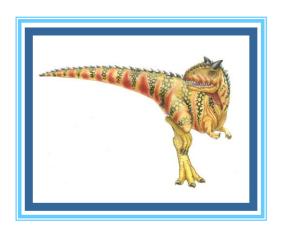
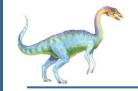
# Bölüm 2b: İşletim Sistemi Tasarım ve Uygulaması



BIL309 İşletim Sistemleri Doç.Dr. Ahmet ZENGİN



# İçindekiler

- Tasarım ve Uygulama
- İşletim sistemi Yapısı
- Bir OS Derleme ve Başlatma
- OS Hata Ayıklama





### **Amaçlar**

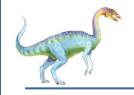
- İşletim sistemleri tasarlamak için monolitik, katmanlı, mikro çekirdekli, modüler ve hibrit stratejileri karşılaştırma ve ayırtedici yönlerini bulmak
- Bir işletim sistemi önyükleme işlemini görmek
- İşletim sistemi performansını izlemek için araçlar uygulamak
- Linux çekirdeği ile etkileşim için çekirdek modülleri tasarlama ve uygulamak





#### Tasarım ve Uygulama

- İşletim sistemi tasarımı ve uygulaması kolay olmamakla birlikte geçerliliğini koruyan başarılı tasarımlar mevcuttur.
- İşletim sistemlerinin iç yapıları büyük farklılıklar gösterebilir.
- Bu farklılıkların başında, işletim sisteminin tasarlanma amacındaki ve istenilen özelliklerdeki farklılıklar gelir.
- İşletim sistemi tasarımında seçilen donanım önemli bir etkiye sahiptir.
- Sistemden Beklenenler ve Kullanıcının Beklentileri
  - Kullanıcının beklentileri
    işletim sisteminin, güvenilir, hızlı, güvenli, öğrenilmesi kolay, kullanımı kolay ve rahat olması.
  - Sistemden Beklenenler–Tasarımı kolay, uygulanabilir, sürdürülebilir ayrıca esnek, güvenilir, hatasız ve kaynakları verimli kullanan bir yapıda olması.
- OS nin şartnamesi ve tasarımı yazılım mühendisliğinin en zor ve en çok çaba gerektiren bir işidir.

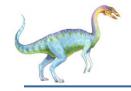


#### Politika ve Mekanizma

Şu iki kavramın birbirinden ayrılması çok önemlidir.

- Politika: Ne yapılacak?
  - Örmek: her 100 sm sonra kesme
- Mekanizma: Nasıl yapılacak?
  - Örnek: zamanlayıcı
- Işleyiş bir işin nasıl gerçekleştirileceğini belirtirken; anlayış, ne yapılacağını belirtir.
  - Anlayışın işleyişten ayrılması çok önemli bir ilkedir, bu ilkenin uygulanması ileride anlayış değiştirilmek istendiğinde bize çok büyük esneklik sağlar.
    - ▶ Örnek: 100'ü 200 yaparken





### **Uygulama**

- Çok varyasyon
  - Erken dönem işletim sistemleri Assembly dilinde
  - Ardından Algol, PL/1 gibi sistem programlama dilleri
  - Şimdi C, C++
- Aslında, genellikle dillerin bir karışımı
  - En düşük seviyelerde assembly
  - C'de ana gövde
  - C, C++'da sistem programları, PERL, Python gibi script dilleri, kabuk scriptleri
- Diğer donanımlara taşınması daha kolay daha yüksek seviyeli dil
  - Ama daha yavaş
- Emülasyon bir işletim sisteminin yerel olmayan donanımlarda çalışmasına izin verir

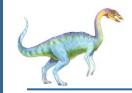




## İşletim Sistemi Yapıları

- Genel amaçlı bir OS çok büyük bir program
- 4 ana gruba ayrılır:
  - Basit yapılı– MS-DOS
  - Daha karmaşık
     – UNIX
  - Katmanlı– bir soyutlama şekli
  - Mikro çekirdek– Mach

