

**T.C.
MİLLÎ EĞİTİM BAKANLIĞI**

BİLİŞİM TEKNOLOJİLERİ

UZAKLIK VEKTÖRÜ YÖNLENDİRME

Ankara, 2013

- Bu modül, mesleki ve teknik eğitim okul/kurumlarında uygulanan Çerçeve Öğretim Programlarında yer alan yeterlikleri kazandırmaya yönelik olarak öğrencilere rehberlik etmek amacıyla hazırlanmış bireysel öğrenme materyalidir.
- Millî Eğitim Bakanlığınca ücretsiz olarak verilmiştir.
- **PARA İLE SATILMAZ.**

İÇİNDEKİLER

AÇIKLAMALAR	ii
GİRİŞ	3
1. RIP YÖNLENDİRME	5
1.1. Uzaklık vektörü yönlendirme.....	5
1.2. RIP	8
1.2.1. RIP yönlendirme.....	8
1.2.2. RIP yapılandırması	11
1.2.3. RIP sorunlarının tespiti ve giderilmesi	23
UYGULAMA FAALİYETİ	30
ÖLÇME VE DEĞERLENDİRME	33
ÖĞRENME FAALİYETİ-2	35
2. IGRP YÖNLENDİRME.....	35
2.1. IGRP yapılandırması.....	36
2.2. IGRP sorunlarının tespiti ve giderilmesi.....	43
2.3. RIP' i IGRP' ye Dönüştürme	43
UYGULAMA FAALİYETİ	46
ÖLÇME VE DEĞERLENDİRME	49
ÖĞRENME FAALİYETİ-3	50
3. YÖNLENDİRME TABLOSU	50
3.1. Yönlendirme yolunu görüntüleme	54
3.2. Ağ geçidini belirleme.....	56
3.3. Paketlerin iletimi	56
3.4. Yönlendirmeleri gösterme.....	57
UYGULAMA FAALİYETİ	60
ÖLÇME VE DEĞERLENDİRME	62
MODÜL DEĞERLENDİRME	63
CEVAP ANAHTARLARI.....	65
KAYNAKÇA	67

AÇIKLAMALAR

ALAN	Bilişim Teknolojileri
DAL/MESLEK	Ağ İşletmenliği
MODÜLÜN ADI	Uzaklık Vektörü Yönlendirme
MODÜLÜN TANIMI	Uzaklık vektörü yönlendirme türleri için gerekli temel bilgi ve becerilerin kazandırıldığı bir öğrenme materyalidir.
SÜRE	40/32
ÖN KOŞUL	
YETERLİK	Uzaklık vektörü iletişim kuralı ile yönlendirme yapmak
MODÜLÜN AMACI	Genel Amaç Gerekli ortam sağlandığında RIP yönlendirmesini ve IGRP yönlendirmesini doğru olarak yapılandırarak, yönlendirme tablosundaki bilgileri doğru yorumlayabileceksiniz. Amaçlar <ol style="list-style-type: none">1. RIP yönlendirmesini yapılandırabileceksiniz.2. IGRP yönlendirmesini yapılandırabileceksiniz.3. Yönlendirme tablosunu yapılandırabileceksiniz.
EĞİTİM ÖĞRETİM ORTAMLARI VE DONANIMLARI	Ortam: Ağla kurulumu yapılmış bilgisayar laboratuvarı Donanım: Yönlendirici (router), modem, köprü (bridge), anahtar (switch)
ÖLÇME VE DEĞERLENDİRME	Modül içinde yer alan her öğrenme faaliyetinden sonra verilen ölçme araçları ile kendinizi değerlendireceksiniz. Öğretmen modül sonunda ölçme aracı (çoktan seçmeli test, doğru-yanlış vb.) kullanarak modül uygulamaları ile kazandığınız bilgi ve becerileri ölçerek sizi değerlendirecektir.

GİRİŞ

Sevgili Öğrenci,

Gelişen teknolojinin avantajları ile birlikte şirket çalışanları karmaşık ağlara sahip büyük şirketlerde, birlikte çalışırlar, iletişim kurar ve etkileşime girerler. “Ağ mühendisleri” haberleşme amacıyla uzak siteler arasında güvenilir, yüksek hızlı iletişim kanalları sağlamak için kurumsal ağları tasarlar.

Veriler uzak ağın IP adresine göre kurumsal hiyerarşi içinde taşınır ve yönlendirme protokolleri ağ boyunca en iyi yol üzerinde sürekli bilgi değişimi gerçekleştirir.

Bu modülle, uzaklık vektörü yönlendirme ile ilgili bilmeniz gerekenleri öğreneceksiniz. İyi bir ağ uzmanı olmak istiyorsanız uzak ağların güvenli bir şekilde haberleşmelerini sağlama becerisini kazanmak zorundasınız. Modülü tamamladıktan sonra düz bir ağ ve hiyerarşik bir yönlendirme topolojisini karşılaştırarak farklarını anlayabileceksiniz. RIP ve IGRP protokollerini kullanarak bir ağı tasarlayarak yapılandırabilecek ve yönlendirme tablolarını inceleyebileceksiniz. Ayrıca yönlendirme yolları boyunca hataları tespit ederek paketlerin iletimini takip edebileceksiniz.

ÖĞRENME FAALİYETİ-1

AMAÇ

RIP yönlendirmesini yapılandırabileceksiniz.

ARAŞTIRMA

- Çeşitli uzaklık vektörü yönlendirme protokollerini araştırarak sınıfta tartışınız.
- RIP Version1 ve RIP Version2 arasındaki farkları araştırarak sınıfta tartışınız.

1. RIP YÖNLENDİRME

1.1. Uzaklık Vektörü Yönlendirme

Her yönlendirici (dâhilî ağı büyüdükçe) iletilerin ağlar üzerinden yönlendirilmesini ve doğru hedefe ulaşmasını sağlamak için bir yönlendirme tablosu tutmaktadır. Yönlendiriciler; bu yönlendirme tablosundan hangi rotayı veya yolu kullanacağını belirleyerek uzak ağlara ulaşmak için gerekli olan yol bilgisine de bu yönlendirme tabloları sayesinde ulaşabilir. Rotalar hakkındaki bu bilgiler yönlendiricilere bir ağ yöneticisi tarafından statik olarak tanımlanabileceği gibi bir yönlendirme protokolü aracılığı ile de dinamik olarak atanabilir.

Dinamik rotalar yönlendirme protokolleri tarafından otomatik olarak oluşturulur ve korunur. Bu dinamik yönlendirme protokolleri, uzaklık vektörü protokolleri ve bağ durumu protokolleri olmak üzere iki ana kategoride sınıflandırılır.

Uzaklık vektörü protokolünü çalıştıran bir yönlendirici, bir hedefe giden yolun tümünü bilemez sadece uzak ağa olan uzaklığı ve yönü ya da vektörü bilir. Bu bilgiler, doğrudan bağlı komşulardan gelir. Yönlendiriciler, doğrudan bağlı komşularla ağ bilgilerini paylaşır. Daha sonra, kurumdaki tüm yönlendiriciler bilgileri öğrenene kadar bu bilgileri komşu yönlendiricilerine tanıtır.

Bir ağın topolojisinin yeniden yapılandırılmasıyla veya herhangi bir arıza nedeni ile oluşacak değişikliklerin yönlendiriciler tarafından bilinerek yönlendirme tablolarının güncellenmesi gerekir. Aksi takdirde iletilerin doğru hedefe ulaşması konusunda sıkıntılar çıkabilir. Uzaklık vektörü yönlendirme algoritması, yönlendirme tablosunun kopyalarını düzenli aralıklarla komşu yönlendiricilere yayın veya çoklu yayımlarla aktarır. Yönlendiriciler arasındaki bu düzenli güncellemeler sayesinde topoloji değişiklikleri iletilir.

Uzaklık vektörü algoritması, diğer yönlendiricilerden aldığı rota bilgilerini iki temel ölçüte dayalı olarak değerlendirir:

- **Uzaklık:** Ağın yönlendiriciye olan mesafesidir.
- **Vektör:** Paketin ağa ulaşması için gönderileceği yön, rotada adı belirtilen ağa giden yol üzerindeki bir sonraki sekmenin adresidir.

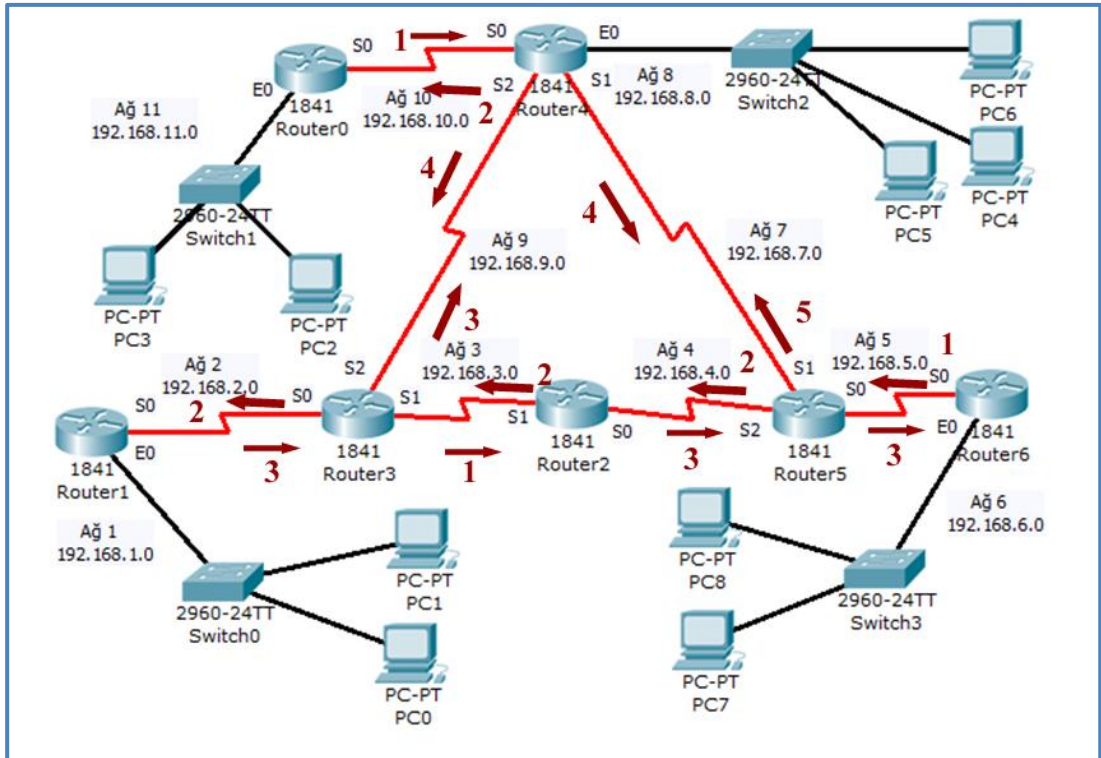
Tüm yönlendirme protokollerinde olduğu gibi uzaklık vektörü protokolleri de en iyi rotayı belirlemek için bir ölçev kullanır. Eğer bir yönlendirici bir hedefe giden birden fazla rota öğrenirse sayısal olarak en düşük ölçev değerine sahip rotayı hesaplar ve tanıtır. Uzaklık vektörü protokolleri, bir yönlendiriciden bir ağ uzaklığına göre en iyi rotayı Tablo 1.1'deki unsurlara bağlı olarak hesaplar.

Sekme sayısı	Bant genişliği	Güvenilirlik
Yönetim maliyeti	İletim hızı	Gecikme olasılığı

Tablo 1.1: Yönlendiricilerde en uygun rota belirleme seçenekleri

Örnek

Hedef Ethernet ağlarına giden gecikmeye göre en iyi yolu seçme işini bir örnekle aşağıdaki topoloji üzerinden açıklayacak olursak;



Şekil 1.1: Bir anlık gecikme değerleri verilmiş topoloji örneği

Çözüm

Burada gecikme değerlerine göre en iyi yol hesabı yapılmıştır. Router 2 için bakacak olursak; R2'den R4'e ulaşmak için iki farklı çıkış kullanılabilir.

S0 için rota: R2 → R5 → R4 (3+5)

S1 için rota: R2 → R3 → R4 (2+3)

Bu durumda en iyi yol değeri 5 olarak S1 çıkışı alınır. R3 yönlendiricisinde herhangi bir arıza nedeni ile iletim durursa bu durumda en iyi yol 8 olarak S0 çıkışı alınacaktır. R2 yönlendiricisi kendi yönlendirme tablosunda R3 mesafesini ∞ (sonsuz) olarak değiştirip bu durumu komşu yönlendiricilere bildirecektir. Her yönlendirici yeni yönlendirme tablolarını komşu yönlendiricilere bildirerek güncelleyecektir.

Router 0 için;

Hedef	R0	R1	R2	R3	R4	R5	R6
Mesafe	0	7	6	5	1	5	8

Router 1 için;

Hedef	R0	R1	R2	R3	R4	R5	R6
Mesafe	8	0	4	3	6	7	10

Router 2 için;

Hedef	R0	R1	R2	R3	R4	R5	R6
Mesafe	7	4	0	2	5	3	6

Router 3 için;

Hedef	R0	R1	R2	R3	R4	R5	R6
Mesafe	5	2	1	0	3	4	7

Router 4 için;

Hedef	R0	R1	R2	R3	R4	R5	R6
Mesafe	2	6	5	4	0	4	7

Router 5 için;

Hedef	R0	R1	R2	R3	R4	R5	R6
Mesafe	7	6	2	4	5	0	3

Router 6 için;

Hedef	R0	R1	R2	R3	R4	R5	R6
Mesafe	8	7	3	5	6	1	0

Tablo1.2: Yönlendiriciler için hedef ve mesafe değerleri

1.2. RIP

Yönlendirme Bilgisi Protokolü (RIP), bir yönlendirme matrisi olarak sekme sayısını kullanan ve bir RFC’de (1988 RFC1058) standartlaştırılan ilk IP uzaklık vektörü yönlendirme standardıdır. Daha sonra geliştirilen RIPv2 ve IPv6 versiyonu RIPng’den ayırt edilmesi için RIP’nin ilk versiyonu artık RIPv1 olarak adlandırılmaktadır. Kullanımı basit ve anlaşılırdır.

Varsayılan durumda RIPv1, her 30 saniyede bir etkin arayüzlerin hepsine yönlendirme güncellemelerini yayımlar. En iyi yol seçimini yaparken tek kriter olarak hop count (atlanan yönlendirici sayısı) değerine bakar. RIP’te en fazla izin verilen hop count değeri 15’tir. Yani hop count değeri 16 olan ağlar erişilemez (Unreachable) olarak değerlendirilir. RIP’in üç versiyonu vardır:

- **RIP version 1:** Sadece classful (sınıflı) yönlendirmeyi kullanır. Güncellemeler esnasında subnet mask bilgisi göndermez. Yani bu versiyonda ağdaki tüm cihazlar aynı subnet mask’ı kullanmak zorundadır. En önemli güvenlik açıklarından biri de bu versiyonda authentication yani kimlik denetimi desteği yoktur. Broadcast yayın yapar.
- **RIP version 2:** Classless (sınıfsız) yönlendirme olarak adlandırılır ve güncellemeler esnasında subnet mask bilgisi gönderir. Broadcast yerine Multicast (çoklu yayın) yapar.
- **RIPng:** (RFC 2080). Bu versiyonla birlikte IPv6 desteklenir.

RIP üç farklı sayaç (timer) kullanarak performansını ayarlar. Bu sayaçlar şunlardır;

- **Route Update Timer:** Bir yönlendiricinin komsularına, yönlendirme tablosunun tümünü göndermesi için beklediği zaman aralığı. Tipik olarak 30 sn.dir.
- **Route Invalid Timer:** Bir yönlendirmenin, yönlendirme tablosunda geçersiz olarak kabul edilmesi için geçmesi gereken zaman aralığı. 90 sn.lik bu zaman aralığında yönlendirme tablosundaki bir yönlendirme kaydıyla alakalı bir güncelleme olmazsa o kayıt geçersiz olarak işaretlenir. Ardından komşu yönlendiricilere bu yönlendirmenin geçersiz olduğu bildirilir.
- **Route Flush Timer:** Bir yönlendirmenin geçersiz olması ve yönlendirme tablosundan kaldırılması için gereken zaman aralığıdır (240 sn.).

1.2.1. RIP Yönlendirme

RIPv1, sınıflı (classful) bir yönlendirme protokolüdür. Alt ağları otomatik olarak sınıflı sınıra özetler ve güncellemede alt ağ maskesi (Subnet) bilgilerini göndermez. Bu yüzden RIPv1, VLSM ve CIDR’yi desteklemez. RIPv1 ile yapılandırılan bir yönlendirici, yerel bir arayüz üzerinde yapılandırılan alt ağ maskesini kullanılır veya adres sınıfına göre

varsayılan alt ağ maskesini uygular. Bu kısıtlama yüzünden, doğru yönlendirme meydana geldiğinde RIPv1'in tanıttığı ağların alt ağları aynı olmalıdır.

Sessiz RIP ana bilgisayarını (yönlendirici olmayan), alınan RIP bildirimlerini işler. Ancak RIP bildirimleri yapmaz. İşlenen RIP bildirimleri, ana bilgisayara ilişkin yönlendirme tablosunu oluşturmada kullanılır. Sessiz RIP ana bilgisayarlarını, varsayılan bir ağ geçidi ile yapılandırmanız gerekmez. Sessiz RIP, UNIX ortamlarında yaygın olarak kullanılır. Ağ üzerinde sessiz RIP ana bilgisayarları varsa bunların hangi RIP sürümünü destekleyeceklerini belirlemeniz gerekir. Sessiz RIP ana bilgisayarları, yalnızca RIP v1'i destekliyse bu ana bilgisayar ile ilgili ağda RIP v1 kullanmanız gerekir.

