

Networking Fundamentals and Security

- Aulas 11, 12 e 13 –

Mauro Cesar Bernardes

Agenda do Primeiro Semestre / 2022



3º Checkpoint

Plano de Aula

Objetivo

- Compreender a comunicação entre camadas dos modelos OSI e TCP/IP
- Compreender a estrutura da camada de Enlace (OSI) ou Acesso à rede (TCP/IP)
- Compreender o funcionamento de um switch
- Estruturar uma rede local no Packet Tracer

Conteúdo

- Padrão Ethernet
- Endereçamento MAC
- Switch

Metodologia

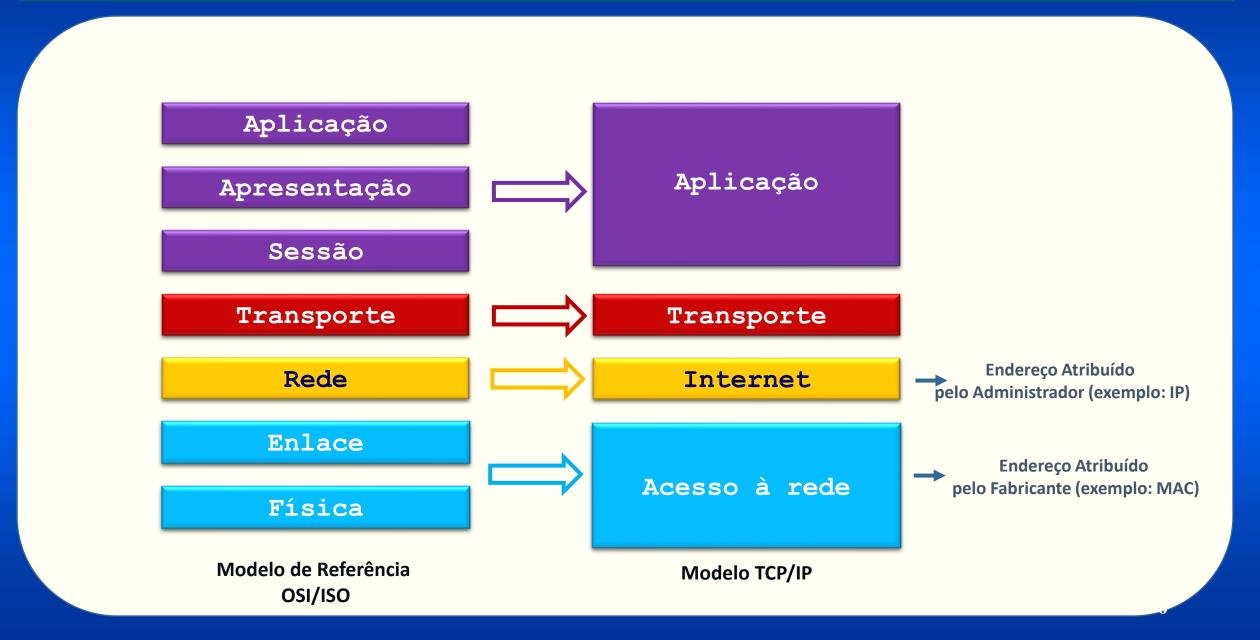
 Aula expositiva sobre os conceitos de Roteador e Protocolo de Roteamento e desenvolvimento de atividade prática com configuração em simulador (*Packet Tracer*).

Revisão da aula 10

Comunicação por meio de cartas (smail)

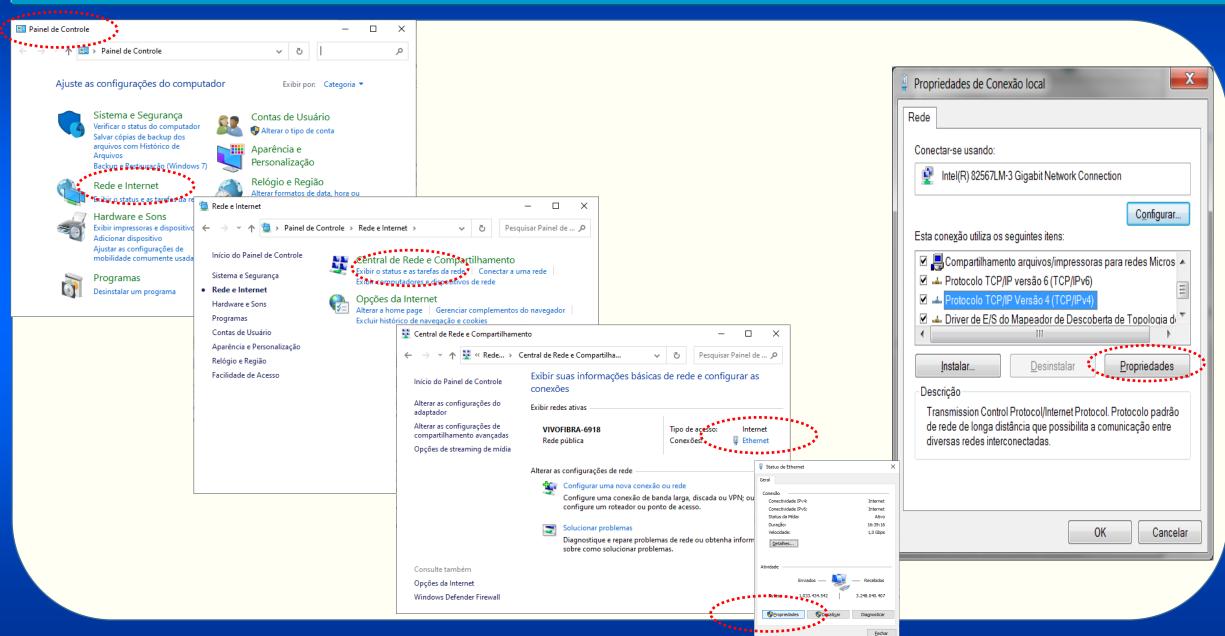


Revisão: OSI x TCP/IP

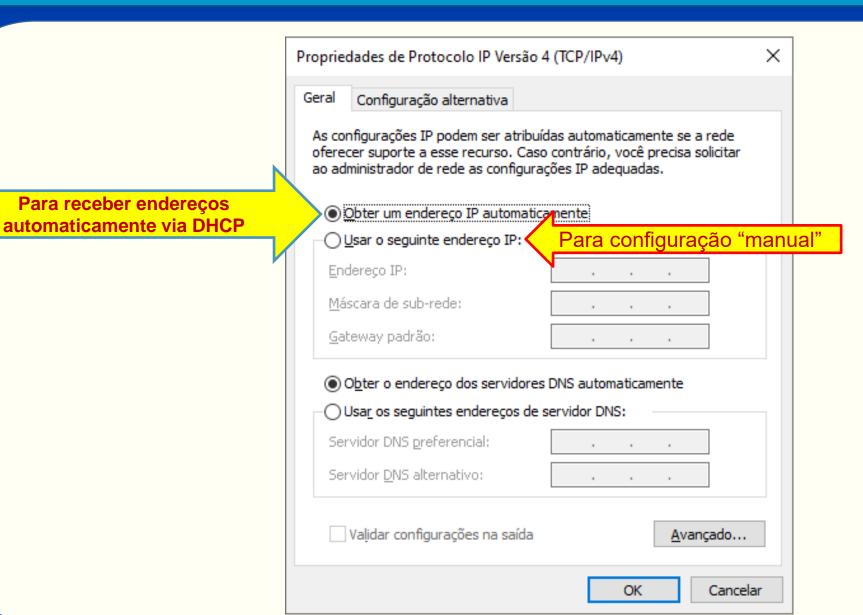


Endereçamento IP (A camada 3 OSI/ISO)

