

HACKERS HIVE

GUIA COMPLETO DE TCP/IP

IPv4 • IPv6 • CIDR • Subnetting • Segurança

Daniel Donda

danieldonda.com | hackershive.com.br

Edição Revisada e Ampliada — 2026

Índice

Apresentação

PARTE I — IPv4 · Internet Protocol versão 4

Um Pouco da História do TCP/IP

Endereçamento IPv4

[O Endereço IP — Estrutura Fundamental](#)

[Tipos de Comunicação IP](#)

[Controle e Hierarquia dos IPs na Internet](#)

Sistema Binário — A Linguagem das Redes

[De Binário para Decimal](#)

[De Decimal para Binário](#)

Classes de Endereços IPv4

[A Máscara de Sub-rede](#)

[Endereços de Rede Privados \(RFC 1918\)](#)

[O Operador Lógico AND e a Identificação de Rede](#)

PARTE II — CIDR · Classless Inter-Domain Routing

CIDR — Classless Inter-Domain Routing

[Notação CIDR](#)

[Cálculo de Subnetting — Passo a Passo](#)

[Situação 1 — Segmentação de Rede Classe B](#)

[Situação 2 — Supernetting \(Agregação de Redes\)](#)

PARTE III — IPv6 · Internet Protocol versão 6

IPv6 — O Sucessor do IPv4

[Estrutura e Notação dos Endereços IPv6](#)

[Tipos de Endereços IPv6](#)

[Tecnologias de Transição IPv4/IPv6](#)

[Endereços Especiais IPv6](#)

O Sistema Hexadecimal

[Conversão Hexadecimal para Decimal](#)

Configurando IPv6 em Ambientes Windows

[Configurando o Servidor — Windows Server 2008 R2](#)

[Criando Registro AAAA no DNS](#)

[Configurando o Cliente — Windows 7](#)

[Testando a Conectividade](#)

PARTE IV — TCP e UDP · Camada de Transporte

TCP e UDP — A Camada de Transporte

[TCP — Transmission Control Protocol](#)

[O Three-Way Handshake](#)

[Flags TCP — O Vocabulário das Conexões](#)

[UDP — User Datagram Protocol](#)

[Portas — O Endereço da Aplicação](#)

PARTE V — Segurança · TCP/IP como Vetor de Ataque

TCP/IP como Vetor de Ataque — Fundamentos para Threat Hunting

[Ataques Clássicos na Camada de Rede](#)

[Ataques na Camada de Transporte](#)

[Ferramentas de Análise de Tráfego TCP/IP](#)

PARTE VI — ICMP · Internet Control Message Protocol

ICMP — Internet Control Message Protocol

[Mensagens ICMP Essenciais](#)

[Como o Traceroute Funciona](#)

[ICMPv6 — Muito Mais que um Ping](#)

ANEXOS

Glossário Técnico

Referências e Leituras Complementares

[RFCs Fundamentais](#)

[Recursos Online](#)

[Livros Recomendados](#)

Sobre o Autor

Apresentação

Este guia nasceu de uma necessidade real: a dificuldade de encontrar material técnico em português que fosse ao mesmo tempo preciso, didático e atualizado sobre os fundamentos do TCP/IP. A primeira versão foi publicada em 2000, e desde então passou por diversas revisões para acompanhar a evolução das redes — do surgimento do CIDR à adoção global do IPv6.

Nesta edição revisada e ampliada, você encontrará o conteúdo original enriquecido com fatos históricos que contextualizam cada tecnologia, desafios técnicos práticos para solidificar o aprendizado, referências às RFCs originais, dicas de segurança aplicadas ao Threat Hunting e um glossário técnico completo ao final.

Seja você um estudante iniciando sua jornada em redes, um profissional se preparando para certificações como Security+, CySA+ ou CISSP, ou um analista de segurança que deseja consolidar suas bases — este material foi escrito para você.

Daniel Donda

Microsoft MVP • CISSP • CEH • Professor USP

danieldonda.com | hackershive.com.br

PARTE I

IPv4

Internet Protocol versão 4

Um Pouco da História do TCP/IP

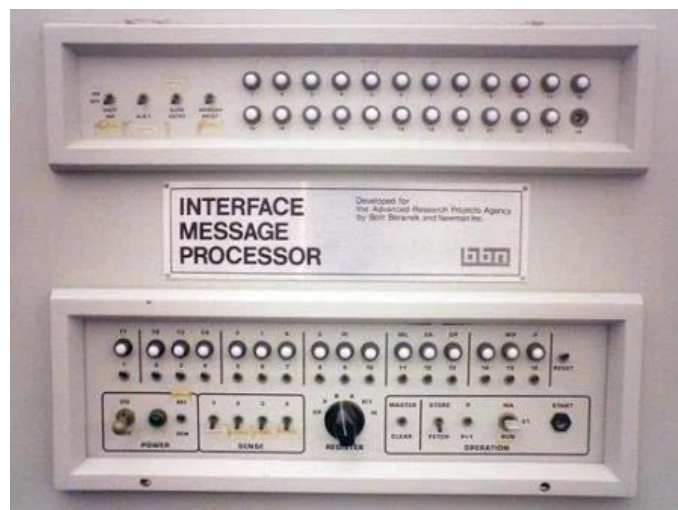
FATO HISTÓRICO

1969 — A ARPANET conecta seus primeiros quatro nós: UCLA, Stanford Research Institute, UCSB e University of Utah. A primeira mensagem transmitida foi 'LO' — o sistema travou antes de completar 'LOGIN'.

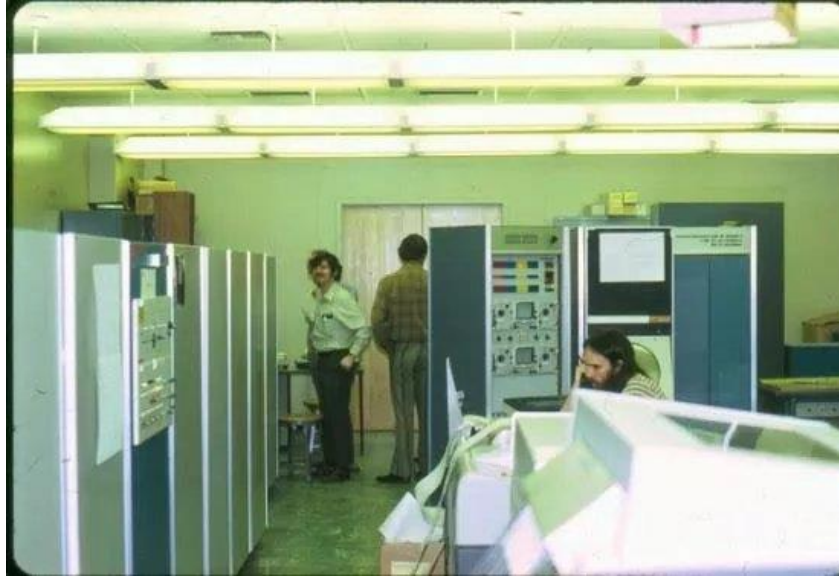
1974 — Vint Cerf e Bob Kahn publicam o artigo 'A Protocol for Packet Network Interconnection', lançando as bases do TCP/IP.

1983 — A ARPANET migra oficialmente para o TCP/IP em 1º de janeiro, considerado o 'nascimento da Internet'.

1981 — O RFC 791 formaliza o IPv4, definindo o endereçamento de 32 bits que usamos até hoje.



Interface Message Processor (IMP) — o primeiro "roteador" da ARPANET, desenvolvido pela BBN Technologies em 1969. Cada nó da ARPANET possuía um IMP para transmissão de pacotes.



Sala de servidores de um dos nós da ARPANET, anos 1970. Equipamentos de grande porte ocupavam salas inteiras para processar o tráfego da rede precursora da Internet.

O TCP/IP nasceu de uma necessidade militar e acadêmica: criar uma rede de comunicação capaz de sobreviver a falhas parciais, incluindo ataques. O projeto ARPANET, financiado pelo DARPA (Defense Advanced Research Projects Agency) e autorizado pelo DOD (Department of Defense), foi iniciado em 1969 com o objetivo de interligar computadores de diferentes fabricantes e sistemas operacionais.

O modelo adotado foi o de quatro camadas — também chamado de Modelo DARPA ou Modelo TCP/IP — já que o Modelo de Referência OSI de sete camadas da ISO ainda não existia à época. Essa arquitetura de camadas permitiu que cada protocolo evoluísse de forma independente, tornando o TCP/IP incrivelmente resiliente e adaptável.



Vint Cerf e Bob Kahn — os 'pais da Internet'. Em 1974 publicaram o artigo que lançou as bases do protocolo TCP/IP, revolucionando a comunicação em rede. Ambos receberam a Turing Award (o Nobel da computação) em 2004.

