

Мрежов протокол IPv6

Предпоставки за прехода

Преходът към IPv6 е неизбежен.

IPv4 адресите са на изчерпване.

IPv6 не е обратно съвместим с IPv4,
необходими са промени в мрежови устройства
и услуги.

Трудности при едновременна работа на IPv4 и
IPv6, която е наложителна в дългия преходен
период.

Подобрения в IPv6

Според RFC 4291: адресното пространство от 32-битово става 128-битово: 2^{32} (4.3×10^9) с/у 2^{128} (3.4×10^{38}).

Автоконфигуриране. RFC 4862 дефинира автоматично (**plug-and-play**) присвояване на адрес без помощта на DHCP сървър като в IPv4.

Header

В IPv6 е по-опростено от IPv4; с фиксирана дължина 40 байта (RFC 2460):

- 2 * 16-byte IPv6 адреса;
- 8 байта друга информация.

По-бързо и лесно обработване на пакетите.

Пример на IPv6 Packet Header

Internet Protocol Version 6

Version: 6

Traffic class: 0x00

Flowlabel: 0x00000

Payload length: 24

Next header: TCP (0x06)

Hop limit: 64

Source address: 2001:0:53aa:64c:0:7fff:b85c:4985

Destination address: 2001:200:0:8002:203:47ff:fea5:3085

Transmission Control Protocol, Src Port: 51001 (51001), Dst Port: http (80), Seq: 0, Len: 0

Структура на заглавието

Version (4)	Traffic Class (8)	Flow Label (20 bits)	
Payload length (16)		Next Header (8)	Hop Limit (8)
Source Address (128 bits)			
Destination Address (128 bits)			

traffic class (заменя IPv4 ToS);

flow label (ново QoS management);

payload length (до 64KB);

next header (заменя IPv4 protocol);

hop limit (заменя IPv4 TTL).

Поддържа IPsec

IP security (IPsec) съдържа протоколи за аутентикация на изпращача и гарантиране на данните в IP комуникациите:

- Encapsulating Security Payload (ESP);
- Authentication Header (AH);
- Internet Key Exchange (IKE).

IPsec е част от IPv6.

Задължителен е IPsec за защита на Mobile IPv6 и OSPFv3.

Mobile IPv6

MIPv6 поддържа **roaming** за мобилни възли (RFC 3775).

MIPv6 използва **Neighbor Discovery** (RFC 4861), за да реши проблема с прехвърлянето (**handover**) на мрежов слой и оптимизация на маршрута (RFC 4449).

Quality of Service (QoS)

IP третира всички пакети еднакво – **best effort**.

TCP (Transmission Control Protocol) гарантира доставянето, но не контролира закъснение, честотна лента и т.п.

QoS – опции за въвеждане на политики и приоритети на трафика.

IPv4 и IPv6 сходни QoS възможности:
Differentiated Services и **Integrated Services**.

QoS

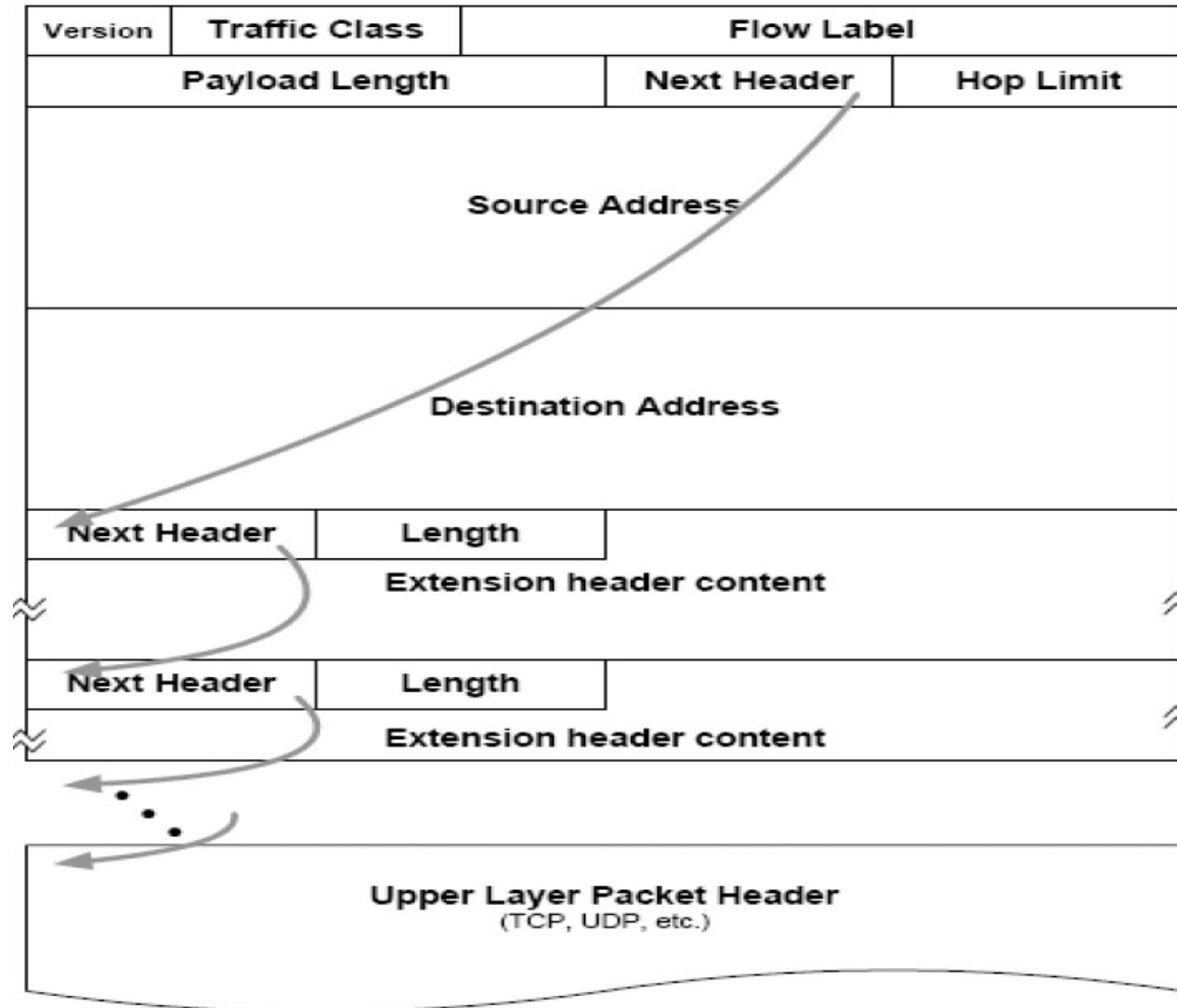
В IPv6 header има **две полета** за QoS:

- Traffic Class и
- Flow Label.

Traffic Class е разширено по-прецизно диференциране на различните типове трафик.

Новото **Flow Label** поле - съдържа етикет за идентифициране или приоритетизиране на определен поток от пакети като **VoIP** или видеоконференции, чувствителни към времето на доставяне.