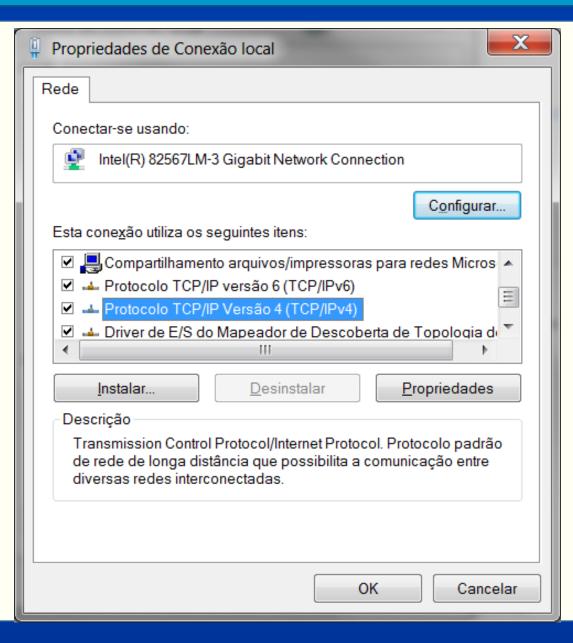
Atribuição do endereço IPv4



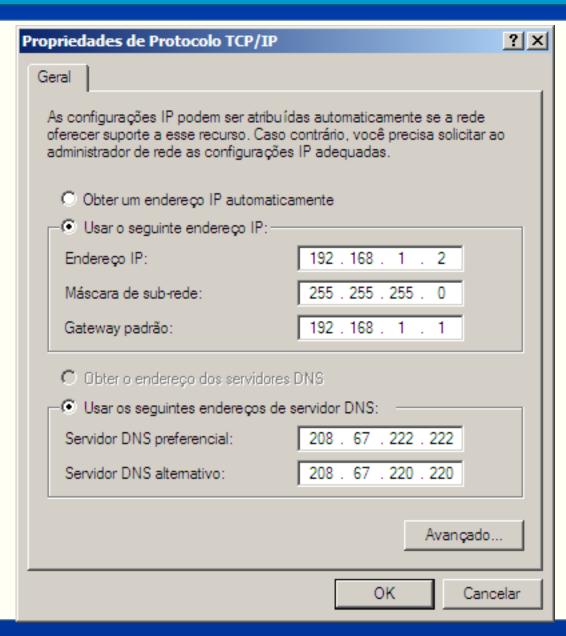
Atribuição do endereço IPv4



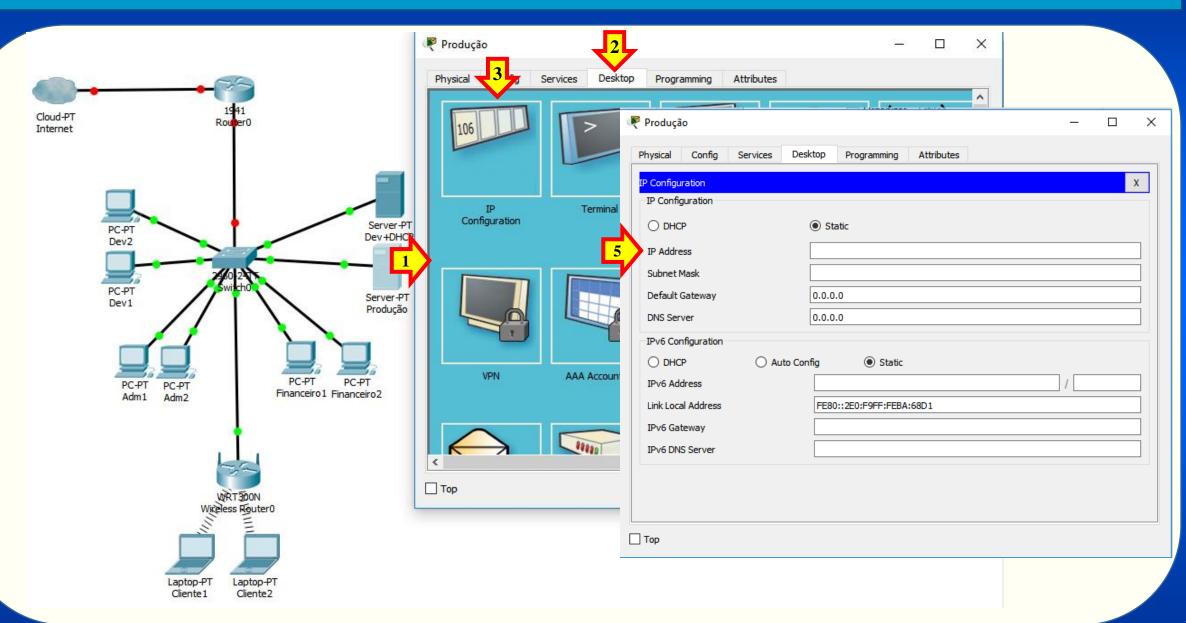
Atribuição do endereço IP



Atribuição do endereço IPv4



No Packet Tracer



Atribuição de endereços IP

- A IANA (Internet Assigned Numbers Authority) gerencia e aloca blocos de endereços IPv4 e IPv6 a cinco RIRs (Registros Regionais da Internet).
- Os RIRs são responsáveis pela alocação de endereços IP aos ISPs que fornecem blocos de endereços IPv4 a ISPs e organizações menores.



Formato do Endereçamento IP

131.108.122.204

Representado em formato decimal, separados por ponto, contendo número de 0 a 255

10000011 01101100 01111010 11001100 Endereço de 32 bits

10000011.01101100.01111010.11001100

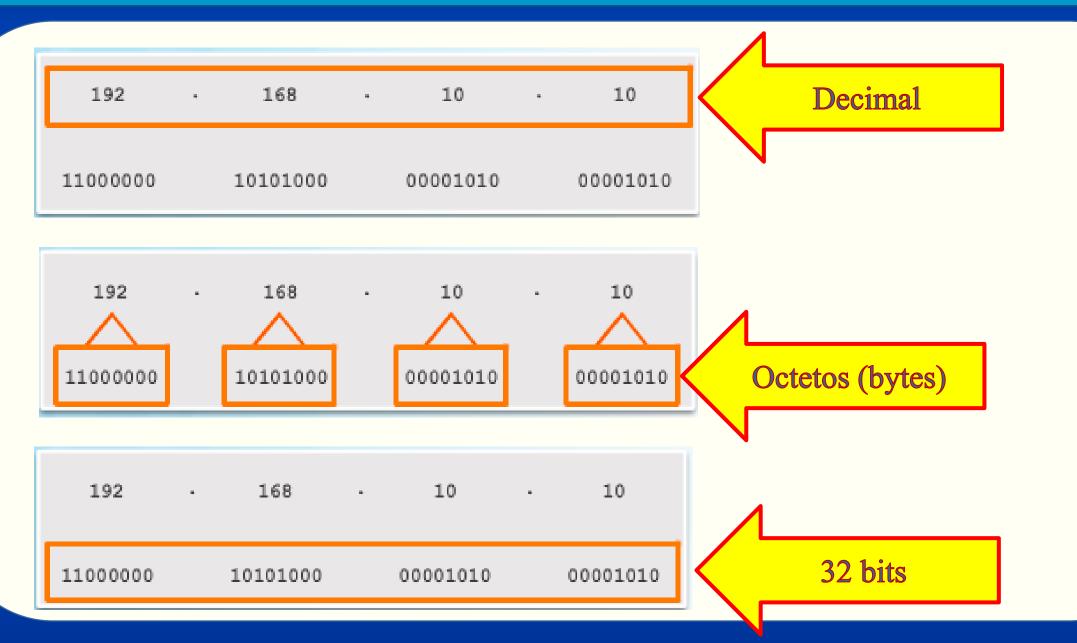
 $2^{7} 2^{6} 2^{5} 2^{4} 2^{3} 2^{2} 2^{1} 2^{0}$

Endereço agrupado em bytes

131.108.122.204

Parte da Rede Parte do Host

Formato do Endereçamento IP

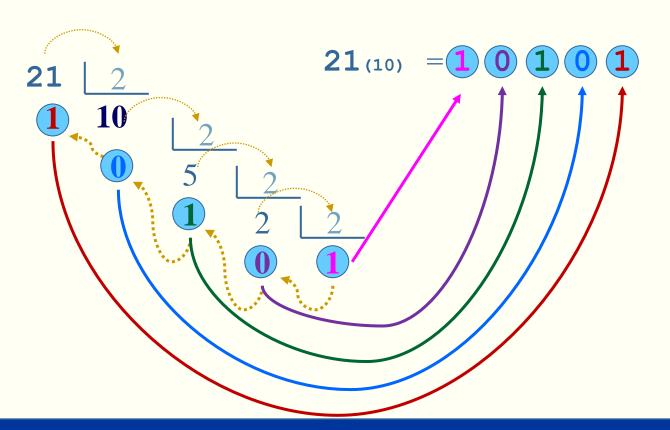


Revisão: Conversão Decimal > Binário

Método de "divisões sucessivas":