Modelo TCP/IP (DARPA) vs. Modelo OSI

Modelo DARPA (4 camadas)	Modelo OSI (7 camadas)
Acesso à Rede (Network Access)	Física + Enlace de Dados
Internet	Rede
Transporte	Transporte
Aplicação	Sessão + Apresentação + Aplicação

REFERÊNCIAS TÉCNICAS (RFCs)

RFC 791 (1981) — Especificação do Internet Protocol (IP)

RFC 793 (1981) — Especificação do Transmission Control Protocol (TCP)

RFC 768 (1980) — Especificação do User Datagram Protocol (UDP)

RFC 1122 (1989) — Requisitos para hosts Internet — Camadas de Comunicação

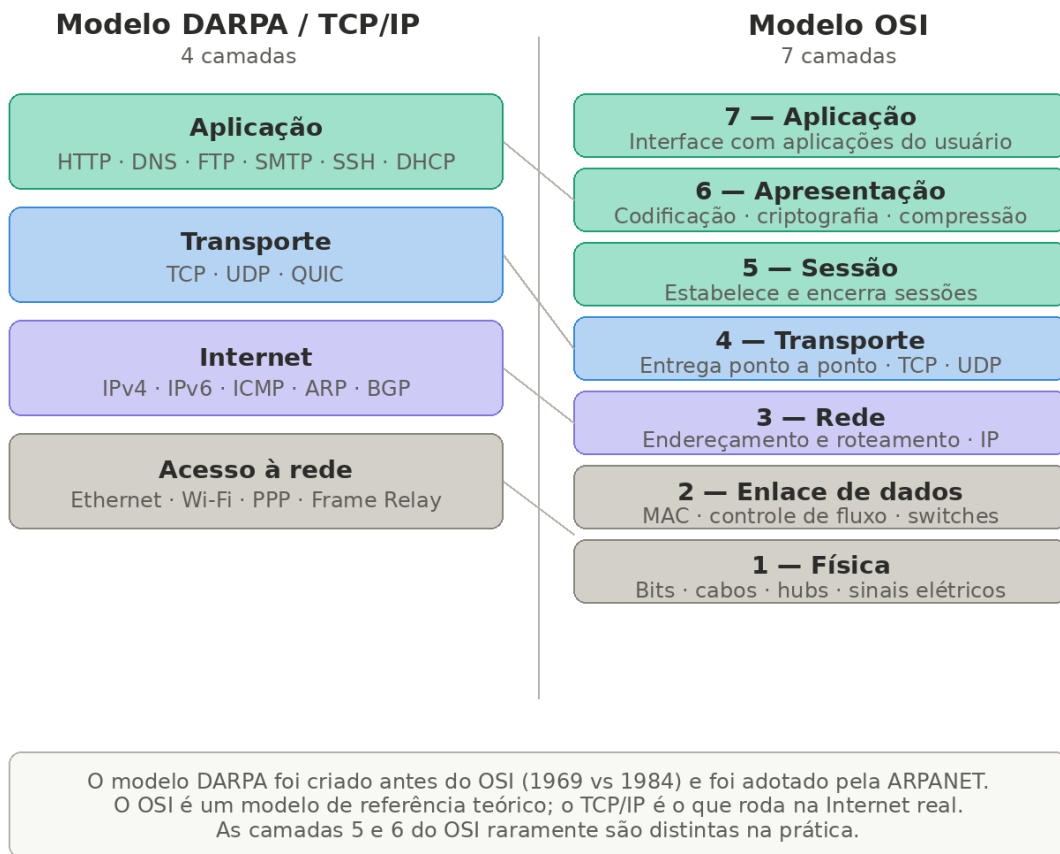


Figura 1 — Comparação entre o Modelo DARPA (TCP/IP) e o Modelo OSI. Clique em cada camada para explorar os protocolos.

Endereçamento IPv4

O Endereço IP — Estrutura Fundamental

Em uma rede de computadores, cada dispositivo é identificado como um host. Além do endereço físico gravado em fábrica na placa de rede — o endereço MAC (Media Access Control), composto por seis bytes em notação hexadecimal (ex: 00-10-B5-E5-33-11) — cada host possui também um endereço lógico: o endereço IP.

Um endereço IPv4 é um número de 32 bits dividido em quatro octetos separados por pontos (notação decimal pontuada). Ele é composto por duas partes:

- Network ID (Endereço de Rede): identifica a rede à qual o host pertence.
- Host ID (Endereço do Host): identifica o dispositivo dentro daquela rede.

ANALOGIA: O Sistema Postal

Pense no endereço IP como um endereço postal. O CEP representa o Network ID — identifica o bairro ou cidade. O número da casa representa o Host ID — localiza o destinatário exato dentro daquele CEP.

Exemplo: 192.168.2.204

- 192.168.2 → Network ID (equivale ao CEP 04578-000)
- 204 → Host ID (equivale ao número 12.901)

Hosts dentro do mesmo Network ID são chamados de hosts locais e se comunicam diretamente. Hosts em redes diferentes são hosts remotos e precisam de um roteador para se comunicar.

Tipos de Comunicação IP

Tipo	Descrição
Unicast	Comunicação ponto a ponto — um pacote enviado de um host para um único destinatário específico.
Multicast	Um pacote enviado simultaneamente para um grupo selecionado de hosts (usando endereços de multicast).
Broadcast	Um pacote enviado para TODOS os hosts de uma rede ao mesmo tempo.
Anycast	O pacote é entregue ao host mais próximo ou mais eficiente dentro de um grupo (usado em roteamento).

DESAFIO TÉCNICO

DESAFIO 1 — Identificação de Componentes de Endereço

Para os endereços abaixo, identifique o Network ID e o Host ID assumindo a máscara padrão de classe:

a) 10.0.50.200 → Classe A

b) 172.20.5.1 → Classe B

c) 192.168.100.50 → Classe C

Bônus: Qual tipo de comunicação ocorre quando um host envia para 192.168.1.255?

Controle e Hierarquia dos IPs na Internet

A Internet não é uma estrutura caótica — a distribuição de endereços IP segue uma hierarquia bem definida, garantindo que não haja duplicação de endereços públicos no mundo inteiro.

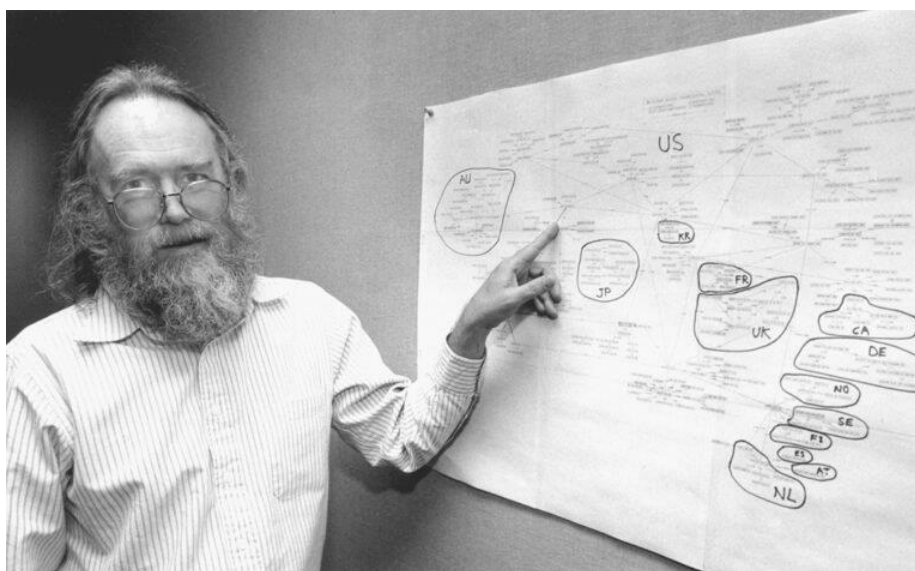
Organização	Função
IANA (Internet Assigned Numbers Authority)	Controla todos os IPs e opera via ICANN. Responsável pela alocação global.
RIRs (Regional Internet Registries)	Cinco registros regionais recebem blocos da IANA e distribuem na sua região.
LACNIC	Registro Regional para América Latina e Caribe.
NIC.br	Núcleo de Informação e Coordenação do Ponto BR — registro nacional no Brasil.
LIRs (Local Internet Registries)	Provedores de Internet que distribuem endereços aos usuários finais.

FATO HISTÓRICO

1998 — A ICANN é criada como organização sem fins lucrativos para gerenciar recursos críticos da Internet, assumindo funções antes exercidas informalmente pelo dr. Jon Postel (o 'czar da Internet').

2011 — A IANA distribui os últimos blocos /8 de IPv4 para os RIRs, marcando o esgotamento dos endereços IPv4 no nível global.

2014 — O LACNIC anuncia o esgotamento de endereços IPv4 para a América Latina, acelerando a migração para IPv6 na região.



Jon Postel — o 'czar da Internet' — exibe o mapa original dos domínios e conexões da Internet que ele mesmo administrava informalmente. Postel foi responsável pela alocação de endereços IP e números de porta por décadas, antes da criação da ICANN em 1998.

Sistema Binário — A Linguagem das Redes

Enquanto humanos enxergam um endereço IP como 192.168.4.2, os equipamentos de rede o processam em binário: 11000000.10101000.00000100.00000010. Entender a conversão entre decimal e binário é fundamental para compreender subnetting, CIDR e análise de tráfego em segurança.

De Binário para Decimal

Cada octeto possui 8 posições, com valores de potências de 2 da direita para a esquerda:

Posição	Valor Decimal
Bit 8 (mais significativo)	128
Bit 7	64
Bit 6	32
Bit 5	16
Bit 4	8
Bit 3	4
Bit 2	2
Bit 1 (menos significativo)	1

Exemplo: 11000000 em binário → somente os bits 7 e 8 estão em 1:

$$128 + 64 = 192$$

De Decimal para Binário

Para converter 200 em binário, subtraia da esquerda para a direita as potências de 2 sem ultrapassar o valor:

1. $128 \leq 200 \rightarrow \text{bit } 8 = 1$. Resta: $200 - 128 = 72$
2. $128 + 64 = 192 \leq 200 \rightarrow \text{bit } 7 = 1$. Resta: $200 - 192 = 8$
3. $32 > 8 \rightarrow \text{bit } 6 = 0$
4. $16 > 8 \rightarrow \text{bit } 5 = 0$
5. $8 \leq 8 \rightarrow \text{bit } 4 = 1$. Resta: $8 - 8 = 0$

6. Bits 3, 2, 1 = 0

```
200 decimal = 11001000 em binário
```

🎯 DESAFIO TÉCNICO

DESAFIO 2 — Conversão Binário/Decimal

Converta os seguintes valores:

a) Decimal para Binário:

- 172 → ?
- 255 → ?
- 10 → ?

b) Binário para Decimal:

- 10101100 → ?
- 11111111 → ?
- 00001010 → ?

Respostas: a) 10101100 | 11111111 | 00001010 b) 172 | 255 | 10

Classes de Endereços IPv4

O sistema de classes foi o primeiro mecanismo para organizar o espaço de endereçamento IPv4. A classe é determinada pelo valor do primeiro octeto, que define quantos bits são reservados para o Network ID e quantos ficam disponíveis para Host IDs.

