







# Revisão

Professor
Wagner Gadêa Lorenz
wagnerglorenz@gmail.com

Disciplina: Redes de Computadores II Curso de Sistemas de Informação

# Categorias e classes de desempenho

Categoria de desempenho	Classe de aplicação	Frequência (largura de banda)	
Categoria 3	Classe C	16 MHz	10BASE-T (Ethernet
Categoria 5e	Classe D	100 MHz	10BASE-T e 100BASE-Tx (FastEthernet)
Categoria 6	Classe E	250MHz	1000BASE-T (Gigabit Ethernet)
Categoria 6A	Classe E Aumentada	500 MHz	
Categoria 7	Classe F	600 MHz	
Categoria 7A	Classe F Aumentada		

#### Cabos Metálicos - Evolução dos protocolos de transmissão

	IEEE 802.3	IEEE 802.3i	IEEE 802.3u	IEEE 802.3y	IEEE 802.3ab	IEEE 802.3an
	10BASE-2	10BASE-T	100BASE-TX 100BASE-T4	100BASE-T2 1000BASE-T	1000BASE-TX	10GBASE-T
4	Coax	Cat. 3	Cat. 5	Cat. 5e	Cat. 6	Cat. 6A
	1985	1990	1995	1997	1999	2006

PARA VELOCIDADES DE 40GBPS E 100GBPS DEVE-SE USAR REDES ÓPTICAS COM FIBRA MMF OM3 E OM4.

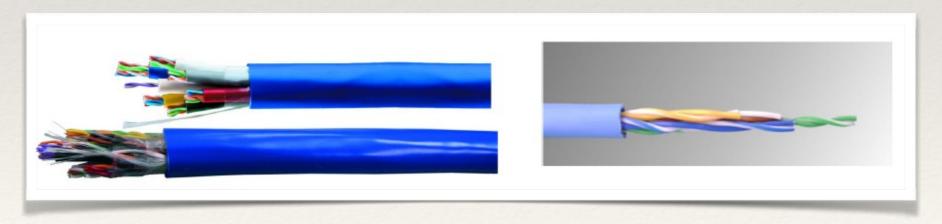
# Categoria 5e

Até 100 Mbps (Fast-ethernet)

Até 1 Gbps (Gigabit ethernet)

Até 100 MHz





# Serviços de Rede - DNS e DHCP

Pessoal normalmente usam nomes para identificar umas as outras, porém computadores ligados em redes IP, como a Internet, usam endereços IP para identificar outras máquinas. No entanto, isso seria impossível se as pessoas tivessem que decorar os endereços IP dos sites. Seria inviável digitar endereços como http://187.60.192.5 ao invés de <a href="http://www.ulbra.edu.br">http://www.ulbra.edu.br</a>

Para facilitar o uso da internet é possível associar nomes, como <a href="http://www.ulbra.edu.br">http://www.ulbra.edu.br</a>, aos endereços IP, para que as pessoas consigam decorar os endereços mais facilmente.

## Serviços de Rede - DNS e DHCP

Para que isso seja possível, deve existir uma infraestrutura que traduz os nomes fictícios para os endereços reais das máquinas, o responsável por este serviço é o DNS (Domain Name System - Sistema de Nomes de Domínios).

O DNS é dito descentralizado porque não está armazenado em uma única máquina, mas sim, em vários servidores espalhados pelo mundo. Os principais motivos para não centralizar o DNS são:

