Bölüm 2 İşletim Sistemi Yapıları





Bölüm 2: İşletim Sistemi Yapıları

- İşletim Sistemi Servisleri
- Kullanıcı İşletim Sistemi Arayüzü
- Sistem Çağrıları
- Sistem Çağrısı Tipleri
- Sistem Programları
- İşletim Sistemi Tasarım ve Gerçekleştirimi
- İşletim Sistemi Yapısı
- Sanal Makinalar
- İşletim Sistemi Oluşturma
- Sistem Önyükleme





Hedefler

- İşletim sisteminin, kullanıcılara, işlemlere ve diğer sistemlere sağladığı servisleri açıklamak
- Bir işletim sistemini yapılandırmanın farklı şekillerini açıklamak
- İşletim sistemlerinin nasıl kurulduğunu, özelleştirildiğini ve önyüklendiğini açıklamak





İşletim Sistemi Kullanıcı Servisleri

- İşletim sistemi servislerinin bir grubu kullanıcıya doğrudan faydalı olan fonksiyonlar sunar:
 - Kullanıcı arayüzü Neredeyse tüm işletim sistemleri bir kullanıcı arayüzüne (UI) sahiptir
 - Değişiklik gösterir: Komut satırı (CLI), Grafiksel Kullanıcı Arayüzü (GUI)
 - Program çalıştırma Sistem, bir programı hafızaya yükleyebilmeli, çalıştırabilmeli ve normal veya anormal (hata durumunda) bir şekilde sonlandırabilmeli
 - I/O işlemleri Çalışan bir program I/O işlemi gerektirebilir bir dosyaya ya da I/O cihazını kullanmayı gerektirebilir





Kullanıcı Servisleri – Dosya Sistemi

- Dosya sistemi değişiklikleri Programlar aracılığıyla
 - dosyalar okunabilir,
 - dosyalara yazabilir,
 - dosyalar/dizinler oluşturulabilir,
 - dosyalar/dizinler aranabilir,
 - dosyalar/dizinler silinebilir,
 - dosyalar/dizinler listelenebilir,
 - dosya veya dizinlerin erişim izinleri (permission) değiştirilebilir.





Kullanıcı Servisleri – İletişim ve Hata

- İletişim İşlemler bilgi alış verişinde bulunabilirler aynı bilgisayar üzerinde veya ağ üzerinde bulunan farklı bilgisayarlar üzerinde
 - İletişim ortak hafıza (shared memory) ile veya mesaj gönderimi (message passing) ile sağlanabilir.
 - Paketler işletim sistemi tarafından taşınır
- Hata tespiti İşletim sistemi sürekli olarak olası hataları takip eder
 - Hatalar CPU, hafıza donanımı, I/O cihazları veya kullanıcı programı kaynaklı olabilir
 - Her bir hata tipi için, işletim sistemi uygun olan işlemi gerçekleştirerek bilgisayarın doğru ve tutarlı şekilde çalışmasına devam etmesini sağlamalıdır
 - Hata ayıklamak için sunulan mekanizmalar, sistemin verimli şekilde kullanımı için kullanıcıya ve programcıya sağlanmalıdır





