RIP

RIP -- протокол динамической маршрутизации.

- *Link-state протоколы* -- строится полная топология и потом выбирается кратчайший путь.
- *Дистанционно-векторные протоколы* -- <u>роутер</u> знает только информацию о своих соседях и насколько далеко от соседей до какой-либо подсети.

Bepcuu RIP:

1. **RIPv1**

Реализует классовый подход (неактуален). В качестве адреса получателя -- широковещательный 255.255.255

2. RIPv2

Используется в сетях <u>IPv4</u>. В качестве адреса получателя -- широковещательный (broadcast) или групповые (multicast) адреса

3. RIPng

Используется в сетях IPv6. В качестве адреса получателя -- групповые

<u>Роутер</u>, на котором запущен <u>RIP</u>, отправляет своим соседям маршрутную информацию: префикс + <u>метрика</u>.

Метрика -- число, которое характеризует удалённость трафика, т.е. насколько далеко до подсети.

В <u>RIP</u> это количество роутеров по пути между отправителем и узлом назначения. Максимальная метрика -- 15 (сеть считается достижимой).

Таймеры:

• Update Timer (30 сек)

Частота отправки сообщений с обновлениями (всех префиксов в базе данных <u>RIP</u>)

• *Invalid Timer* (180 сек)

Если обновление о маршруте не получено до истечения, маршрут помечается недостижимым. Перезапускается после получения каждого обновления, если за 180 сек получили новое -- сбрасывается. По истечении продолжаем держать префикс с метрикой 16.

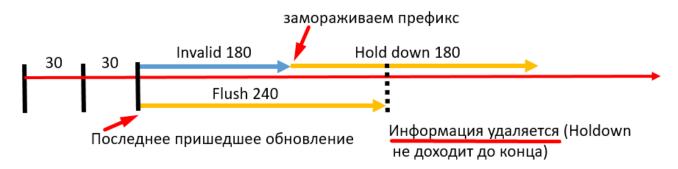
• Hold Down Timer (180 сек)

Запускается после пометки о недостижимости маршрута. Каждые 30 сек отправляет

информацию, что префикс недостижим.

• *Flush Timer* (240 сек)

Перезапускается после каждого обновления. По его истечении информация о префиксе удаляется.

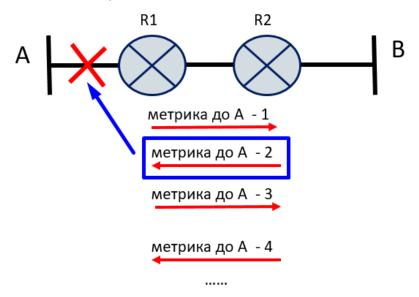


При этом важно, что мы анонсируем только префиксы, которые мы изучили через RIP.

Проблема медленной сходимости RIP

Сходимость -- реакция на изменения, произошедшие в сети.

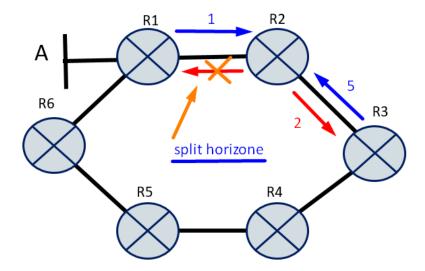
Count to Infinity:



При поломке провода между A и R1 процесс сходимости будет очень долгим.

Split Horizon

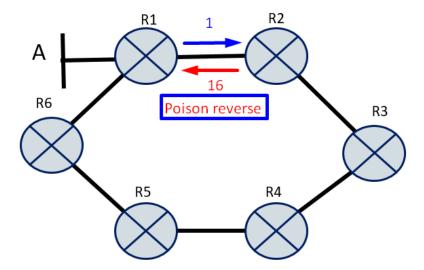
<u>Роутер</u> не отправляет обратно обновления через тот интерфейс, откуда их получил, если он их использует.



R2 получил обновления от R1 и R3, использовать будет обновление с метрикой 1. Т.е. в таблице маршрутизации -- запись, что A доступна через правый интерфейс R1. В сторону R1 обновления не отправляются.

Poison Reverse

В сторону, откуда получили лучший маршрут, отправляем этот же префикс с метрикой 16.



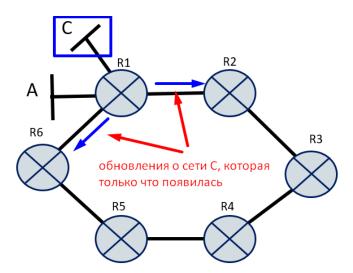
Route Poisoning

Если понимаем, что сеть недостижима, не только исключаем префикс из обновлений, но и отправляем обновления о нём с метрикой 16.

Это позволяет не ждать Invalid Timer, а сразу понять, что сеть недостижима.

Triggered Update

Обновления отправляются сразу при изменении маршрута (не ждём Update Timer) -- только для новых префиксов или улучшения метки.



Triggered Extentions

Используется чтобы можно было держать канал выключенным. В первом обновлении передаётся вся маршрутная информация и обновления каждые 30 секунд далее не отправляются. Обновления отправляются только если произошло событие.