Classe	1º Octeto	Máscara Padrão	Redes Possíveis	Hosts por Rede	Uso Típico
A	1 — 126	255.0.0.0 (/8)	126	16.777.214	ISPs, Grandes Empresas
B	128 — 191	255.255.0.0 (/16)	16.384	65.534	Médias Empresas, Universidades

C	192 — 223	255.255.255.0 (/24)	2.097.152	254	Pequenas Empresas, Redes Locais
D	224 — 239	—	—	—	Multicast (reservado)
E	240 — 255	—	—	—	Pesquisa (reservado)

 **ATENÇÃO**

O endereço 127.x.x.x (Classe A) é reservado para loopback (auto-teste) e nunca deve ser atribuído a interfaces de rede reais.

Na prática atual, o sistema de classes foi substituído pelo CIDR (Classless Inter-Domain Routing), porém o conhecimento das classes ainda é fundamental para certificações e análise de tráfego legado.

A Máscara de Sub-rede

A máscara de sub-rede é um número de 32 bits que define qual porção do endereço IP representa a rede (bits 1) e qual representa o host (bits 0). Um roteador usa a máscara para processar rapidamente as decisões de roteamento sem analisar bit por bit.

Classe	Máscara (Decimal)	Máscara (Binário)	Hosts Válidos
A	255.0.0.0	11111111.00000000.00000000.00000000	$2^{24} - 2 = 16.777.214$
B	255.255.0.0	11111111.11111111.00000000.00000000	$2^{16} - 2 = 65.534$
C	255.255.255.0	11111111.11111111.11111111.00000000	$2^8 - 2 = 254$

O motivo do '-2': o endereço com todos os bits de host em 0 é o endereço da rede (Network Address), e com todos em 1 é o endereço de broadcast. Ambos não podem ser atribuídos a hosts.

Endereços de Rede Privados (RFC 1918)

Nem todos os endereços IP precisam ser roteáveis na Internet. A RFC 1918 define três faixas de endereços privados, destinados exclusivamente a redes internas. Roteadores de borda descartem automaticamente pacotes com origem ou destino nessas faixas.

Classe	Faixa de Endereços	Prefixo CIDR	Total de Hosts
A	10.0.0.0 — 10.255.255.255	10.0.0.0/8	16.777.214

B	172.16.0.0 — 172.31.255.255	172.16.0.0/12	1.048.574
C	192.168.0.0 — 192.168.255.255	192.168.0.0/16	65.534

DICA DE SEGURANÇA

Em pentest e análise forense, identificar endereços privados no tráfego capturado é essencial. Pacotes com endereços RFC 1918 visíveis em roteadores de borda indicam possível misconfiguration ou vazamento de informações de topologia interna (técnica explorada em ataques de route leaking).

FATO HISTÓRICO

1994 — A RFC 1597 (depois atualizada pela RFC 1918 em 1996) estabelece formalmente os blocos de endereços privados como solução para o iminente esgotamento do IPv4.

O NAT (Network Address Translation), criado junto com o conceito de endereços privados, acabou por prolongar a vida útil do IPv4 por décadas além do previsto, atrasando — mas não impedindo — a necessidade do IPv6.

O Operador Lógico AND e a Identificação de Rede

Para determinar se dois hosts estão na mesma rede, equipamentos de rede aplicam a operação lógica AND bit a bit entre o endereço IP e a máscara de sub-rede. O resultado é o endereço de rede (Network Address).

George Boole (1815–1864) desenvolveu a álgebra que fundamenta toda a lógica digital. O operador AND retorna 1 somente quando ambos os bits de entrada são 1:

Entrada A	Entrada B	Resultado AND
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Exemplo prático — descobrindo o endereço de rede de 192.168.2.204 com máscara 255.255.255.0:

```
IP:      11000000.10101000.00000010.11001100  (192.168.2.204)
Máscara: 11111111.11111111.11111111.00000000  (255.255.255.0)
AND:     11000000.10101000.00000010.00000000  (192.168.2.0)   ← Network
Address
```

🔗 DESAFIO TÉCNICO

DESAFIO 3 — Operação AND e Identificação de Rede

Determine se os hosts A e B estão na mesma rede:

Host A: 172.16.5.10 Máscara: 255.255.0.0

Host B: 172.16.100.50 Máscara: 255.255.0.0

a) Qual o Network Address de cada host?

b) Eles se comunicam diretamente ou precisam de roteador?

c) Qual seria o endereço de broadcast dessas redes?

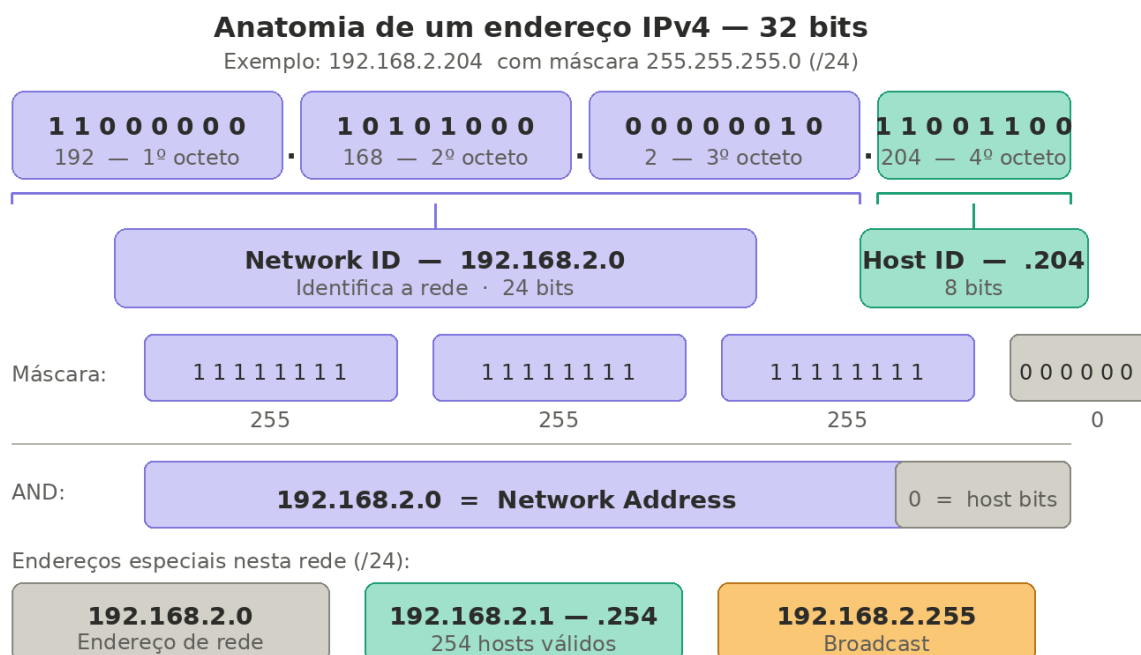


Figura 2 — Anatomia de um endereço IPv4: decomposição em octetos, Network ID, Host ID, máscara e operação AND.

PARTE II

CIDR

Classless Inter-Domain Routing

CIDR — Classless Inter-Domain Routing

Com a explosão da Internet no início dos anos 90, o sistema de classes mostrou-se inadequado. Empresas precisavam de mais endereços do que uma Classe C oferecia (254 hosts), mas muito menos do que uma Classe B fornecia (65.534 hosts) — resultando em desperdício massivo de endereços.

FATO HISTÓRICO

1987 — Já se previa o colapso das tabelas de roteamento. A Internet possuía menos de 100 redes; em 1992 já eram mais de 8.000.

1993 — Os RFCs 1518 e 1519 formalizam o CIDR como solução para dois problemas críticos: o esgotamento do espaço de endereçamento IPv4 e o crescimento insustentável das tabelas de roteamento nos backbones.

No Brasil, cerca de duas dezenas de redes Classe B foram alocadas para universidades e centros de pesquisa nos anos 80 — com taxa de utilização abaixo de 10% dos endereços disponíveis.

Notação CIDR

O CIDR abandona as classes fixas e utiliza uma notação de prefixo (/n) para indicar quantos bits são usados para o Network ID. Isso permite criar subredes de qualquer tamanho, independentemente da classe original.

Notação CIDR	Máscara (Decimal)	Hosts Úteis	Uso Típico
/8	255.0.0.0	16.777.214	Grandes blocos (ex: 10.0.0.0/8)
/16	255.255.0.0	65.534	Redes corporativas médias
/24	255.255.255.0	254	Redes de escritório
/25	255.255.255.128	126	Divisão de /24 em 2 partes
/26	255.255.255.192	62	Segmentos menores
/27	255.255.255.224	30	Segmentos de departamentos

/28	255.255.255.240	14	VLANs pequenas
/29	255.255.255.248	6	Links ponto-a-ponto com hosts
/30	255.255.255.252	2	Links ponto-a-ponto (padrão)
/32	255.255.255.255	1 (host route)	Rota de host específico

Cálculo de Subnetting — Passo a Passo

O processo de subnetting com CIDR segue quatro etapas:

- Definir a quantidade de subredes necessárias.
- Calcular a quantidade de hosts por subrede.
- Encontrar o valor incremental (bloco de endereços).
- Montar a tabela de subredes.

Situação 1 — Segmentação de Rede Classe B

PROBLEMA

Uma empresa recebe o bloco 132.7.0.0 (Classe B) e precisa criar pelo menos 5 subredes com no mínimo 1.500 hosts cada, sem adicionar novos roteadores.

Passo 1 — Subredes: A máscara padrão de Classe B reserva 16 bits para rede. Precisamos roubar bits dos bits de host para criar subredes. Com 3 bits emprestados: $2^3 = 8$ subredes (atende o mínimo de 5).

Passo 2 — Hosts: Restam $16 - 3 = 13$ bits para hosts $\rightarrow 2^{13} - 2 = 8.190$ hosts por subrede (atende o mínimo de 1.500).

Passo 3 — Valor incremental: A nova máscara é 255.255.224.0. O octeto alterado tem valor 224. Incremento = $256 - 224 = 32$.

