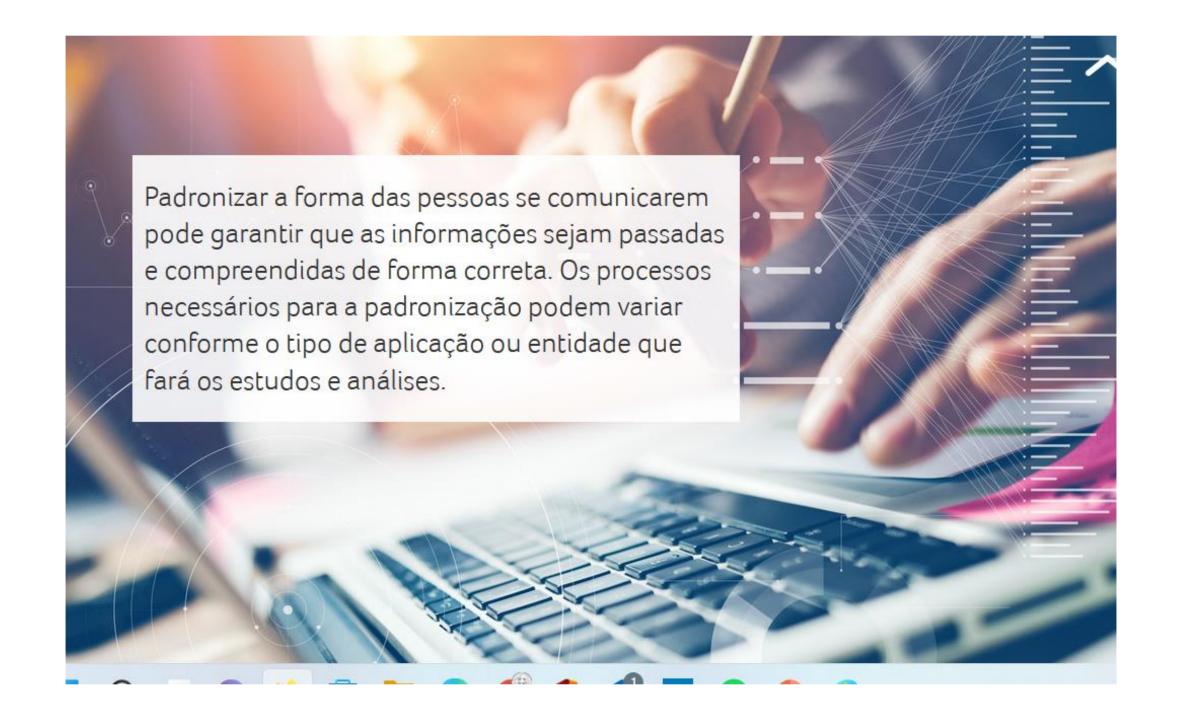
# Redes de Computadores

Prof. Rogério B. de Andrade

ISO (Internacional Organizantion for Standardization) – organização não governamental responsável pela padronização, sendo dividida em:

- ANSI (American National Standards Institute).
- ABNT (Associação Brasileira de Normas Técnicas).
- ANFOR (Associação Francesa).
- DIN (Associação Alemã).

A partir de 1984, os fabricantes de hardwares e desenvolvedores de softwares entenderam que o modelo proposto em camadas tinha como intuito permitir a interoperabilidade entre equipamentos de diferentes origens, o que poderia dar uma vantagem competitiva no mercado, abrindo espaço para parcerias e novos desenvolvimentos.



Segundo Tanenbaum (1997), o desejo da ISO era desenvolver um modelo para interconexão de sistemas abertos. Para isso, foi desenhado um modelo em sete camadas que deveriam atender os seguintes requisitos:

A função das camadas deve ser escolhida em razão dos protocolos que foram padronizados Cada camada deve executar a função a qual foi destinada

Os limites entre as camadas devem ser escolhidos de forma que minimize os esforços ao fluxo das mensagens pelas interfaces

O número de camadas deve ser do tamanho suficiente para alocar todas as funcionalidades possíveis nas redes

Dessa forma, a ISO desenvolveu o modelo de referência OSI (Open Systems Interconnection – Sistemas Abertos de Conexão), que foi um marco para o desenvolvimento dos protocolos de comunicação que são utilizados nos serviços consumidos diariamente pela internet. A arquitetura do modelo é a seguinte:

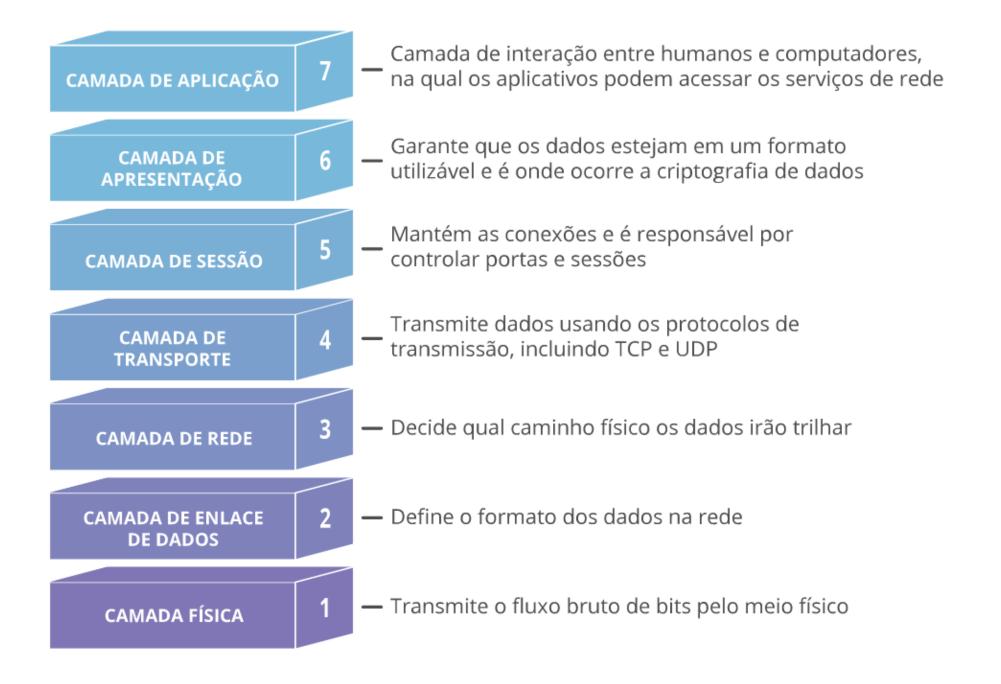
#### Modelo de Referência OSI



Fonte: <a href="https://goo.gl/wwdHDY">https://goo.gl/wwdHDY</a>>. Acesso em: 29 jun. 2017.

#### O que é o modelo OSI?

O modelo Interconexão de Sistemas Abertos (OSI) é um modelo conceitual criado pela Organização Internacional de Normalização que permite que diversos sistemas de comunicação se comuniquem usando protocolos padronizados. Em poucas palavras, o OSI fornece um padrão para que diferentes sistemas de computadores possam se comunicar. O modelo OSI pode ser visto como uma linguagem universal para Redes de computadores. É baseado no conceito de dividir um sistema de comunicação em sete camadas abstratas, empilhadas umas sobre as outras.



#### **DETALHE DAS CAMADAS:**

https://www.cloudflare.com/pt-br/learning/ddos/glossary/open-systems-interconnection-model-osi/

# Serviço de Comunicação Universal

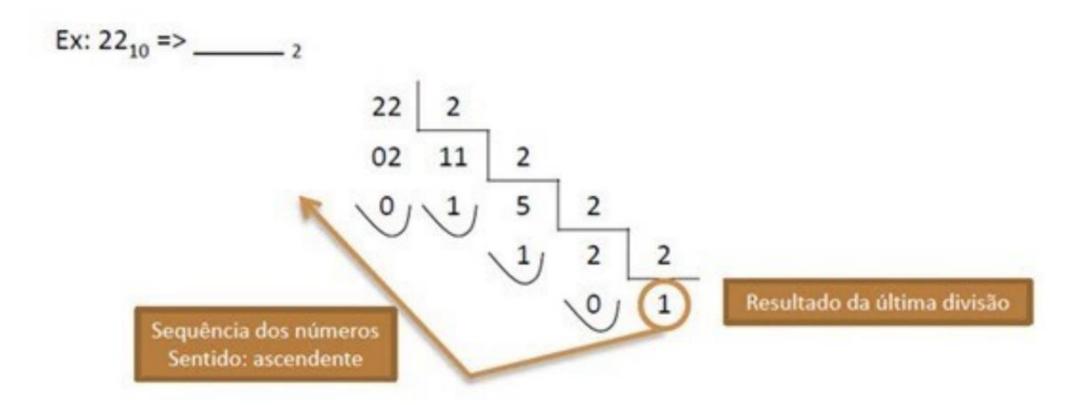
- Um sistema de comunicação global requer um método universalmente aceito para identificar individualmente os computadores.
  - Exigência de um mecanismo global de identificação das máquinas em um cenário de um conjunto de redes interconectadas ("internet").
- A idéia é permitir a comunicação entre quaisquer máquinas localizadas em quaisquer pontos do ambiente de inter-redes.