RIPv2 ile RIPv1'in birçok ortak özelliği vardır. Bu özellikler şunlardır:

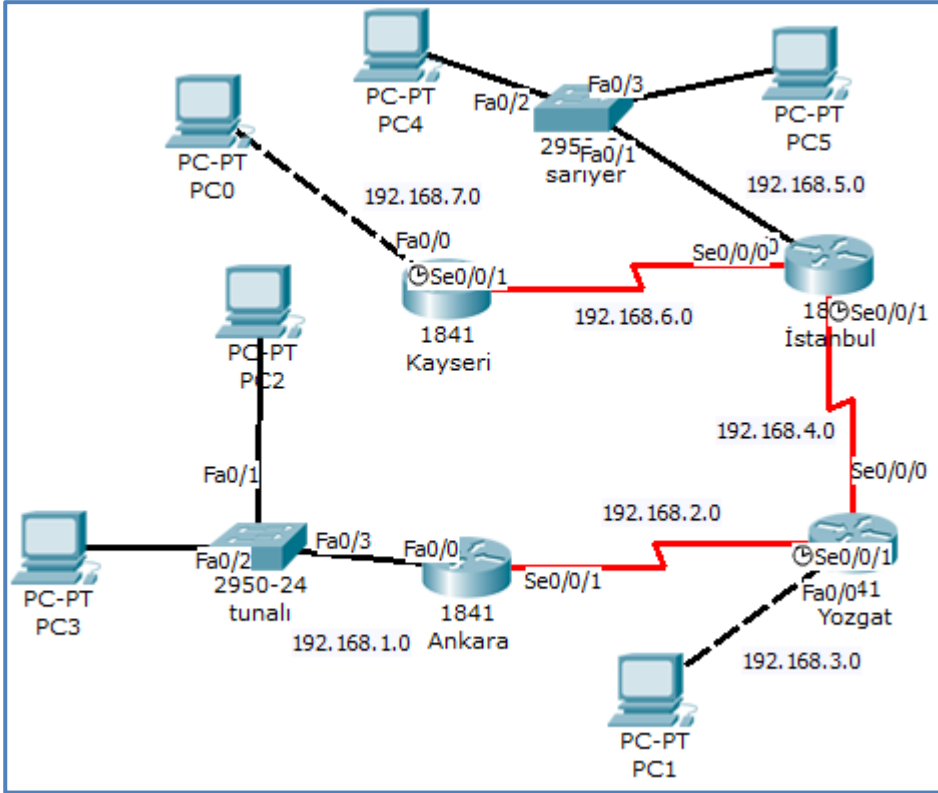
- Sekme sayısı ölçeği
- Maksimum 15 sekme; bir yolda maksimum atlama sayısı 15'tir . Bir yönlendirici, yeni veya değişmiş bir giriş içeren gönderim güncellemesi aldığı anda metrik değeri, yol üzerinde bir atlama olarak kendi hesabına 1 artırılır. Eğer bu, metriğin 15 üzerinde artırılmasına yol açıyorsa bu durumda sonsuzluk gibi düşünülür ve ağ adresi ulaşılamaz olarak kabul edilir.
- TTL 16 sekme eşittir
- Varsayılan 30 saniyelik güncelleme aralığı
- Döngülerden kaçınmak için rota zehirleme, sekme zehirleme, ayrık evren ve bekleme durumları
- UDP bağlantı noktası 520 kullanılarak gerçekleştirilen güncellemeler
- Yönetimsel uzaklık 120
- Kimlik doğrulama olmaksızın ileti başlığının 25 rotaya kadar içermesi

RIPv2'nin RIPv1'e göre birçok artışı bulunmaktadır. Bu artılar şunlardır:

- İlave yönlendirme paketi bilgisi taşıyabilme
- Değişik uzunlukta alt maskeleye desteğine sahiptir.
- RIPv2 tablo güncellemelerinin güvenliği için yetkilendirme mekanizmasına sahiptir. Bu kimlik doğrulama mekanizması, yönlendirme tablosunun içeriğini, parola veya kimlik doğrulama verilerine sahip olmayan yönlendiricilerden gizler.
- RIP'nin her iki versiyonu da güncellemelerinde dâhil olan tüm arayüzlere yönlendirme tablosunun tamamını gönderir. RIP v1, bu güncellemeleri, bir ağ üzerindeki Ethernet gibi tüm cihazların verileri işlemlerini gerektiren 255.255.255.255 adresine yayımlar. RIP v2 ise güncellemelerini 224.0.0.9'a çoklu yayımlar. Çoklu yayımlar, yayımlara göre daha az bant genişliği kullanır. RIPv2 için yapılandırılmamış cihazlar, Veri Bağı (Data Link Layer) Katmanında çoklu yayınları atar.

- RIPv2, VLSM ve CIDR'yi destekleyen bir sınıfsız yönlendirme protokolüdür. v2 güncellemelerine, süresiz ağların kullanımına imkân veren bir alt ağ maskesi alanı eklenir.
- RIPv2, aynı zamanda rotaların otomatik özetlenmesi özelliğini kapatma becerisine de sahiptir.

Şekil 1.2'deki örnek üzerinden açıklayalım. Bütün yönlendiricilerin RIP ile yapılandırıldığını varsayalım. Yönlendirme işlemi başladığında RIP ile yapılandırılan her arayüz bir istek mesajı gönderecektir. İstek mesajına göre tüm RIP komşularının yönlendirme tablolarının tamamı gönderilecektir. RIP etkin komşular, bilinen ağ girişlerini içeren bir yanıt mesajı gönderir.



Şekil 1.2: RIP ile yapılandırılmış topoloji

Ağ	Arayüz	Sekme
192.168.1.0	Fa 0/0	0
192.168.2.0	Se 0/0/1	0
192.168.3.0	Se 0/0/1	1
192.168.4.0	Se 0/0/1	1

Tablo 1.3: Ankara yönlendiricisi için yanıt mesajı sonrası arayüz ve sekme değerleri

Alıcı yönlendirici, aşağıdaki kriterlere göre her bir rota girişini değerlendirir:

- Eğer bir rota girişi yeniyse alıcı yönlendirici bu rotayı yönlendirme tablosuna kurar.
- Eğer rota tablodaysa ve giriş farklı bir kaynaktan geliyorsa eğer yeni giriş daha iyi bir sekme sayısına sahipse yönlendirme tablosu mevcut girişi değiştirir.
- Eğer rota tablodaysa ve giriş aynı kaynaktan geliyorsa ölçev daha iyi olmasa da mevcut giriş değiştirilir.

Daha sonra başlangıç yönlendiricisi, RIP etkin arayüzlerin tümüne, kendi yönlendirme tablosunu içeren bir tetiklenmiş güncelleme gönderir.

Varsayılan durumda RIPv2 sadece versiyon 2 güncellemelerini gönderir ve alır. Eğer bir ağın her iki RIP versiyonunu da kullanması gerekirse, ağ yöneticisi hem versiyon 1 hem de versiyon 2'yi göndermek ve almak üzere RIPv2'yi yapılandırır. Varsayılan durumda RIPv1 versiyon 1 güncellemelerini gönderir ama hem versiyon 1 hem de versiyon 2'yi alır.

Bir arayüzün global yapılandırmasını özelleştirmek için aşağıdaki arayüz yapılandırma komutlarını kullanın:

```
IP RIP send version <1 | 2 | 1 2>  
IP RIP receive version <1 | 2 | 1 2>
```

1.2.2. RIP Yapılandırması

Bir topolojide RIP yapılandırmasından önce yapmamız gereken şey yönlendirmeye katılan bütün cihazlardaki arayüzlerin IP adreslerini ve ağ maskelerini tanımlamaktır. Yönlendiriciler arası bağlantının sağlanabilmesi için clocking sinyalini sağlayan DCE bağlantılarının tanımlanması gerekir. Temel konfigürasyonların tamamlanmasından sonra RIP için gerekli ayarlamalara geçilebilir.

RIP'ı yönlendirici üzerinde çalıştırmak için global konfigürasyon (config) moduna geçmeliyiz. Temel RIP yapılandırması için yapmamız gereken toplamda 3 komut vardır.

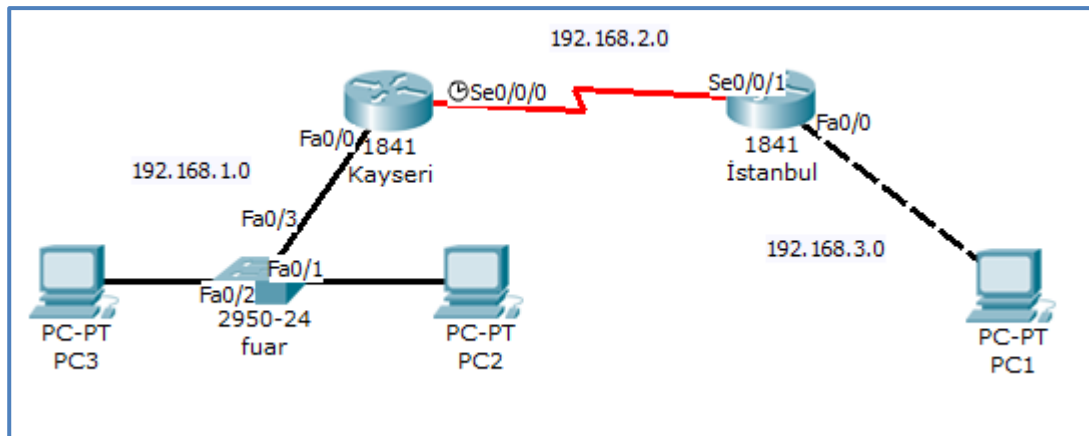
- **Yönlendirme Protokolünü etkinleştirme**
Router (config)#router rip
- **Sürümü belirtme:** Sürüm belirtilmediği takdirde version 1 olarak alınır.
Router (config-router)#version [1-2]
- **RIP tarafından tanıtılması gereken doğrudan bağlı her bir ağı tanımlama**
Router (config-router)#network [ağ adresi]

Örnek

Tablo 1.4’te verilen bilgilere göre Şekil 1.3’teki konfigürasyonu Ağ simülasyon programında çizerek temel yapılandırmaları girelim ve RIP yapılandırmasını ayarlayalım.

Arayüzler	Kayseri	İstanbul
Fa 0/0	192.168.1.1/24	192.168.3.1/24
Se 0/0/0	192.168.2.1/24 (DCE)	-
Se 0/0/1	-	192.168.2.2/24 (DTE)
PC1	-	192.168.3.2
PC2	192.168.1.3	-
PC3	192.168.1.2	-

Tablo 1.4: Ağ arayüz bilgileri



Şekil 1.3: RIP ile yapılandırılmış topoloji

Çözüm

Kayseri yönlendiricisi için temel konfigürasyonlar

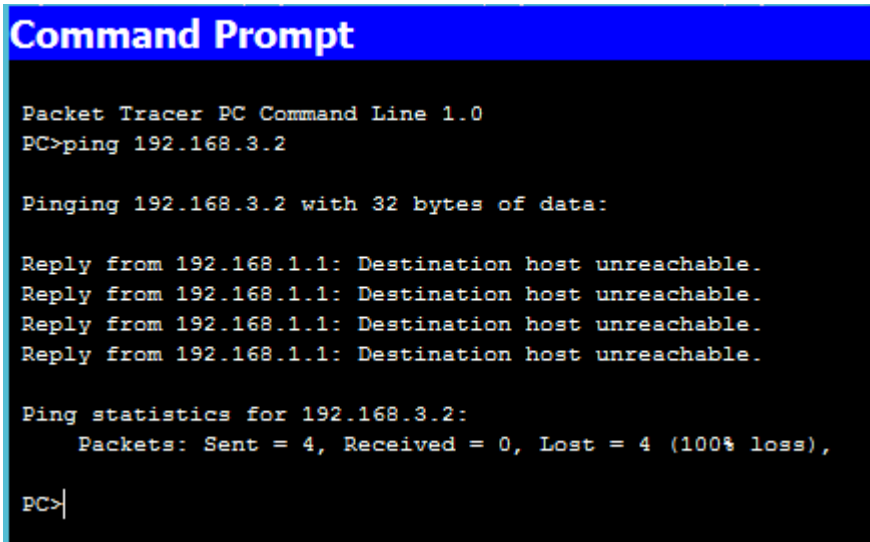
```
Router>enable
Router#configure terminal
Router(config)#hostname Kayseri
Kayseri(config)#interface fa 0/0
Kayseri(config-if)#ip address 192.168.1.1 255.255.255.0
Kayseri(config-if)#no shutdown
Kayseri(config-if)#interface se 0/0/0
Kayseri(config-if)#ip address 192.168.2.1 255.255.255.0
Kayseri(config-if)#clock rate 72000
Kayseri(config-if)#no shutdown
```

İstanbul yönlendiricisi için temel konfigürasyonlar

```
Router>enable
Router#configure terminal
```

```
Router(config)#hostname Istanbul
Istanbul(config)#interface fa 0/0
Istanbul(config-if)#ip address 192.168.3.1 255.255.255.0
Istanbul(config-if)#no shutdown
Istanbul(config-if)#interface se 0/0/1
Istanbul(config-if)#ip address 192.168.2.2 255.255.255.0
Istanbul(config-if)#no shutdown
```

Temel konfigürasyonlar yapıldıktan sonra PC2 den PC1'e ping atacak olursak paketin iletilmediğini göreceğiz. Çünkü PC2'nin bağlı olduğu Kayseri yönlendiricisi hedef ağa (192.168.1.0) nasıl ulaşacağını bilmiyordur yani yönlendirme tablosunda rota yoktur.



```
Command Prompt

Packet Tracer PC Command Line 1.0
PC>ping 192.168.3.2

Pinging 192.168.3.2 with 32 bytes of data:

Reply from 192.168.1.1: Destination host unreachable.
Reply from 192.168.1.1: Destination host unreachable.
Reply from 192.168.1.1: Destination host unreachable.
Reply from 192.168.1.1: Destination host unreachable.

Ping statistics for 192.168.3.2:
    Packets: Sent = 4, Received = 0, Lost = 4 (100% loss),

PC>
```

Resim 1.1 : PC2'den PC1'e gönderilen başarısız ping paketi

İletimin gerçekleşmesi için yönlendiricileri bir yönlendirme protokolü ile haberleştirmeliyiz. Böylece hem Kayseri yönlendiricisi 192.168.3.0/24 ağına nasıl ulaşacağını öğrenir hem de Istanbul yönlendiricisi 192.168.1.0/24 ağına nasıl ulaşacağını öğrenebilecektir. Biz burada RIP ile yapacağız.

Kayseri yönlendiricisi için RIP konfigürasyonu

```
Kayseri(config)#router rip
Kayseri(config-router)#network 192.168.1.0
Kayseri(config-router)#network 192.168.2.0
```

Istanbul yönlendiricisi için RIP konfigürasyonu

```
Istanbul(config)#router rip
Istanbul(config-router)#network 192.168.2.0
Istanbul(config-router)#network 192.168.3.0
```

Kayseri ve Istanbul yönlendiricileri için RIP'i version 2'ye göre yapılandırmak istiyorsak eğer her iki yönlendirici içinde şu komut girilmelidir:

Router(config-router)#version 2

RIP konfigürasyonu yapıldıktan sonra yönlendiriciler birbirleri üzerinde tanımlı ağları tanıyacağı için PC2 den PC1'e ping attığımızda paketin iletildiğini göreceğiz.

```
Command Prompt

Packet Tracer PC Command Line 1.0
PC>ping 192.168.3.2

Pinging 192.168.3.2 with 32 bytes of data:

Reply from 192.168.3.2: bytes=32 time=171ms TTL=126
Reply from 192.168.3.2: bytes=32 time=125ms TTL=126
Reply from 192.168.3.2: bytes=32 time=125ms TTL=126
Reply from 192.168.3.2: bytes=32 time=125ms TTL=126

Ping statistics for 192.168.3.2:
    Packets: Sent = 4, Received = 4, Lost = 0 (0% loss),
Approximate round trip times in milli-seconds:
    Minimum = 125ms, Maximum = 171ms, Average = 136ms

PC>
```

Resim 1.2 : PC2'den PC1'e gönderilen başarılı ping paketi

➤ RIP doğrulama

- **Show ip route komutu:** Bütün bu ayarlamalardan sonra komşu RIP'lerden alınan yolları doğrulamak için kullanılan komuttur.
 - Routing Tablosundaki R işareti RIP bilgisini gösterir.
 - [120 / 1] bilgisi, AD / Hop Count (metric, ölçev)
 - 10.0.0.1 bilginin alındığı Remote Router adresini
 - Serial 0/0 lokal arayüzü gösterir.

```
Router#show 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

C 192.168.1.0/24 is directly connected, FastEthernet0/0
C 192.168.2.0/24 is directly connected, Serial0/0/0
R 192.168.3.0/24 [120/1] via 192.168.2.2, 00:00:15, Serial0/0/0
Router#
```

Resim 1.3 : Kayseri yönlendiricisi için "Show ip route" komutu


```

Router#show 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

R 192.168.1.0/24 [120/1] via 192.168.2.1, 00:00:23, Serial0/0/1
C 192.168.2.0/24 is directly connected, Serial0/0/1
C 192.168.3.0/24 is directly connected, FastEthernet0/0
Router#

```

Resim 1.4: İstanbul yönlendiricisi için “Show ip route” komutu

- **Show ip protocols komutu:** Yönlendirici üzerinde IP trafiğini hangi gönderim protokollerinin taşıdığını gösterir. En yaygın konfigürasyon doğrulama başlıkları şunlardır:
 - RIP gönderimi konfigüre edilmiştir.
 - RIP güncellemelerini doğru arabirimler alır ve gönderir.
 - Router (yönlendirici) doğru ağları bildirir.

```

Router#show ip protocols
Routing Protocol is "rip"
Sending updates every 30 seconds, next due in 1 seconds
Invalid after 180 seconds, hold down 180, flushed after 240
Outgoing update filter list for all interfaces is not set
Incoming update filter list for all interfaces is not set
Redistributing: rip
Default version control: send version 2, receive 2
  Interface          Send  Recv  Triggered RIP  Key-chain
  FastEthernet0/0    2     2
  Serial0/0/0        2     2
Automatic network summarization is in effect
Maximum path: 4
Routing for Networks:
  192.168.1.0
  192.168.2.0
Passive Interface(s):
Routing Information Sources:
  Gateway         Distance      Last Update
  192.168.2.2     120          00:00:21
Distance: (default is 120)
Router#

```

Resim 1.5: Kayseri yönlendiricisi için “Show ip protocols” komutu

```

Router#show ip protocols
Routing Protocol is "rip"
Sending updates every 30 seconds, next due in 3 seconds
Invalid after 180 seconds, hold down 180, flushed after 240
Outgoing update filter list for all interfaces is not set
Incoming update filter list for all interfaces is not set
Redistributing: rip
Default version control: send version 2, receive 2
  Interface          Send  Recv  Triggered RIP  Key-chain
FastEthernet0/0      2     2
Serial0/0/1          2     2
Automatic network summarization is in effect
Maximum path: 4
Routing for Networks:
  192.168.2.0
  192.168.3.0
Passive Interface(s):
Routing Information Sources:
  Gateway            Distance      Last Update
  192.168.2.1        120           00:00:00
Distance: (default is 120)
Router#

```

Resim 1.6: İstanbul yönlendiricisi için “Show ip protocols” komutu

- **Show ip rip database:** RIP tarafından bilinen tüm rotaları listeler

```

Router#show ip rip database
192.168.1.0/24    auto-summary
192.168.1.0/24    directly connected, FastEthernet0/0
192.168.2.0/24    auto-summary
192.168.2.0/24    directly connected, Serial0/0/0
192.168.3.0/24    auto-summary
192.168.3.0/24
  [1] via 192.168.2.2, 00:00:25, Serial0/0/0
Router#

```

Resim 1.7: Kayseri yönlendiricisi için “Show ip rip database” komutu

```

Router#show ip rip database
192.168.1.0/24    auto-summary
192.168.1.0/24
  [1] via 192.168.2.1, 00:00:02, Serial0/0/1
192.168.2.0/24    auto-summary
192.168.2.0/24    directly connected, Serial0/0/1
192.168.3.0/24    auto-summary
192.168.3.0/24    directly connected, FastEthernet0/0
Router#

```

Resim 1.8: İstanbul yönlendiricisi için “Show ip rip database” komutu

- **Debug ip rip or debug ip rip {events}:** Gerçek zamanlı olarak gönderilen ve alınan RIP yönlendirme güncellemelerini görüntüler. Debug komutunun çıkışı, her güncellemenin kaynak adresini ve arayüzünü ve ayrıca versiyon ve ölçeği görüntüler. Gereğinden fazla debug komutu kullanarak hata ayıklama, bant genişliğini ve işleme gücünü tüketeceği için ağ performansını yavaşlatır.

```
Router#debug ip rip           (Hata ayıklama aktif)
Router#no debug ip rip       (Hata ayıklama kapalı)
```

- **Ping komutu:** Uçtan uca bağlanabilirliği sınamak için kullanılabilir.
- **Show running-config komutu:** Tüm komutların doğru girildiğini doğrulamak için kullanılır.
- **Show interface <arabirim>:** İstenilen arayüz durumunu görebiliriz.
- **Show ip interface <arabirim>:** İstenilen arayüz ip bilgilerini görebiliriz.