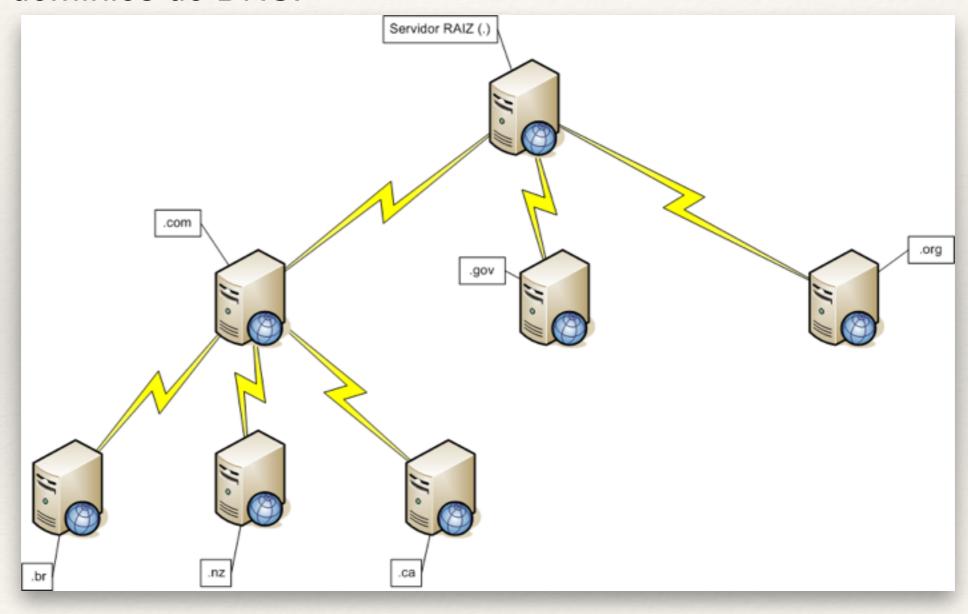
- Ponto único de falha: caso a tabela com todos os nomes e IPs estivessem armazenados em uma única máquina e essa máquina falhasse, toda a internet estaria comprometida.
- Volume de tráfego: se todas as traduções de nomes para IPs fossem realizadas em apenas uma máquina, o volume de tráfego e processamento seria tão grande que inviabilizaria o serviço.
- Distância da base de dados: caso toda a base de dados estivesse armazenada no Japão, nós, brasileiros, teríamos um serviço muito lento, pois teríamos que esperar um pacote ir e voltar de lá.
- Manutenibilidade: além disso, a máquina que hospedasse esse serviço não poderia sofrer atualizações e manutenção sem prejudicar toda a internet.

O DNS também é distribuído, não existe uma máquina que possua a tabela completa de todos os endereços e IPs da Internet, mas sim, várias máquinas cada uma com uma parte dessa tabela. Há dados replicados em máquinas diferentes, porém nenhuma possui a tabela completa.

A distribuição do DNS oferece vantagens como:

- Caso algum servidor pare de funcionar, apenas parte do DNS será comprometida.
- Além disso, como alguns dados estão duplicados, caso algum servidor pare de funcionar pode ser que alguns recursos ainda estejam acessíveis por nomes.

#### Árvore de domínios do DNS:



http://throberth.blogspot.com.br/2008/09/noes-de-dns.html

Construído dessa forma, o DNS pode ser gerenciado por organizações diferentes, por exemplo, todos os domínios que terminam em .com.br são gerenciados pelo registro.br que é mantido pelo Comitê Gestor da Internet no Brasil.

Os principais serviços oferecidos pelo DNS são de três tipos: resolução de nomes, distribuição de carga e cache. A resolução de nomes pode ocorrer de duas formas:

- quando um cliente local, ou seja, de dentro do seu domínio, pergunta sobre um endereço externo ao seu domínio;
- quando um cliente externo ao seu domínio pergunta sobre endereços internos ao seu domínio local.

O serviço **DHCP** (Dynamic Host Configuration Protocol - Protocolo de Configuração Dinâmica de Hosts) serve para buscar configurações de rede, como IP, máscara, gateway e servidor DNS para um host, de forma que não seja necessária a configuração manual de cada um dos hosts de uma rede. Esse serviço é muito usado em redes de grande porte e é indispensável.

O funcionamento do DHCP é simples e inteligente. Um cliente DHCP não precisa nem saber o IP do servidor DHCP, pois manda uma mensagem DHCP em **broadcast** para a rede usando IP **255.255.255.255**, dessa forma todos os computadores irão receber essa requisição, inclusive o servidor DHCP.