### Endereço IP

- Endereço definido na camada de rede da arquitetura TCP/IP para identificar, de forma única, cada conexão de rede.
  - Consiste de um número de 32 bits (4 bytes) associado a cada interface de rede.
- O formato do endereço é determinado pelo protocolo da camada de rede e visa facilitar a tarefa de roteamento.
- Notação binária do endereço IP:
  - **10000010 10000100 00010011 00011111**
  - **11001000 11011001 00010000 00001000**

#### 1) Conversão de Decimal para Binário

A conversão de decimal para binário (ou seja da base 10 para a base 2), consiste em dividir progressivamente o valor decimal por 2, obtendo-se um resultado e um resto. De referir que o resultado em cada iteração terá sempre o valor de 0 ou 1. Deve-se dividir o número até que o quociente da divisão seja igual a 0 (zero).



#### 4) Conversão de Binário para Decimal

A conversão de números do sistema binário para decimal é feito através de multiplicações. Para isso, pode-se montar uma tabela, conforme ilustrado abaixo, para facilitar o cálculo. Usa-se a base 2 e eleva-se ao expoente, de acordo com a posição que o algarismo ocupa no número. A inserção dos expoentes inicia-se da direita para a esquerda, sendo que o 1º. expoente é zero, depois 1 e assim, por diante. Depois efetua-se o somatório, conforme exibido abaixo.

O exemplo a seguir converte  $100110_{(2)}$  para decimal, que neste caso o resultado é  $38_{(10)}$ .

Observe que os algarismos a esquerda da tabela, são preenchidos com valores ZERO, mas eles são opcionais.

0	0	1	0	0	1	1	0
$2^7 = 128$	$2^6 = 64$	$2^5 = 32$	$2^4 = 16$	$2^3 = 8$	$2^2 = 4$	$2^1 = 2$	20 = 1
0 * 128	0 * 64	1 * 32	0 * 16	0 * 8	1 * 4	1 * 2	0 * 1

$$0+0+32+0+0+4+2+0=38_{(10)}$$

# Endereço IP (cont.)

- Ao invés da notação binária, normalmente é usada a notação decimal (decimal dotted notation).
- Cada byte do endereço é representado por um número decimal, separados por um ponto.
  - Ex: 130.132.9.31 200.241.16.8 10.0.0.0
- O endereço IP é composto por duas partes:
  - NetID: codifica univocamente o identificador da rede à qual a máquina está conectada.
  - HostID: codifica univocamente o identificador da máquina (Id da interface) dentro da rede.

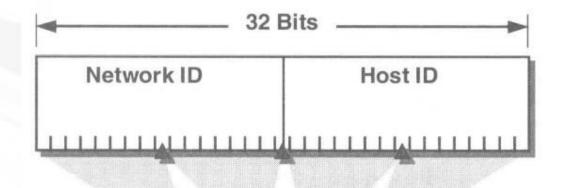
### Endereço IP (cont.)

#### **Binary format**

**Dotted decimal notation** 

10000011 01101011 00000011 00011000

131.107.3.24



w. x. y. z.

Example: 131.107.3.24

#### Conversão Binário-Decimal

 1
 1
 1
 1
 1
 1
 1

 128
 64
 32
 16
 8
 4
 2
 1

 (128+ 64+ 32+ 16+ 8+ 4+ 2+ 1=255)

Exemplo de conversão:

```
0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 = ?
0 \ 64 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ (0+64+0+0+8+0+0+1=73)
```

#### O que é um IP Interno (IPv4)?

O **IP interno** é o conjunto de protocolos que estabelecem uma conexão **local**, responsável pela comunicação entre aparelhos de uma mesma rede. Graças ao IP interno é possível realizar tarefas entre os dispositivos ligados em uma mesma rede de **forma orgânica e interligada**. Uma impressora, por exemplo, não precisa estar conectada fisicamente por um cabo USB a um único computador. É possível configurar a comunicação por meio da rede, e permitir que a impressora seja acessada por todos os computadores locais. É possível, ainda, enviar arquivos de um computador para outro nas pastas compartilhadas da rede, ou enviar arquivos para sistemas com linguagem completamente diferente, como um **Windows** e um **Linux**.