IPv6 Extension Header



IPv6 Extension Header

Extension Header	Type	Remarks
Hop-by-hop Options	0	used for options that apply to intermediate routers
Routing	43	used for source routing
Fragment	44	processed only by the final recipient
Destination Options	60	used for options that apply only for the final recipient
Authentication header (AH)	51	used for IPsec integrity protection
Encapsulating Security Payload (ESP)	50	used for IPsec integrity and confidentiality protection
Mobility	135	used for managing mobile IPv6 bindings

Jumbograms

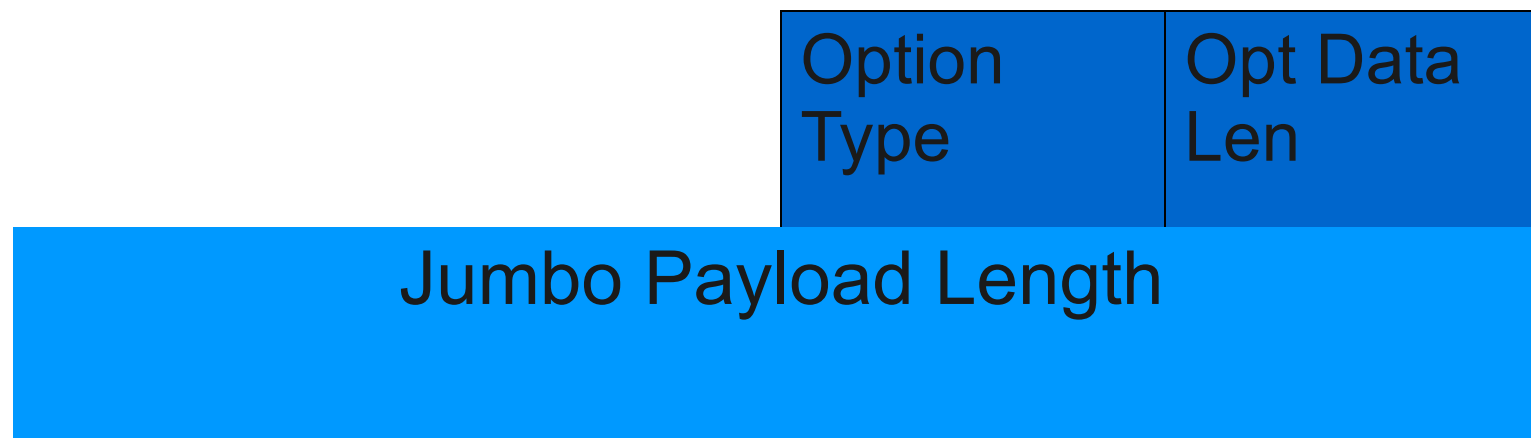
RFC 2675 дефинира IPv6 Hop-by-Hop Option - **jumbograms**, IPv6 пакет с поле за данни (payload) > 65 535 октета.

Важи за IPv6 интерфейси, които могат да поемат кадри с такива дължини (≥ 1 gbps).

16-бит поле **Payload Length** (в IPv6 Header) = 0

След това:

Jumbograms



Option Type (8-bit) = C2 (1100 0010)

Opt Data Len (8-bit) = 4

Jumbo Payload Length (32-bit) цяло число.
Jumbograms $\geq 65\,536$ bytes и да не са
фрагментирани.

IPv6 Fragment Extension Header

В IPv6 фрагментирането на пакетите става още при източника.

В IPv4 рутерът фрагментира пакета, когато MTU на следващия канал е по-малък. Ако отсреща не се възстанови оригиналният пакет, сесията се разваля.

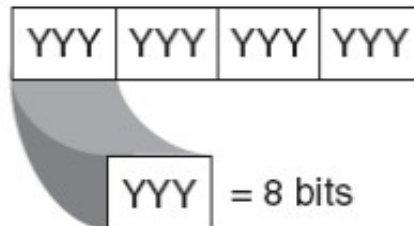
В IPv6 всеки хост използва **Path Maximum Transmission Unit (PMTU) Discovery**, за да научи размера на MTU по пътя, за да не се налага фрагментиране.

IPv4 vs. IPv6

Property	IPv4	IPv6
Address size and network size	32 bits, network size 8-30 bits	128 bits, network size 64 bits
Packet header size	20-60 bytes	40 bytes
Header-level extension	limited number of small IP options	unlimited number of IPv6 extension headers
Fragmentation	sender or any intermediate router allowed to fragment	only sender may fragment
Control protocols	mixture of non-IP (ARP), ICMP, and other protocols	all control protocols based on ICMPv6
Minimum allowed MTU	576 bytes	1280 bytes
Path MTU discovery	optional, not widely used	strongly recommended
Address assignment	usually one address per host	usually multiple addresses per interface
Address types	use of unicast, multicast, and broadcast address types	broadcast addressing no longer used, use of unicast, multicast and anycast address types
Address configuration	devices configured manually or with host configuration protocols like DHCP	devices configure themselves independently using stateless address autoconfiguration (SLAAC) or use DHCP

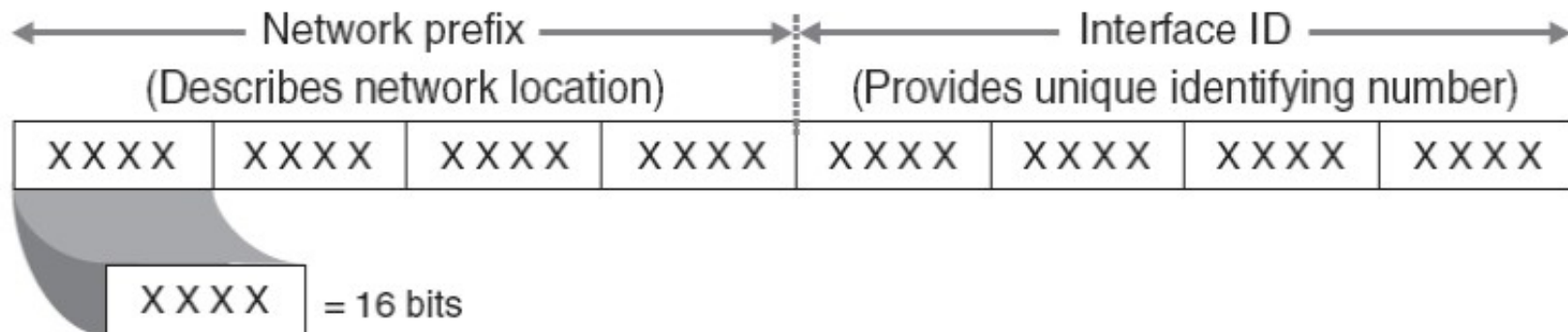
IPv4 vs. IPv6

32-bit IPv4 address



(Resulting in 4,294,967,296 unique IP addresses)

128-bit IPv6 address



(Resulting in 340,282,366,920,938,463,374,607,432,768,211,456 unique IP addresses)

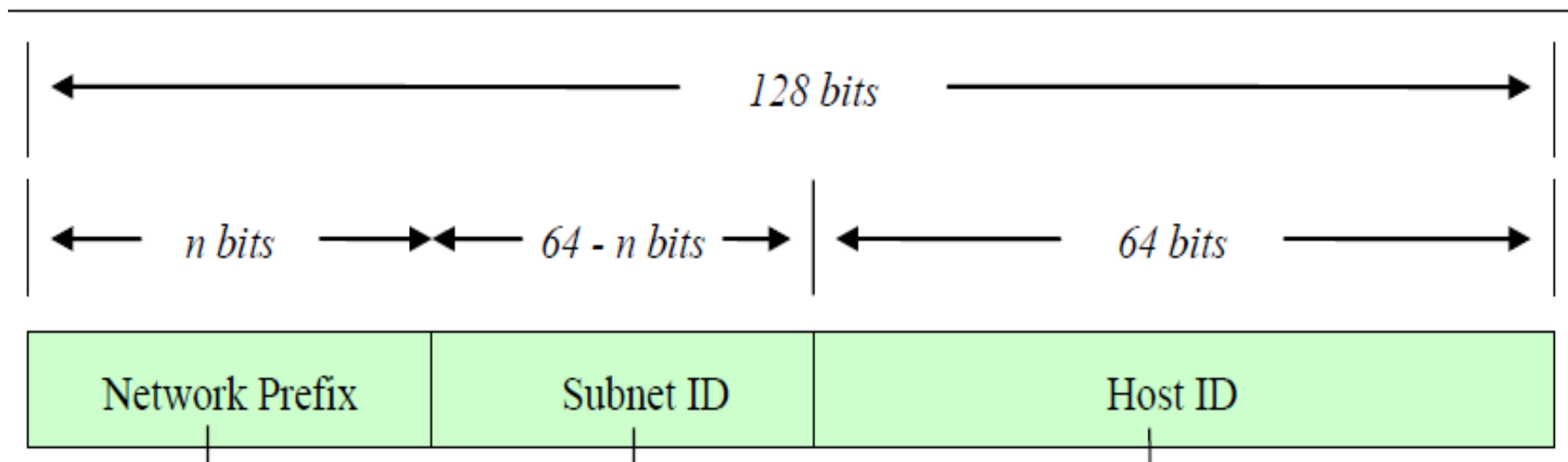
IPv6 адресиране

IPv6 адрес (пример):

2001:0db8:9095:02e5:0216:cbff:feb2:7474

8 шестнадесетични числа, разделени с :

$$8 * 16 = 128$$



Формат на IPv6 адрес

Мрежовият префикс (**network prefix**) – идентифицира дадена мрежа или специален адрес. Присвоява се от ISP (PA) или RIR (PI).

