Směrovač - router

Aktivním prvkem pracujícím na síťové vrstvě je směrovač (router). Zajišťuje:

- Nalezení ideální cesty v síti směrování paketů
- Provádí fragmentaci paketů
- Upravuje hlavičky všech paketů hodnotu TTL, kontrolní součet, eventuálně položky pro fragmentaci nebo položky záhlaví
- Odesílá ICMP zprávy např. "vyčerpání" TTL je nula
- Provádí další činnosti např. vytvoření tunelu IPsec pro VPN, pro potřeby DHCP pracuje jako "relay agent", filtruje na třetí vrstvě pakety- přístupové seznamy ACL apod.

Základní činností je ideální směrování paketů. K tomu jsou potřeba informace a algoritmus směrování. Informace jsou ve směrovací tabulce.

Směrovací tabulka

Každý směrovač má směrovací tabulku. Údaje jsou získávány dle použité metody směrování (viz. dále). **Směrovací tabulka obsahuje tyto položky:**

- Adresa sítě (cílové)
- Síťová maska upřesnění adresy sítě
- **Metrika** (**cena spoje**) vyjádřena dostupnost sítě. Záleží na protokolu či způsobu záznamu, jak je určená. Např. u protokolu RIP je to pouze počet "skoků" (hops) k cíli.
- Administrative distance priorita záznamu. Pro stejnou síť může být více záznamu získaných různými způsoby (statický záznam má prioritu nejvyšší, protokoly dle typu)
- **Next hop** kudy je síť dostupná. Uveden je port nebo IP adresa dalšího portu (IP next hop)
- **Typ záznamu** původ informace o dostupnosti. Protokol nebo jiný způsob zadání (statický nebo defaultní směr)
- Stáří (Age) stáří informace

Níže je výpis obsahu směrovací tabulky směrovače CISCO – příkaz "sh ip route"

```
ISP#sh ip route
Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile, B - BGP
      D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area
      N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2
      E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP
      i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area
      * - candidate default, U - per-user static route, o - ODR
      P - periodic downloaded static route
Gateway of last resort is not set
    192.31.7.0/30 is subnetted, 1 subnets
С
      192.31.7.4 is directly connected, Serial2/0
    192.168.1.0/24 [90/20514560] via 192.31.7.6, 00:01:41, Serial2/0
   192.168.10.0/24 [90/20514560] via 192.31.7.6, 00:01:41, Serial2/0
    192.168.20.0/24 [90/20514560] via 192.31.7.6, 00:01:41, Serial2/0
   192.168.30.0/24 [90/20514560] via 192.31.7.6, 00:01:41, Serial2/0
```

Metody směrování

Metody směrování lze rozdělit následně:

- Statické
 - Statické směry
 - Defaultní směr
- Dynamické
 - Izolované
 - Metoda "horké brambory"
 - Metoda zpětného učení
 - Záplavové směrování
 - o Distribuované
 - Vector Distance
 - Link State
 - Hierarchické

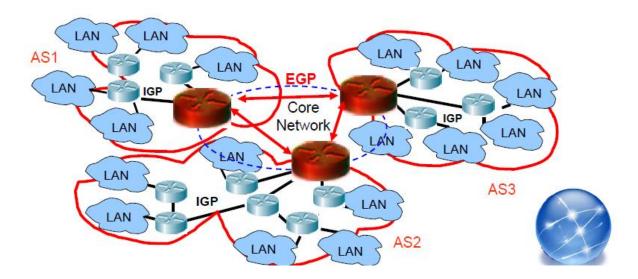
Hierarchické směrování

Internet je složité propojení sítí, kde **nelze zvládnout směrování bez hierarchického rozdělení**. Hierarchické rozdělení je založeno na **předávání** "intervalových" informací mezi jednotlivými částmi struktury. Směrovací tabulky by nebyly schopny pojmout všechny informace o všech sítích. Proto se **informace agregují (sumarizují) do směrů** a předávají v této podobě.

