Bilgisayar Programcılığı Uzaktan Eğitim Programı

e-BİLG 121 AĞ TEKNOLOJİLERİNİN TEMELLERİ

Öğr. Gör. Bekir Güler

E-mail: bguler@fatih.edu.tr

Hafta 8: Bağlantı (link) katmanı ve Yerel Alan ağı (Local Area Network-LAN) II

- □ 5.5 Ethernet
- □ 5.6 Bağlantı katmanı anahtarlar (switches)
- □ 5.7 PPP
- □ 5.8 Bağlantı
 sanallaştırılması
- □ 5.9 İnternette örnek iletişim

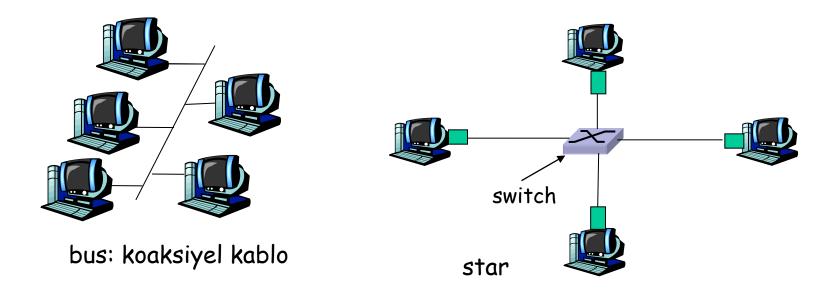
5.5 Ethernet

Yaygın yerel ağ (LAN) teknolojisidir:

- □ Ağ kartları ucuzdur
- □ Basittir, token LAN ve ATM'den daha ucuzdur
- ☐ Hızları 10 Mbps 10 Gbps arasındadır

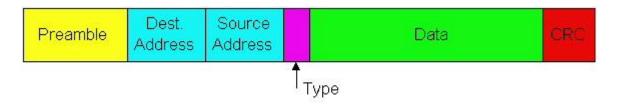
Bus ve Star topoloji

- □ Bus (yol) topoloji 90'lı yıllarda yaygındı
 - Tüm düğümler aynı yola yani kabloya bağlanırdı. Çarpışma ihtimali yüksekti
- □ Günümüzde star topoloji yaygın olarak kullanılıyor
 - Aktif switch (anahtar) merkezdedir
 - Düğümler birbirleriyle çarpışmazlar



Ethernet frame yapısı

Gönderen ağ kartı, IP datagram'ları Ethernet frame içine koyar

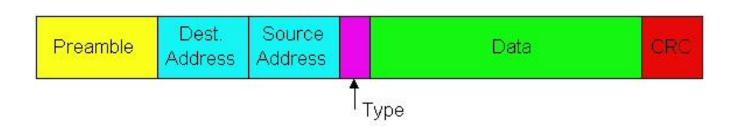


Eş zamanlama eki (Preamble):

 Alan ve gönderenin saat hızlarını eşitlemek için kullanılır

Ethernet frame yapısı (devamı)

- □ Adresler: 6 bytes
 - Ağ kartı, hedef adresini veya broadcast adresini karşılayan frame almışsa frame içindeki veriyi ağ katmanına iletir.
 - Diğer durumda ağ kartı frame'leri atar
- □ Tür (Type): Diğer katman protokollerini (Novell IPX, AppleTalk) gösterir
- □ CRC(Cyclic Redundancy Check): Alıcıda kontrol edilir. Eğer hata algılanırsa frame atılır



Ethernet: Bağlantısız ve güvensiz

- Bağlantısız: Gönderen ve alıcı ağ kartları arasında önceden bağlantı kurulmaz
- Güvensiz: Alıcı ağ kartı, aldığına dair gönderene bilgi vermez
- □ Ethernet MAC protokolü: Zaman dilimsiz CSMA/CD