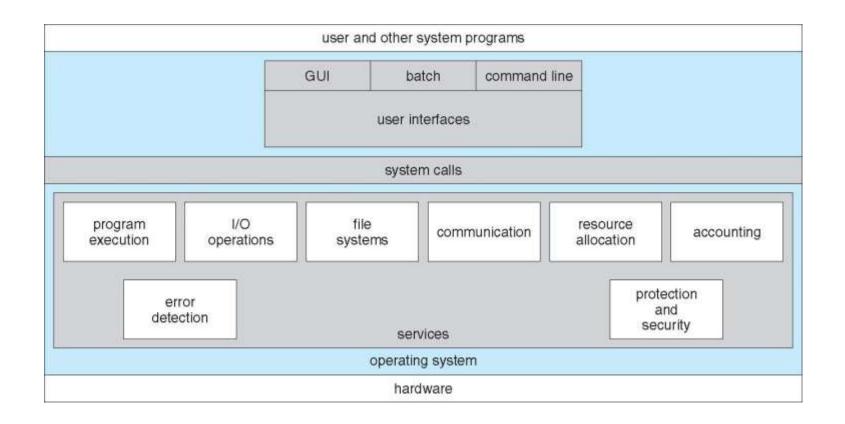
Kaynak Paylaşım Servisleri

- İşletim sistemi servislerinin bir diğer grubu kaynakların paylaşımını sağlayarak bilgisayarın etkili bir şekilde kullanımını sağlar
 - Kaynak paylaştırma Birden fazla kullanıcı ya da birden fazla iş aynı anda çalıştırıldığında kaynaklar her birine adil şekilde paylaştırılmalıdır
 - Perk çok farklı tipte kaynak
 - Bazıları özel pay alma kodları kullanır: CPU zamanı, ana hafıza, dosya kayıt birimi
 - Bazıları ise isteme ve iade etme kodları kullanır: I/O cihazları
 - Hesap tutma Hangi kullanıcının hangi tip sistem kaynağının ne kadarını kullandığını takip etmek
 - Koruma ve güvenlik Çok kullanıcılı bir sistemde bir bilginin sahibi bu bilginin kim tarafından kullanılabileceğini kontrol etmek ister, aynı anda çalışan işlemlerin birbirine müdahelesi engellenmelidir
 - Koruma sistem kaynaklarına her tür erişimin kontrol atlında tutulmasını gerektirir
 - Güvenlik sisteme dışarıdan erişmek isteyenlerin kimlik doğrulamasını yapmaktan I/O cihazlarının geçersiz erişim isteklerine engel olunmasına kadar çeşitlilik gösterir
 - Bir zincir en fazla en zayıf halkası kadar güçlüdür!





İşletim Sistemi Servislerine Genel Bakış







İşletim Sistemi İşlem Arayüzü- CLI

- Komut Satırı Arayüzü Command Line Interface (CLI)
- Veya komut yorumlayıcısı (command interpreter) direk komut girişini sağlar
 - Bazen çekirdeğin parçası olarak gerçekleştirilir, bazen sistem programı olarak.
 - Bazen farklı özellikleri barındıran farklı versiyonları bulunur kabuklar (shells)
 - Temel olarak, kullanıcıdan bir komut alır ve bunu çalıştırır
 - Bazen komutlar kabuğun bir parçasıdır, bazen programların adıdır
 - Eğer ikincisi ise, yeni komutların eklenmesi kabuğun güncellenmesini gerektirmez





Kullanıcı İşletim Sistemi Arayüzü - GUI

- Kullanıcı dostu masaüstü (desktop) benzetmesi kullanan arayüz
 - Genellikle fare, klavye ve bilgisayar ekranı kullanılır
 - Simgeler (icons) dosyaları, programları, eylemleri vs. ifade eder
 - Nesneler üzerinde fare tıklamaları pek çok eylemi tetikler: bilgi sağlama, fonksiyon çalıştırma, dizin açma vs.
 - İlk olarak Xerox PARC ile kullanılmıştır
- Pek çok sistem CLI ve GUI arayüzlerini birlikte sunar
 - Microsoft Windows grafiksel arayüze ek olarak CLI komut kabuğu sunar
 - Apple Mac OS X "Aqua" GUI arayüzüne ek olarak alt katmanlarda UNIX çekirdeği ve kabuklarını bulundurur
 - Solaris CLI arayüzüne ek olarak opsiyonel olarak GUI arayüzleri kullanabilir (Java Desktop, KDE)