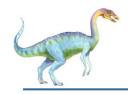




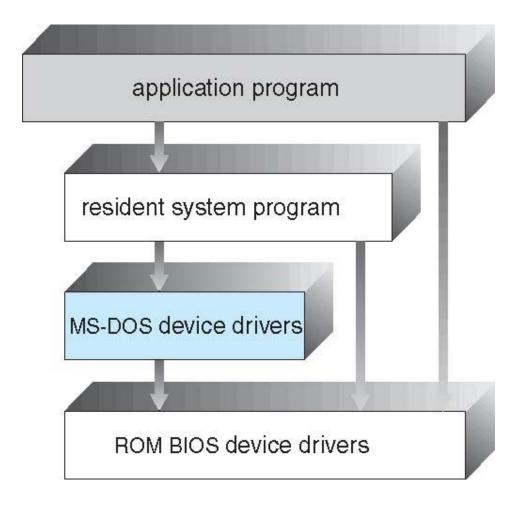
### **Basit Yapı**

- MS-DOS En az bellek kullanıp, maksimum fonksiyonelliği sağlamak üzere yazılmıştır.
  - Modüler değildir.
  - Bazı yapılara sahip olmasına karşın arayüzleri ve fonksiyonları ayrık(modüler) değildir.





### **MS-DOS Katman Yapısı**







### **Monolitik Yapı – Orginal UNIX**

- UNIX donanım işlevselliği ile sınırlı, orijinal UNIX işletim sistemi sınırlı bir yapıya sahiptir.
- UNIX OS, ayrılabilir iki bölümden oluşur
  - Sistem programları
  - Çekirdek
    - Sistem çağrısı arayüzünün altındaki ve fiziksel donanımın üzerindeki her şey
    - Dosya sistemi, CPU sıralama, bellek yönetimi ve diğer işletim sistemi işlevlerini sağlar; bir seviye için çok sayıda fonksiyon





### Geleneksel UNIX Sistem Yapısı

Basit ötesi, ama tam manasıyla katmanlı değil

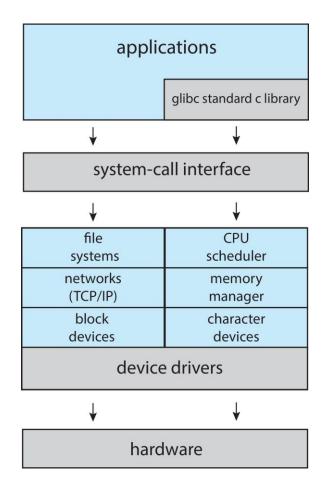
(the users) shells and commands compilers and interpreters system libraries system-call interface to the kernel signals terminal file system CPU scheduling Kernel handling swapping block I/O page replacement character I/O system demand paging system terminal drivers disk and tape drivers virtual memory kernel interface to the hardware terminal controllers device controllers memory controllers terminals disks and tapes physical memory