Então o servidor DHCP responde a requisição para o endereço **0.0.0.0**, pois o cliente ainda não possui um IP válido na rede. Essa mensagem também será recebida por todos os computadores da rede, porém a mensagem é endereçada ao endereço MAC do cliente que fez a requisição, assim, os outros computadores irão ignorar a mensagem.

Nessa mensagem enviada pelo servidor DHCP estão especificadas algumas informações que serão usadas pelo cliente para configurar sua rede. Entre as informações estão: endereço de IP válido para a rede; máscara de subrede; gateway da rede e servidores DNS da rede.

Servidores DHCP podem atribuir endereços de rede de três formas:

- Configuração Manual: nesse modo, o servidor DHCP associa um IP a um determinado equipamento de rede, dessa forma, apenas esse equipamento irá receber um certo endereço e possuirá um endereço fixo (será sempre o mesmo endereço).
- Configuração Automática: nesse modo, quando um equipamento de rede requisitar um endereço, ele receberá um que não necessariamente será fixo, ou seja, poderá variar. Esse endereço poderá ser usado por tempo indeterminado.
- Configuração Dinâmica: nessa forma de operação o servidor DHCP oferece um endereço para um equipamento de rede por um determinado tempo. Quando o tempo terminar, o equipamento que o solicitou precisa renovar o porte do endereço ou o servidor DHCP poderá realocar esse endereço para outro equipamento (economizando endereços e evitando que os endereços disponíveis acabem).

#### Protocolo ARP

O Address Resolution Protocol ou ARP é um protocolo utilizado para encontrar endereço da camada de enlace (Ethernet, por exemplo) a partir do endereço da camada de rede (como um endereço IP). O emissor difunde em broadcast um pacote ARP contendo o endereço IP de outro host e espera uma resposta como um endereço MAC respectivo.

Cada máquina mantém uma tabela de resolução em cache para reduzir a latência e carga na rede. O ARP permite que o endereço IP seja independente do endereço Ethernet, mas apenas funciona se todas as máquinas o suportarem.

#### Protocolo ARP

Como visto anteriormente os protocolos são organizados em camadas.

Aplicações	SMTP; Telnet, FTP, etc.			
Transporte	TCP		UDP	
Redes	IP	ICMP	ARP	RARP
Enlace	Ethernet, sem fio			

O IP é um protocolo, da camada de rede, de entrega de pacote não confiável, de melhor esforço e sem conexão. Melhor esforço significa que os pacotes pelo IP podem ser perdidos, ficarem fora de ordem ou mesmo serem duplicados, mas o IP não se responsabilizará por essas situações, pois tratar dessas situações fica a cargo dos protocolos de camada mais alta (transporte).

Para ser capaz de identificar um dispositivo na Internet, cada computador recebe uma atribuição de um endereço, o endereço IP, ou endereço da Internet. O endereço IP são números que identificam seu computador em uma rede (<endereço da rede><número do computador nessa rede>).

Inicialmente você pode imaginar o IP como um número de telefone. O IP é composto por quatro bytes e a convenção de escrita dos números é chamada de **notação decimal pontuada**. Por convenção, cada interface do computador ou roteador tem um endereço IP, também é permitido que o mesmo endereço IP seja usado em amis de uma interface de uma mesma máquina, mas normalmente cada interface tem seu próprio endereço IP.

Considere o endereço IP **128.2.7.9**, internamente, esse número é convertido para um número binário onde:

**128** = 10000000

2 = 00000010

**7** = 00000111

9 = 00001001

Mas apenas esse número não nos indica muita coisa. Como o endereçamento IP indica o endereço da rede e o computador dentro dela, precisamos saber qual a sua máscara de rede (**netmask**) para identificar a rede, e, na sequência, o computador dentro dessa rede.

