

ای بی فایل

بیشتر این قالب‌های نمایش را همه مرورگرهای اینترنت می‌فهمند. علاوه بر آن اگر از نمایش نقطه دار استفاده شود، هر هشت تایی را می‌توان در مبنایی متفاوت نوشت. مثلاً نشانی فوق را می‌توان به شکل 000.0002.235192.0 نیز نشان داد.

تخصیص

نشانی دهی با کلاس (Classful Addressing)

در سیستم نشانی دهی اولیه یک نشانی آی پی به دو قسمت تقسیم می‌شد، شناسه شبکه که توسط بارزترین هشت تایی (بالاترین مرتبه) نشانی مشخص می‌گردید و شناسه میزبان که توسط ۳ هشت تایی باقی‌مانده مشخص می‌گردید و از این رو به "فیلد باقیمانده" مشهور بود. این روش امکان نشانی دهی تا حداکثر ۲۵۶ شبکه را فراهم می‌کرد که به زودی معلوم شد که این تعداد ناکافی است.

برای غلبه بر این محدودیت، در سیستمی که بعدها به نام شبکه بندی با کلاس خوانده شد، بارزترین هشت تایی در تعریفی جدید به کلاس‌هایی از شبکه‌ها تقسیم شد. این سیستم پنج کلاس نشانی تعریف می‌کند A, B, C, D, E. کلاس‌های A, B, C تعداد بیت‌های متفاوتی برای مشخص کردن شبکه دارند و باقی‌مانده قبل برای مشخص کردن یک میزبان درون شبکه به کار می‌رود. بدین ترتیب کلاس‌های شبکه ظرفیت‌های متفاوتی برای نشانی دهی به میزبان‌ها دارند. کلاس D برای نشانی‌های چندپخشی و کلاس E برای کاربردهای آینده رزرو شدند.

کلاس A: در این کلاس ۸ بیت اول آن netID و ۲۴ بیت آخر hostID است و بیت اول netID صفر است. در نتیجه از ۱ تا ۱۲۶ را در بر می‌گیرد.

کلاس B: در این کلاس ۱۶ بیت اول آن netID و ۱۶ بیت آخر hostID است و بیت اول netID یک و بیت دوم صفر است. در نتیجه از ۱۲۸ تا ۱۹۱ را در بر می‌گیرد.

کلاس C: در این کلاس ۲۴ بیت اول آن netID و ۸ بیت آخر hostID است و دو بیت netID آن یک و بیت سوم صفر است. در نتیجه از ۱۹۲ تا ۲۲۳ را در بر می‌گیرد.

کلاس D: در این کلاس سه بیت netID آن یک و بیت چهارم صفر است. در نتیجه از ۲۲۴ تا ۲۳۹ را در بر می‌گیرد.

کلاس E: در این کلاس چهار بیت netID آن یک است. در نتیجه از ۲۴۰ تا ۲۵۵ را در بر می‌گیرد.

نشانی دهی بدون کلاس (Classless Addressing)

زیرشبکه بندی

در سال ۱۹۸۵ زیرشبکه‌ها معرفی شدند که امکان تقسیم شبکه‌های با کلاس را ایجاد کرد.

پوشش زیرشبکه با طول متغیر (Variable Length Subnet Mask)

در سال ۱۹۸۷ پوشش زیرشبکه با طول متغیر (VLSM) معرفی شد که برای ایجاد زیر شبکه‌هایی با اندازه‌های متفاوت به کار می‌رود.

مسیریابی میان دامنه‌ای بدون کلاس (CIDR) و ابرشبکه بندی (Supernetting)

در حوالی سال ۱۹۹۳ مسیریابی میان دامنه بدون کلاس (Classless Inter-Domain Routing) معرفی شد. CIDR برای پیاده‌سازی ابرشبکه بندی به کار می‌رود. ابر شبکه بندی انبوهش مسیر را ممکن می‌سازد. CIDR نشان‌گذاری پیشوندی را معرفی کرد که به نام نشان‌گذاری سی آی دی آر (CIDR) نیز شناخته می‌شود. این نشان‌گذاری اکنون در هر سه مورد نشانی دهی بدون کلاس به کار می‌رود: زیرشبکه بندی (subnetting)، پوشش زیرشبکه با طول متغیر (VLSM) و ابرشبکه بندی (supernetting).