Идентификаторът на подмрежата (**subnet ID**) – връзка **вътре в мрежов обект**. Присвоява се от администратора на обекта. Един обект ≥ 1 subnet IDs. Определя на кой мрежов сегмент принадлежи даден хост.

host ID идентифицира конкретен възел в мрежата – конкретен негов интерфейс.

Префикси в IPv6

Мрежовият префикс (RFC 4291) е аналогичен на означението с “/” на SM в IPv4:

IPv6 address/prefix length

Например адрес с 32-bit мрежов префикс:

2001:0db8:9095:02e5:0216:cbff:feb2:7474/32

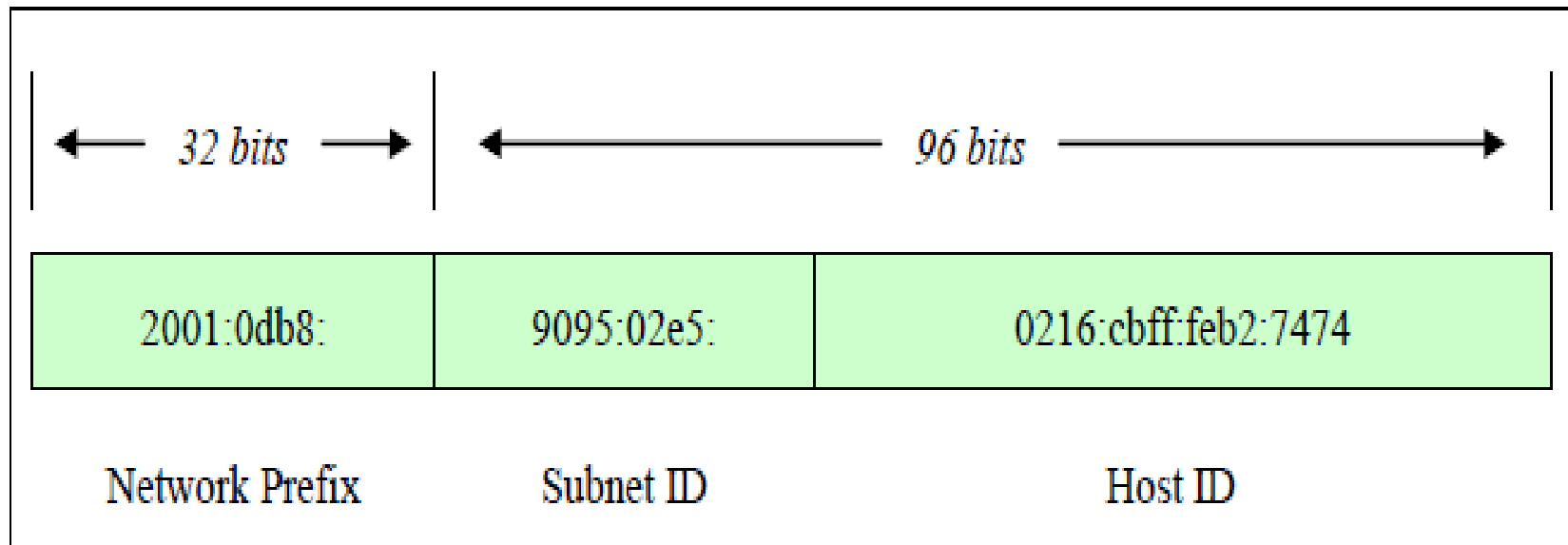
Алокация на IPv6 префикси

IPv6 (подобно на IPv4) се присвояват от RIRs и ISP.

Големите провайдери (LIRs) могат да получат префикс с минимална дължина 32 бита:

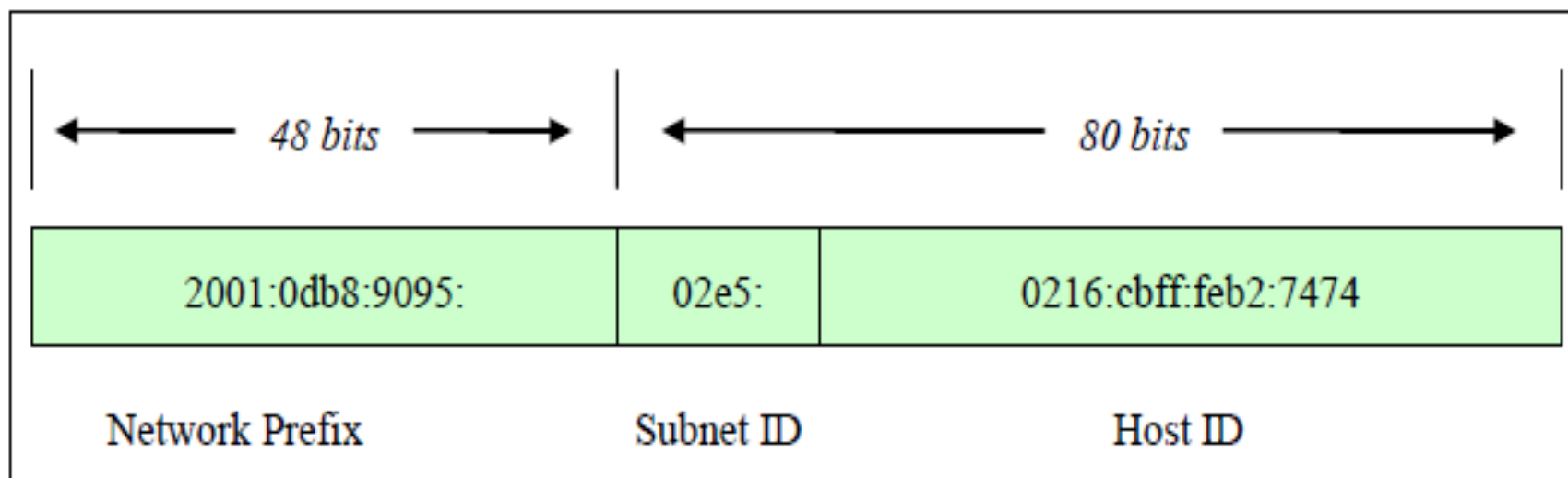
- най-старшите 32 бита са мрежовия префикс;
- останалите 96 бита са на разположение на администратора за раздаване на subnet ID-та и за host ID.

32-битов мрежов префикс

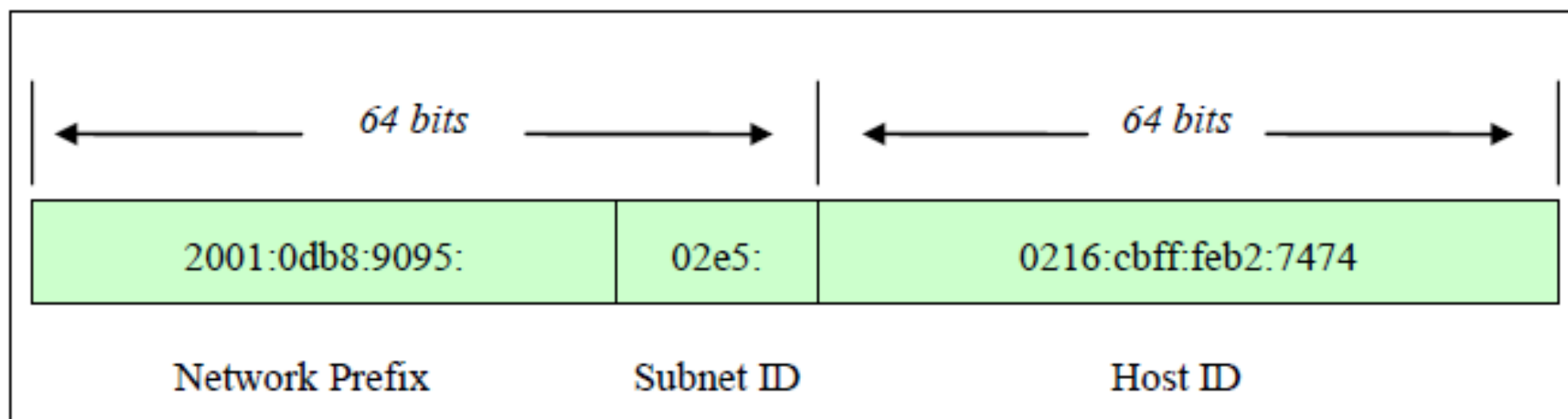


48-битов мрежов префикс

Правителствени, образователни (СУ), търговски и др. организации обикновено получават от големите ISPs (РА) или от RIRs (PI) 48-битови алокации (/48), оставяйки 80 бита за subnet ID и host ID.



