

# İşletim Sistemleri

Binnur Kurt  
binnur.kurt@ieee.org

İstanbul Teknik Üniversitesi  
Bilgisayar Mühendisliği Bölümü



Copyright © 2005

Version 0.0.1

## About the Lecturer



- BSc**  
ITÜ, Computer Engineering Department, 1995
- MSc**  
ITÜ, Computer Engineering Department, 1997
- Areas of Interest**
  - Digital Image and Video Analysis and Processing
  - Real-Time Computer Vision Systems
  - Multimedia: Indexing and Retrieval
  - Software Engineering
  - OO Analysis and Design

2

## Önemli Bilgiler

### Dersin

- Gün ve Saati
  - 18:30-21:30 Cuma
- Adresi
  - <http://www.cs.itu.edu.tr/~kurt/Courses/os>
- E-posta
  - kurt@ce.itu.edu.tr

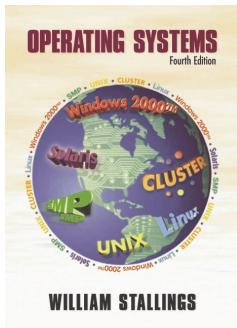
3

## Notlandırma

- 3 Ödev (30%)
- Yılıçi Sınavı (30%)
- Final Sınavı (40%)

4

## Kaynakça



WILLIAM STALLINGS

5

*Tell me and I forget.  
Show me and I remember.  
Let me do and I understand.*

—Chinese Proverb

## İçerik

1. Giriş.
2. Prosesler ve Proses Kontrolü.
3. İplikler
4. Prosesler Arası İletişim
5. Ölümcul Kilitlenme
6. İş Sıralama
7. Bellek Yönetimi
8. Giriş/Çıkış Yönetimi
9. Dosya Sistemi

İşletim Sistemleri

7

# GİRİŞ

Giriş 1

## İşletim Sistemi

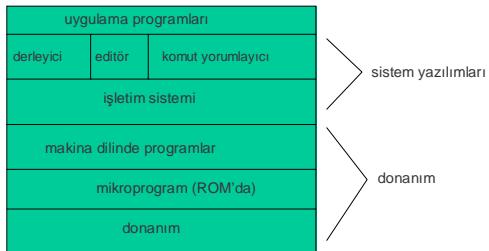
- ▶ donanımı kullanabilir yapan yazılım
  - bilgisayar kaynaklarını:
    - denetler,
    - paylaşır
- ▶ üzerinde program geliştirme ve çalışma ortamı
- ▶ çekirdek (kernel) = işletim sistemi

İşletim Sistemleri

9

## Bilgisayar Sistemi

Giriş 1



İşletim Sistemleri

10

Giriş 1

## İşletim Sistemi

- ▶ güncel işletim sistemleri doğrudan donanıma erişmeyi engeller
  - kullanıcı modu × çekirdek modu
- ▶ donanımın doğrudan kullanımının zorluklarını gizler
- ▶ kullanıcı ve donanım arasında arayüz
  - sistem çağrıları

İşletim Sistemleri

11

## Sistem Çağrıları

Giriş 1

- ▶ kullanıcı programlarının
  - işletim sistemi ile etkileşimi ve
  - işletim sisteminden iş isteği için
- ▶ her sistem çağrısına karşılık kütüphane rutini
- ▶ kullanıcı program kütüphane rutinini kullanır

İşletim Sistemleri

12

### İşletim Sisteminin Temel Görevleri

- ▶ kaynak paylaşımı
- ▶ görüntü makina sağlanması

Giriş 1

İşletim Sistemleri 13

### Kaynak Paylaşımı

- ▶ kullanıcılar arasında paylaşım
- ▶ güvenlik
  - kullanıcıları birbirinden yalıtır
- ▶ paylaşılan kaynaklar:
  - işlemci
  - bellek
  - G / Ç birimleri
  - veriler

Giriş 1

İşletim Sistemleri 14

### Kaynak Paylaşımı

- ▶ amaçlar:
  - kaynakların kullanım oranını yükseltmek (utilization)
  - bilgisayar sisteminin kullanılabilirliğini artırmak (availability)