Subrede	Endereço de Rede	Primeiro Host	Último Host	Broadcast
1	132.7.0.0	132.7.0.1	132.7.31.254	132.7.31.255
2	132.7.32.0	132.7.32.1	132.7.63.254	132.7.63.255
3	132.7.64.0	132.7.64.1	132.7.95.254	132.7.95.255
4	132.7.96.0	132.7.96.1	132.7.127.254	132.7.127.255
5	132.7.128.0	132.7.128.1	132.7.159.254	132.7.159.255
6	132.7.160.0	132.7.160.1	132.7.191.254	132.7.191.255

7	132.7.192.0	132.7.192.1	132.7.223.254	132.7.223.255
8	132.7.224.0	132.7.224.1	132.7.255.254	132.7.255.255

REFERÊNCIAS TÉCNICAS (RFCs)

RFC 1518 (1993) — An Architecture for IP Address Allocation with CIDR

RFC 1519 (1993) — Classless Inter-Domain Routing (CIDR): an Address Assignment and Aggregation Strategy

RFC 1878 (1995) — Variable Length Subnet Table For IPv4

RFC 4632 (2006) — Classless Inter-Domain Routing (CIDR): The Internet Address Assignment and Aggregation Plan

Situação 2 — Supernetting (Agregação de Redes)

PROBLEMA

Uma empresa usa 192.168.1.0 para seus 250 computadores e acabou de adquirir mais 1.000 máquinas. Qual máscara acomoda os 1.250 hosts sem trocar equipamentos?

Precisamos encontrar uma máscara que suporte 1.250 hosts. Testando diferentes prefixos:

Prefixo	Máscara	Hosts Disponíveis	Suficiente?
/24	255.255.255.0	254	Não (muito pouco)
/23	255.255.254.0	510	Não
/22	255.255.252.0	1.022	Não
/21	255.255.248.0	2.046	Sim! (sobram 796 para crescimento)

Com a máscara 255.255.248.0 (/21), a rede 192.168.0.0/21 acomoda todos os 1.250 computadores com folga para expansão.

DESAFIO TÉCNICO

DESAFIO 4 — Subnetting CIDR

Você recebeu o bloco 10.0.0.0/24 e precisa atender os seguintes requisitos:

Departamento A: 60 hosts

Departamento B: 30 hosts

Departamento C: 12 hosts

Link WAN: 2 hosts

a) Qual a máscara adequada para cada departamento?

b) Defina os endereços de rede, primeiro host, último host e broadcast para cada subrede.

c) Quantos endereços são desperdiçados nessa divisão?

Dica: Use VLSM (Variable Length Subnet Mask) começando pelo maior bloco.

DICA DE SEGURANÇA

Em análise de tráfego e threat hunting, conhecer CIDR permite identificar rapidamente se um endereço pertence a uma rede específica. Ferramentas como Wireshark, Zeek e Suricata usam notação CIDR para filtros e regras de detecção.

Exemplo de regra Suricata: alert ip 192.168.0.0/16 any -> \$EXTERNAL_NET any (msg:"Tráfego privado para Internet"; sid:9001;)

PARTE III

IPv6

O Futuro é Agora

IPv6 — O Sucessor do IPv4

O IPv6 foi desenvolvido pelo IETF para resolver o esgotamento de endereços IPv4 e ao mesmo tempo modernizar aspectos técnicos do protocolo. Com 128 bits de endereçamento, ele fornece um espaço praticamente ilimitado de endereços.

A Escala do IPv6

IPv4: $2^{32} = 4.294.967.296$ endereços (~4,3 bilhões)

IPv6: $2^{128} = 340.282.366.920.938.463.463.374.607.431.768.211.456$ endereços ($\sim 3,4 \times 10^{38}$)

Curiosidade: O IPv6 oferece aproximadamente 655 septilhões de endereços por metro quadrado de superfície terrestre.

Cada pessoa em 100 bilhões de mundos com 100 bilhões de habitantes poderia ter 34 quadrilhões de endereços — e ainda sobraria.

FATO HISTÓRICO

1998 — O RFC 2460 formaliza o IPv6 como padrão da Internet.

2008 — O Google começa a servir seus serviços via IPv6. O YouTube atinge disponibilidade total em IPv6 em 2010.

2011 — O World IPv6 Day (8 de junho) marca o primeiro teste global de 24h de IPv6, com participação de Google, Facebook, Yahoo e Cisco.

2012 — O World IPv6 Launch torna o IPv6 permanentemente ativado nos principais provedores mundiais.

2023 — Mais de 45% do tráfego do Google já é servido via IPv6. No Brasil, o índice ultrapassa 35%.

Estrutura e Notação dos Endereços IPv6

Um endereço IPv6 é composto por 128 bits, organizados em 8 grupos de 16 bits separados por dois-pontos, representados em hexadecimal:

```
Completo:    fe80:0000:0000:0000:0260:97ff:fefe:9ced
Compactado:  fe80:0:0:0:260:97ff:fefe:9ced
Abreviado:   fe80::260:97ff:fefe:9ced  (:: substitui sequência de zeros
contínuos)
```

⚠ ATENÇÃO

O operador '::' pode ser usado apenas UMA VEZ em cada endereço. Seu uso múltiplo tornaria impossível determinar quantos zeros foram omitidos em cada posição.

Tipos de Endereços IPv6

O IPv6 eliminou o broadcast e redefiniu os tipos de endereços:

Tipo	Prefixo / Identificação	Descrição
Global Unicast	2000::/3 (001...)	Endereços públicos roteáveis na Internet. Equivale ao IPv4 público.
Link-Local	FE80::/10	Automático, não roteável. Sempre começa com FE80. Equivale ao APIPA (169.254.x.x).
Unique-Local	FC00::/7 (FC ou FD)	Endereços privados, equivalentes ao RFC 1918 do IPv4. Não roteáveis na Internet.
Multicast	FF00::/8	Substitui o broadcast. Todo nó IPv6 DEVE suportar multicast.
Anycast	(mesmo formato que Unicast)	Entregue ao nó mais próximo do grupo. Usado em serviços como DNS anycast.
Loopback	::1/128	Equivalente ao 127.0.0.1 do IPv4.
Unspecified	:::128	Indica ausência de endereço. Equivale ao 0.0.0.0 do IPv4.

Tecnologias de Transição IPv4/IPv6

A coexistência entre IPv4 e IPv6 é gerenciada por mecanismos de transição:

Mecanismo	RFC	Descrição
Dual Stack	—	Dispositivo opera simultaneamente com IPv4 e IPv6. Abordagem preferida.
6to4	RFC 3056	Encapsula tráfego IPv6 em pacotes IPv4 usando prefixo 2002::/16.

ISATAP	RFC 4214	Intra-Site Automatic Tunnel — túneis automáticos em intranets privadas.
Teredo	RFC 4380	Atravessa NAT IPv4. Usa prefixo 2001::/32. Obsoleto em muitos cenários.
NAT64/DNS64	RFC 6146	Permite que hosts IPv6 acessem servidores IPv4 only.

DICA DE SEGURANÇA

Do ponto de vista de segurança, ambientes dual-stack frequentemente têm controles mais robustos no IPv4 e políticas de segurança mal definidas para IPv6. Esse gap é explorado por atacantes para bypass de firewalls e IDS — especialmente via tunelamento como Teredo e ISATAP.

Verifique se os seus equipamentos de segurança têm visibilidade total sobre tráfego IPv6!

Endereços Especiais IPv6

Endereço	Notação Abreviada	Equivalente IPv4	Uso
0:0:0:0:0:0:0:0	::	0.0.0.0	Endereço não especificado — indica ausência de endereço
0:0:0:0:0:0:0:1	::1	127.0.0.1	Loopback — auto-teste (comando: ping ::1)
0:0:0:0:0:FFFF:w.x.y.z	::FFFF:w.x.y.z	—	IPv4-mapped — representa IPv4 dentro do IPv6

DESAFIO TÉCNICO

DESAFIO 5 — IPv6 na Prática

- Expanda o endereço abreviado: 2001:db8::1
- Abrevia o endereço: 2001:0DB8:0000:0000:0008:0800:200C:417A
- Qual o tipo de endereço: FE80::1?
- No Windows/Linux, qual comando testa conectividade IPv6 local?
- Um endereço começa com FC9A: qual o tipo e ele pode ser roteado na Internet?

Dica: Use 'ping -6 ::1' no Linux ou 'ping ::1' no Windows.

REFERÊNCIAS TÉCNICAS (RFCs)

RFC 2460 (1998) / RFC 8200 (2017) — Especificação do Internet Protocol versão 6

RFC 4291 (2006) — Arquitetura de Endereçamento IPv6

RFC 4193 (2005) — Unique Local IPv6 Unicast Addresses (FC00::/7)

RFC 4380 (2006) — Teredo: Tunneling IPv6 over UDP through NAT

RFC 6146 (2011) — Stateful NAT64: Network Address and Protocol Translation

PARTE IV

Sistema Hexadecimal

A Matemática por Trás do IPv6

O Sistema Hexadecimal

O sistema hexadecimal (base 16) é utilizado na representação de endereços IPv6, endereços MAC e em diversas análises de segurança como leitura de shellcodes, dumps de memória e análise de pacotes.

Decimal	Binário	Hexadecimal
0	0000	0
1	0001	1
2	0010	2
3	0011	3
4	0100	4
5	0101	5
6	0110	6
7	0111	7
8	1000	8
9	1001	9
10	1010	A
11	1011	B
12	1100	C
13	1101	D
14	1110	E
15	1111	F

Conversão Hexadecimal para Decimal

Cada posição hexadecimal tem um valor de potência de 16, da direita para a esquerda. Exemplo: FE80 em hexadecimal:

```
F (15) × 163 = 15 × 4096 = 61.440
E (14) × 162 = 14 × 256  =  3.584
8      × 161 =  8 × 16   =   128
0      × 160 =  0 × 1    =     0
-----
Total: 61.440 + 3.584 + 128 + 0 = 65.152 decimal
```

DESAFIO TÉCNICO

DESAFIO 6 — Conversão Hexadecimal

a) Converta de Hexadecimal para Decimal:

- FF → ?
- 1A → ?
- 2001 → ?

b) Converta de Decimal para Hexadecimal:

- 255 → ?
- 16 → ?
- 256 → ?

c) Por que o endereço MAC 00-1A-2B-3C-4D-5E tem exatamente 6 bytes? Quantos endereços MAC únicos isso permite?