64-битов мрежов префикс



Подмрежите в рамките на организация обикновено са 64 бита (**/64**)

64 бита остават за **host ID** - 64-bit идентификатор на интерфейса в **EUI-64** формат.

Запис на IPv6 адреси

За да се улесни записването на адреси, съдържащи нули, те се компресират по определени правила.

"::" - една или повече 16-битови групи от нули; за компресиране на водещи или завършващи нули.

"::" може да се появи само веднъж в адреса.

Например:

Запис на IPv6 адреси

2001:DB8:**0:0**:8:800:200C:417A unicast

FF01:**0:0:0:0:0:0:0**:101 multicast

0:0:0:0:0:0:0:1 loopback

0:0:0:0:0:0:0:0 unspecified

Се представят:

2001:DB8::**:**8:800:200C:417A

FF01::**:**101

::**:**1

::**:**

Запис на IPv6 адреси и префикси

ПРАВИЛНО представяне на 60-bit префикс:

2001:0DB8:0000:CD30:**0000:0000:0000:0000**/60

2001:0DB8::**CD30:0:0:0:0**/60

2001:0DB8:0:CD30::**:**/60

Запис на IPv6 адреси и префикси

НЕПРАВИЛНО представяне на 60-bit префикс:

2001:0DB8:0:**CD3**/60 в 16-bit число от адреса се пропускат **водещи (незначещи) нули**, но не и **крайни (значещи) нули**

2001:0DB8::**CD30**/60 адресът вляво от "/" по-скоро е:

2001:0DB8:**0000:0000:0000:0000:0000:CD30**

2001:0DB8::**CD3**/60 адресът вляво от "/" по-скоро е:

2001:0DB8:0000:0000:0000:0000:0000:0**CD3**

Типове IPv6 адреси

Тип	Двоичен формат	IPv6 означение
Unspecified (неопределен)	00...0 (128 bits)	::/128
Loopback	00...1 (128 bits)	::1/128
Multicast	11111111	FF00::/8
Link-Local unicast	1111111010	FE80::/10
Global Unicast	Всички останали	Anycast са част от unicast пространството

Няма Broadcast адреси

Broadcast адреси **не са дефинирани** в IPv6.

Multicast адресирането в IPv6 поема функциите и на broadcast.

Разпределение на IPv6 адресното пространство:

<http://www.iana.org/assignments/ipv6-address-space/ipv6-address-space.xhtml>

Алокации между RIRs:

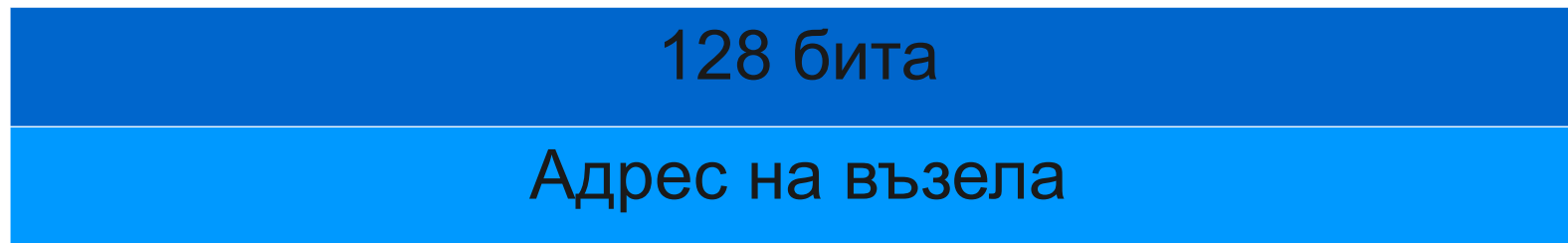
<http://www.iana.org/assignments/ipv6-unicast-address-assignments/ipv6-unicast-address-assignments.xhtml>

Unicast адреси

IPv6 unicast адресите, подобно на IPv4 CIDR, имат префикси с произволни дължини.

Един възел в IPv6 мрежа има повече или по-малко **знание за вътрешната структура на адреса** (дали е хост или рутер).

Може да се смята, че адресът няма вътрешна структура:



Unicast адреси

Възелът може да е наясно с дължината на префикса n :

n bits	$128-n$ bits
subnet prefix	interface ID

Interface ID

Идентификаторите на интерфейси в IPv6 трябва да са **уникални** в рамките на subnet prefix.

Всички unicast адреси **с изключение** на започващите с двоична стойност **000** Interface IDs са 64 бита в Modified **EUI-64** формат.

EUI-64. company_id.

07		815		1623	
CCCC	CC <u>u</u> g	CCCC	CCCC	CCCC	CCCC

"u" - universal/local,

"g" – individual/group

"c" – company_id.

"u" = 0 само ако администраторът сам конфигурира адреси.

Link-local адреси

10 bits	54 bits	64 bits
1111 1110 10	0000.....0000	Interface ID
FE80/10	0000.....0000	Interface ID

Отнасят се до конкретна LAN или мрежов канал.

Всеки IPv6 интерфейс в LAN трябва да има такъв адрес.

Пример

```
[root@shuttle ~]# ip a
```

```
1: lo: <LOOPBACK,UP,LOWER_UP> mtu 16436 qdisc  
noqueue
```

```
    link/loopback 00:00:00:00:00:00 brd  
00:00:00:00:00:00
```

```
    inet 127.0.0.1/8 scope host lo
```

```
    inet6 ::1/128 scope host
```

```
        valid_lft forever preferred_lft  
forever
```

Пример (прод.)

```
2: eth0: <BROADCAST,MULTICAST,UP,LOWER_UP> mtu
1500 qdisc pfifo_fast qlen 1000

    link/ether 00:16:17:b2:0e:96 brd
ff:ff:ff:ff:ff:ff

    inet 62.44.109.11/26 brd 62.44.109.63 scope
global eth0

    inet6 2a01:288:8003:0:216:17ff:feb2:e96/64
scope global dynamic

        valid_lft 2591981sec preferred_lft
604781sec

    inet6 fe80::216:17ff:feb2:e96/64 scope link

        valid_lft forever preferred_lft forever
```

Пример (статично зададен адрес)

```
[root@shuttle ~]# ip a
```

```
...
```

```
2: eth0: <BROADCAST,MULTICAST,UP,LOWER_UP> mtu  
1500 qdisc pfifo_fast qlen 1000
```

```
...
```

```
    inet6 2001:67c:20d0:10::11/64 scope global  
        valid_lft forever preferred_lft forever  
    inet6 fe80::216:17ff:feb2:e96/64 scope link  
        valid_lft forever preferred_lft forever
```

Вградени IPv4 Unicast

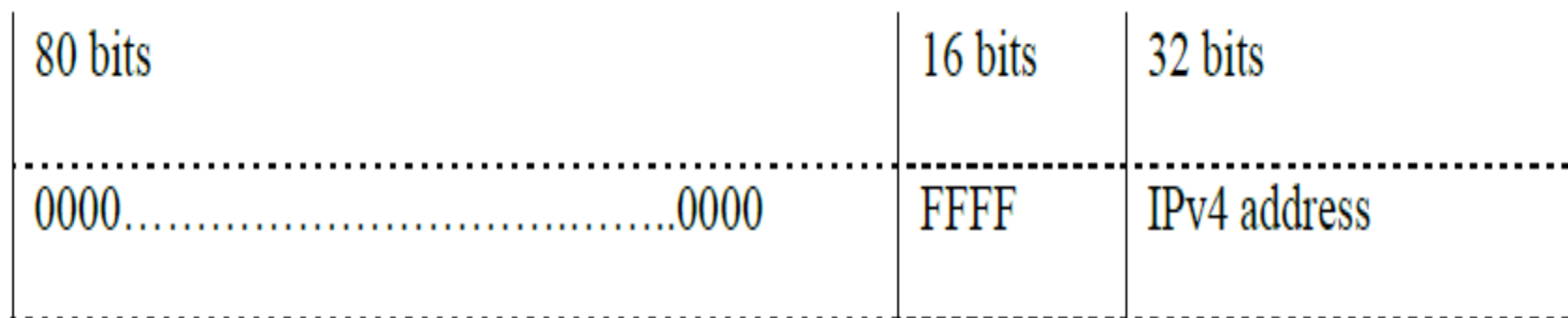
Подпомагат плавния преход от IPv4 към IPv6, осигуряват обратна съвместимост

Използват се само **IPv4-mapped IPv6 адреси**.