### **Linux Sistem Yapısı**

#### Monolitik artı modüler tasarım

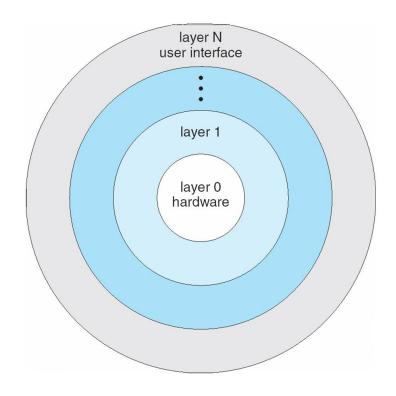






### Katmanlı Yaklaşım

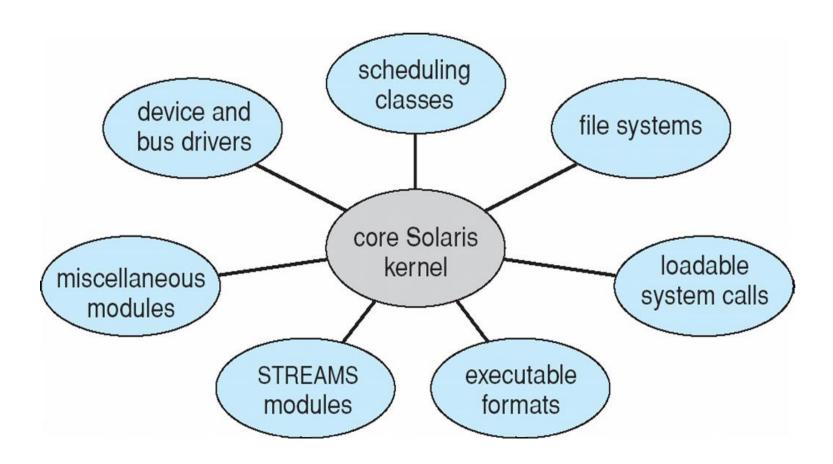
- İşletim sistemleri katmanlara bölünmüştür, her katman alt katmanların üzerine inşa edilmiştir. En alt katman (0. katman), donanım; en üst katman (N. katman) ise kullanıcı arayüzüdür.
- Modülerlik ile, seçilen katman yalnızca alt katmanlara ait servis ve fonksiyonları kullanır.



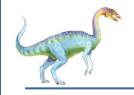




### Solaris Modüler Yaklaşımı







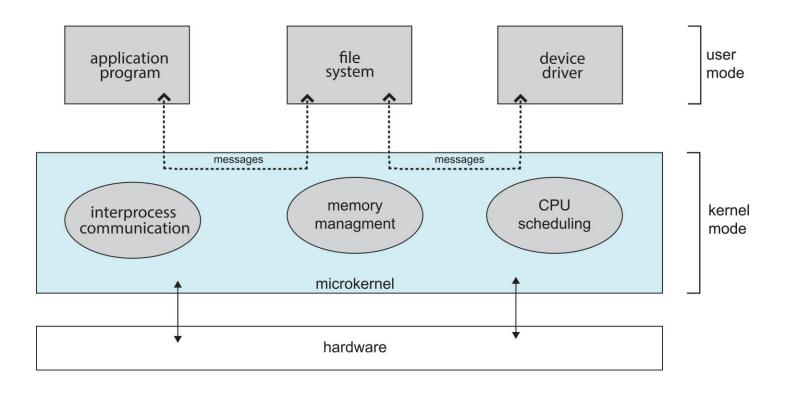
### Mikroçekirdek Sistem Yapısı

- Kernel'deki 'fazlalıkları' olabildiğince kullanıcı alanına taşır.
- Mach mikroçekirdek örneği
  - Mac OS X çekirdeği (Darwin) kısmen Mach'a dayanır
- Kullanıcı modülleri arasında iletişim, mesaj iletimi yöntemi ile sağlanır.
- Artıları:
  - Mikroçekirdeği genişletmek kolaydır.
  - İşletim sistemini yeni mimarilere taşıması kolaydır.
  - Çekirdek modda çalışan kod azaldığı için daha güvenilirdir.
  - Daha güvenlikli
- Eksileri:
  - Kullanıcı alanı ile çekirdek alanı arasındaki iletişimden kaynaklanan performans kaybı

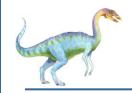




### Mikroçekirdek Sistem Yapısı



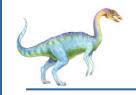




### **Modüler Yapı**

- Günümüz işletim sistemleri yüklenebilir çekirdek modülleri kulllanmaktadır.
  - Nesne yönelimli yaklaşım hakimdir.
  - Her bir çekirdek bileşeni bağımsızdır.
  - Her modül birbiriyle bilinen arayüzler üzerinden konuşur.
  - Her biri çekirdek içerisine ihtiyaç duyulması halinde yüklenebilir.
- Genel olarak, katmanlı yapıya benzer fakat çok daha esnektir.
  - Linux, Solaris, vb.





