

# Uygulama Katmanı - 1

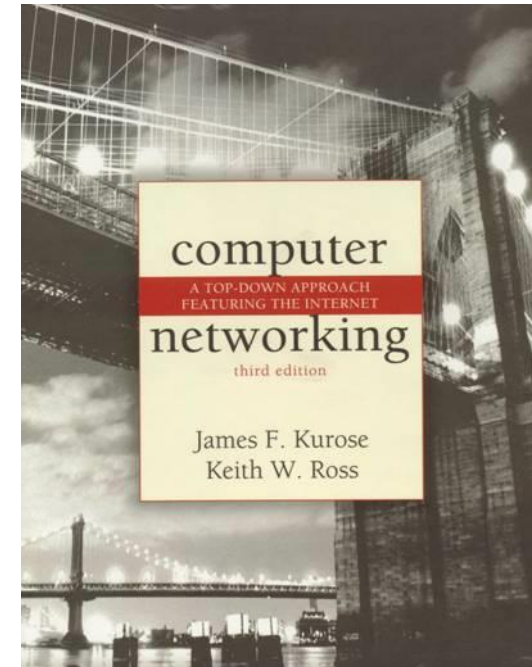
## A note on the use of these ppt slides:

We're making these slides freely available to all (faculty, students, readers). They're in PowerPoint form so you can add, modify, and delete slides (including this one) and slide content to suit your needs. They obviously represent a *lot* of work on our part. In return for use, we only ask the following:

- ❑ If you use these slides (e.g., in a class) in substantially unaltered form, that you mention their source (after all, we'd like people to use our book!)
- ❑ If you post any slides in substantially unaltered form on a www site, that you note that they are adapted from (or perhaps identical to) our slides, and note our copyright of this material.

Thanks and enjoy! JFK/KWR

All material copyright 1996-2004  
J.F Kurose and K.W. Ross, All Rights Reserved



*Computer Networking:  
A Top Down Approach  
Featuring the Internet,  
3<sup>rd</sup> edition.*

*Jim Kurose, Keith Ross  
Addison-Wesley, July  
2004.*

# Uygulama Katmanı

- ❑ 2.1 Ağ uygulamalarının prensipleri
- ❑ 2.2 Web ve HTTP
- ❑ 2.3 FTP
- ❑ 2.4 Elektronik Posta
  - SMTP, POP3, IMAP
- ❑ 2.5 DNS
- ❑ 2.6 Eşler arası uygulamalar P2P

# Uygulama Katmanı

## Hedefler:

- ❑ Ağ uygulama protokollerinin kavramsal ve uygulama yönleri
  - Taşıma katmanı servis modelleri
  - İstemci-sunucu modeli
  - Eşler arası (P2P) modeli
- ❑ Protokolleri popüler uygulama katmanı protokollerini inceleyerek öğrenme
  - HTTP
  - FTP
  - SMTP / POP3 / IMAP
  - DNS
- ❑ Ağ uygulamalarını programlama
  - soket API

# Bazı ağ uygulamaları

- ❑ E-mail
- ❑ Web
- ❑ Anında mesajlaşma (Instant messaging)
- ❑ Uzaktan erişim (Remote login)
- ❑ Eşler arası dosya paylaşımı (P2P file sharing)
- ❑ Çok kullanıcılı ağ oyunları (Multi-user network games)
- ❑ Streaming stored video clips
- ❑ İnternet telefonu
- ❑ Gerçek zamanlı video konferans (Real-time video conference)
- ❑ Yoğun paralel işleme (Massive parallel computing)

# Ağ uygulaması oluşturmak

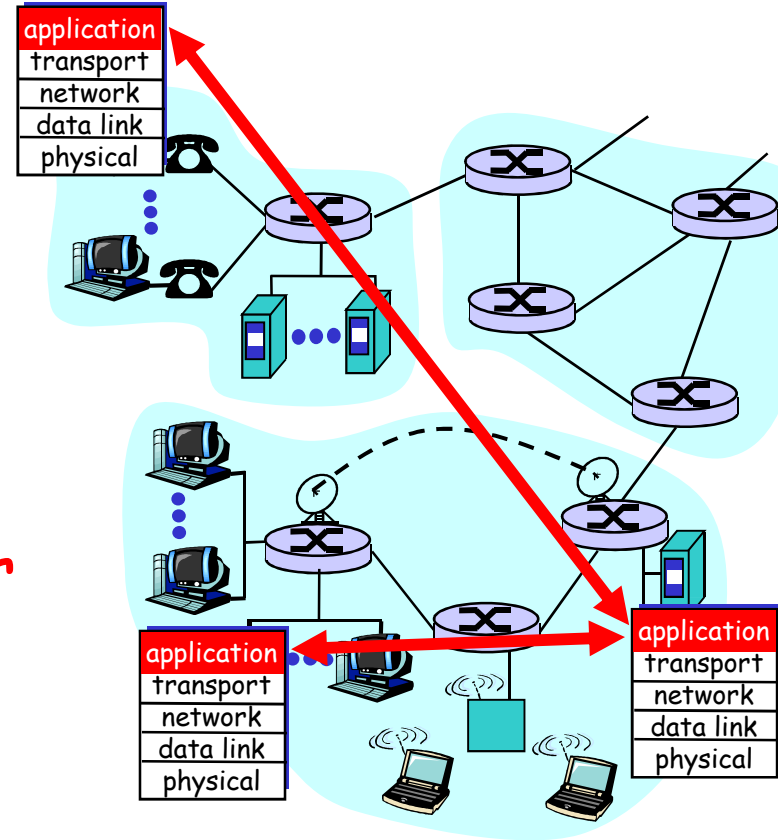
- Farklı uç sistemlerde çalışan
- Ağ üzerinden birbiriyle iletişime geçebilen

**programlar yazılır.**

- Örn. Web: web sunucusu yazılımları tarayıcı yazılımları ile iletişim kurarlar.

**Ağ çekirdeğindeki araçlar için yazılım yazılmaz:**

- Ağ çekirdeği araçları uygulama katmanında çalışmazlar
- Bu tasarım hızlı uygulama geliştirmeye izin verir.



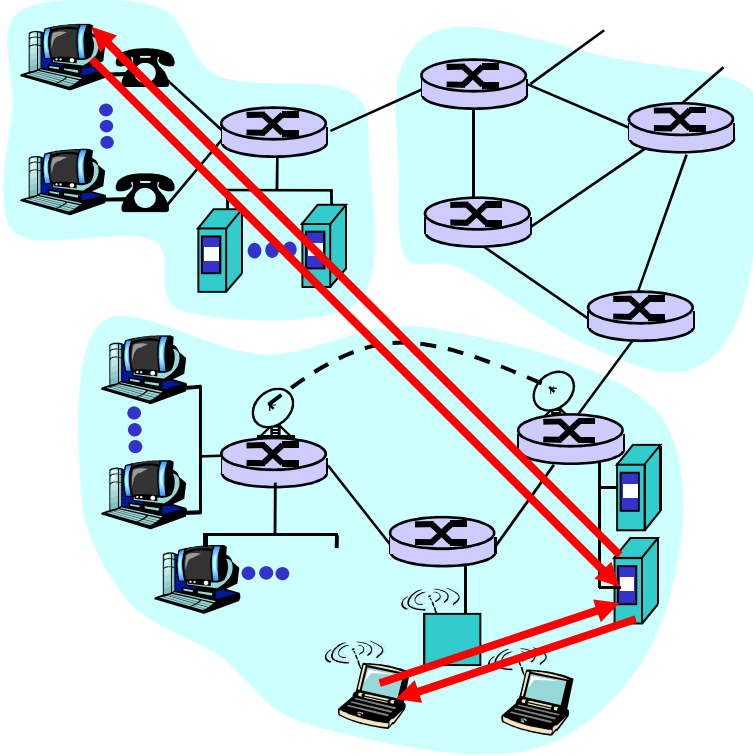
# Uygulama Katmanı

- ❑ 2.1 Ağ uygulamalarının prensipleri
- ❑ 2.2 Web ve HTTP
- ❑ 2.3 FTP
- ❑ 2.4 Elektronik Posta
  - SMTP, POP3, IMAP
- ❑ 2.5 DNS
- ❑ 2.6 Eşler arası uygulamalar P2P
- ❑ 2.7 TCP ile soket programlama
- ❑ 2.8 UDP ile soket programlama
- ❑ 2.9 Web sunucusu oluşturma

# Uygulama mimarileri

- İstemci sunucu (Client-server)
- Eşler arası (Peer-to-peer (P2P))
- İstemci sunucu ve P2P karışımı melez mimari (Hybrid of client-server and P2P)

# İstemci sunucu mimarisi



## **SUNUCU:**

- Daima açık bir ana sistem
- Sabit IP adresli
- Ana sistem kümesi - sunucu çiftliği (server farms)

## **istemci:**

- sunucu ile iletişim kurar
- may be her zaman açık olmak zorunda değildir
- Dinamik (değişebilir) IP adresine sahip olabilir
- Birbirleriyle direk olarak iletişime geçmezler

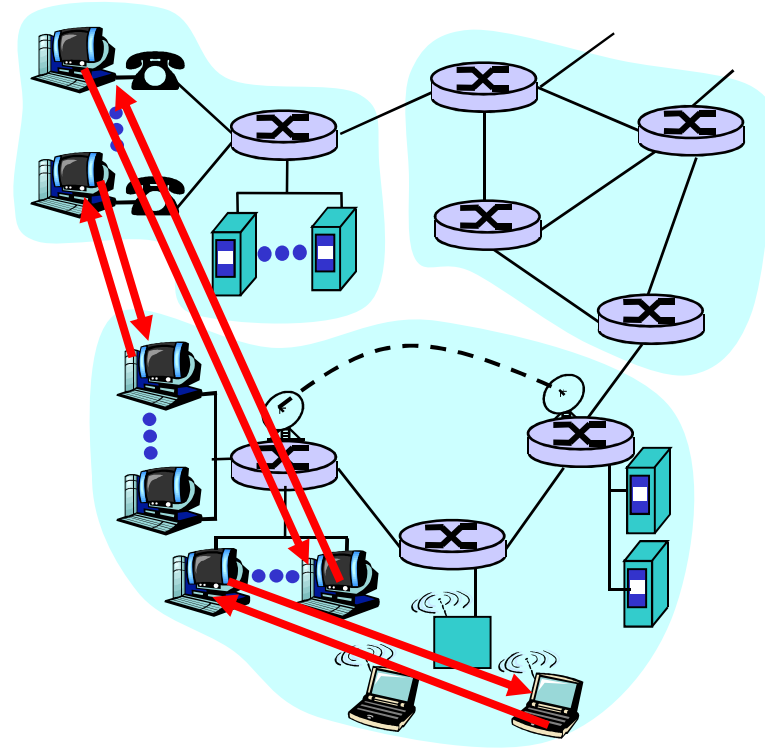


# P2P mimarisi

- Her zaman açık olan sunuculara ihtiyaç yoktur
- Gelişigüzel uç sistemler birbirleriyle direk olarak iletişime geçerler
- Uç sistemler birbirleriyle ara sıra bağlanırlar ve IP adreslerini değiştirirler
- örn: Gnutella

Büyük oranda ölçeklenebilirler  
(scalable)

Fakat yönetilmeleri zordur



# İstemci-sunucu ve P2P mimarilerini birleştiren melez mimariler

## Napster

- Dosya transferi P2P olarak gerçekleştirilir.
- Dosya arama merkezidir:
  - Peers register content at central server
  - Peers query same central server to locate content

## Anında mesajlaşma

- İki kullanıcının mesajlaşması P2P dir
- Varlık tespiti/bulması (presence detection/location) merkezidir :
  - Kullanıcılar IP adreslerini çevrimiçi olunca merkezi sunucuya kayıt ederler.
  - Kullanıcılar diğerlerinin IP adreslerini bulmak için merkezi sunucu ile iletişime geçerler.

# Süreç İletişimleri

**Süreç:** bir uç sistemde çalışan program.

- Aynı uç sistem üzerinde, iki süreç **iç-süreç iletişimi** (işletim sistemi tarafından tanımlanan) kullanarak birbirleriyle iletişime geçebilirler.
- Farklı sistemler üzerinde çalışan süreçler **mesaj** alış verışı ile haberleşirler

**İstemci süreçleri:**

iletişimi başlatan süreç

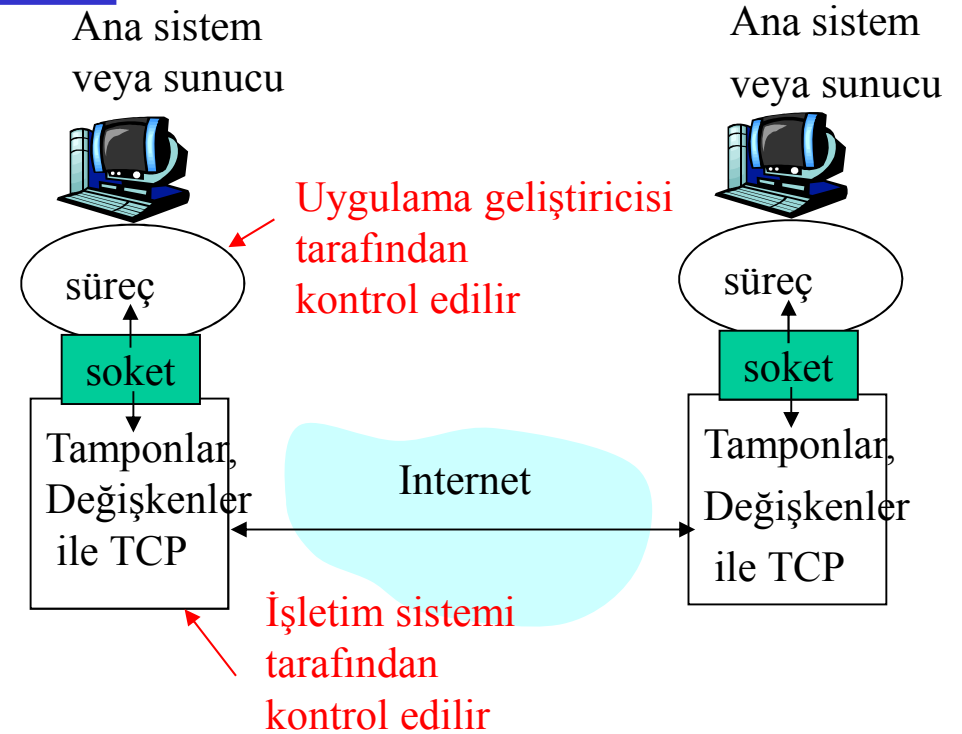
**Sunucu süreçleri:**

iletişime geçilmeyi bekleyen süreç

- Not: P2P mimarideki uygulamalarda hem istemci süreçleri hem de sunucu süreçleri yer alır.

# Süreç ve Bilgisayar ağı arasındaki arabirimler: Soketler

- Bir süreç, mesajlara ağa **soket** adındaki yazılımlar aracılığıyla gönderir ve alır.
- Soket kapı benzeşmesi
  - Gönderici süreç mesajı kapıya (sokete) doğru iter
  - Gönderici süreç, kapının diğer tarafında mesajı hedef sürecin kapısına taşıyacak olan bir taşıma yapılarının olduğunu varsayar.



- Soketlere API (uygulama arabirimi) de denir
- Uygulama geliştiriciler soketin
  - uygulama tarafında her şey üzerinde kontrolleri vardır
  - Taşıma tarafında ise sadece (1) taşıma protokolünün seçimi; (2) bazı parametreleri ayarlayabilme (**maksimum tampon ve minimum segment boyutları gibi**) üzerinde kontrolleri olabilir

## Süreçleri işaret etmek

- ❑ Bir sürecin mesaj alabilmesi için bir tanımlayıcısı (identifier) olması gerekir.
- ❑ Bir ana sistem 32 bit'lik benzersiz bir IP adresine sahiptir.
- ❑ **Q:** Süreci tanımlayabilmek için sürecin çalıştığı ana sistemin sadece IP adresini bilmesi yeterli midir?
- ❑ **Cevap:** Hayır, aynı ana sistem üzerinde pek çok süreç çalışıyor olabilir
- ❑ Tanımlayıcı hem IP adresini hem de süreçle ilgili **hedef bağlantı noktası numarasına** (port numbers) sahiptir
- ❑ Örnek port numaraları
  - HTTP sunucusu: port 80
  - Posta sunucusu: port 25

# Uygulama katmanı protokolleri neleri tanımlar?

- ❑ Karşılıklı iletilen mesajlar, örn. istek&cevap mesajları
- ❑ Mesajların sentaksı: mesajlardaki alanlar ve bu alanların nasıl tanımlandığı
- ❑ Alanların anlamları, alanlardaki bilgilerin anlamları
- ❑ Süreçlerin ne zaman mesajları alıp göndereceklerine dair kurallar.

## Genel etki alanı protokolleri

- ❑ RFC lerde tanımlanmıştır
- ❑ Birlikte işlerliğe (interoperability) olanak sağlar
- ❑ Örn., HTTP, SMTP

## Özel protokoller:

- ❑ Örn., KaZaA

# Uygulamalar tarafından ihtiyaç duyulan taşıma servisleri

## Veri kaybı (data loss)

- ❑ Bazı uygulamalar bir miktar veri kaybını tolere edebilir (örn., ses/video)
- ❑ Diğerleri 100% güvenli veri transferine ihtiyaç duyarlar (örn., dosya transferi, telnet)

## Zamanlama (timing)

- ❑ Bazı uygulamalar "etkili" olabilmek için az gecikme gerektirirler (örn., Internet telefonu, etkileşimli oyunlar)

## Bant genişliği (bandwidth)

- ❑ Bazı uygulamalar "etkili" olabilmek için belli bir miktarda ant genişliğine ihtiyaç duyarlar (örn., multimedia)
- ❑ Diğerleri bant genişliğini ne kadarını kullanabilirlerse onunla idare edebilirler ("elastik uygulamalar")

## Ağ uygulamalarının taşıma katmanı gereklilikleri

<u>Uygulama</u>	<u>Veri kaybı</u>	<u>Bant genişliği</u>	<u>Zaman Duyarlılık</u>
Dosya transferi	Kayıp yok	esnek	hayır
e-posta	Kayıp yok	esnek	hayır
Web belgeleri	Kayıp yok	esnek	hayır
Gerçek zamanlı ses/görüntü	Kayıp toleranslı	ses: 5kbps-1Mbps video:10kbps-5Mbps	evet, 100's msn
Depolanmış ses/video	Kayıp toleranslı	Yukarıdakiyle aynı	evet, birkaç sn
Etkileşimli oyunlar	Kayıp toleranslı	Birkaç kbps ve üstü	evet, 100's msn
Anında mesajlaşma	Kayıp yok	esnek	Evet ve hayır



# Internet tarafından sunulan Taşıma Servisleri

## TCP servisleri:

- ❑ *Bağlantı-yönelimli (connection-oriented):* istemci ve sunucu süreçler arasında bağlantı kurulumu gerekir
- ❑ Gönderici ve alıcı süreçler arasında *güvenilir taşıma (reliable transport)*
- ❑ *Akış kontrolü (flow control):* gönderici alıcıyı sıkıştırmaz
- ❑ *Tıkanıklık kontrolü (congestion control):* ağ çok yüklendiğinde göndericinin gönderdiği veri miktarını kısar
- ❑ Zamanlama, minimum bant genişliği garantisi *sağlamaz*.