Giriş 1

İşletim Sistemleri 15

### Kaynak Paylaşımı

- ▶ verdiği hizmetler:
  - kullanıcı arayüzünün tanımlanması
    - sistem çağrıları
  - çok kullanıcılı sistemlerde donanımın paylaşılması ve kullanımın düzenlenmesi
    - kaynaklar için yarı öncelik
    - birbirini dışlayan kullanım
  - kullanıcıların veri paylaşımını sağlamak (paylaşılan bellek bölgeleri)
  - kaynak paylaşımının sıralanması (scheduling)
  - G/C işlemlerinin düzenlenmesi
  - hata durumlarından geri dönüş

Giriş 1

İşletim Sistemleri 16

### Kaynak Paylaşımı

- ▶ örnek:
  - yazıcı paylaşılamaz; bir kullanıcının işi bitince diğer kullanabilir
  - ekran da paylaşım mümkün

Giriş 1

İşletim Sistemleri 17

### Görüntü Makina Sağlanması

- ▶ donanımın kullanılabilir hale getirilmesi
- ▶ kullanıcı tek başına kullanılmış gibi
  - kaynak paylaşımı kullanıcıya şeffaf
- ▶ görüntü makinasının özellikleri fizikal makinadan farklı olabilir:
  - G/C
  - bellek
  - dosya sistemi
  - koruma ve hata koturma
  - program etkileşimi
  - program denetimi

Giriş 1

İşletim Sistemleri 18

## Görüntü Makina Sağlanması

**Giriş 1**

- G/C
  - donanıma yakın programlama gereklidir
  - işletim sistemi kullanımı kolaylaştırır
    - aygıtları yöneten sürücüler
    - örnek: diskten / disketten okuma

İşletim Sistemleri 19

## Görüntü Makina Sağlanması

**Giriş 1**

- Bellek
  - fiziksel bellekten farklı kapasitede görüntü makina
    - disk de kullanılarak daha büyük
    - kullanıcılar arasında paylaşılırak daha küçük
      - her kullanıcı kendine ayrılan bellek alanı görür

İşletim Sistemleri 20

## Görüntü Makina Sağlanması

**Giriş 1**

300'ler aynı adres değil!  
her kullanıcı için kendi başlangıç (0) adresinde kayıtlığı (offset) gösterir

Kullanıcı A'ya ayrılan bellek bölgesi

Kullanıcı B'ye ayrılan bellek bölgesi

fiziksel bellek

adres A

adres B

İşletim Sistemleri 21

## Görüntü Makina Sağlanması

**Giriş 1**

- Dosya sistemi
  - program ve verilerin uzun vadeli saklanması için
  - disk üzerinde
  - bilgilere erişimde fiziksel adresler yerine simgeler kullanımı
    - isimlendirme
      - UNIX işletim sisteminde her şey dosya

İşletim Sistemleri 22

## Görüntü Makina Sağlanması

**Giriş 1**

- Koruma ve hata kotarma
  - çok kullanıcılı sistemlerde kullanıcıların birbirlerinin hatalarından etkilenmemesi

İşletim Sistemleri 23

## Görüntü Makina Sağlanması

**Giriş 1**

- Program etkileşimi
  - çalışma anında programların etkileşmesi
    - örneğin birinin ürettiği çıkış diğerine giriş verisi olabilir

İşletim Sistemleri 24

## Görüntü Makina Sağlanması

► Program denetimi

- kullanıcıya yüksek düzeyli bir komut kümesi
  - kabuk (shell) komutları
    - kabuk: komut yorumlayıcı
    - kabuk işletim sistemi içinde değil
    - ama sistem çağrılarını yoğun kullanır

## İşletim Sistemi Türleri

Giriş 1

- Anaçatı işletim sistemleri (mainframe)
- Sunucu (server) işletim sistemleri
- Çok işlemcili işletim sistemleri
- Kişisel bilgisayar işletim sistemleri
- Gerçek zamanlı (real-time) işletim sistemleri
- Gömülü (embedded) işletim sistemleri
- Akıllı-kart (smart card) işletim sistemleri