Základním celkem je autonomní systém (AS) většinou dle ISP (filozofie odpovídá i struktuře přidělování IP adres po blocích). Autonomní systém obsahuje páteřní část (backbone) a jednotlivé autonomní oblasti (AO). Autonomní oblast je základní části s jednou tzv. směrovací politikou (např. příkaz pro zapnutí protokolu – "router ospf 192" – 192 je určení politiky a tím i oblasti). Použité směrovací protokoly jsou ze skupiny tzv. IGP – Interior Gateway Protocols.

Směrovače v této struktuře plní různé role. Rozlišujeme hraniční směrovače (border routers) umístěné na hranici AO nebo páteřní sítě. Ty si předávají agregované informace – intervalové. Směrovací protokoly jsou typu BGP – Border Gateway Protocol. Směrovače v páteřní síti se nazývají "backbone" routers nebo core routers.

Pro směrování mezi AS se používají EGP – Exterior Gateways Protocol.



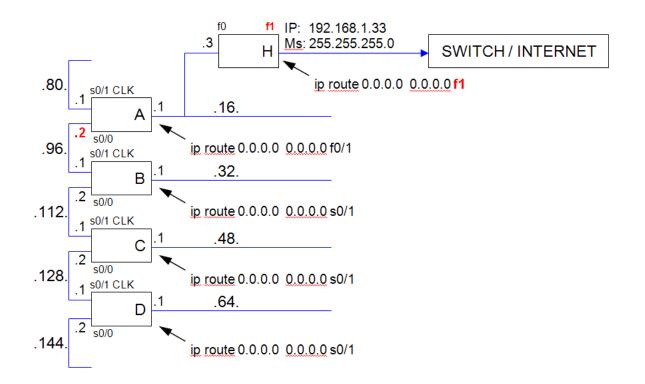
Statické směrování

Statické směry se používají například z bezpečnostních důvodů. Zajistí se vždy směrování určeným směrem. Zadání se musí provést manuálně. Statický směr má přiřazenou nejvyšší "prioritu" díky hodnotě Administrative Distance (AD). Tuto hodnotu lze dle potřeby měnit (např. zadání st. směru - ip route 192.168.1.0 255.255.255.0 s0/1 50 – nová hodnota AD).

Protocol	Administrative distance
Directly connected route	0
Static route out an interface	1
Static route to next-hop address	1
EIGRP summary route	5
External BGP	20
Internal EIGRP	90
IGRP	100
OSPF	110
IS-IS	115
RIP	120
EGP	140
ODR	160
External EIGRP	170
Internal BGP	200
DHCP-learned	254
Unknown	255

Defaultní směr se používá pro zadání směru k "output gateway" celé sítě. Zadá se pomocí nespecifikované IP adresy a masky, stejně jako statický směr např. - " ip route 0.0.0.0 0.0.0.0 s0/1". Tento záznam platí pro všechny neznámé sítě (stejné jako u nepřímého směrování, postupuje se od konkrétního k obecnému a tento záznam je nejobecnější).

Níže je nastaveno defaultní směrování na směrovač H port fl.



Dynamické směrování

Izolované směrování

Informace o síti si směrovač **zjišťuje z datového provozu sám** bez vazby na okolí. Na změny v síti směrovač neumí reagovat nebo se promítnou až po dlouhém čase. Izolované směrování **se používá v sítích, kde se nelze spolehnout na správný a spolehlivý update informací** např. vojenské sítě.

Metoda horké brambory je založena na co nejrychlejším odeslání paketu do všech volných směrů. Záplavové směrování posílá paket do všech směrů mimo rozhraní, ze kterého přišel. V obou případech dochází k nadbytečnému a nekoordinovanému provozu. Metoda zpětného učení se používá například u switchů v rámci dynamického plnění tabulky MAC adres. Jedná se o jednoduché konfigurace sítí (viz. switching).