## UDP servisleri:

- ❑ Gönderici ve alıcı süreçler arasında güvenilir olmayan veri iletimi
- ❑ Bağlantı kurulumu (connection setup), güvenilirlik (reliability), akış kontrolü (flow control), tıkanıklık kontrolü (congestion control), zamanlama (timing), veya bant genişliği garantisi (bandwidth guarantee )  
**SAĞLAMAZ**

**Q:** O zaman bununla neden ilgileniyoruz? Niye UDP var?

## Internet uygulamaları: uygulama ve altında çalışan taşıma protokolleri

<u>Uygulama</u>	<u>Uygulama katmanı protokolü</u>	<u>Altta yatan taşıma protokolü</u>
e-posta	SMTP [RFC 2821]	TCP
Uzak terminal erişimi	Telnet [RFC 854]	TCP
Web	HTTP [RFC 2616]	TCP
Dosya transferi	FTP [RFC 959]	TCP
akan multimedia	HTTP (örneğin, YouTube), RTP	TCP veya UDP
Internet telefonculuğu	SIP, RTP, veya Markaya özgü (Skype)	tipik olarak UDP

# Uygulama Katmanı

- 2.1 Ağ uygulamalarının prensipleri
- 2.2 Web ve HTTP
- 2.3 FTP
- 2.4 Elektronik Posta
  - SMTP, POP3, IMAP
- 2.5 DNS
- 2.6 Eşler arası uygulamalar P2P

# Web ve HTTP

## Bir miktar web terminolojisi

- ❑ Bir **web sayfası**, nesnelere oluşur
- ❑ Bir nesne bir HTML dosyası, bir JPEG görüntüsü, bir Java applet, veya bir video klip olabilir.
- ❑ Çoğu web sayfası birçok başvuru nesnesini içeren **temel bir HTML dosyasından** meydana gelir
- ❑ Her nesne sadece bir tek **URL** ile adreslenebilen bir dosyadır
- ❑ Example URL:

`www.someschool.edu/someDept/pic.gif`

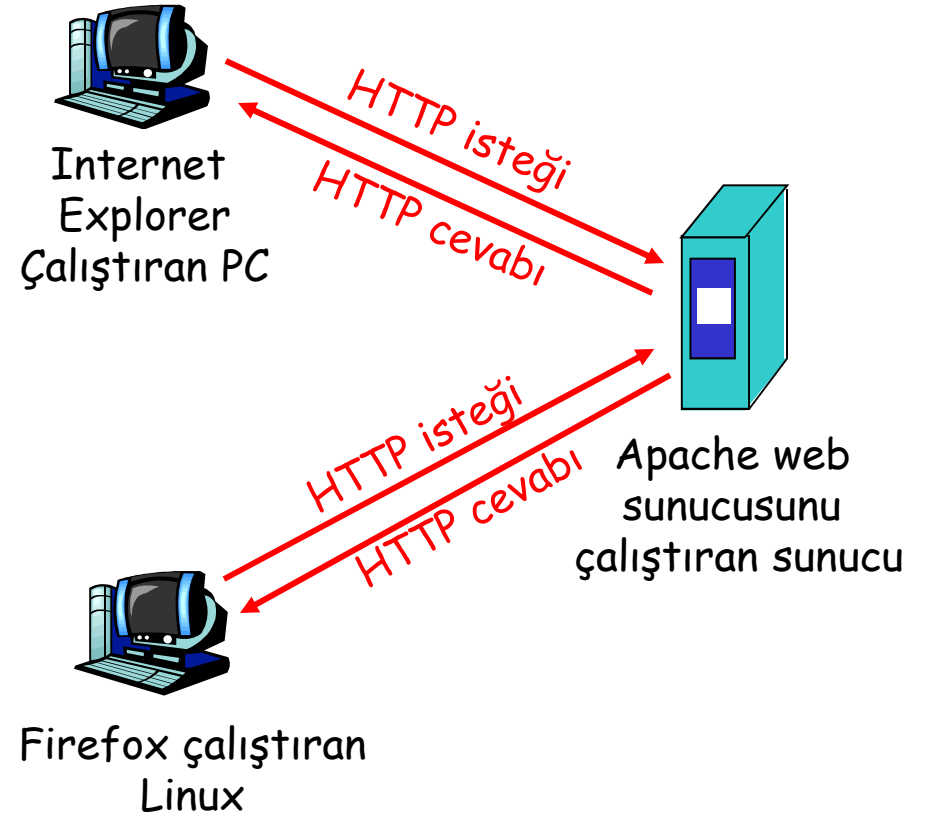
ana sistem adı

nesne yolunun adı

# HTTP'ye genel bakış

## HTTP: hypertext transfer protocol

- ❑ Web'in uygulama katmanı protokolüdür.
- ❑ İstemci/sunucu modeli
  - *istemci*: Web nesnelerini isteyen, alan ve gösteren tarayıcı
  - *sunucu*: isteklere karşılık olarak nesnelere gönderen web sunucusu
- ❑ HTTP 1.0: RFC 1945
- ❑ HTTP 1.1: RFC 2068



# HTTP'ye genel bakış (devam)

## TCP kullanır:

- ❑ İstemci sunucuyla port 80'den TCP bağlantısı (socket oluşturur) başlatır
- ❑ Sunucu istemcinin TCP bağlantı isteğini kabul eder.
- ❑ HTTP mesajları (uygulama katmanı protokolü mesajları) tarayıcı (HTTP istemcisi) ve web sunucusu (HTTP sunucusu) arasında karşılıklı gönderilir
- ❑ TCP bağlantısı kapatılır.

## HTTP "durumsuz"dur

- ❑ Sunucu istemcinin önceki istekleri ile ilgili bilgi tutmaz.

"durum" bilgisi tutan <sup>diğer</sup> <sup>tarafdan</sup> protokoller karmaşıktır!

- ❑ Geçmiş durum bilgisi tutulmalıdır
- ❑ Eğer sunucu/istemci çökerse, birbirlerindeki "durum" bilgisi tutarsız hale gelebilir ve yeniden oluşturulması gerekir.

# HTTP bağlantıları

## Kalıcı olmayan (nonpersistent) HTTP

- Genellikle bir TCP bağlantısı ile bir nesne gönderilir.
- HTTP/1.0 kalıcı olmayan (nonpersistent) HTTP'yi kullanır

## Kalıcı (persistent) HTTP

- İstemci ile sunucu arasında tek bir TCP bağlantısı ile birden fazla nesne gönderilebilir.
- HTTP/1.1 varsayılan modunda kalıcı (persistent) bağlantı kullanır

# Kalıcı olmayan (nonpersistent) HTTP

Kullanıcının girdiği URL:

`www.someSchool.edu/someDepartment/home.index`

(metin ve  
10 tane jpeg  
görüntüsüne  
referans  
içermekte)

1a. HTTP istemcisi port 80 üzerinden [www.someSchool.edu](http://www.someSchool.edu) sunucusunda bir TCP bağlantısı başlatır

1b. port 80 üzerinde TCP bağlantılarını bekleyen [www.someSchool.edu](http://www.someSchool.edu) HTTP sunucusu bağlantıyı kabul eder ve istemciye haber verir.

2. HTTP istemcisi sunucuya soketi aracılığıyla bir HTTP **istek mesajı (URL içeren)** gönderir. Mesaj istemcinin `someDepartment/home.index` nesnesini istediği belirtir.

3. HTTP sunucusu istek mesajını alır ve istenen mesajı içeren **cevap mesajı** oluşturur ve mesajı soketi aracılığıyla istemciye iletir

zaman





# Kalıcı olmayan (nonpersistent) HTTP

- zaman ↓
4. HTTP sunucusu TCP bağlantısını kapatır
  5. HTTP istemcisi html dosyası içeren cevap mesajını alır ve html yi görüntüler. HTML dosyasını ayrıştırdığında 10 tane jpeg görüntüsüne olan referansı bulur.
  6. Tüm 10 nesne için 1 de n 5 e kadar olan adımlar tekrar edilir.

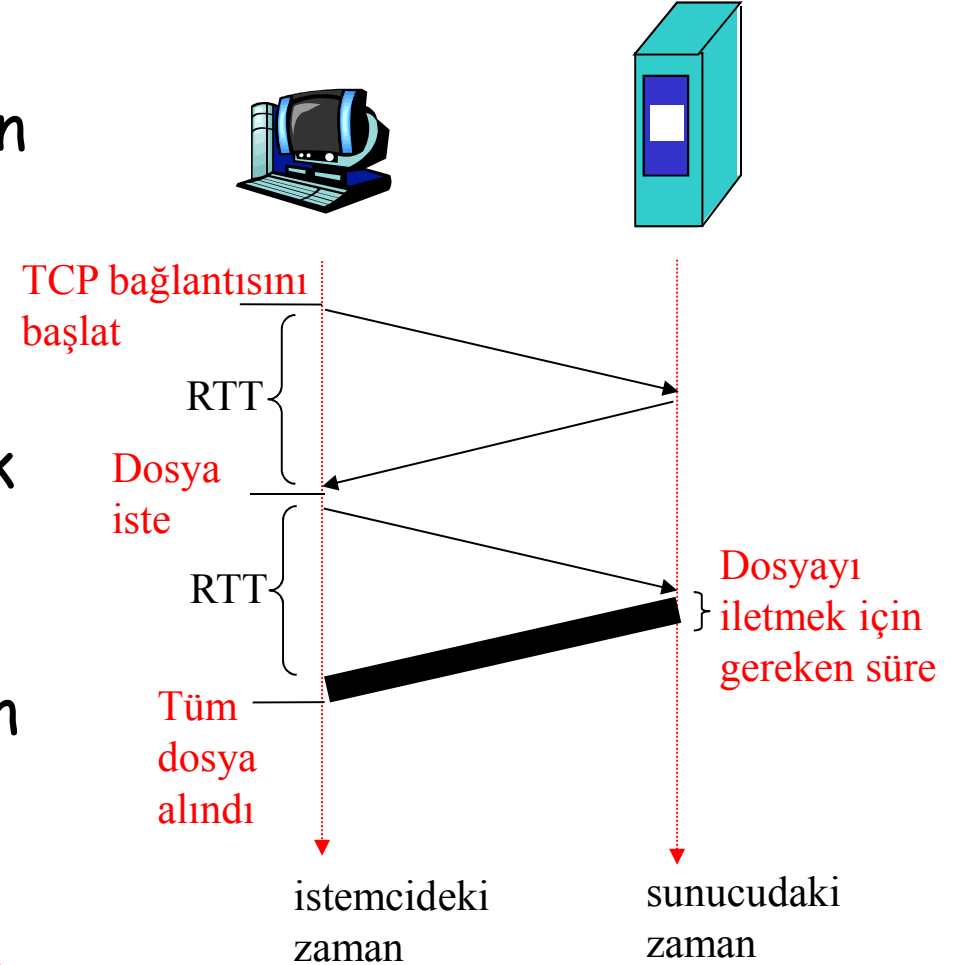
# Cevap zamanı (response time)

**RTT'nin tanımı:** İstemciden sunucuya giden bir paketin gidiş dönüş zamanı

**Cevap zamanı (response time):**

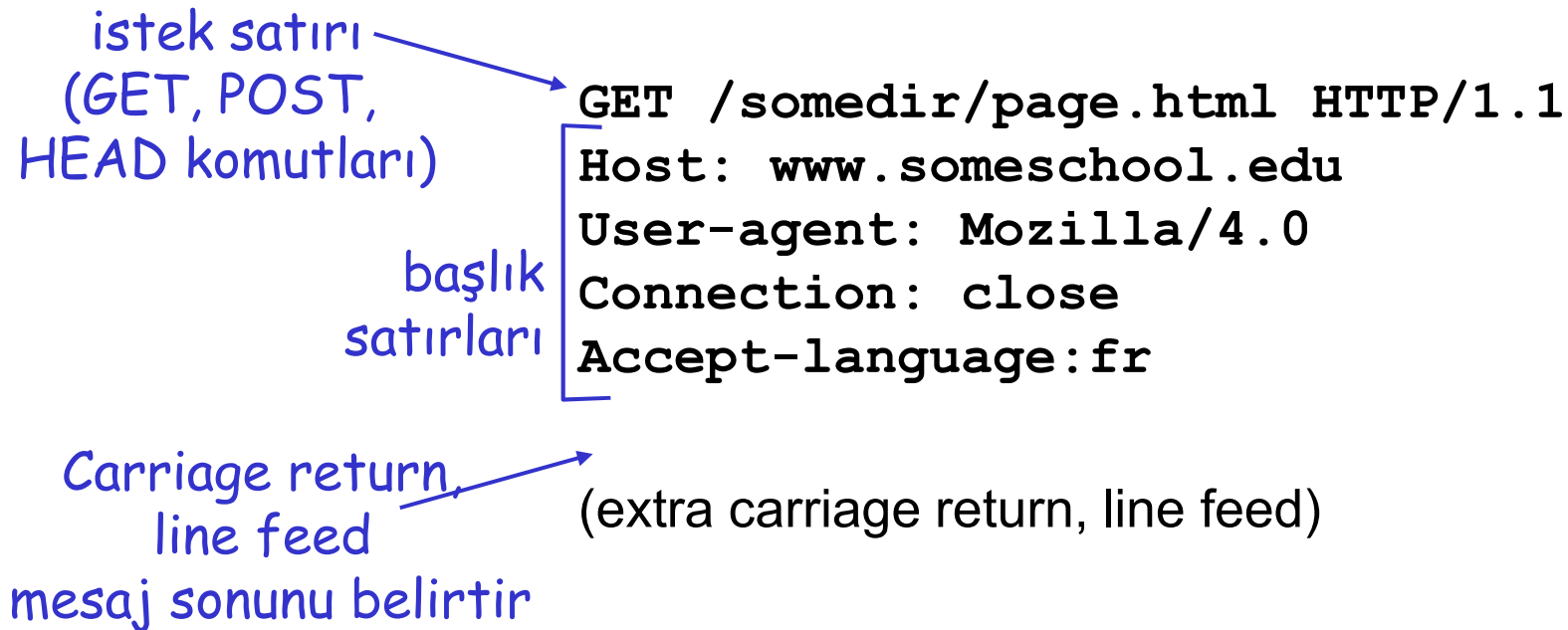
- ❑ TCP bağlantısını başlatmak için bir RTT
- ❑ HTTP isteği ve HTTP cevabının ilk birkaç bitinin dönüşü için bir RTT
- ❑ Dosya iletim zamanı

**toplam= 2RTT+iletim zamanı**

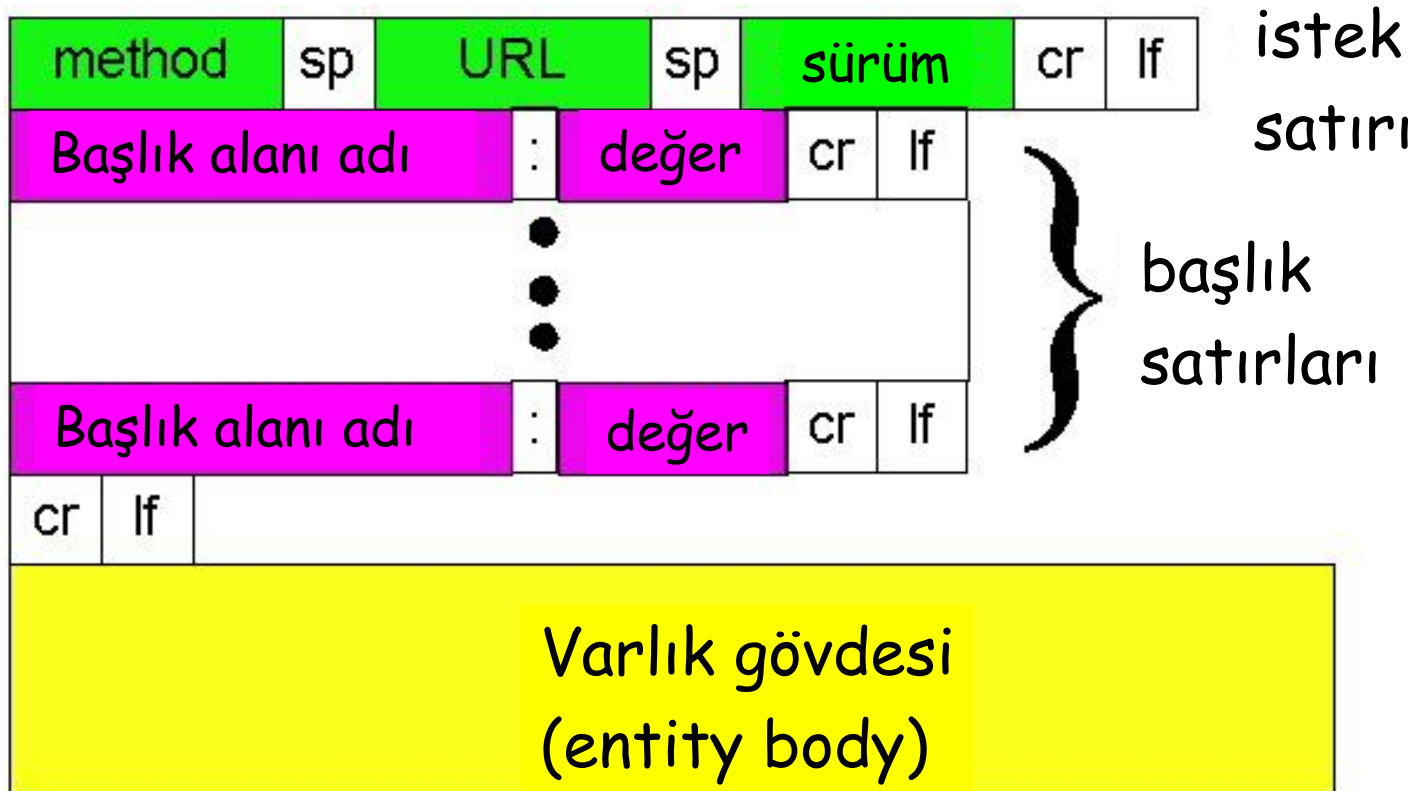


# HTTP istek mesajı

- ❑ İki çeşit http mesajı: *istek, cevap*
- ❑ **HTTP istek mesajı:**
  - ASCII (insanlar tarafında da anlaşılabilir)



# HTTP istek mesajı: genel biçim



# Formlara girilen bilgilerin gönderilmesi

## Post metodu:

- ❑ Web sayfalarında sıklıkla veri girişi yapılan formlar yer alır.
- ❑ Veri girişleri sunucuya varlık gövdesi (entity body) içerisinde gönderilir

## URL metodu:

- ❑ GET metodunu kullanır
- ❑ Girilen veriler istek satırının URL alanı ile gönderilir:

`www.somesite.com/animalsearch?monkeys&banana`

# Metod tipleri

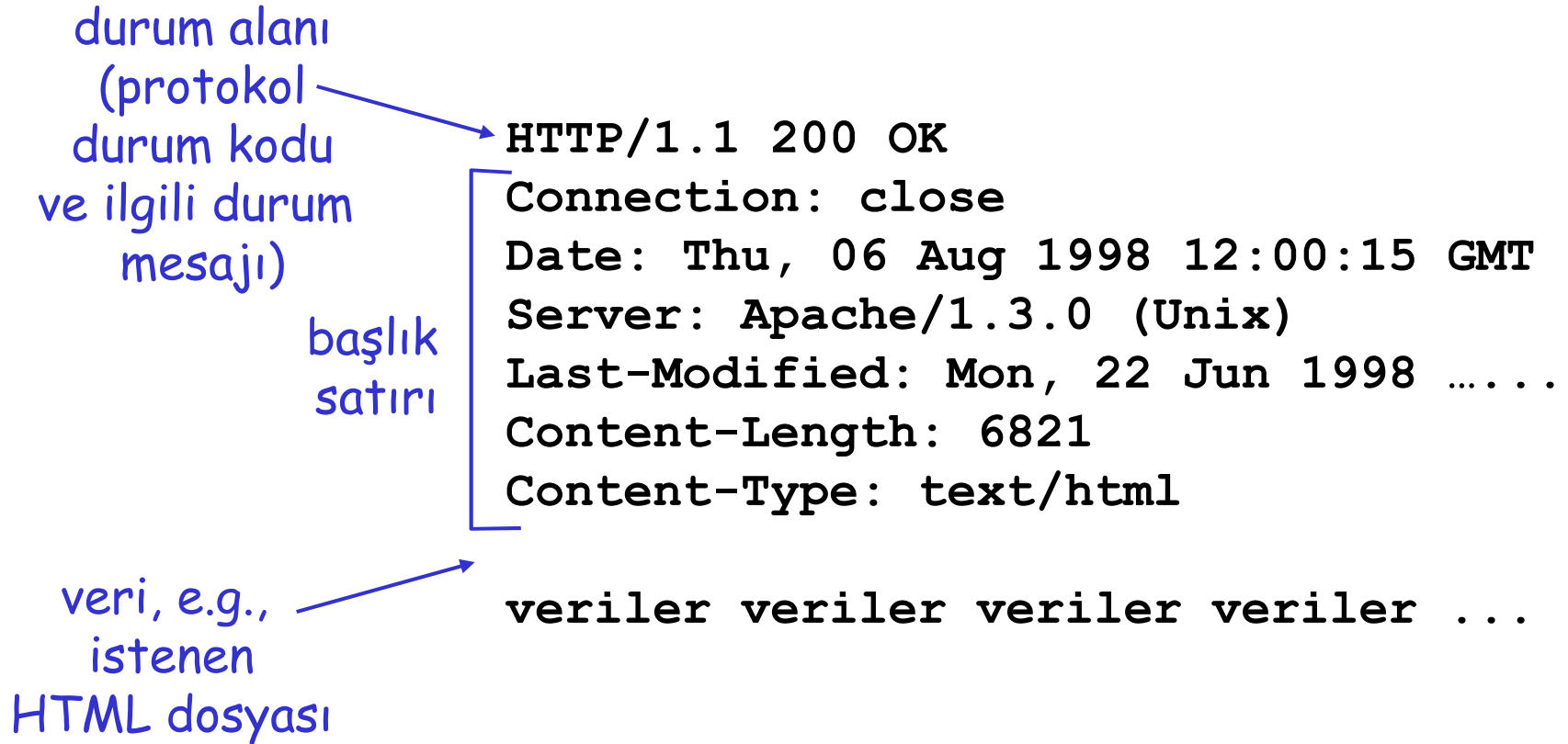
## HTTP/1.0

- ❑ GET
- ❑ POST
- ❑ HEAD
  - Sunucudan istenen nesneyi dışarıda bırakması istenir

## HTTP/1.1

- ❑ GET, POST, HEAD
- ❑ PUT
  - URL alanında belirlenen spesifik bir yola bir nesne yüklemeyi sağlar
- ❑ DELETE
  - URL alanında gönderilen nesnenin sunucudan silinmesini sağlar

# HTTP cevap mesajı



# HTTP durum kodları

Sunucu → istemci cevap mesajının ilk satırında yer alır

Birkaç örnek kod:

## **200 OK**

- İstek başarılı olmuştur ve bilgi cevap ile döndürülmüştür

## **301 Moved Permanently**

- İstenen nesne kalıcı olarak taşınmıştır; yeni URL, cevap mesajının Location: başlığında belirtilmiştir.

## **400 Bad Request**

- İstek sunucu tarafından anlaşılabilir değildir

## **404 Not Found**

- İstenilen belge bu sunucu üzerinde mevcut değildir.

## **505 HTTP Version Not Supported**

- İstenilen HTTP protokolü sunucu tarafından desteklenmemektedir.



# Gerçek bir HTTP cevap mesajı görmek

1. Favori web sunucunuza bir Telnet oturumu açalım:

```
telnet cis.poly.edu 80
```

Port 80 (varsayılan HTTP sunucu portu) üzerinden cis.poly.edu da TCP bağlantısı açar. Yazılan herşey port 80 üzerinden cis.poly.edu ya gönderilir

2. Aşağıdaki GET HTTP isteğini yazalım:

```
GET /~ross/ HTTP/1.1  
Host: cis.poly.edu
```

Bunu yazarak HTTP sunucusuna bu minimum GET isteğini göndermiş oluyoruz

3. HTTP sunucusu tarafından gönderilen cevap mesajını inceleyelim!

# Kullanıcı taraflı etkileşim: Çerezler (cookies)

Pek çok web sitesi cookie kullanır

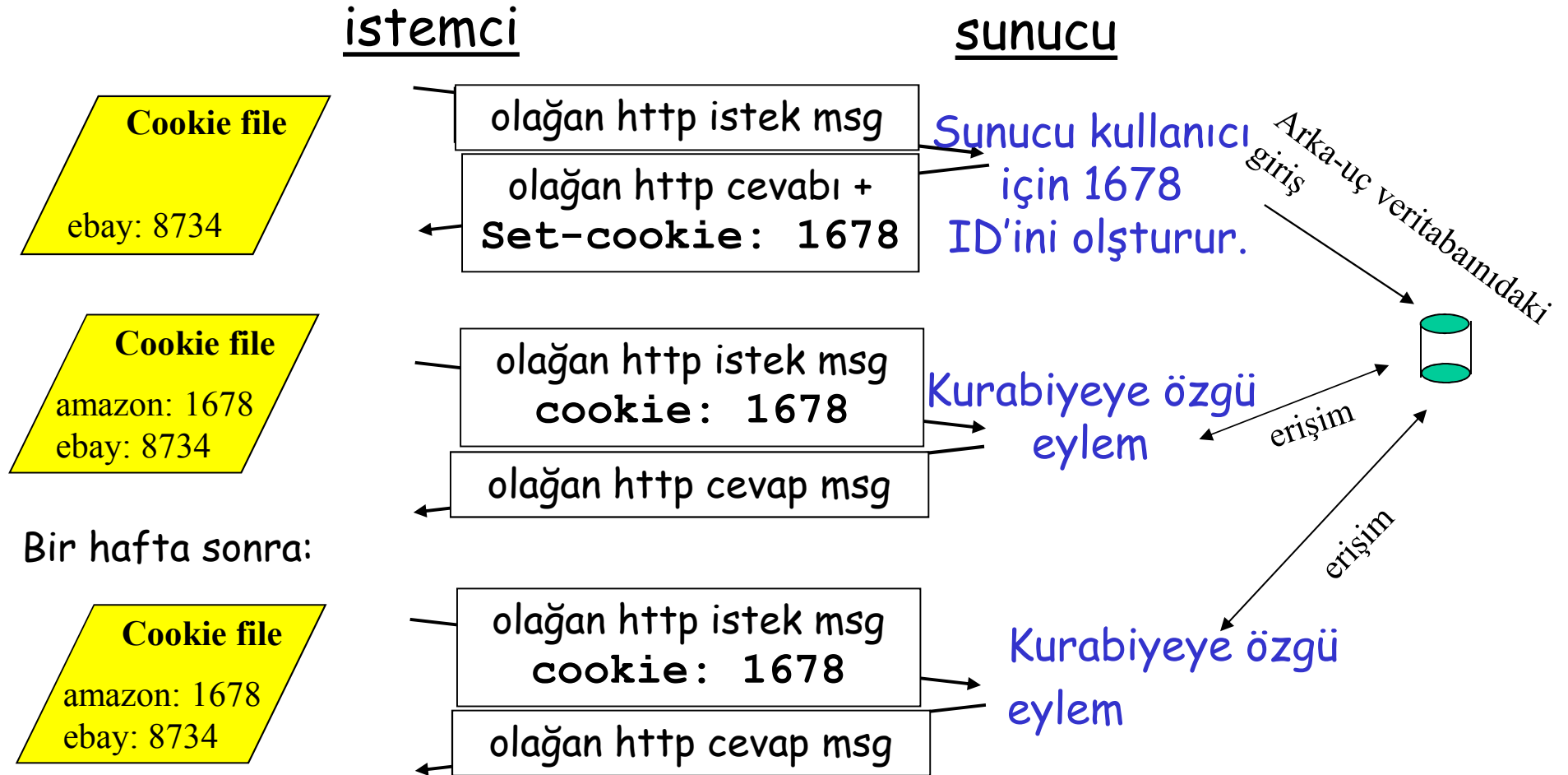
## Dört bileşen:

- 1) HTTP cevap mesajındaki bir cookie başlık satırı
- 2) HTTP istek mesajındaki bir cookie başlık satırı
- 3) Kullanıcın uç sisteminde tutulan ve tarayıcı tarafından yönetilen bir cookie dosyası
- 4) Web sitesindeki bir arka uç veritabanı

## Example:

- Suzan Internet'e her zaman aynı PC den ulaşmaktadır
- Diyelim ki bir e-ticaret sitesini ilk defa ziyaret ediyor
- İstek siteye ilk defa ulaştığında, site benzersiz bir tanımlama numarası oluşturur ve arka-uç veritabanında sunucu tanımlama numarası ile indekslenen bir giriş oluşturur.

# Çerez (cookie) ile kullanıcı durumunu korumak



# Cookie ler (devam)

Bunun  
yanında

## Cookie lerin sağladıkları:

- ❑ Yetkilendirme (authorization)
- ❑ Alışveriş sepeti(shopping carts)
- ❑ Tavsiyeler
- ❑ Kullanıcı oturum durumu (user session state) (Web e-mail)

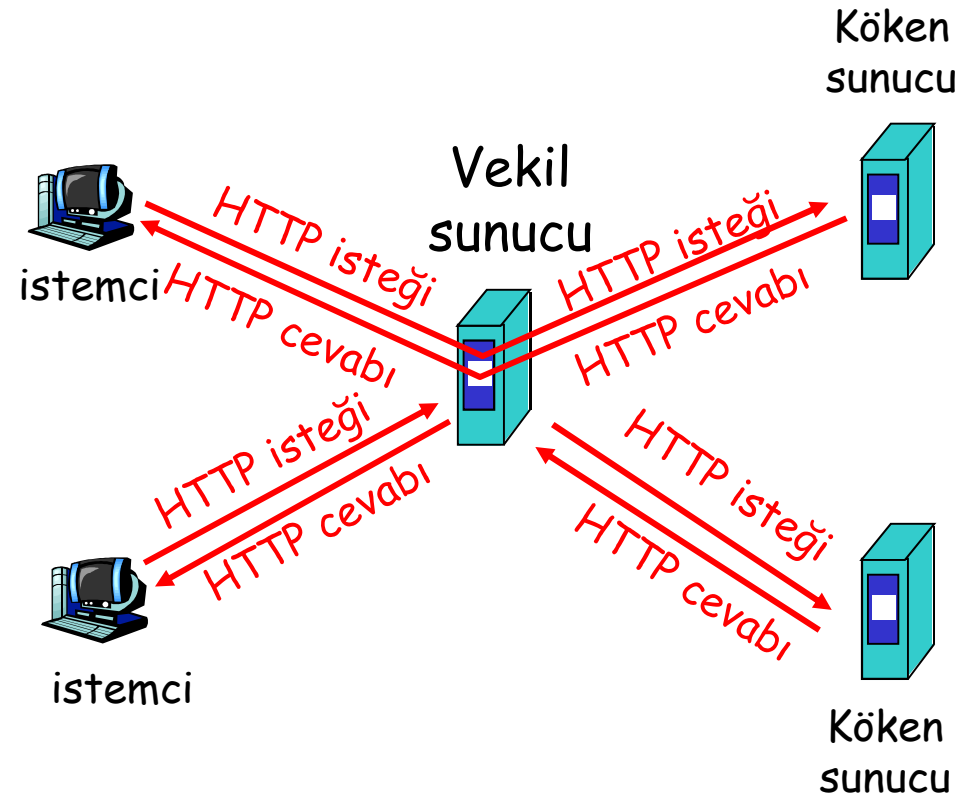
## Cookie ler ve gizlilik:

- ❑ Cookie ler sitelerin sizin hakkınızda pek çok şey öğrenmesine izin verir.
- ❑ Sitelere e-mail ve isim bilgilerinizi verebilirsiniz.
- ❑ Arama motorları daha fazlasını öğrenmek redirection & cookie leri kullanırlar.
- ❑ Reklam şirketleri sitelerden bilgileri alırlar

# Web tampon belleđi (caches) (vekil sunucusu - proxy server)

**Amaç:** HTTP isteklerini köken Web sunucusu yerine karşılayan bir ađ varlıđıdır.

- Kullanıcı tarayıcısını, kullanıcın tüm HTTP isteklerini önce bu Web tampon belleđine yönlendireceđi şekilde yapılandırabilir
- Tarayıcı tüm HTTP isteklerini bu tampon belleđe yönlendirir.
  - Nesne tampon bellekte ise: tampon bellek nesneyi istemciye döndürür.
  - Nesne tampon bellekte deđilse: tampon bellek köken sunucudan nesneyi ister ve sonrasında nesneyi istemciye döndürür.



# Web tampon belleđi ile ilgili daha fazlası

- Tampon bellek aynı anda hem sunucu hem istemci gibi davranır
- Genel olarak tampon bellekler bir ISP tarafından kurulurlar (üniversite, şirket, yerleşim yeri ISP'si)

## Neden web tampon belleđi?

- Bir istemci isteđi için cevap zamanını azaltır
- Kurumun erişim hattındaki trafiđi azaltır.
- Tampon belleklerin yoğun olduđu bir Internet "zayıf" içerik sağlayıcıların içeriđi daha iyi sunmalarını sağlar (fakat aynısını P2P dosya paylaşımı da yapabilir)

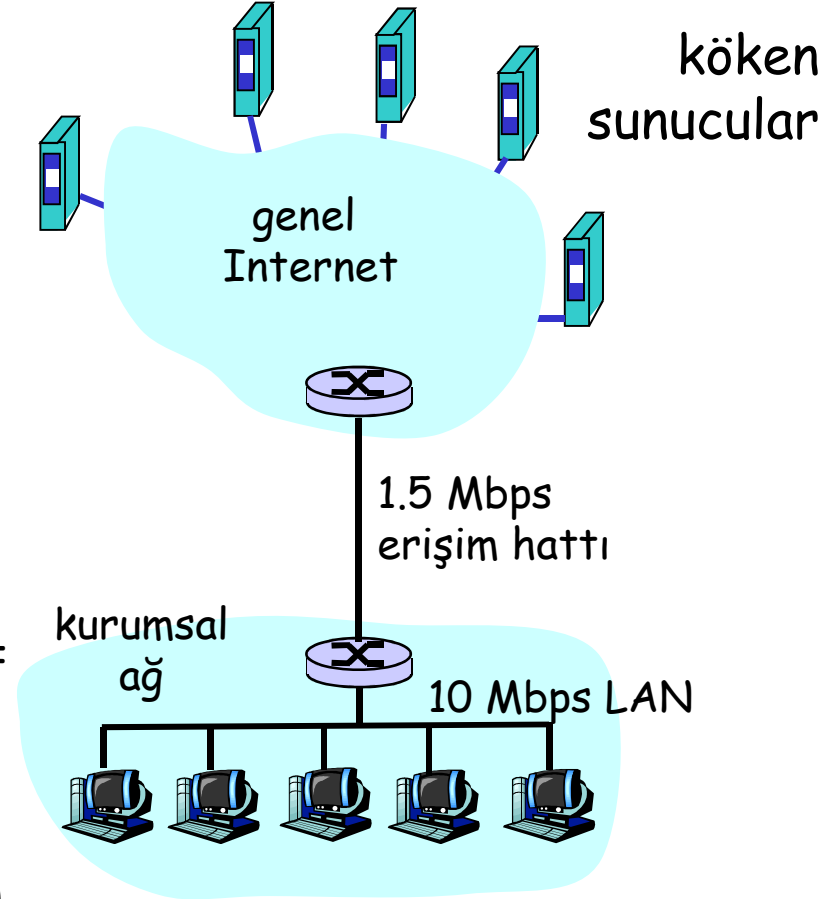
# Tampon bellek örneđi

## Varsayımlar

- Ortalama nesne büyüklüğü = 100,000 bits
- Kurumun tarayıcılarından köken sunuculara gelen ort. istek oranı = 15/sec
- Kurumsal yönlendiriciden köken sunuculara ya da geri yönlendiricilere olan gecikme = 2 sec

## Sonuçlar

- LAN'daki ağ yükü/trafik yoğunluğu = 0.15
- Erişim hattındaki ağ yükü/trafik yoğunluğu = 1
- Toplam gecikme = Internet gecikmesi + erişim gecikmesi + LAN gecikmesi  
= 2 sn + dakikalar + millisaniyeler



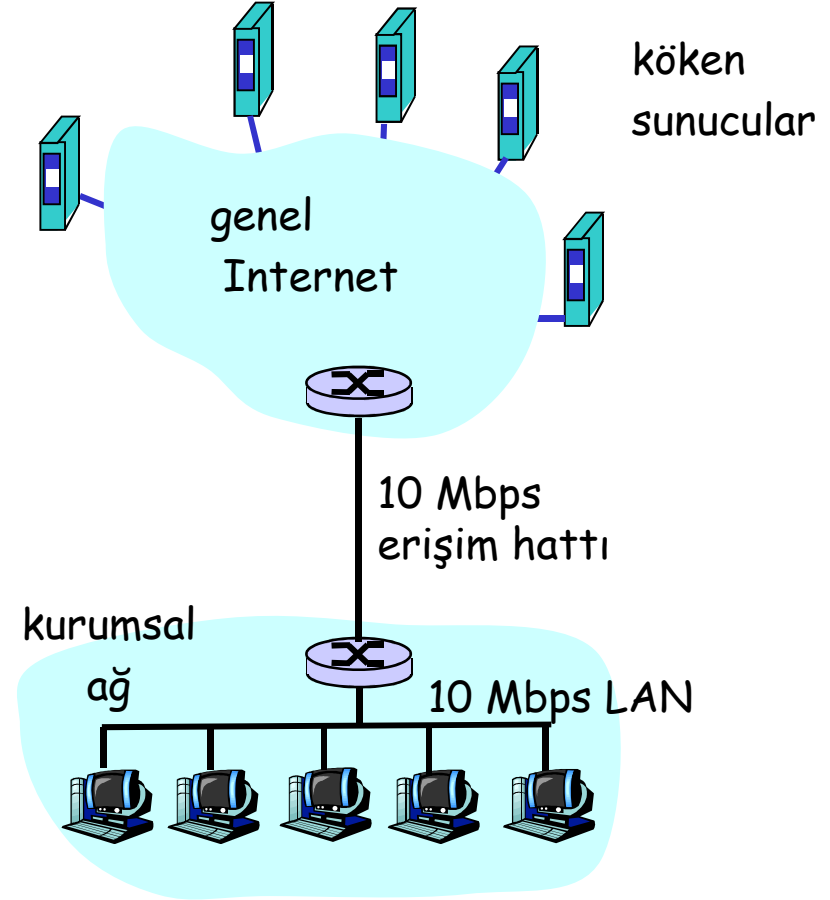
# Tampon bellek örneği (devamı)