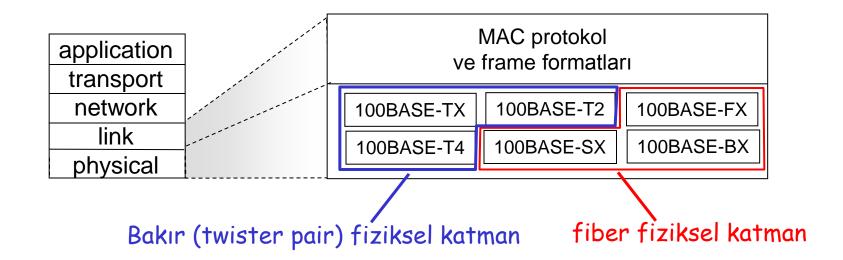
Ethernet CSMA/CD algoritması

- 1. Ağ kartı, ağ katmanından datagram alır ve frame oluşturur
- 2. Eğer ağ kartı kanalı boş algılarsa frame iletimine başlar. Eğer kanalı meşgul algılarsa kanal boş olana kadar bekler, sonra iletir
- 3. Ağ kartı başka bir iletim algılamazsa tüm frame'i iletir

- 4. Ağ kartı frame'i iletirken başka bir iletim algılarsa iletimi iptal eder ve jam sinyal (diğer tüm ağ kartlarına çarpışmanın olduğunu bildiren sinyal) gönderir
- 5. Ağ kartı iptal ettikten sonra rasgele bir zaman bekler ve 2. adıma tekrar döner

802.3 Ethernet Standartları: Bağlantı & fiziksel katmalar

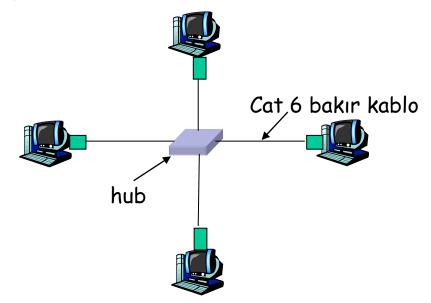
- □ Birçok farklı Ethernet standartları vardır
 - Yaygın MAC protokol ve frame formatları
 - Farklı hızlarda: 2 Mbps, 10 Mbps, 100 Mbps, 1Gbps, 10G bps
 - o Farklı fiziksel ortamlar: Fiber, kablo



5.6 Hub

Fiziksel katmanda çalışan tekrarlayıcı aygıtlardır:

- Bir bağlantıya gelen bitler diğer tüm bağlantılara aynı hızda gönderilir, tekrarlanır
- Hub'a bağlı düğümler birbirleri ile çarpışabilirler
- Frame'ler arabellekte saklanmaz
- Hub'da CSMA/CD protokolü uygulanmaz: Bilgisayarın ağ kartı çarpışmaları algılar

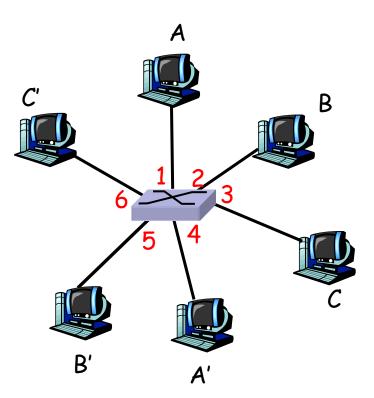


Switch (anahtar)

- Bağlantı katmanı aygıtıdır: Hub'tan daha zekidir. Aktif rol alır
 - Ethernet frame'leri kayıt eder, iletir
 - Gelen frame'lerin MAC adreslerini inceler, frame'leri gitmesi gereken subnet çıkış bağlantılarına iletir
- □ Bilgisayarlar switch'lerin varlığından habersizdir
- □ Tak çalıştır aygıtlarıdır
 - Switc'lerin ayarlanmasına gerek yoktur

Switch aynı anda birden çok iletime izin verir

- Bilgisayarların swith'lere özel, doğrudan bağlantıları vardır
- Switc'ler paketleri arabelleklerinde tutar
- □ Gelen bağlantılarda ethernet protokolü kullanılır, çarpışma olmaz; tam çift yönlü çalışır
 - Her bağlantının kendi çarpışma sistemi vardır
- □ Geçiş: A-A' ve B-B' aynı anda çakışma olmadan iletim yapar
 - Bunu hub yapamaz

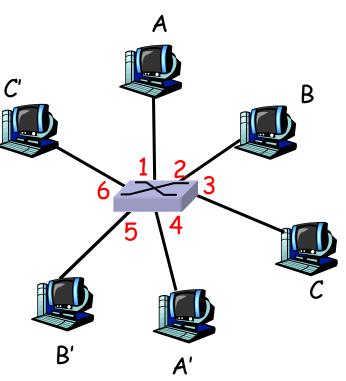


6 arabirim arasında geçiş (1,2,3,4,5,6)

Switch tablosu

Switch, A' bilgisayarına 4. arabirimden ve B' bilgisayarına 5.^{C'} arabirimden ulaşacağını nasıl biliyor?