ای بی فایل

CIDR جانشین سیستم ابتدایی کلاس‌های آی پی شد و سیستم قدیم به دلیل طراحی مبتنی بر کلاس، در مقابله با واژه (بدون کلاس) Classless به نام (با کلاس) classful خوانده شد. مزیت اصلی استفاده از CIDR این است که می‌توان هر فضای نشانی را تقسیم نمود تا امکان تخصیص بلوک‌های کوچکتر یا بزرگتر به کاربران به وجود آید.

ساختار سلسله مراتبی CIDR تحت نظارت سازمان مرجع شماره‌های تخصیص داده شده (Internet Assigned Numbers Authority یا IANA) و دفاتر ثبت منطقه‌ای اینترنت (Regional Internet Registry یا RIR) تخصیص نشانی‌ها در جهان را مدیریت می‌کند. هر RIR یک پایگاه داده WHOIS دارد که برای جستجوی عموم در دسترس است و حاوی اطلاعات مربوط به تخصیص آی پی هاست. اطلاعات این پایگاه داده در بسیاری از ابزارهایی که مکان جغرافیایی یک نشانی آی پی را مشخص می‌کنند نقش مرکزی دارد.

نشانی‌های ویژه

بلوک‌های نشانی رزرو شده

منبع	توضیح	بلوک آدرس CIDR
RFC 1700	شبکه جاری (تنها به عنوان نشانی مبدأ معتبر است)	۸/۰٫۰٫۰٫۰
RFC 1918	شبکه خصوصی	۸/۱۰٫۰٫۰٫۰
RFC 5735	آدرس بازگشت (Loopback)	۸/۱۲۷٫۰٫۰٫۰
RFC 3927	Link-Local	۱۶/۱۶۹٫۲۵۴٫۰٫۰
RFC 1918	شبکه خصوصی	۱۲/۱۷۲٫۱۶٫۰٫۰
RFC 5735	پیکربندی خودکار نشانی برای لایه پیوند (IANA)	۲۴/۱۹۲٫۰٫۰٫۰
RFC 5735	TEST-NET-1، مستندسازی و نمونه کد	۲۴/۱۹۲٫۰٫۰٫۰
RFC 3068	رله IPv6 به IPv4	۲۴/۱۹۲٫۸۸٫۹۹٫۰
RFC 1918	شبکه خصوصی	۱۶/۱۹۲٫۱۶۸٫۰٫۰
RFC 2544	آزمایش‌های محک زدن شبکه	۱۵/۱۹۸٫۱۸٫۰٫۰
RFC 5737	TEST-NET-2، مستندسازی و مثال‌ها	۲۴/۱۹۸٫۵۱٫۱۰۰٫۰
RFC 5737	TEST-NET-3، مستندسازی و مثال‌ها	۲۴/۲۰۳٫۰۰٫۱۱۳٫۰
RFC 3171	چند پخشیه‌ها شبکه کلاس D سابق	۴/۲۲۴٫۰٫۰٫۰
RFC 1700	رزرو شبکه کلاس E سابق	۴/۲۴۰٫۰٫۰٫۰
RFC 919	پخش گسترده (Broadcast)	۲۵۵٫۲۵۵٫۲۵۵٫۲۵۵

شبکه‌های خصوصی

از تقریباً ۴ میلیارد نشانی آی پی، سه دامنه از آن برای شبکه بندی خصوصی رزرو شده‌اند. این دامنه نشانی‌ها خارج از شبکه‌های خصوصی قابل مسیر یابی نیستند و ماشین‌های خصوصی نمی‌توانند مستقیماً با شبکه‌های عمومی ارتباط داشته باشند، اما می‌توانند از طریق ترجمه نشانی شبکه (NAT) این کار را انجام دهند.

دامنه‌های زیر سه دامنه‌ای هستند که برای شبکه‌های خصوصی رزرو شده‌اند (RFC 1918).