## Olası çözüm

- Erişim hattının bant genişliğini diyelim ki 10 Mbps'ye arttırsak

## Sonuçları

- LAN'daki yarar = 15%
- Erişim hattındaki yarar = 15%
- Toplam gecikme= Internet gecikmesi + erişim gecikmesi + LAN gecikmesi  
= 2 sn + msn + msn
- Maliyetli bir artırım





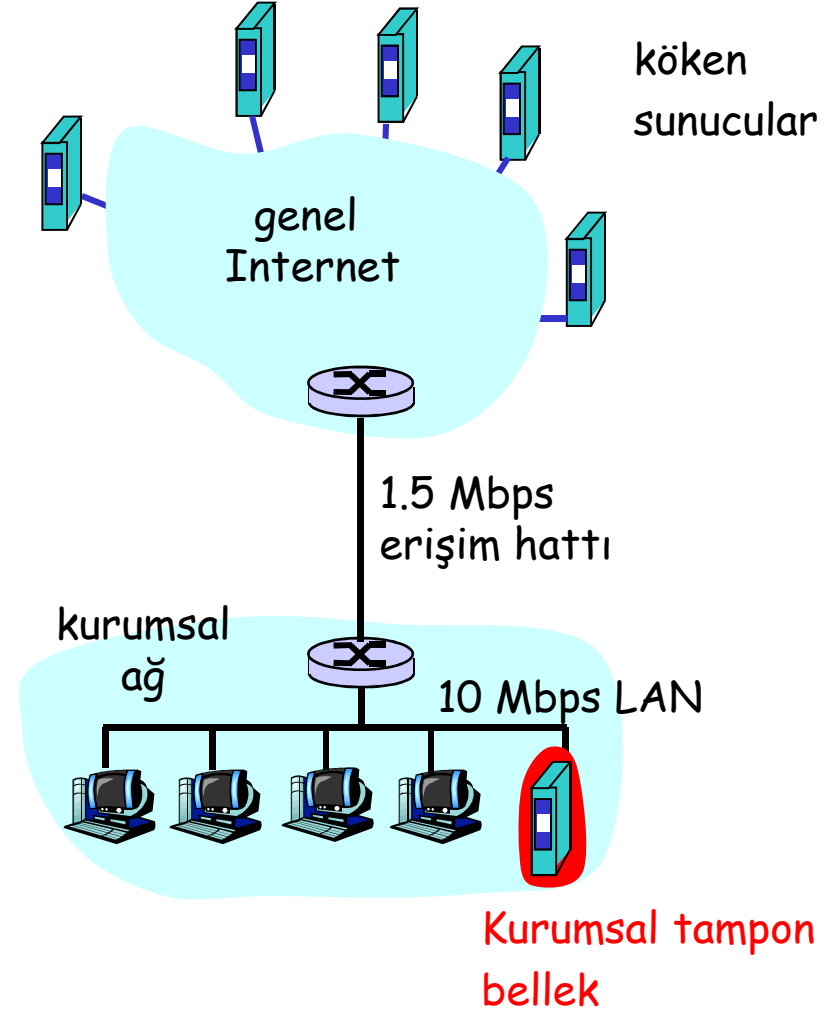
# Tampon bellek örneği (devamı)

## Tampon bellek kurarsak

- Hit alma oranı .4 varsayılırsa

## Sonuçları

- İsteklerin 40% 'i neredeyse hemen karşılanır
- İsteklerin 60% 'i köken sunucular tarafından karşılanır
- Erişim hattının kullanılması 60 % 'a azaltıldı, önemsiz gecikmeler olabilir (10 msn kadar)
- Toplam ort. gecikme =  
Internet gecikmesi + erişim gecikmesi + LAN gecikmesi

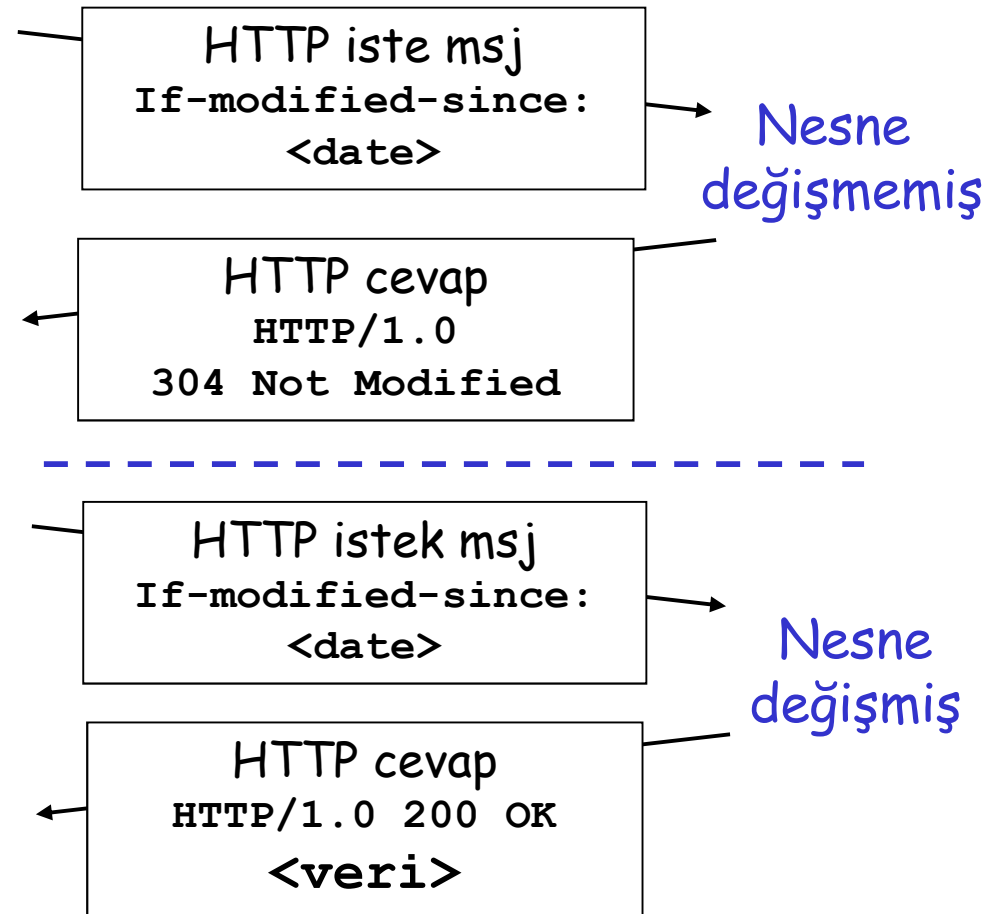


# Koşullu GET

- **Amaç:** eğer tampon bellek güncel sürüme sahipse nesneyi gönderme
- Tampon bellek: HTTP isteği içerisinde belleğe alınmış kopyanın tarihini belirler  
If-modified-since:  
<date>
- sunucu: eğer tampondaki kopya güncelse cevapta nesne bulunmaz:  
HTTP/1.0 304 Not Modified

## Tampon bellek

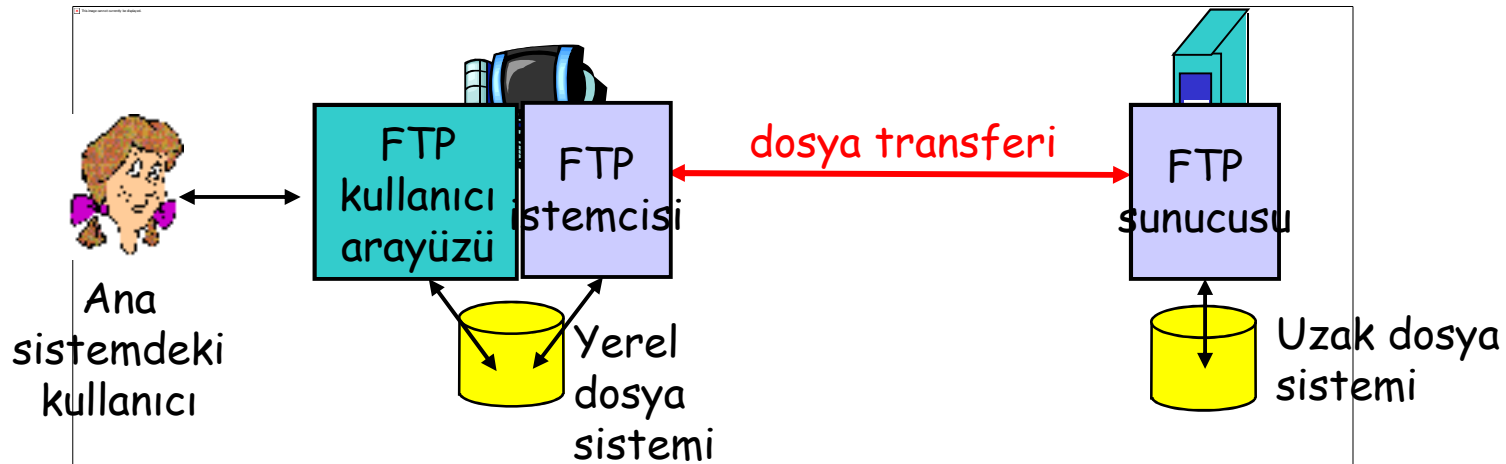
## sunucu



# Uygulama Katmanı

- ❑ 2.1 Ağ uygulamalarının prensipleri
- ❑ 2.2 Web ve HTTP
- ❑ 2.3 FTP
- ❑ 2.4 Elektronik Posta
  - SMTP, POP3, IMAP
- ❑ 2.5 DNS
- ❑ 2.6 Eşler arası uygulamalar P2P

# Dosya transfer protokolü :FTP (file transfer protocol)



- ❑ Uzak ana sistem e/den dosya transferi
- ❑ İstemci sunucu modeli
  - *istemci*: transferi başlatan taraf
  - *sunucu*: uzaktaki ana sistem
- ❑ ftp: RFC 959
- ❑ ftp sunucus: port 21

# FTP: ayrı kontrol ve veri bağlantıları

- ❑ FTP istemcisi FTP sunucusu ile TCP'yi taşıma protokolü olarak kullanarak port 21 üzerinden iletişim kurar
- ❑ İstemci kontrol bağlantısı üzerinden yetkilendirme alır.
- ❑ İstemci uzaktaki dizinleri kontrol bağlantısı üzerinden gönderdiği komutlar aracılığıyla tarar.
- ❑ Sunucu dosya transferi ile ilgili bir komut aldığı anda, sunucu istemciye TCP veri bağlantısı açar.
- ❑ Dosyayı transfer ettikten sonra sunucu bağlantıyı kapatır.



- ❑ Sunucu başka bir dosya transfer edilmek istenirse yeni bir TCP veri bağlantısı açar.
- ❑ Kontrol bağlantısı: "bant dışı (out of band)"
- ❑ FTP sunucusu "durum" korumalıdır: halihazırdaki izin, önceki yetkilendirmeler

# FTP komutları, cevapları

## Örnek komutlar:

- ❑ 7 bit ASCII biçiminde kontrol bağlantısı boyunca gönderilir.
- ❑ `USER kullanıcıadı`
- ❑ `PASS parola`
- ❑ `LIST` sunucuda halihazırda bulunan dizindeki dosyaları listeler
- ❑ `RETR dosyaadı` dosya almak için kullanılır
- ❑ `STOR dosyaadı` uzaktaki sisteme dosya depolamak için kullanılır

## Örnek durum kodları

- ❑ Durum kodu ve deyim (HTTP'deki gibi)
- ❑ 331 Username OK, password required
- ❑ 125 data connection already open; transfer starting
- ❑ 425 Can't open data connection
- ❑ 452 Error writing file

# Uygulama Katmanı

- ❑ 2.1 Ağ uygulamalarının prensipleri
- ❑ 2.2 Web ve HTTP
- ❑ 2.3 FTP
- ❑ 2.4 Elektronik Posta
  - SMTP, POP3, IMAP
- ❑ 2.5 DNS
- ❑ 2.6 Eşler arası uygulamalar P2P
- ❑ 2.7 TCP ile soket programlama
- ❑ 2.8 UDP ile soket programlama

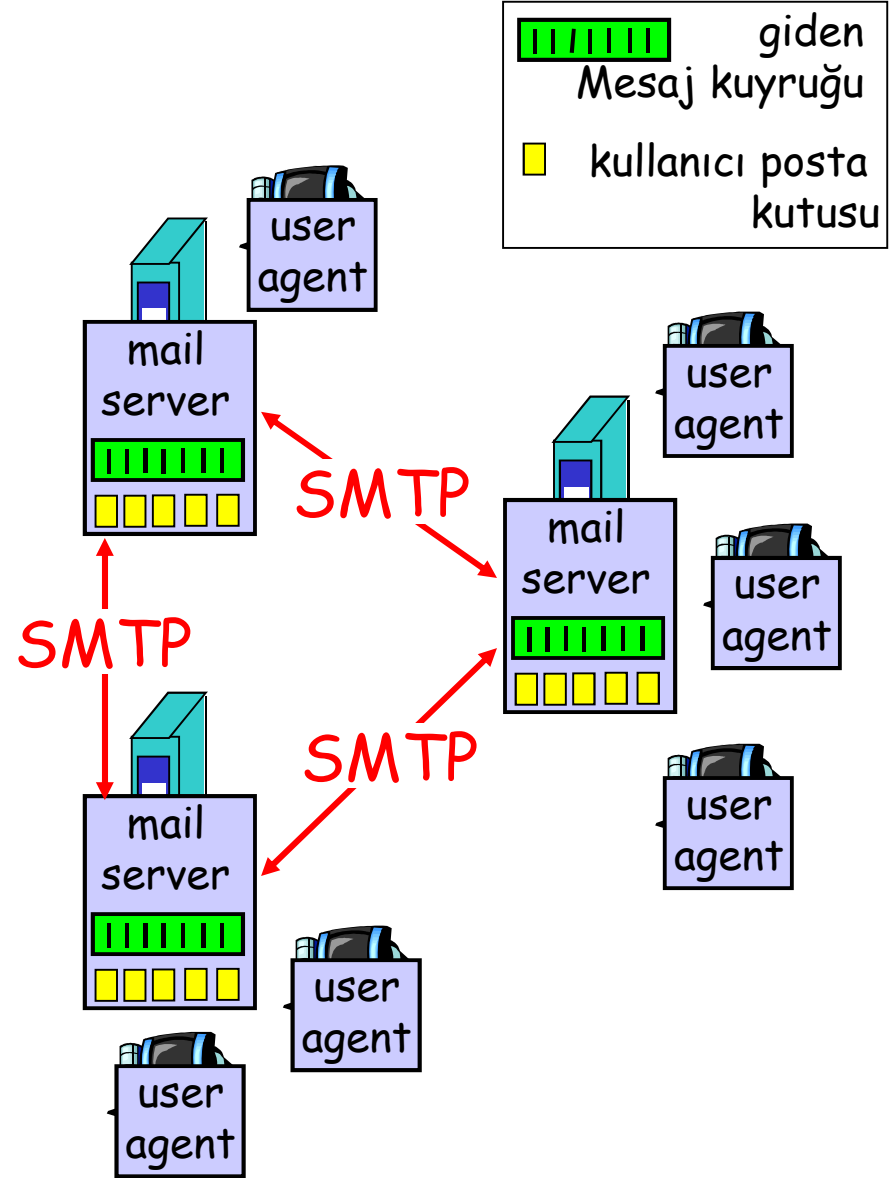
# Elektronik Posta

## Üç ana bileşen

- ❑ Kullanıcı temsilcileri (user agents)
- ❑ Posta sunucuları (mail servers)
- ❑ Basit posta transfer protokolü (simple mail transfer protocol: SMTP)

## User Agent

- ❑ a.k.a. "posta okuyucuları"
- ❑ Mesaj okuma, cevap verme, iletme, kaydetme ve oluşturma
- ❑ e.g., Eudora, Outlook, elm, Netscape Messenger
- ❑ Sunucuda depolanan gelen ve giden mesajlar

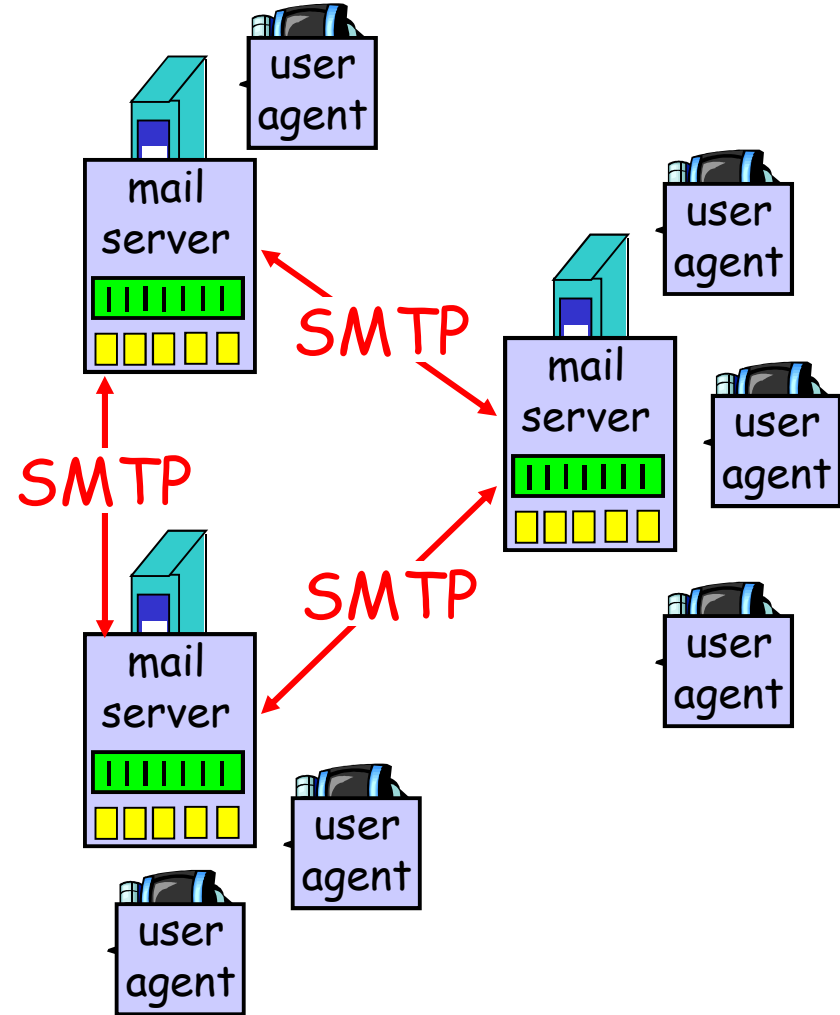




# Elektronik posta: posta sunucuları

## Posta Sunucuları

- ❑ **Posta kutusu** kullanıcıya gelen mesajları içerir.
- ❑ **Mesaj kuyruğu** giden (gönderilecek) mesajları içerir
- ❑ **SMTP protokolü** posta sunucuları arasında posta göndermek için kullanılır
  - istemci: gönderen posta sunucusu
  - "sunucu": alıcı posta sunucusu