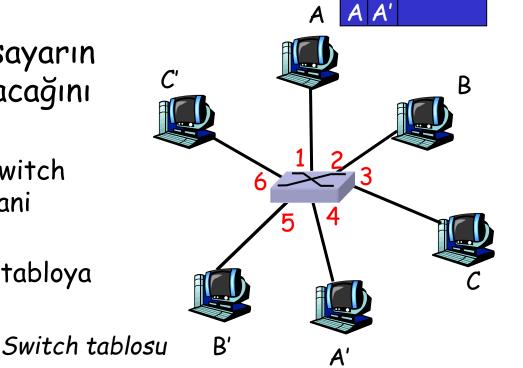
- C: Her bir switch switch tablosuna sahiptir:
 - Tabloda bilgisayarların MAC adresleri ve bu bilgisayara ulaşılan arabirim numarası vardır
- Yönlendirme tablosuna benzer



6 arabirimli (portlu)switch (1,2,3,4,5,6)

Switch: Kendisi öğrenir

- Switch, hangi bilgisayarın hangi port'tan ulaşacağını kendisi öğrenir
 - Frame alındığında switch gönderenin yerini yani subnet'ini öğrenir
 - Gönderen ve yerini tabloya kayıt eder

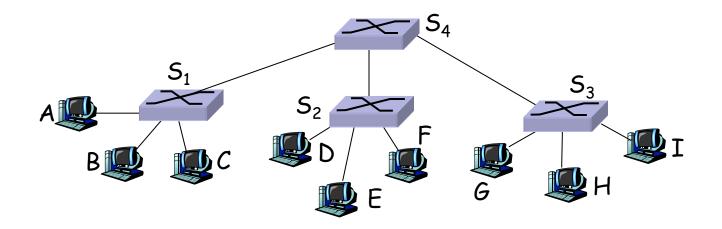


kaynak: A hedef: A'

MAC adresi	Arabirim	TTL
Α	1	60

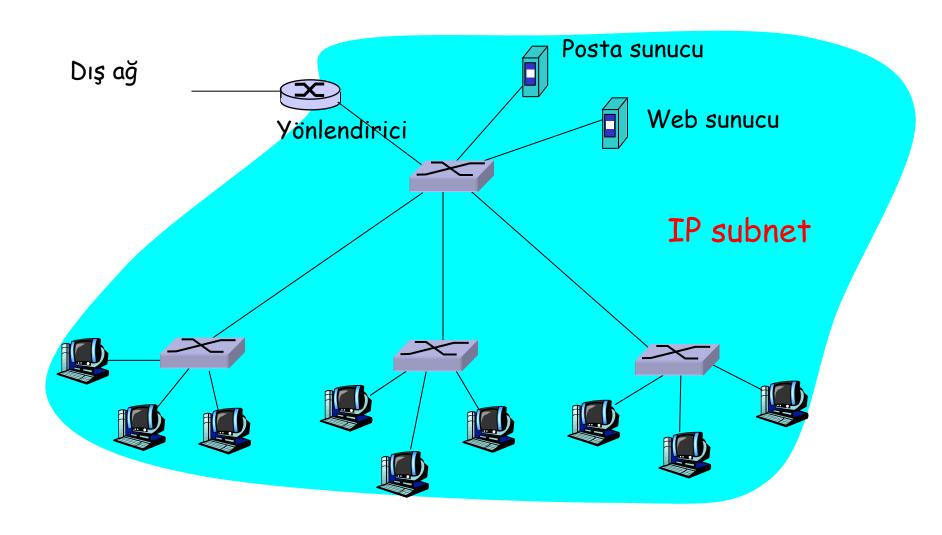
Switch'lerin birbirine bağlanması

□ Switch'ler birbirine bağlanabilir



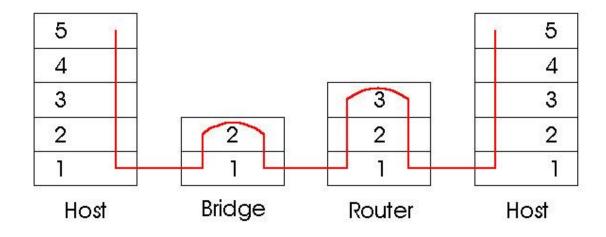
- S: A bilgisayarından I bilgisayarına frame'ler iletilirken S_{1,} S₄ üzerinden S_{3'}e ileteceğini nasıl öğreniyor?
- C: Kendileri bilgisayarları öğreniyorlar. Bir switch'de öğrenme nasılsa çok switch olduğunda da durum aynıdır