Distribuované směrování

Většina v současnosti používaných směrovacích protokolů je z této oblasti. Používají matematický aparát teorie grafů (podobným problémem je řešení jízdních řádů například MHD – jak se dostat nejrychleji ze stanice A do B). Jsou to protokoly založené na

- Vector Distance Algoritmus (VDR)
- Link State Algoritmus (LSA)

Vector Distance Routing

Směrovací protokoly založené na tomto algoritmu si předávají **informace mezi sousedy**. **Obraz sítě je založen na těchto informacích. Chyba, která vznikne, se šíří dál**. Používá se **Bellman–Fordův algoritmus**. Nejznámějším zástupcem je **protokol RIP**.

Routing Information Protocol – RIP

Patří mezi nejstarší směrovací protokoly. **Je jednoduchý a vhodný pro malé sítě**. Ve **verzi 1 umí pouze 15 "skoků" k cíli (16 je nedosažitelná sít')** – tzv. **malý diametr sítě**. **Verze 2 umí maskování a zvládne 127 skoků k cíli. RIP nepodporuje hierarchické směrování**.

Cena spoje (metrika) je určena pouze počtem skoků (směrovačů) k cíli. Neumí ocenit kvalitu spoje, proto směruje pomalejší cestou, která má méně směrovačů. Je vhodný pro homogenní sítě.

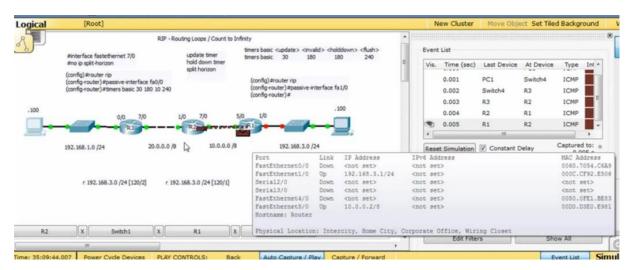
Update informací je zasílán okamžitě při změně stavu sítě a dále v pravidelných cca 30 sec. intervalech formou broadcastu. Informace předávaná sekvenčně sousedy se pomalu šíří. Konvergence změn je tedy pomalá.

K přenosu update **používá nezajištěný protokol UDP** (v rámci LAN to ohledně chybovosti nevadí). **RIP nemá možnost autentizace (ověření identity)** a RIP update lze snadno podvrhnout.

Slabinou je vytváření přechodných směrovacích smyček. Při nedostupnosti připojené sítě přebírá informace o dostupnosti od souseda. K jeho záznamu přičte jedničku. Přestože se jedná o záznam původně získaný od něho. Tímto i sousední směrovač přičítá v dalším

kroku jedničku a smyčka je uzavřena. Po dosažení nejvyššího čísla je síť označena jako nedostupná.

Dále může dojít k zacyklení update a pořád se pak bude počítat metrika dokola. Největším problémem je špatné směrování dat do smyčky a zahlcení sítě (traffic storm – viz. níže video http://www.youtube.com/watch?feature=player_embedded&v=lTvCFEZJDhl).



Obranou proti vytváření přechodných směrovacích smyček je použití tzv.

- "split horizon" sousední směrovač není třeba informovat o těch cestách, které vedou přes něj a o nichž nás sám již informoval. Proto se přenášejí jen části směrovací tabulky s odstraněnou informací o uvedených cestách. Neboli směrovač nepropaguje informace o této síti do portu, ze kterého přišly.
- "poison reverse"
 je vylepšení metody split horizon. Má-li směrovač podezření na zacyklení přes vzdálenou síť, prohlásí tuto síť za nedostupnou a (u RIP v1 nastavení metriky 16) a vyčká, až soustava začne konvergovat. Neboli směrovač propaguje sítě, které se naučil z daného portu, nazpátek tím samým portem s označením vzdálenosti nekonečno (jako nedostupné)

Link State Routing

Směrovací protokoly založené na tomto algoritmu předávají informace všem směrovačům v síti prostřednictvím multicastového vysílání. Každý směrovač si vytváří obraz celé sítě sám. Pro nalezení ideální cesty se používá Dijkstrův algoritmus z teorie grafů. Nejznámější protokoly jsou OSPF (Open Shortest Path First) a EIGRP (Enhanced Interior Gateway Protocol – CISCO). Dále je popsán OSPF, ale pro oba platí uvedené informace.