Converter 21₍₁₀₎ para a sua base binária





Revisão: Conversão Decimal -> Binário

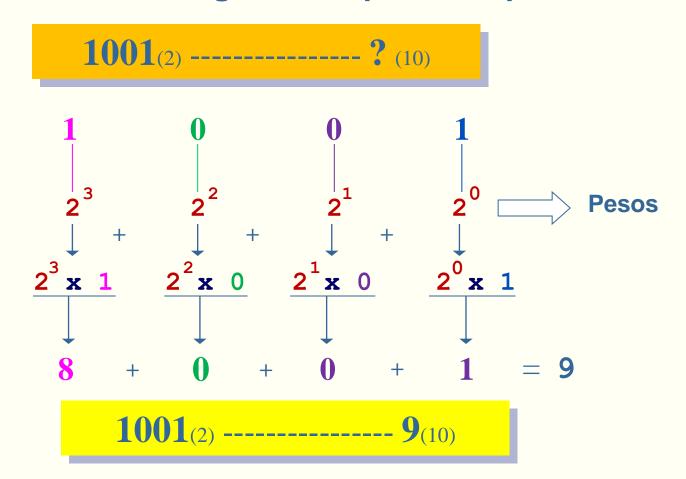
Para converter de decimal para binário, poderá utilizar a também a tabela :

Converter 21₍₁₀₎ para a sua base binária

21(10)? (2)								
	2 ⁷	2 ⁶	2 ⁵	2 ⁴	2 ³	2 ²	2 ¹	2 ⁰
	128	64	32	16	8	4	2	1
	0	0	0	1	0	1	0	1

Revisão: Conversão Binário Decimal

Como só existem dois números no sistema binário, teremos que trabalhar com Base 2, logo temos por exemplo:



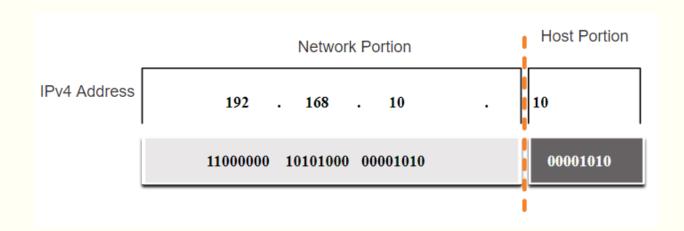
Revisão: Conversão Binário Decimal

Como só existem dois números no sistema binário, teremos que trabalhar com Base 2, logo temos por exemplo:

2 ⁷	2 ⁶	2 ⁵	2 ⁴	2 ³	2 ²	2 ¹	2 ⁰
128	64	32	16	8	4	2	1
0	0	0	0	1	0	0	1

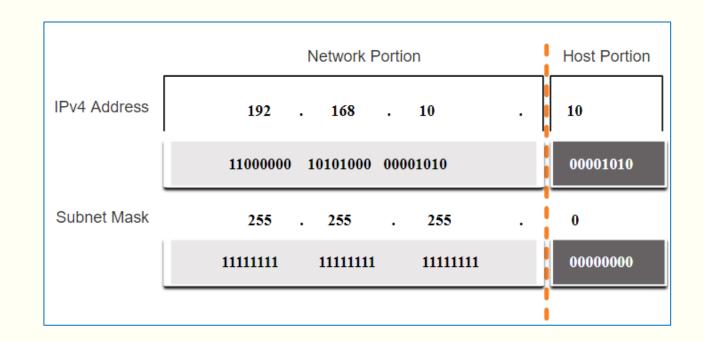
Estrutura do endereço IPv4: Partes de rede e host

- Um endereço IPv4 é um endereço hierárquico de 32 bits, composto por uma parte da rede e uma parte do host.
- Ao determinar a parte da rede versus a parte do host, você deve observar o fluxo de 32 bits.
- Uma máscara de sub-rede é usada para determinar as partes da rede e do host.



Estrutura do endereço IPv4: Máscara de sub-rede

- Para identificar as partes da rede e do host de um endereço IPv4, a máscara de subrede é comparada com o endereço IPv4 bit por bit, da esquerda para a direita.
- O processo real usado para identificar as partes da rede e do host é chamado AND.



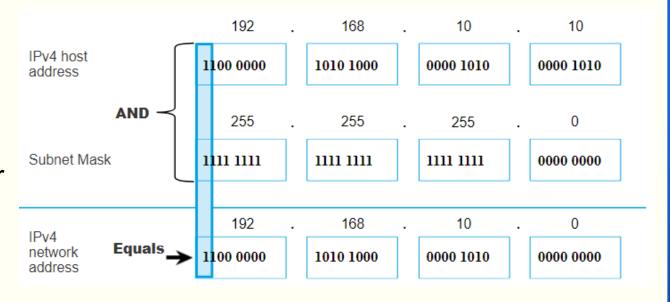
Estrutura do endereço IPv4: Máscara de sub-rede

- Um comprimento de prefixo é um método menos complicado usado para identificar um endereço de máscara de sub-rede.
- O comprimento do prefixo é o número de bits definido como 1 na máscara de sub-rede.
- Está escrito em "notação de barra", portanto, conte o número de bits na máscara de sub-rede e adicione-a com uma barra.

Máscara de Sub- Rede	Endereço de 32 bits	Prefixo Duração
255.0.0.0	11111111.00000000.00000000.00000000	/8
255.255.0.0	1111111.11111111.00000000.00000000	/16
255.255.255.0	11111111.11111111111111111.00000000	/24
255.255.255.128	11111111.111111111111111.10000000	/25
255.255.255.192	11111111.111111111111111111111111111111	/26
255.255.255.224	11111111.1111111111111111111100000	/27
255.255.255.240	11111111.1111111111111111110000	/28
255.255.255.248	11111111.111111111111111111000	/29
255.255.255.252	11111111.111111111111111111111111111111	/30

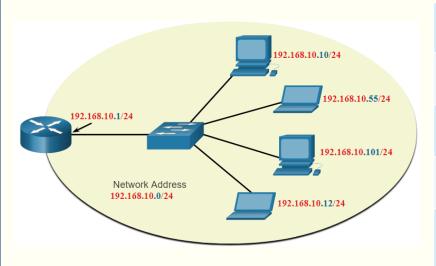
Estrutura do endereço IPv4: Determinando a Rede - Lógica E

- Uma operação lógica AND booleana é usada na determinação do endereço de rede.
- Lógico AND é a comparação de dois bits onde apenas um 1 E 1 produz um 1 e qualquer outra combinação resulta em um 0.
- 1 E 1 = 1, 0 E 1 = 0, 1 E 0 = 0, 0 E 0 = 0
- 1 = Verdadeiro e 0 = Falso
- Para identificar o endereço de rede, o endereço IPv4 do host é AND logicamente, bit a bit, com a máscara de sub-rede para identificar o endereço de rede.



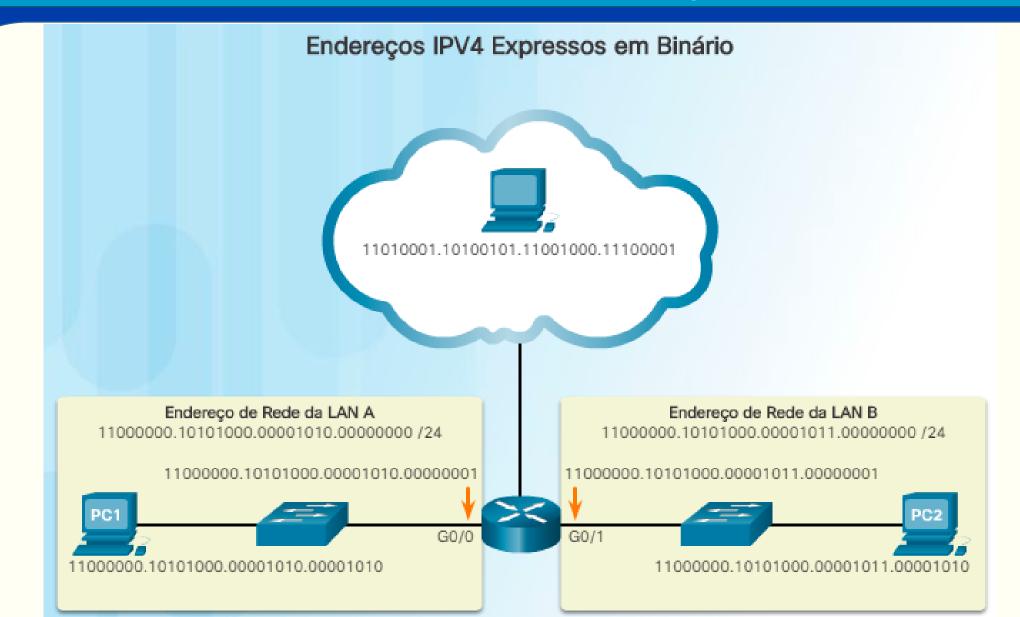
Estrutura do endereço IPv4: Endereços de rede, host e transmissão