Kurumsal Ağ



Switch ve yönlendirici karşılaştırması

- □ İkisi de saklayan ve ileten aygıtlarıdır
 - Yönlendiriciler: Ağ katmanı aygıtları
 - Switch'ler bağlantı katmanı aygıtlarıdır
- Yönlendiriciler yönlendirme tabloları tutar, yönlendirme algoritmaları kullanırlar
- Switch, switch tablosu tutar, öğrenme algoritmaları kullanırlar

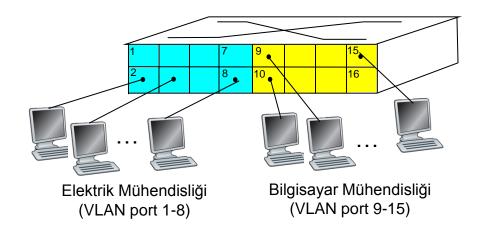




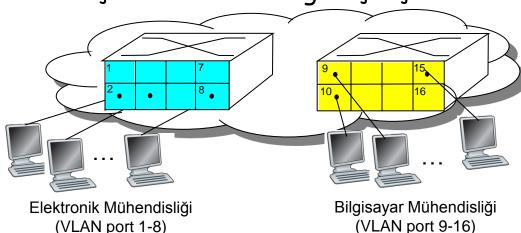
Sanal (virtual) Local Area Network

Tek fiziksel bir LAN
yapısında birden
fazla sanal (virtual)
LAN'lar oluşturmayı
switch'ler destekler

Port tabanlı VLAN: Switch, VLAN oluşturmak için portları gruplar

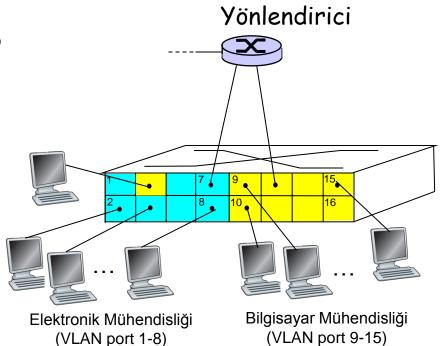


Birden çok sanal switch gibi çalışırlar

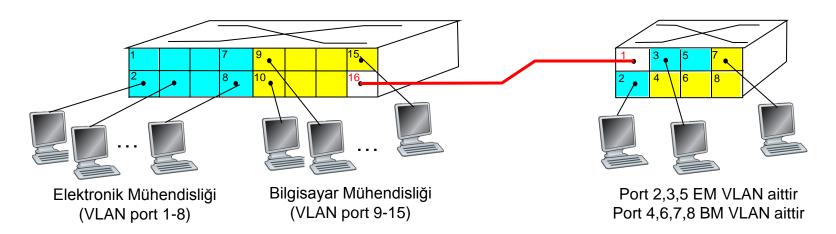


Port tabanlı VLAN

- □ Trafiğin ayrıştırılması: 1-8 port'lar (3 hariç) arasındaki frame'ler sadece 1-8 (3 hariç) port'lara ulaşır
 - Switch'in tüm port'larına değil
- Dinamik üyelik: Port'lar dinamik olarak VLAN'lar arasında atanabilir
- □ VLAN'lar arasında iletme: Yönlendirme yolu ile yapılır



VLAN birden çok switch üzerinde kurulabilir



5.7 Noktadan noktaya veri bağlantı denetimi

- □ Bir gönderen, bir alıcı ve bir bağlantı var. Çoklu iletimden (broadcast) daha kolay:
 - İletim ortamının kontrolüne gerek yok
 - MAC adresine gerek yok
 - Orneğin, dialup ve ISDN bağlantı
- Popüler noktadan noktaya veri bağlantı denetim protokolleri:
 - PPP (point-to-point protokol)
 - HDLC (High level Data Link-layer Control)