IPv4 адресите се вграждат в IPv6. Представя адреса на IPv4 възлите като IPv6 адрес.

Така IPv6 възел ще изпраща пакети към IPv4 възел.

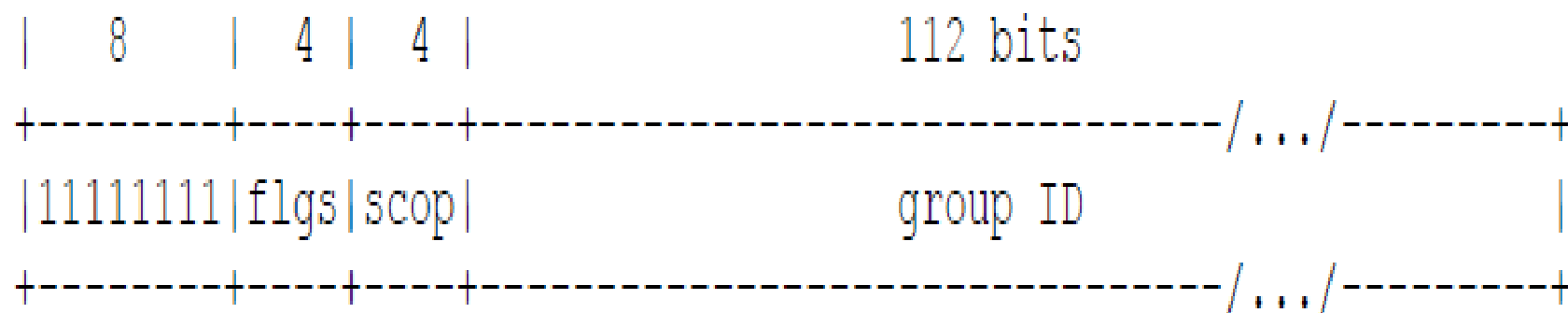
IPv4-mapped IPv6 адреси



RFC 6052 дефинира два нови варианта на вградени IPv4 адреси с този формат:

- **IPv4-конвертирани**: IPv6 адреси, използвани за представяне на IPv4 възли в IPv6 мрежа;
- **IPv4-транслирани**: IPv6 адреси, присвоени на IPv6 възли, за използване при динамичен (stateless) преход.

IPv6 Multicast. Формат.



Въвеждането на обseg (**scope**) в IPv6 multicast ограничава разпространението на пакети само до необходимите части от мрежата: интерфейси, мрежови сегменти и префикси.

IPv6 Multicast. Scope.

Value	Scope
1	Interface Local
2	Link Local
4	Admin. Local
5	Site Local
8	Organization Local
E	Global

Някои **добре известни** multicast Group IDs се дефинират с различни обсежи (scopes).

Например адресът на **"All NTP [Network Time Protocol] Servers"**:

All NTP Servers

FF02::101	All NTP Servers	Link Local
FF04::101	All NTP Servers	Admin Local
FF05::101	All NTP Servers	Site Local
FF08::101	All NTP Servers	Organization Local
FF0E::101	All NTP Servers	Global

RFC 2375 съдържа списък с добре известни (well-known) IPv6 multicast адреси, категоризирани по обseg.

Актуален списък с адресите:

<http://www.iana.org/assignments/ipv6-multicast-addresses>

Защо няма broadcast

FF02::1	All Nodes
FF02::2	All Routers
FF02::1:2	All DHCP Agents

IPv6 няма broadcast адреси, а Solicited Node multicast групи и all routers multicast адреси.

Така по-оптимално се използват мрежовите ресурси.

IPv4 vs. IPv6 Multicast

В IPv6 multicast се използва с ICMPv6 за откриване на съсед и автоконфигуриране на по локални връзки.

- Новото в IPv6 multicast: scope и вградени unicast префикси.
- Multicasting се управлява с ICMPv6 съобщения
 - MLD (Multicast Listener Discovery) вместо IGMP.

ICMPv6 vs. ICMPv4.

Next Header (NH) = 58; (=1 в IPv4)

Neighbor Discovery (ND) вместо ARP. Нямаме broadcast трафика на ARP. Локализира link-local съседни. За разлика от IPv4 открива и достижимостта на съседа, локализира link-local рутери, открива дублирани IPv6 адреси.

Удължен PMTU (Path MTU). Минималният MTU в IPv4 е 576 байта, в IPv6 - 1280 bytes, препоръчителен минимален MTU е 1500 байта.

ICMPv6 vs. ICMPv4.

Multicast Listener Discovery (MLD).

ICMPv6 изпълнява функциите на Internet Group Management Protocol (IGMPv2) за IPv4 по управление на multicast групи.

MLD - multicast слушатели да си регистрират multicast адреси.

IPv6 използва multicast в ICMPv6 за откриване на съседни и автоконфигуриране от локалните връзки.

ping6

```
[root@shuttle ~]# ping6 google.com
```

```
PING google.com(2a00:1450:8004::63) 56 data  
bytes
```

```
64 bytes from 2a00:1450:8004::63: icmp_seq=0  
ttl=54 time=47.4 ms
```

```
64 bytes from 2a00:1450:8004::63: icmp_seq=1  
ttl=54 time=46.3 ms
```

```
64 bytes from 2a00:1450:8004::63: icmp_seq=2  
ttl=54 time=46.6 ms
```

```
64 bytes from 2a00:1450:8004::63: icmp_seq=3  
ttl=54 time=46.2 ms
```


traceroute6

```
[root@shuttle ~]# traceroute6 google.com
```

```
traceroute to google.com (2a00:1450:8004::63), 30 hops  
max, 40 byte packets
```

```
1    * * *
```

```
2    border-lozenets.uni-sofia.bg (2a01:288:8000::a)  
1.962 ms  1.956 ms  1.946 ms
```

```
3    core-su.lines.acad.bg (2001:4b58:acad:252::25)  
69.643 ms  69.663 ms  69.655 ms
```

```
...
```

```
14   2a00:1450:8004::63 (2a00:1450:8004::63)  46.596 ms  
47.212 ms  46.264 ms
```

Neighbor Discovery (ND)

ND (RFC 4861) е процес, чрез който IPv6 възел може да научи адреси на 2 слой на интерфейси, свързани към локалния мрежов сегмент.

ND замества ARP в IPv4.

Работи в комбинация с ICMP Router Discovery и Redirect.

Функции на ND

Функциите на ND се осъществяват чрез:

Router Solicitation (RS). При активиране на интерфейс хостът изпраща RSs, със заявка рутерите веднага да генерират **RA**s.

Router Advertisement (RA). Рутерите рекламират присъствието си и някои параметри периодически или веднага след RS. RA съдържа **префикси** на връзката, конфигурации на **адреси**, брой **hop-ве**, **MTU** и др.