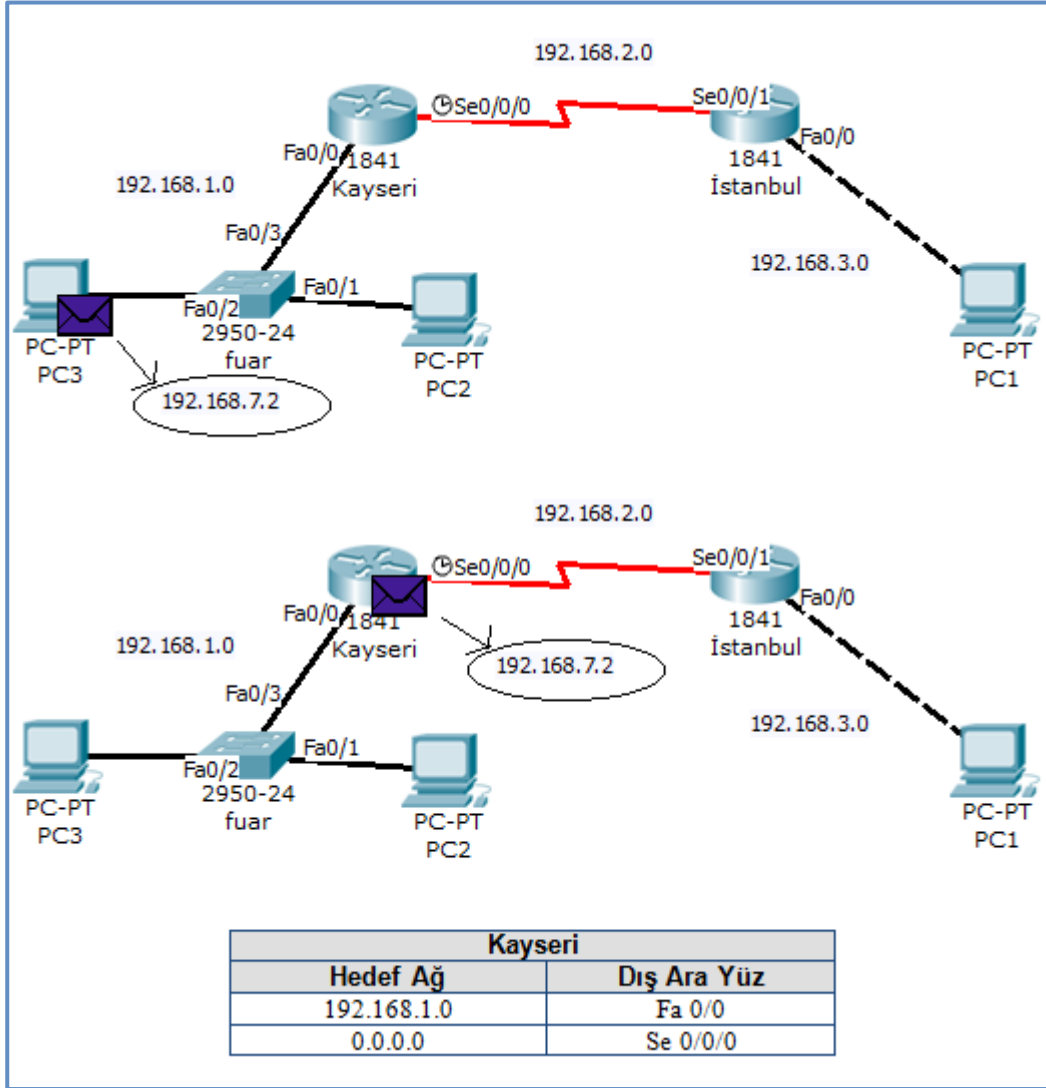
➤ “IP classless” komutunun kullanılması

Bazen yönlendirici, doğrudan alt ağ bağlı bir ağın, bilinmeyen alt ağına gönderilmek üzere paketler alır. Ağ işletim sistemi yazılımı için bu paketleri mümkün olan en uygun supernet yola yönlendirmede **IP classless** global konfigürasyon komutunu kullanır. **Supernet yolu**, çok geniş bir alt ağ dizgesini tek bir girişle kaplayan bir yoldur. “IP classless” komutu güncel yönlendirici işletim sistemlerinde varsayılan olarak yapılandırılmış gelir.

“**IP classless**” komutu, sadece IOS’de gönderme sürecine etki eder. IP sınıfları yerleşik yönlendirme tablosunun yolunu etkilemez. Bu sınıflandırılmamış gönderimin temelidir. Eğer ana ağ biliniyor, fakat bu ana ağ içinde paketlerin gönderildiği alt ağ bilinmiyorsa paket gönderimden düşer.

Yönlendirme tablosunda eğer ana ağın varış adresi yoksa yönlendirici sadece varsayılan yolu kullanır. Yönlendirme tablosunda, doğrudan bağlı ağın tüm alt ağları tarafından varsayılan olarak kabul edilen yönlendirici, yönlendirme tablosunda yer almalıdır.

“IP classless” komutu kullanılmadığında hedef adresi bilinmeyen bir paket alındığında yönlendirici o alt ağın olmadığı sonucunu çıkaracaktır. Dolayısıyla yönlendirici varsayılan bir yol olsa bile paketi göndermeyecektir. “IP classless” komutunun kullanılması sonucunda alt ağın bilinmediği durumlarda paketi varsayılan rotaya yönlendirerek bu sorunu çözecektir.



Şekil 1.4: “IP classless” komutunun kullanımı

- **RIP Update kısıtlama (arayüz içerisindeki yönlendirme güncellemelerinin önlenmesi)**

RIP Update tüm arayüzlerden yayınlanır. Oysaki RIP çalıştıran bir yönlendiricinin tüm interface'lerinden RIP anonslarını yayması gerekmeyebilir. Örneğin yönlendiricinin ethernet interface'inden RIP anonslarının yayılması herhangi bir işimize yaramaz. Çünkü bu yayınların hedefinde RIP yapılandırılmış yönlendiriciler vardır. Ethernet ağlarda genellikle yönlendirici değil son kullanıcı cihazları (PC) bulunmaktadır.

Güncellemelerin gereksiz arayüzlerden yayımlanmasını engellemek için (sadece yayın yapılmasını engeller alınmasını değil) aşağıdaki komut türevlerini kullanırız.

```
Router(config-router)#passive-interface fa0/0      (Ethernet 0/0 arayüzü pasif oldu)
Router(config-router)#passive-interface default    (tüm arayüzler pasif oldu)
```

Yeniden arayüzlerin aktif olmasını istiyorsak komutun başına “no” yazarız.

```
Router(config-router)#no passive-interface serial0/0/0      (s0/0/0 aktif)
Router(config-router)#no passive-interface default          (tüm arayüzler aktif oldu)
```

Bir arayüzün RIP için pasif yapılması, o arayüzün iletişimini kesmez.

RIP ve IGRP için **passive interface** komutu yönlendiricinin komşu bir yönlendiriciye güncellemeler göndermesini sadece durdurur, alımına etki etmez.

➤ **Auto Summary**

RIP Version2, Classless çalışır. Ancak varsayılan olarak sınıflı özetleme yapar. Bu sebeple çoğu durumda doğru çalışabilmesi için otomatik özetleme kapatılmalıdır.

```
Router(config-router)#no auto summary
```

➤ **Gönderme / Alma version seçimi**

```
Router(config-if)# ip rip send version <1 2>
Router(config-if)# ip rip receive version <1 2>
```

➤ **RIP Administrative Distance değiştirmek**

```
Router(config-router)# distance <değer>
```

➤ **Connected, Static ve Default Rotaların RIP altında yayımlanması**

```
Router(config-router)# redistribute static
Router(config-router)# redistribute connected metric 5
Router(config-router)# default-information originate
```

➤ **Başlatılmış güncelleme göndermek için (ip rip triggered)**

RIP çalıştıran bir yönlendirici, ağ topolojisi değiştiğinde **ip rip triggered** ile başlatılmış güncellemeleri konfigüre edebilir. Bu komut, yönlendiricide sadece seri arabirim üzerinden girilebilir. Konfigürasyon değişikliğine bağlı olarak yönlendirme tablosunun kendisini güncellemesinden sonra yönlendirici (Router) hemen yönlendirme güncellemelerini diğer ağlara bildirmek için başlatır. GDP yönlendiricinin dağıttığı, *başlatılmış güncellemeler* adı verilen bu güncellemeler düzenli olarak gönderilir. Gönderim güncellemeleri, yönlendiriciye komşu ağ yönlendiricilerinin topolojilerini tanıma ve aynı zamanda GDP’yi çalıştırma olanağı verir.

➤ **RIP v2’de arayüz güncellemelerini şifreleme**

RIP v2 authentication desteği sayesinde daha güvenlidir. Yetkisiz yönlendiricilerin ağa bağlanıp hatalı veya yanlış yayın yapmasını önler.

RIP v2 kullanmak için sistemdeki yönlendiricileri yapılandırmak için aşağıdaki kodları yazarak network bilgilerini girelim.

```
Router(config)# router rip
Router(config-router)#version 2
Router(config-router)#redistribute connected
```

Gördüğünüz gibi burada RIP version 2 kullanmak istediğimizi “version 2” komutu ile cihaza belirtmiş oluyoruz. Eğer authentication (kimlik doğrulama) yapmalarını sağlamak istersek aşağıdaki komutları kullanmamız gerekiyor:

```
Router(config)# key chain ANAHTAR
Router (config-keychain)# key 1
Router (config-keychain-key)# key-string deneme
Router(config-keychain-key)#end
```

Daha sonra komşu yönlendiriciye bağlı arayüzlerde aşağıdaki komutu giriyoruz:

```
Router (config-if)# ip rip authentication key-chain ANAHTAR
```

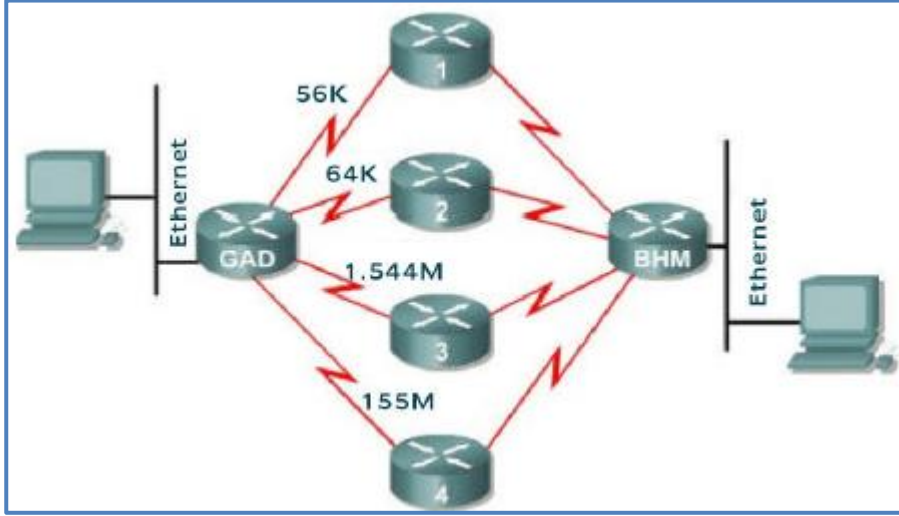
Buraya kadar RIP’i v2 modda authentication yapacak şekilde ayarlamış bulunuyoruz. Daha da güvenli çalışma için md5 encryption(şifreleme) kullanabiliriz. Bunun için de interface’lere aşağıdaki komutu girmemiz yeterlidir.

```
Router (config-if)# ip rip authentication mode md5
```

➤ **RIP ile yük dengeleme**

Yük dengelemesi, yönlendiricinin belirli bir adres için birden fazla iyi yol avantajına izin veren bir düşüncedir. Bu yollar ya yönetici tarafından statik olarak ya da dinamik yönlendirme tarafından hesaplanmıştır. Mantıksal olarak düşündüğümüzde RIP’in load balancing (yük dengeleme) yapma ihtimali her zaman vardır. Çünkü referans olarak bir tek hop sayısına bakar.

RIP, dördü varsayılan yol olmak üzere altı taneye kadar aynı zorlukta yük dengelemesi yeteneğine sahiptir.



Şekil 1.5: RIP, dört tane yol ile altı tane yolun aynı zorlukta yük dengelemesi

➤ Çoklu çarpa yollarda yük dengelemesi

Yönlendiricinin bir IP adresine paketleri birden fazla yolla gönderebilme yeteneğine yük dengeleme denir. Yük dengelemesi, yönlendiricinin belirli bir adres için birden fazla iyi yol avantajına izin veren bir düşüncedir. Bu yollar, RIP, EIGRP ve IGRP gibi statik ya da dinamik protokollerden kaynaklanır.

Bir yönlendirici, belirgin bir ağa yönelik çoğul yol öğrendiğinde, yol yönlendirme tablosuna yerleştirilir. Bazen yönlendirici, aynı yönetim mesafesiyle aynı yönlendirme işlemi sayesinde bilgi edinerek pek çok yol arasından birini seçmek zorunda kalabilir. Bu durumda yönlendirici varış adresine en düşük metrik ya da ölçüye sahip olan yolu seçer. Her yönlendirme işlemi onun boyutunu farklı hesaplar ve boyutlar yük dengesini sağlamak amacıyla manuel olarak ayarlanmayı gerektirebilir. Bilinmeyen bir rotanın uzaklığı 255 olarak kabul edilir.

Rota Kaynağı	Yönetimsel Uzaklık
Bağlı	0
Statik	1
EIGRP özet rota	5
Harici BGP	20
Dahili EIGRP	90
IGRP	100
OSPF	110
IS-IS	115
RIP	120
Harici EIGRP	170
Dahili BGP	200

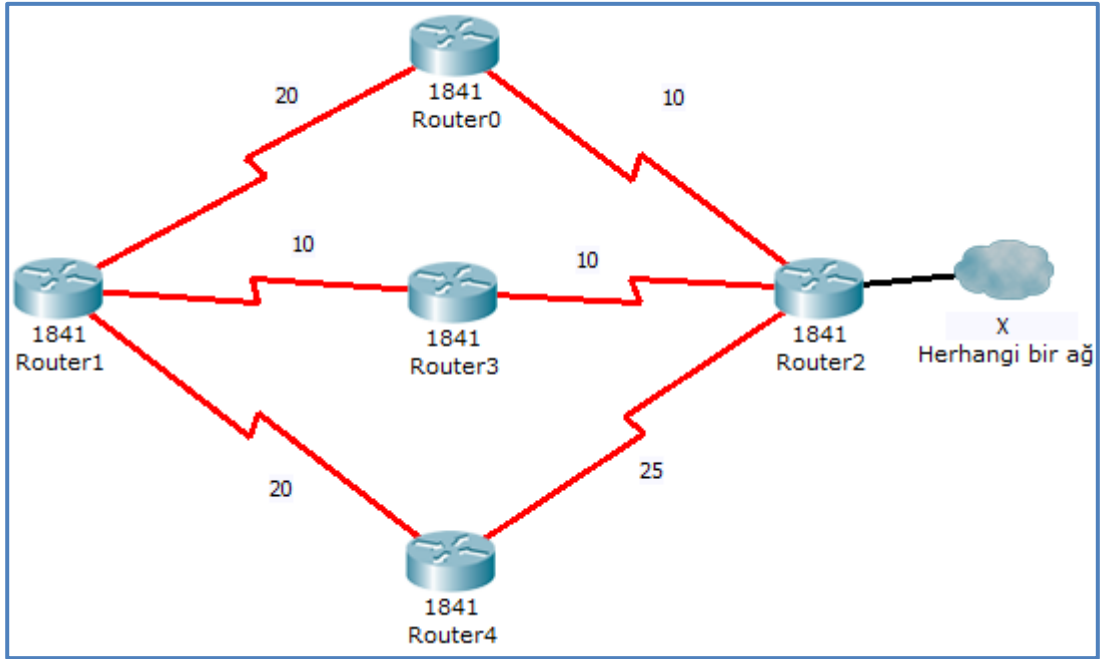
Tablo 1.5: Uzaklık yönlendirme yönetici kaynaklarının, varsayılan uzaklıkları

Yönlendiricinin aynı yönetim mesafesi (AD – Administrative Distance) ve adres boyutuna sahip çoğul yollar alıp ve kurması sonucu yük dengesi ortaya çıkabilir. Orada altı eşit yol büyüklüğü olabilir. Varsayılan olarak çoğu IP yönlendirme protokolü bir yönlendirme tablosuna maksimum 4 paralel yol kurar. İstisnai olarak RIP bir varış adresine varsayılan olarak sadece bir yol kurar.

Maksimum yol adedi birden altıya kadardır. Birbirini izleyen paralel yolların maksimum sayısını arttırmak için yönlendiricide konfigürasyon modunda iken aşağıdaki komutu yazmak gerekir.

```
Router(config-router)# maximum-paths [numara]
```

RIP ağları yük dengesi için aynı atlama miktarına sahip olmalıdır.



Şekil 1.6: Router1, x ağına ulaşmak için metrik değeri en düşük olan Router3 yolunu kullanır

X ağına ulaşmak için üç yol vardır:

- 30 metrik ile Router1'den Router0'a, Router0'dan Router2'ye
- 20 metrik ile Router1'den Router3'e, Router3'ten Router2'ye
- 45 metrik ile Router1'den Router4'e, Router4'ten Router2'ye

Ancak yönlendiricilerde RIP yapılandırılmışsa sadece atlama sayısına (hop count) bakacağından Router1'den X ağına erişimde her üç yol için de metrik (ölçev) değeri 2 olacaktır. Çünkü hedef ağına ulaşmak için her yol için 2 yönlendirici geçecektir.

Yük dengesi için iki yöntem vardır:

- **Pakete göre:** Eğer işlem anahtarı açık ise yönlendirici yolları paket tabanlı olarak değiştirecektir.
- **Erişim adresine göre:** Eğer hızlı anahtarlama açık ise değişen yollardan sadece birisi varış adresi için muhafaza edilecek, dolayısıyla her paket aynı yola sevk edilecektir. Paketlerin aynı ağdan farklı hostlara atlaması bir yol değişikliğine ve trafiğin alıcı adresi temelinde dengelemesine yol açacaktır.

➤ **RIP ile statik yolların entegrasyonu**

Statik rotalar, bir ağ yöneticisinin elle yapılandığı rotalardır. Bir statik rota, hedef ağın ağ adresini ve alt ağ maskesini ve sonraki sekme yönlendiricisinin çıkış arayüzünü veya IP adresini içerir. Yönlendirme tablosu, statik rotaları bir S ile belirtir. Statik rotalar, dinamik olarak öğrenilen rotalara göre daha istikrarlı ve güvenilirdir ve dinamik rotalarla karşılaştırıldığında, daha düşük bir yönetimsel uzaklığa sahiptir.

RIP'i çalıştıran bir yönlendirici, RIP çalıştıran diğer bir yönlendirici vasıtasıyla gelen varsayılan bir yol alabilir. Yönlendirici için diğer bir seçenek kendi varsayılan yolunu oluşturmasıdır.

Statik rotaların çoğu için kullanılan global komut IP route komutu ve daha sonra gelen hedef ağ, alt ağ maskesi ve hedefe ulaşmak için kullanılan yoldur. Komut aşağıda gösterilmiştir:

```
Router(config)#ip route [ağ-adresi] [alt ağ maskesi] [sonraki sekmenin adresi veya çıkış arayüzü]
```

Statik olarak tanımlanmış bir rotayı silmek istiyorsak eğer kullanacağımız komut;

```
Router(config)#no ip route [ağ-adresi] [alt ağ maskesi]
```

Bir arabirimi gösteren statik yollar, kendi statik yolu olan yönlendiricilerce bildirilir ve bu bildirim tüm ağda yayılır. Bunun sebebi, bir arabirimi gösteren statik yolların yönlendirme tablosunda bağlı olabileceğinin ve dolayısıyla güncellemede kendi statik doğalarını kaybedeceğinin düşünülmesidir. Eğer statik bir yol, network komutuyla RIP işleminde tanımlı olmayan bir arabirime atanırsa RIP redistribute static komutu RIP işleminde belirtilmedikçe yol bildirim olmayacaktır.

Bir arabirim sistemden düştüğünde bu arabirimi gösteren tüm statik yollar IP yönlendirme tablosundan çıkartılacaktır. Yazılım statik yolda belirtilmiş adres için geçerli birimleri uzunca süre bulamadığında statik yol IP yönlendirme tablosundan çıkartılacaktır.

1.2.3. RIP Sorunlarının Tespiti ve Giderilmesi

RIP yapılandırmasında birçok sorun ortaya çıkabilir. İlk sorun yönlendirme tablosunun ne kadar doğru olduğudur. Yani güncellemelerin ne kadar doğru yapıldığıdır.