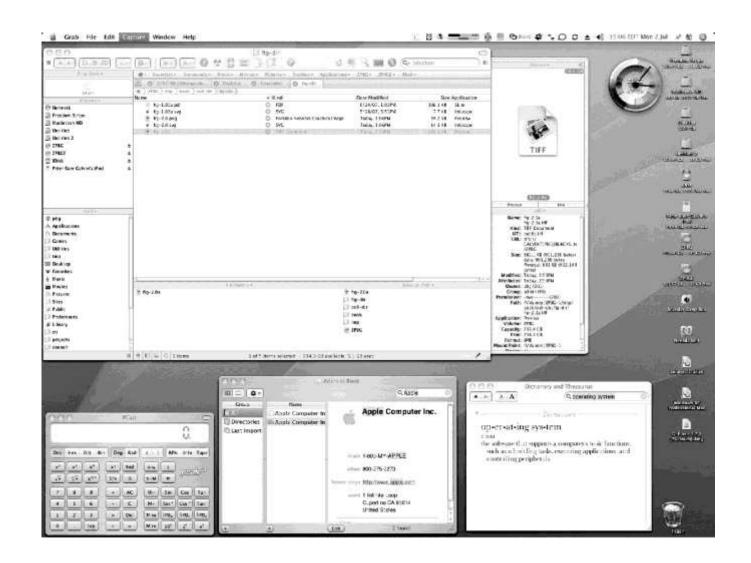
Bourne Kabuğu – Komut Yorumlayıcısı

v)					Tern	ninal				
<u>F</u> ile <u>E</u> d	t <u>V</u> iew	<u>T</u> erminal	Tabs	<u>H</u> elp						
fd0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0	0	
sd0	0.0	0.2	0.0	0.2	0.0	0.0	0.4	0	0	
sd1	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0	0	
		exten	ded de	vice s	tatis	tics				
device	r/s	w/s	kr/s	kw/s	wait	actv	svc_t	%w	%b	
fd0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0	0	
sd0	0.6	0.0	38.4	0.0	0.0	0.0	8.2	0	0	
sd1	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0	0	
-(/var/1 12:53am (root@pl -(/var/1	mp/sys up 9 og-nv64 mp/sys	-vm)-(12 tem-cont min(s), -vm)-(13 tem-cont 7 day(s)	ents/s 3 us /pts)- ents/s , 15:2	scripts sers, -(00:53 scripts 24, 3)# up load a 15-l)# w users	time averag un-200 , loa	ge: 33. 17)-(g1 ad aver	29, 6 obal) age:	7.68	, 36.81 , 0.11, 8.66
Jser	tty						PCPU			5 SANT STATE S5 460 SANT
root n/d	conso	le	15 Jun()718day	S	1		/usr/	bin/	ssh-agent /usr/bi
root	pts/3		15 Jun()7		18	4	W		
root	pts/4		15Jun(718day	S		23	W		
Strate and the street	Charles and the Control of the	-vm)-(14 tem-cont				u1-200)7)-(g1	obal)		





The Mac OS X GUI







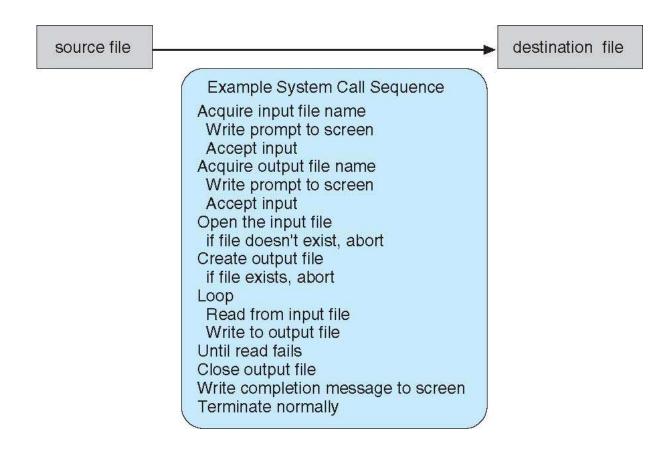
System Çağrıları

- İşletim sistemi tarafından sunulan servisler için programlama arayüzüdür
- Genellikle üst seviye dillerde yazılır (C veya C++)
- Genellikle sistem çağrıları direk çağırılmazlar. Bunun yerine üst seviye
 Uygulama Programı Arayüzü (Application Program Interface API)
 aracılığıyla kullanılırlar
- En çok kullanılan API'ler:
 - Windows için Win32 API
 - POSIX tabanlı sistemler için (UNIX, Linux, ve Mac OS X'in hemen hemen bütün versiyonları) POSIX API
 - Java Sanal Makinası (JVM) için Java API
- Sistem çağrıları yerine neden API'ler kullanılır? taşınabilirlik ve basitlik