PPP gereksinimleri

- □ Frame'e çevirme: Ağ katmanı datagram'ları, bağlantı katamanı frame'lerine çevrilir
 - Ağ katmanı verileri herhangi bir ağ katmanı protokolleri ile taşınır
- Veri alanındaki bit dizilerini taşıması gerekir
- □ Hata algılama: Düzeltme yok
- Bağlantının kontrolü: Ağ katmanında sinyal bağlantı hatalarını algılar

PPP gerekmeyenler

- □ Hata düzeltme ve kurtarma yok
- Akış denetimi yok
- Sıra dışı teslimler kabul edilir
- □ Birden çok bağlantılarla uğraşmaya gerek yok

Hata kurtarma, akış kontrolü, verinin tekrar sıralanması Üst katmanlarda yapılır!

PPP veri denetim protokolü

- Ağ katmanı veri alışverişi yapmadan veri bağlantı eşleri aşağıdakileri yapmalı
- PPP bağlantısını ayarlamak (maksimum frame uzunluğu, kimlik doğrulama)
- Ağı öğrenme ve ayarlama
 IP adresleri öğrenilir ve ayarlanır

5.8 Ağların sanallaştırılması

- Kaynakların sanallaştırılması sistem mühendisliğinde önemlidir:
- □ Bilgisayardan örnek: Sanal bellek (virtual memory), sanal aygıtlar (virtual devices)
 - Sanal makineler (Virtual machines): Örneğin,
 Java
 - IBM VM os from 1960's/70's
- Soyutlama katmanlaştırılır: Kullanıcı daha çok üst katmanlarla ilgilenir. Alt katmanların detayları ile ilgilenmesine gerek yoktur

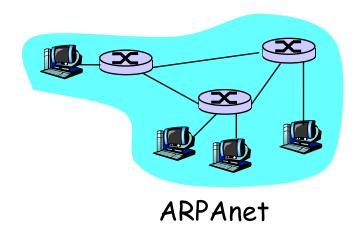
İnternet: Ağların sanallaştırılması

1974: Birden çok bağlantısız ağlar vardı

- ARPAnet
- Kablolu ağlar üzerinden veri
- Paketli uydu ağı (Aloha)
- Paketli radyo ağı

Farklı yönleri:

- Adresleme
- Paketlerin formatları
- Hata kurtarma
- Yönlendirme

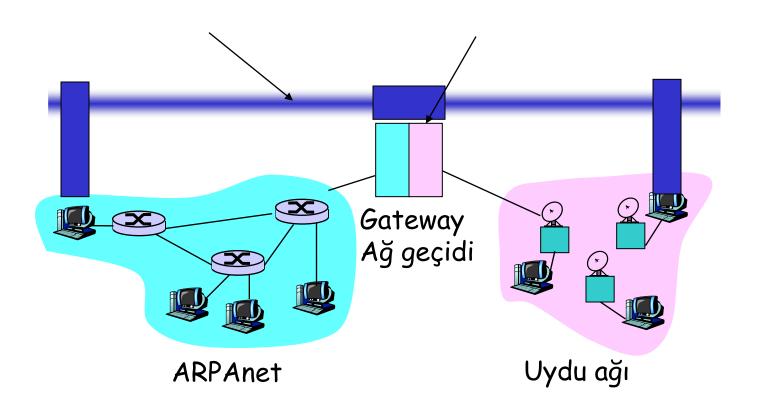




Uydu ağı

İnternet: Ağların sanallaştırılması(devamı)

Paketler ağlar arasında ağ geçidi kullanılarak doğru subnet'e iletilir. Ağ geçidi genellikle bir yönlendiricidir (router)



Ağlar arası mimari

Sanallaştırma nedir?