Show komutları bir yönlendiricinin statüsünü anlamak, komşu yönlendiricileri tespit etmek, ağdaki sorunları izole etmek ve ağı genel olarak izlemek gibi noktalarda önemli

araçlardır. “**show**” komutları ile “**debug**” komutlarını birlikte kullanarak RIP yönlendirme protokolü sorunlarıyla ilgilenilebilir.

Bu doğruluğun tespiti için kullanılacak komut; gerçek zamanlı olarak gönderilen ve alınan RIP yönlendirme güncellemelerini görüntüleyen **debug ip rip**’tir. Düzensiz alt ağ işi ya da tekrarlanmış ağlar gibi sorunlar bu komutla gözden geçirilebilir. Bu sonuçların bir belirtisi bir yönlendiricinin ağ için aldığı metrikten daha küçük bir metrikle yol bildirimini yapmasıdır.

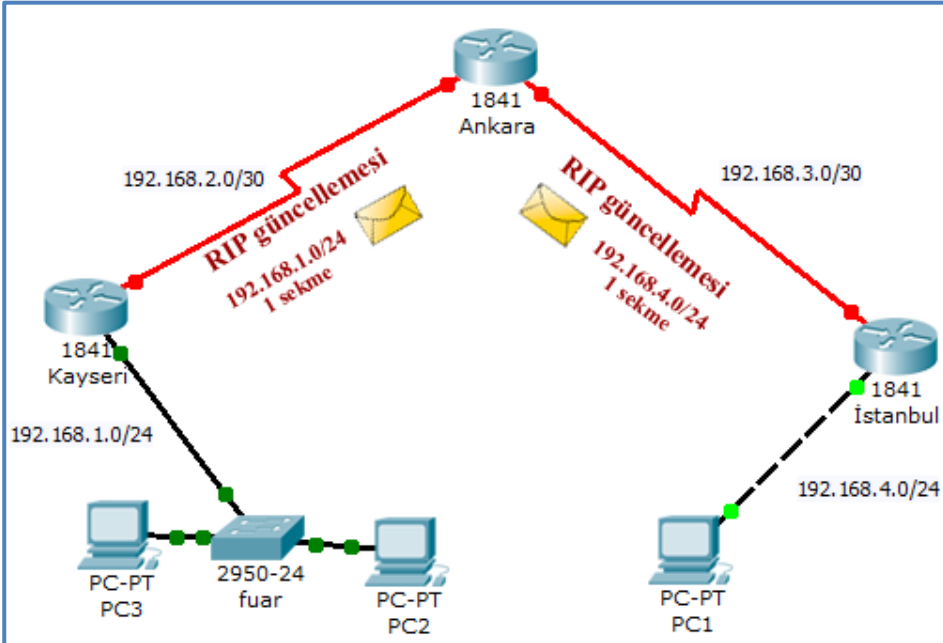
RIP sorunlarını gidermede kullanılacak diğer komutlar şunlardır:

- show ip rip database
- show ip protocols {summary}
- show ip route
- debug ip rip {events}
- show ip interface brief
- Show running-config

Show ip route komutuyla test işlemi yaparken **clear ip route *** komutuyla temizlemek iyi bir fikirdir.

Daha doğru bir yönlendirme tablosu sağlamak için RIPv2’de otomatik özetleme devre dışı bırakılabilir. Devre dışı bırakıldığında, RIPv2 tüm alt ağlara alt ağ maskesi bilgilerini raporlayacaktır. Bunu gerçekleştirmek için, RIPv2 yapılandırmasına no auto-summary komutunu ekleyin.

Router(config-router)#no auto-summary



Şekil 1.7: Otomatik özetleme olmayan konfigürasyon

RIP yapılandırması belirli bir network komutunu listelediğinde, RIP hemen o ağa ait olan tüm arayüzlere tanıtları göndermeye başlar. Bu güncellemeler bir ağın tüm kısımlarında gerekemeyebilir. Örneğin bir Ethernet LAN arayüzü, kendi ağ kesimindeki her cihaz bu güncellemeleri aktarır ve bu da gereksiz trafik üretir. Yönlendirme güncellemesi herhangi bir cihaz tarafından da kesilebilir. Bu, ağı daha az güvenli hâle getirir. Güncellemelerin gereksiz olduğu arayüzleri devre dışı bırakmak için aşağıdaki komut kullanılır.

```
Router(config-router)#passive-interface arayüz-türü arayüz-numarası
```

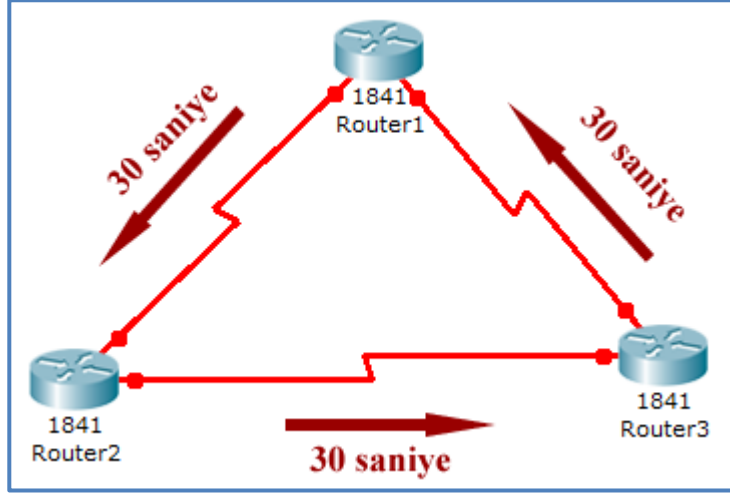
Yönlendirme tabloları yakınsama için yavaş olduğunda, yönlendiricilerin sekme sayısını sürekli belirli ağlara artırdığı durumlarda sonsuza kadar döngü oluşmaktadır. RIP yönlendirme protokolünde, sekme sayısı 16 olduğunda sonsuzluk meydana gelir. Genellikle sonsuza kadar döngünün engellenmesi için rastgele bir sekme sayısı sınırı uygulanır.

Yönlendirme döngüleri ağ performansını olumsuz etkiler. RIP, bu etkiyle başa çıkmak üzere tasarlanmış birkaç özelliğe sahiptir. Bu özellikler genellikle kombinasyon hâlinde kullanılır:

- **Sekme zehirlenme:** Güncellemelere dâhil etmeyerek bir ağın ulaşılamaz olduğunu belirtmek yerine bir ağın veya alt ağın ulaşılamaz olduğunu gösteren yönlendirme güncellemesidir. Sekme zehirlenme güncellemeleri büyük yönlendirme döngülerini iptal etmek için gönderilir. Sekme zehirlenme, bir rota için ölçevi 16'ya ayarlayarak onu ulaşılamaz yapar. RIP sonsuzluğu 16 sekme olarak tanımladığından, 15 sekmeden daha uzağı ulaşılamazdır. Bir ağ aksadığında, bir yönlendirici diğer tüm yönlendiricilerin onu ulaşılamaz olarak görmesi için rota ölçevini 16'ya değiştirir. Bu özellik, yönlendirme protokolünün zehirli rotalar aracılığıyla bilgileri göndermesini engeller.
- **Ayrıık evren:** Bilginin alındığı aynı arayüz üzerinden yönlendirici arayüzünden çıkmasını engelleyerek döngülerin oluşumunu engelleyen yönlendirme tekniğidir. Çoklu yönlendiriciler birbirine aynı ağ rotalarını tanıttığında, yönlendirme döngüleri oluşabilir.
- **Bekleme durumu zamanlayıcısı:** Belirli bir süre boyunca yönlendiricilerin rotayı tanıtmaması ve rota hakkındaki tanıtları kabul etmemesi için bir rotaya yerleştirilen zamanlayıcıdır. Bekleme durumu, bir rotayla ilgili bozuk bilgileri ağdaki tüm yönlendiricilerden kaldırmak için kullanılır. Rotaları istikrarlı hâle getirir. Bekleme durumu zamanlayıcısı, bir rota aksadıktan sonra belirli bir süre için, aynı hedef ağa daha yüksek bir ölçeve sahip rota güncellemelerini almayı reddeder. Bekleme durumu süresinde, orijinal rota yeniden çalışır hâle gelirse veya yönlendirici daha düşük bir ölçeve sahip bir rota bilgisi alırsa yönlendirici rotayı yönlendirme tablosuna kurar ve hemen kullanmaya başlar. Düzenli güncelleme süresi 30 saniye iken varsayılan bekleme durumu süresi 180 saniyedir. Bu varsayılan değer değiştirilebilir. Ancak bekleme durumu süresi yakınsama süresini artırır ve ağ performansı üzerinde olumsuz bir etkiye sahiptir. Dâhilî güncellemeyi değiştirmek için;

```
Router(config-router)# update-timer <saniye> komutu girilir.
```

Süre tutucu, bazı değişiklikler gerektiren bir diğer mekanizmadır. Süre tutucular, sonsuz hesaplama işlemini engellemeye yardımcı olur. Fakat zaman yakınsamasını artırır. Birbirine bağlı yönlendiriciler arası süre tutucu en uzun döngüden fazla olmalıdır. 3 adet yönlendiricinin birbirine bağlı olduğunu düşünürsek eğer 30 saniyelik güncellemeden en uzun döngü 90 saniye olacaktır. Süre tutucu 90 saniyeden fazla olmalıdır.



Şekil.1.8: Üç adet yönlendiricinin güncelleme süreleri (bekleme süresi >90 saniye)

- **Tetiklenen güncellemeler:** Bir rota arızalandığında, RIP bir sonraki periyodik güncellemeyi beklemez. Bunun yerine anında, tetiklenmiş güncelleme adında bir güncelleme tanıtır. Ölçevini 16'ya artırarak arızalı rotayı tanıtır ve böylece rotayı zehirler. Bu güncelleme, RIP daha iyi bir ölçeve sahip alternatif bir rota bulmaya çalışırken rotayı bekleme durumuna yerleştirir.

Kesişme noktası, bir yol hakkında önceki yönlendiriciye bilgi gönderilmesinin gerekli olmadığı teorisine dayanır. Bazı ağ konfigürasyonlarında kesişme noktasını pasifleştirmek gerekebilir. **Kesişme noktasını** pasifleştirmek için aşağıdaki komut kullanılır:

```
Router(config-if)# no ip split-horizon
```

- **RIP'in en sık karşılaşılan sorunları ve çözümleri**

SORUN: RIPv1 ile RIPv2 arasında uyumluluk sorunları bulunmaktadır.

Neden-1: RIP yönlendiricilerinin tanıtımı yapılmıyor.

Çözüm-1: 1. ya da 2. katman bağlanabilirlik sorunlarını kontrol edin.

Çözüm-2: RIPv1 kullanmaksızın VLSM alt ağlaması için gereksinimleri doğrulayın.

Çözüm-3: RIPv1 ve RIPv2 yönlendirme yapılandırmalarında yanlış eşleştirmeler olup olmadığını kontrol edin.

Çözüm-4: Network ifadeleri eksik ya da doğru olmayabilir, kontrol edin.

Çözüm-5: Arayüz IP adreslemesi doğru olmayabilir, kontrol edin.

Çözüm-6: Dışarı çıkan veya yayınlanan arayüz çökmüş olabilir, kontrol edin.

Çözüm-7: Pasif arayüzde yanlış yapılandırmalar olabilir, kontrol edin.

SORUN: RIP v1 ve RIP v2 sürümlerinden oluşan karma bir ortamda doğru olmayan yollar var.

Neden-1: RIP v2 yönlendiricileri bildirimleri çok noktaya yayınlamak üzere yapılandırılmıştır. Çok noktaya yayın bildirimleri hiçbir zaman RIP v1 yönlendiricileri tarafından alınmazlar.

Çözüm-1: RIP v1 yönlendiricilerinin bulunduğu ağlarda, RIP v2'nin, bildirimlerini RIP v1 yönlendiricilerinin bulunduğu ağlarda yayınlamak şekilde yapılandırıldığını ve RIP v2 yönlendirici arabirimlerinin de hem RIP v1 hem de RIP v2 bildirimlerini kabul edecek şekilde yapılandırıldıklarını doğrulayın.

SORUN: Sessiz RIP ana makineleri almıyor.

Neden-1: RIP v2 yönlendiricileri bildirimleri çok noktaya yayınlamak üzere yapılandırılmıştır. Çok noktaya yayın bildirimleri hiçbir zaman sessiz RIP ana makineleri tarafından alınmaz.

Çözüm-1: Ağ üzerinde, yerel RIP yönlendiricisinden gelen yolları almayan sessiz RIP ana bilgisayarları bulunuyorsa sessiz RIP ana bilgisayarları tarafından desteklenen RIP sürümünü doğrulayınız. Örneğin, sessiz RIP ana makineleri yalnızca yayımlanmış olan RIP v1 bildirimlerinin dinlenmesini destekliyorsa RIP v2 çok noktaya yayını kullanamazsınız. Microsoft Windows NT Workstation 4.0 sürümü, Service Pack 4 veya Windows 2000 **RIP Dinleme Hizmeti'nde** bulunan RIP dinleyici bileşenini kullanıyorsanız, RIP yönlendiricilerinizi RIP v1 veya RIP v2 yayınına göre yapılandırmanız gerekir.

SORUN: RIP yönlendiricileri beklenen yolları almıyor.

Neden-1: Değişken uzunluklu alt ağ, birbirinden ayrılmış alt ağlar veya RIP v1 veya RIP v1 ve RIP v2 karma ortamındaki üst ağ dağıtımı yapıyorsunuz.

Çözüm-1: Değişken uzunluklu alt ağ, birbirinden ayrılmış alt ağlar veya RIP v1 veya RIP v1 ve RIP v2 karma ortamında üst ağ dağıtımı yapmayınız.

Neden-2: Parolanız, bir ağ kesimindeki tüm RIP v2 arabirimleri için eşleştirilmemiştir.

Çözüm-2: Kimlik doğrulaması etkinleştirilmişse aynı ağ üzerindeki tüm arabirimlerin büyük/küçük harf duyarlı aynı parolayı kullandığını doğrulayınız.

Neden-3: RIP eş filtrelemesi doğru yapılandırılmamıştır.

Çözüm-3: RIP eş filtrelemesi kullanılıyorsa hemen yanında bulunan eş RIP yönlendiricilerine ilişkin doğru IP adreslerinin yapılandırıldığından emin olunuz.

Neden-4: RIP yol filtrelemesi doğru yapılandırılmamıştır.

Çözüm-4: RIP yol filtrelemesi kullanılıyorsa ağlar arası sisteminizle ilgili ağ kimliği aralıklarının eklendiğini veya çıkarılmadığını doğrulayınız.

Neden-5: RIP komşuları doğru yapılandırılmamıştır.

Çözüm-5: RIP komşuları yapılandırıldıysa tek noktaya yayımlanan RIP bildirimleri için doğru IP adreslerinin yapılandırıldığını doğrulayınız.

Neden-6: IP paket filtreleme işlemi, RIP trafiğinin alınmasını (girdi filtreleri yoluyla) veya gönderilmesini (çıkış filtreleri yoluyla) engellemektedir.

Çözüm-6: Yönlendirici arabirimlerindeki IP paket filtreleme işleminin, RIP trafiğinin alınması (girdi filtreleri yoluyla) veya gönderilmesini (çıkış filtreleri yoluyla) engellemediğinden emin olun. RIP trafiği, Kullanıcı Datagram İletişim Kuralı (UDP) bağlantı noktası 520'yi kullanır.

Neden-7: TCP/IP filtreleme işlemi, RIP trafiğinin alınmasını engeller.

Çözüm-7: Yönlendirici arabirimlerindeki TCP/IP paket filtreleme işleminin, RIP trafiğinin alınması işlemini engellememesini sağlayınız. RIP trafiği, UDP bağlantı noktası 520'yi kullanır.

Neden-8: Otomatik statik RIP kullanıyorsunuz ve başlangıçta el ile güncelleştirme yapmadınız.

Çözüm-8: İsteğe bağlı arama arabiriminde otomatik statik RIP kullanıyorsanız, ilk kez bağlantı yaptığınızda, yolları el ile güncelleştirmeniz gerekir. Yolları ayrıca, kendilerine karşılık gelen arabirime ilişkin yönlendirici üzerinde de el ile güncelleştirmeniz gerekir. Bundan sonra yollar IP yönlendirme tablosunda görünür.

SORUN: Otomatik statik RIP güncelleştirmeleri çalışmıyor.

Neden-1: İsteğe bağlı arama arabirimleri bildirimler yayımlamayacak şekilde yapılandırılmıştır.

Çözüm-1: Otomatik statik güncelleştirmeleri kullanan, çevirmeli isteğe bağlı arama arabirimleri için isteğe bağlı arama arabirimlerini, giden paket protokolü olarak RIP v2 çok noktaya yayınına kullanacak şekilde yapılandırınız. Yönlendirici başka bir yönlendiriciyi aradığında, her yönlendirici diğer yönlendiricinin farklı bir alt ağda bulunan IP adresi havuzundan bir IP adresi alır. Yayımlanan RIP iletileri alt ağ yayın adresine yönlendirildiği için her yönlendirici diğer yönlendiricinin yollarla ilgili olarak yayımlanan isteğini işlemez. Çok noktaya yayını kullanırken RIP istekleri ve bildirimleri, yönlendirici arabirimlerine ilişkin alt ağdan bağımsız olarak işlenir.

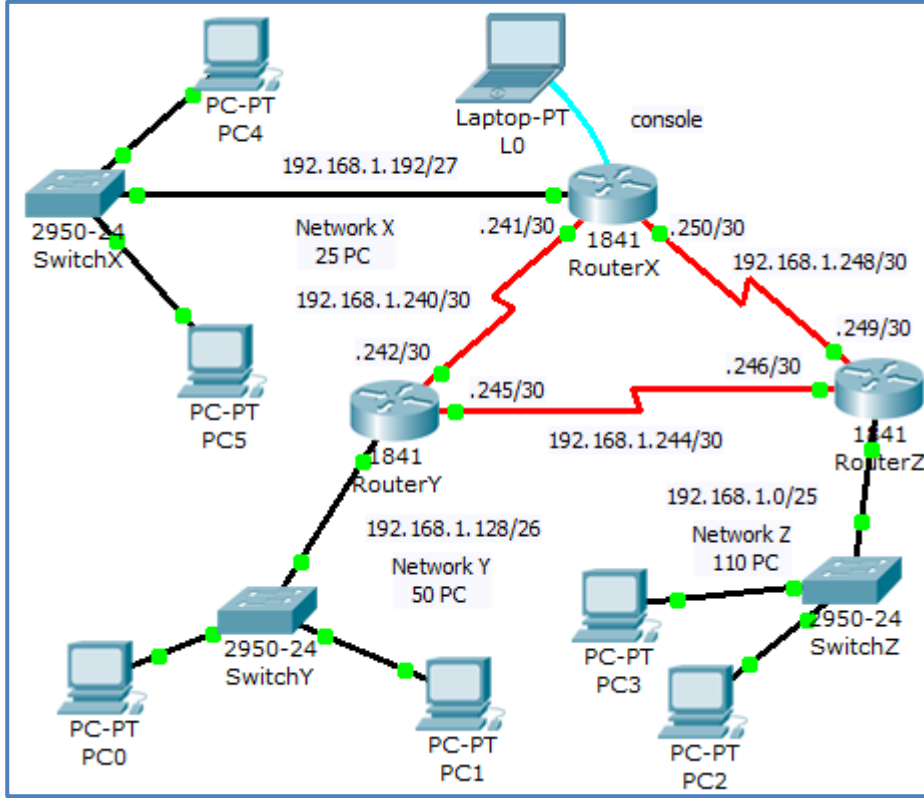
SORUN: Ana bilgisayar veya varsayılan yollar yayılmıyor.

Neden-1: RIP, varsayılan olarak ana bilgisayar veya varsayılan yolları yayacak şekilde yapılandırılmamıştır.