Sistem Çağrısı Örneği

Bir dosyanın içeriğini başka bir dosyaya kopyalayan sistem çağrıları

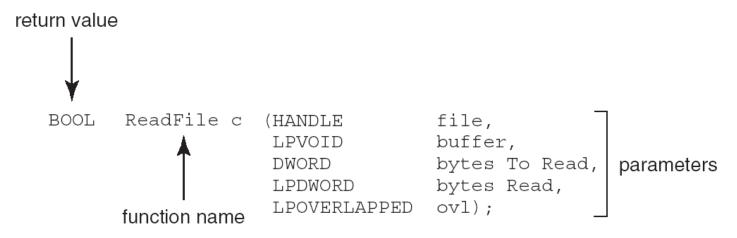






Standart API Örneği

- Win32 API'deki ReadFile() fonksiyonunu ele alalım
- Bir dosyadan okuma yapmak için kullanılan fonksiyondur



- ReadFile() fonksiyonuna gönderilen parametrelerin açıklaması
 - HANDLE file okunacak dosya
 - LPVOID buffer okunan ve yazılacak bilgilerin tutulduğu tampon bellek
 - DWORD bytesToRead tampon bellekten okunacak bilginin kaç byte olduğu
 - LPDWORD bytesRead—en son okumada kaç byte'lik bilgi okunduğu
 - LPOVERLAPPED ovl —üst üste bindirilmiş I/O'nun kullanılıp kullanılmayacağını belirtir





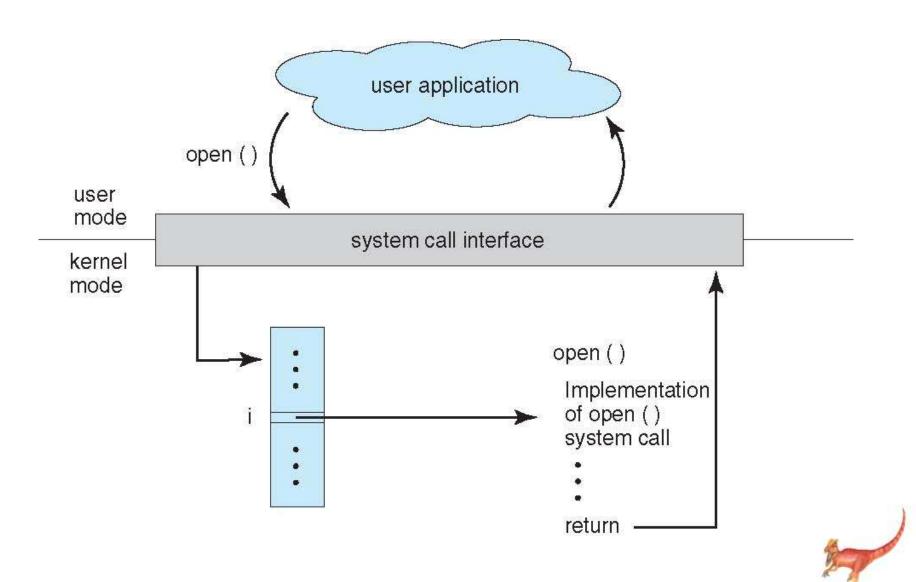
Sistem Çağrısı Gerçekleştirimi

- Genellikle her bir sistem çağrısı ile bir sayı ilişkilendirilir
 - Sistem çağrısı arayüzü bu sayılarla indekslenmiş bir tablo tutar
- Sistem çağrısı arayüzü, işletim sistemi kabuğunda gerçekleştirilmiş sistem çağrısını çağırır ve eğer dönen bir bilgi varsa bu bilgi ile sistem çağrısı durumunu geri döndürür
- Sistem çağırısını çağıran uygulama sistem çağrısının nasıl gerçekleştirildiğini bilmelidir
 - API'ye uymalı ve işletim sistemnin çağrı ile ne yapacağını bilmelidir.
 - İşletim sistemi arayüzünün pek çok detayı API ile programcıdan gizlenir
 - Çalışma zamanı destek kütüphanesi ile yönetilir derleyici ile birlikte gelen kütüphaneler içine gömülmüş fonksiyonlardır