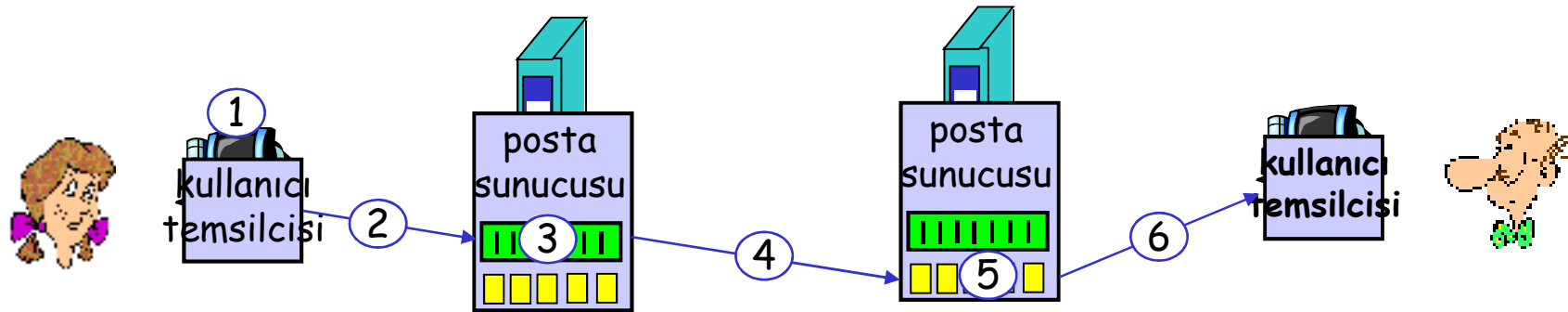


# Elektronik Posta: SMTP [RFC 2821]

- ❑ İstemciden sunucuya eposta mesajlarını güvenilir olarak transfer etmek için port 25 üzerinden TCP kullanır
- ❑ Direk transfer: gönderen sunucudan alıcı sunucuya
- ❑ Üç fazlı transfer
  - El sıkışma (greeting)
  - Mesajın iletimi
  - Kapatma (closure)
- ❑ Komut /cevap etkileşimi (command/response interaction)
  - **komutlar:** ASCII metin
  - **cevaplar:** durum kodları ve ilgili deyimler
- ❑ Mesajlar 7 bit'lik ASCII metinleridir.

# Senaryo: Alice Bob'a mesaj gönderir

- 1) Alice kullanıcı temsilcisi kullanarak mesaj gönderir ve "to" satırına bob@someschool.edu yazar
- 2) Alice'in kullanıcı temsilcisi mesajı kendi posta sunucusuna gönderir; mesaj mesaj kuyruğuna konur
- 3) SMTP'nin istemci tarafı Bob'un posta sunucusuna TCP bağlantısı açar
- 4) SMTP istemcisi Alice'in mesajını TCP bağlantısı üzerinden gönderir.
- 5) Bob'un posta sunucusu mesajı Bob'un posta kutusuna koyar
- 6) Bob mesajı okumak için kendi kullanıcı temsilcisini çalıştırır.



# Örnek SMTP etkileşimi

```
S: 220 hamburger.edu
C: HELO crepes.fr
S: 250 Hello crepes.fr, pleased to meet you
C: MAIL FROM: <alice@crepes.fr>
S: 250 alice@crepes.fr... Sender ok
C: RCPT TO: <bob@hamburger.edu>
S: 250 bob@hamburger.edu ... Recipient ok
C: DATA
S: 354 Enter mail, end with "." on a line by itself
C: Do you like ketchup?
C: How about pickles?
C: .
S: 250 Message accepted for delivery
C: QUIT
S: 221 hamburger.edu closing connection
```

# SMTP: son notlar

- ❑ SMTP kalıcı (persistent) bağlantı kullanır
- ❑ SMTP mesajları 7 bit'lik ASCII metinden oluşur (header & body)
- ❑ SMTP sunucusu mesaj sonlarını belirtmek için `CRLF.CRLF` kullanır

CR : carriage return

LF : line feed

## HTTP ile farkı:

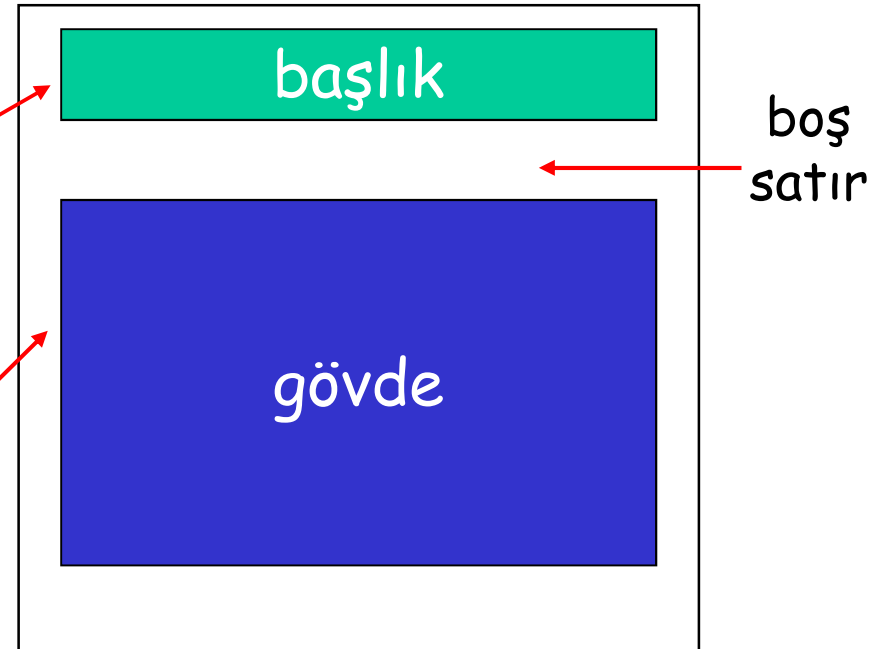
- ❑ HTTP: çekme (pull)
- ❑ SMTP: itme (push)
  
- ❑ Her ikisi de etkileşim için ASCII komut ve cevaplarını, durum kodlarını kullanırlar
  
- ❑ HTTP: her nesne kendi cevap mesajı içerisine sarmalanır
- ❑ SMTP: tüm nesnelere bir mesaj içerisine yerleştirilir.
  
- ❑ HTTP bant içi SMTP bant dışı kontrolü kullanır

# Posta mesajı biçimleri

SMTP: eposta mesajlarının gönderimi için bir protokoldür

RFC 822: metin mesaj biçimini belirleyen standarttır:

- Başlık satırları, e.g.,
  - To:
  - From:
  - Subject:*SMTP komutlarından farklıdır!*
- gövde
  - Sadece ASCII karakterlerden oluşan "mesaj"



# Mesaj biçimi: multimedia için

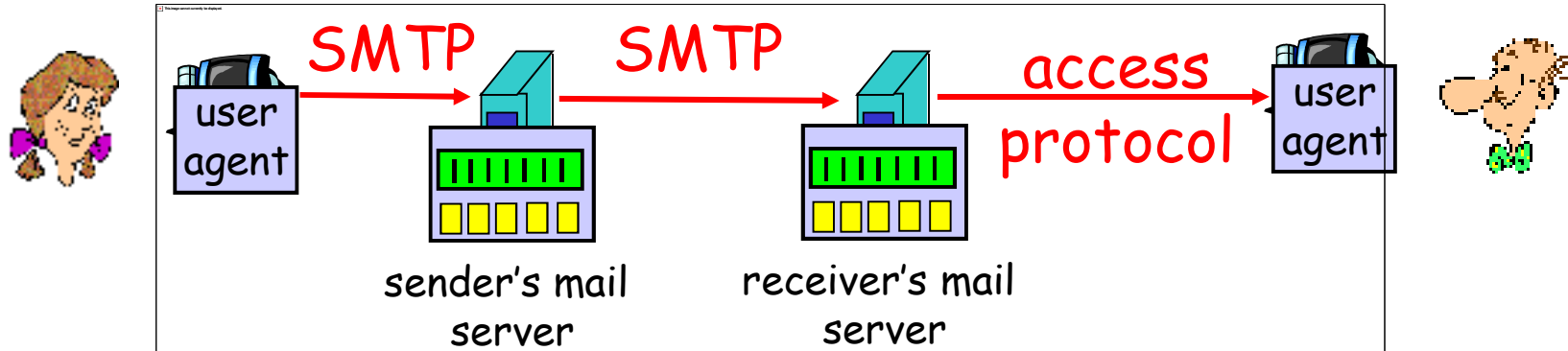
- ❑ MIME: çok amaçlı Internet posta uzantıları (multi purpose mail extension), RFC 2045, 2056
- ❑ MIME içerik tipini tanımlamak için mesaj başlığına ek başlıklar eklenmelidir

MIME sürümü  
veriyi kodlamada  
kullanılan metod  
multimedia veri  
tipi, alttipi,  
parametre tanımı  
kodlanmış veri

```
From: alice@crepes.fr
To: bob@hamburger.edu
Subject: Picture of yummy crepe.
MIME-Version: 1.0
Content-Transfer-Encoding: base64
Content-Type: image/jpeg

base64 encoded data .....
.....
.....base64 encoded data
```

# Posta erişim protokolleri



- ❑ SMTP: alıcı sunucuya gönderme/depolama ile ilgilidir
- ❑ Posta erişim protokolleri: sunucudan alma ile ilgilidir
  - POP: Post Office Protocol [RFC 1939]
    - yetkilendirme (agent <-->server) ve download
  - IMAP: Internet Mail Access Protocol [RFC 1730]
    - Daha fazla özellik (daha karmaşık)
    - Sunucuda depolanan mesajların idaresi
  - HTTP: Hotmail , Yahoo! Mail, etc.



# Uygulama katmanı

- 2.1 Ağ uygulamalarının prensipleri
- 2.2 Web ve HTTP
- 2.3 FTP
- 2.4 Elektronik Posta
  - SMTP, POP3, IMAP
- **2.5 DNS**
- 2.6 Eşler arası uygulamalar P2P

# DNS: Internet'in Dizin Servisi

**İnsanlar:** pek çok tanımlayıcı:

- SSN, isim, pasaport #

**Internet ana sistemleri, yönlendiriciler:**

- IP adreslerini (32 bit) - datagram ların adreslenmesi için kullanılırlar
- İnsanlar "isim", e.g., ww.yahoo.com - kullanılırlar

**Q:** IP adresleri ile isimler arasında eşleşme nasıl sağlanır?

**Etki Alanı Ad Sistemi (Domain Name System):**

- Bir *DNS sunucu* hiyerarşisi içerisinde uygulanan *dağıtık bir veritabanı (distributed database)*
- Ana sistemlerin dağıtık veritabanı sorgulamasını sağlayan bir *uygulama katmanı protokolüdür.*
  - not: ana Internet fonksiyonu, uygulama katmanı protokolü olarak uygulanır
  - complexity at network's "edge"

# DNS

## DNS servisleri

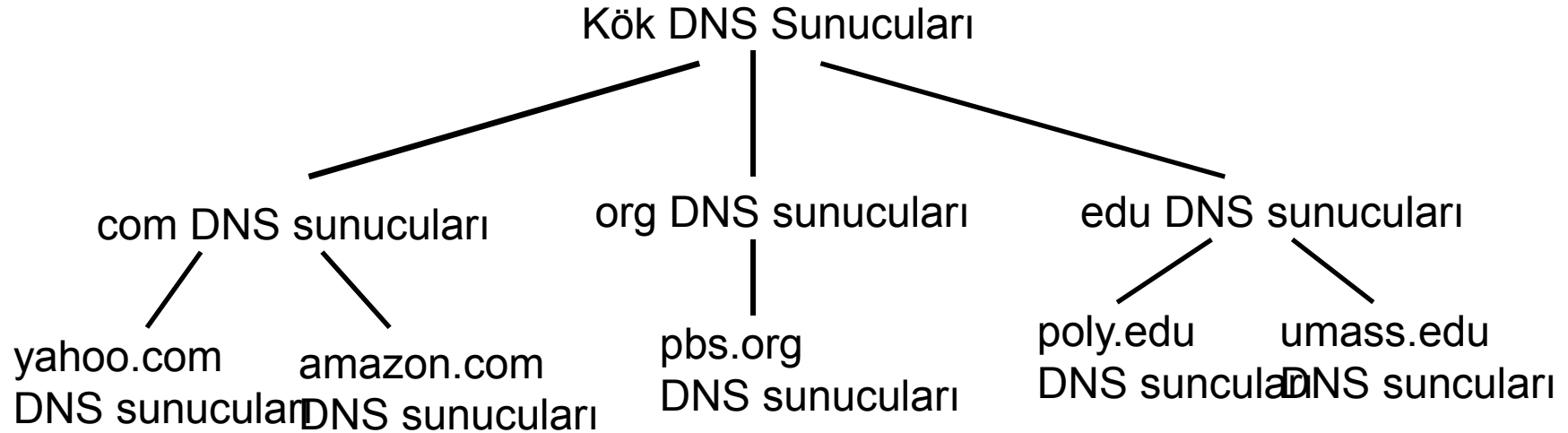
- ❑ Ana sistem isimleri-IP adres çevirisi
- ❑ Ana sistem lakapları (aliasing)
  - Kurallı (canonical) ve lakap (alias) adları
- ❑ Posta sunucusu lakapları
- ❑ Yük dağıtımı
  - Çoğaltılan web sunucuları için bir IP adresi seti, bir kurallı isimle ilişkilendirilir

## Neden DNS merkezleştirilmiyor?

- ❑ Bir tek başarısızlık noktası
- ❑ Trafik hacmi
- ❑ Uzakta merkezleştirilmiş veritabanı
- ❑ bakım

ölçeklenemez!

# Dağıtık, Hiyerarşik Veritabanı

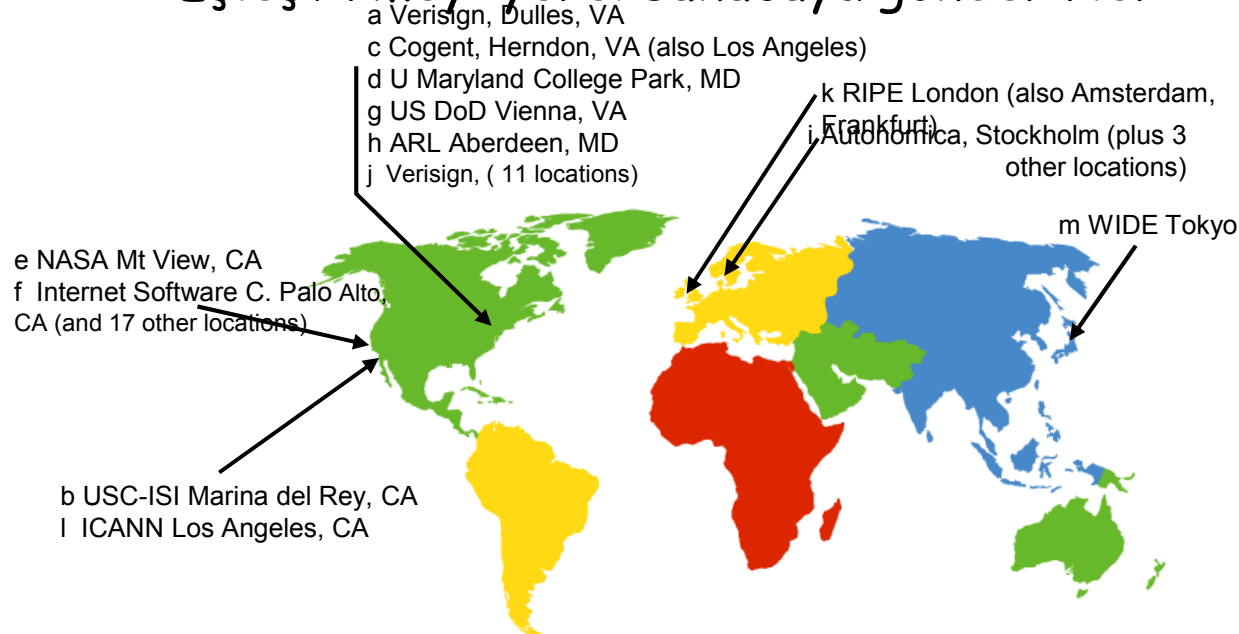


## İstemci www.amazon.com için IP istiyor; 1inci tahmin:

- ❑ İstemci com DNS sunucusunu bulmak için kök dizin sorgusu yapar
- ❑ İstemci com DNS sunucusunu amazon.com DNS sunucusunu bulmak için sorgular
- ❑ İstemci amazon.com DNS sunucusunu www.amazon.com un IP adresini almak için sorgular

# DNS: Kök sunucuları

- ❑ İsim eşleştirmesini çözemeyen yerel DNS sunucuları tarafından başvurulurlar
- ❑ kök DNS sunucuları:
  - İsim eşleştirmesi bilinmiyorsa yetkili sunucuya başvururlar.
  - Eşleştirmeyi alırlar
  - Eşleştirmeyi yerel sunucuya gönderirler