Çözüm-1: Ana bilgisayar yolları veya varsayılan yolların yayılması gerekiyorsa RIP arabirimi özelliklerinin Gelişmiş sekmesinden, varsayılan ayarları değiştiriniz.

UYGULAMA FAALİYETİ

Aşağıda verilen ağ örneğini RIP version2'ye göre yapılandırmayı öğreneceksiniz.



Şekil 1.9: Uygulama faaliyeti topoloji örneği

Yönlendiriciler	Geri Döngü Arayüzleri / Alt Ağ Maskeleri	Arayüz S0/0/0 / Alt Ağ Maskesi	Seri Arayüz Türü	Arayüz S0/0/1 / Alt Ağ Maskesi	Seri Arayüz Türü
Router X	Fa 0/0 192.168.1.193/27 Network X 192.168.1.192/27 25 PC	192.168.1.241/30	DCE Clock rate: 64000	192.168.1.250/30	DTE
Router Y	Fa 0/0 192.168.1.129/26 Network Y 192.168.1.128/26 50 PC	192.168.1.245/30	DCE Clock rate: 64000	192.168.1.242/30	DTE
Router Z	Fa 0/0 192.168.1.1/25 Network Z 192.168.1.0/25 110 PC	192.168.1.249/30	DCE Clock rate: 64000	192.168.1.246/30	DTE

Tablo 1.5: Yönlendirici arayüz bağlantı özellikleri

İşlem Basamakları	Öneriler
<p>➤ Şekildeki topolojiyi tablodaki bilgilere göre ağ simülasyon programında kurarak temel konfigürasyon ayarlarını yapınız.</p>	<p>➤ Networkler için temel konfigürasyon ayarlarını sıra ile yapınız.</p> <p>➤ RouterX'i Console ile çalıştırarak Command Line Interface (CLI) alanına geçiniz. Aşağıdaki komutları tablo ve şekilden faydalanarak veriniz.</p> <pre>Router>enable Router#conf t Router(config)#hostname RouterX RouterX (config)#interface fastEthernet 0/0 RouterX (config-if)#ip address 192.168.1.193 255.255.255.224 RouterX (config-if)#no shutdown RouterX (config-if)#exit RouterX (config)#int s0/0/0 RouterX (config-if)#ip address 192.168.1.241 255.255.255.252 RouterX (config-if)#clock rate 64000 RouterX (config-if)#no shut RouterX (config)#int s0/0/1 RouterX (config-if)#ip address 192.168.1.250 255.255.255.252 RouterX (config-if)#no shut</pre> <p>➤ RouterY ve RouterZ içinde temel konfigürasyon ayarlarını tablo ve şekilden faydalanarak aynı şekilde yapınız.</p>
<p>➤ Temel konfigürasyon ayarları yapıldıktan sonra PC4'ün PC0 ve PC2 ile haberleşip haberleşmediğini kontrol ediniz.</p>	<p>➤ Haberleşip haberleşemediklerini kontrol etmek için PC4 'ün Command Prompt alanına girerek ping komutunu kullanınız.</p>
<p>➤ RIP version2 kullanarak dinamik yönlendirme yapınız.</p>	<p>➤ Networkler için dinamik yönlendirme ayarlarını sıra ile yapınız.</p> <p>➤ RouterX'i Console ile çalıştırarak Command Line Interface (CLI) alanına geçiniz. Aşağıdaki komutları tablo ve şekilden faydalanarak veriniz.</p> <pre>RouterX (config)#router rip RouterX (config-router)#version 2 RouterX (config-router)#network 192.168.1.192 RouterX (config-router)#network 192.168.1.240 RouterX (config-router)#network 192.168.1.248 RouterX (config-router)#</pre> <p>➤ RouterY ve RouterZ içinde dinamik yönlendirme ayarlarını tablo ve şekilden faydalanarak aynı şekilde yapınız.</p>
<p>➤ Komşu RIP'lerden alınan yolları doğrulayınız.</p>	<p>➤ Komşu RIP'lerden alınan yolları doğrulamak için Show ip route komutunu kullanınız.</p>

KONTROL LİSTESİ

Bu faaliyet kapsamında aşağıda listelenen davranışlardan kazandığınız becerileri Evet, kazanamadığınız becerileri Hayır kutucuğuna (X) işareti koyarak kendinizi değerlendiriniz.

Değerlendirme Ölçütleri	Evet	Hayır
1. Yönlendiricileri başlattınız mı?		
2. Yönlendiricilerin işletim sistemlerini çalıştırdınız mı?		
3. Global konfigürasyon moduna geçtiniz mi?		
4. Her yönlendirici için temel konfigürasyon ayarlarını yaptınız mı?		
5. PC'ler arası iletişimin olup olmadığını kontrol ettiniz mi?		
6. Her router için RIP version2 kullanarak dinamik yönlendirme yaptınız mı?		
7. Komşu RIP'lerden alınan yolları doğruladınız mı?		
8. PC'ler arası iletişimin olup olmadığını kontrol ettiniz mi?		

DEĞERLENDİRME

Değerlendirme sonunda “Hayır” şeklindeki cevaplarınızı bir daha gözden geçiriniz. Kendinizi yeterli görmüyorsanız öğrenme faaliyetini tekrar ediniz. Bütün cevaplarınız “Evet” ise “Ölçme ve Değerlendirme” ye geçiniz.

ÖLÇME VE DEĞERLENDİRME

Aşağıdaki soruları dikkatlice okuyunuz ve doğru seçeneği işaretleyiniz.

1. Aşağıdakilerden hangisi RIP doğrulama için kullanılacak komutlardan değildir?
A) Show ip route
B) Show startup-config
C) Show ip protocols
D) Show ip rip database
2. Aşağıdakilerden hangisi RIP version2 ile RIP version1'in ortak özelliklerinden değildir?
A) Maksimum 15 sekme
B) TTL 16 sekmeye eşittir.
C) Varsayılan 30 saniyelik güncelleme aralığı
D) VLSM destekleme
3. Aşağıdakilerden hangisi RIP'in kullanmış olduğu sayaç türlerinden değildir?
A) Router primary timer
B) Route update timer
C) Route invalid timer
D) Route flush timer
4. Aşağıdakilerden hangisi bilginin alındığı aynı arayüz üzerinden yönlendirici arayüzünden çıkmasını engelleyerek döngülerin oluşumunu engelleyen yönlendirme tekniğidir ?
A) Ayrık evren
B) Tetiklenen güncellemeler
C) Bekleme durumu zamanlayıcısı
D) Sekme zehirleme
5. Aşağıdakilerden hangisi RIP güncellemesi yapan bir Ethernet arayüzünü kapatmak için kullanılacak komuttur?
A) Passive-interface se0/0/0
B) Passive-interface fa0/0
C) No Passive-interface default
D) No Passive-interface fa0/0

Aşağıda boş bırakılan cümlelerdeki yerlere doğru kelimeleri yazınız.

6. çok geniş bir alt ağ dizgesini tek bir girişle kaplayan bir yoldur.
7. protokolleri uzaklık vektörü protokolleri ve bağ durumu protokolleri olmak üzere iki ana kategoride sınıflandırılır.
8. Uzaklık yönlendirme yönetici kaynaklarından RIP varsayılan uzaklığına sahiptir.
9. komutu ile istenilen arayüz durumunu görebiliriz.
10. Bir RIP protokolünü etkinleştirmek için komutu kullanılır.

DEĞERLENDİRME

Cevaplarınızı cevap anahtarıyla karşılaştırınız. Yanlış cevap verdiğiniz ya da cevap verirken tereddüt ettiğiniz sorularla ilgili konuları faaliyete geri dönerek tekrarlayınız. Cevaplarınızın tümü doğru ise bir sonraki öğrenme faaliyetine geçiniz.

ÖĞRENME FAALİYETİ-2

AMAÇ

IGRP yönlendirmesini yapılandırabileceksiniz.

ARAŞTIRMA

- IGRP ile RIP protokollerinin farklılıklarını araştırarak sınıfta tartışınız.
- RIP ile hazırlanmış bir topolojinin IGRP'ye nasıl dönüşeceğini sınıfta tartışınız.

2. IGRP YÖNLENDİRME

IGRP uzaklık yönlendirme protokolü; RIP protokolünün birçok alanda yetersiz kalmasından dolayı özel bir yönlendirici firması tarafından geliştirilmiş iç ağ geçidi mesafe yönü protokolüdür. Bir networkte IGRP çalıştırmak için tüm yönlendiricilerin aynı yönlendirici firmasına ait olması gerekir. Mesafe yönü protokolleri matematiksel olarak mesafeleri ölçmek suretiyle yolu hesaplar. Bu ölçüm mesafe yönü olarak bilinir. Bu protokolü kullanan yönlendiriciler komşu yönlendiricilerin her birine düzenli aralıklarla bir yönlendirme mesajı içinde, kendi yönlendirme tablolarının tamamını veya bir kısmını göndermek zorundadır.

IGRP, otonom sistemlerde kullanılan güçlü bir protokoldür. IGRP'de maksimum hop count değeri 255'tir ve RIP'te tanımlanabilecek maksimum hop count olan 15'ten çok daha büyük bir değerdir. Bu durum da büyük çaplı ağlarda çok daha kullanışlıdır. Ayrıca IGRP, RIP'ten farklı olarak en iyi yolu seçerken kullanılan metric değeri için varsayılan olarak hattın gecikmesi (delay) ve band genişliğini (bandwidth) kullanır. Bu bilgi composite metric olarak adlandırılır. Bunun haricinde metric hesabında şu değerleri de kullanabilir;

- Güvenilirlik (reliability)
- Yük (load)
- MTU(Maximum Transmission Unit)

Metric hesaplamalar sayesinde kaynak ve hedef adres arasında çoklu yol bulma yeteneğine sahiptir. Maximum 6 adet yol belirleyebilmektedir.

- **IGRP performans kontrolü için aşağıdaki sayaçları kullanır:**
 - **Update Timer (90 saniye):** Hangi sıklıkla yönlendirme güncelleme mesajlarının gönderileceğini belirler. Varsayılan olarak 90 saniyedir.
 - **Invalid Timer (270 saniye):** Yönlendiricinin herhangi bir yönlendirme kaydını geçersiz olarak işaretlemesi için ne kadar beklemesi gerektiğini belirtir. Varsayılan olarak update timer değerinin üç katıdır.

- **Holddown Timer (100 saniye):** Invalid kayıt varsa bu kaydın askıya alınması için geçerli süreye update timer değerine 10 saniye eklenmesidir.
- **Flush Timer (630 saniye):** Bir yönlendirmenin, yönlendirme tablosundan ne zaman süre sonra kaldırılacağını belirtir. Varsayılan değer ise update timer değerinin yedi katıdır.

RIP'teki bekleme süresi 30 saniye iken IGRP'de 90 saniyedir. IGRP default olarak updateelerini 90 saniyede bir komşu yönlendiriciye (rip protokolünde olduğu gibi 255.255.255.255 broadcast adresi üzerinden) gönderir. $3 \times 90 = 270$ saniye sonra update'i gelmeyen networkleri invalid sayar ama routing table'dan silmez. Diğer taraftan invalid olan network'lerin holddown süresi (280 saniye) dolmadan yüksek metriğe sahip update'lerini kabul etmez. Kaybettiği network'leri de flush timer (630 saniye) süresinin sonunda routing table'dan siler. Bu süreler show ip protocols komutu ile görüntülenebilir.

Timers basic komutu ile default olan bu süreler değiştirilebilir. Tekrar default değerlere dönmek istendiğinde **no timers basic** komutu kullanılır.

```
Router(config)# router igrp 10
Router(config-router)# timers basic update invalid holddown
Flash [sleeptime]
Router(config-router)# no timers basic
```

2.1. IGRP Yapılandırması

Bir topolojide IGRP yapılandırmasından önce yapmamız gereken şey yönlendirmeye katılan bütün cihazlardaki arayüzlerin IP adreslerini ve ağ maskelerini tanımlamaktır. Yönlendiriciler arası bağlantının sağlanabilmesi için Clocking sinyalini sağlayan DCE bağlantılarının tanımlanması gerekir. Temel konfigürasyonların tamamlanmasından sonra IGRP için gerekli ayarlamalara geçilebilir.

IGRP'yi yönlendirici üzerinde çalıştırmak için global konfigürasyon (config) moduna geçmeliyiz. Temel RIP yapılandırması için yapmamız gereken toplamda 2 komut vardır.

➤ Yönlendirme protokolünü etkinleştirme

```
Router(config)#router igrp <autonomous system (AS) numarası>
```

➤ IGRP tarafından tanıtılması gereken doğrudan bağlı her bir ağı tanımlama

```
Router(config-router)#network [ağ adresi]
```

IGRP'nin konfigürasyonu RIP konfigürasyonuna çok benzese de önemli bir fark vardır. O da **autonomous system (AS)** numarasıdır. Aynı autonomous sistem de bulunan tüm yönlendiriciler aynı AS numarasına sahip olmalıdır.

ARIN (The American Registry of Internet Numbers), herhangi bir hizmet sağlayıcı (ISP) ya da bir ağ yöneticisi her AS'ye 16 bitlik bir numara atar. IGRP ve birçok yönlendirme protokolü, AS numarası gerekliliğini şart koşar.

Autonomous sistemler (AS) genel ağın daha küçük ve yönetilebilir ağırlara bölünmesini sağlar. Her bir AS'in kendi kuralları ve kendilerini dünya üzerindeki diğer AS'lerden ayıran benzersiz birde AS numaraları vardır.

Örneğin; aşağıda verilen kodlamada yönlendiriciye autonomous system (AS) numarasının 15 olduğu ve bağlı bulunduğu ağın IP numarası bildiriliyor.

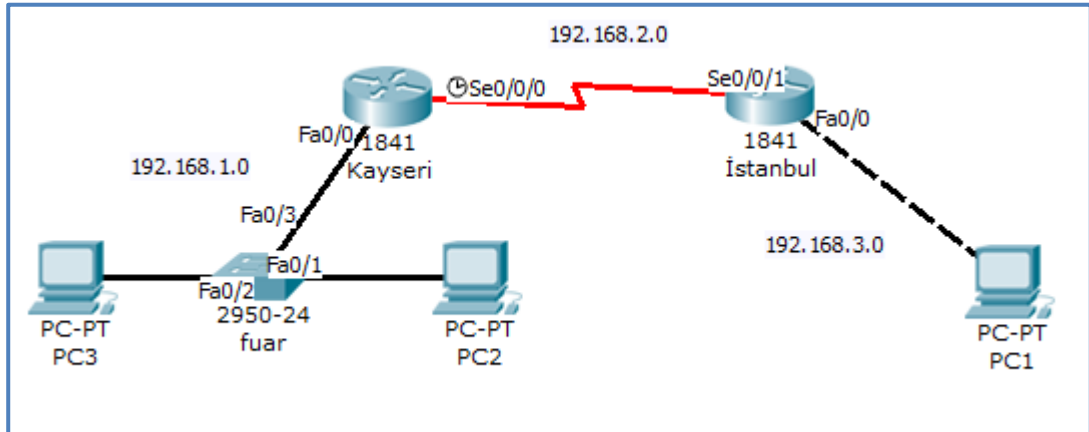
```
RouterA(config)#router igrp 15
RouterA(config-router)#network 192.168.1.0
```

Örnek

Tablo 2.1'de verilen bilgilere göre Şekil 2.1'deki konfigürasyonunu oluşturarak temel yapılandırmaları girelim. IGRP yapılandırmasını ayarlayalım.

Arayüzler	Kayseri	Istanbul
Fa 0/0	192.168.1.1/24	192.168.3.1/24
Se 0/0/0	192.168.2.1/24 (DCE)	-
Se 0/0/1	-	192.168.2.2/24 (DTE)
PC1	-	192.168.3.2
PC2	192.168.1.3	-
PC3	192.168.1.2	-

Tablo 2.1 : Ağ arayüz bilgileri



Şekil 2.1: IGRP ile yapılandırılmış topoloji

Temel konfigürasyonlar yapıldıktan sonra PC2'den PC1'e ping atacak olursak paketin iletilmediğini göreceğiz.

```
Command Prompt

Packet Tracer PC Command Line 1.0
PC>ping 192.168.3.2

Pinging 192.168.3.2 with 32 bytes of data:

Reply from 192.168.1.1: Destination host unreachable.
Reply from 192.168.1.1: Destination host unreachable.
Reply from 192.168.1.1: Destination host unreachable.
Reply from 192.168.1.1: Destination host unreachable.

Ping statistics for 192.168.3.2:
    Packets: Sent = 4, Received = 0, Lost = 4 (100% loss),

PC>
```

Resim 2.1 : PC2'den PC1'e gönderilen başarısız ping paketi

Kayseri yönlendiricisi için IGRP konfigürasyonu

```
Router(config)#router igrp 10
Router(config-router)#network 192.168.1.0
Router(config-router)#network 192.168.2.0
```

İstanbul yönlendiricisi için IGRP konfigürasyonu

```
Router(config)#router igrp 10
Router(config-router)#network 192.168.2.0
Router(config-router)#network 192.168.3.0
```

IGRP'yi etkinleştirirken her iki yönlendirici içinde AS değerinin aynı olması gerektiğine dikkat edelim. Biz bu örnekte AS değerini 10 olarak seçtik.

IGRP konfigürasyonu yapıldıktan sonra yönlendiriciler birbirleri üzerinde tanımlı ağları tanyacağı için PC2'den PC1'e ping attığımızda paketin iletildiğini göreceğiz.

```
Command Prompt
Packet Tracer PC Command Line 1.0
PC>ping 192.168.3.2

Pinging 192.168.3.2 with 32 bytes of data:

Reply from 192.168.3.2: bytes=32 time=171ms TTL=126
Reply from 192.168.3.2: bytes=32 time=125ms TTL=126
Reply from 192.168.3.2: bytes=32 time=125ms TTL=126
Reply from 192.168.3.2: bytes=32 time=125ms TTL=126

Ping statistics for 192.168.3.2:
    Packets: Sent = 4, Received = 4, Lost = 0 (0% loss),
    Approximate round trip times in milli-seconds:
        Minimum = 125ms, Maximum = 171ms, Average = 136ms

PC>
```

Resim 2.2 : PC2'den PC1'e gönderilen başarılı ping paketi

IGRP gönderim işlemini sona erdirmek için komuta “no” ekleyerek kullanırız.

Router(config)# no router igrp as

➤ IGRP' yi doğrulama

- **Show ip route komutu:** Bütün bu ayarlamalardan sonra komşu IGRP'lerden alınan yolları doğrulamak için kullanılan komuttur. Routing tablosundaki I işareti IGRP bilgisini gösterir.

```
Router#show 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

C 192.168.1.0/24 is directly connected, FastEthernet0/0
C 192.168.2.0/24 is directly connected, Serial0/0/0
I 192.168.3.0/24 [90/2172416] via 192.168.2.2, 00:01:18, Serial0/0/0

Router#
```

Resim 2.3: Kayseri yönlendiricisi için “Show ip route” komutu

```

Router#show 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

I 192.168.1.0/24 [90/2172416] via 192.168.2.1, 00:00:46, Serial0/0/1
C 192.168.2.0/24 is directly connected, Serial0/0/1
C 192.168.3.0/24 is directly connected, FastEthernet0/0
Router#

```

Resim 2.4: Istanbul yönlendiricisi için “Show ip route” komutu

➤ IGRP ile yük dengeleme

Her Routing protocol eşit metrikli yollara Yük dağıtımını yapar ancak IGRP konuşan yönlendiricilerden eşit olmayan yollar için load balancing yaptırılabilir IGRP, classfull bir protokol olduğundan ağ adresini de classfull olarak tanımlamalıyız. IGRP ile yük dengeleme yapılabilmek için;

```
Router(config-router)# variance multiplier
```

Multiplier parametresi ile karmaşık metrik değerlerinin kaç katı kadar oranda dengeleme yapılacağı belirtilir. Aşağıdaki örnekte Router variance ile belirtilmiş sayıyı (Örnekte 2 olarak belirtilmiş.) alıp en küçük metrik değeri ile çarpar ve o değerinin altında metriğe sahip yollar arasında load balancing yapar.

```
Router(config-router)# variance 2
```

Yük dengeleme (balanced) ile metrik ve çoklayıcı (multiplier) değerlerine bağlı olarak yük dengeleme yapılacağı belirtilir. Min ile ise minimum uzaklığa sahip olan yola yönlendirme yapılması sağlanır. Varsayılan olarak traffic-share parametresi yük dengeleme (balanced) yapılandırmasındadır.

```
Router(config-router)# traffic-share {balanced | min}
```

➤ IGRP metrikleri

Show ip protocol komutunu kullanarak IGRP için metrik değerlerini görebiliriz. Metrik değerini, K1-K5 tanımlar ve maksimum atlama miktarına yönelik bilgi sağlar.