#### O que é um IP Externo (IPv6)?

Diferente do IP interno, utilizado de forma local, o IP Externo serve para a identificar dispositivos na rede mundial de computadores. Ele pode ser visto como uma espécie de CPF do computador, afinal, cada máquina possui sua própria identificação, por meio de endereço de IP único. Dois computadores diferentes, ainda que estejam ligados a uma mesma rede de internet, receberão endereços IP diferentes e individuais. Graças a essa numeração, é possível identificar ações dentro da internet e descobrir sua origem, garantindo a segurança das redes e, consequentemente, dos usuários. Por exemplo: se alguém comete um crime cibernético, mesmo que utilizando uma janela anônima de navegação, é possível chegar ao computador do criminoso com o rastreamento de IP.

#### Para que serve o número de IP?

Além de identificar o aparelho, o endereço IP serve para estabelecer a conexão do dispositivo. Quando um usuário quer acessar uma página de internet, é comum digitar o nome de domínio para entrar no site. Esse domínio pode ser convertido em um endereço de IP. Por exemplo, para acessar a Wikipedia, certamente o usuário digitará na barra de endereços do navegador "www.wikipedia.org". Esse endereço nada mais é do que o domínio associado ao IP 208.80.152.130. Ou seja, há um fluxo de navegação entre dois IPs. A página de internet é acessada por meio desse código e o usuário recebe dados traduzidos no IP do seu computador ou celular como resposta a esse acesso.

#### Classes de Endereços

- Endereços IP são organizados em classes.
- As classes determinam quantos bits são usados para identificar a rede e quantos são usados para codificar a máquina.
  - Classe A: NetID= 8 bits, HostID= 24 bits
  - Classe B: NetID= 16 bits, HostID= 16 bits
  - Classe C: NetID= 24 bits, HostID= 8 bits
- Esse esquema de endereçamento é chamado de classful.

### Redes Classe A ("Redes /8")

- São redes de grande porte, que contam com um número imenso de máquinas.
  - Ex: 12.0.0.0 (AT&T); 13.0.0.0 (Xerox)
- Máximo de 126 redes (2<sup>7</sup>-2).
  - $\bullet$  (0 a 127 = 128 redes)
  - 0.0.0.0: rota default
  - 127.0.0.0: função *loopback*
- Máximo de 16.777.224 (2<sup>24</sup>-2) hosts por rede.
  - "all-0s": endereço "this network"
  - "all-1s": endereço de "broadcast"

- 2<sup>31</sup> (2.147.483.648) endereços individuais.
  - 50% do espaço de endereçamento unicast do IPv4!!!
- Faixa de NetID's: 1 a 126.
  - De 1.xxx.xxx.xxx até 126.xxx.xxx.xxx

### Redes Classe B ("Redes /16")

- São redes de médio porte, que contam com um número ainda muito grande de hosts.
  - Ex: 129.188.0.0 (Motorola); 164.41.0.0 (UnB)
- Máximo de 16.384 redes (2<sup>14</sup>).
- Máximo de 65.534 (2<sup>16</sup>-2) hosts por rede.
- 2<sup>30</sup> (1.073.741.824) endereços individuais.
  - 25% do espaço de endereços unicast do IPv4!!!
- Faixa de NetID's: 128 a 191.
  - 128.0.xxx.xxx até 191.255.xxx.xxx

#### Redes Classe C ("Redes "/24")

- São redes de pequeno porte, que contam com um pequeno número de hosts.
  - Ex: 241.16.18.0; 196.239.26.0
- Máximo de 2.097.152 redes (2<sup>21</sup>).
- Máximo de 254 (28-2) hosts por rede.
- 2<sup>29</sup> (536.870.912) endereços individuais.
  - ~12,5% do espaço de endereços unicast do IPv4.
- Faixa de NetID's: 192 a 223.
  - 192.0.0.xxx até 223.255.255.xxx