ای بی فایل

بزرگترین بلوک CIDR	توصیف در شکل باکلاس (Classful)	شمار نشانی‌ها	دامنه نشانی	نام
۸/۱۰,۰۰۰,۰۰۰	یک کلاس A	۱۶,۷۷۷,۲۱۶	-۱۰,۰۰۰,۰۰۰ ۱۰,۲۵۵,۲۵۵,۲۵۵	بلوک ۲۴-بیتی
۱۲/۱۷۲,۱۶,۰۰۰	دامنه شامل ۱۶ کلاس B همجوار	۱,۰۴۸,۵۷۶	-۱۷۲,۱۶,۰۰۰ ۱۷۲,۳۱,۲۵۵,۲۵۵	بلوک ۲۰-بیتی
۱۶/۱۹۲,۱۶۸,۰۰۰	دامنه شامل ۲۵۶ کلاس C همجوار	۶۵,۵۳۶	-۱۹۲,۱۶۸,۰۰۰ ۱۹۲,۱۶۸,۲۵۵,۲۵۵	بلوک ۱۶-بیتی

شبکه خصوصی مجازی

بسته‌هایی که نشانی خصوصی داشته باشند، عمداً توسط مسیریاب‌ها نادیده گرفته می‌شوند. بنابراین برقراری ارتباط بین دو شبکه خصوصی بدون داشتن امکانات اضافی امکانپذیر نیست. برای انجام این کار می‌توان از شبکه خصوصی مجازی (VPN) استفاده کرد.

VPN یک تونل ارتباطی بین دوشبکه و از طریق شبکه عمومی درست می‌کنند که دو سر انتهایی آن به عنوان مسیریاب‌هایی برای بسته‌های شبکه‌های خصوصی عمل می‌کنند. این مسیریاب‌ها بسته‌ای را که نشانی خصوصی دارد پوشش می‌دهند و سرآیندهایی با نشانی قابل مسیر یابی در شبکه عمومی به بسته اضافه می‌کنند تا بتوانند آن را از راه شبکه عمومی به مسیریاب مقابل در انتهای دیگر تونل تحویل دهند و در آنجا سرآیندهای نشانی عمومی بسته حذف می‌شود و بسته اولیه به ماشین محلی مقصد تحویل داده می‌شود.

به صورت اختیاری می‌توان بسته‌های کپسول شده (پوشش داده شده) را برای حفظ امنیت داده در هنگام عبور از شبکه عمومی، رمزگذاری نمود

نشانی دهی پیوند-محلی (Link-Local Addressing)

RFC 5735 یک بلوک نشانی - ۱۶/۱۶۹,۲۵۴,۰۰۰ - برای استفاده ویژه در نشانی دهی پیوند-محلی تعریف می‌کند. این نشانی‌ها تنها در پیوند (مثل یک قطعه شبکه محلی و یا ارتباط نقطه به نقطه) معتبر هستند. این نشانی‌ها قابل مسیر یابی نیستند و نمی‌توانند نشانی مبدأ یا مقصد بسته‌ای باشند که از اینترنت عبور می‌کند. نشانی‌های پیوند-محلی برای پیکربندی خودکار (Autoconfiguration) میزبان‌هایی که قادر نیستند از طریق DHCP یا تنظیمات داخلی خود، نشانی بگیرند.

وقتی که این بلوک نشانی رزرو شد، هیچ ساز و کار استاندارد برای پیکربندی خودکار نشانی وجود نداشت. برای پر کردن این خلا مایکروسافت یک پیاده‌سازی از آن با عنوان نشانی دهی آی پی خصوصی خودکار Automatic Private IP Addressing یا APIPA به دلیل قدرت مایکروسافت در بازار، APIPA در میلیون‌ها ماشین به کار رفت و تبدیل به یک استاندارد عملی (غیر رسمی) شد. چندین سال بعد IETF یک استاندارد رسمی برای این کارکرد بانام پیکربندی پویای نشانی‌های آی پی پیوند-محلی به وجود آورد (RFC 3927).

میزبان خانگی (Localhost)

دامنه نشانی ۱۲۷,۰,۰,۱ تا ۱۲۷,۲۵۵,۲۵۵,۲۵۵ (۸/۱۲۷,۰,۰,۱) برای ارتباط میزبان خانگی نشانی‌های درون این دامنه هرگز خارج از رایانه میزبان ظاهر نمی‌شوند و بسته‌هایی که به این نشانی فرستاده شوند به همان دستگاه مجازی شبکه بازمی‌گردند.

