

Компьютерные сети

Тема 7.

IP - Адресация

Протокол IP требует, чтобы каждому устройству в сети был присвоен адрес. Каждому устройству в сети присваивается уникальный 32-битный адрес, который называют IP-адресом.

IP-адрес представляется последовательностью из 4-х октетов. Каждая четверка октетов определяет уникальный адрес, где одна часть представляет сеть (и возможно подсеть), а вторая отдельный узел в сети.

В адрес входит:

- идентификатор сети, к которой подсоединено устройство,
- идентификатор самого устройства, уникальный в данной сети.

Компьютеры или другие сложные сетевые устройства, подсоединенные к нескольким физическим сетям, имеют несколько IP-адресов - по одному на каждый сетевой интерфейс. Можно также сказать, <u>что адресиманачается не столько конкретному устройству, сколько сетевому интерфейсу.</u>



Схема адресации позволяет проводить:

- единичную,
- широковещательную,
- групповую адресацию.

Широковещательная адресация позволяет обращаться ко всем устройствам в сети. В этих адресах поле идентификатора устройства заполнено единицами. **ІР-адресация допускает широковещательную передачу, но не гарантирует ее.**



Групповая адресация используется для отправки сообщений определенным адресатам. Поддержка групповой адресации обязательна для многих приложений, н-р, интерактивных конференций, групп новостей и электронной почты.

Для групповой передачи рабочие станции и маршрутизаторы используют протокол IGMP (Internet Group Management Protocol), который предоставляет информацию о принадлежности устройств определенным группам.

Специальные адреса Несколько адресов имеют специальное значение:

Адрес, в котором часть, отвечающая за номер сети, содержит нули, соответствует узлу в локальной сети.
 0.0.0.23 - соответствует рабочей станции 23 в текущей локальной сети; 0.0.0.0 - текущий узел;

- 127.0.0.0 локальный тестовый адрес на локальной станции.
- 127.0.0.1 текущая машина localhost
- Адрес ALL адрес, все биты в части адреса узла которого равны 1, например, 192.18.255.255 - сообщение поступит на все узлы, находящиеся в сети 192.18.

При присвоении адресов узлам не использовать адреса 0, 127, 255, они зарезервированы.

Классы IP - адресов

В зависимости от размера организации IP - адреса назначаются в определенных диапазонах - классах. А,В,С - наиболее распространенные классы. Каждый класс определяет сколько битов отводится для номера сети.

Класс	Кол-во узлов	Нач. адрес	Нач. биты	Формат	Комментарии
A	2 ²⁴ =1677726	1-126	0xxx	I C.IVI.IVI.IVI.	Крупные сети, не используется сейчас
В	2 ¹⁶ =65536	128-191	10xx	L C.C.NLN	Для больших узлов обычно с подсетями
С	2 ⁸ =256	192-223	110x	I C.C.C.M	Получить легко, часто выделяются несколько штук
D		224-239	1110	_	Групповая адресация (на стадии разработки)
E		240-255	1111	-	Экспериментальные адреса



```
С - сетевая часть;
М - машинная;
Н-р - 130.95100.5 - адрес класса В;
130.95 - сетевая часть; 100.5 - машинная.
```

Класс А - может быть максимум 126 сетей.
 Получить сейчас невозможно, т.к.
 присваиваются крупным национальным и международным сетям.



- Класс В может быть много сетей и много машин. Могут получить те, кто имеет десятки тысяч машин в одном географическом пункте.
- Класс С наличие только 254 машин.
 - В простейшем случае IP-адреса дают провайдеры.

Использование масок в IP-адресации

Традиционная схема деления IP-адреса на номер сети и номер узла основана на понятии класса, который определяется значениями бит первых нескольких адреса. Маска - это число, которое используется в паре с ІР-адресом, двоичная запись маски содержит единицы в тех разрядах, ІР-адресе которые должны в интерпретироваться как номер сети.