- Dentro de cada rede há três tipos de endereços IP:
- Endereço de rede
- Endereços de host
- Endereço de broadcast

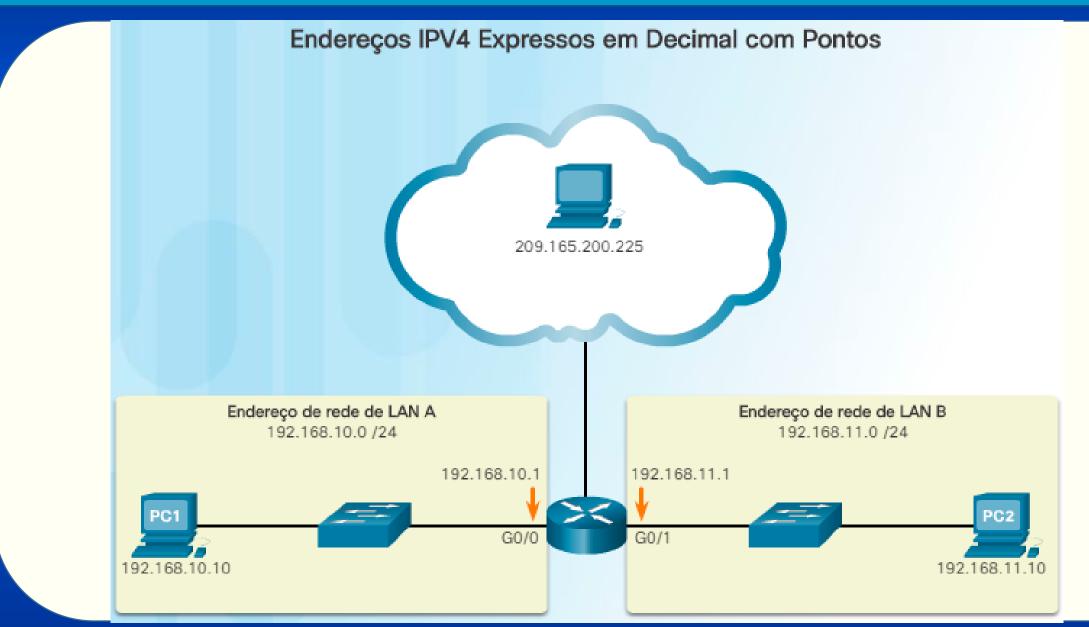


	Parte de rede	Parte de host	Bitsde host
Máscara de sub-rede 255.255.255. 0 ou /24	255 255 255 11111111 111111 111111	0	
Endereço de rede 192.168.10.0 ou /24	192 168 10 11000000 10100000 00001010	0	Todos os 0
Primeiro endereço	192 168 10	1	Todos os 0s e
192.168.10.1 ou /24	11000000 10100000 00001010	00000001	um 1
Último endereço	192 168 10	254	Todos os 1s e
192.168.10.254 ou /24	11000000 10100000 00001010	11111110	um 0
Endereço de broadcast	192 168 10	255	Todos os 1s
192.168.10.255 ou /24	11000000 10100000 00001010	11111111	

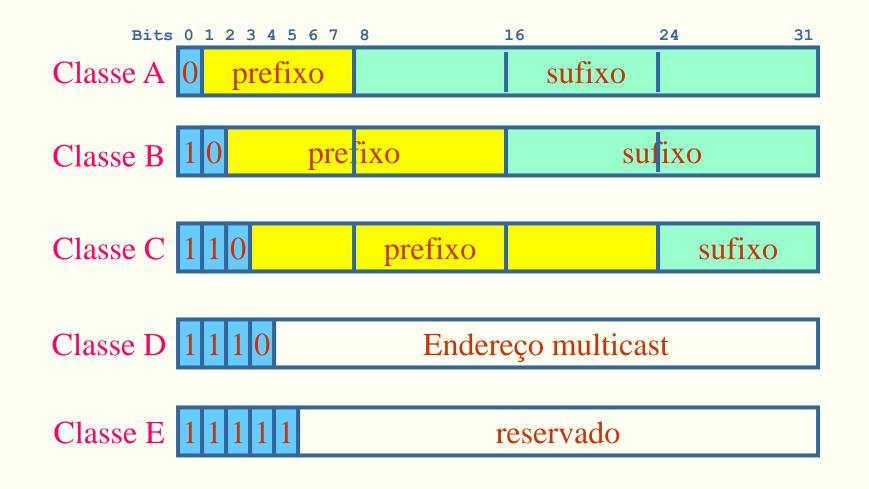
Classes de Endereço IP



Classes de Endereço IP

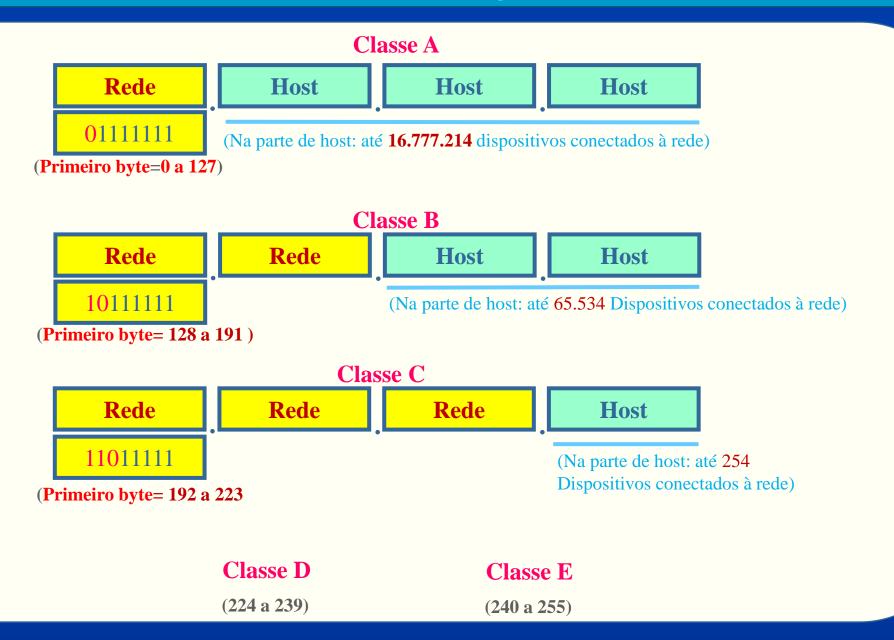


Classes de Endereço IP



Das cinco classes de endereço IP, os endereços atribuídos a host são classe A, B ou C. O prefixo identifica uma rede, enquanto o sufixo é único para um host naquela rede.