13 kök DNS  
sunucusu

# TLD and Yetkili Sunucular

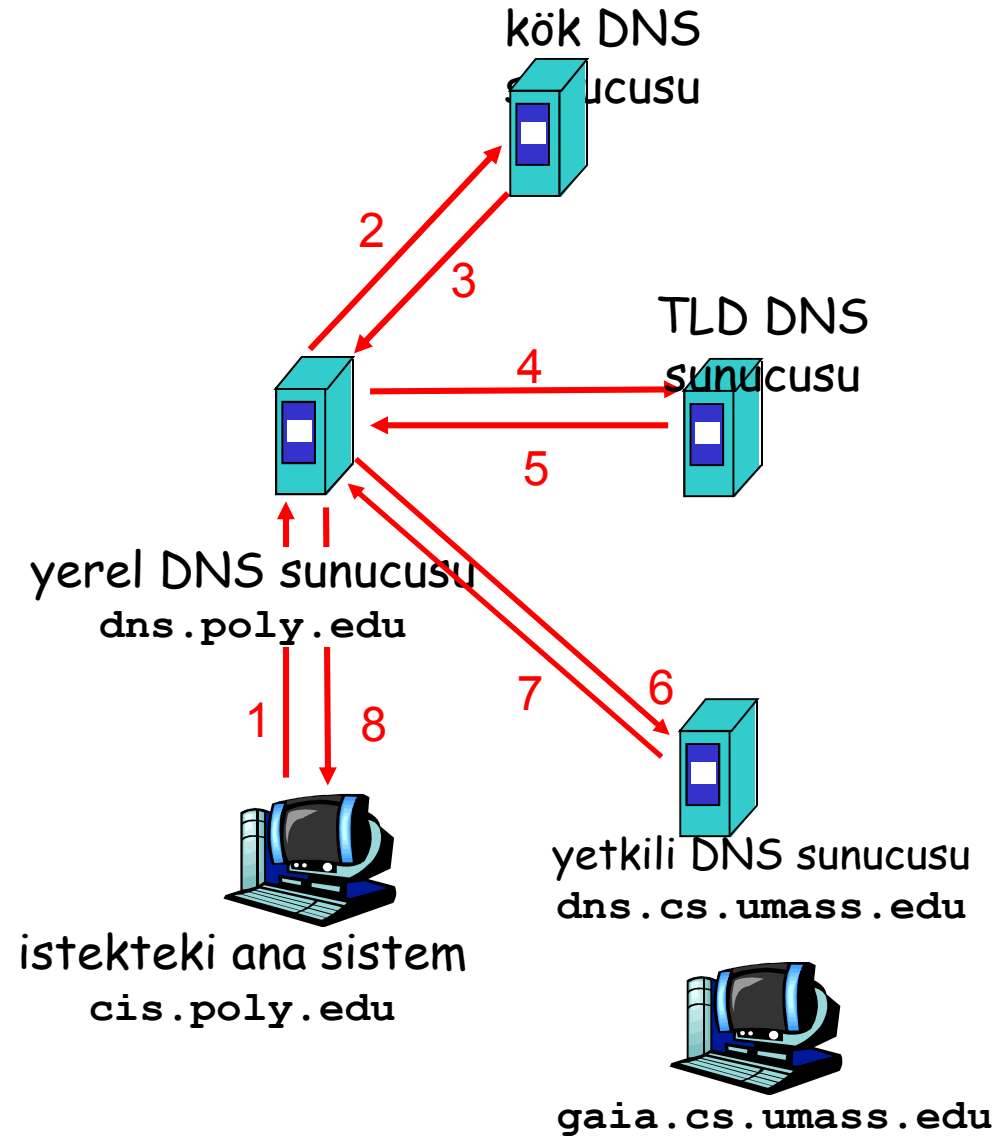
- **Üst-seviye etki alanı (TLD) sunucuları:** com, org, net, edu, gibi, ve tüm üst düzey ülke etki alanlarından uk, fr, ca, jp, gibi sorumludurlar
  - Network solutions com TLD sunucularını işletmektedir
  - Educause edu TLD sunucularını işletmektedir
- **Yetkili DNS sunucuları:** kurumların DNS sunucuları, diğer kurum sunucularına yetkili alan adı ve IP eşleşmesi sunarlar (e.g., Web ve posta).
  - Kurum tarafından ya da servis sağlayıcı tarafından işletilebilirler

# Yerel DNS Sunucuları

- ❑ Katı bir şekilde hiyerarşiye ait değildir
- ❑ Her ISP'ye ait bir tane vardır (yerel ISP, şirket, üniversite).
  - "default name server"
- ❑ Bir ana sistem DNS sorgusu yaptığında, sorgu kendi yerel DNS sunucuna gönderilir
  - Vekil (proxy) gibi davranır, sorguyu hiyerarşiye gönderir.

# Örnek

- cis.poly.edu deki ana sistem gaia.cs.umass.edu için IP adresi ister





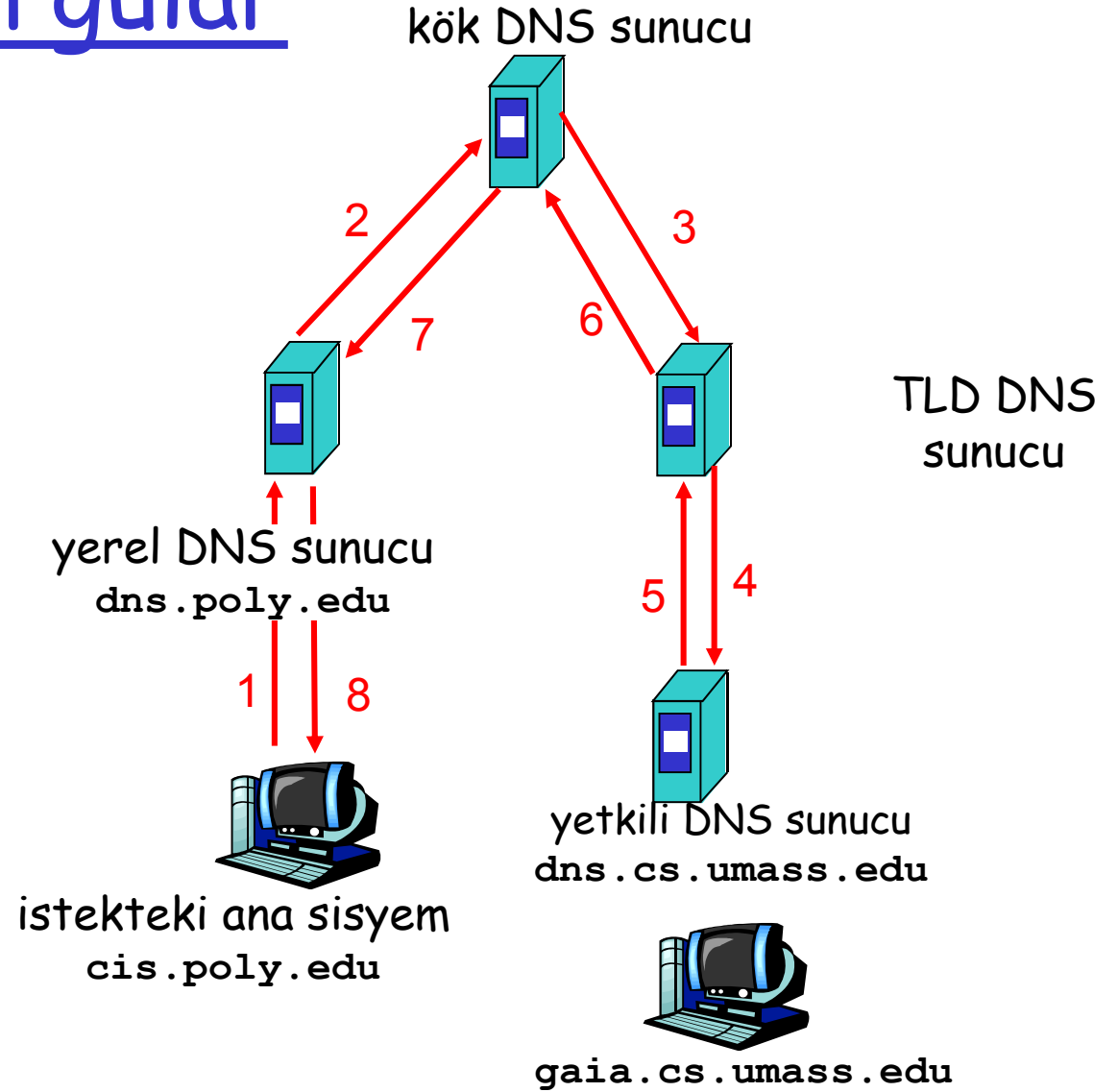
# Yinelenen sorgular

## yinelenen sorgu:

- ❑ İsim eşleştirmenin zorluğunu başvuru sunucuya yükler
- ❑ ağır yük?

## tekrarlanan sorgu:

- ❑ Başvurulan sunucu başvurulacak sunucu adıyla cevap verir
- ❑ "Ben bilmiyorum ama şu sunucuya sorabilirsin"



# DNS: tampon bellek ve kayıtları güncelleme

- Bir sunucu eşleştirmeyi öğrendiğinde, eşleştirmeyi tampon belleğe alır
  - Tampon bellek girdileri belli bir süre sonra kaybolurlar (timeout)
  - TLD sunucuları tipik olarak yerel DNS sunucularının tampon belleğinde yer alırlar
    - Bu nedenle kök DNS sunucularına sıklıkla başvurulmaz
- Güncelleme/uyarı mekanizması IETF'nin tasarımıdadır
  - RFC 2136
  - <http://www.ietf.org/html.charters/dnsind-charter.html>

# DNS kayıtları

DNS: kaynak kayıtlarını (resource records (RR)) depolayan dağıtık veritabanı

RR biçimi: (name, value, type, ttl)

## □ Type=A

- name sistem adıdır
- value IP adresine eşleme sunar

## □ Type=NS

- name etki alanıdır (e.g. foo.com)
- value bu etki alanına ait yetkili DNS 'in IP sine eşleme sunar

## □ Type=CNAME

- name lakab ana sistem adıdır  
www.ibm.com aslında  
servereast.backup2.ibm.com
- value kurallı ana sistem adıdır

## □ Type=MX

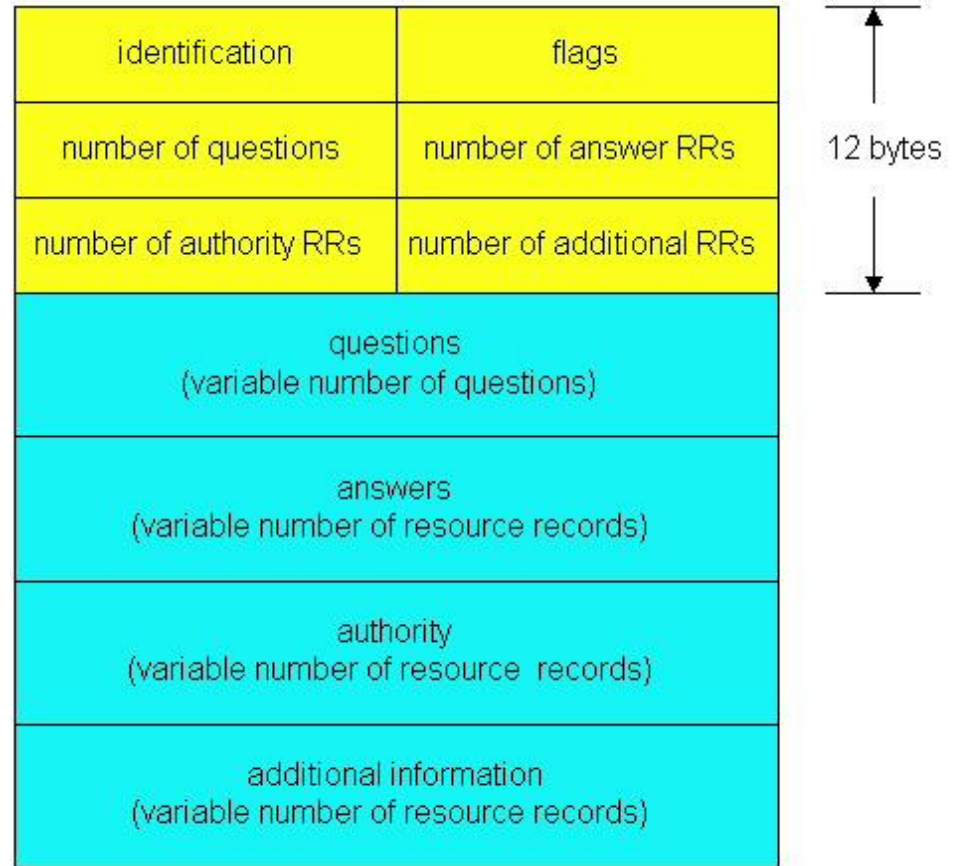
- Value, name ana sistemi lakabına sahip olan bir posta sunucusunun kurallı adıdır.

# DNS mesajları

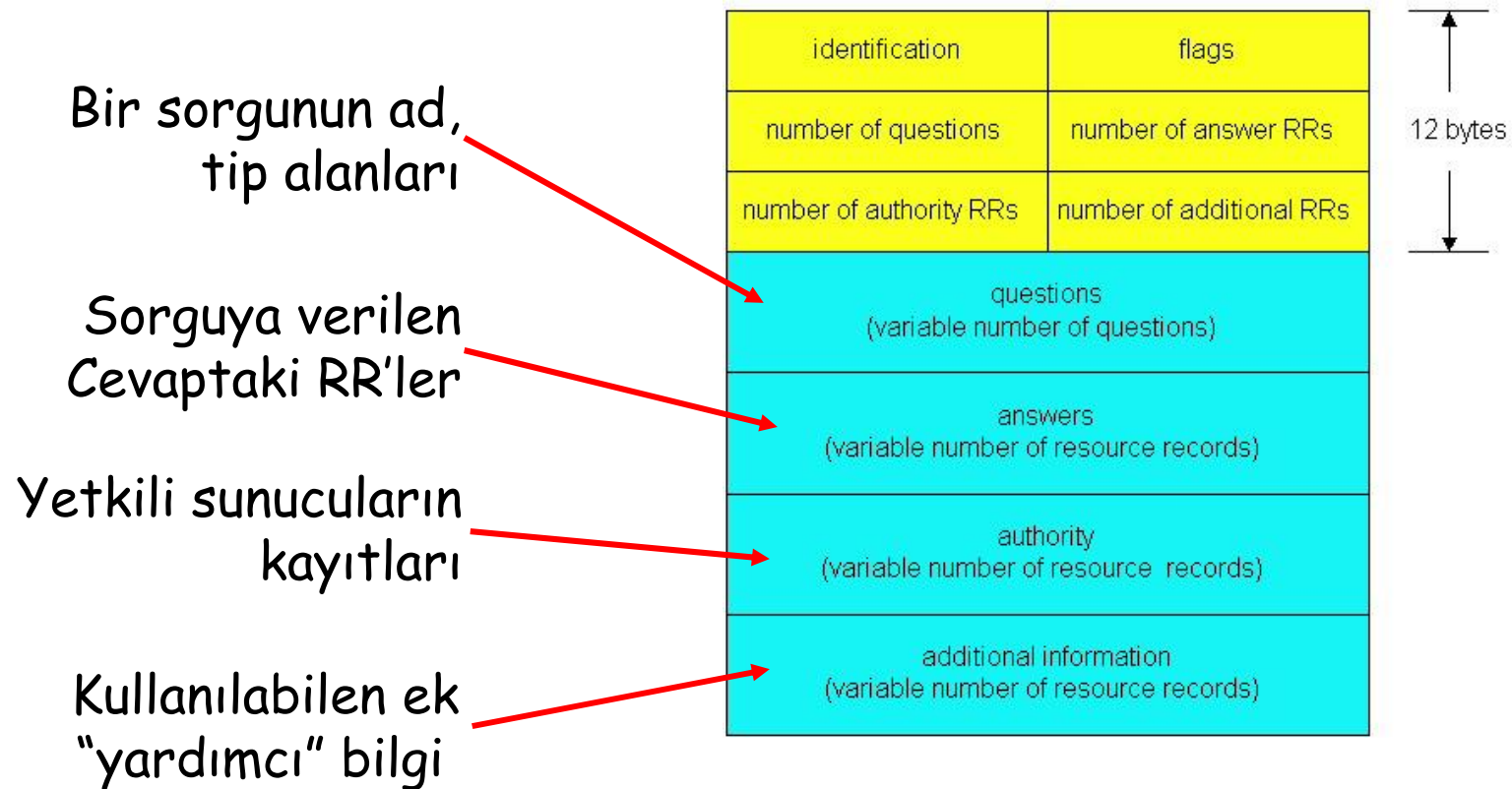
DNS protokolü : *sorgu* ve *cevap* mesajları, aynı *mesaj biçimindedir*.

msg başlığı

- Tanımlama (identification): sorgu için 16 bit lik alan kullanılır ,
- Bayraklar (flags):
  - Sorgu veya cevap
  - İstenen yineleme
  - Mevcut yineleme
  - Cevap yetkilidir



# DNS protocol, messages



# DNS veritabanına kayıt girmek

- ❑ Örnek: "Network Utopia" yı yeni oluşturduk
- ❑ networkutopia.com adını **kaydedici (registrar)** 'ye kayıt ettiririz. (örn, Network Solutions)
  - Kaydediciye yetkili DNS sunucumuzun adı ve IP adresini de vermek gerekir (birincil ve ikincil)
  - Kaydedici TLD sunucusuna iki RR ekler:

`(networkutopia.com, dns1.networkutopia.com, NS)`

`(dns1.networkutopia.com, 212.212.212.1, A)`

- ❑ Yetkili sunucuya `www.networkutopia.com` için Type A kaydı ve `mail.networkutopia.com` için Type MX kaydı konulur
- ❑ **İnsanlar sizin sitenizin IP adresine nasıl erişecekler?**

# Uygulama Katmanı

- ❑ 2.1 Ağ uygulamalarının prensipleri
- ❑ 2.2 Web ve HTTP
- ❑ 2.3 FTP
- ❑ 2.4 Elektronik Posta
  - SMTP, POP3, IMAP
- ❑ 2.5 DNS
- ❑ 2.6 Eşler arası uygulamalar P2P

# P2P dosya paylaşımı

## Örnek

- Alice laptop'unda eşler arası istemci uygulaması çalıştırıyor
- Zaman zaman Internet'e bağlanıp, her bağlantı için yeni bir IP adresi alıyor
- "Hey Jude"u arıyor
- Uygulama Hey Jude'un kopyasına sahip olan diğer eşleri görüntülüyor
- Alice eşlerden birini, Bob'u seçiyor.
- Dosya Bob'un bilgisayarından Alice'in laptop una kopyalanıyor.
- Alice dosya indirirken, diğer kullanıcılar da Alice'den dosya indiriyorlar.
- Alice'in eşleri hem web istemcisi hem de Web sunucusu olarak davranıyorlar
- Tüm eşler sunucu = fazlasıyla ölçeklenebilir!