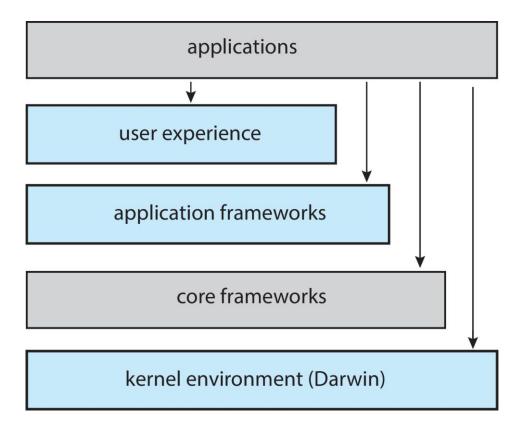
#### **Hibrit Sistemler**

- Çoğu modern işletim sistemi saf bir model değildir.
  - Hibrit, performans, güvenlik ve kullanılabilirlik ihtiyaçlarını karşılamak için birden fazla yaklaşımı birleştirir
  - Çekirdek adres alanında Linux ve Solaris çekirdekleri,
    - monolitik, ayrıca dinamik yükleme işlevselliği ile modüler
  - Windows çoğunlukla monolitik, artı farklı alt sistem özellikleri mikroçekirdek olarak uygulanmış
- Apple Mac OS X hibrit, katmanlı, Aqua UI plus Cocoa programlama ortamı
  - Aşağıda, Mach mikroçekirdeği ve BSD Unix parçalarından oluşan çekirdek, ayrıca G/Ç kiti ve dinamik olarak yüklenebilir modüller (çekirdek uzantıları olarak adlandırılır) bulunmaktadır.

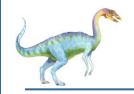




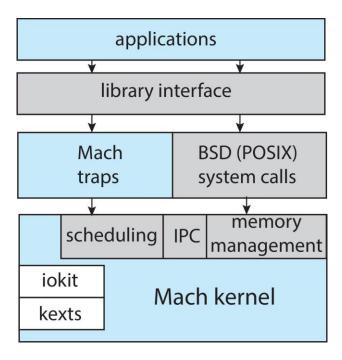
### macOS ve iOS Yapısı



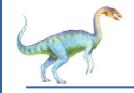




#### **Darwin**







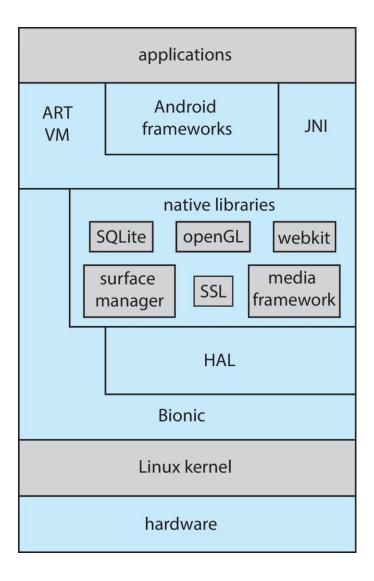
#### **Android**

- Open Handset Alliance (çoğunlukla Google) tarafından geliştirildi
  - Açık kaynak
- IOS'a benzer
- Linux çekirdeğine dayalı ancak değiştirilmiş
  - Proses, bellek, aygıt sürücüsü yönetimi sağlar
  - Güç yönetimini ekler
- Çalışma zamanı ortamı, ana kütüphane kümesini ve Dalvik sanal makinesini içerir
  - Java artı Android API'sinde geliştirilen uygulamalar
    - Java bayt koduna derlenen Java sınıfı dosyaları yürütülebilir dosyaya çevrilir daha sonra Dalvik VM'de çalıştırılır
- Kütüphaneler, web tarayıcısı (webkit), veritabanı (SQLite), multimedya, daha küçük libc için çerçeveler içerir





#### **Android Mimarisi**





#### OS İnşası ve Boot Etme

- Genellikle çeşitli çevre birimlerine sahip bir sistem sınıfında çalışmak üzere tasarlanmış işletim sistemleri
- Genellikle satın alınan bilgisayarda yüklü olan işletim sistemi
  - Ancak diğer bazı işletim sistemlerini derleyip kurabilir
  - Sıfırdan bir işletim sistemi oluşturuyorsanız
    - İşletim sistemi kaynak kodunu yazın
    - Üzerinde çalışacağı sistem için işletim sistemini yapılandırın
    - İşletim sistemini derleyin
    - İşletim sistemini yükleyin
    - Bilgisayarı ve yeni işletim sistemini boot edin