A máscara da rede indica quantos bits serão utilizados para identificar a rede, o que sobrar será utilizado para identificar o computador (host) dentro dessa rede.

Considere a máscara de rede **255.255.0.0**, internamente, este número é convertido para um número binário onde:

**255** = 11111111

**255** = 11111111

 $\mathbf{0} = 00000000$ 

 $\mathbf{0} = 00000000$ 

Considere o número IP **128.2.7.9**. Se dissermos que sua máscara de rede é **255.255.255.0**, estamos indicando que os três primeiros bytes (24 bits) será utilizados para identificar a rede e o último byte (8 bits) será utilizado para identificar o número do computador.

De forma análoga, considerando o número IP **128.2.7.9**, se dissermos que sua máscara de rede é **255.255.0.0**, estamos indicando então que os dois primeiros bytes (16 bits) serão utilizados para identificar a rede e os dois últimos bytes (16 bits) serão utilizados para identificar o número do computador. O endereço de rede é conhecido pela porção zero indicada na máscara.

Um último exemplo, considerando o número IP **128.2.7.9**, se dissermos que sua máscara de rede é **255.255.192.0**, estamos indicando que 18 bits será utilizados para identificar a rede e o restante para identificar o host, pois:

```
255 = 111111111
255 = 11111111
192 = 11000000
0 = 00000000
```

No exemplo anterior, os bits em **vermelho** indicam o endereço de rede e os bits em **azul** o endereço do host, isso significa que uma rede com essa máscara de rede poderá ter aproximadamente 16 mil computadores na mesma rede.

Para se obter o número de computadores em uma rede, basta utilizar o cálculo 2<sup>n</sup> (2 elevado a n), sendo que n o número de bits.

Nesse caso, **2^14** = **16384**.

Originalmente, o espaço do endereço IP foi dividido em poucas estruturas de tamanho fixo chamados de "classes de endereço". As três principais são a classe A, classe B e classe C. Examinando os primeiros bits de um endereço, o software do IP consegue determinar rapidamente qual a classe e, logo, a estrutura do endereço.

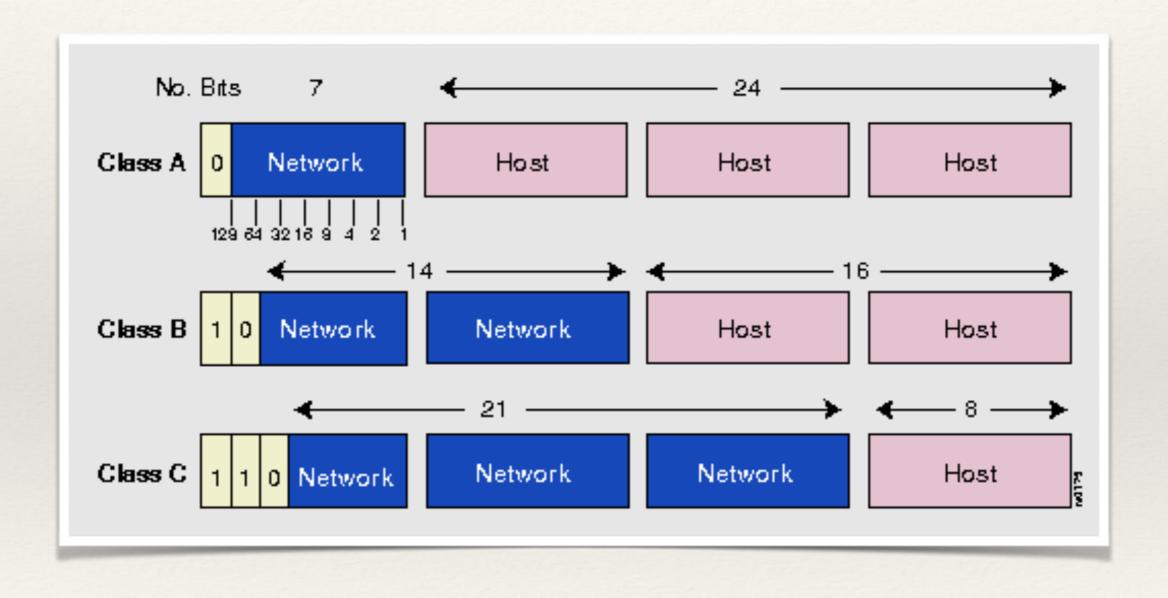
Classe A: Primeiro bit é 0 (zero).