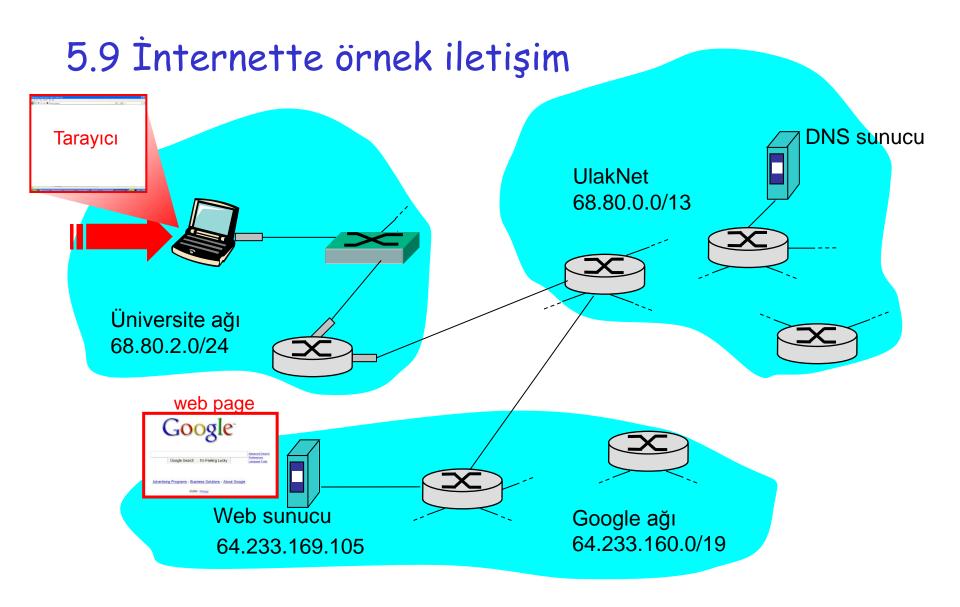
- □ İki katmanda adresleme: Ağlar arası ve yerel ağ
- □ Yerel ağdan bir kullanıcı internet'i sanal olarak kullanmaktadır

ATM ve MPLS(Multi Protocol Label Switching)

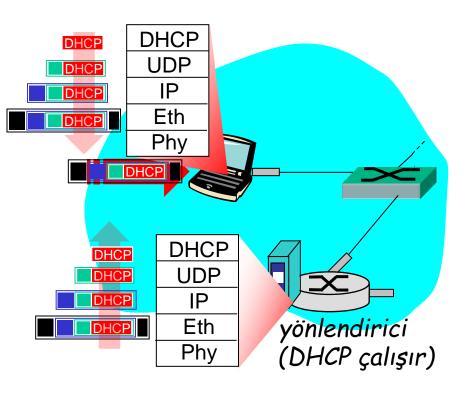
- □ ATM ve MPLS kendileri ayrı ağlardır
 - Farklı hizmet modelleri, adresleme, internet üzerinden yönlendirme
- İnternet tarafından IP yönlendiricilere bağlı mantıksal bir bağlantı olarak görünür

Asynchronous Transfer Mode: ATM

- □ 1990 ve 2000 yüksek hızlı bir standart olmuştur. Hızları: 155Mbps, 622 Mbps ve daha yüksek hızlar)
- Amaç: Noktadan noktaya ses, video ve veri taşımayı entegre etmek

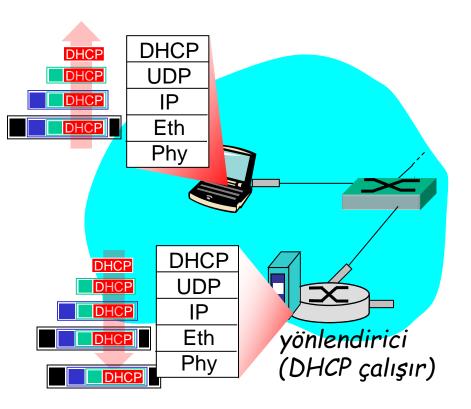


İnternette örnek iletişim, internet'e bağlanma



- Ağa bağlanan dizüstü bilgisayar IP, default gateway ve DNS adresini DHCP hizmetinden alır
- □ DHCP istekleri sırayla UDP, IP ve 802.1 ethernet içine konur.
- Yerel ağda ethernet frame broadcast yapar, DHCP sunucusunu çalıştıran yönlendirici adresini alır
- □ Ethernet IP'ye ve UDP DHCP'ye çevrilir

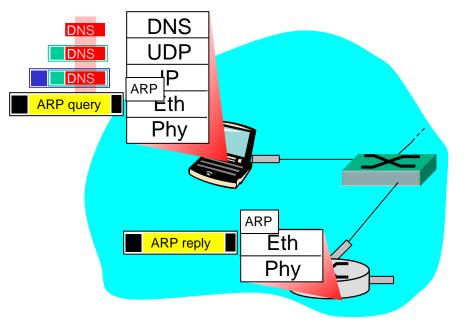
İnternette örnek iletişim, internet'e bağlanma