#### Classes Especiais

Class D 1110 Endereço de Multicast (28 Bits)

Class E 11110 Reservado (27 Bits)

# Resumindo...

Network	Address Range	Maximum	<b>Maximum Hosts</b>
Class		Networks	
Class A	0.0.0.0 to	126	Over 16
	127.255.255.255		Million
Class B	128.0.0.0 to	16,382	65,534
	191.255.255.255		
Class C	192.0.0.0 to	Over 2	254
	223.255.255.255	Million	
Class D	224.0.0.0 to	Reserved for	N/A
	239.255.255.255	Multicasting	
Class E	240.0.0.0 to	Reserved for	N/A
	247.255.255.255	future use	

# Resumindo...

Network	Address Range	Maximum	<b>Maximum Hosts</b>
Class		Networks	
Class A	0.0.0.0 to	126	Over 16
	127.255.255.255		Million
Class B	128.0.0.0 to	16,382	65,534
	191.255.255.255		
Class C	192.0.0.0 to	Over 2	254
	223.255.255.255	Million	
Class D	224.0.0.0 to	Reserved for	N/A
	239.255.255.255	Multicasting	
Class E	240.0.0.0 to	Reserved for	N/A
	247.255.255.255	future use	

### Endereços Especiais

- Nem todo número pode ser usado para identificar uma conexão à rede pois alguns deles são reservados, à priori, pelo esquema de endereçamento.
- Para cada rede, os endereços de host seguintes são sempre reservados, não podendo ser usados como endereços de nenhuma das máquinas da rede:
  - O primeiro endereço de host (isto é, HostID com todos os bits iguais a 0)
  - O último endereço de host (isto é, HostID com todos os bits iguais a 1)

# Endereço de Rede ("this network")

- Assim como as interfaces, as redes também têm o seu próprio endereço IP.
- Por convenção, o endereço IP reservado que tem o HostID com todos os bits iguais a zero é, na realidade, o endereço da rede.
- Exemplos:
  - 200.241.16.0 (classe C)
  - 164.41.0.0 (classe B)
  - 15.0.0.0 (classe A)

### Endereço de "Loopback"

- A maioria das implementações possui uma "interface loopback", que permite a um processo cliente e um servidor localizados no mesmo host se comunicarem usando a pilha TCP/IP.
  - A interface loopback não se conecta a rede alguma (um pacote IP enviado para essa interface não aparece em nenhuma rede, fica na máquina local).
- O endereço classe A "127.0.0.0" é um endereço de rede reservado para funções de loopback.
  - Por convenção, qualquer endereço de host nessa rede pode ser usado como endereço de loopback. Na prática é usado apenas o endereço 127.0.0.1, que é comumente denominado de "localhost".

### Endereço de "Broadcast"

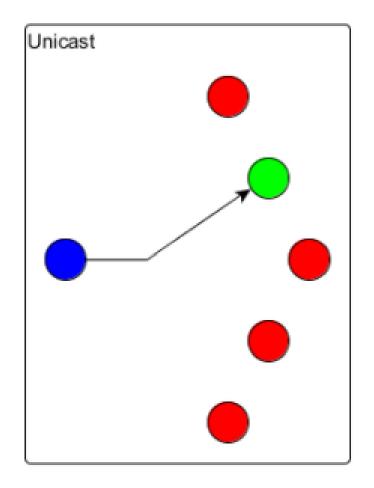
- Endereço reservado usado para referenciar todas as máquinas de uma rede.
  - Um pacote IP com endereço de broadcast é sempre entregue a todas as máquinas da rede.
- Qualquer endereço cujo campo de HostID possua todos os bits iguais a 1 é um endereço de broadcast.
  - 200.241.16.255 (classe C)
  - 164.41.255.255 (classe B)

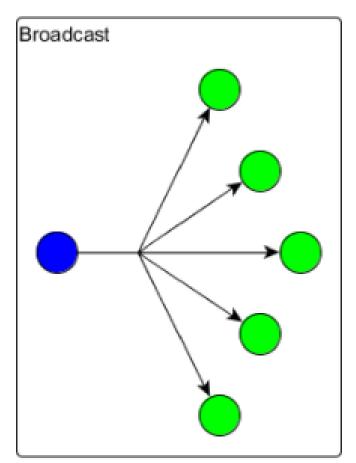
# Endereço de "Multicast"