API – Sistem Çağrısı – OS İlişkisi

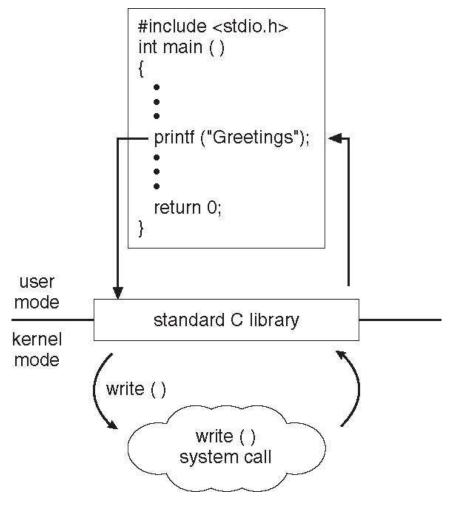


2.17



Standart C Kütüphanesi Örneği

 printf() kütüphane fonksiyonunu çağıran program örneği – printf fonksiyonu arka planda write() sistem çağrısını kullanır





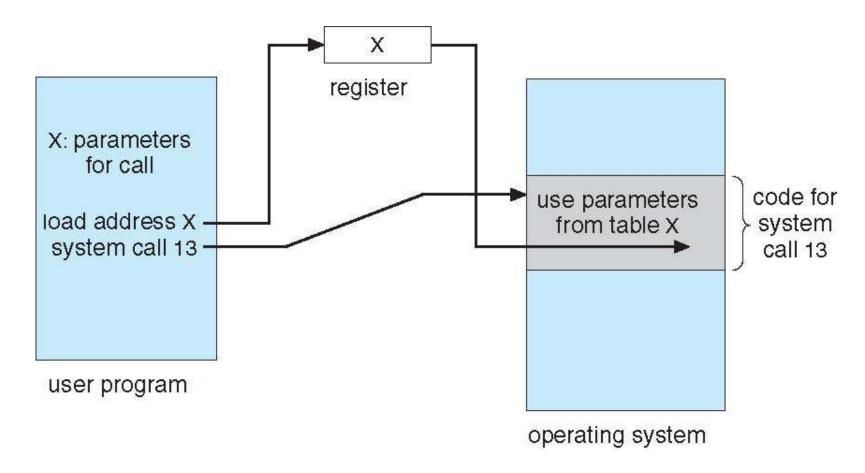
Sistem Çağrısına Parametre Gönderimi

- Genellikle, istenen sistem çağrısının numarasından fazlası gönderilir
 - Gönderilecek bilginin tipi ve miktarı işletim sistemine ve yapılacak çağrıya göre değişir
- İşletim sistemine parametre göndermeyi sağlayan üç genel yöntem
 - En basiti: parametreleri yazmaçlar (registers) içinde göndermek
 - Bazı durumlarda, yazmaç sayısından daha çok parametre göndermek gerekebilir
 - Parametreler hafızada bir blokta veya tabloda tutulur ve blokun adresi yazmaç ile gönderilir
 - Bu yaklaşım Linux ve Solaris tarafından kullanılmaktadır
 - Parameterler program tarafından yığına (stack) atılır ve işletim sistemi tarafından yığından çekilir
 - Blok ve yığın yöntemlerinde, gönderilen parametrelerin sayısı ve büyüklüğü konusunda herhangi bir sınır yoktur





Tablo ile Parametre Gönderimi







Sistem Çağrısı Çeşitleri

- İşlem kontrolü
- Dosya yönetimi
- Cihaz yönetimi
- Bilgi sağlama
- İletişim
- Koruma





Windows ve Unix Sistem Çağrısı Örnekleri

	Windows	Unix
Process	CreateProcess()	fork()
Control	ExitProcess()	exit()
	WaitForSingleObject()	wait()
File	CreateFile()	open()
Manipulation	ReadFile()	read()
a transcription and the point of the second order.	WriteFile()	write()
	CloseHandle()	close()
Device	SetConsoleMode()	ioctl()
Manipulation	ReadConsole()	read()
*	WriteConsole()	write()
Information	GetCurrentProcessID()	getpid()
Maintenance	SetTimer()	alarm()
	Sleep()	sleep()
Communication	CreatePipe()	pipe()
	CreateFileMapping()	shmget()
	MapViewOfFile()	mmap()
Protection	SetFileSecurity()	chmod()
	<pre>InitlializeSecurityDescriptor()</pre>	umask()
	SetSecurityDescriptorGroup()	chown()