K1 metriği bant genişliğini temsil eder. Varsayılan değeri “1” olarak tanımlanmıştır. K3 metriği gecikmeyi temsil eder. Varsayılan değeri “1” olarak tanımlanmıştır. K2, K4 ve K5’in ise varsayılan metrik değerleri “0” olarak tanımlanmıştır. En küçük metrik değere sahip olan yol en iyi yoldur.

- **K1:** Bant Genişliği
- **K2:** Yük
- **K3:** Gecikme
- **K4:** Güvenilirlik
- **K5:** MTU (Maximum Transmission Unit)

```
Router#show ip protocols

Routing Protocol is "igrp 10 "
  Outgoing update filter list for all interfaces is not set
  Incoming update filter list for all interfaces is not set
  Default networks flagged in outgoing updates
  Default networks accepted from incoming updates
  IGRP metric weight K1=1, K2=0, K3=1, K4=0, K5=0
  IGRP maximum hopcount 100
  IGRP maximum metric variance 1
```

Resim 2.5: Bir konfigürasyonda “Show ip protocols” komutu ile K1, K2, K3, K4, K5 değerleri

Burada büyük çoğunlukla etki eden değer bant genişliği değeridir. Yönlendiriciler seri interfacelerindeki genişliklerini anlayamazlar bu yüzden bizim verdiğimiz ya da default olan değerleri kullanır. Default olarak bir yönlendiricinin seri interface’i 1,5 Megabit olarak çalışır, daha doğrusu hesaplarını bu değer ile yapar. Bu 1,5 Megabit ile çalışıldığı anlamına gelmez. Metric değerlerinin anlamlı olması için gerçek bant genişliği interfacelere atanmalıdır. Bunun için şu komut kullanılır;

```
Router(config-if)# bandwidth kilobits
```

- **IGRP nin kullandığı metrikler şunlardır:**
 - **Bandwith:** Yoldaki en düşük bant genişliği
 - **Delay:** Yol boyunca olan toplam arabirim gecikmesi
 - **Reliability:** Alıcı adreslerine yönelik linklerdeki güvenilirlik
 - **Load:** Alıcı adresine yönelik saniyede gönderilen bit sayısı tabanlı yük
 - **MTU:** Yolun maksimum aktarım birim değeri

➤ **IGRP yolları**

IGRP üç tip yol bildirir:

- **İç:** Bir yönlendirici arabirimine bağlı olan ağ ile o ağın alt ağı arasındaki yollardır. Eğer bir yönlendiriciye bağlı ağın alt ağı yapılmamış ise IGRP iç yollara bildirimde bulunmaz.
- **Sistem:** Sistem yolları, özerk sistemin içinde kalan ağ yollarıdır. Ağ yazılımı sistem yollarını doğrudan bağlı olan arabiriminden alır ve sistem yol bilgisi diğer bir IGRP tarafından sağlanır. Sistem yolları alt ağ bilgilerini içermez.

- **Dış:** Dış yollar, özerk sistemin dışında kalan ağ yollarıdır ve son nokta ağ geçidi tanımlaması yapılırken göz önüne alınır. Ağ yazılımı, IGRP'nin sağlamış olduğu dış yollar listesinden bir son nokta ağ geçidi seçer. Yazılım, eğer daha iyi bir yol bulunmaz ise varış adresi bağlı değilse son nokta ağ geçidini kullanır. Eğer özerk sistemler dış ağa birden fazla bağlantıya sahipse farklı yönlendiriciler son nokta ağ geçidi olarak farklı yönlendiricileri seçebilir.

➤ **IGRP'nin dayanıklılık özellikleri**

IGRP'nin dayanıklılığını sürdürebilmesi için gerekli özellikleri şunlardır:

- **Tutucular:** Bir yönlendirici devre dışı kaldığında komşu yönlendiriciler bunu düzenli gelen güncelleme mesajlarının olmayışı ile tespit eder. Tutucularda, uygun olmayan yollardan gelen düzenli güncelleme mesajlarını engellemek için kullanılır.
- **Kesişme noktaları:** Kesişme noktaları, bir bilginin geldiği yönde geri yönlendiriciye gönderilmesini belirtmenin yararlı olmadığı düşüncesinden kaynaklanır. Kesişme noktası, gönderim döngüsünü engeller.
- **Mantıksal çıkarım güncellemeleri:** Kesişme noktaları, komşu yönlendiricilerle olabilecek gönderim döngülerini engeller. Fakat mantıksal çıkarım güncellemeleri büyük ölçekli gönderim döngülerini bertaraf etmek için gereklidir. Genel ifadesiyle gönderim metriklerindeki artış gönderim döngüsünü gösterir. Mantıksal çıkarım güncellemeleri daha sonra silinmek üzere yola gönderilir ve tutuculara yerleştirilir. IGRP ile mantıksal çıkarım güncellemeleri sadece metrik yolda 1.1 ya da daha fazla bir artış var ise gönderilir.

➤ **IGRP'de zamanlama**

IGRP aynı zamanda pek çok süre tutucu ve zaman aralığı içeren değişkenler sağlar:

- **Zamanlayıcı güncellemesi:** Gönderim güncelleme mesajlarının hangi sıklıkta gönderildiğini belirler. Bu değişken için IGRP'nin varsayılan değeri 90 saniyedir. Geçersizlik zamanlayıcısı, bir yönlendiricinin daha önceden geçersizliği belirtilmemiş özel bir yolda gönderim güncelleme mesajlarının olmadığı durumda ne kadar bekleyeceğini belirtir. Bu değişken için IGRP'nin varsayılan değeri üç defa güncelleme periyodudur.
- **Zaman tutucular:** Zayıflığından dolayı yok sayılan yollarla ilgili toplam zaman bilgisini tutar. Bu değişken için IGRP'nin varsayılan değeri 10 saniyenin üzeri için üç defadır.

- **Boşaltma zamanlayıcıları:** Bir yolun gönderim tablosundan çıkarılmasından önce ne kadar zamanın geçmesi gerektiğini belirler. Varsayılan değeri yedi defadır.

2.2. IGRP Sorunlarının Tespiti ve Giderilmesi

IGRP protokolü, daha çok tetiklenmiş güncellemeler kullandığından RIP protokolünden hızlıdır. **Debug** komutunu IGRP parametresiyle çalıştırdığımızda ayrıntılı igrp analizi yapabiliriz.

Router# debug ip igrp

- **IGRP konfigürasyonunu kontrol eden diğer ilave komutlar şunlardır:**
 - Show interface arabirim
 - Show running-config
 - Show running-config interface
 - Show running-config begin interface
 - Show running-config begin igrp
 - Show ip protocols
 - Show ip route
 - Show ip protocols
 - Debug ip igrp
 - Debug ip igrp events
 - Debug ip igrp transactions

Eğer events parametresi ile kullanılırsa ağ üzerindeki IGRP yönlendirme bilgileri hakkında özet bilgi sunar. Transactions parametresi ile birlikte kullanılırsa komşu yönlendiricilere yapılan güncelleme istekleri ile broadcast mesajları hakkında bilgi verir.

2.3. RIP'i IGRP'ye Dönüştürme

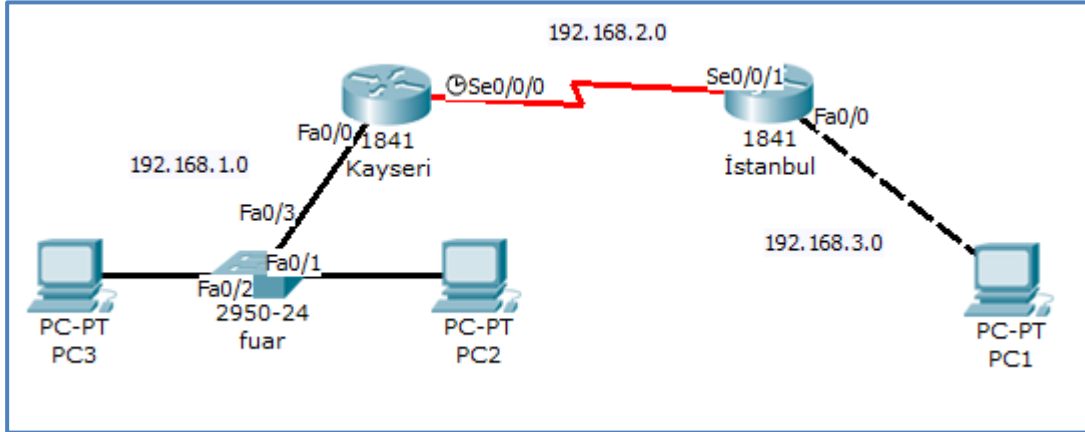
IGRP bir Ağ yazılımı firması tarafından, RIP'in sorunlarını çözmek için geliştirilmiş bir protokoldür.

RIP'i IGRP'ye dönüştürme aşamaları şunlardır:

- Dönüştürülecek yönlendirici üzerindeki mevcut RIP'leri doğrulayınız.
- IGRP'yi router A ve router B üzerinde konfigüre ediniz.
- Router A ve router B üzerinde **show ip protocols** giriniz.
- Router A ve router B üzerinde **show ip route** giriniz.

Örnek

Aşağıdaki topolojide RIP ile yönlendirme yapılmıştır. Bu konfigürasyonu adım adım IGRP ile yönlendirme yapmak için ayarlayalım.



Şekil 2.2: RIP ile yapılandırılmış topoloji

Çözüm

Adım adım dönüştürme işlemi yapacak olursak;

Adım 1: İlk olarak topolojinin RIP ile yapılandırılıp yapılandırılmadığını Kayseri ve İstanbul yönlendiricileri için Show IP protocols komutu ile belirleyelim. Resimde işaretli kısımda görüldüğü gibi bu topolojide RIP uzaklık vektörü yönlendirme protokolü kullanılmıştır.

```
Router#show ip protocols
Routing Protocol is "rip"
  Sending updates every 30 seconds, next due in 27 seconds
  Invalid after 180 seconds, hold down 180, flushed after 240
  Outgoing update filter list for all interfaces is not set
  Incoming update filter list for all interfaces is not set
  Redistributing: rip
  Default version control: send version 2, receive 2
  Interface      Send Recv Triggered RIP Key-chain
  FastEthernet0/0  2    2
  Serial0/0/0    2    2
  Automatic network summarization is in effect
  Maximum path: 4
  Routing for Networks:
    192.168.1.0
    192.168.2.0
  Passive Interface(s):
  Routing Information Sources:
  Gateway        Distance  Last Update
  192.168.2.2    120     00:00:02
  Distance: (default is 120)
  Router#
```

Resim 2.6 : Kayseri yönlendiricisi için "Show ip protocols" komutu

Adım 2: Her iki yönlendirici içinde RIP konfigürasyonunu iptal etmek için küresel modda aşağıdaki komutu yazarız.

```
Router(config)#no router rip
```

Adım 3: IGRP'yi Kayseri ve Istanbul routerı üzerinde konfigüre edelim (AS : 100 olarak seçin.).

Kayseri yönlendiricisi için IGRP konfigürasyonu

```
Router(config)#router igrp 100
Router(config-router)#network 192.168.1.0
Router(config-router)#network 192.168.2.0
```

Istanbul yönlendiricisi için IGRP konfigürasyonu

```
Router(config)#router igrp 100
Router(config-router)#network 192.168.2.0
Router(config-router)#network 192.168.3.0
```

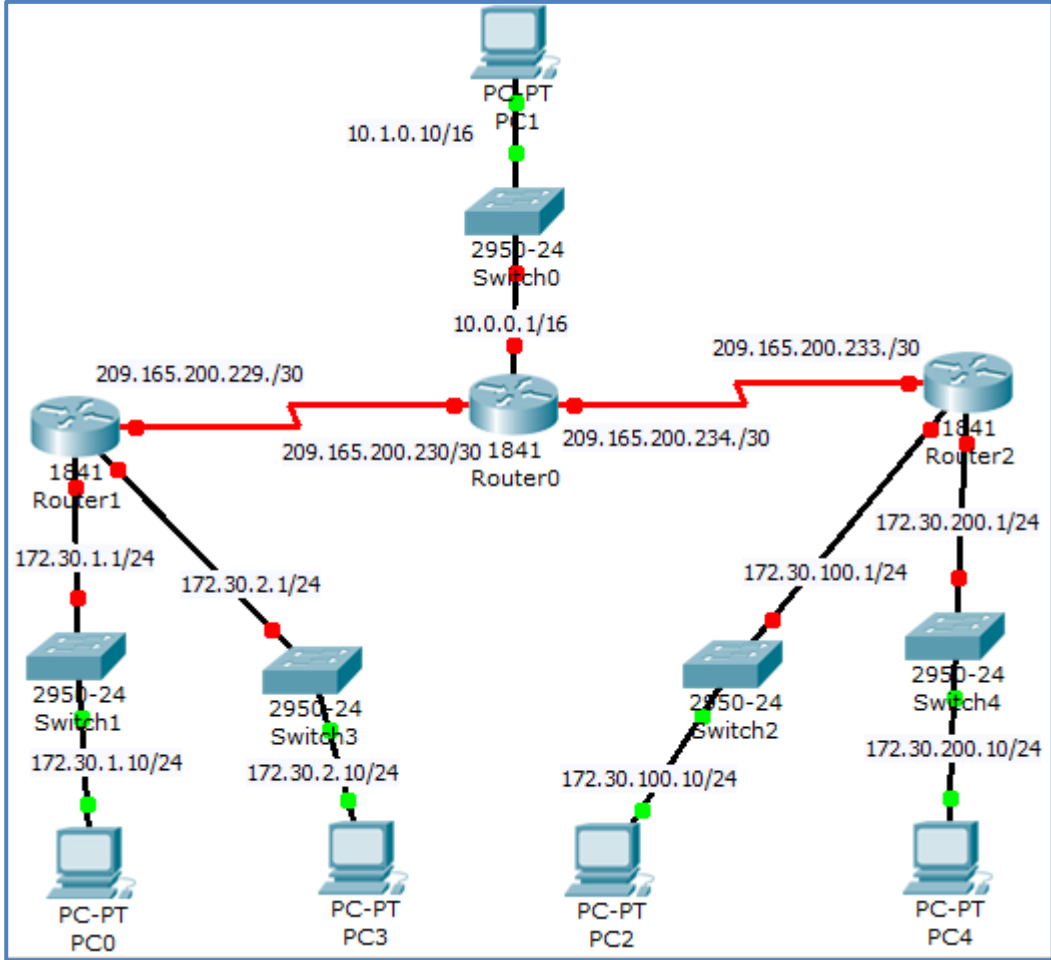
Adım 4: Her iki yönlendirici içinde Show ip protocols komutunu girerek mevcut yapılandırmanın IGRP olarak değiştiğini görelim.

```
Router#show ip protocols
Routing Protocol is "igrp 100"
  Outgoing update filter list for all interfaces is not set
  Incoming update filter list for all interfaces is not set
  Default networks flagged in outgoing updates
  Default networks accepted from incoming updates
  IGRP metric weight K1=1, K2=0, K3=1, K4=0, K5=0
  IGRP maximum hopcount 100
  IGRP maximum metric variance 1
  Redistributing: igrp 100
  Automatic network summarization is in effect
  Automatic address summarization:
  Maximum path: 4
  Routing for Networks:
    192.168.1.0
    192.168.2.0
  Routing Information Sources:
  Gateway      Distance    Last Update
  192.168.2.2  100        100845
```

Resim 2.7: Kayseri yönlendiricisi için "Show ip protocols" komutu

UYGULAMA FAALİYETİ

Aşağıda verilen ağ örneğini IGRP protokolüne göre yapılandırmayı öğreneceksiniz.



Şekil 2.3: IGRP ile yapılandırılmış topoloji örneği

İşlem Basamakları	Öneriler
<ul style="list-style-type: none"> ➤ Yönlendiricilere şekilde görülen IP adreslerini vererek yapılandırınız. 	<ul style="list-style-type: none"> ➤ Networkler için temel konfigürasyon ayarlarını sıra ile yapınız. ➤ Yönlendiricileri Console ile çalıştırarak Command Line İnterface (CLI) alanına geçiniz. ➤ Yönlendirici arayüzlerine ip adresleri ile alt ağ geçidini giriniz. ➤ DTE ve DCE kablo ayarlarını unutmayınız.
<ul style="list-style-type: none"> ➤ Temel konfigürasyon ayarlarını yaptıktan sonra bilgisayarların birbirleri ile haberleşip haberleşmediklerini kontrol ediniz. 	<ul style="list-style-type: none"> ➤ Kontrol işlemini “ping” komutu ile yapabilirsiniz.
<ul style="list-style-type: none"> ➤ Ağlar arası iletişim için yönlendiricilerin hepsini IGRP ile yapılandırınız. 	<ul style="list-style-type: none"> ➤ IGRP için her routeri tek tek programlayınız. ➤ Her yönlendiricinin network değerlerine dikkat ediniz. ➤ AS numarasını 20 olarak alınız.
<ul style="list-style-type: none"> ➤ IGRP protokolünün aktif olup olmadığını kontrol ediniz. 	<ul style="list-style-type: none"> ➤ Kontrol için “Show ip protocols” komutunu kullanınız.
<ul style="list-style-type: none"> ➤ Bilgisayarların birbirleri ile haberleşip haberleşmediklerini kontrol ediniz. 	<ul style="list-style-type: none"> ➤ Kontrol işlemini “ping” komutu ile yapabilirsiniz.
<ul style="list-style-type: none"> ➤ Komşu yönlendiricilerden alınan network bilgilerini doğrulayınız. 	<ul style="list-style-type: none"> ➤ Kontrol için “Show ip route” komutunu kullanınız.

KONTROL LİSTESİ

Bu faaliyet kapsamında aşağıda listelenen davranışlardan kazandığınız becerileri Evet, kazanamadığınız becerileri Hayır kutucuğuna (X) işareti koyarak kendinizi değerlendiriniz.

Değerlendirme Ölçütleri	Evet	Hayır
1. Yönlendiricileri başlattınız mı?		
2. Yönlendiricilerin işletim sistemlerini çalıştırdınız mı?		
3. Global konfigürasyon moduna geçtiniz mi?		
4. Her Yönlendirici için temel konfigürasyon ayarlarını yaptınız mı?		
5. PC'ler arası iletişimin olup olmadığını kontrol ettiniz mi?		
6. Her yönlendirici için IGRP protokolünü kullanarak dinamik yönlendirme yaptınız mı?		
7. PC'ler arası iletişimin olup olmadığını kontrol ettiniz mi?		
8. Komşu yönlendiricilerden alınan yolları doğruladınız mı?		

DEĞERLENDİRME

Değerlendirme sonunda “Hayır” şeklindeki cevaplarınızı bir daha gözden geçiriniz. Kendinizi yeterli görmüyorsanız öğrenme faaliyetini tekrar ediniz. Bütün cevaplarınız “Evet” ise “Ölçme ve Değerlendirme” ye geçiniz.

ÖLÇME VE DEĞERLENDİRME

Aşağıdaki soruları dikkatlice okuyunuz ve doğru seçeneği işaretleyiniz.