نشانی‌هایی که به ۰ یا ۲۵۵ ختم می‌شوند

این تنها یک اشتباه عمومی است که گمان می‌رود هرگز نمی‌توان نشانی‌هایی که به ۰ یا ۲۵۵ ختم می‌شوند را به ماشین‌های تخصیص داد. این موضوع تنها در صورتی که پوشش زیرشبکه ۲۴ بیت یا بیشتر باشد صادق است. - شبکه‌های کلاس C یا مطابق نمادگذاری CIDR پوشش‌های زیرشبکه ۲۴/۳۲ تا ۲۵۵,۲۵۵,۲۵۵,۰) (255.255.255.255 تا

در نشانی دهی با کلاس تنها سه پوشش زیر شبکه (Subnet Mask) ممکن است: کلاس A - 255.0.0.0 ، کلاس B - 255.255.0.0 و کلاس C - 255.255.255.0 مثلاً در زیرشبکه ۱۹۲,۱۶۸,۵۰,۰/۲۵۵,۲۵۵,۲۵۵,۰ شناسه ۱۹۲,۱۶۸,۵۰,۰ به کل زیرشبکه اشاره می‌کند و نمی‌تواند به یک ماشین تنها در آن زیر شبکه تخصیص داده شود.

یک نشانی پخشی (broadcast address) به نشانی گفته می‌شود که اجازه می‌دهد اطلاعات به تمام ماشین‌های یک زیر شبکه فرستاده شود. آدرس پخشی یک زیر شبکه طی یک عملیات "یا" ی بی‌تی بین مکمل بی‌تی پوشش زیر شبکه و شناسه شبکه به دست می‌آید. در مورد مثال بالا نشانی پخشی ۱۹۲,۱۶۸,۵۰,۲۵۵ خواهد بود. برای جلوگیری از اشتباه این نشانی نیز قابل تخصیص دادن به ماشین‌ها نمی‌باشد. در یک شبکه کلاس A یا B یا C نشانی پخشی همیشه به ۲۵۵ ختم می‌شود. با اختراع CIDR آدرس‌های پخشی الزاماً به ۲۵۵ ختم نمی‌شوند.

به‌طور کلی اولین آدرس هر زیرشبکه، نشانی شبکه و آخرین آدرس نشانی پخشی آن شبکه هستند و بقیه نشانی‌ها را می‌توان برای ماشین‌های شبکه استفاده کرد.

ترجمه نشانی

میزبان‌های روی اینترنت معمولاً به جای نشانی آی پی با نام دامنه شناخته می‌شوند مانند google.com ، iran.ir ، fa.wikipedia.com اما مسیریابی در اینترنت بر اساس نام نیست و با استفاده از نشانی آی پی که به این نام‌های دامنه تعلق می‌گیرد، بسته‌ها مسیریابی می‌شوند. پس لازم است که نام‌های دامنه به نشانی‌های آی پی ترجمه شوند.

سامانه نام دامنه (DNS) کار تبدیل نام‌ها به نشانی‌ها و نشانی‌ها به نام‌ها را انجام می‌دهد DNS. ساختار سلسله مراتبی دارد و می‌تواند ترجمه یک فضای نام را به کارساز(سرور)های DNS دیگر بسپارد.

سامانه نام دامنه قابل قیاس با راهنمای تلفن است که نام‌ها را به شماره تلفن تبدیل می‌کند.

پایان یافتن نشانی‌ها

به دلیل رشد سریع اینترنت. نشانی‌های تخصیص نیافته پروتکل اینترنت رو به اتمام است. عوامل زیر باعث سرعت بخشیدن به اتمام نشانی هاست:

- دستگاه‌های موبایل - مانند لپ‌تاپ و دستیار دیجیتال شخصی (PDA)
- دستگاه‌های همیشه روشن - مانند مودم ADSL و مودم کابلی
- افزایش شمار کاربران اینترنت

راه حل استاندارد مهاجرت به پروتکل اینترنت نسخه ۶ است. اما روش‌های زیر نیز باعث کندتر شدن اتمام نشانی هاست:

- ترجمه نشانی شبکه (NAT)

ای بی فایل

- استفاده از شبکه‌های خصوصی
- میزبانی مجازی بر پایه نام

تا تاریخ آوریل ۲۰۰۸ پیش‌بینی‌ها حاکی از این است که نشانی‌های تخصیص نیافته بین فوریه ۲۰۱۰ و مه ۲۰۱۱ تمام خواهد شد

ترجمه نشانی شبکه (NAT)

کمبود نشانی‌های آی پی از دهه ۱۹۹۰ باعث پیدایش روش‌های استفاده کارآمد تر از نشانی‌ها شد. یکی از این روش‌ها ترجمه نشانی شبکه است. دستگاه‌های NAT کل شبکه خصوصی را پشت یک نشانی آی پی عمومی پنهان می‌کنند. بسیاری از ارائه دهندگان اینترنت از این روش استفاده می‌کنند.