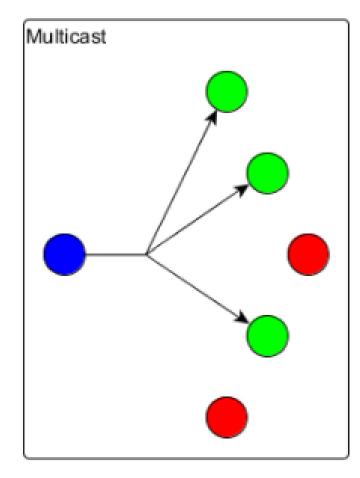
- Um endereço multicast referencia um grupo seleto de máquinas de uma rede. Um grupo multicast é sempre identificado por um endereço classe D.
- Membros de um grupo ainda retém os seus próprios endereços IP, mas também têm a habilidade de absorver dados que são enviados para os endereços multicast.
- Para terem acesso às mensagens enviadas para endereços multicast as máquinas devem suportar o protocolo IGMP.

#### Diferença entre Unicast, multicast e broadcast

Publicado em 11 de marco de 2020







#### Unicast



Tipo de comunicação na qual um quadro é enviado de um host e endereçado a um destino específico. Existe apenas um remetente e um receptor. Sendo uma forma predominante de transmissão em redes locais e na Internet.

Exemplo: Unicast está presente em transmissões HTTP, SMTP, FTP e Telnet.

#### Multicast



É uma comunicação na qual um quadro é enviado para um grupo específico de dispositivos ou clientes. Os clientes da transmissão multicast devem ser membros de um grupo multicast lógico para receber as informações.

Exemplo: Transmissão de vídeo e de voz associada a uma reunião de negócios colaborativa, com base em rede.

#### **Broadcast**



Comunicação na qual um quadro é enviado de um endereço para todos os outros endereços. Nesse caso, há apenas um remetente, mas as informações são enviadas para todos os receptores conectados. A transmissão de broadcast é essencial durante o envio da mesma mensagem para todos os dispositivos na rede local.

### Endereços Privados

- Assim como a classe de endereços 127.0.0.0, existem outros endereços que não podem ser utilizados em nenhuma máquina conectada à Internet.
- As faixas de endereços começadas com "10", "192.168" ou de "172.16" até "172.31" são reservadas para uso em redes locais/intranets e por isso não são usadas na Internet.
  - 10.0.0.0 a 10.255.255.255
  - 172.16.0.0 a 172.31.255.255
  - 192.168.0.0 a 192.168.255.255
- Redes que usam endereços dessa faixa constituem redes privadas e a numeração é denominada de numeração privada.

### Desvantagens do Endereçamento Classful

- Apenas 2<sup>32</sup> (4.294.967.296) endereços IPv4 disponíveis.
  - Eventual exaustão do espaço de endereços.
- Não propicia uma alocação eficiente do espaço de endereços.
  - Classe C: apenas 254 hosts (muito pequeno).
  - Classe B: 65.534 hosts (muito grande).
- Má distribuição de endereços no passado.
  - Depleção prematura de endereços Classe B.
  - Instituições de médio porte com endereços Classe C (impacto negativo no tamanho global das tabelas de roteamento da Internet).

# Desvantagens do Endereçamento Classful (cont.)

- Se uma máquina é movida de uma rede para outra seu endereço tem ser mudado, a não ser que a rede esteja usando um protocolo de mapeamento dinâmico de endereços.
- Muita perda de endereços já que nem todos são efetivamente usados.

### O que é a máscara de rede?

A máscara de rede tem 32 bits, assim como o endereço IP, tendo como finalidade mascarar uma parte do endereço IP. Sendo assim, todo endereço IP tem uma máscara correspondente, servindo para identificar qual parte do endereço é da rede e qual é a do host.

Existe ainda uma classe de endereçamento para cada máscara de rede. Veja a seguir:

- •Classe de endereçamento A: 255.0.0.0
- •Classe de endereçamento B: 255.255.0.0;
- •Classe de endereçamento C: 255.255.25.0.

Supor que o endereço IP 191.171.0.50 tem uma máscara de rede que é 255.255.255.0 (classe C). Nesse caso, a parte correspondente à rede é 191.171.0 e a parte que se refere ao host é 50. Ou seja:

•Rede: 191.171.0;

•Host: 50.