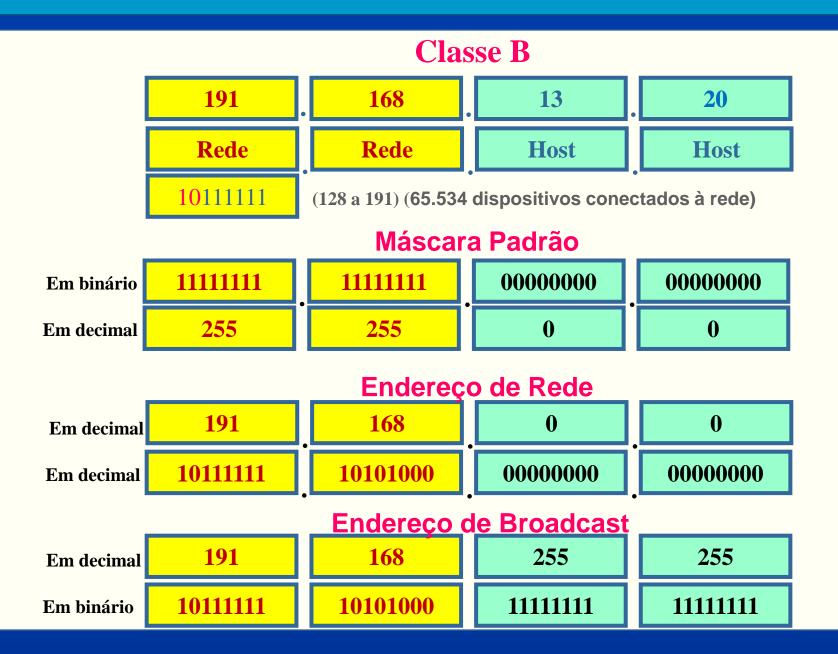
Classes de Endereços IP



IPv4 – Classe A



IPv4 – Classe B

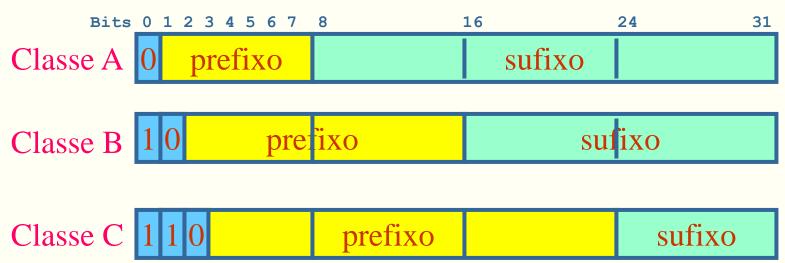


IPv4 – Classe C



Classes de endereços

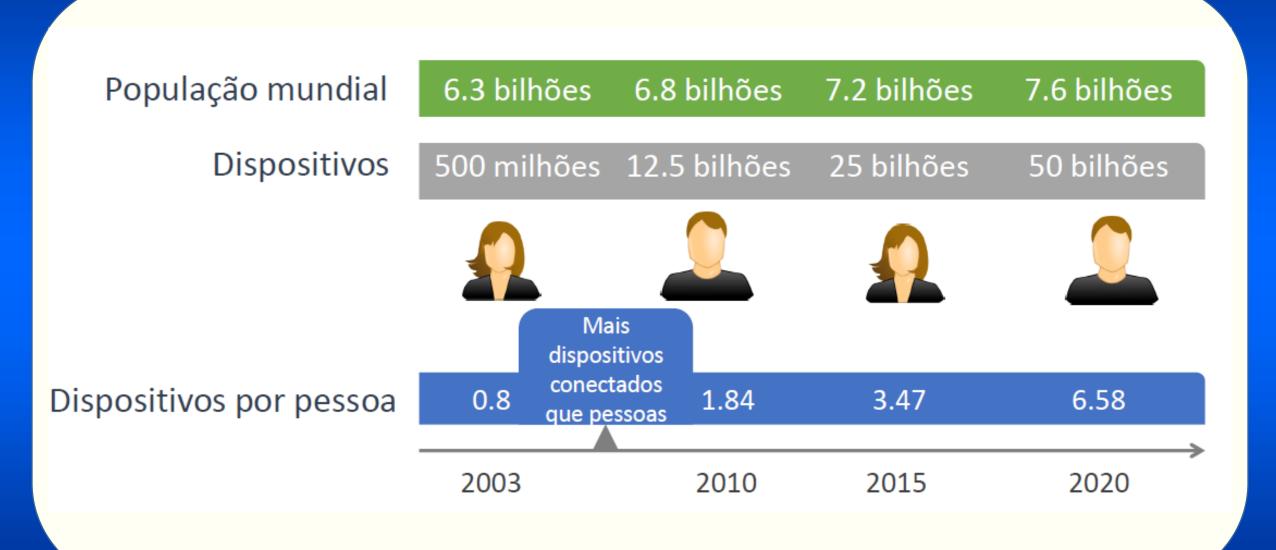
- O protocolo IP utiliza parte do endereço para definir a rede ao qual o *host* pertence (prefixo) e parte para especificar o *host* dentro da rede (sufixo).
- Se fossem utilizados, por exemplo, 2 bytes para definir a rede e os outros 2 bytes para definir o *host*, o endereçamento IP permitiria criar 65.536 redes, com 65.534 *hosts* em cada uma.



Classes de endereços

- Dois problemas:
 - Somente 65.536 redes no mundo todo poderiam acessar a Internet;
 - Numa rede, o número máximo de hosts seria em torno de 65.534 e pequenas empresas "desperdiçariam" endereços IP com seu pequeno número de hosts.

Estimativa de conexão no mundo

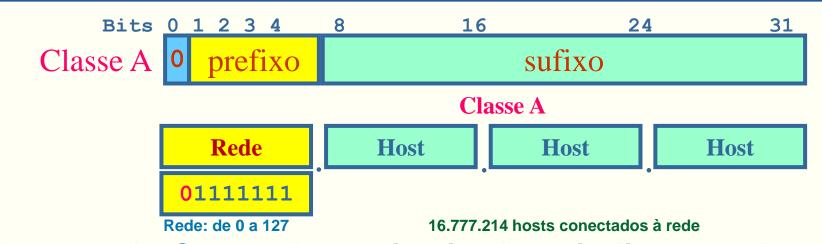


Classes de endereços

- Definida uma forma mais racional de atribuir endereços de acordo com o porte das empresas, criando cinco Classes de Endereços, das quais destacam-se as três primeiras: Classes A, B e C.
- A classe A é destinada a grandes redes, enquanto a classe C é destinada às de menor porte.

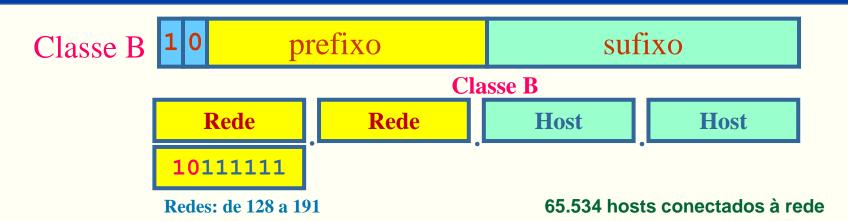


Classe A



- Nos endereços da Classe A, o primeiro byte indica o endereço de rede e os três bytes restantes indicam o endereço de host.
- Outra característica é que o primeiro bit dos endereços da Classe A é sempre 0.
- Considerando que os números com o primeiro bit em 0 vão de 0 a 127 e descartando os endereços de rede 0 e 127 (reservados), podemos ter então 126 redes com até 16.777.214 hosts.
 - (256x256x256 =16.777.216, menos os dois endereços inválidos para host: X.0.0.0 (endereço de rede) e X.255.255.255 (endereço de broadcast).

Classe B



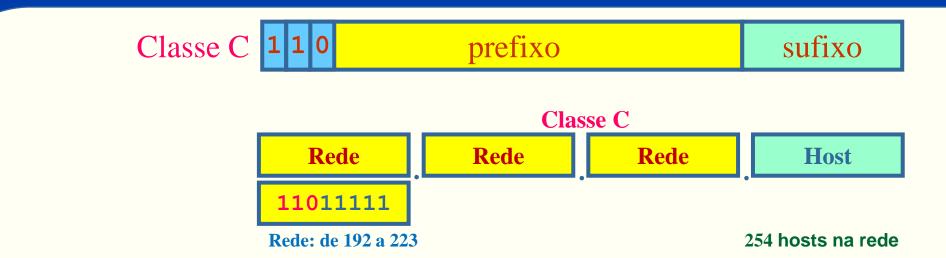
- Nos endereços da Classe B, os dois primeiros bytes indicam o endereço de rede e os dois bytes restantes indicam o endereço de host.
- Os dois primeiros bits do primeiro byte dos endereços da Classe B são sempre 1 e 0.
- Com a combinação dos seis bits restantes do primeiro byte e o segundo byte, podemos ter:
 - 64 (2⁶) x 256 = 16.384 redes.

Classe B

- Cada rede comporta até 65.534 hosts (256x256 = 65.536, menos os dois endereços reservados:
 - X.X.0.0 (endereço de rede, e);
 - X.X. 255.255 (endereço de broadcast)
- Endereços de redes Classe B:

128.0.0.0 a 191.255.0.0

Classe C



- Nos endereços da Classe C, os três primeiros bytes indicam o endereço de rede e o byte restante indica o endereço de host.
- Os três primeiros bits dos primeiro byte dos endereços da Classe C são sempre 1, 1 e 0.
- Com a combinação dos cinco bits restantes do primeiro byte e o segundo e terceiro bytes, podemos ter 32 (25) x 256x 256 = 2.097.152 redes.