Разбиение на разбиение подсети большой логической сети на мелкие физические сети. собой Подсети обмениваются между информацией через ШЛЮ3Ы И маршрутизаторы. *Можно иметь несколько* подсетей, которые физически находятся в одной и той же сети, но разделены логически на отдельные рабочие группы.

Для стандартных классов сетей маски имеют следующие значения:

- Класс A 11111111 . 00000000 . 00000000 .
 00000000 (255.0.0.0);
- Класс В 11111111 . 11111111 . 00000000 .
 00000000 (255.255.0.0);
- Класс С 111111111 . 11111111 . 11111111 .
 00000000 (255.255.255.0) -

H-р, для адреса 129.64.134.5 указана маска 255.255.128.0, т.е. в двоичном виде:

ІР-адрес:

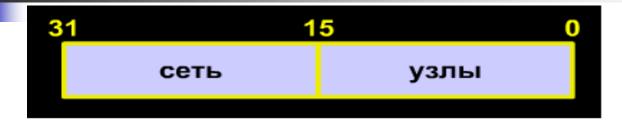
10000001.01000000.10000110.00000101;

Маска подсети:

1111111111111111111110000000.000000000.

Если игнорировать маску, то в соответствии с системой классов адрес 129.64.134.5 относится к классу В, а значит, номером сети являются первые 2 байта - 129.64.0.0, а номером узла - 0.0.134.5.

- 1. Механизм масок широко распространен в ІР-маршрутизации.
- 2. Маски могут использоваться для самых разных целей.
- 3. С помощью масок администратор может структурировать свою сеть, не требуя от поставщика услуг дополнительных номеров сетей.
- 4. На основе использования масок поставщики услуг могут объединять адресные пространства нескольких сетей, путем введения так называемых префиксов, с целью уменьшения объема таблиц маршрутизации и повышения за счет этого производительности маршрутизаторов.



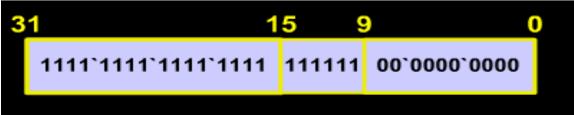
6-ти битовая подсеть класса В:



Число подсетей = 64.

Число узлов в сети = 1024

Маска подсети будет выглядеть следующим образом:



Маска в стандартном представлении - 255.255.252.0

Чтобы разделить сеть на 64 подсети, необходимо 6 бит, относящихся к номеру узла, перебросить на номер сети. Т.о. получится, что сеть разделена на 64 подсети и в каждой из них может быть 1024 компьютеров (оставшиеся 10 бит).

Маска подсети определяет, сколько битов относится к номеру сети и сколько к номеру узла. Маска подсети в части, которая соответствует номеру сети, содержит 1, а в части, относящейся к номеру узла - 0.

Рассмотрим сеть класса С.

IP-адрес выглядит:



- N бит, относящийся к номеру сети;
- Н бит, относящийся к номеру узла.

Если сеть класса С нужно разделить на 4 подсети, шаблон будет выглядить:

NNNN`NNNN . NNNN`NNNN . NNNN`NNNN . NN Маска подсети будет :

1111`1111 . 11111`11111 . 1111`1111 . 11

В десятичном виде: 255.255.255.192

Если из части номера узла взять три бита, то можно будет сформировать 8 подсетей. Маска будет иметь вид: 255 . 255 . 255 . 224 Каждая из подсетей может иметь 29 узлов.

Сеть класса В. Адресное пространство разделено следующим образом: NNNN`NNNN . NNNN`NNNN . Если из номера узла взять 2 бита и перенести их в номер сети, будет: NNNN`NNNN . NNNN . NNNN



```
Маска подсети: 1111`1111 . 11 . 1113 . 1113 . 1113 . 1113 . 1113 . 1113 . 1113 . 1114 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115 . 1115
```