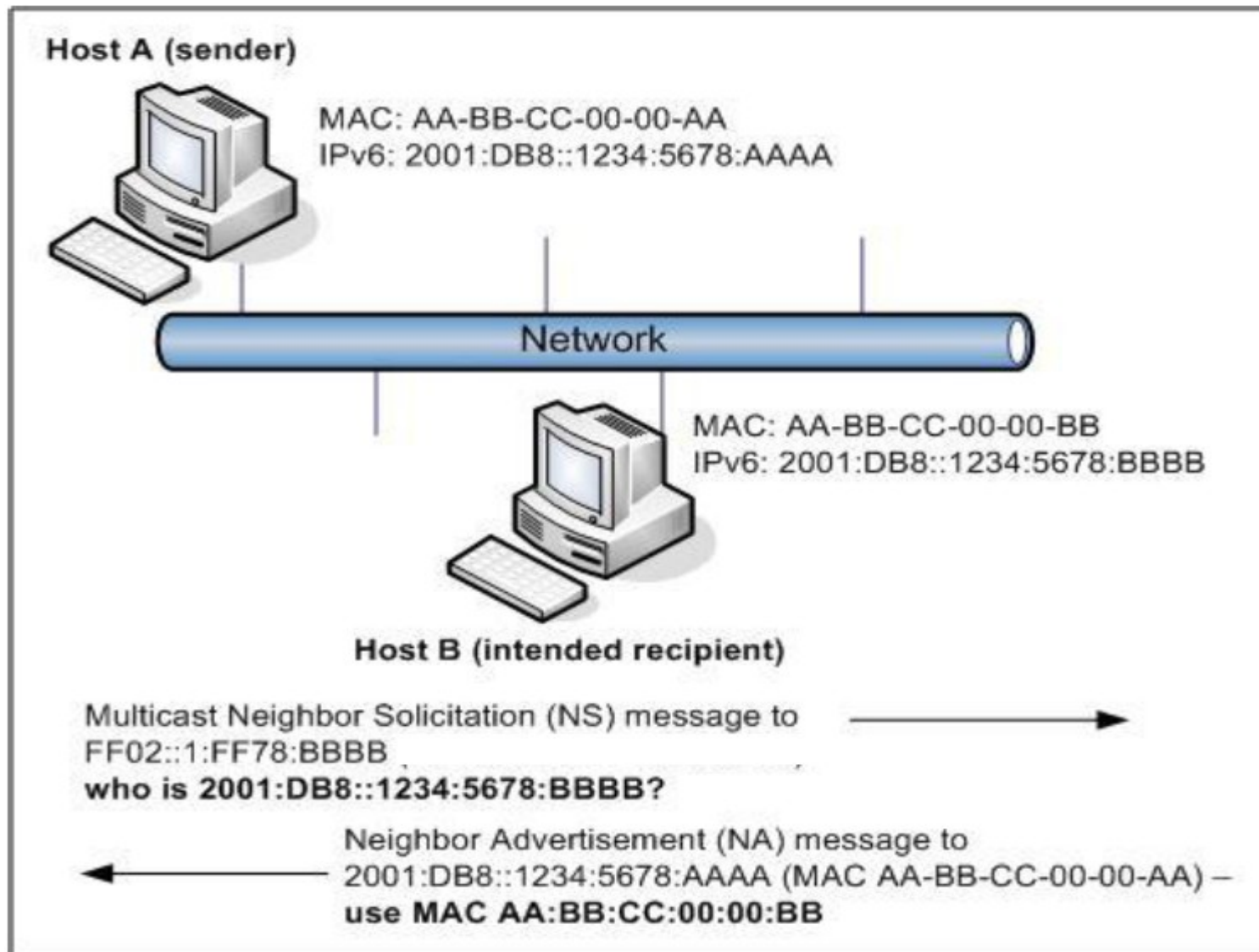
ND. Neighbor Solicitation.

Neighbor Solicitation (NS). Възлите изпращат NSs, за да определят адреса на 2 слой на съседа или да се уверят, че съседът е все още достижим. NSs разпознават и дублирани адреси (**Duplicate Address Detection – DAD**).

Neighbor Advertisement (NA). Отговор на NS. Възел може да изпраща самостоятелно NAs, за да съобщи за промяна на адрес.

Redirect Message. Рутерите информират хостовете за по-добър първи хоп до дестинацията.

Пример на ND



Пример на ND

```
[root@shuttle ~]# ip neighbor
```

```
2001:67c:20d0:10::5 dev eth0 lladdr  
00:0d:56:b9:75:6d router STALE
```

```
62.44.109.5 dev eth0 lladdr  
00:0d:56:b9:75:6d DELAY
```

Autoconfiguration

Дефинира се в RFC 4862.

В IPv6 има и **Stateful** (с определено състояние), и **Stateless** (неопределено) автоконфигуриране на адреси - **SLAAC**.

SLAAC не изисква ръчно конфигуриране на хостове, минимално на рутери, сървъри не са необходими.

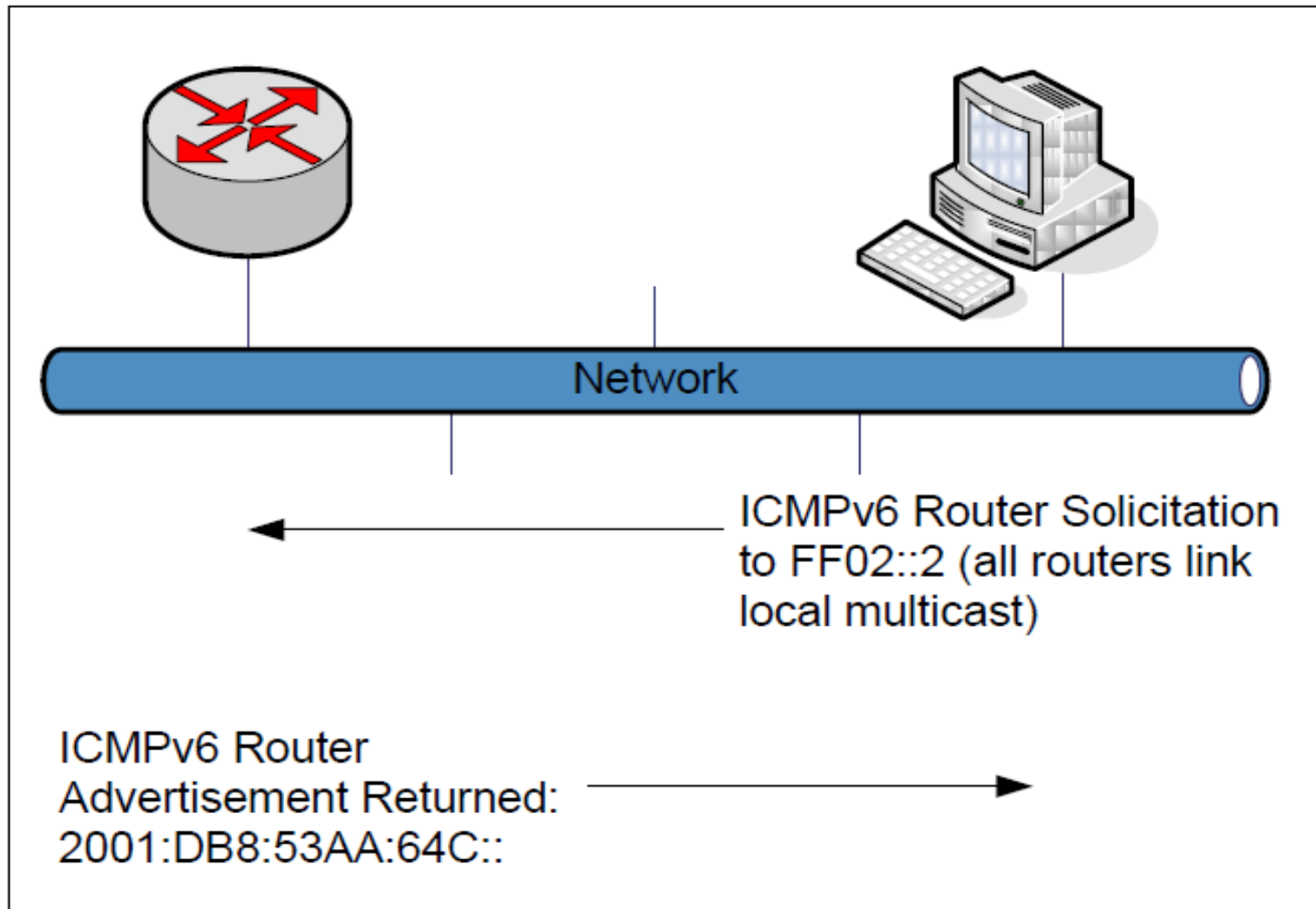
Рутерите рекламират мрежов **префикс**, а **хостът** генерира **interface ID**.