Respostas a: 255 | 26 | 8193 b: FF | 10 | 100

PARTE V

Configuração Prática

IPv6 em Ambientes Windows

Configurando IPv6 em Ambientes Windows

A configuração manual de IPv6 é essencial em laboratórios de redes, ambientes de teste e cenários onde DHCP6 não está disponível. Neste guia utilizamos endereços Unique-Local (FC00::/7) para redes internas.

⚠ ATENÇÃO

As capturas de tela desta seção referem-se ao Windows Server 2008 R2 e Windows 7, versões amplamente utilizadas em ambientes legados. O processo é similar em versões mais recentes (Windows Server 2019/2022 e Windows 10/11), com pequenas diferenças na interface gráfica.

Configurando o Servidor — Windows Server 2008 R2

O servidor receberá o endereço Unique-Local FD00::1/64 e atuará como servidor DNS para a rede.

📌 NOTA TÉCNICA — Prefixo Correto para Unique-Local

O bloco Unique-Local é definido pelo prefixo /7 (FC00::/7). Esse /7 identifica o BLOCO AGREGADO, não o endereço de um host.

Na prática, endereços Unique-Local são usados com:

- /48 — para identificar um site ou organização
- /64 — para identificar uma subrede (padrão para interface IPv6)
- /128 — para um host específico (loopback, rota de host)

Correto para configuração de host: FD00::1/64

O prefixo FD (1111 1101) indica que o Global ID foi atribuído localmente (bit L=1), conforme RFC 4193.

Evite FC (1111 1100) em produção — esse prefixo está reservado para atribuição centralizada (bit L=0).

11. Acesse: Iniciar → Painel de Controle → Rede e Internet → Central de Rede e Compartilhamento.
12. Clique em 'Alterar configurações do adaptador'.
13. Clique com o botão direito sobre a placa de rede e selecione 'Propriedades'.
14. Desmarque o TCP/IPv4 e selecione o TCP/IPv6. Clique em 'Propriedades'.
15. Digite o endereço IP: FD00::1 | Prefixo de sub-rede: 64 | Servidor DNS: ::1

Criando Registro AAAA no DNS

O registro AAAA (quad-A) é o equivalente IPv6 do registro A do IPv4 e mapeia um hostname para um endereço IPv6:

16. Abra o console DNS: Iniciar → Ferramentas Administrativas → DNS.
17. Clique com o botão direito na sua zona de pesquisa direta.
18. Selecione 'Criar novo Host (A ou AAAA)'.
19. Insira o nome do host e o endereço IPv6 FC00::2. Clique em 'Adicionar Host'.

Configurando o Cliente — Windows 7

O cliente receberá o endereço FD00::2/64 e apontará para o servidor DNS FD00::1:

20. Repita os passos de acesso às propriedades da placa de rede.
21. Configure o endereço IPv6: FD00::2 | Prefixo: 64 | DNS: FD00::1

Testando a Conectividade

Após a configuração, valide com os seguintes comandos no prompt de comando:

```
ping ::1           → Testa o loopback IPv6 local
ping FD00::1       → Testa a conectividade com o servidor
ping clienteipv6    → Testa a resolução DNS AAAA
ipconfig /all       → Exibe todas as configurações IPv6
netsh interface ipv6 show neighbors → Exibe a tabela de vizinhos (equivalente ao ARP)
```



DICA DE SEGURANÇA

No IPv6, o protocolo ARP é substituído pelo NDP (Neighbor Discovery Protocol), definido na RFC 4861. O NDP usa mensagens ICMPv6 para descoberta de vizinhos, autoconfiguração e detecção de endereços duplicados (DAD — Duplicate Address Detection).

O NDP é um vetor de ataque — ataques de 'NDP Spoofing' são o equivalente IPv6 do ARP Poisoning. Ferramentas como parasite6 (thc-ipv6 suite) exploram essa vulnerabilidade.

DESAFIO TÉCNICO

DESAFIO 7 — Laboratório Prático

Configure um ambiente dual-stack em máquinas virtuais:

VM1 (Servidor):

- IPv4: 192.168.1.1/24
- IPv6: FD00::1/64 (Unique-Local, prefixo /64 para subrede)
- Função: DNS Server

VM2 (Cliente):

- IPv4: 192.168.1.100/24
- IPv6: FD00::2/64

Teste:

- a) Ping entre as VMs via IPv4 e IPv6
- b) Capture o tráfego com Wireshark — identifique pacotes ICMPv6 (NDP)
- c) Analise o handshake de Neighbor Discovery (NS/NA — Neighbor Solicitation/Advertisement)
- d) Confirme via 'ipconfig /all' que o prefixo é FD (bit L=1, atribuição local)

PARTE VI

TCP e UDP

Os Cavalos de Batalha da Camada de Transporte

TCP e UDP — A Camada de Transporte

Se o IP é o sistema de endereçamento que define para onde um pacote vai, TCP e UDP definem como ele chega lá — e o que acontece quando ele não chega. Esses dois protocolos dividem entre si praticamente todo o tráfego da Internet.

FATO HISTÓRICO

1974 — TCP e IP eram um único protocolo (TCP/IP). Em 1978, Vint Cerf, Jon Postel e Danny Cohen propõem a separação em IP (roteamento) e TCP (entrega confiável), permitindo que UDP surgisse como alternativa mais leve.

1980 — O RFC 768 formaliza o UDP. O RFC 793 formaliza o TCP em 1981. Ambos ainda são usados em suas formas originais, com adições mínimas ao longo de 40 anos.

2020 — O HTTP/3 abandona o TCP e adota o QUIC (Quick UDP Internet Connections), protocolo da Google sobre UDP — evidência de que o UDP ainda tem muito a oferecer.

TCP — Transmission Control Protocol

O TCP é um protocolo orientado a conexão que garante a entrega ordenada e sem erros de dados entre dois hosts. Para isso, estabelece uma conexão antes de transmitir dados (three-way handshake) e confirma o recebimento de cada segmento.

O Three-Way Handshake

Toda conexão TCP começa com um aperto de mão de três vias:

Passo	Quem Envia	Flag	Significado
1	Cliente → Servidor	SYN	Solicita abertura de conexão com número de sequência inicial (ISN)
2	Servidor → Cliente	SYN-ACK	Confirma o SYN do cliente e envia o próprio ISN
3	Cliente → Servidor	ACK	Confirma o SYN-ACK. Conexão estabelecida. Dados podem fluir.

💡 DICA DE SEGURANÇA

Em threat hunting, o SYN sem SYN-ACK de retorno (SYN flood) é indicativo de DDoS ou port scanning. Uma ferramenta como o nmap usa SYN scanning (half-open scan) precisamente por não completar o handshake — evitando logs de conexão completa em muitos sistemas.

Assinatura em Suricata: alert tcp any any -> \$HOME_NET any (flags:S; threshold: type both, track by_src, count 100, seconds 1; msg:"Possível SYN Flood"; sid:9002;)

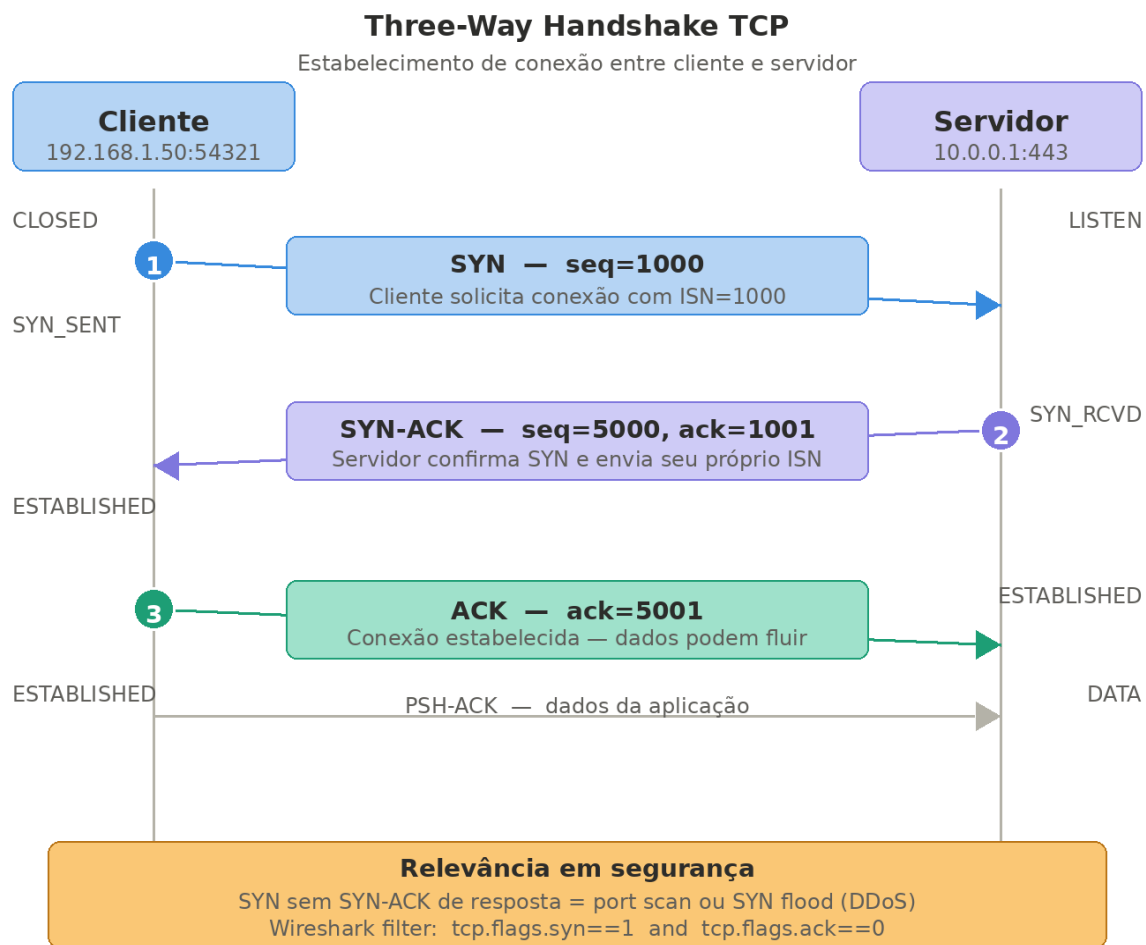


Figura 3 — Three-Way Handshake TCP: sequência SYN → SYN-ACK → ACK e estados de conexão. Relevância em detecção de SYN Flood.