Classe B: Primeiros dois bits são 10 (um, zero).

Classe C: Primeiros três bits são 110 (um, um, zero).

Classe D: (endereço multicast): Primeiros quatro bits são 1110 (um, um, um, zero).

Classe E: (endereço especial reservado) Primeiros cinco bits são 11110 (um, um, um, zero).



Classe	Gama de Endereços	Nº de Endereços por Rede
Α	1.0.0.0 até 127.255.255.255	16.777.216
В	128.0.0.0 até 191.255.255.255	65.536
С	192.168.0.0 até 255.255.255.255	256
D	224.0.0.0 até 239.255.255.255	Multicast
E	240.0.0.0 até 247.255.255.255	Uso futuro; atualmente reservada a testes pela IETF

#### Gateway

Em uma rede de computadores, o gateway ou "porta de entrada", é um computador intermediário ou um dispositivo dedicado, responsável por fornecer determinados tipos de serviços.

Entre suas principais funcionalidades, podemos destacar a interligação de duas redes que possuem protocolos diferentes, compartilhamento da conexão de internet, roteadores, proxy, firewalls, etc.

Para configurá-lo como cliente, é necessário informar o endereço gateway do serviço nas propriedades de rede de seu sistema operacional.

### Gateway

De acordo com Tanembaum (2011), "o nome geral para uma máquina que faz uma conexão entre duas ou mais redes e oferece a conversão necessária, tanto em termos de hardware e software, é um gateway".

Os gateways são distinguidos pela camada em que operam na hierarquia de protocolos.

### Gateway

Quando estamos conectados à internet por meio de um roteador, ele é a porta de ligação com esse serviço.

Para que uma máquina tenha acesso a ele, é necessário configurar o endereço gateway do roteador no computador que terá acesso à internet.

Esse serviço pode ser configurado, automaticamente, ou manualmente.

Com esses procedimentos, estamos indicando a porta de entrada da internet.

Ao acessar um computador em que a página da internet solicitada está bloqueada, normalmente, o proxy é o responsável por não permitir o acesso.

Então, o proxy bloqueia as páginas da internet? Também.

O servidor proxy possui várias funcionalidades e uma delas é bloquear as páginas da internet.

O proxy funciona de forma intermediária entre o usuário e a internet.

Pode-se observar na Figura 1 a atuação do proxy desempenhando a conexão da estação de trabalho com a rede externa.

Ao solicitarmos um endereço web, o endereço da URL é enviado para o servidor proxy, que, por sua vez, filtra as informações que podem ser acessadas ou não.