1. Aşağıdakilerden hangisi IGRP'nin metrik hesabında kullandığı değerlerden değildir?
A) Reliability B) Load C) Netstat D) MTU
2. Aşağıdakilerden hangisi IGRP'yi doğrulamak için kullanılan komutlardan değildir?
A) Show running-config C) Show ip protocols
B) Show ip route D) Show ip igrp
3. Aşağıda verilen açıklama eşleştirmelerinden hangisi yanlıştır?
A) K2: Yük C) K4: Güvenilirlik
B) K3: Gecikme D) K1: Bant Taşıma
4. IGRP'de bir yolun gönderim tablosundan çıkarılmasından önce ne kadar zamanın geçmesi gerektiğini belirlemeye ne denir?
A) Zaman tutucu
B) Boşaltma zamanlayıcıları
C) Güncelleme zamanlayıcıları
D) Zaman gözlemcileri
5. IGRP güncellemelerini yönlendiricilere hangi adres üzerinden gönderir?
A) 255.255.255.255
B) 255.255.0.255
C) 255.0.0.0
D) 255.0.0.1

Aşağıda boş bırakılan parantezlere, cümlelerde verilen bilgiler doğru ise **D**, yanlış ise **Y** yazınız.

6. () Update timer hangi sıklıkla yönlendirme güncelleme mesajlarının gönderileceğini belirler.
7. () IGRP kaybettiği networkleri flush timer süresinin sonunda routing table'dan siler
8. () Aynı topolojideki yönlendiriciler farklı AS numarasına sahip olsa da haberleşebilir.
9. () Bir yönlendiriciye bağlı ağın alt ağı yapılmasa bile IGRP iç yollara bildirimde bulunur.
10. () Debug komutunu IGRP parametresi ile kullanarak ayrıntılı IGRP analizi yapabiliriz.

DEĞERLENDİRME

Cevaplarınızı cevap anahtarıyla karşılaştırınız. Yanlış cevap verdiğiniz ya da cevap verirken tereddüt ettiğiniz sorularla ilgili konuları faaliyete geri dönerek tekrarlayınız. Cevaplarınızın tümü doğru ise bir sonraki öğrenme faaliyetine geçiniz.

ÖĞRENME FAALİYETİ-3

AMAÇ

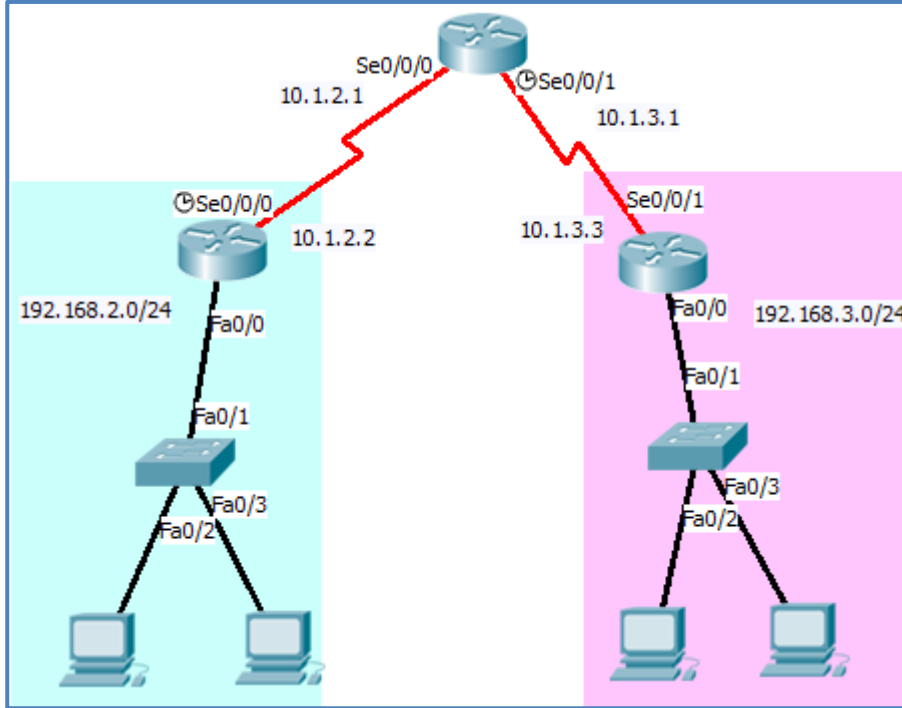
Yönlendirme tablosunu yapılandırabileceksiniz.

ARAŞTIRMA

- Yönlendirme tablosunda yer alan bilgilerin açıklamalarını öğrenerek sınıfta tartışınız.
- Bir paketin ağda nasıl iletildiğini araştırarak sınıfta tartışınız.

3. YÖNLENDİRME TABLOSU

Yönlendirme tablolarının anlaşılabilmesi için bir yönlendiricinin çalışma prensibinin iyi bilinmesi gerekir. Bir yönlendirici kendisine gelen bir paketi ilgili yere yönlendirmek için öncelikle hedef adresine bakar. Bu hedef adresinin hangi aralığa denk geldiğini hesaplar ve paketin iletilmesi gereken hedef ağ adresi bulur. Bulunan bu ağ adresine ulaşmak için yönlendiricinin paketi hangi arayüzden çıkarması gerektiğini bilmesi gerekmektedir. İşte hedef ağ adreslerinin ve bu adreslere ulaşmak için hangi arayüzden çıkarılması gerektiği bilgisi yönlendiriciler üzerinde bir tabloda tutulur. Bu tabloya yönlendirme tablosu denir. Her yönlendirici kendisine ait böyle bir tablo tutar.



Şekil 3.1: Örnek topoloji

Şekil 3.1'den yola çıkarak R1 yönlendiricisinin yönlendirme tablosunu inceleyelim.

Açıklamalar

R2 yönlendiricisinin yerel ağında IP adresi 192.168.2.... ile başlayan cihazlar bulunsun. Bu durumda varsayılan olarak bu ağa 192.168.2.0 ağı diyebiliriz. Aynı şekilde R3 cihazına bağlı yerel ağa da 192.168.3.0 ağı diyebiliriz.

R1 yönlendiricisinin 192.168.2.0 ve 192.168.3.0 ağlarına nasıl ulaşacağını (rota) bilmesi gerekir.

R1 için

192.168.2.0 ağına erişim R1 yönlendiricisinin S0/0/0 portundan çıkış ile sağlanır. Aynı şekilde 192.168.3.0 ağına erişim ise S0/0/1 portundan çıkış ile sağlanabilir. Yani R1 cihazına gelen herhangi bir paketin hedef IP adresi örneğin 192.168.2.... ile başlıyorsa (192.168.2.0/24) yönlendirici bunu S0/0/0 arayüzünden çıkarması gerekecektir.

Bu görevleri gerçekleştirebilmek için R1 yönlendiricisinin yönlendirme tablosu aşağıda gibi olmalıdır.

Type	Network	Port
C	10.1.2.0/24	Serial0/0/0
C	10.1.3.0/24	Serial0/0/1
S	192.168.2.0/24	Serial0/0/0
S	192.168.3.0/24	Serial0/0/1

Resim 3.1: R1 yönlendiricisi için yönlendirme tablosu

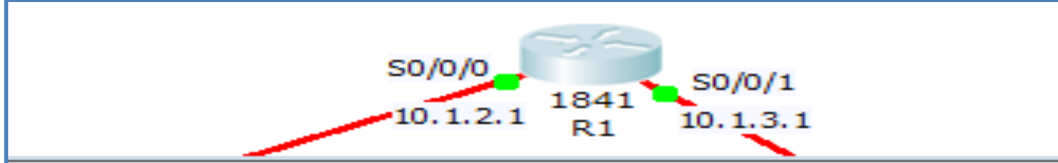
Yönlendirme tablosu incelendiğinde hedef ağ adresleri Network başlığı altında, çıkış arayüzü ise Port başlığı altında görüntülenir. Yine bu tabloda bu rotaların nasıl öğrenildiğini bildiren Type alanında S,C,D, R gibi harfler gösterilmektedir.

➤ Yönlendirme tablosu nasıl oluşturulur?

Herhangi bir yönlendiricinin tablosundaki bu rota satırları, statik, dinamik ve direk bağlı olmak üzere 3 farklı yöntemle oluşturulabilir.

- **Direkt bağlı rotalar (C):** Yönlendiriciye direkt olarak bağlı olan rotalar, "C" harfi ile gösterilir. Yönlendiricinin arayüzüne IP adresi verilip port açıldığında bu Ağ adresleri otomatik olarak tabloya eklenir. Yönlendiriciler bu ağ adreslerinden başka ağ adreslerini bilemez. Yani bir yönlendirici varsayılan olarak sadece bu ağları tanır. Diğer yönlendiricilere bağlı olan ağ adreslerini bilemez. Paketlerin diğer ağlara iletilmesi için diğer rotaların statik olarak eklenmesi ya da yönlendirme protokolleri aracılığıyla dinamik olarak öğrenilmesi gerekmektedir.

Şekil 3.1'den yola çıkarsak başlangıçta R1 yönlendiricisinin yönlendirme tablosu aşağıdaki gibidir.



Type	Network	Port
C	10.1.2.0/24	Serial0/0/0
C	10.1.3.0/24	Serial0/0/1

Şekil 3.2: R1 yönlendiricisi için başlangıçtaki yönlendirme tablosu

- **Statik yönlendirme (S):** Bir yönlendirici, kendisine direkt bağlı olmayan rotaları bilemez. Bu sebeple bu rotaların yönlendiriciye öğretilmesi gerekir. Rotaların bir yönetici tarafından eklenmesine statik yönlendirme denir ve tabloda “S” harfi ile gösterilir.

Yine Şekil 3.1'den yola çıkarsak R1 yönlendiricisine R2'ye bağlı ağı (192.168.2.0/24) ve R3'e bağlı ağı (192.168.3.0/24) aşağıdaki komutlar ile öğretmek gerekir. Bu komutun üreticiye göre değişkenlik göstereceği unutulmamalıdır.

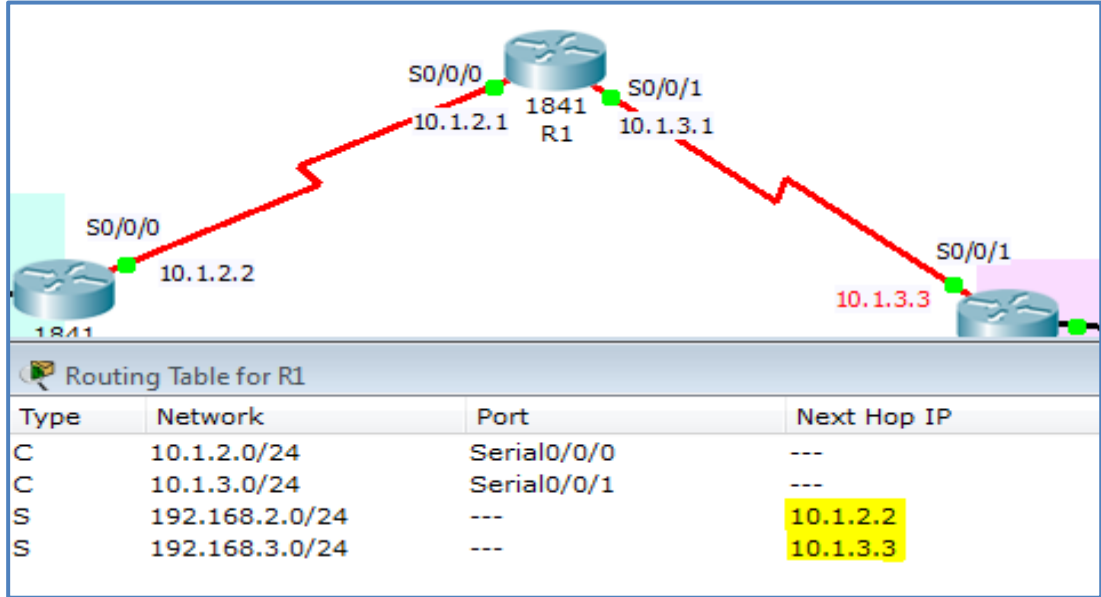
```
R1(config)# ip route 192.168.2.0 255.255.255.0 S0/0/0  
R1(config)# ip route 192.168.3.0 255.255.255.0 S0/0/1
```

Bu komutlar girildikten sonra R1'in yönlendirme tablosunda “S” ile işaretlenmiş statik rotalar görüntülenecektir.

Type	Network	Port
C	10.1.2.0/24	Serial0/0/0
C	10.1.3.0/24	Serial0/0/1
S	192.168.2.0/24	Serial0/0/0
S	192.168.3.0/24	Serial0/0/1

Resim 3.2: R1 yönlendiricisi için yönlendirme tablosu

Böylece hedef ağlara ulaşmak için hangi çıkışların kullanılacağı yönlendiriciye öğretilir. Ancak yapılandırmanız göre hedef ağlara ulaşmak için çıkış arayüzü (port) yerine bir sonraki yönlendirici adresi (Next Hop) de gösterilebilir. Aşağıdaki yönlendirme tablosunda çıkış arayüzleri yerine bir sonraki yönlendirici adresinin yazıldığına dikkat ediniz.



Şekil 3.3: R1 yönlendiricisi için yönlendirme tablosu

Burada 192.168.2.0/24 ağına ulaşmak için S0/0/0 çıkış arayüzü yerine bir sonraki yönlendiricinin IP adresinin (10.1.2.2) yazıldığına dikkat ediniz.

- **Dinamik yönlendirme:** Dinamik yönlendirme, özellikle büyük ağlarda rota sayısının fazla olduğu ağlarda dinamik olarak rotaların öğrenilmesini amaçlar. Bunun için RIP, IGRP, EIGRP, OSPF gibi yönlendirme protokolleri kullanılır. Böyle bir durumda yönlendiriciler birbirlerine kendi ağ adresleri hakkında güncellemeler yapar. Böylece diğer yönlendiricilerin öğrenmeleri sağlanmış olur.

Şekil 3.1 için bu kez Dinamik Yönlendirme Protokollerinden RIP kullanılmış ve Yönlendirme tablosu aşağıdaki gibi dinamik olarak oluşmuştur.

Type	Network	Port	Next Hop IP	Metric
C	10.1.2.0/24	Serial0/0/0	---	0/0
C	10.1.3.0/24	Serial0/0/1	---	0/0
R	192.168.2.0/24	Serial0/0/0	10.1.2.2	120/1
R	192.168.3.0/24	Serial0/0/1	10.1.3.3	120/1

Resim 3.3: R1 yönlendiricisi için yönlendirme tablosu

Bu tür bir yönlendirmede hem çıkış arayüzünün hem de sonraki yönlendirici IP adresinin birlikte görüntülendiğine dikkat ediniz.

Yönlendiriciler, paketleri nereye göndereceklerini belirlemek için yönlendirme tablosu kullanır. Yönlendirme tablosu, bir dizi rota içerir. Her rota, yönlendiricinin belirli bir ağa ulaşmak için kullanacağı ağ geçidini veya arayüzü tanımlar.

Bir rotanın dört temel bileşeni vardır:

- Hedef değeri
- Alt ağ maskesi
- Ağ geçidi veya arayüz adresi
- Rota maliyeti veya ölçev

3.1. Yönlendirme Yolunu Görüntüleme

Bir TCP/IP networküne bağlanmak isteyen bilgisayarın IP Address ve alt ağ (Subnet Mask) bilgilerinin tanımlanmış olması gerekir. Buradan hareketle bilgisayar kullanarak ait olduğu networkü bulacaktır. Kendisi için bir IP yönlendirme tablosu oluşturacaktır.

Yönlendirme tablosu oluştururken izleyeceği yolları özetleyecek olursak;

- Kendi IP numarasına giden tüm paketleri kendisine yönlendirecektir.
- Aynı şekilde kendisi ile aynı networkte olan adreslere bu IP numarasının ait olduğu arayüz üzerinden ulaşmaya çalışacaktır.
- Bu network dışında kalan adreslere yönelen tüm paketleri ise ağ geçidi olarak tanımlanan cihaza yönlendirecektir.

TRACERT komutu, TCP/IP paketinin başka bir ana bilgisayara giderken geçtiği her yönlendiriciyi veya ağ geçidini bildirir. Bilgisayarınızla diğer bilgisayar arasındaki yolu izlemek üzere TRACERT komutunu kullanmak için komut isteminde **tracert <IP adresi>** veya <alan adı> yazın (Burada <IP adresi>, diğer bilgisayarın IP adresidir.). Aşağıdakine benzer bir yanıt almanız gerekir: Kare içinde gösterilen kısım atlama sırasındaki her yönlendiricinin IP adresidir.

```
C:\Users\ogrtmn>tracert 192.168.2.1
En çok 30 atlamanın üstünde 192.168.2.1'e giden yolu izlemek
 1      3 ms      *      321 ms      192.168.2.1
İzleme tamamlandı.
C:\Users\ogrtmn>
```

Resim 3.4 : “tracert <ip address>” komutu ile 192.168.2.1 adresine giden arayüzlerin görüntüsü

Ağ paketinin geçmeye çalıştığı yönlendiricilerin birinde bir sorun varsa aşağıdakine benzer bir yanıt alabilirsiniz.


```
C:\Users\ogrtmn>tracert 212.174.189.120

En fazla 30 atlananın üstünde
www.meb.gov.tr [212.174.189.120]'ye izleme yolu :

  1      2 ms      1 ms      1 ms  192.168.2.1
  2      *        1459 ms   129 ms  78.181.160.1.dynamic.ttnet.com.tr [78.181.160.1]
  3      *        10 ms     9 ms   81.212.78.73.static.turktelekom.com.tr [81.212.78.73]
  4      12 ms     9 ms     15 ms  kysri [81.212.204.230]
  5      16 ms    14 ms    15 ms  uls [212.156.107.89]
  6      15 ms    15 ms    14 ms  uls [81.212.203.53]
  7      14 ms    15 ms    15 ms  212.156.75.42.static.turktelekom.com.tr [212.156.75.42]
  8      *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
  9      *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 10     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 11     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 12     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 13     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 14     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 15     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 16     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 17     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 18     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 19     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 20     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 21     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 22     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 23     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 24     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 25     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 26     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 27     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 28     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 29     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.
 30     *        *        *      İstek zaman aşımına uğradı.

İzleme tamamlandı.
```

Resim 3.5: “tracert <ip address>” komutu ile www.meb.gov.tr adresine giden arayüzlerin görüntüsü

Bilgisayarınızla diğer bilgisayar arasındaki yönlendiricilerin birinde bir yapılandırma hatası varsa veya bilgisayarınızla diğer bilgisayar arasında bir proxy ya da güvenlik duvarı olduğunda, rapor olarak “Hedef ağa ulaşılamıyor.” yanıtı verilecektir.

Bir adrese giden en iyi yolu komut İstemine pathping <adres> komutu yazılarak tespit edilir.

Tracert komutunun yazılışı işletim sistemlerine göre değişkenlik gösterebilmektedir. Bazı işletim sistemlerinde “tracert” yerine “traceroute” kullanılabilir.

3.2. Ağ Geçidini Belirleme

Bir yönlendirici iletim için bir paket aldığıında, paketi nereye iletceğini belirlemek adına paketdeki hedef IP adresini inceler. Daha sonra yönlendirme tablosuna bakarak eşleşen bir hedef değeri arar.

Yönlendirme tablosundaki her hedef değeri, bir hedef ağ adresini ifade eder. Ancak bir paketdeki hedef IP adresi, hem bir ağ (network) adresinden hem de bir konak (host) bilgisayar adresinden oluşur. Yönlendiricinin kullandığı tablonun hedef ağa giden bir rota içerip içermediğini belirlemesi için IP ağ adresi ile yönlendirme tablosundaki hedef değerlerinden biri arasında bir eşleşme olup olmadığını belirlemek için IP adresinin hangi bit'lerinin ağı ve hangi bit'lerinin konak bilgisayarı temsil ettiğini bilmesi gerekir.