Flags TCP — O Vocabulário das Conexões

Flag	Bit	Função	Relevância em Segurança
SYN	0x02	Inicia conexão — synchronize sequence numbers	SYN Flood (DDoS), Port scanning

ACK	0x10	Confirma recebimento de dados	ACK scanning para mapear firewalls
FIN	0x01	Encerra conexão graciosamente	FIN scanning (evasão de IDS)
RST	0x04	Reseta/rejeita conexão abruptamente	RST injection (session hijacking)
PSH	0x08	Força entrega imediata ao processo da aplicação	Comum em payloads de exploit
URG	0x20	Dados urgentes — processa antes dos demais	Raro; usado em alguns exploits antigos
ECE/CWR	0x40/0x80	Notificação explícita de congestionamento (ECN)	Fingerprinting de sistemas

UDP — User Datagram Protocol

O UDP é um protocolo sem conexão e sem garantia de entrega. Cada datagrama é enviado de forma independente, sem handshake, sem confirmação e sem reordenação. Isso o torna muito mais rápido e eficiente que o TCP para aplicações que toleram perdas ou que gerenciam a confiabilidade na própria camada de aplicação.

Protocolo	Streaming/Voz	Gaming Online	DNS	HTTP/3 (QUIC)	Transferência de Arquivo
TCP	✗ Jitter ruins	✗ Latência alta	✗ Overhead	✗ Head-of-line blocking	☑ Garante integridade
UDP	☑ Baixa latência	☑ Responsivo	☑ Leve e rápido	☑ Base do QUIC	✗ Sem garantia

Portas — O Endereço da Aplicação

Um endereço IP identifica o host, mas uma porta identifica a aplicação dentro do host. O par IP:Porta forma um socket — a unidade fundamental de comunicação em redes.

Faixa	Nome	Descrição
0 — 1023	Well-Known Ports	Reservadas para serviços padrão pelo IANA. Requerem privilégios de root/admin.
1024 — 49151	Registered Ports	Registradas para aplicações específicas. Não requerem privilégios especiais.
49152 — 65535	Dynamic/Ephemeral	Portas efêmeras atribuídas pelo SO a conexões de saída do cliente.

Porta	Protocolo	Serviço	Protocolo de Transporte
-------	-----------	---------	-------------------------

20/21	FTP	File Transfer Protocol — dados e controle	TCP
22	SSH	Secure Shell — acesso remoto criptografado	TCP
23	Telnet	Terminal remoto — INSEGURO, sem criptografia	TCP
25	SMTP	Envio de e-mail	TCP
53	DNS	Resolução de nomes	UDP (consultas) / TCP (zone transfers)
67/68	DHCP	Configuração automática de rede	UDP
80	HTTP	Web sem criptografia	TCP
110	POP3	Recebimento de e-mail	TCP
123	NTP	Sincronização de tempo	UDP
143	IMAP	Acesso a caixas de e-mail	TCP
161/162	SNMP	Gerenciamento de redes	UDP
389	LDAP	Diretório — Active Directory	TCP/UDP
443	HTTPS	Web com TLS/SSL	TCP
445	SMB	Compartilhamento Windows — explorado pelo WannaCry	TCP
3389	RDP	Área de trabalho remota Windows	TCP/UDP
8080	HTTP-alt	Proxy / servidores de desenvolvimento	TCP

DICA DE SEGURANÇA

Portas de alto risco para monitoramento contínuo em Threat Hunting: 23 (Telnet — texto claro), 445 (SMB — EternalBlue/WannaCry), 3389 (RDP — força bruta e BlueKeep), 4444/5555 (Metasploit default listeners), 1337 (leet — portas backdoor comuns).

Regra de ouro: qualquer tráfego saindo da rede corporativa em portas não padrão merece investigação.

DESAFIO TÉCNICO

DESAFIO 8 — Análise de Cabeçalhos TCP

Analise a seguinte sequência de pacotes capturados:

10:01:00 — 192.168.1.50:54321 → 10.0.0.1:22 [SYN]

10:01:00 — 10.0.0.1:22 → 192.168.1.50:54321 [SYN-ACK]

10:01:00 — 192.168.1.50:54321 → 10.0.0.1:22 [ACK]

10:01:01 — 192.168.1.50:54321 → 10.0.0.1:22 [PSH-ACK] dados: SSH-2.0-OpenSSH

a) Qual protocolo e serviço está sendo usado?

b) Quem é o cliente e quem é o servidor?

c) Qual a porta efêmera e qual a porta de serviço?

d) O tráfego é criptografado? Como você sabe?

e) Isso representa uma ameaça? Justifique.

REFERÊNCIAS TÉCNICAS (RFCs)

RFC 793 (1981) — Transmission Control Protocol (TCP)

RFC 768 (1980) — User Datagram Protocol (UDP)

RFC 9000 (2021) — QUIC: A UDP-Based Multiplexed and Secure Transport

RFC 6335 (2011) — IANA Service Name and Transport Protocol Port Number Registry

PARTE VII

TCP/IP e Segurança

O Protocolo como Vetor de Ataque

TCP/IP como Vetor de Ataque — Fundamentos para Threat Hunting

Entender TCP/IP não é apenas saber configurar redes — é entender como cada protocolo pode ser explorado. A maioria dos ataques de rede explora características legítimas dos protocolos para fins maliciosos. Conhecer a diferença entre tráfego normal e anômalo é a base do Threat Hunting moderno.

FATO HISTÓRICO

1988 — O Morris Worm, primeiro worm da Internet, explora vulnerabilidades em sendmail, fingerd e rsh — todos protocolos TCP/IP. Infecta 6.000 máquinas (~10% da Internet à época).

1994 — Kevin Mitnick executa o primeiro ataque documentado de IP Spoofing e TCP Session Hijacking contra Tsutomu Shimomura.

2003 — O worm Slammer explora o SQL Server via UDP porta 1434, infectando 75.000 hosts em 10 minutos — o worm mais rápido da história.

2017 — WannaCry explora o EternalBlue (MS17-010) via SMB/porta 445, afetando 200.000+ sistemas em 150 países em 24 horas.



Daniel Donda e Kevin Mitnick — Dallas, Texas, 2020. Mitnick, considerado o hacker mais famoso da história, foi pioneiro em técnicas de IP Spoofing e Engenharia Social. Faleceu em julho de 2023.

Ataques Clássicos na Camada de Rede

Ataque	Protocolo Explorado	Técnica	Detecção / Mitigação
IP Spoofing	IPv4/IPv6	Falsificação do endereço IP de origem para impersonar outro host ou ocultar origem real	BCP38/RFC 2827 (ingress filtering); verificação assimétrica de rota
Smurf Attack	ICMP + Broadcast	Envia ICMP echo com IP de origem falsificado (vítima) para endereço de broadcast — amplifica resposta contra a vítima	Bloquear directed broadcasts; rate-limit ICMP
Fragmentation Attack	IPv4 (fragmentation)	Pacotes fragmentados com offsets sobrepostos ou ilegais causam crash ou bypass de IDS (Teardrop, Ping of Death)	Reassembly no firewall; drop de pacotes com offsets inválidos

TTL Manipulation	IPv4 TTL field	Ajusta TTL para que pacotes maliciosos expirem antes de chegar ao IDS mas alcancem o alvo — evasão de monitoramento	Normalização de TTL nos sensores; IDS com reassembly
Route Injection	BGP	Anúncio de prefixos falsos para desviar tráfego (BGP hijacking) — usado para espionagem e DDoS	RPKI (Resource Public Key Infrastructure); monitoramento BGP

Ataques na Camada de Transporte

Ataque	Protocolo	Descrição	Indicador no Tráfego
SYN Flood	TCP	Envia SYN sem completar handshake. Esgota tabela de conexões half-open do servidor (DDoS)	Alta taxa de SYN sem ACK; SYN_RECV no netstat
TCP Session Hijacking	TCP	Injeta pacotes com número de sequência válido para assumir sessão existente	RST inesperado; pacotes fora de sequência
Port Scanning	TCP/UDP	Varredura sistemática de portas para identificar serviços ativos (nmap, masscan)	Muitas conexões SYN para diferentes portas de um mesmo IP
UDP Amplification	UDP + DNS/NTP/SSDP	Requisições pequenas com IP falsificado provocam respostas grandes direcionadas à vítima (fator de amplificação: DNS ~28x, NTP ~556x)	Alto volume UDP de servidores externos para IP específico
QUIC Tunneling	UDP/443	Uso do QUIC para exfiltrar dados — dificulta inspeção por parecer HTTPS sobre UDP	Tráfego UDP persistente na porta 443 de hosts internos

Ferramentas de Análise de Tráfego TCP/IP

Ferramenta	Tipo	Uso Principal
Wireshark	Sniffer / Analisador	Captura e análise profunda de pacotes. Interface gráfica. Filtros BPF e display filters.
tcpdump	Sniffer (CLI)	Captura de pacotes em linha de comando. Essencial em servidores sem GUI.

nmap	Scanner	Descoberta de hosts, port scanning, detecção de OS e versões de serviços.
Zeek (Bro)	IDS/Monitor	Análise de tráfego em nível de aplicação. Gera logs estruturados para SIEM.
Suricata	IDS/IPS	Detecção e prevenção baseada em regras. Suporte a Lua para regras customizadas.
netstat / ss	Diagnóstico	Lista conexões ativas, portas em escuta e tabelas de roteamento no host.
hping3	Gerador de pacotes	Cria pacotes TCP/IP customizados. Usado em testes de firewall e DoS controlado.
scapy	Framework Python	Criação, envio e análise de pacotes em Python. Extremamente flexível para pesquisa.