Autoconfiguration

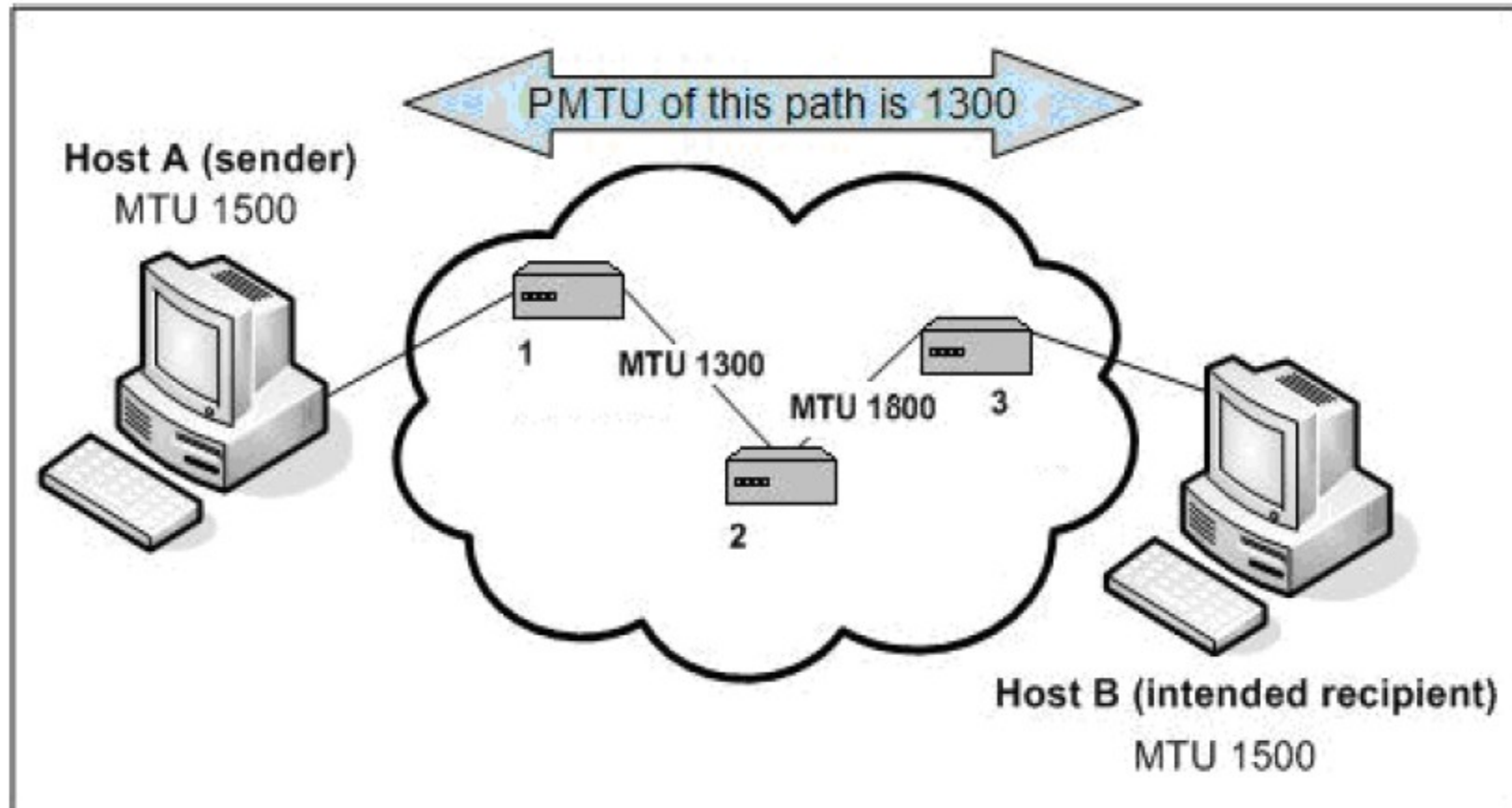
Ако в мрежовия сегмент няма рутер, хостът генерира само адрес на 2 слой, с който може да комуникира само в мрежовия си сегмент.

Stateful автоконфигуриране в **IPv4** е **DHCP**. За IPv6 версията е DHCPv6, който е много различен от DHCPv4.

Autoconfiguration



Path Maximum Transmission Unit (PMTU) Discovery



IPv6 в SUnet

СУ е “пионер” в IPv6 (за България, най-малко).

На 03.10.2006 година RIPE NCC получава правата да алокира за своите членове (LIR) адреси от сегмента [2a00:0000::/12](#).

LIR "Spectrum NET" (<http://www.spnet.net/>) получава за управление и разпределяне адресното пространство [2a01:288::/32](#)

IPv6 в SUnet

"Spectrum NET" на **19 април 2007**, делегира на
СУ префикса:

2a01:288:8000::/35

Това е РА алокиране, за IPv6.

RIPE NCC вече въведе PI делегиране.

На **18.02.2011 г.** СУ получи **2 * /48 PI** префикса
по IPv6 (= **1*/47**):

СУ – IPv6 RI алокация

inet6num: **2001:67c:20d0::/47**

netname: BG-SUNET

descr: Sofia University "St. Kliment Ohridski"

На **4-то място в ЕС** според БД на RIPE:

<ftp://ftp.ripe.net/ripe/dbase/split/ripe.db.inet6num.gz>

(Само ТУ Бърно има /46, другите - ТУ – Литва и Мед. У. - Виена) са /48 – максималният маршрутизуем префикс)

Inet6num – съдържа подробности за алокацията или присвояването на IPv6 адресно пространство

СУ в българското IPv6 пространство

<http://www.sixxs.net/tools/grh/dfp/all/?country=bg>

БД съдържа 24 IPv6 Default Free Prefixes (DFP's), но само 2 сегмента са ASSIGNED PI:

2001:67c:20d0::/47 (BG-SUNET)

2001:67c:2154::/48 (SMARTCOMBG)
























Има още два български субекта с /48 алокации

2001:7f8:6::/48 (BG-ONLINE-IX...)

2001:7f8:58::/48 (BIX-BG)

Те са само ASSIGNED (мрежи за служебно ползване или за internet exchange).