MS-DOS ile Program Çalıştırma

free memory free memory process command command interpreter interpreter kernel kernel (a) (b)

(a) Sistem başlangıcında (b) Bir program çalışırken





FreeBSD ile Çoklu Program Çalıştırma

process D

free memory

process C

interpreter

process B

kernel





Sistem Programları

- Sistem programları program geliştirmek ve çalıştırmak için rahat bir ortam sağlarlar.
- Aşağıdaki gruplara ayrılabilirler
 - Dosya manipülasyonu
 - Durum bilgisi
 - Dosya değiştirme
 - Programlama dili desteği
 - Program yükleme ve çalıştırma
 - İletişim
 - Uygulama programları
- İşletim sisteminin pek çok kullanıcısı işletim sistemini, sağlanan sistem programları aracılığıyla bilir ve sistem çağrılarından habersizdir





Sistem Programları

- Program geliştirmek ve çalıştırmak için rahat bir ortam sağlamak
 - Bazıları sistem çağrıları yapan basit arayüzler
 - Bazıları ise çok daha karmaşık programlar
- Dosya yönetimi
 - Dosya oluşturma
 - Dosya silme
 - Dosya kopyalama
 - Dosya yeniden adlandırma
 - Dosya yazdırma
 - Dosyaları listeleme
 - Genel olarak dosyaları ve dizinleri değiştirme





Sistem Programları (devam)

Durum bilgisi

- Bazıları sistemden aşağıdaki bilgileri ister
 - Tarih
 - Saat
 - Kullanılabilir hafıza miktarı
 - Kullanılabilir disk alanı
 - Kullanıcı sayısı
- Diğerleri performans, kayıtlar (logging) ve hata ayıklama (debugging) bilgileri ister
- Tipik olarak, bu programlar elde edilen bilgiyi uygun formata getirip terminale veya diğer çıktı cihazlarına yazdırır
- Bazı sistemler konfigürasyon bilgisini tutmak ve kullanmakl için bir kayıt ortamı (registry) kullanır





Sistem Programları (devam)

Dosya değiştirme

- Dosyaları oluşturmak ve değiştirmek için metin düzenleyicileri (text editors)
- Dosyaların içeriğinde arama yapmak ve dosya içeriklerini dönüştürmek için özel komutlar
- Programlama dili desteği derleyiciler, assemblers, hata ayıklayıcılar (debuggers) and yorumlayıcılar (interpreters) bazen işletim sistemi ile birlikte sunulur
- Program yükleme ve çalıştırma çeşitli yükleyiciler, üst seviye diller ve makina dili için hata ayıklama sistemleri
- İletişim İşlemler, kullanıcılar ve bilgisayar sistemleri arasında sanal bağlantılar oluşturmak için mekanizma sunar
 - Kullanıcıların birbirlerinin ekranına mesaj yollamasını, web sayfalarında gezinmesini, elektronik posta göndermesini, uzak bilgisayarlara bağlanmasını ve makinalar arasında dosya göndermesini sağlar



İşletim Sistemi Tasarımı ve Gerçekleştirimi

- İdeal işletim sistemi tasarımı ve gerçekleştirimine dair ideal bir çözüm yok. Ancak başarılı olduğu gözlemlenen yaklaşımlar var
- İşletim sistemlerinin içsel yapısı çok farklılıklar gösteriyor
- Hedefleri ve özellikleri tanımlayarak başla
- Donanım seçimi ve sistem tipi önemli
- Kullanıcı hedefleri ve Sistem hedefleri
 - Kullanıcı hedefleri işletim sistem rahat kullanılmalı, kolayca öğrenilmeli, tutarlı, güvenli ve hızlı olmalı
 - Sistem hedefleri işletim sistemi kolay tasarlanmalı ve gerçekleştirilmeli, bakımı kolay yapılmalı. Esnek olmalı, tutarlı, hatasız ve verimli çalışmalı





İlkeler ve Mekanizma

- İlkeler ve mekanizmayı birbirinden ayırmak önemli bir prensiptir İlke (policy): Ne yapılmalı? Mekanizma (Mechanism): Nasıl yapılmalı?
- Mekanizmalar bir şeyin nasıl yapılacağını belirler. İlkeler ise ne yapılması gerektiğine karar verir
 - İlkelerin mekanizmadan ayrılması maksimum esneklik sağlar
 - Daha sonra ne ilkeler değişiklik gösterirse sistemin güncellenmesini kolaylaştırır