Classe C

Cada rede comporta somente 254 hosts (pois 0 e 255 são reservados para identificar a rede e o endereço de broadcast).

> Endereços de redes Classe C:

192.0.0.0 a 223.255.255.0

Classe D

- Os endereços da Classe D são utilizados para mensagens "multicast", ou mensagens de grupo.
- Um grupo multicast pode conter diversos hosts e todos os hosts que tiverem se cadastrado num grupo multicast receberão as mensagens enviadas para o grupo.
- Essa técnica é utilizada para a difusão de informações, como programas de TV e rádio via TCP/IP.

Classe D

- O protocolo utilizado nesse tipo de transmissão é o IGMP.
- Os quatro primeiros bits do primeiro byte dos endereços da Classe D são sempre 1,1,1, e 0.
- Endereços de Classe D:

224.0.0.1 a 239.0.0.0

Classe E

- Os endereços da Classe E são reservados para uso futuro.
- Os quatro primeiros bits do primeiro byte dos endereços da Classe D são sempre todos 1.
- Endereços da Classe D:

240.0.0.0 a 255.0.0.0

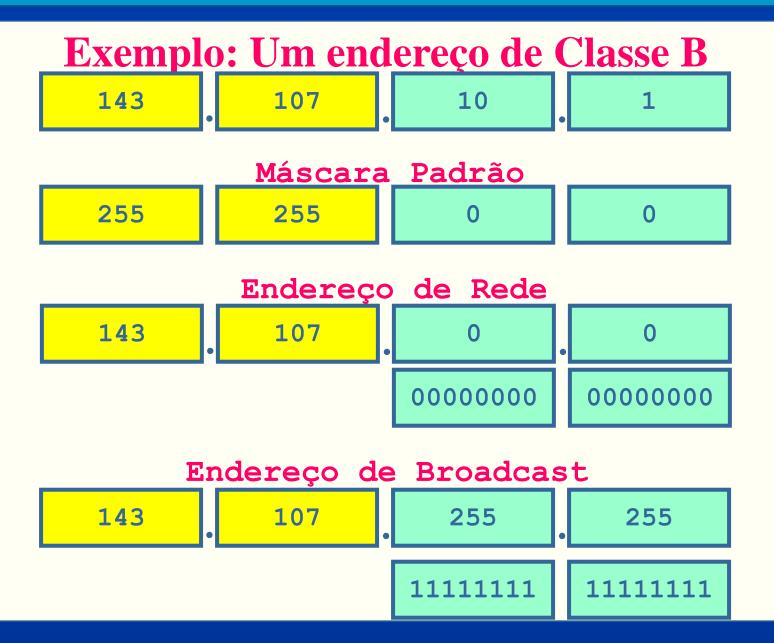
Classe E 1 1 1 1 reservado

Classe E



 Os bits na parte de rede do endereço devem ser iguais em todos os dispositivos que residem na mesma rede. Os bits na parte de host do endereço devem ser exclusivos para identificar um host específico dentro de uma rede. Se dois hosts tiverem o mesmo padrão de bits na parte de rede especificada do fluxo de 32 bits, esses dois hosts residirão na mesma rede.

Endereço de Rede e Endereço de Broadcast



Endereçamento Privado

Os seguintes intervalos estão disponíveis para endereçamento privado:

```
10.0.0.0 a 10.255.255.255 (255.0.0.0 = 10.0.0.0/8)
172.16.0.0 a 172.31.255.255 (255.240.0.0 = 172.16.0.0/12)
192.168.0.0 a 192.168.255.255(255.255.0.0 = 192.168.0.0/16)
```

Revisando...

	8 bits	8 bits	8 bits	8 bits	Intervalo	Exemplo
Classe A	NET	HOST	HOST	HOST	0-127	10.0.0.1
Classe B	NET	NET	HOST	HOST	128-191	172.19.0.1
Classe C	NET	NET	NET	HOST	192-223	192.168.0.1
Classe D	Classe reservada para endereços multicast					
Classe E	Classe reservada para pesquisa					

Revisando...

C I A s s e	Interva- lo decimal do 1º octeto	Bits de ordem supe- rior do 1º octeto	ID de rede/host (N = Rede, H = Host)	Máscara de sub-rede padrão	Número de redes	Hosts por rede (endereços que possam ser usados)
A	1 - 126*	0	N.H.H.H	255.0.0.0	126 (2 ⁷ - 2)	16.777.214 (2 ²⁴ - 2)
В	128-191	10	N.N.H.H	255.255.0.0	16.382 (2 ¹⁴ - 2)	65.534 (2 ¹⁶ - 2)
С	192-223	110	N.N.N.H	255.255.255.0	2.097.150 (2 ²¹ - 2)	254 (2 ⁸ - 2)
D	224-239	1110	Reservado para multicasting			
E	240-254	11110	Experimental, usado para pesquisa			

Revisando



Revisando



Revisando



Endereço de "loopback"

- A rede 127.0.0.0 (última rede da classe A) é reservada para um tipo de teste chamado loopback.
- Um endereço IP dessa rede, ou seja, iniciado por 127, sempre faz referência à própria máquina e normalmente é utilizado para verificar se a comunicação entre processos da própria máquina está funcionando (independente dos dispositivos da rede).

Endereçamento IP: CIDR (A camada 3 OSI/ISO)

Identificador de Rede

- Os hosts de uma rede local podem se comunicar diretamente apenas com os dispositivos que tenham a mesma ID de rede.
- Eles podem compartilhar o mesmo segmento físico mas, se tiverem números de rede diferentes, geralmente, não poderão se comunicar entre si, a menos que haja outro dispositivo de camada 3 (roteador) que possa fazer a conexão entre as redes

Sub-Redes

 Os administradores de rede às vezes precisam dividir redes, particularmente as grandes redes, em redes menores, chamadas de sub-redes, para fornecer flexibilidade ao endereçamento.

Reduzindo domínios de Broadcast

- O principal motivo para se usar sub-redes é reduzir o tamanho de um domínio de broadcast (Camada 2).
- Os *broadcasts* são enviados a todos os *hosts* em uma rede ou sub-rede.
- Quando o tráfego de broadcast começar a ocupar demais a largura de banda disponível, os administradores de rede poderão optar por reduzir o tamanho do domínio de broadcast

CIDR (RFC 1518 e 1519)

- Introduzido em 1993, como um refinamento para a forma como o tráfego era conduzido pelas redes <u>IP</u>
- Apesar das possibilidades que a criação das classes de endereços proporcionou, a estrutura ainda era pouco flexível, causando o desperdício de endereços IP: uma empresa com 10 computadores, por exemplo, utilizaria toda uma classe C de endereços (254 hosts).
- Ainda pior: uma empresa com 300 computadores precisaria utilizar uma classe B que comporta até 65.534 hosts, desperdiçando 65.234 endereços.

Para resolver esse problema, introduziu-se o esquema CIDR (Classless Inter-Domain Routing), onde a divisão do endereço IP em endereço de rede e endereço de host não é mais determinada pela classe do endereço, mas pela máscara de sub-rede, que indica quantos bits compõem o endereço de rede.

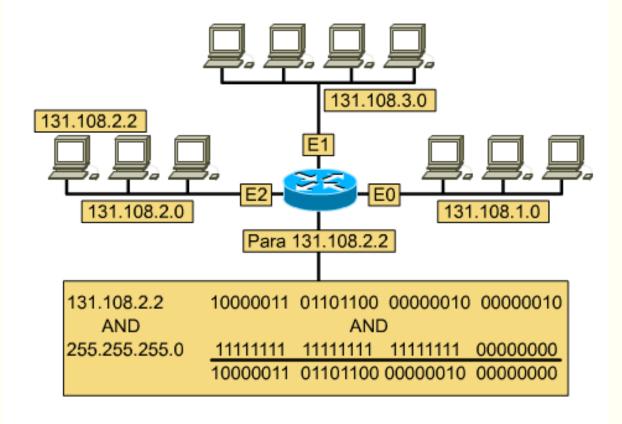
- ➤ Isso permite a criação de sub-redes, o que apresenta os seguintes benefícios:
 - ⇒ Maior flexibilidade ao esquema de endereçamento TCP/IP, com melhor aproveitamento dos endereços.
 - ⇒ Aumento da performance da rede, uma vez que o tráfego local das subredes e as mensagens broadcast não são propagados para toda a rede.
 - ⇒ Simplificação da tabela de roteamento dos roteadores.