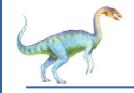




#### Linux'u Derleme ve Boot

- Linux kaynak kodunu indirin (http://www.kernel.org)
- Çekirdeği konfigüre edin "make menuconfig"
- Çekirdeği derleyin "make"
  - Çekirdek imajı vmlinuz,
  - Çekirdek modüllerini derleyin "make modules"
  - Çekirdek modüllerini "make ile kurun vmlinuz modules install"
  - Sistem üzerinde yeni çekirdeği kurun "make install"

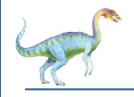




#### **Sistem Boot**

- Açma kapama düğmesine basıldığında, çalışma sabit bir bellek bölgesinde çaşlar
- OS donanım tarafından erişilebilmeli ve böylece donanım sistemi başlatabilmeli
  - Kodun küçük bir parçası bootstrap loader, BIOS, ROM veya EEPROM da saklanır, çekirdeği konumlandrır, belleğe yükler ve başlatır
  - Bazen iki adımlı bir süreç,
  - Modern sistemler BIOS u Unified Extensible Firmware Interface (UEFI) ile değiştirir
- Ortak bootstrap yükleyicisi, GRUB, çekirdeği birden fazla diskten seçerek yükler
- Çekirdek yüklendiğinde sistem çalışır/running





# İşletim Sisteminde Hata Ayıklama

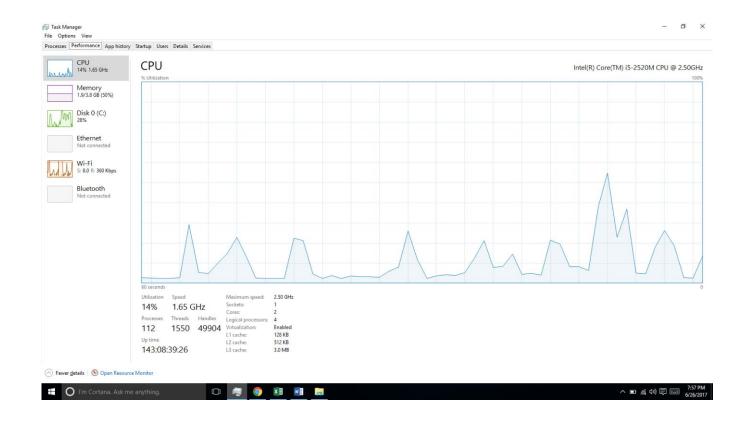
- Hata ayıklama, hataları veya böcekleri-bugs bulup düzeltmektir
- İşletim sistemi, hata bilgilerini içeren günlük dosyaları(log files) oluşturur
- Bir uygulamanın başarısızlığı, prosesin belleğini kaydeden çekirdek döküm(core dump) dosyası oluşturur.
- İşletim sistemi hatası, çekirdek belleğini içeren kilitlenme dökümü(crash dump) dosyası oluşturur

Kernighan Yasası: "Hata ayıklamak, ilk etapta kodu yazmaktan iki kat daha zordur. Bu nedenle, kodu olabildiğince akıllıca yazsanız bile, hata ayıklayacak kadar akıllı olmayabilirsiniz."

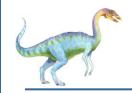




#### **Performance Artırma**





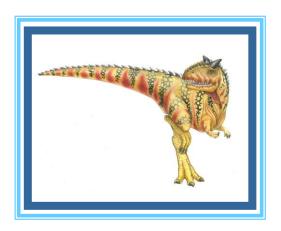


# **İzleme(Tracing)**

- Bir istem çağrısı talebinin adımları gibi belirli bir olay için veri toplama,
- Araçlar
  - strace bir proses tarafından çağrılan sistem çağrılarını izler
  - gdb kaynak seviyeli hata ayıklayıcı
  - perf Linux performans araçları
  - tcpdump ağ paketlerini toplar



# Bölüm 2b Sonu



BIL309 İşletim Sistemleri Doç.Dr. Ahmet ZENGİN