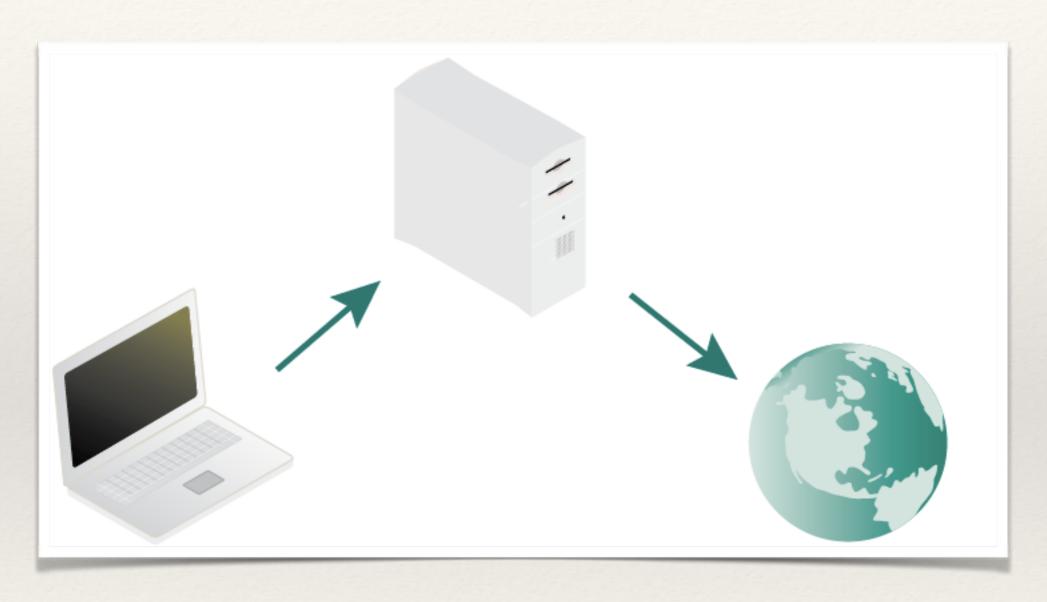


Figura 1. O Proxy atua entre o usuário e a internet

Existem vários programas de proxy grátis no mercado, o administrador da rede é responsável por gerenciar o conteúdo que será acessado.

Muitas empresas do Brasil e do mundo bloqueiam sites como Facebook, Orkut e entre outros. Alguns especialistas dizem que os funcionários perdem muito tempo de trabalho diante de sites que os distraiam.

Outros dizem que o bom funcionário sabe a hora certa de navegar. Opiniões à parte, o profissional de TI é o responsável por detectar a necessidade de colocar o proxy dentro de uma empresa e viabilizar o seu correto funcionamento.

Outra importante função do proxy é manter uma área de acesso rápido às informações já acessadas por outros usuários, evitando a retransmissão das mesmas informações pela rede.

Ao solicitar uma página como www.ulbra.edu.br, o servidor Proxy captura os dados da página web solicitada, guardando-os em um espaço em disco.

Se outro usuário da rede solicitar a mesma página, ela será apresentada em seu navegador de forma rápida, diminuindo o tempo de requisição ao servidor web.

Ao solicitar uma página web em uma rede que possui o serviço de Proxy, o navegador fará primeiro uma procura do conteúdo em cache, isto é, na memória que foi utilizada para guardar as informações de acesso.

Caso não encontrar, o acesso será feito diretamente no site web solicitado.

Dentre as várias funcionalidades do proxy, é importante ressaltar que a configuração do serviço varia muito de administrador para administrador de rede.

Um proxy bem configurado permite saber quais páginas da web o funcionário está acessando, e por quanto tempo.

Pode-se criar políticas que permitam aos funcionários acessarem páginas como Myspace, blog, etc., durante o horário de almoço.

O firewall ou "Muro antichamas" é o serviço responsável por aplicar uma política de segurança nas informações que trafegam na rede.

Ele é responsável por bloquear qualquer tentativa de acesso ao seu computador sem autorização.

Pode-se observar na Figura 2 a demonstração do firewall atuando entre a rede e a internet.

