Сетевой уровень модели OSI

	OSI Layer	TCP/IP	Datagrams are called	
Software	Layer 7 Application	HTTP, SMTP, IMAP, SNMP, POP3, FTP	Upper Layer Data	
	Layer 6 Presentation	ASCII Characters, MPEG, SSL, TSL, Compression (Encryption & Decryption)		С
	Layer 5 Session	NetBIOS, SAP, Handshaking connection		H
	Layer 4 Transport	TCP, UDP	Segment	М
	Layer 3 Network	IPv4, IPv6, ICMP, IPSec, MPLS, ARP	Packet	
Hardware	Layer 2 Data Link	Channel, MPLS, FDDI, MAC Addresses	Frame	С
	Layer 1 Physical	Cables, Connectors, Hubs (DLS, RS232, 10BaseT, 100BaseTX, ISDN, T1)	Bits	

Сетевой уровень - предназначается для определения пути передачи данных. Отвечает за трансляцию логических адресов и имён физические определение кратчайших маршрутизацию, отслеживание неполадок и заторов в сети. На этом уровне работает такое сетевое устройство, как маршрутизатор.

Если на канальном уровне адресация узлов осуществлялась при помощи физического МАС-адреса сетевого устройства, то на сетевом уровне появляются логические адреса — ІР адреса сетевого устройства (интерфейса).

IP-адреса интерфейсов одной IP-сети имеют общую часть, которая называется адресом или номером ІР-сети и специфическую для каждого интерфейса часть, называемую адресом, или номером, данного интерфейса в данной ІР-сети.



Информация из лекции

Сетевой уровень позволяет «выйти» за пределы сегмента.

На сетевом (network) уровне формализуют построение полноценной КС произвольного масштаба, охватывающей произвольное количество сегментов.

Специфическими понятиями сетевого уровня являются:

- пакет (собственно пакет);
- адресация в пределах всей КС;
- маршрутизация.

Ответы на вопросы из лекции

1. Подумайте, зачем нужен сетевой уровень?

Основная задача сетевого уровня модели OSI (или уровня сетевого взаимодействия протокола TCP/IP) — доставка пакетов от одного узла-отправителя к узлу-получателю не зависимо от того к какой локальной сети принадлежат узлы. Если на канальном уровне передача информации между узлами сети возможна только в пределах одной логической сети, то сетевой уровень определяет правила доставки данных между логическими сетями, формирование логических адресов сетевых устройств, определение, выбор и поддержание маршрутной информации.

2. Какую область очерчивает сетевой уровень?

Сетевой уровень оперирует пакетами (всё что связано с пакетами)

- Сетевой уровень решает задачу доставки пакетов от отправителя до получателя.
- Сетевой уровень прокладывает маршрут на всём протяжении следования информации.
- Сетевой уровень должен обеспечить независимость предоставления своих сервисов от низлежащих технологий.
- Сетевой уровень обеспечивает распределение нагрузки на маршрутизаторы и линии связи.

Соответственно, IP-сетью называется множество компьютеров (IP-интерфейсов), часто, но не всегда подсоединенных к одному физическому каналу связи, способных пересылать ІР-дейтаграммы друг другу непосредственно (то есть без ретрансляции через промежуточные компьютеры, считая, что маршрутизатор, в принципе то-же является компьютером).

Так как ІР-адрес содержит в себе как адрес узла (точнее, интерфейса, так как в общем случай узел может иметь более одного интерфейса — например компьютер с двумя сетевыми платами) так и адрес сети, то необходим механизм для «вычленения» из IP-адреса интерфейса адреса сети, к которой принадлежит интерфейс и номера интерфейса в данной

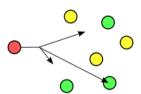
Для этого служит **маска сети**. Маска сети используется для определения того, какие биты являются частью номера сети, а какие – частью идентификатора хоста (для этого применяется логическая операция конъюнкции – "И").

255.255.255.0



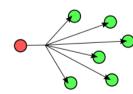
Раутинг на сетевом уровне

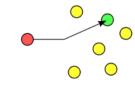
• Anycast - доставить данные одному устройству из некоторой выбранной группы • Multicast - доставить данные выбранной группе устройств



• Geocast - доставить данные некоторому географическому региону • Broadcast - доставить данные всем устройствам в сети • Unicast - доставить данные одному выбранному устройству







В общем случае с момента отправки и до момента получения проходит через множество роутеров. Происходит это потому, что отправитель и получатель не могут общаться напрямую из-за размеров сети. В больших сетях топология постоянно изменяется, поэтому необходимо изменять стратегии доставки сообщений в зависимости от этих изменений, а также в зависимости от загруженности сети. Для решения этой задачи существуют **алгоритмы маршрутизации**, благодаря которым роутер понимает, какому устройству нужно отправить сообщение, чтобы добиться хороших результатов в его доставке.

Алгоритм на основе расстояния между устройствами

Когда узел запускается, он знает только о своих ближайших соседях и цену для достижения каждого из них. Каждый узел регулярно отправляет своим соседям информацию о цене достижения всех узлов в сети, для которых он знает эту цену. Соседи получают эту информацию и сравнивают с имеющейся у них. Если за счет полученной информации можно улучшить цену предыдущих итерациях) своим непосредственным соседям, добавляя к этой достижения некоторой вершины, то они записывают эту информацию в своей таблице маршрутизации. Через какое-то время все узлы сети будут знать наилучшую цену доставки и оптимальный маршрут доставки сообщения от себя

до некоторого узла В, благодаря чему смогут отправлять данные оптимально.

Если топология сети изменяется, например, в следствии отказа какого-нибудь узла, то его соседи с использованием описанного выше алгоритма могут перестроить маршруты, которые использовали этот узел.

Path vector algorithm

Описанные выше алгоритмы хороши для не очень больших сетей. В больших сетях их будет сложно реализовать, потому что придется тратить очень много ресурсов на построение графа сети, причем как ресурсов узлов для вычисления таблиц маршрутизации, так и ресурсов сети для постоянной отправки соседям сообщений о структуре сети.

Полезные ссылки

https://www.oslogic.ru/knowledge/809/setevoj-uroven-modeli-osi-obshhie-ponyatiya/ https://neerc.ifmo.ru/wiki/index.php?title=Сетевой_уровень

Link-state algorithm

Для данного алгоритма каждый узел в сети должен знать структуру графа, которым является сеть. Это достигается следующим образом: каждый узел при запуске знает только о своих соседях. Узел регулярно отправляет информацию о той части сети, про которую он что-то знает (уже узнал на информации число- версию отправляемых данных. Узел, получая данные от своего соседа, сравнивает версию в данных с собственной версией и если версия в данных больше, чем его собственная, то он использует данные для изменения своего представления о структуре графа и переплывает сообщение своим соседям. Если же версия в сообщении меньше, чем версия у узла, то данное сообщение игнорируется.

Когда узнали информацию о структуре сети, можно построить граф сети для поиска кратчайших путей. На графе запускается алгоритм Дейкстры, в результате выполнения которого узел узнает кратчайший путь от себя до любого другого узла сети, а также ближайшего соседа на этом пути, которому и будет пересылаться сообщение.

Когда у вершины построен граф, используется специальный протокол, который позволяет понять, доступны ли все соседи вершины. Если с каким-то соседом что-то случилось, то вершина начинает перестраивать свой граф, используя алгоритм, аналогичный алгоритму для изначального построения графа.