- DHCP hizmeti istemcinin IP adresi, DNS hizmetini veren sunucunun adresi ve ağ geçidinin adresini DHCP ACK mesajına koyar ve istemciye gönderir
 - DHCP istemci, DHCP ACK mesajını alır

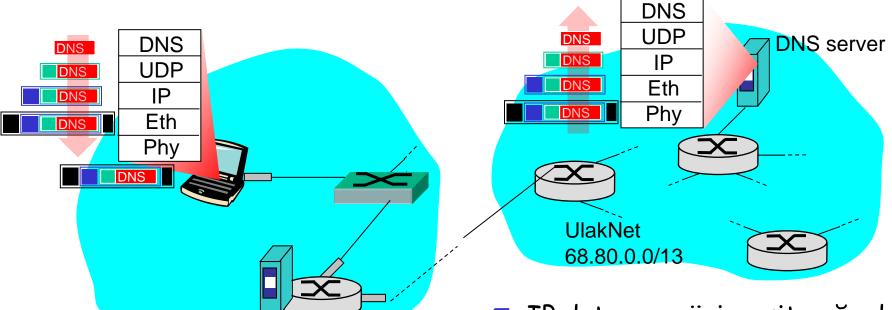
Şimdi istemcinin IP adresi, DNS hizmetinin adresi ve ağ geçidinin adres bilgileri var

İnternette örnek iletişim, ARP (DNS ve HTTP'den önce)



- HTTP istekleri göndermeden önce, www.google.com adresinin IP adresinin bilinmesi gerekir
- DNS sorgusu oluşturulur, sırayla UDP, IP ve Ethernet içine konur. Frame'i yönlendiriciye göndermek için yönlendiricinin MAC adresini bilmek gerekiyor: ARP
- ARP sorgusu yayınlanır. Yönlendirici sorguyu alır, MAC adresini içeren ARP cevap ile cevaplar
- □ İstemci ilk yönlendiricinin MAC adresini biliyor, şimdi DNS sorgusu içeren frame'i gönderebilir

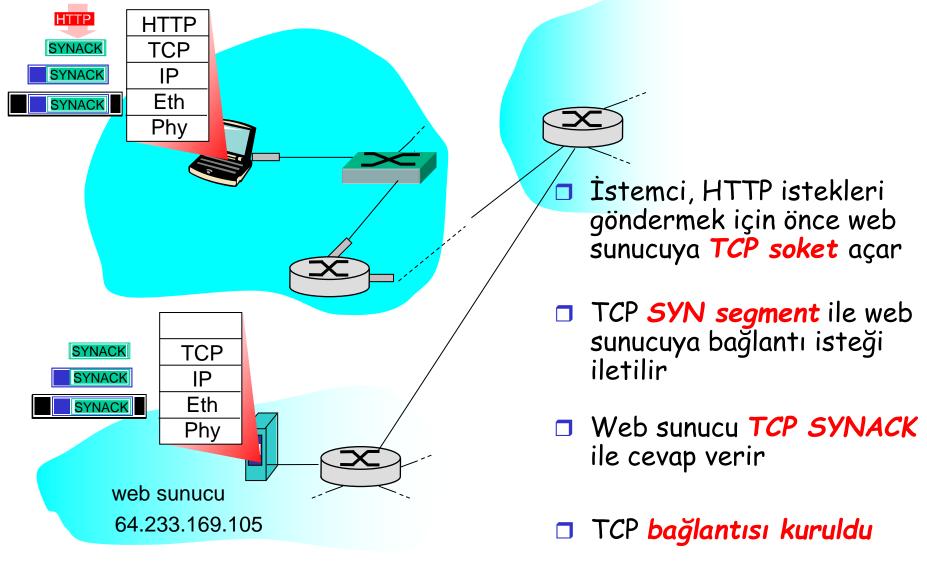
İnternette örnek iletişim, DNS'i kullanma



 DNS sorgusu içeren IP datagram LAN switch yoluyla ilk yönlendiriciye iletilir

- IP datagram üniversite ağından ulakNet ağında DNS'e iletilir (yönlendiricide RIP, OSPF, BGP yönlendirme algoritmaları kullanıldı)
- DNS sunucusu, www.google.com
 IP adresinin istemciye gönderir

İnternette örnek iletişim, TCP bağlantıları HTTP paketleri taşır



İnternette örnek iletişim, HTTP istek/cevapları