İşletim Sistemleri
25
İşletim Sistemleri
26

## Anaçatı İşletim Sistemleri

Giriş 1

- yoğun G/Ç işlemi gerektiren çok sayıda görev çalıştırma yönelik
- iç temel hizmet:
  - batch moda çalışma
    - etkileşimsiz, rutin işler
    - örneğin bir sigorta şirketine sigorta tazminatı isteklerinin işlenmesi
  - birim-iş (transaction) işlem
    - çok sayıda küçük birimler halinde gelen isteklere yanıt
    - örneğin havayollarında rezervasyon sistemi
  - zaman paylaşımlı çalışma
    - birden fazla uzakta bağlı kullanıcının sisteme iş çalıştırması
      - örnek: veri tabanı sorgulaması
  - Örnek: OS/390

## Sunucu İşletim Sistemleri

Giriş 1

- sunucular üzerinde çalışır
  - büyük kaynak kapasiteli kişisel bilgisayarlar
  - iş istasyonları
  - anaçatı sistemler
- bilgisayar ağı üzerinden çok sayıda kullanıcıya hizmet
  - donanım ve yazılım paylaşımı
  - örneğin: yazıcı hizmeti, dosya paylaşımı, web erişimi
- örnek: UNIX, Windows 2000

İşletim Sistemleri
27
İşletim Sistemleri
28

## Cok İşlemcili İşletim Sistemleri

Giriş 1

- birden fazla işlemcili bilgisayar sistemleri
- işlem gücünü artırma
- işlemcilerin bağlantı türüne göre:
  - paralel sistemler
  - birbirine bağlı, birden fazla bilgisayardan oluşan sistemler
  - çok işlemcili sistemler
- özel işletim sistemi gerek
  - temelde sunucu işletim sistemlerine benzer tasarrum hedefleri
  - işlemciler arası bağışım ve iletişim için ek özellikler

## Kişisel Bilgisayar İşletim Sistemleri

Giriş 1

- kullanıcıya etkin ve kolay kullanılabilir bir arayüz sunma amaçlı
- genellikle ofis uygulamalarına yönelik
- örnek:
  - Windows 98, 2000, XP
  - Macintosh
  - Linux

İşletim Sistemleri
29
İşletim Sistemleri
30

### Giriş 1

## Gerçek Zamanlı İşletim Sistemleri

- ▶ zaman kısıtları önem kazanır
- ▶ endüstriyel kontrol sistemleri
  - toplanan verilerin sisteme verilerek bir yanıt üretilmesi (geri-besleme)
- ▶ iki tip:
  - katı-gerçek-zamanlı (hard real-time)
    - zaman kısıtlarına uyulması zorunlu
    - örneğin: araba üretim bandındaki üretim robotları
  - gevşek-gerçek-zamanlı (soft-real-time)
    - bazı zaman kısıtlarına uyulmaması mümkün
    - örneğin: çoğulortam sistemleri
- ▶ örnek: VxWorks ve QNX

**İşletim Sistemleri** 31

### Giriş 1

## Gömülü İşletim Sistemleri

- ▶ avuç-içi bilgisayarlar ve gömülü sistemler
- ▶ kısıtlı işlevler
- ▶ özel amaçlı
- ▶ örneğin: TV, mikrodalga fırın, cep telefonları, ...
- ▶ bazı sistemlerde boyut, bellek ve güç harcama kısıtları var
- ▶ örnek: PalmOS, Windows CE

**İşletim Sistemleri** 32

### Giriş 1

## Akıllı-Kart İşletim Sistemleri

- ▶ en küçük işletim sistemi türü
- ▶ kredi kartı boyutlarında, üzerinde işlemci olan kartlar üzerinde
- ▶ çok sıkı işlemci ve bellek kısıtları var
- ▶ bazıları tek işlev'e yönelik (örneğin elektronik ödemeler)
- ▶ bazıları birden fazla işlev içerebilir
- ▶ çoğunlukla özel firmalar tarafından geliştirilen özel sistemler
- ▶ bazıları JAVA tabanlı (JVM var)
  - küçük JAVA programları (applet) yüklenip çalıştırılabilir
  - bazı kartlar birden fazla program (applet) çalıştırılabilir
    - çoklu-programlama, iş sıralama ve kaynak yönetimi ve koruması