O CIDR trouxe maior liberdade na utilização de endereços IP, através da subdivisão de redes maiores em sub-redes menores, utilizando-se do recurso da "Máscara de sub-rede".

Uma empresa pode utilizar endereços de rede Classe A ou B para a sua rede corporativa e dividir a sua rede em sub-redes menores.

- ➢ Por exemplo, pode ser conveniente dividir uma rede corporativa que utilize uma rede de Classe B 172.25.0.0 em sub-redes menores (uma para cada filial de cada país). Isto evita que as mensagens broadcast de um país sejam difundidas para todas as filiais do mundo, gerando tráfego excessivo na rede.
- > A rede dessa empresa é definida pelos bytes 172.25, portanto todos os hosts cujo endereço começar por 172.25 pertencerão à rede.

Para entender a Máscara de Sub-rede, é necessário entender a operação Binária AND.



Máscara de sub-redes

- A Máscara de Sub-rede é uma sequência de 4 bytes (assim como o endereço IP), onde os bits que se encontram em 1 indicam bits do endereço IP que se referem ao endereço de rede, e os bits que se encontram em 0 referem-se aos bits do endereço de host.
- > A Máscara de Sub-rede define quantos bits do endereço IP referem-se ao endereço de rede.

- Para determinar qual é o endereço de rede de um endereço IP, deve-se fazer uma operação AND entre o endereço IP e a Máscara de Sub-rede. O resultado será o endereço de rede.
- > Todos os *hosts* cujo resultado dessa operação for igual pertencem à mesma rede.
- ➤ Cada host de uma rede, além de receber um endereço IP único, deve também ser configurado com sua Máscara de Sub-rede (igual para todos os hosts da sub-rede).

Máscaras Padrão

As Máscaras de Sub-rede padrão para endereços das Classes A, B e C são:

Classe	Endereços
A	255.0.0.0
В	255.255.0.0
С	255.255.255.0

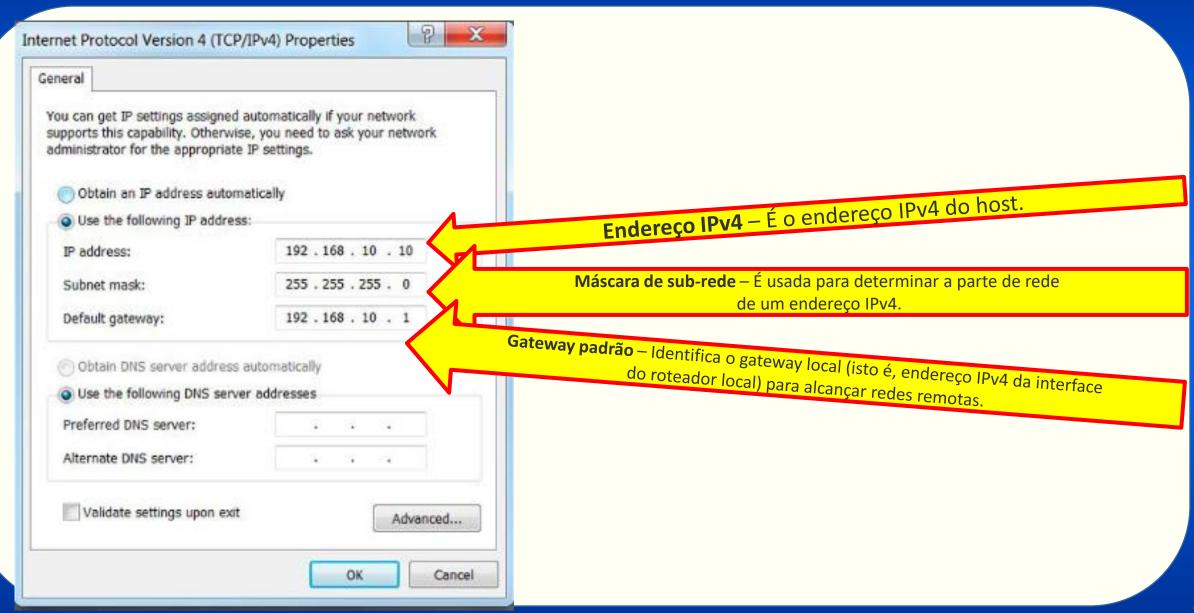
Máscaras Padrão

Convertendo essas máscaras para binário, obteremos:

Classe	Máscara Binária
A	1111111.00000000.0000000.00000000
В	1111111111111111.00000000.00000000
С	111111111111111111111111100000000

➤ O que significa que nos endereços de Classe A, todos os bits do primeiro byte indicam a rede, na Classe B, os dois primeiros bytes, e na Classe C, os três primeiros bytes.

Analise a imagem a seguir



Notação baseada no tamanho do prefixo de rede

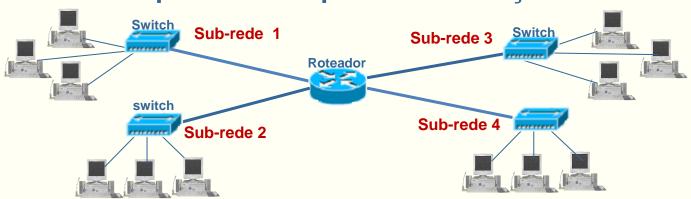
- Existe uma notação que define a Máscara de Sub-rede simplesmente pelo número de 1's que ela contém (Notação baseada no tamanho do prefixo de rede).
- ➢ Por exemplo, uma rede Classe A poderia ser definida por: 119.0.0.0/8 (o que significa que sua Máscara de Sub-rede contém 8 bits em 1, ou seja, 111111111.00000000.00000000.0000000 ou 255.0.0.0)

Sub-redes

Pode-se dividir uma rede em sub-redes menores utilizando máscaras de sub-rede diferentes do padrão definido pelas classes de endereços.

Um exemplo:

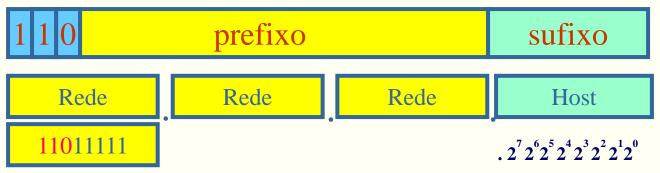
- Uma empresa solicitou e recebeu o endereço de classe C 200.16.23.0;
- Você quer subdividir sua rede física em 4 sub-redes que serão interconectadas por roteadores;
- Você irá precisar de pelo menos 25 hosts por sub-rede;
- Você precisará usar uma máscara de sub-rede personalizada de classe C e terá um roteador entre as sub-redes para rotear um pacote de uma sub-rede para outra.
- Determine o número de bits que você precisará tomar emprestados da parte do host do endereço da rede e depois o número de bits que restaram para os endereços de host.