#### Conceitos Uma máscara de rede ou subrede

Conhecida como subnet mask ou netmask é um número de 32 bits usada para separar em um IP a parte correspondente à rede pública, à sub rede e aos hosts. Uma subrede é uma divisão de uma rede de computadores - é a faixa de endereços lógicos reservada para uma organização. A divisão de uma rede grande em menores resulta num tráfego de rede reduzido, administração simplificada e melhor performance de rede. No IPv4 uma subrede é identificada por seu endereço base e sua máscara de subrede.

### Máscara de rede

A máscara de rede, como o endereço IP, é composta por 32 bits e é representada da mesma maneira, ou seja, 4 números decimais separados por pontos. Na máscara de rede, os bits correspondentes ao endereço da rede possuem o valor 1 e os bits do endereço do nó valem 0. Por exemplo, se usarmos 24 bits para identificar a rede, a máscara tem a seguinte forma:

11111111 11111111 111111111 000000000 255 . 255 . 255 . 255

No endereço 192.168.10.80, se a máscara for 255.255.255.0, o endereço da rede é 192.168.10.0 e todos os nós cujo endereço começar com 192.168.10 estarão nessa rede.

Uma notação mais compacta para um endereço de rede é usar o endereço da rede seguido do número de bits da máscara (ao invés de escrever a máscara com 4 números decimais). Assim a rede acima poderia ser identificada como 192.168.10.0/24.

É importante observar, que o número de bits da máscara de rede não é sempre múltiplo de 8 e, portanto, nem sempre é imediata a identificação da rede com os números decimais do endereço.

# Definição - O que significa Netmask?

Máscara de rede é um termo usado em redes de computadores para definir a classe e o intervalo de endereços IP (Internet Protocol).

A máscara de rede fornece o intervalo de número disponível de endereços IP da classe A à classe C e especifica uma máscara para dividir essas redes em sub-redes (sub-redes).

Máscara de rede e sub-rede são frequentemente usadas alternativamente. De fato, as sub-redes são criadas após a aplicação da máscara de rede.

A máscara de rede fornece principalmente um método para criar pequenas sub-redes a partir de uma grande variedade de endereços IP.

Geralmente, o comprimento da máscara de rede é definido em um formato de até 24 bits para todos os tipos de classes de IP.

A divisão ou criação de redes em sub-redes depende da classe de endereço IP em uso, juntamente com suas máscaras de rede disponíveis.

Por exemplo, as máscaras de rede para as três classes de IP são:

- •255.0.0.0 para Classe A com uma máscara de rede de 8 bits
- •255.255.0.0 para a Classe B com uma máscara de rede de 16 bits
- •255.255.2 para a classe A com uma máscara de rede de 24 bits

Quanto maior o comprimento da máscara de rede, mais redes ela pode acomodar. Portanto, o número de hosts diminui da classe A para a classe C, enquanto o número de redes ou sub-redes disponíveis aumenta.

## O que é sub-rede

Toda endereço IP tem uma **máscara** correspondente. Essa máscara que identifica qual parte do endereço pertence a rede e qual parte ao host.

Por exemplo, o endereço 192.168.0.50 com uma máscara 255.255.255.0, identifica como parte da rede o endereço 192.168.0 e o host como 50:

 $\bullet \bullet \bullet$ 

Rede: 192,168,0

Host: 50

Para dividir essa rede, nós podemos "dividir" essa máscara. Para isso, podemos usar valores diferentes entre o ou 255. Quando fazemos isso, damos o nome de <u>sub-rede</u>.

Mas quais valores podemos colocar?

### Calculando as máscaras de sub-rede

Cada três dígitos na máscara, correspondem a uma parte do endereço IP do host. Essas partes são formadas por oito bits, por isso recebem o nome de octetos.

Cada bit no octeto, possui um valor em decimal correspondente a sua posição.

Por serem bits, só possuem dois estados, ou 0, representando o host, ou 1, representando a rede.

No caso, essa máscara (255.255.255.0), pode ser representada em binário como: 11111111.11111111.0000000.

```
••••
Máscara: 255,255,255,0
Binário: 11111111,11111111,00000000
```

Caso todos os oito bits da máscara de sub-rede possuir valor 1, o valor em decimal 255, caso todos os bits forem 0, possui o valor 0 em decimal.

Mas por que quando todos os bits são 1, o valor em decimal fica é 255 ?

Isso é por causa da conversão de binário para decimall.