Yönlendirici, tablodaki her potansiyel rotaya atanmış alt ağ maskesini (subnet) inceler. Yönlendirici, her alt ağ maskesini paketdeki hedef IP adresine uygular. Daha sonra sonuç olarak ortaya çıkan ağ adresi, tablodaki rotanın ağ adresiyle karşılaştırılır. Eşleşme bulunursa paket doğru arayüze veya uygun ağ geçidine iletilir. Ağ adresi yönlendirme tablosunda bulunan birden fazla rotayla eşleşirse yönlendirici en belirli veya en uzun ağ adresi eşleşmesine sahip olan rotayı kullanır.

Bazen hedef ağa giden birden fazla rota vardır. Bu durumda, yönlendiricinin hangi rotayı kullanacağını yönlendirme protokolü kuralları belirler. Rota girişlerinden hiçbirinin eşleşmemesi durumunda yönlendirici, önceden yapılandırılmış bir varsayılan rota var ise iletiyi varsayılan rotasının belirlediği ağ geçidine yönlendirir. Aksi takdirde paket bırakılır.

3.3. Paketlerin İletimi

Bilgiler, gönderilecekleri yere "Packet Switched" denilen bir metotla ufak paketlere ayrılmış bir hâlde gönderilir. Paketler gidecekleri yere yönlendirici (router) denilen ve "yol gösterici" bir göreve sahip makinelerden geçerek ulaşır. Bu paketler, iki bölümden oluşur. İlk bölümde gidecekleri yerin IP adresi, ikinci bölümde de içerdikleri bilgi bulunur. Yönlendiriciler kendilerine gelen paketi, ilk bölümde yazan IP adrese en yakın yönlendiriciye gönderir. Bu sayede birbirinden bağımsız bu paketler, genellikle aynı yönlendiricileri takip ederek gidecekleri yere ulaşır ve birleşir.

Her AS (Özerk Sistem), diğer özerk sistemleri söz konusu AS aracılığıyla hangi ağlara ulaşabilecekleri konusunda bilgilendirmekten sorumludur. Özerk sistemler bu ulaşılabilirlik bilgilerini birbirlerine sınır ağ geçitleri olarak adlandırılan adanmış yönlendiricilerde çalışan dış yönlendirme protokolleri aracılığıyla gönderir.

➤ **Paketler, birkaç adımda *internet* üzerinden yönlendirilir.**

- Kaynak konak bilgisayar, başka bir AS'de bulunan bir uzak konak bilgisayarı hedefleyen bir paket gönderir.
- Paketin hedef IP adresi bir yerel ağ olmadığından, iç yönlendiriciler paketi sürekli olarak varsayılan rotalarına iletir ve paket en sonunda yerel AS'nin kenarındaki dış yönlendiriciye ulaşır.
- Dış yönlendirici, bağlantı kurduğu tüm özerk sistemler için bir veritabanı tutar. Bu ulaşılabilirlik veritabanı, yönlendiriciye hedef ağa giden yolun birkaç özerk sistemden geçtiğini ve yol üzerindeki bir sonraki sekmenin komşu bir AS'de doğrudan bağlı olan bir dış yönlendiriciden geçtiğini söyler.
- Dış yönlendirici, paketi yol üzerindeki sonraki sekmesine gönderir ve bu sekme de komşu AS'deki dış yönlendiricidir.
- Paket komşu AS'ye ulaşır ve burada dış yönlendirici kendi ulaşılabilirlik veritabanını kontrol ederek paketi yol üzerindeki bir sonraki AS'ye iletir.
- Hedef AS'deki dış yönlendirici paketin hedef IP adresini söz konusu AS'deki dâhilî bir ağ olarak tanıyana kadar bu işlem her AS'de tekrarlanır.
- Daha sonra son dış yönlendirici, paketi kendi yönlendirme tablosunda listelenen sonraki sekme iç yönlendiricisine yönlendirir. Bundan sonra paket, herhangi bir yerel paket gibi ele alınır ve hedef konak bilgisayara ulaşana kadar iç yönlendirme protokolleri aracılığıyla bir dizi dâhilî sonraki sekmelere yönlendirilir.

Gönderilecek paketin hedefe ulaşp ulaşmayacağını önceden görebilmek adına hedef adrese “ping” gönderilebilir.

3.4. Yönlendirmeleri Gösterme

IP yönlendirme tablosunun oluşturulabilmesi için öncelikle ulaşılmak istenen network ve bu networkün maskesi bilinmelidir ayrıca bu networke ulaşmak için kullanılacak arayüz de gerekmektedir.

Bu bilgilerin eksiksiz olarak tanımlandığı bir bilgisayarın IP yönlendirme tablosu incelemek için bilgisayarımızın komut satırına (Başlat / Çalıştır / cmd) şu komutu yazarız:

```
C:\>route print
```

```

C:\Users\ogrtmn>route print
=====
Arabirim Listesi
16...b4 82 fe f3 7f b3 .....Broadcom 802.11n Ağ Bağdaştırıcı
14...00 23 18 be 35 87 .....Intel(R) 82577LC Gigabit Network Connection
13...b4 82 fe c0 eb 1d .....Bluetooth Aygıtı (Kişisel Alan Ağı)
1.....Software Loopback Interface 1
22...00 00 00 00 00 00 00 e0 Microsoft İSATAAP Bağdaştırıcısı
15...00 00 00 00 00 00 00 e0 Teredo Tunneling Pseudo-Interface
=====

IPv4 Yol Tablosu
=====
Etkin Yollar:
   Ağ Hedefi           Ağ Maskesi           Ağ Geçidi           Arabirim           Ölçüt
   0.0.0.0             0.0.0.0             192.168.2.1        192.168.2.4        25
   127.0.0.0           255.0.0.0           On-link            127.0.0.1          306
   127.0.0.1           255.255.255.255    On-link            127.0.0.1          306
   127.255.255.255     255.255.255.255    On-link            127.0.0.1          306
   192.168.2.0         255.255.255.0      On-link            192.168.2.4        281
   192.168.2.4         255.255.255.255    On-link            192.168.2.4        281
   192.168.2.255       255.255.255.255    On-link            192.168.2.4        281
   224.0.0.0           240.0.0.0           On-link            127.0.0.1          306
   224.0.0.0           240.0.0.0           On-link            192.168.2.4        281
   255.255.255.255     255.255.255.255    On-link            127.0.0.1          306
   255.255.255.255     255.255.255.255    On-link            192.168.2.4        281
=====

Sürekli Yollar:
Yok

IPv6 Yol Tablosu
=====
Etkin Yollar:
   Metrik Ağ Hedef Ağ           Geçidi           On-link
   1       306   ::1/128           On-link
   16      281   fe80::/64         On-link
   16      281   fe80::5fc:d31d:8162:b4ba/128
   1       306   ff00::/8          On-link
   16      281   ff00::/8          On-link
=====

Sürekli Yollar:
Yok

C:\Users\ogrtmn>

```

Resim 3.6: “route print” komutu ile yönlendirme tablosu görüntüsü

- 0.0.0.0/0.0.0.0 tanımlanabilecek en genel networktür. Bütün IP numaralarını kapsar.
- 127.0.0.1 (Loopback) bilgisayarın kendisini ifade eder. Bu da 127 ile başlayan tüm adreslerin aslında kendi kullandığımız bilgisayarı tanımladığı anlamına gelir.
- 255.255.255.255 tek bilgisayarı tanımlayan subnet maskesidir.
- “metric” hanesi eş değer yönlendirmeler arasında hangisinin önce kullanılacağını belirtir.
- Broadcast yönlendirmeler belli bir IP numarasına değil tüm networke ulaşmaya çalışıldığında kullanılırlar. Ancak yönlendirme tablosunun bu tanımları sistem tarafından otomatik olarak yapılmaktadır, kullanıcının bunları, silmesine ya da eklemesine gerek duyulmamaktadır.

IPv4 Ağ tablosundaki başlıkları açıklayacak olursak;

- **Ağ hedefi:** Hedef ağ adresidir. Ağ adresi sütun içerebilir:
 - Ana bilgisayar adresi
 - Alt ağ adresi (Subnet)
 - Ağ adresi (Network ID)
 - Varsayılan ağ geçidi (Default Gateway)

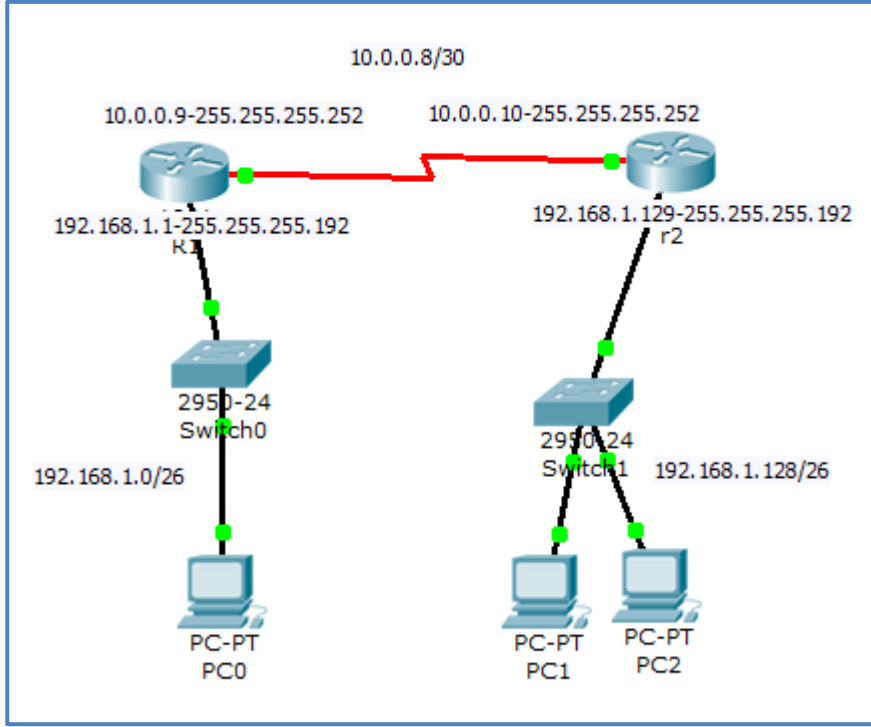
Hedef Adres	Açıklaması
0.0.0.0	Default Router
127.0.0.0	Loopback Address
192.168.2.0	Local Subnet Address
192.168.2.4	Network Card Address
192.168.2.255	Subnet Broadcast Address
224.0.0.0	Multicast Address
255.255.255.255	Limited Broadcast Address

Tablo 3.1: Ağ hedefi altındaki adreslerin Resim 3.1'deki ekran çıktısına göre açıklamaları

- **Ağ maskesi:** Hedef ip adresine ait subnet masktır.
- **Ağ geçidi:** Paketin iletim esnasında geçeceği yerel ağ kartı ya da yönlendirici adresidir.
- **Arabirim:** Arabirimin ağ kartı üzerinde, paket gönderilip gönderilmemesini gösteren adrestir. 127.0.0.1 geri döngü yazılım adresidir.
- **Ölçüt:** Metrik hedef atlama sayısıdır. En iyi yolu belirlemek için kullanılır.

UYGULAMA FAALİYETİ

Yönlendirme tablosunu görüntüleyerek paketin iletiildiği yolları görebileceksiniz.



Şekil 3.3: Örnek topoloji

İşlem Basamakları	Öneriler
➤ Yukarıdaki topolojiyi kurarak şekilde verilen bilgilere göre ip adreslerini atayınız.	➤ Ağ simülasyon programını kullanarak topolojiyi deneyebilirsiniz.
➤ Temel konfigürasyon ayarlarını yapınız.	➤ Arayüzlere ip ataması yaparak portları açın.
➤ Uzaklık vektörü yönlendirme protokollerini kullanarak yönlendiriciler arası haberleşmeyi sağlayın.	➤ RIP veya IGRP protokollerinden birini kullanarak ayarlamaları yapın.
➤ Bilgisayarlar arası iletişimin olup olmadığını kontrol ediniz.	➤ Ping komutu ile kontrol edebilirsiniz.
➤ PC 2'nin adresine ulaşmak için kaç tane yönlendiriciden geçtiğini bulunuz	➤ Komut İstemi → ➤ tracert <PC 2' nin ip adresi>
➤ R1 ve R2 için yönlendirme tablolarını görüntüleyiniz.	➤ Komut İstemi → ➤ Route Print

KONTROL LİSTESİ

Bu faaliyet kapsamında aşağıda listelenen davranışlardan kazandığınız beceriler için **Evet**, kazanamadığınız beceriler için **Hayır** kutucuğuna (X) işareti koyarak kendinizi değerlendiriniz.

Değerlendirme Ölçütleri	Evet	Hayır
1. Yönlendiricileri başlattınız mı?		
2. Yönlendiricilerin işletim sistemlerini çalıştırdınız mı?		
3. Global konfigürasyon moduna geçtiniz mi?		
4. Her yönlendirici için temel konfigürasyon ayarlarını yaptınız mı?		
5. PC'ler arası iletişimin olup olmadığını kontrol ettiniz mi?		
6. Her yönlendirici için yönlendirme protokolünü kullanarak dinamik yönlendirme yaptınız mı?		
7. Yönlendirici yolunu görüntülediniz mi?		
8. Her iki yönlendirici içinde yönlendirme tablolarını görüntülediniz mi?		

DEĞERLENDİRME

Değerlendirme sonunda “**Hayır**” şeklindeki cevaplarınızı bir daha gözden geçiriniz. Kendinizi yeterli görmüyorsanız öğrenme faaliyetini tekrar ediniz. Bütün cevaplarınızı “**Evet**” ise “Ölçme ve Değerlendirme’ye geçiniz.

ÖLÇME VE DEĞERLENDİRME

Aşağıda boş bırakılan parantezlere, cümlelerde verilen bilgiler doğru ise **D**, yanlış ise **Y** yazınız.

1. () Tracert komutu, TCP/IP paketinin başka bir ana bilgisayara giderken geçtiği her yönlendiriciyi veya ağ geçidini bildirir.
2. () Özerk sistemler ulaşılabilirlik bilgilerini birbirlerine sınır ağ geçitleri olarak adlandırılan adanmış yönlendiricilerde çalışan dış yönlendirme protokolleri aracılığıyla gönderir.
3. () 127.0.0.1 (Loopback) bütün network adreslerini ifade eder.
4. () Metric değer eş değer yönlendirmeler arasında hangisinin önce kullanılacağını belirtir.
5. () Broadcast yönlendirmeler belli bir IP numarasına değil tüm networke ulaşılmaya çalışıldığında kullanılır.
6. () Bir adrese giden en iyi yol ping <adres> komutu yazılarak tespit edilir.
7. () Yönlendiriciler, paketleri nereye göndereceklerini belirlemek için yönlendirme tablosu kullanır.
8. () Route print komutu ile karşı yönlendiricide bulunan port sayısına ulaşılabilir.
9. () Route print komutu ile hedef ağ adresinin subnet mask bilgisine ulaşılabilir.
10. () Bir IP yönlendirme tablosunun oluşturulabilmesi için mutlaka ulaşılmak istenen network ve bu networkün maskesi bilinmelidir.

DEĞERLENDİRME

Cevaplarınızı cevap anahtarıyla karşılaştırınız. Yanlış cevap verdiğiniz ya da cevap verirken tereddüt ettiğiniz sorularla ilgili konuları faaliyete geri dönerek tekrarlayınız. Cevaplarınızın tümü doğru ise “Modül Değerlendirme”ye geçiniz.

MODÜL DEĞERLENDİRME

Aşağıdaki soruları dikkatlice okuyunuz ve doğru seçeneği işaretleyiniz.

1. Yönlendirici, uzak bir ağda bulunan konak bilgisayarı hedefleyen bir paket gönderdiğinde belirlenecek en iyi yol için bilgileri nereden alır?
A) Sürücüde saklanan IOS'den
B) RAM'de saklanan yönlendirme tablosundan
C) IP paketin içinden
D) Anahtarda saklanan arp tablosundan
2. RIP yönlendirme protokolünün yapılandırılmasında kullanılan network (ağ) komutunun amacı nedir?
A) Hangi arayüzlerin RIP yönlendirme güncellemelerini alıp vereceğini belirler.
B) En hızlı yolu belirlemek için kullanılır.
C) RIP' ı IGRP' ye dönüştürür.
D) RIP versiyonlarını seçmemize olanak tanır.
3. RIP v1 ve RIP v2 birbirinden hangi özelliğe göre ayrılır?
A) Sadece RIP V2 sonsuz uzaklık metrik değeri olarak 16 sekme kullanır.
B) Sadece RIP V1 kendi güncellemelerinde kimlik doğrulaması sunar
C) Sadece RIP V1 yönlendirme döngülerini engellemek için ayırık evren kullanır.
D) Sadece RIP V2 kendi yönlendirme güncellemeleri ile birlikte alt ağ maskesi bilgilerini gönderir.

Aşağıda boş bırakılan parantezlere, cümlelerde verilen bilgiler Doğru ise D, Yanlış ise Y yazınız.

4. () RIP'in her iki sürümü de sekme zehirlenme ve ayırık çevren özelliklerini destekler.
5. () Bir ağ yöneticisi, IGRP ağlarından birinde varsayılan özetlemeyi devre dışı bırakmak için no summary komutunu vermelidir.
6. () RIP'in her iki sürümü de varsayılan olarak rotaları otomatik olarak özetler.
7. () RIP'in her iki sürümü de 520 bağlantı noktasından güncelleme yayınlar.
8. () RIP RFC'de (1988 RFC1058) standartlaştırılan ilk IP uzaklık vektörü yönlendirme standardıdır.
9. () RIP'te update timer değeri varsayılan olarak 100 saniyedir.
10. () IGRP Traffic-balance yapabilir.
11. () 50 AS numarasına sahip bir IGRP networkü 60 AS numarasına sahip IGRP konfigürasyonu yapılmış yönlendiricilere de yayın yapabilir.

12. () IGRP’de traffic-share parametresi varsayılan olarak minimum yapılandırmasındadır.
13. () Show run komutu ile ayrıntılı IGRP analizi yapabiliriz.
14. () Yönlendirme tablolarında yönlendiriciye direk olarak bağlı olan rotalar, “C” harfi ile gösterilir.
15. () Ağ Geçidi paketin iletim esnasında geçeceği yerel ağ kartı ya da yönlendirici adresidir.

DEĞERLENDİRME

Cevaplarınızı cevap anahtarıyla karşılaştırınız. Yanlış cevap verdiğiniz ya da cevap verirken tereddüt ettiğiniz sorularla ilgili konuları faaliyete geri dönerek tekrarlayınız. Cevaplarınızın tümü doğru ise bir sonraki modüle geçmek için öğretmeninize başvurunuz.

CEVAP ANAHTARLARI

ÖĞRENME FAALİYETİ-1'İN CEVAP ANAHTARI

1	B
2	D
3	A
4	A
5	B
6	Süpernet yolu
7	Dinamik yönlendirme
8	120
9	Show interface <arabirim>
10	Router RIP

ÖĞRENME FAALİYETİ-2'NİN CEVAP ANAHTARI

1	C
2	D
3	D
4	B
5	A
6	Doğru
7	Doğru
8	Yanlış
9	Yanlış
10	Doğru

ÖĞRENME FAALİYETİ-3'ÜN CEVAP ANAHTARI

1	Doğru
2	Doğru
3	Yanlış
4	Doğru
5	Doğru
6	Yanlış
7	Doğru
8	Yanlış
9	Doğru
10	Doğru

MODÜL DEĞERLENDİRMENİN CEVAP ANAHTARI

1	B
2	A
3	D
4	Doğru
5	Yanlış
6	Yanlış
7	Doğru
8	Doğru
9	Yanlış
10	Doğru
11	Yanlış
12	Yanlış
13	Yanlış
14	Doğru
15	Doğru

KAYNAKÇA

- www.tuik.gov.tr (10.07.2012 / 11:00)
- www.ulaknet.gov.tr (18.07.2012 / 15:25)
- <http://www.bidb.itu.edu.tr> (25.07.2012 / 15:00)
- LAMMLE, Todd, **Cisco Ağ Teknolojileri Yönetimi**, (Türkçe Çeviri: Ferhat BAŞ), Bilge Adam Yayınları, İstanbul, 2008.