ساختار بسته

یک بسته آی پی از دو بخش سرآیند و داده تشکیل می‌شود

سرآیند

سرآیند بسته آی پی نسخه ۴ از ۱۳ فیلد تشکیل می‌شود که ۱۲ تای آن‌ها اجباری هستند. فیلد سیزدهم اختیاری است. این فیلدها به گونه‌ای در سرآیند بسته‌بندی می‌شوند که پرارزش‌ترین بایت در ابتدا بیاید.

شروع بیت	۳-۰	۷-۴	۱۵-۸	۱۸-۱۶	۳۱-۱۹
۰	نسخه	اندازه سرآیند	سرویس‌های متمایز	اندازه کل	
۳۲	شناسایی			پرچمها	افست قطعه
۶۴	عمر باقیمانده بسته	پروتکل	مجموع مقابله‌ای سرآیند		
۹۶	نشانی مبدا				
۱۲۸	نشانی مقصد				
۱۶۰	انتخاب‌ها (اگر طول سرآیند < ۵)				
۱۶۰					

- نسخه: اولین فیلد در سرآیند یک بسته آی پی، فیلد ۴ بیتی نسخه است. مقدار این فیلد برای بسته آی پی نسخه چهار، ۴ می‌باشد.
- اندازه سرآیند: (IHL) این فیلد طول سرآیند بسته را بر حسب تعداد کلمه‌های ۳۲ بیتی (Word) مشخص می‌کند. از آنجا که در یک بسته آی پی نسخه ۴ طول فیلد اختیاری ثابت نیست، اندازه سرآیند در این فیلد ذخیره می‌شود (که برابر با محل شروع فیلد داده نیز هست). کمترین مقدار مجاز برای این فیلد ۵ است (RFC 791) که برابر با $5 \times 32 = 160$ بیت می‌باشد. و از آنجا که این فیلد ۴ بیتی است بیشترین مقدار آن ۱۵ کلمه یا $15 \times 32 = 480$ بیت است.
- سرویس‌های متمایز: در ابتدا این فیلد به عنوان نوع سرویس (TOS) تعریف شد. اکنون این فیلد در RFC 2474 برای سرویس‌های متمایز (DiffServ) و در RFC 3168 برای هشدار صریح ازدحام Explicit Congestion Notification یا ECN تعریف می‌شود. فناوری‌های جدیدی در حال پدید آمدن هستند که نیاز به جریان بی‌درنگ داده‌ها دارند و از این فیلد استفاده می‌کنند. نمونه این فناوری‌ها صداری پروتکل اینترنت (VoIP) است که برای مبادله داده‌های صوتی دو طرفه به کار می‌رود.

هدف اولیه از فیلد نوع سرویس (TOS) این بود که فرستنده بسته ترجیح خود را در مورد نوع برخورد بابتسته در اینترنت مشخص کند. مثلاً فرستنده می‌تواند با قرار دادن مقادیری در این فیلد ترجیح خود را برای تاخیر کمتر یا قابلیت اطمینان بیشتر اعلام کند. اما در عمل این فیلد

ای بی فایل

زیاد که کار گرفته نشد و توسط اکثر مسیریابهای تجاری نادیده گرفته می‌شد. در نتیجه پژوهش‌ها و آزمایش‌ها برای ایجاد کاربردی برای این فیلد، تعریف فیلد سرویسهای متمایز (DS) برای آن ارائه شد.

بنابراین تعریف RFC 791 این فیلد از ۸ بیت برای مشخص کردن نوع سرویس به شرح زیر استفاده می‌کند:

- بیت‌های ۰ تا ۲: تقدم
- بیت 3: 0= تأخیر معمولی 1=تأخیر کم
- بیت 4: 0=عملکرد معمولی 1=عملکرد بالا
- بیت 5: 0=قابلیت اطمینان معمولی 1=قابلیت اطمینان بالا
- بیت 6: 0=هزینه معمولی 1=کمینه کردن هزینه‌های مالی تعریف شده در RFC 1349
- بیت 7: هرگز تعریف نشده است.
- اندازه کل بسته: این فیلد ۱۶ بیتی اندازه کل بسته شامل سرآیند + داده را بر حسب بایت مشخص می‌کند. کمترین اندازه بسته ۲۰ بایت است (۲۰ بایت سرآیند + ۰ بایت داده). اندازه بیشینه بسته ۶۵۵۳۵ (مقدار بیشینه یک کلمه ۱۶ بیتی) بایت می‌باشد. هر میزبان لازم است که بسته‌های با طول حداقل ۵۷۶ بایت را پردازش کند اگرچه میزبان‌های امروزی بسته‌های بسیار بزرگتر را پردازش می‌کنند. در برخی از شبکه‌ها محدودیت‌هایی برای اندازه بسته‌ها گذاشته می‌شود که در این مورد باید بسته‌ها چندپاره (fragment) شوند.
- شناسایی: این فیلد یک فیلد شناسایی است و برای شناسه‌گذاری یکتا بر روی قطعات مختلف یک بسته چند پاره شده بکار می‌روند.؛ پرچم‌ها: یک فیلد ۳ بیتی است که برای کنترل و شناسایی قطعات یک بسته چندپاره شده به کار می‌رود:
 - بیت ۰: رزرو شده. باید همیشه ۰ باشد
 - بیت ۱: چندپاره نکن (DF)
 - بیت ۲: قطعات بیشتر (MF)
- اگر بیت DF یک (روشن) باشد و برای مسیریابی بسته نیاز به چندپاره کردن آن باشد، به ناچار بسته حذف می‌شود. وقتی که یک بسته چند پاره می‌شود همه قطعات آن به استثنای قطعه آخر باید پرچم MF را مقدار ۱ (روشن) بدهند.
- افست قطعه: فیلدی ۱۳ بیتی است که شماره یک قطعه را بر حسب واحدهای ۸ بیتی، نسبت به نقطه شروع بسته اولیه چندپاره نشده نشان می‌دهد. افست اولین قطعه صفر است.
- عمر باقی‌مانده بسته (TTL): این فیلد ۸ بیتی از باقی ماندن بسته‌های سرگردان آی پی در شبکه جلوگیری می‌کند. مقدار این بسته توسط پیش‌فرض سیستم تعیین می‌شود و پس از عبور از هر مسیریاب یک شماره از این فیلد کم می‌شود. اگر این مقدار صفر شود مسیریاب بسته را حذف می‌کند و یک پیام ICMP به فرستنده بسته می‌فرستد و فرستنده متوجه می‌شود که عمر بسته پایان یافته است. برنامه‌های traceroute بر اساس همین پیام ICMP کار می‌کنند.
- مجموع مقابله‌ای سرآیند (Header Checksum): این فیلد ۱۶ بیتی برای کشف خطا به کار می‌رود. در هر جهش (hop) باید مجموع مقابله‌ای سرآیند محاسبه و با مقدار این فیلد مقایسه شود. اگر این دو مقدار برابر نباشند به معنی بروز خطای انتقال است و

ای بی فایل

بسته حذف می‌شود. این شیوه تنها برای کشف خطا در سرآیند است و در مورد خطای داده‌ها پروتکلی که در بسته آی پی بسته‌بندی (encapsulate) شده (پروتکل لایه بالاتر) مسوول است. هر دو پروتکل UDP و TCP نیز فیلد مجموع مقابله‌ای دارند.

- پروتکل: این فیلد پروتکلی را که در بخش داده بسته استفاده شده معرفی می‌کند IANA. لیستی از پروتکل‌ها و شماره آن‌ها را ارائه می‌دهد که ابتدا در RFC 790 تعریف شد. از آنجا که در هر جهش (hop) فیلد TTL تغییر کرده و کاهش می‌یابد و ممکن است چندپارگی (fragmentation) نیز انجام شود باید در هر جهش (مثلاً در هر مسیریاب) مجموع مقابله‌ای سرآیند از نو محاسبه شود. روش محاسبه مجموع مقابله‌ای در RFC 1071 بیان شده است.
- نشانی مبدا: هر نشانی IPv4 از چهار بایت تشکیل شده. در این فیلد مقدار باینری هر هشت تایی (octet) از نشانی در بایت مربوطه قرار می‌گیرد. این نشانی فرستنده بسته است. اگر از ترجمه نشانی شبکه (NAT) استفاده شده باشد در این صورت این فیلد نشانی واقعی مبدأ را مشخص نمی‌کند. بلکه ماشینی که عمل NAT را انجام می‌دهد آدرس خود را در این فیلد می‌گذارد و پاسخ بسته نیز به ماشین NAT فرستاده می‌شود که در آنجا به نشانی واقعی میزبان ترجمه می‌گردد.
- نشانی مقصد: مشابه فیلد قبلی است با این تفاوت که نشانی گیرنده بسته را مشخص می‌کند.
- انتخاب‌ها: این فیلد اختیاری است و غالباً مورد استفاده قرار نمی‌گیرد. در صورت استفاده از این فیلد، فیلد IHL باید به گونه‌ای مقداردهی شود که اندازه انتخاب‌های اضافه شده را نیز شامل شود. اگر پایان این انتخاب‌ها الزاماً بر پایان سرآیند منطبق نباشد می‌توان از نشان EOL (پایان لیست انتخابها) برای مشخص نمودن پایان انتخابها استفاده نمود. مقادیری که می‌توانند در این فیلد قرار بگیرند عبارتند از:

فیلد	اندازه (بیت)	توضیح
کپی	۱	در صورتی که نیاز باشد که انتخاب‌ها در تمام قطعه‌های یک بسته چندپاره شده کپی شوند باید این مقدار یک باشد.
رده انتخاب	۲	طبقه‌بندی عمومی انتخاب. ۰ برای انتخاب‌های "کنترلی"، و ۲ برای اشکال زدایی و سنچس. ۱ و ۳ رزرو شده‌اند.
شماره انتخاب	۵	یک انتخاب را مشخص می‌کند.
طول انتخاب	۸	اندازه کل انتخاب را نشان می‌دهد (که شامل این فیلد هم می‌شود). این فیلد ممکن است برای انتخاب‌های ساده وجود نداشته باشد.
داده انتخاب	متغیر	داده‌های ویژه انتخاب. این فیلد ممکن است برای انتخاب‌های ساده وجود نداشته باشد.

- نکته: اگر طول سرآیند بیشتر از ۵ باشد به این معنی است که فیلد انتخاب‌ها وجود دارد و باید مورد توجه قرار گیرد.
- نکته: گاهی فیلدهای کپی، رده انتخاب، شماره انتخاب را با هم به عنوان فیلد نوع انتخاب بیان می‌کنند.

داده

آخرین فیلد بسته جزو سرآیند نیست و در محاسبه مجموع مقابله‌ای استفاده نمی‌شود. محتویات فیلد داده در فیلد پروتکل سرآیند مشخص می‌شود و می‌تواند هر یک از پروتکل‌های لایه انتقال باشد.

برخی از مهم‌ترین پروتکل‌ها به همراه شماره پروتکل به قرار زیر است:

- 1 پروتکل پیام کنترلی اینترنت (ICMP)
- 2 پروتکل مدیریت گروه اینترنت (IGMP)

- 6 پروتکل کنترل انتقال (TCP)
- 17 پروتکل داده نگار کاربر (UDP)
- 89 نخست کوتاه‌ترین مسیر باز (OSPF)
- 132 پروتکل انتقال کنترل جریان (SCTP)

برای مشاهده لیست کامل، لیست شماره پروتکل‌های آی پی را ببینید.

پروتکل‌های کمکی

آی پی پروتکلی است که میان شبکه بندی را در لایه اینترنت امکانپذیر می‌کند و از این رو اینترنت را می‌سازد. آی پی از یک سیستم نشانی دهی منطقی استفاده می‌کند. نشانی‌های آی پی به سخت افزار گره نخورده‌اند و یک واسط شبکه می‌تواند چندین نشانی آی پی داشته باشد. میزبان‌ها و مسیر یاب‌ها نیاز دارند که ارتباط بین واسط‌های دستگاه و نشانه‌های آی پی را بفهمند تا بتوانند به درستی یک بسته آی پی را روی لینک به مقصد تحویل دهند. پروتکل ترجمه نشانی (ARP) ترجمه از نشانی‌های آی پی به نشانی‌های فیزیکی (MAC Address) را انجام می‌دهد. پروتکل پیکربندی پویای میزبان (DHCP) برای تخصیص خودکار نشانی به میزبان‌ها به کار می‌رود.

منابع

- Planning Classless Routing: TCP/IP
- ↑ Understanding IP Addressing
- ↑ Planning Supernetting and Classless Interdomain Routing (CIDR): TCP/IP
- ↑ Hain, Tony. "IPv4 Address Pool, quarterly generated" (PDF). Archived from the original (PDF) on 3 July 2007. Retrieved 2007-07-01.
- ↑ Huston, Geoff. "IPv4 Address Report, daily generated". Retrieved 2007-09-30.