### Criando sub-redes

Vimos que os bits 1 na máscara específica a porção da rede e que os bits 0 especificam o host no endereço IP. Para criar nossas redes, podemos pegar alguns **bits** 0 e transformá-los em 1.

Por exemplo, se pegarmos o primeiro bit 0 na máscara e transformá-lo em bit 1, teríamos a seguinte máscara em binário: 11111111.11111111.11000000

Mas como fica o valor dela em decimal?

Sabemos que os três primeiros octetos têm o valor em decimal de 255. Já para saber o valor do último, basta realizar a conversão:

```
2^7,2^6,2^5,2^4,2^3,2^2,2^1,2^0
1,0,0,0,0,0,0
```

Ou seja, temos:  $1 \times 2^7 + 0 \times 2^6 + 0 \times 2^5 + 0 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 0 \times 2^0$ . Que nos deixa com 128.

Logo, a máscara dessa rede é: 255.255.255.128.

Mas quantas redes temos com essa máscara?

Para saber quantas redes temos com essa nova máscara basta elevar o número 2, que são o número de bits possíveis,\*\* \*\*ao número de bits emprestados da porção do host.

Neste caso pegamos um bit da porção do host, portanto temos \*\*2^1 \*\*redes. Ou seja, temos duas redes.

Mas quantos hosts cada rede comporta?

Os hosts são definidos como bits @ na máscara de sub-rede, certo? Então para saber quantos hosts nossa rede comporta basta elevar 2 ao número de bits @ na máscara.

Neste caso temos sete bits 0 (10000000), logo, 2^7, que nos dá 128.

Então cada uma de nossas redes comportam 128 hosts?

Dentre os endereços IPs, dois precisam ser reservados. Um para especificar a rede e outro para especificar o <u>domínio de broadcast</u>. Então, na verdade temos **128 - 2** hosts, logo temos hosts em cada sub-rede.

Mas quais são esses endereços reservados?

O endereço que especifica a rede é sempre o primeiro endereço IP, já o de **broadcast** é o último endereço IP da rede.

Em uma rede classe C com máscara padrão, o endereço da rede é 192.168.0.0 e o de **broadcast** é 192.168.0.255. Só que no nosso caso são duas sub-redes, cada uma com um endereço de rede e de broadcast.

A primeira rede possui o endereço de rede 192.168.0.0, já o endereço de broadcast nós descobrimos somando 1 ao número de hosts, que neste caso são 126, mais o endereço de rede. Ou seja, temos \*\*1 + 126 + 0. \*\*Dessa forma temos que o endereço de broadcast da primeira sub-rede é 192.168.0.127.

Já o endereço de rede da segunda sub-rede é o endereço de **broadcast** da primeira sub-rede mais 1. Ou seja, temos como endereço de rede da segunda sub-rede 192.168.0.128. O endereço de broadcast conseguimos obter da mesma forma.

Somamos 1 ao número de hosts, mais o endereço de rede. Portanto, 1 + 126 + 128, isso nos dá o endereço de broadcast 192.168.0.255.

Bom, calculamos as sub-redes, mas com essa máscara temos apenas duas sub-redes. Porém, temos quatro departamentos e queremos colocar cada um em uma sub-rede. Como podemos fazer isso?

Se nós pegamos um bit a mais na máscara de sub-rede como no exemplo, nós temos duas sub-redes. Então, se nós pegarmos dois bits, teremos dois elevado a dois, que é número de bits que pegamos na porção do host, isso nos deixa com quatro que é o número de sub-redes que queremos.

# E se tivermos 8 departamentos?

- Faça o procedimento anterior para este caso.
- \* não necessário calcular o broadcast.

### Referências

- <a href="http://www.inf.ufes.br/~zegonc/material/Redes\_de\_Computadores/O%20Protocolo%20IP%282%29%20-%20Enderecamento.pdf">http://www.inf.ufes.br/~zegonc/material/Redes\_de\_Computadores/O%20Protocolo%20IP%282%29%20-%20Enderecamento.pdf</a>
- https://melhorplano.net/tecnologia/enderecos-ip
- http://www.inf.ufes.br/~zegonc/material/Redes\_de\_Computadores/O%20Protocolo%20IP%282%29 %20-%20Enderecamento.pdf
- http://insecure.net.br/a5calcsubredes.pdf
- https://www.alura.com.br/artigos/como-calcular-mascaras-de-sub-rede