DICA DE SEGURANÇA

Pipeline de Threat Hunting baseado em TCP/IP:

1. Colete → tcpdump/ZeeK capturando tráfego Norte-Sul e Leste-Oeste
2. Normalize → converta para JSON/IPFIX para ingestão no SIEM
3. Hipótese → 'Existe beacon de C2 na porta 443 UDP (QUIC) para IPs externos?'
4. Hunt → query: tráfego UDP/443 com periodicidade regular (jitter < 5s)
5. Valide → confirme com contexto de threat intel (IOCs, ASN, geolocalização do IP)
6. Responda → bloqueie, isole e documente para criar nova regra de detecção

DESAFIO TÉCNICO

DESAFIO 9 — Threat Hunting no Tráfego de Rede

Você é analista de segurança e recebeu um alerta de 'conexão suspeita'. Analise o cenário:

Log capturado pelo Zeek:

```
ts=10:15:32 orig_h=10.0.1.55 orig_p=51234 resp_h=185.220.101.35 resp_p=9001
proto=tcp duration=3600s orig_bytes=512 resp_bytes=8388608 conn_state=SF
```

- a) Qual direção é suspeita — tráfego de entrada ou saída?
- b) O que orig_bytes=512 e resp_bytes=8.388.608 (8MB) sugerem?
- c) Duration=3600s (1 hora) com poucos bytes de ida — o que isso indica?

d) A porta 9001 é conhecida por qual ferramenta de C2/anonimato?

e) Quais os próximos passos no processo de hunting?

Dica: Pesquise o IP 185.220.101.x — ele pertence a uma rede conhecida.

PARTE VIII

ICMP e ICMPv6

O Sistema Nervoso das Redes IP

ICMP — Internet Control Message Protocol

O ICMP não transporta dados de aplicação — ele transporta mensagens de controle e erro sobre o funcionamento da rede IP. Embora seja frequentemente bloqueado por firewalls corporativos (muitas vezes erroneamente), o ICMP é fundamental para diagnóstico e operação correta de redes.

REFERÊNCIAS TÉCNICAS (RFCs)

RFC 792 (1981) — Internet Control Message Protocol (ICMPv4)

RFC 4443 (2006) — Internet Control Message Protocol (ICMPv6) for IPv6

RFC 4884 (2007) — Extended ICMP to Support Multi-Part Messages

Mensagens ICMP Essenciais

Tipo	Código	Nome	Uso / Relevância
0	0	Echo Reply	Resposta ao ping — host está ativo
3	0-15	Destination Unreachable	Informa que destino não foi alcançado. Códigos indicam: rede, host, protocolo, porta inacessíveis
5	0-3	Redirect	Roteador informa ao host sobre rota melhor. Explorado em ataques de ICMP Redirect
8	0	Echo Request	O ping — testa alcançabilidade e latência
11	0	Time Exceeded (TTL)	TTL chegou a zero — base do traceroute
11	1	Fragment Reassembly	Timeout na remontagem de fragmentos
12	0-2	Parameter Problem	Cabeçalho IP inválido

Como o Traceroute Funciona

O traceroute usa o campo TTL do IP para mapear a rota até um destino. É uma das ferramentas de diagnóstico mais poderosas — e também um vetor de reconhecimento em ataques:

22. Envia pacotes com TTL=1 → roteador 1 descarta e responde com ICMP Time Exceeded (Tipo 11).
23. Envia TTL=2 → roteador 2 descarta e responde.
24. Incrementa TTL até o destino responder com ICMP Echo Reply ou Porta Inacessível.
25. Cada salto revela um roteador no caminho e sua latência.

ICMPv6 — Muito Mais que um Ping

O ICMPv6 é significativamente mais rico que o ICMPv4. No IPv6, ele absorve funções que no IPv4 eram realizadas por ARP, IGMP e mensagens de controle separadas.

Tipo ICMPv6	Nome	Função
128	Echo Request	Ping IPv6
129	Echo Reply	Resposta ao ping IPv6
133	Router Solicitation (RS)	Host solicita informações de roteador ao inicializar
134	Router Advertisement (RA)	Roteador anuncia prefixo de rede, gateway e parâmetros. Base do SLAAC
135	Neighbor Solicitation (NS)	Equivalente ao ARP Request — descobre endereço MAC de um vizinho
136	Neighbor Advertisement (NA)	Equivalente ao ARP Reply — responde ao NS com o endereço MAC
137	Redirect	Roteador informa rota melhor — similar ao ICMP Redirect IPv4

DICA DE SEGURANÇA

Ataques específicos ao ICMPv6 / NDP para monitorar:

- RA Flooding — Inunda a rede com Router Advertisements falsos, causando DoS ou redirecionando tráfego.
- NDP Spoofing — Equivalente ao ARP Poisoning. Falsifica Neighbor Advertisements para interceptar tráfego.
- SLAAC Attack — Anuncia prefixo falso via RA para fazer hosts IPv6 configurarem endereços em rede controlada pelo atacante.
- Ferramenta: thc-ipv6 suite (parasite6, fake_router6, flood_router6).

Mitigation: RA Guard (RFC 6105), SEND (Secure Neighbor Discovery, RFC 3971).

Glossário Técnico

Referência rápida dos principais termos abordados neste guia e no universo TCP/IP/IP em geral.

Termo	Definição
ACK	Acknowledgment — Flag TCP que confirma o recebimento de dados. Número ACK indica o próximo byte esperado.
APIPA	Automatic Private IP Addressing — Endereço automático 169.254.x.x quando DHCP não está disponível. Equivale ao Link-Local IPv6.
ARP	Address Resolution Protocol — Resolve endereços IP em endereços MAC na mesma rede. Substituído pelo NDP no IPv6.
Anycast	Tipo de endereço onde o pacote é entregue ao nó mais próximo de um grupo, com base na métrica de roteamento.
BGP	Border Gateway Protocol — Protocolo de roteamento entre sistemas autônomos (AS) na Internet. Responsável pelo roteamento global.
BPF	Berkeley Packet Filter — Linguagem de filtros usada por tcpdump e Wireshark para capturar seletivamente pacotes de rede.
Broadcast	Transmissão para todos os hosts de uma rede simultaneamente. Não existe no IPv6 (substituído pelo Multicast).
C2/C&C	Command and Control — Infraestrutura controlada por atacantes para comandar sistemas comprometidos (malware, botnets).
CIDR	Classless Inter-Domain Routing — Método de alocação de endereços IP usando notação de prefixo (/n), sem restrições de classe.
DAD	Duplicate Address Detection — Mecanismo IPv6 que verifica se um endereço já está em uso antes de atribuí-lo.
DARPA	Defense Advanced Research Projects Agency — Agência de pesquisa do Departamento de Defesa dos EUA, criadora da ARPANET.
DHCP	Dynamic Host Configuration Protocol — Protocolo para atribuição automática de endereços IP e parâmetros de rede.
DNS	Domain Name System — Sistema que traduz nomes de domínio (ex: google.com) em endereços IP.
Dual Stack	Configuração onde um dispositivo opera simultaneamente com IPv4 e IPv6.
ECN	Explicit Congestion Notification — Mecanismo TCP para sinalizar congestionamento sem descartar pacotes (RFC 3168).
FIN	Flag TCP que indica o encerramento gracioso de uma conexão — equivale ao 'tchau' do TCP.
FP	Format Prefix — Campo de bits no início de endereços IPv6 que identifica o tipo do endereço.
IANA	Internet Assigned Numbers Authority — Organização que controla a alocação global de endereços IP, números de portas e outros recursos.

ICANN	Internet Corporation for Assigned Names and Numbers — Opera em nome da IANA para gestão técnica de recursos da Internet.
ICMP	Internet Control Message Protocol — Protocolo de controle e erro da camada IP. Base do ping e traceroute.
ICMPv6	Internet Control Message Protocol versão 6 — Protocolo essencial no IPv6, incorporando funções do ICMP e do ARP (via NDP).
IDS/IPS	Intrusion Detection/Prevention System — Sistemas que detectam (IDS) ou bloqueiam (IPS) tráfego malicioso baseando-se em assinaturas ou comportamento.
IOC	Indicator of Compromise — Artefato observável que indica comprometimento: IPs, hashes, domínios, padrões de tráfego.
IP Spoofing	Técnica de ataque onde o endereço IP de origem de um pacote é falsificado para ocultar identidade ou impersonar outro host.
ISATAP	Intra-Site Automatic Tunnel Addressing Protocol — Mecanismo de tunelamento IPv6 sobre IPv4 em intranets privadas (RFC 4214).
ISN	Initial Sequence Number — Número de sequência inicial gerado aleatoriamente no handshake TCP para cada nova conexão.
LACNIC	Latin America and Caribbean Network Information Centre — RIR responsável pela distribuição de endereços IP na América Latina e Caribe.
LIR	Local Internet Registry — Provedores de Internet que recebem blocos de IPs dos RIRs e os distribuem aos clientes finais.
Loopback	Endereço de auto-teste: 127.0.0.1 (IPv4) e ::1 (IPv6). Nunca é transmitido para a rede física.
MAC	Media Access Control — Endereço físico único gravado em hardware nas interfaces de rede (48 bits / 6 bytes em hexadecimal).
Máscara de Sub-rede	Número de 32 bits que distingue a porção de rede e de host em um endereço IP. Representada em decimal ou notação CIDR.
Multicast	Transmissão para um grupo específico de destinatários. Obrigatório no IPv6; opcional no IPv4.
NAT	Network Address Translation — Técnica que permite múltiplos hosts internos compartilharem um único endereço IP público.
NAT64	Mecanismo de tradução que permite hosts IPv6 comunicarem-se com servidores IPv4-only (RFC 6146).
NDP	Neighbor Discovery Protocol — Protocolo IPv6 (RFC 4861) que substitui ARP, ICMP Router Discovery e outras funções IPv4.
NIC.br	Núcleo de Informação e Coordenação do Ponto BR — NIR responsável pelo registro de domínios .br e distribuição de IPs no Brasil.
NIR	National Internet Registry — Registro nacional de Internet que atua entre o RIR e os LIRs em alguns países.
NTP	Network Time Protocol — Protocolo para sincronização de relógios via UDP porta 123. Usado em ataques de amplificação DDoS.