**İşletim Sistemleri** 33

### Giriş 1

## Temel İşletim Sistemi Yapıları

- ▶ Monolitik
- ▶ Katmanlı
- ▶ Sanal Makinalar
- ▶ Dış-çekirdek (exo-kernel)
- ▶ Sunucu-İstemci Modeli
- ▶ Modüler

**İşletim Sistemleri** 34

### Giriş 1

## Monolitik İşletim Sistemleri

- ▶ genel bir yapı yok
- ▶ işlevlerin tamamı işletim sistemi içinde
- ▶ işlevleri gerçekleyen tüm prosedürler
  - aynı seviyede
  - birbirleri ile etkileşimli çalışabilir
- ▶ büyük

**İşletim Sistemleri** 35

### Giriş 1

## Modüler Çekirdekli İşletim Sistemleri

- ▶ çekirdek minimal
- ▶ servisler gerçekten çalışma anında modül olarak çekirdeğe eklenir
  - örneğin aygit sürücüler
- ▶ küçük çekirdek yapısı
- ▶ daha yavaş
- ▶ örnek: LINUX

**İşletim Sistemleri** 36

## Katmanlı Yapılı İşletim Sistemleri

► işletim sistemi katmanlı  
– hiyerarşik

► örnek: THE işletim sistemi

5	operator
4	kullanıcı programları
3	G/C yönetimi
2	operator-proses iletişim
1	bellek ve tambur yönetimi
0	işlemci paylaşımı ve çoklu-programlama

• katman 0 işlemciyi prosesler arası paylaştırır (şıralama)  
• katman 1 bellek yönetimini yapar (bellek ve tambur arası)  
• ...

Her katman altındaki yapıtlarıyla iletişim.  
Örnek: 2. katmandaki işlemler için prosesin bellek veya tamburda olması önemli değil.

Giriş 1 İşletim Sistemleri 37

## Sanal Makina

► VM/370

- VM donanım üzerinde koşar  
- çoklu programlama yapar  
- birden fazla sanal makina sunar  
- sanal makinaların her biri donanımını birebir kopyası  
- her sanal makinada farklı işletim sistemi olabilir

Giriş 1 İşletim Sistemleri 38

## Dış-Çekirdek (Exo-Kernel)

► MIT'de geliştirilmiştir

► sanal makina benzeri

- sistemin bir kopyasını sunar
- fark: her sanal makinaya kaynakların birer alt kümesini tahsis eder
  - dönüşüm gerekmek; her makinaya ayrılan kaynakların başı-sonu belli

► dış çekirdek var

- görevi: sanal makinaların kendilerine ayrılan kaynaklar dışına çıkmamasını kontrol eder

► her sanal makinada farklı işletim sistemi olabilir

Giriş 1 İşletim Sistemleri 39

## Sunucu-İstemci Modeli

► çekirdek minimal (mikro-çekirdek)

► işletim sisteminin çoğu kullanıcı modunda

► sunumcular ve istemci prosesler var

- örneğin dosya okuma işlemi
  - istemci proses sunucudan ister
  - sunucu işlemi yürütür
  - yanıt istemciye verir

► çekirdek sunucu ve istemiciler arası iletişimini yönetir

Giriş 1 İşletim Sistemleri 40

## Sunucu-İstemci Modeli

► sunumcular kullanıcı modunda

- dosya sunucusu
- proses sunucusu
- terminal sunucusu
- bellek sunucusu

► işletim sistemi alt birimlerden oluşduğundan:

- yönetimi kolay
- bir birimdeki hata tüm sistemi çökertmez (birimler donanıma doğrudan ulaşamaz)
- gerçeklemede sorunlar: özellikle G/C aygıtlarının yönetiminin tamamen kullanıcı düzeyinde yapılması mümkün değil

► dağıtık sistemlerde kullanılmaya çok elverişli yapı

Giriş 1 İşletim Sistemleri 41

## Sunucu-İstemci Modeli

Giriş 1 İşletim Sistemleri 42