Dividindo em sub-redes

200.16.23.0

Classe C

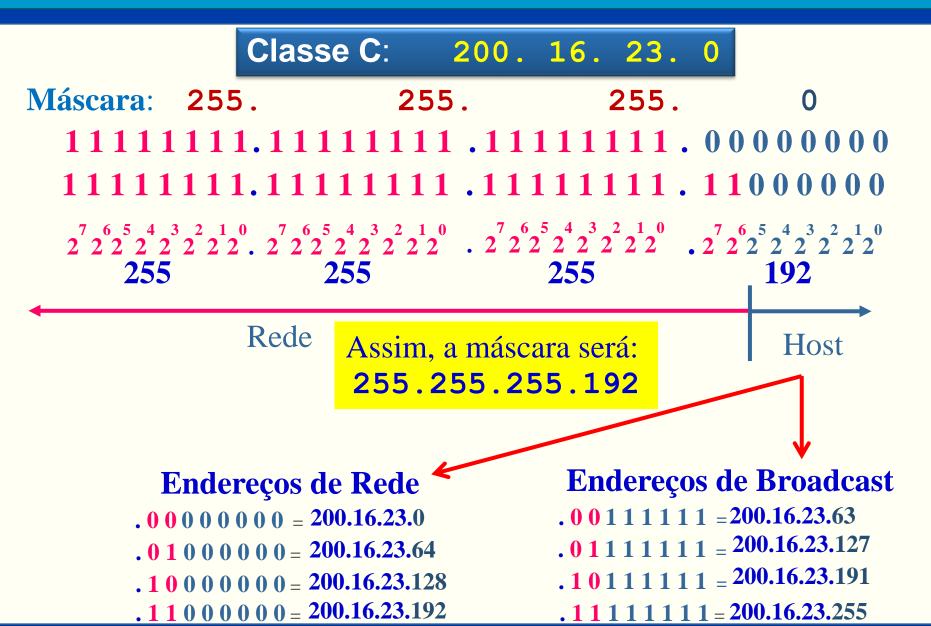


(192 a 223) (254 Dispositivos conectados à rede)

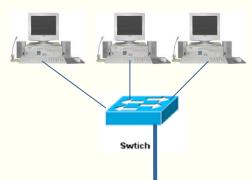
Máscara padrão: 255.255.255.0

Como será preciso 4 sub-redes, torna-se necessário utilizar pelo menos 2 bits do endereço de host (os dois primeiros bits) para conseguir 4 endereços diferentes;

Dividindo em sub-redes



Representação Gráfica



Endereço de Rede= 200.16.23.0 Endereço de Broadcast= 200.16.23.63 Máscara de rede: = 255.255.255.192

Gateway= 200.16.23.1

Máscara de rede=255.255.255.192

200.16.23.1

Endereço de Rede= 200.16.23.128 Endereço de Broadcast= 200.16.23.191 Máscara de rede: = 255.255.255.192 Gateway= 200.16.23.129



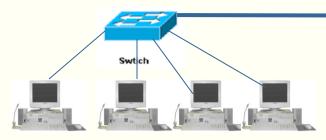
200.16.23.65

200.16.23.193

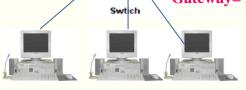
Endereço de Rede= 200.16.23.64

Endereço de Broadcast= 200.16.23.127 Máscara de rede: = 255.255.255.192

Gateway = 200.16.23.65



Endereço de Rede= 200.16.23.192 Endereço de Broadcast= 200.16.23.255 Máscara de rede: = 255.255.255.192 Gateway= 200.16.23.193



Classe A

Número de	Bits do	Máscara de	Hosts por
Sub-redes desejado	host	sub-rede	sub-rede
1-2	1	255.128.0.0 ou /9	8.388.606
3-4	2	255.192.0.0 ou /10	4.194.302
5-8	3	255.224.0.0 ou /11	2.097.150
9-16	4	255.240.0.0 ou /12	1.048.574
17-32	5	255.248.0.0 ou /13	524.286
33-64	6	255.252.0.0 ou /14	262.142
65-128	7	255.254.0.0 ou /15	131.070
129-256	8	255.255.0.0 ou /16	65.534
257-512	9	255.255.128.0 ou /17	32.766
513-1.024	10	255.255.192.0 ou /18	16.382
1.025-2.048	11	255.255.224.0 ou /19	8.190
2.049-4.096	12	255.255.240.0 ou /20	4.094
4.097-8.192	13	255.255.248.0 ou /21	2.046
8.193-16.384	14	255.255.252.0 ou /22	1.022
16.385-32.768	15	255.255.254.0 ou /23	510
32.769-65.536	16	255.255.255.0 ou /24	254
65.537-131.072	17	255.255.255.128 ou /25	126
131.073-262.144	18	255.255.255.192 ou /26	62
262.145-524.288	19	255.255.255.224 ou /27	30
524.289-1.048.576	20	255.255.255.240 ou /28	14
1.048.577-2.097.152	21	255.255.255.248 ou /29	6
2.097.153-4.194.304	22	255.255.255.252 ou /30	2

Classe B

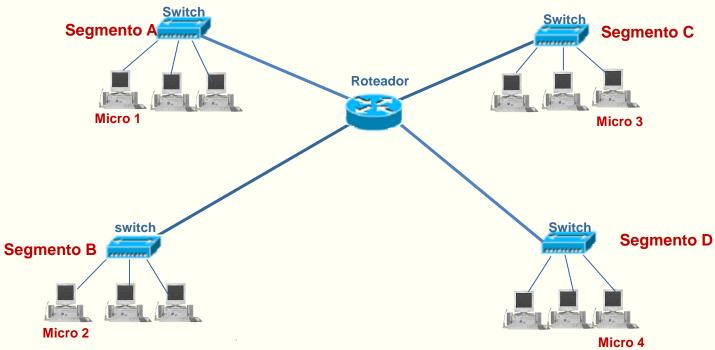
Número de	Bits do	Máscara de	Hosts por
Sub-redes desejado	host	sub-rede	sub-rede
1-2	1	255.255.128.0 ou /17	32.766
3-4	2	255.255.192.0 ou /18	16.382
5-8	3	255.255.224.0 ou /19	8.190
9-16	4	255.255.240.0 ou /20	4.094
17-32	5	255.255.248.0 ou /21	2.046
33-64	6	255.255.252.0 ou /22	1.022
65-128	7	255.255.254.0 ou /23	510
129-256	8	255.255.255.0 ou /24	254
257-512	9	255.255.255.128 ou /25	126
513-1.024	10	255.255.255.192 ou /26	62
1.025-2.048	11	255.255.255.224 ou /27	30
2.049-4.096	12	255.255.255.240 ou /28	14
4.097-8.192	13	255.255.255.248 ou /29	6
8.193-16.384	14	255.255.255.252 ou /30	2

Classe C

Núm	ero de	Bits do	Máscara de	Hosts por
Sub-	redes desejado	host	sub-rede	sub-rede
1-2		1	255.255.255.128 ou /25	126
3-4		2	255.255.255.192 ou /26	62
5-8		3	255.255.255.224 ou /27	30
9-16		4	255.255.255.240 ou /28	14
17-32	2	5	255.255.255.248 ou /29	6
33-64	4	6	255.255.255.252 ou /30	2

Atividade em sala

A topologia abaixo representa uma rede que utiliza o padrão *Ethernet* e que será configurada com protocolo TCP/IP



Atividade 1:

Cada segmento representado na topologia acima com 3 microcomputadores poderá receber mais 20 equipamentos, uma vez que cada switch utilizado possui 24 portas. Assim, cada segmento poderá ficará com 23 microcomputadores no total.

Considerando que você seja o responsável pela atribuição dos endereços IPs para a configuração da rede acima, e queira fazer a alocação de IPs considerando o cenário com 23 microcomputadores, utilize **endereço de rede classe C fornecido** e faça a divisão em sub-redes para a distribuição dos endereços IPs para cada equipamento. A seguir, preencha dos dados a seguir:

Endereço de rede escolhido: 200.200.200.0 **Máscara padrão:** 255.255.255.0

Atividade para próxima aula

Um administrador de redes recebeu a incumbência de planejar a distribuição de IPs pelas subredes dos diferentes departamentos de uma empresa. Ele deve executar essa tarefa o intervalo IP 143.107.0.0.

O número de computadores em cada rede é:

- Engenharia: 58 computadores;
- Montagem: 32 computadores;
- Administração: 30 computadores;
- Gerência: 9 computadores;
- Diretoria: 4 computadores.
- 1. Calcule os endereços IP dos intervalos de rede para cada uma das sub-redes acima;
- 2. Informe o endereço de gateway, endereço de rede e endereço de *broadcast* para cada sub-rede, seguindo as melhores práticas;
- 3. Para cada uma das sub-redes informe o intervalo de endereços válidos para os *hosts*, excluindo o endereço de *gateway*.

Para estudo



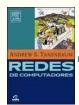
http://netacad.com

Referências Bibliográficas

Bibliografia Básica:



⇒ Kurose, James F. e Ross, Keith W. Redes de Computadores e a Internet.São Paulo,3ªed,Pearson,2007



⇒ Tanenbaum, Andrew S. Redes de Computadores.São Paulo, 4ªed., Campus,2003.



Forouzan, Behrouz A. Comunicação de Dados e Redes de Computadores.São Paulo, 3ªed.,Bookman, 2008.



⇒ Stallings, William. Redes e Sistemas de Comunicação de Dados.São Paulo, 3ªed.,Campus,2007