Open Shortest Path First – OSPF

Je "open" verzí protokolu SPF. Specifikace jsou veřejně dostupné (IETF). Každý uzel (v tomto případě aktivní prvek - směrovač) testuje dostupnost svých sousedů – stav linky. Dále sestavuje "link state paket", ve kterém uvádí informace o dostupnosti svých sousedů – stav linky a její ohodnocení. Tyto pakety rozesílá všem uzlům (směrovačům) v síti okamžitě při změně stavu linky nebo po 30min. Link state (dále LS) paketů je pět typů:

- **Hello** zjištění okolních směrovačů zjištění "sousednosti"
- Databáze description popis DB
- LS (Link State) request žádost informace o stavu linky

- **LS update** aktualizace DB
- LS acknowledgment potvrzení aktualizace

Všechny směrovače v síti mají úplnou informaci o spojích. Každý si vytváří aktuální stav samostatně. Chyba se tedy projeví jen u něho. Informace o stavu jsou uloženy v LS databázi.

Protokol OSPF **podporuje alternativní cesty**. Umí definovat různé cesty pro různé druhy provozu. Dále podporuje vyvažování zatížení částí sítě – "**load balancing**".

Podporuje autentizaci – ověření a potvrzení identity. Umožňuje proto šíření informací pouze autorizovaným směrovačům. Zvládá i hierarchické směrování – autonomní systémy.

Směrovací informace automaticky sumarizuje (OSPF summarizace). Sítě agreguje do směrů a směruje dle nejdelšího prefixu (tj. uplatnění pravidla – " od konkrétního k obecnému").

Protokol má tyto vlastnosti:

- Nízké nároky na pásmo (v klidovém stavu beze změn)
- Každá změna v síti generuje informaci link-state advertisement (LSA)
- Rychlá konvergence šíření informace sítí
- Cena je přiřazena všem odchozím cestám dle kvality cesty 1-65535 (64kbps sériová linka 1562, Ethernet 10, Fastethernet 1)
- Směrovací rozhodnutí **je provedeno na základě celkové ceny** dalších ovlivňujících faktorů nejen počet skoků k cíli.

Nevýhodou OSPF je jeho paměťová a výpočetní náročnost.

Pozn.: Pro ilustraci výpočtu metriky - příklad výpočtu EIGRP metriky (u OSPF obdobně)

$$M = \left[K_1 \cdot BW + \frac{K_2 \cdot BW}{256 - LOAD} + K_3 \cdot DELAY\right] \cdot \left[\frac{K_5}{RELIABILITY} + K_4\right]$$

 K_x – jsou konstanty (běžně K_1 a K_3 = 1 a ostatní jsou nulové)

Skupinové směrovací protokoly

V LAN je zajištěno **skupinové vysílání pomocí multicast routeru a protokolu IGMP** (**IPv4**). Pro směrování skupinového vysílání v internetu jsou speciální směrovací protokoly. Nejznámějším je **protokol PIM – Protocol Independent Multicast**. **Data se šíří pomocí distribučního stromu**. Podle typu provozu má protokol PIM **různé módy**:

- **PIM DM Dense Mode** pro vysokou hustotu adresátů
- PIM SM Sparse Mode pro nízkou hustotu adresátů
- PIM BIDIR- Bidirectional PIM varianta pro obousměrné distribuční stromy
- PIM SSM Source Specific Multicast rozlišení skupinové adresy a adresy zdroje (použití – internetové rádio a televize)