СУ в българското IPv6 пространство

LG	Prefix	tld	NetName	Owner	AS	S	Allocated	First seen	Seen by	Last seen (*)
LG	2001:67c:20d0::/47		BG-SUNET	Sofia University -St. Kli...	5421	A	2011-02-18	2011-02-19 09:02:58	97%	2011-03-20 23:02:59
LG	2001:67c:2154::/48		SMARTCOMBG	Smartcom Bulgaria AD	12591	A	2011-03-16		0%	never
LG	2001:7f8:6::/48		BG-ONLINE-IX-2001121...	Bulgaria Online	9070	A	2001-12-18	2010-03-23 10:32:38	86%	2011-03-20 23:02:59
LG	2001:7f8:58::/48		BIX-BG-20100723	BIX-BG Ltd.		A	2010-07-23		0%	never
LG	2001:1ac8::/32		BG-MTELNET-20040331	BG-MTELNET-20040331		A	2004-03-31		0%	never
LG	2001:1ae0::/32		BG-NAT-20040406	Naturella Agency Ltd	8262	A	2004-04-06	2008-12-22 15:17:37	100%	2011-03-20 23:02:59
LG	2001:4b58::/32		BG-UNICOM-B-20050201	IST Foundation	6802	A	2005-02-01	2005-02-18 17:05:13	100%	2011-03-20 23:02:59
LG	2a00:da0::/32		BG-MEGALAN-20081103	Megalan Network Ltd.		A	2008-11-03		0%	never
LG	2a00:e40::/32		BG-NETISSAT-20081111	NET IS SAT Ltd.		A	2008-11-11		0%	never
LG	2a00:1728::/32		BG-NETERRAIP-2009112...	Neterra IPv6 allocation	34224	A	2009-11-26	2010-08-16 13:17:44	100%	2011-03-20 23:03:00
LG	2a00:1ef0::/32		BG-INTECH-20100313	Intech Ltd.	8808	A	2010-04-13	2010-04-26 15:47:38	100%	2011-03-20 23:03:01
LG	2a00:4800::/32		BG-IBGC-20101208	Eurocom Cable Management ...	13124	A	2010-12-08	2011-02-07 15:47:54	100%	2011-03-20 23:03:01
LG	2a00:e200::/32		BG-NOVATEL-20110127	NOVATEL EOOD	41313	A	2011-01-27	2011-01-28 16:32:50	100%	2011-03-20 23:03:01
LG	2a01:288::/32		BG-SPNET-20070118	Spectrum NET	8717	A	2007-01-18	2007-04-19 18:47:36	100%	2011-03-20 23:03:01
LG	2a01:5a8::/32		BG-BTC-20071102	Bulgarian Telecommunicati...	8866	A	2007-11-02	2009-08-06 18:02:31	100%	2011-03-20 23:03:01
LG	2a02:1c0::/32		BG-COMNETBG-20080320	Comnet Bulgaria Holding L...		A	2008-03-20		0%	never
LG	2a02:4c8::/32		BG-ITD-20080610	ITDNET	9070	A	2008-06-11	2009-09-14 18:32:32	96%	2011-03-20 23:03:02
LG	2a02:7f8::/32		BG-EVRO-20080923	EVRO Network		A	2008-09-23		0%	never
LG	2a02:900::/32		BG-ORBITEL-20090121	Orbitel Inc.		A	2009-01-21		0%	never
LG	2a02:1338::/32		BG-NET1-20100511	NET1 Ltd.	43561	A	2010-05-11	2010-05-13 20:02:41	100%	2011-03-20 23:03:02
LG	2a02:2248::/32		BG-GCN-20100805	Global Communication Net ...	12615	A	2010-08-05	2011-02-03 20:32:51	0%	2011-03-06 02:03:06
LG	2a02:2660::/32		BG-FIBEROPTICS-20101...	Fiber Optics Bulgaria Ltd...	42459	A	2010-10-18	2010-11-22 10:47:46	75%	2011-03-20 23:03:02
LG	2a02:6800::/32		BG-BULSATCOM-2010121...	Bulsatcom AD	43205	A	2010-12-14	2010-12-15 14:47:49	96%	2011-03-20 23:03:02

IPv6 в СУ - разпределение

2001:67c:20d0::/47

се разделя логически на 2 субпрефикса:

кампус "Лозенец" - **2001:67c:20d0::/48**

кампус "Ректорат" и IV км – **2001:67c:20d1::/48**

На **всеки факултет** се алокира префикс **/60** от районния му субпрефикс, например:

2001:67c:20d0:30::/60 - ФМИ

Механизми за преход от IPv4 към IPv6

IPv6 не е обратно съвместим с IPv4.

Механизмите за преход трябва да осигуряват взаимодействието.

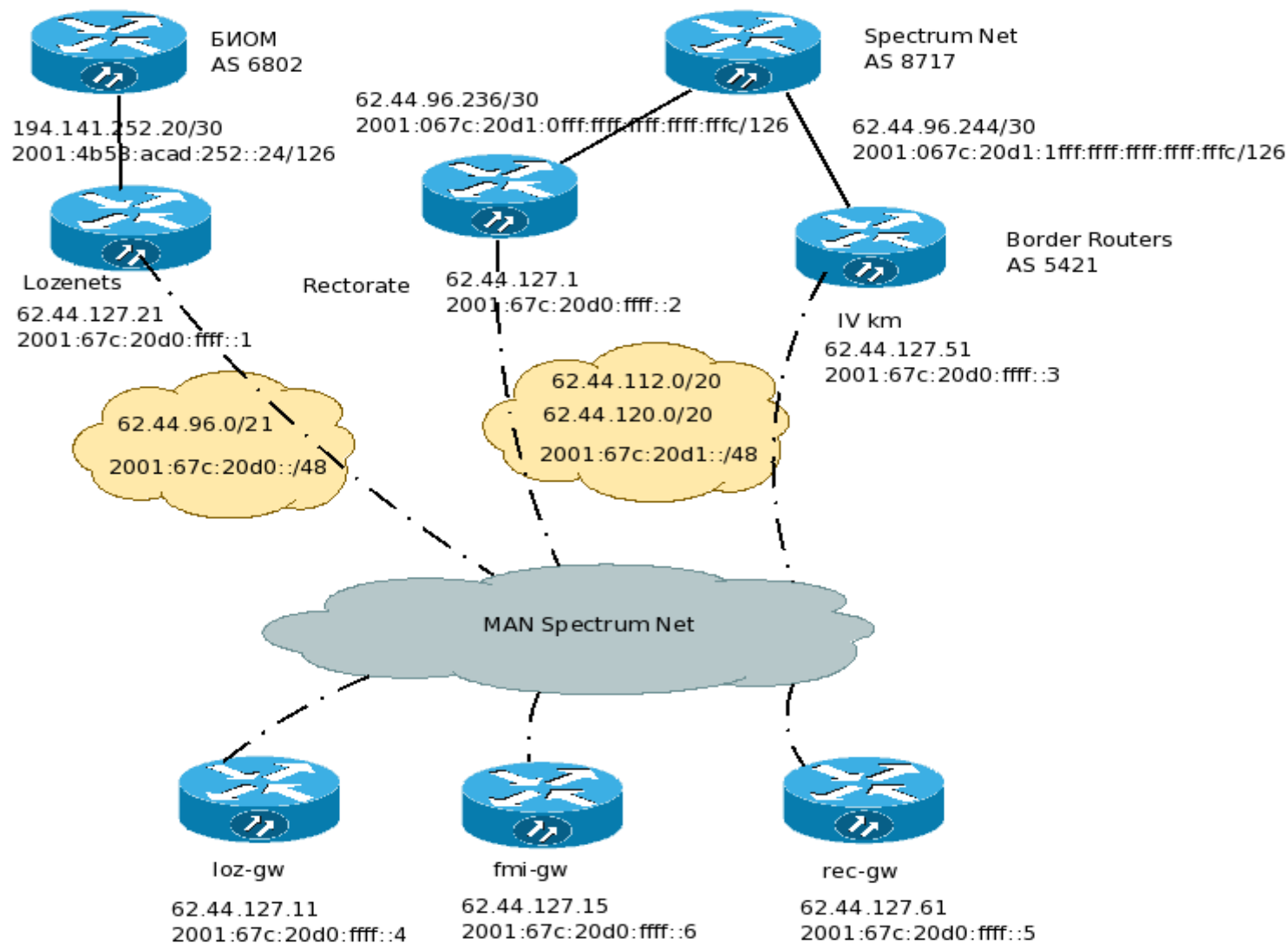
Определят се и от вида на хостовете:

- само IPv4;
- само IPv6 и
- dual stack IPv4/IPv6.

Видове механизми

- Dual stack
- Tunneling
- Translation (NAT)

Dual Stack IPv4/IPv6 в СУ



Dual Stack IPv4/IPv6 (SUnet)

За потребителите на СУ е прозрачно дали за дадена услуга ползват IPv4 или IPv6.

Постига се с оборудване, което поддържа и двата протокола:

- втора ръка сървъри за маршрутизатори, работещи под Linux с пакет Zebra Quagga;
- DNS е един и същ за IPv4 и IPv6;
- присвояване на адреси по IPv4 – статично или DHCP, IPv6 – автоматично;
- Web (Apache) – “слуша” по IPv4 и IPv6.

Сървър като маршрутизатор



Dual stack (SUnet)

Работни станции:

- Linux – IPv4/IPv6 – автоматично;
- Windows7/Vista – IPv4/IPv6 – автоматично;
- Windows XP – IPv6 се стартира ръчно.

Tunneling IPv6 over IPv4

