. O IP do roteador identificado a partir da consulta na tb de rotas é utilizado pelo ARP somente para descobrir o seu endereço físico.

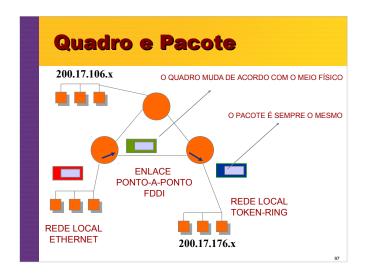
ARP Cache
endereço IP endereço MAC tipo
200.17.98.217 00.60-08-16-85-83 dinâmico
10.17.98.30 00-60-08-16-85-ca dinâmico



Detecção de Endereços IP Duplicados

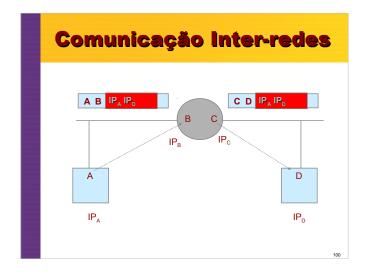
- O ARP é utilizado para identificar se existem IP's duplicados.
- Quando o endereço IP de uma máquina é configurado, ela envia uma mensagem ARP perguntando o MAC desse IP.
- Se alguém responder, então o endereço já existe.

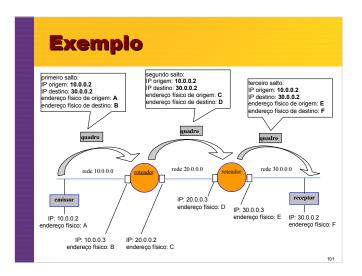














DHCP

- Dynamic Host Configuration Protocol
 - ◆Padrão Industrial Aberto
 - IETF RFC 1533, 1534, 1541 e 1542.
 - · IETF: Internet Engineering Task Force
 - · RFC: Request for Comments
 - ♦Utilizado para centralizar a administração e configuração de parâmetros TCP/IP numa rede.
 - Elimina a necessidade de configurar manualmente os clientes numa rede TCP/IP.

DHCP - Arquitetura Cliente-Servidor Um computador da rede deve funcionar como servidor DHCP. REQUEST SERVIDOR CLIENTES REPLY

Administração de **Endereços IP**

- Cada computador numa rede TCP/IP deve ter um endereco IP único.
 - ♦ O endereço IP identifica a estação e a rede ao qual a estação pertence.
 - ♦ Quando o computador é movido para outra rede, seu endereço IP deve refletir esta mudança.
- DHCP especifica os seguintes serviços (RFC 1541):
 - ◆ um protocolo para que o servidor DHCP e seus clientes se comuniquem.
 - PROTOCOLO BOOTP (antecessor ao DHCP)
 - ◆ Um método para configurar os parâmetros de rede de um
 - IP, máscara, gateway default, servidores de nomes, etc.

Escopo DHCP

Quando se utiliza DHCP, cada rede local é caracterizada por um ESCOPO:

PARTE FIXA RANGE DE IP'S/MASCARA PARTE DINÂMICA RANGE DE IP'S / MÁSCARA

UM IP DIFERENTE PARA

CADA HOST DO ESCOPO

Intervalo de endereços

IP que não são

distribuídos dinâmicamente

GATEWAY SERVIDOR DE NOMES ROTAS PERÍODO DE EMPRÉSTIMO

Processo de Atribuição



Processo de Atribuição

- 1. O cliente envia a mensagem **Dhcpdiscover** em broadcast.
 - O endereço IP de origem do pacote é 0.0.0.0 pois o cliente ainda não tem um endereço IP.
- Quando o servidor recebe o pacote, ele seleciona um endereço IP disponível na sua lista e oferece ao cliente.
 - O servidor responde ao cliente com a mensagem Dhcpoffer
- 1. Quando o cliente recebe a oferta ele pode:
 - aceitar enviando a mensagem **Dhcprequest** (incluindo o IP dentro da mensagem) em broadcast
 - Isso é feito para que outros servidores DHCP possam ficar ciente da escolha do cliente DHCP
 - recusar enviando a mensagem Dhcpdecline em broadcast
- 1. Quando o servidor recebe o Dhcprequest ele pode: confirmar para o cliente com a mensagem Dhcpack
 - recusar, se o endereço foi usado por outro, com a mensagem
- O cliente pode liberar um endereço com a mensagem **Dhcprelease**.

Observações

- 1. O cliente aceita a primeira oferta que receber.
 - Se houver mais de um servidor DHCP distribuindo endereços IP, não haverá como selecionar apenas um deles.
- 1. O direito do cliente de usar o endereço IP recebido pelo servidor DHCP é temporário.
 - Quando o prazo de validade do IP expira, o servidor pode atribuí-lo a outra estação na rede após o cliente que o detém desregistrá-lo.
 - O cliente pode liberá-lo antecipadamente com a mensagem Dhcprelease

Observações

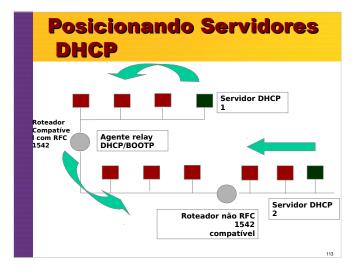
- 3. Se o cliente não receber a oferta do servidor:
 - Ele repete o pedido em intervalos de 2, 4, 8, 16 segundos.
 - Se as 4 tentativas fracassarem, ele tenta novamente em intervalos de 5 minutos.
- 3. Quando o cliente é reinicializado, ele tenta utilizar o mesmo IP que tinha anteriormente.
 - Ele envia o pacote **Dhcprequest** com o endereço IP antigo ao invés do **Dhcpdiscover**.
 - Se o pedido é negado, então o cliente envia um **Dhcpdiscover**



broadcast

Planejamento da Implementação do DHCP

- Para redes não segmentadas:
 - ♦Um único servidor DHCP pode atender até 10.000 clientes (estimativa).
- Para redes segmentadas:
 - ◆Se os roteadores são compatíveis com a RFC1542
 - Um único servidor DHCP é suficiente.
 - ◆Se os roteadores não são compatíveis com a RFC1542
 - Deve-se utilizar um servidor DHCP para cada rede.
- Computadores que se ligam temporariamente na rede (notebooks, por exemplo) devem receber IPs com tempo de "leasing" curto.



Roteiro

- Funções do nível de rede
- Circuitos Virtuais e Datagramas
- Nível de Rede do IP
- Fragmentação
- Enderecamento IP
- NAT
- Máscaras de Rede
- Mapeamento de Endereços IP e MAC
- DHCP ■ Parte B: Roteamento