# P2P: merkezi dizin

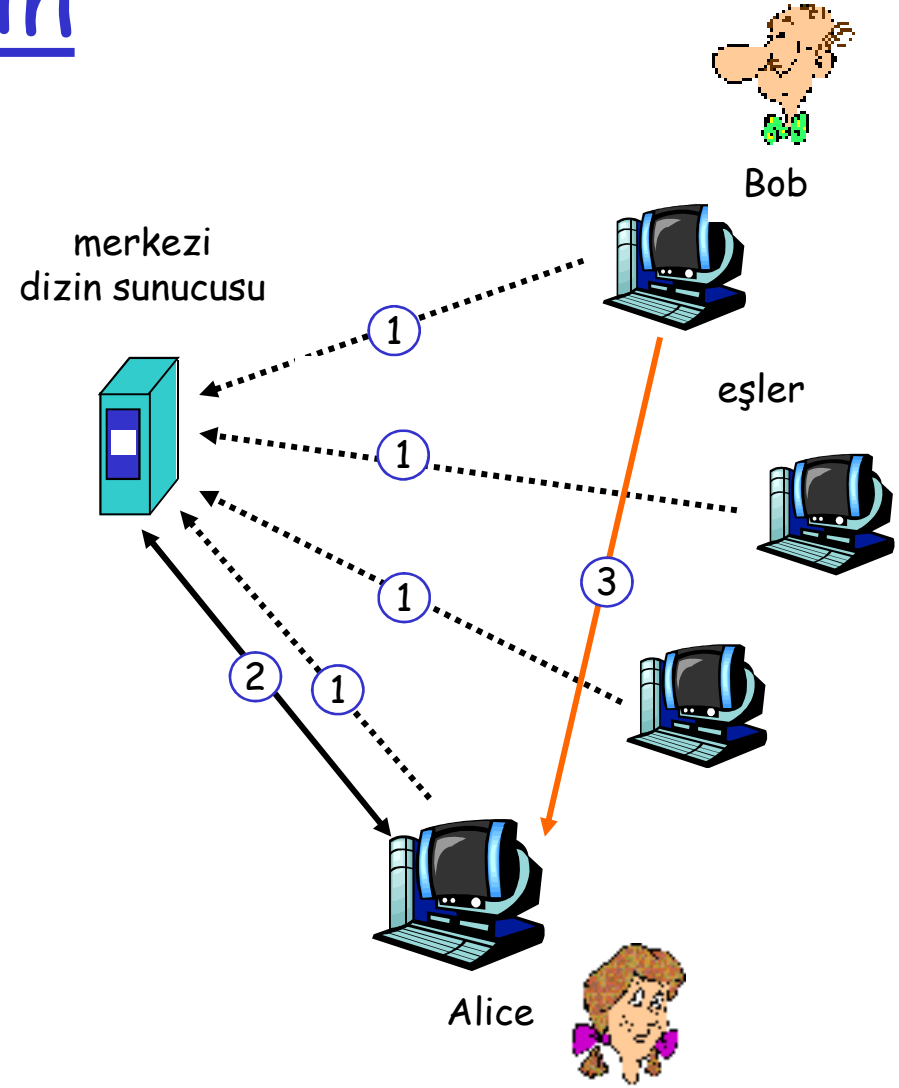
orijinal "Napster" tasarımı

1) Bir eş bağlandığında,  
merkezi sunucuyu  
bilgilendirir:

- IP adresi
- içerik

2) Alice "Hey Jude"'u  
sorgular

3) Alice Bob dan dosyayı  
ister



## P2P: merkezi dizin ile ilgili problemler

- ❑ Tek hata noktası
- ❑ Performans düşüklüğü
- ❑ Copyright ihlali

# Sorgu baskını (query flooding): Gnutella

- ❑ Tümüyle dağıtık
  - Merkezi sunucu yok
- ❑ Genel alan protokolü (public domain protocol)
- ❑ Çok sayıda Gnutella istemcisi protokolü uygular

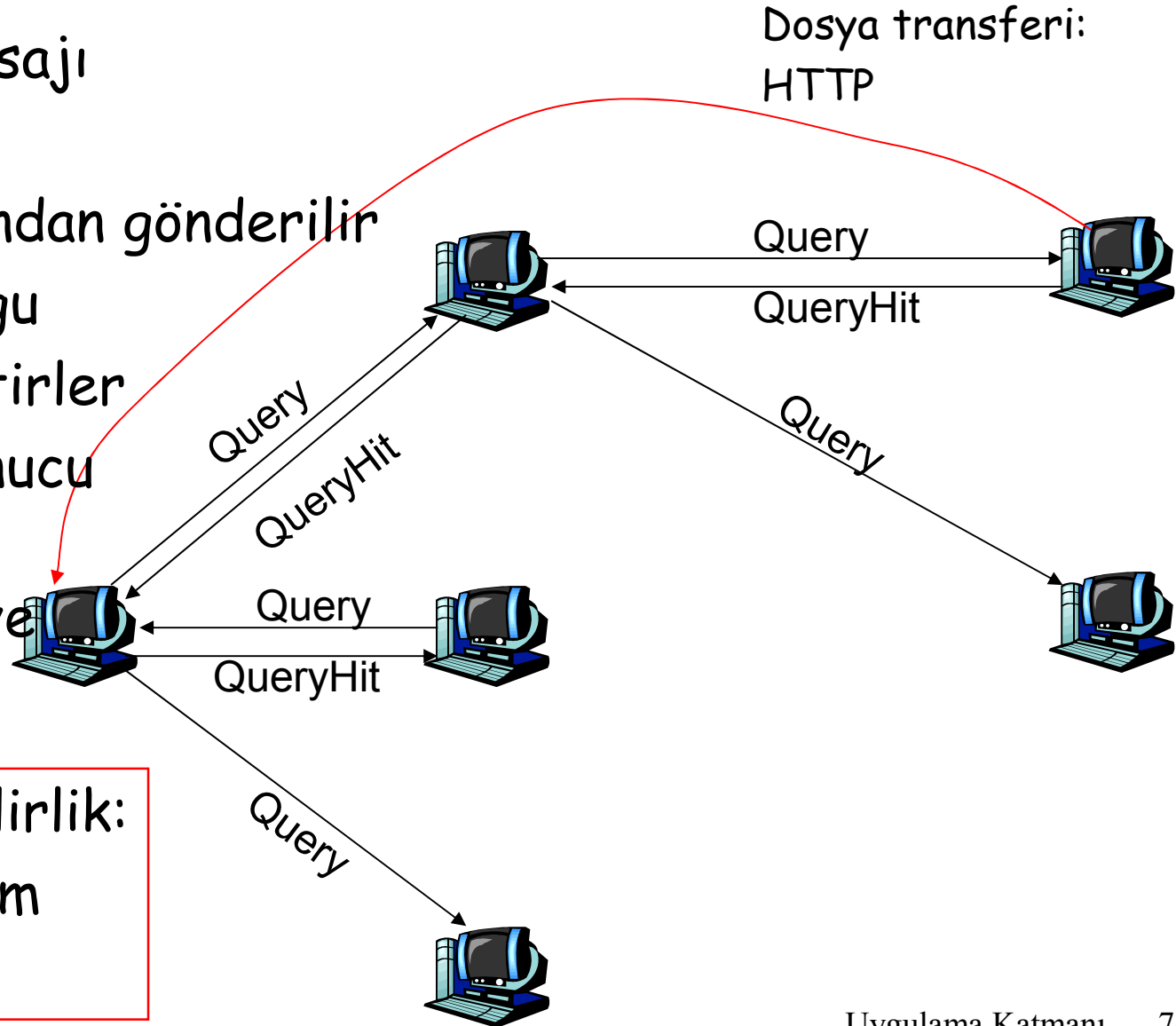
## Kaplama ağı (overlay network): grafik

- ❑ Eğer TCP bağlantısı varsa, X ve Y eşleri arasında sınır var
- ❑ Tüm aktif eşler ve sınırlar kaplama ağı oluşturur
- ❑ Sınır fiziksel bir hat değildir
- ❑ Herhangi bir eş  $< 10$  kaplama komşu ile bağlıdır

# Gnutella: protocol

- Sorgu mesajı varolan TCP bağlantılarından gönderilir
- eşler sorgu mesajını iletirler
- Sorgu sonucu (QueryHit) yoldan geriye gönderilir

Ölçeklenebilirlik:  
Kısıtlı kapsam  
flooding

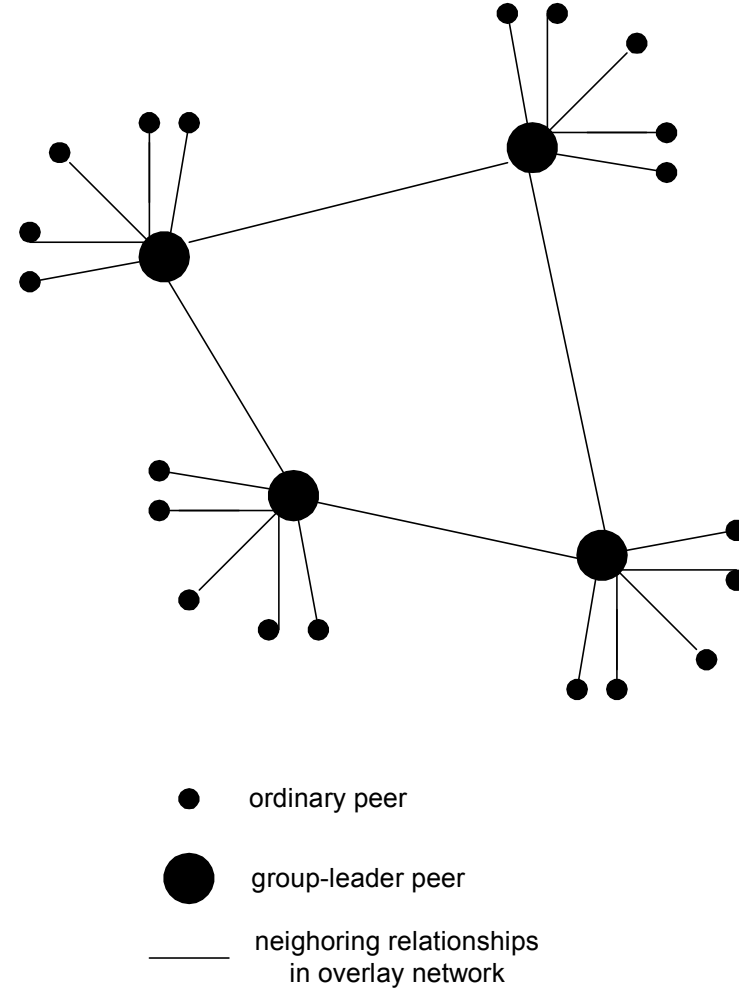


# Gnutella: Eşin katılımı

1. Katılan eş X Gnutella ağında başka bir eş bulmalıdır: aday eşler listesini kullanır
2. X Y ile bağlantı kurana kadar sırayla listedeki eşlerle TCP yapmayı dener
3. X Y ye ping mesajı gönderir; Y Ping mesajını iletir.
4. Ping mesajını alan tüm eşler Pong mesajı ile cevap verir
5. X pek çok Pong mesajı alır. Sonra ek TCP bağlantıları da kurabilir.

# Heterojenliđi kullanma: KaZaA

- Her eř bir grup lideridir veya bir grup liderine atanmıřtır.
  - Eř ve grup lideri arasında TCP bađlantısı.
  - Bazı grup lideri çiftleri arasında TCP bađlantıları.
  - Grup liderleri kendi çocuklarındaki içeriđin bilgisini izlerler.



# KaZaA: Sorgulama

- ❑ Her dosyanın bir hash i ve tanımlayıcısı (descriptor) vardır.
- ❑ İstemci grup liderine bir anahtar kelime içeren sorgu gönderir
- ❑ Grup lideri eşleşmelerle cevap verir:
  - Her bir eşleşme için: metadata, hash, IP address
- ❑ Eğer grup lideri sorguyu başka grup liderlerine gönderirse, onlarda eşleşmelerle cevap verirler.
- ❑ İstemci daha sonra indireceği dosyayı seçer
  - Hash i tanımlayıcı olarak kullanan HTTP istekleri istenen dosyayı tutan eşlere gönderilir.

# Uygulama Katmanı

- ❑ 2.1 Ağ uygulamalarının prensipleri
- ❑ 2.2 Web ve HTTP
- ❑ 2.3 FTP
- ❑ 2.4 Elektronik Posta
  - SMTP, POP3, IMAP
- ❑ 2.5 DNS
- ❑ 2.6 Eşler arası uygulamalar P2P



# Soket programlama

**Amaç:** soketleri kullanarak iletişim kuran bir istemci/sunucu uygulamasının nasıl yapılacağını öğrenmek.

## Soket API'si

- ❑ 1981'de BSD4.1 UNIX ile tanıtıldı
- ❑ Uygulamalar tarafından yaratıldı, kullanıldı ve sunuldu
- ❑ İstemci/sunucu paradigması
- ❑ Soket API'si ile iki taşıma hizmeti:
  - Güvenilir olmayan datagram
  - güvenilir, byte stream yönelimli

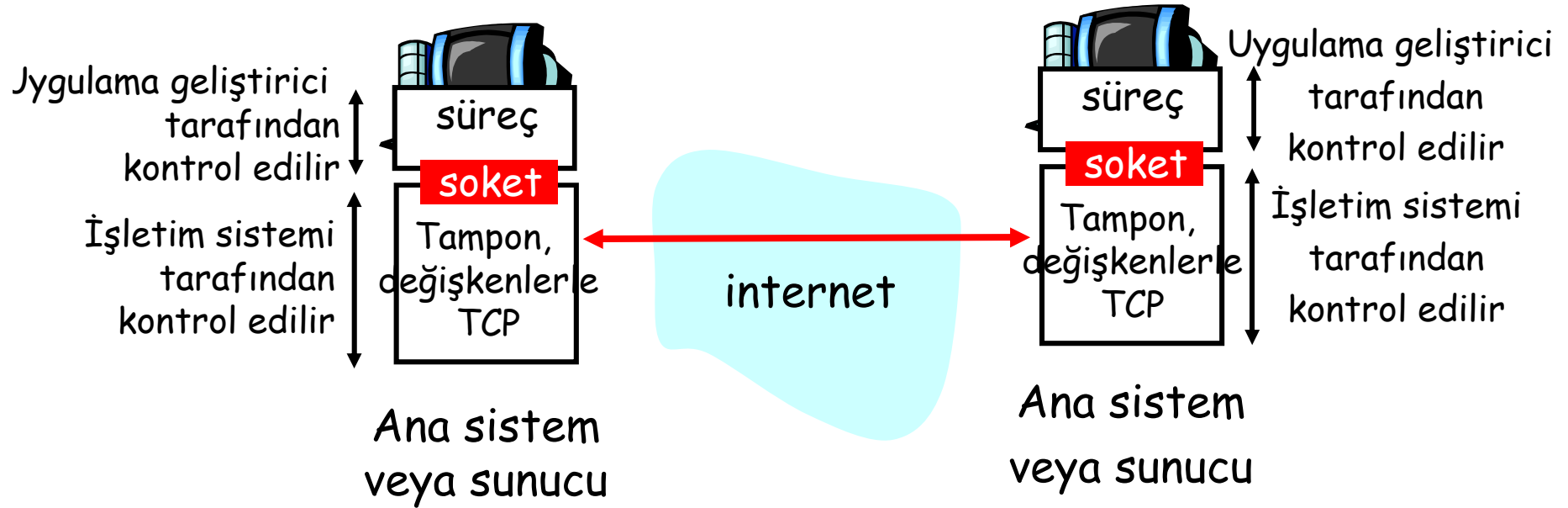
## soket

bir uygulama sürecinin bir diğerine/diğ erinden mesaj *alması ve göndermesini* sağlayan *ana sisteme özel, uygulama tarafından yapılmış, İşletim sistemi kontrollü* arayüz ("kapı")

# TCP ile soket programlama

**Soket**: uygulama süreci ve uçtan uca taşıma protokolü (UCP veya TCP) arasında bir kapı

**TCP servisi**: bir süreçten diğerine bitlerin güvenli iletimi



# TCP ile soket programlama

## İstemci sunucu ile iletişime geçmeli

- Sunucu süreci öncelikle çalışır olmalı
- Sunucu istemcinin iletişimini karşılayacak soket (kapı) oluşturmalı

## İstemci sunucuyla:

- İstemciye özel TCP soketi oluşturarak
- Sunucu sürecin IP adresini ve port numarasını belirleyerek iletişim kurar.
- **İstemci soket oluşturduğunda:** istemci TCP sunucu TCP si ile bağlantı kurmuş olur

- İstemci tarafından iletişime geçen **sunucu TCP si** sunucu sürecinin istemciyle haberleşmesi için **yeni bir soket oluşturur. server TCP creates new socket**
  - Sunucunun birden fazla istemci ile konuşmasını sağlar
  - Kaynak port numaraları istemcilerin ayırt edilmesini sağlar

## uygulama bakış açısı

*TCP istemci ile sunucu arasında güvenilir, sıralı byte ("boru") transferini sağlar*

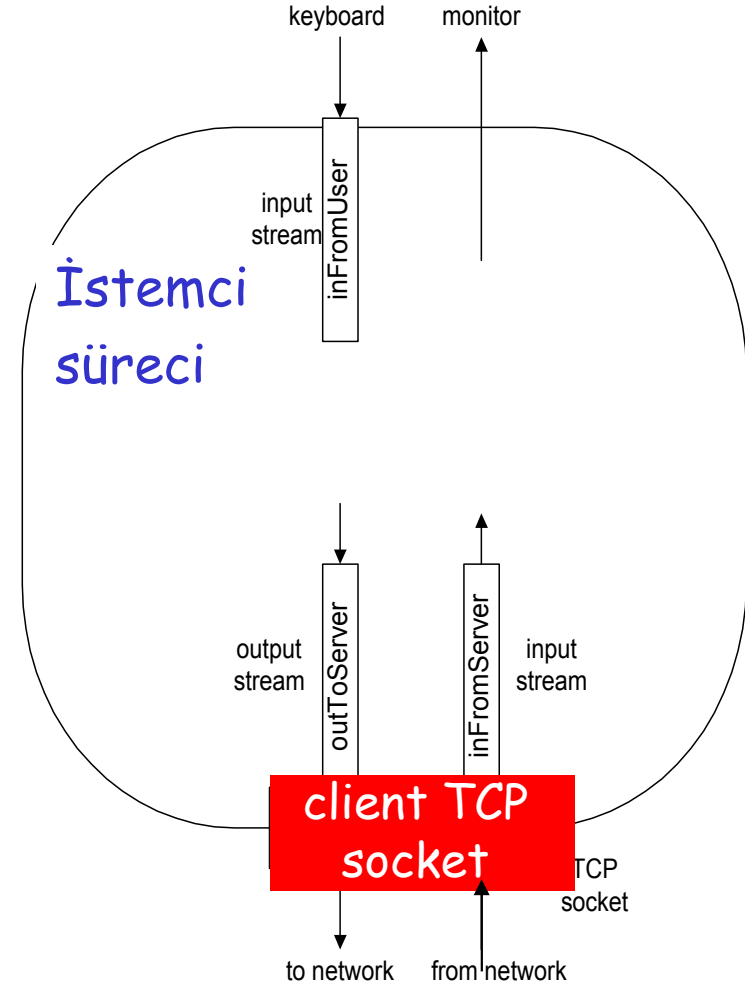
# Akım (Stream) jargon

- ❑ **Akım (stream)** sürecin içine ya da içinden akan karakterler sırasındır.
- ❑ **Girdi akımı (input stream)** süreç için bir girdi kaynağına bağlıdır, örn, klavye veya soket.
- ❑ **Çıktı akımı (output stream)** bir çıktı kaynağına bağlıdır, eg, monitor veya soket.