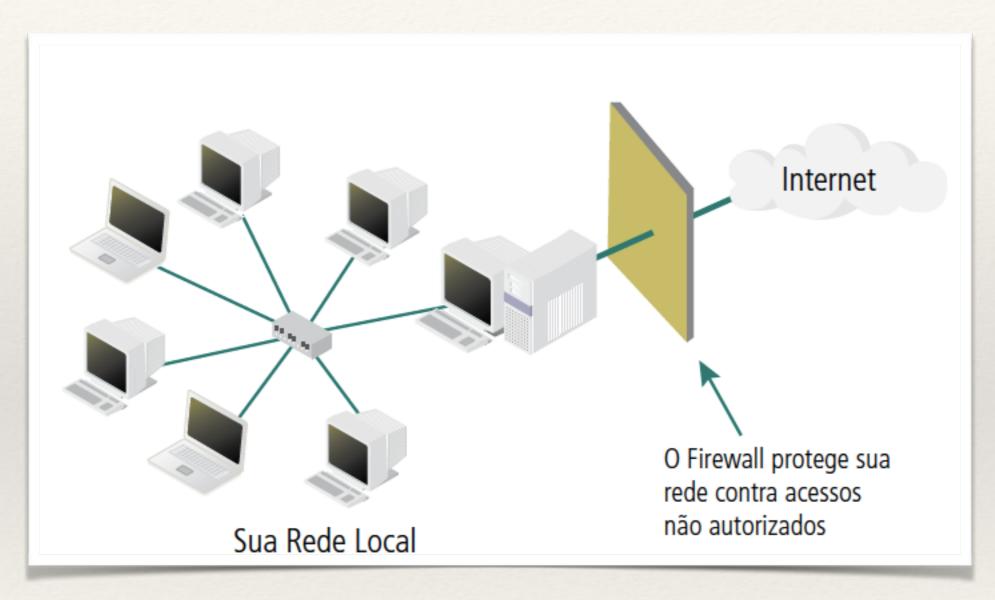


Figura 2. Firewall atuando entre a rede e a internet

Assim como o proxy, um mesmo firewall pode ser configurado por maneiras diferentes, e a configuração depende do grau de conhecimento do administrador da rede.

Através do firewall é possível bloquear portas de programas, IPs, etc.; com ele, o administrador da rede configura o que é permitido entrar através da internet.

Podemos perceber que, ao contrário do proxy, o firewall bloqueia o que entra na rede pela internet.

Já o proxy, bloqueia o que o usuário vai acessar na internet.

Uma empresa que possui esses dois serviços, tem um antivírus atualizado em suas máquinas, está menos sujeita a ataques de crackers, menos problemas relacionados a vírus e maior segurança nas informações que estão trafegando na rede.

A importância do firewall fica evidente na afirmação de Comer (2006): uma organização que possui várias conexões externas precisa instalar um firewall em cada uma delas e precisa coordenar todos os firewalls. Deixar de restringir o acesso de forma idêntica em todos os firewalls pode deixar a organização vulnerável.

#### Resumo

Dentre diversos serviços fornecidos pelos servidores, podemos destacar que eles proporcionam ao administrador da rede: segurança, flexibilidade e principalmente autonomia.

O gateway é um computador intermediário ou um dispositivo dedicado, responsável por fornecer determinados tipos de serviços, como conectar à internet.

O protocolo DHCP é um serviço de rede que fornece as configurações TCP/IP aos computadores clientes da rede.

O serviço de proxy permite ao profissional de TI criar uma política de privacidade dentro de empresas, universidades, etc., bloqueando diversos acessos externos na internet. A outra função do proxy é fazer cache das páginas recentemente acessadas pelo usuário, permitindo abrir as páginas com maior velocidade.

A necessidade de instalação do serviço de firewalls em uma empresa cresce a cada dia. Esse serviço bem configurado permite controlar o que entra na rede, assim como prevenir contra ataque de crackers.

#### Dúvidas

- Conteúdo
  - Moodle
  - (<u>http://wagnerglorenz.com/moodle/</u>)
- Dúvidas
  - wagnerglorenz@gmail.com



# Referências Bibliográficas

- Tanembaum, A. S. Redes de Computadores, Tradução da 4ª Edição. Rio de Janeiro: Campus, 2003.
- Tanembaum, A. S. Redes de Computadores, Tradução da 5ª Edição. Rio de Janeiro: Pearson, 2011. http:// ulbra.bv3.digitalpages.com.br/users/publications/ 9788576059240/pages/-18
- Material Prof. Henrique Tamiosso Machado