OSI	Open Systems Interconnection — Modelo de referência de 7 camadas definido pela ISO para padronizar comunicações em rede.
Port Scanning	Técnica de varredura para identificar portas abertas e serviços em execução em um host. Base do reconhecimento em pentest.
Prefixo CIDR	Notação /n que indica quantos bits são usados para identificar a rede (ex: 192.168.1.0/24 → 24 bits de rede).
PSH	Push — Flag TCP que instrui o receptor a entregar os dados imediatamente ao processo da aplicação, sem aguardar buffer cheio.
QUIC	Quick UDP Internet Connections — Protocolo de transporte da Google sobre UDP, base do HTTP/3. Combina recursos do TCP+TLS+HTTP/2.
RA Guard	Router Advertisement Guard — Mecanismo de segurança (RFC 6105) que filtra RAs falsos em switches para prevenir ataques IPv6.
RFC	Request for Comments — Documentos técnicos publicados pelo IETF que definem padrões e protocolos da Internet.
RIR	Regional Internet Registry — Um dos cinco registros regionais (ARIN, RIPE, APNIC, LACNIC, AFRINIC) que distribuem IPs por região.
Roteador	Dispositivo que encaminha pacotes entre redes diferentes, operando na camada 3 (Rede) do modelo OSI.
RPKI	Resource Public Key Infrastructure — Sistema de validação criptográfica de anúncios BGP para prevenir BGP hijacking.
RST	Reset — Flag TCP que encerra abruptamente uma conexão. Usado em RST injection para derrubar sessões ativas.
SEND	Secure Neighbor Discovery — Extensão criptográfica do NDP (RFC 3971) para autenticar mensagens ICMPv6 de descoberta de vizinhos.
SIEM	Security Information and Event Management — Plataforma que coleta, correlaciona e analisa logs e eventos de segurança em tempo real.
SLAAC	Stateless Address Autoconfiguration — Mecanismo IPv6 (RFC 4862) onde hosts configuram automaticamente seus endereços a partir de Router Advertisements.
SMB	Server Message Block — Protocolo de compartilhamento de arquivos Windows (porta 445). Explorado pelo EternalBlue/WannaCry.
SMTP	Simple Mail Transfer Protocol — Protocolo de envio de e-mail (porta 25). Frequentemente explorado para spam e phishing.
Socket	Par IP:Porta que identifica univocamente uma extremidade de comunicação. Um par de sockets define uma conexão TCP única.
Subrede	Divisão lógica de uma rede IP maior em segmentos menores, usando bits emprestados do campo de host.
SYN	Synchronize — Flag TCP que inicia uma conexão. SYN Flood (envio massivo de SYN sem completar handshake) é base de ataques DDoS.
SYN Flood	Ataque DDoS que envia milhares de pacotes SYN sem completar o handshake, esgotando recursos do servidor.

TCP	Transmission Control Protocol — Protocolo orientado a conexão com entrega garantida, ordenada e verificação de erros (RFC 793).
Teredo	Tecnologia de transição que encapsula IPv6 em UDP/IPv4 para atravessar NATs. Prefixo 2001::/32 (RFC 4380).
Three-Way Handshake	Processo de estabelecimento de conexão TCP: SYN → SYN-ACK → ACK. Garante que ambos os lados estejam prontos para comunicar.
Traceroute	Ferramenta que mapeia a rota de pacotes até um destino, usando o campo TTL do IP para identificar cada salto (roteador).
TTL	Time to Live — Campo em pacotes IP que limita o número de saltos (hops) que um pacote pode percorrer antes de ser descartado.
UDP	User Datagram Protocol — Protocolo sem conexão, sem garantia de entrega. Mais rápido que TCP; ideal para streaming, DNS e games.
Unicast	Comunicação ponto a ponto — um pacote enviado de uma origem para um único destino específico.
Unique-Local	Tipo de endereço IPv6 para redes privadas (FC00::/7). Use prefixo FD para atribuição local. Equivale ao RFC 1918 do IPv4.
VLSM	Variable Length Subnet Mask — Técnica que permite usar máscaras de comprimentos diferentes em subredes de uma mesma rede.
Zeek (Bro)	Framework open-source de análise de tráfego de rede. Gera logs estruturados de conexões, DNS, HTTP, SSL para correlação em SIEM.

Referências e Leituras Complementares

RFCs Fundamentais

As RFCs (Request for Comments) são os documentos técnicos que definem formalmente os padrões da Internet. Acesse em: www.rfc-editor.org

RFC	Título / Assunto
RFC 792	Internet Control Message Protocol — ICMPv4 (1981)
RFC 791	Internet Protocol — Especificação do IPv4 (1981)
RFC 768	User Datagram Protocol — UDP (1980)
RFC 793	Transmission Control Protocol — TCP (1981)
RFC 1122	Requirements for Internet Hosts — Communication Layers (1989)
RFC 1518/1519	CIDR Architecture e Address Assignment Strategy (1993)
RFC 1878	Variable Length Subnet Table For IPv4 (1995)
RFC 1918	Address Allocation for Private Internets (1996)
RFC 2460 / 8200	Internet Protocol, Version 6 (1998 / 2017)
RFC 3168	The Addition of Explicit Congestion Notification (ECN) to IP (2001)
RFC 3971	Secure Neighbor Discovery (SEND) — Autenticação NDP IPv6 (2005)
RFC 4193	Unique Local IPv6 Unicast Addresses (2005)
RFC 4291	IP Version 6 Addressing Architecture (2006)
RFC 4380	Teredo: Tunneling IPv6 over UDP through NAT (2006)
RFC 4443	Internet Control Message Protocol (ICMPv6) for IPv6 (2006)
RFC 4632	CIDR: The Internet Address Assignment and Aggregation Plan (2006)
RFC 4861	Neighbor Discovery for IPv6 — NDP (2007)
RFC 4862	IPv6 Stateless Address Autoconfiguration — SLAAC (2007)
RFC 6105	IPv6 Router Advertisement Guard — RA Guard (2011)
RFC 6146	Stateful NAT64: Network Address and Protocol Translation (2011)
RFC 6335	IANA Service Name and Transport Protocol Port Number Registry (2011)
RFC 9000	QUIC: A UDP-Based Multiplexed and Secure Transport (2021)

Recursos Online

- IANA — www.iana.org — Estatísticas de alocação de endereços globais
- LACNIC — www.lacnic.net — Registro Regional para América Latina e Caribe
- NIC.br — www.nic.br — Registro de IPs e domínios .br no Brasil
- RFC Editor — www.rfc-editor.org — Repositório oficial de todas as RFCs
- IETF — www.ietf.org — Internet Engineering Task Force, responsável pelos padrões
- BGPView — www.bgpview.io — Explorador de prefixos e ASNs em tempo real
- Hackers Hive — www.hackershive.com.br — Plataforma de treinamento em Cybersegurança
- Daniel Donda — www.danieldonda.com — Artigos e conteúdo técnico em Cybersegurança

Livros Recomendados

- TCP/IP Illustrated, Vol. 1 — W. Richard Stevens
- Computer Networking: A Top-Down Approach — Kurose & Ross
- Network Warrior — Gary A. Donahue
- The Art of Network Penetration Testing — Royce Davis
- Cyber Threat Hunting — Daniel Donda (em breve)

Sobre o Autor

Daniel Donda é especialista em cibersegurança com mais de 25 anos de experiência, Microsoft MVP desde 2011 e uma das vozes mais ativas da comunidade de segurança digital no Brasil. É CEO e fundador da **Hackers Hive**, plataforma de treinamentos em cibersegurança, e criador do canal no YouTube **@danieldonda** com mais de 100 mil inscritos.

Trajetória

A jornada de Daniel Donda começou na área de infraestrutura e evoluiu naturalmente para o universo da segurança da informação. Por muitos anos foi instrutor oficial da Microsoft e da EC-Council, com foco em treinamentos de Ethical Hacker, e atuou em consultoria nas frentes de pentest, análise forense e resposta a incidentes em grandes organizações.

É autor de livros best-sellers sobre certificação e segurança da informação e atualmente escreve um livro sobre Cyber Threat Hunting — área em que é referência no país. Também é professor do MBA em Transformação Digital da ECA/USP, de Cibersegurança na ESALQ/USP e da Pós-Graduação em OSINT da WB-Educação.

Formação Acadêmica

- Licenciado em Matemática
- Graduado em Sistemas de Segurança da Informação
- Pós-Graduado em Inteligência de Estado e Inteligência Policial
- Pós-Graduando em Geopolítica e Relações Internacionais

Livros Publicados

Título	Destaque
Segredos do Mundo Cibernético — Senha Secreta	★ Best-seller
Guia de Certificação Windows Server 2003 — Exame 70-290	★ Best-seller
Administração do Windows Server 2008 R2 Server Core	Publicado
Guia Prático de Implementação da LGPD	Publicado

E-book Guia do TCP/IP	Edição 2025 — este material
Cyber Threat Hunting	Em produção — 2025/2026

Onde Encontrar

Canal / Plataforma	Endereço
Site oficial	danieldonda.com
Plataforma de cursos	hackershive.com.br
YouTube	youtube.com/danieldonda (100k+ inscritos)
LinkedIn	linkedin.com/in/danieldonda
Twitter / X	twitter.com/DanielDonda
Instagram	instagram.com/daniel_donda
Lattes CNPq	lattes.cnpq.br/0332755232331434