# TCP ile soket programlama

## Örnek istemci/sunucu uygulaması

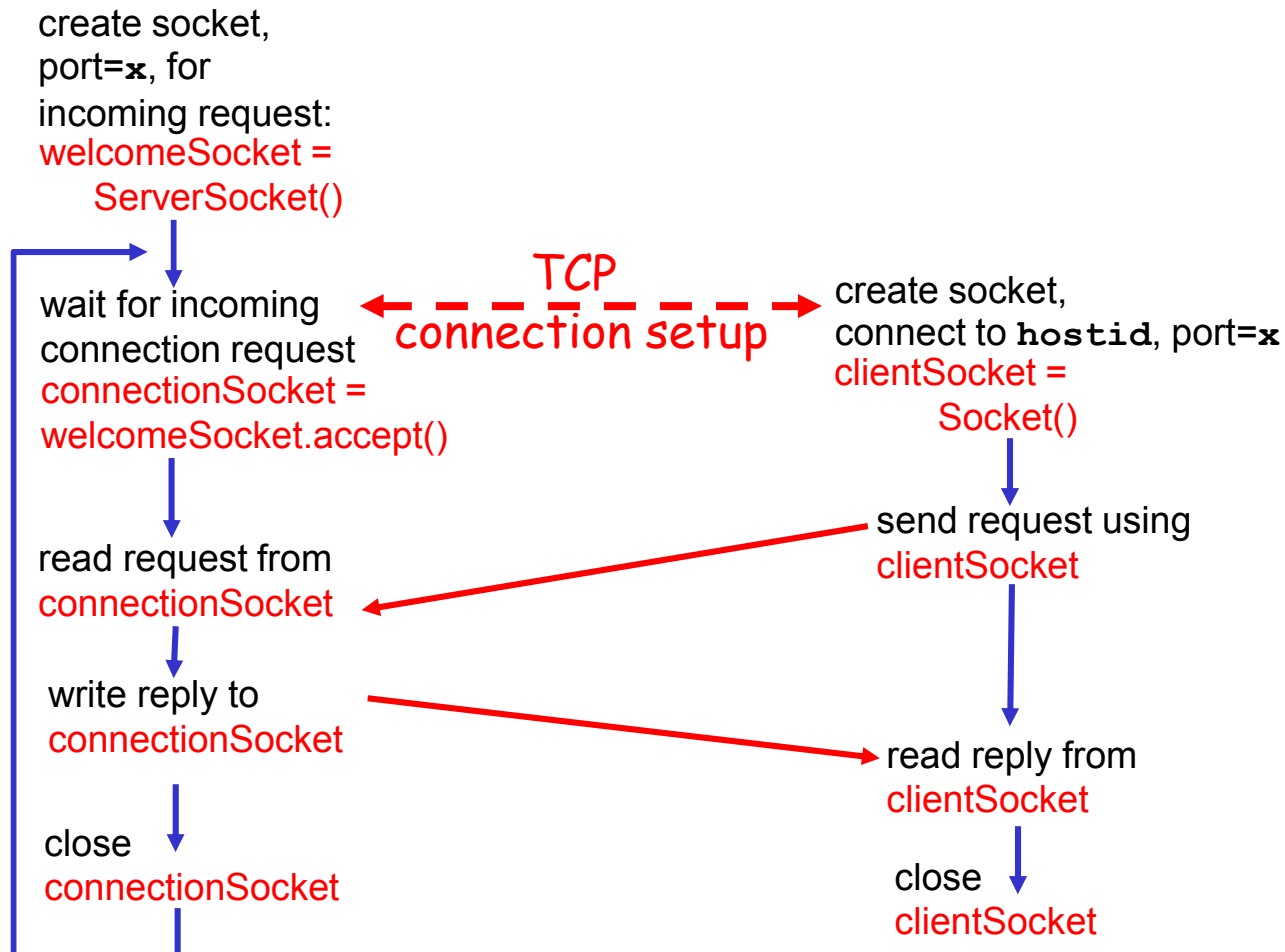
- 1) İstemci standart girdi den satır okur (`inFromUser stream`), soket aracılığıyla sunucuya gönderir (`outToServer stream`)
- 2) Sunucu soketten satırı okur
- 3) Sunucu satırı büyük harfe çevirir, istemciye geri gönderir
- 4) İstemci okur, soketteki değişen satırı çıktı alır (`inFromServer stream`)



# İstemci sunucu soket etkileşimi: TCP

SUNUCU (running on `hostid`)

İstemci



# Örnek: Java istemcisi (TCP)

```
import java.io.*;
import java.net.*;
class TCPCClient {
```

```
    public static void main(String argv[]) throws Exception
    {
```

```
        String sentence;
        String modifiedSentence;
```

Create  
input stream



```
        BufferedReader inFromUser =
            new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
```

Create  
client socket,  
connect to server



```
        Socket clientSocket = new Socket("hostname", 6789);
```

Create  
output stream  
attached to socket



```
        DataOutputStream outToServer =
            new DataOutputStream(clientSocket.getOutputStream());
```

# Örnek: Java istemcisi (TCP), dev.

Create  
input stream  
attached to socket

```
BufferedReader inFromServer =  
    new BufferedReader(new  
        InputStreamReader(clientSocket.getInputStream()));
```

Send line  
to server

```
sentence = inFromUser.readLine();
```

```
outToServer.writeBytes(sentence + '\n');
```

Read line  
from server

```
modifiedSentence = inFromServer.readLine();
```

```
System.out.println("FROM SERVER: " + modifiedSentence);
```

```
clientSocket.close();
```

```
}
```

```
}
```



# Örnek: Java sunucusu (TCP)

```
import java.io.*;  
import java.net.*;
```

```
class TCPServer {
```

```
    public static void main(String argv[]) throws Exception  
    {
```

```
        String clientSentence;  
        String capitalizedSentence;
```

Create  
welcoming socket  
at port 6789

```
        ServerSocket welcomeSocket = new ServerSocket(6789);
```

Wait, on welcoming  
socket for contact  
by client

```
        while(true) {
```

```
            Socket connectionSocket = welcomeSocket.accept();
```

Create input  
stream, attached  
to socket

```
            BufferedReader inFromClient =  
                new BufferedReader(new  
                    InputStreamReader(connectionSocket.getInputStream()));
```

# Örnek: Java sunucusu (TCP), dev.

Create output  
stream, attached  
to socket

```
DataOutputStream outToClient =  
    new DataOutputStream(connectionSocket.getOutputStream());
```

Read in line  
from socket

```
clientSentence = inFromClient.readLine();
```

```
capitalizedSentence = clientSentence.toUpperCase() + '\n';
```

Write out line  
to socket

```
outToClient.writeBytes(capitalizedSentence);
```

```
}  
}  
}
```

End of while loop,  
loop back and wait for  
another client connection

# Uygulama Katmanı

- ❑ 2.1 Ağ uygulamalarının prensipleri
- ❑ 2.2 Web ve HTTP
- ❑ 2.3 FTP
- ❑ 2.4 Elektronik Posta
  - SMTP, POP3, IMAP
- ❑ 2.5 DNS
- ❑ 2.6 Eşler arası uygulamalar P2P
- ❑ 2.7 TCP ile soket programlama
- ❑ **2.8 UDP ile soket programlama**

# UDP ile Soket Programlama

UDP: istemci ile sunucu arasında "bağlantı" yoktur

- ❑ El sıkışma yoktur
- ❑ Gönderici her pakete IP adresi ve hedef port numarasını ekler
- ❑ Sunucu gelen paketteki IP adresi ve portu açmak zorundadır.

UDP: gönderilen veri sırasız bir şekilde alınabilir ya da kaybolabilir

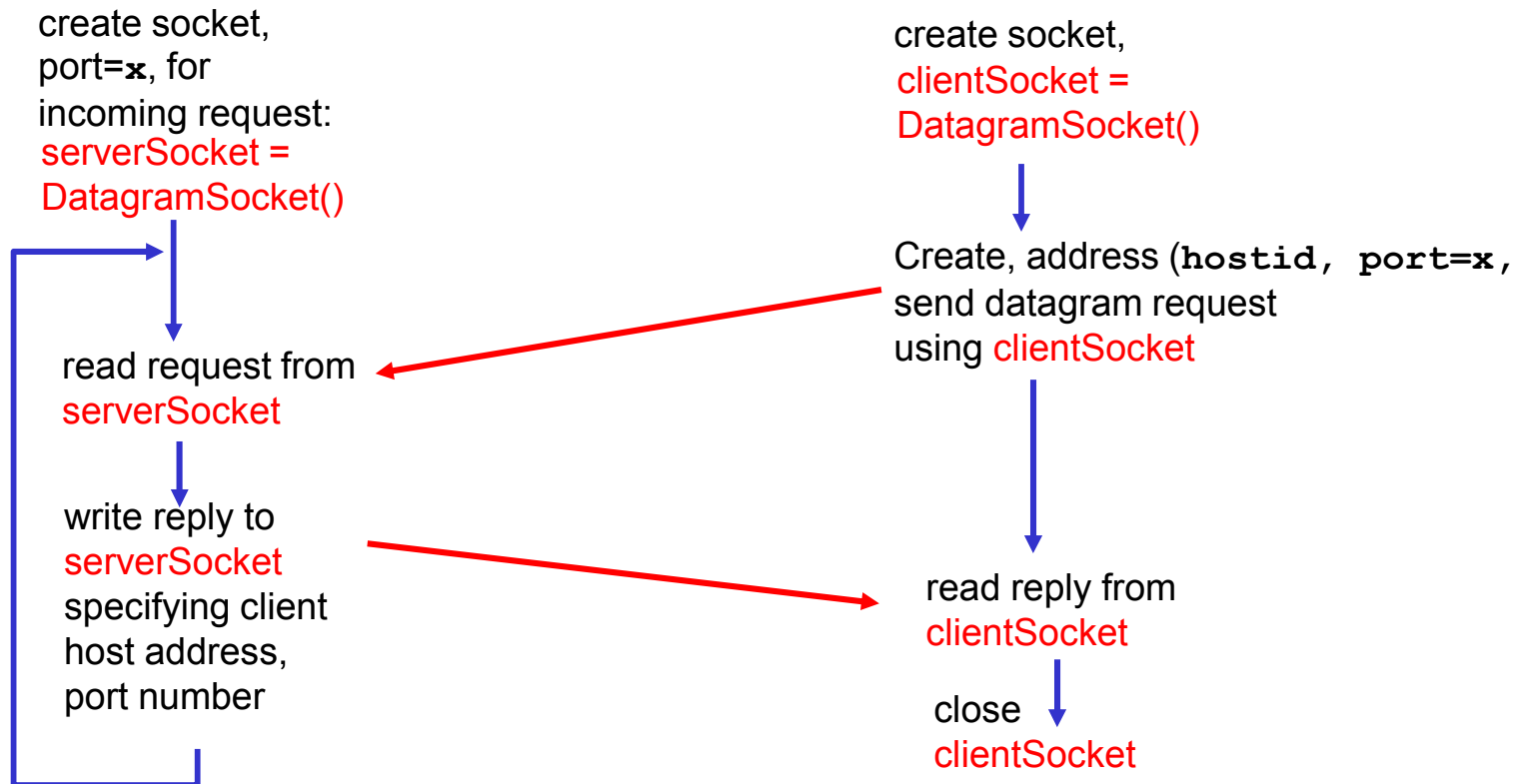
uygulama bakış açısı

*UDP istemci ve sunucu arasında byte grupları ("datagram") için güvenilir olmayan transfer sağlar*

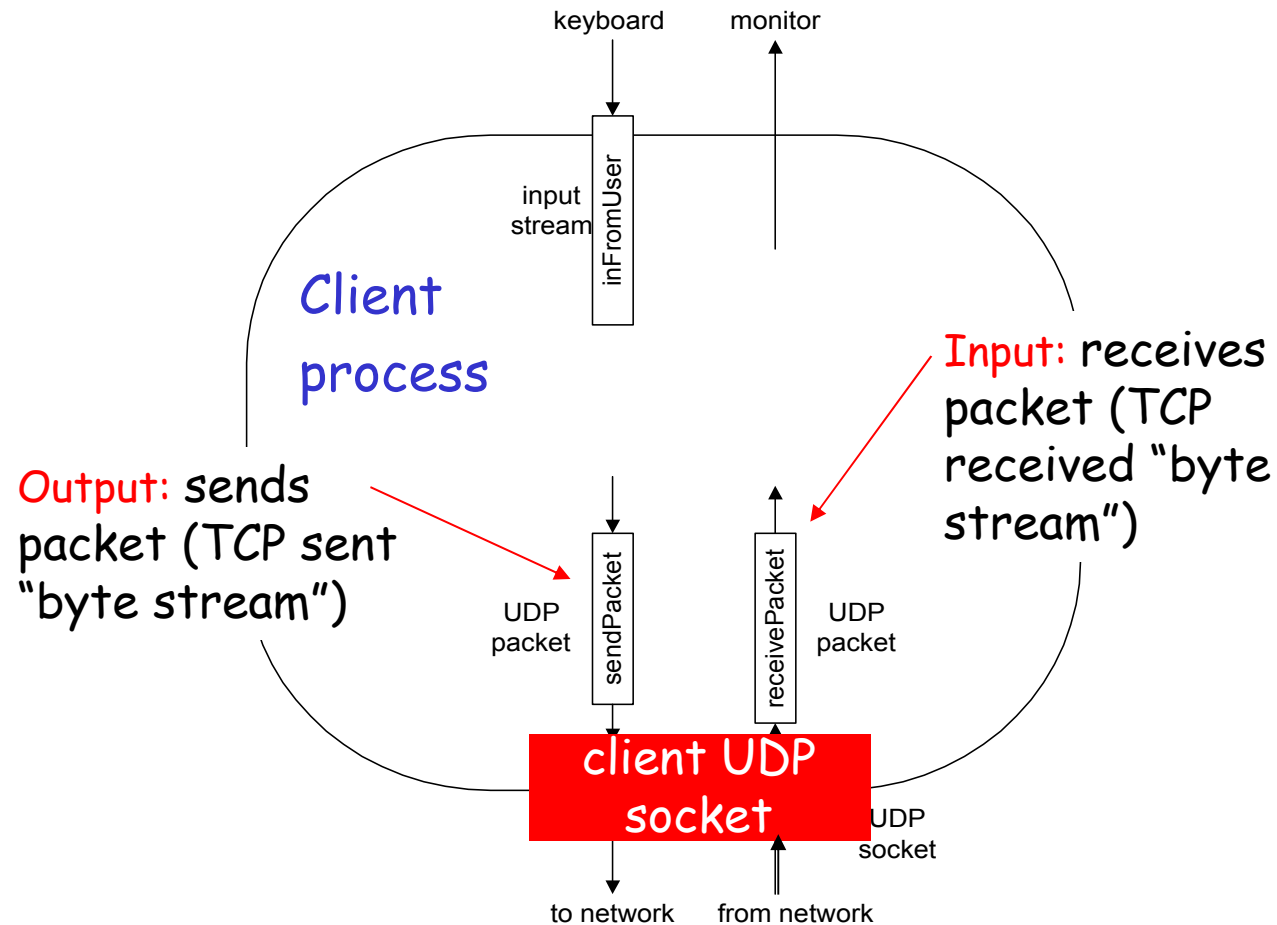
# İstemci sunucu soket etkileşimi: UDP

Sunucu (running on `hostid`)

İstemci



# Örnek: Java istemcisi (UDP)



# Örnek: Java istemcisi (UDP)

```
import java.io.*;
import java.net.*;
```

```
class UDPClient {
    public static void main(String args[]) throws Exception
    {
```

Create  
input stream

```
        BufferedReader inFromUser =
            new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
```

Create  
client socket

```
        DatagramSocket clientSocket = new DatagramSocket();
```

Translate  
hostname to IP  
address using DNS

```
        InetAddress IPAddress = InetAddress.getByName("hostname");
```

```
        byte[] sendData = new byte[1024];
        byte[] receiveData = new byte[1024];
```

```
        String sentence = inFromUser.readLine();
```

```
        sendData = sentence.getBytes();
```

# Örnek: Java istemcisi (UDP), dev.

```
    Create datagram  
    with data-to-send,  
    length, IP addr, port } DatagramPacket sendPacket =  
                           → new DatagramPacket(sendData, sendData.length, IPAddress, 9876);  
  
    Send datagram  
    to server } clientSocket.send(sendPacket);  
  
              DatagramPacket receivePacket =  
              new DatagramPacket(receiveData, receiveData.length);  
  
    Read datagram  
    from server } clientSocket.receive(receivePacket);  
  
                String modifiedSentence =  
                new String(receivePacket.getData());  
  
                System.out.println("FROM SERVER:" + modifiedSentence);  
                clientSocket.close();  
            }  
        }
```



# Örnek: Java sunucusu (UDP)

```
import java.io.*;  
import java.net.*;
```

```
class UDPServer {  
    public static void main(String args[]) throws Exception  
    {
```

Create  
datagram socket  
at port 9876

```
        DatagramSocket serverSocket = new DatagramSocket(9876);
```

```
        byte[] receiveData = new byte[1024];  
        byte[] sendData = new byte[1024];
```

```
        while(true)  
        {
```

Create space for  
received datagram

```
            DatagramPacket receivePacket =  
                new DatagramPacket(receiveData, receiveData.length);
```

Receive  
datagram

```
            serverSocket.receive(receivePacket);
```

# Örnek: Java sunucusu(UDP), dev

```
String sentence = new String(receivePacket.getData());
```

Get IP addr  
port #, of  
sender

```
InetAddress IPAddress = receivePacket.getAddress();
```

```
int port = receivePacket.getPort();
```

```
String capitalizedSentence = sentence.toUpperCase();
```

```
sendData = capitalizedSentence.getBytes();
```

Create datagram  
to send to client

```
DatagramPacket sendPacket =  
    new DatagramPacket(sendData, sendData.length, IPAddress,  
        port);
```

Write out  
datagram  
to socket

```
serverSocket.send(sendPacket);
```

```
}  
}
```

```
}
```

End of while loop,  
loop back and wait for  
another datagram

# ÖZET: Ne öğrendik??

- Uygulama mimarileri
  - İstemci/sunucu
  - P2P
  - hybrid
- Uygulama servis gereksinimleri:
  - güvenilirlik, bant genişliği, gecikme
- İnternet taşıma servis modeli
  - Balantı yönelimli, güvenilir: TCP
  - Güvenilir olmayan, datagrams: UDP
- Bazı özel protokoller:
  - HTTP
  - FTP
  - SMTP, POP, IMAP
  - DNS
- Soket programlama

# ÖZET

## En önemlisi: protokoller hakkında öğrendik...

- Tipik istek/cevap mesaj değişimi:
  - İstemci bilgi ya da servis ister
  - Sunucu veri ya da durum kodu ile cevap verir
- Mesaj biçimleri:
  - başlıklar: veril ile ilgili bilgi veren alanlar
  - veri: iletilecek bilgi
- kontrol vs. veri mesajları
  - hat içi, hat dışı
- merkezi vs. merkezi olmayan
- durumsuz vs. durumlu
- güvenilir vs. güvenilir olmayan mesaj transferi
- "ağ sınırında karmaşıklık"