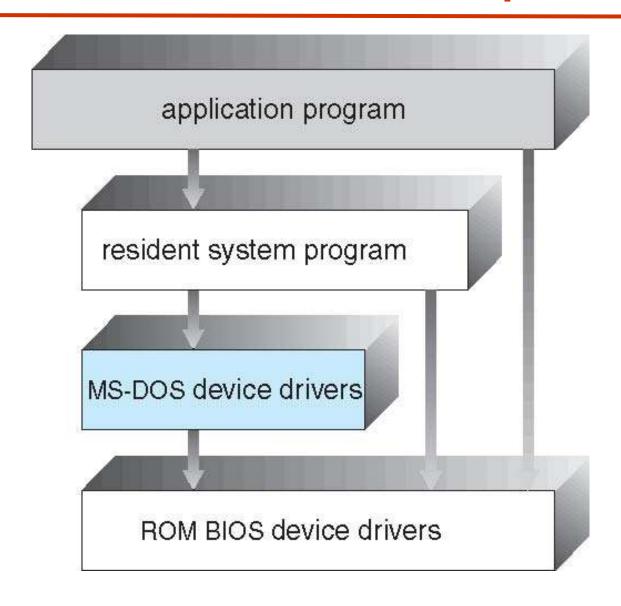
Basit Yapı

- MS-DOS an az alanda en çok fonksiyonu sağlamak için yazılmıştır
 - Modüllere ayrılmamıştır
 - MS-DOS belli bir yapıya sahip olsa da arayüzleri ve fonksyionlarının saviyeleri iyi ayrılmamıştır





MS-DOS Katman Yapısı







Katmanlı Yaklaşım

- İşletim sistemi belli sayıda katmana (layers) ayrılır.
- Her katman alt seviyedeki diğer katman(lar)ın üzerine yerleşir.
- En alt katman (layer 0) donanım katmanıdır.
- En üst katman ise (layer N) kullanıcı arayüzüdür.
- Sistemin modüler olması için katmanlar şu kriteri sağlayacak şekilde seçilirler:
 - Üst katmanlar sadece altındaki katman(lar)ın fonksiyonlarını ve servisleri kullanmalıdır





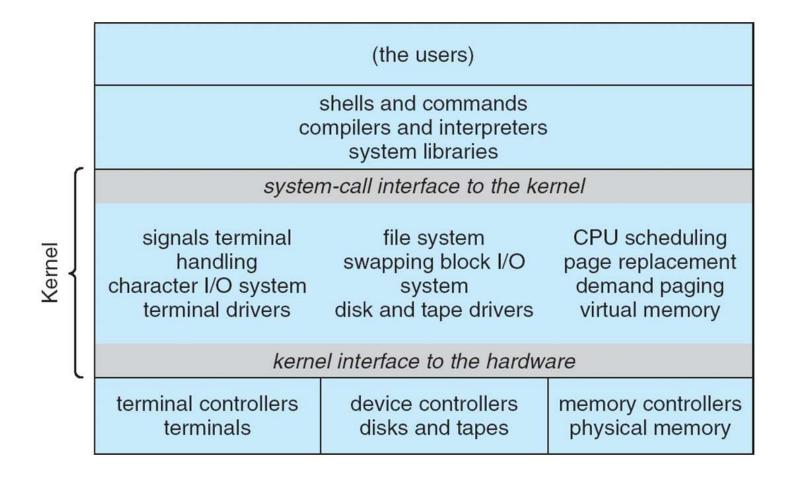
UNIX

- UNIX sınırlı bir yapılandırmaya sahip: İki tane birbirinden ayrılabilir parçaya sahip
 - Sistem programları
 - Çekirdek
 - Fiziksel donanımın üstünde ve sistem çağrısı arayüzünün altında herşey
 - Dosya sistemi, CPU zamanlaması, hafıza yönetimi ve diğer işletim sistemi fonksiyonlarını sağlıyor
 - Tek seviyede çok sayıda fonksiyonu barındırıyor





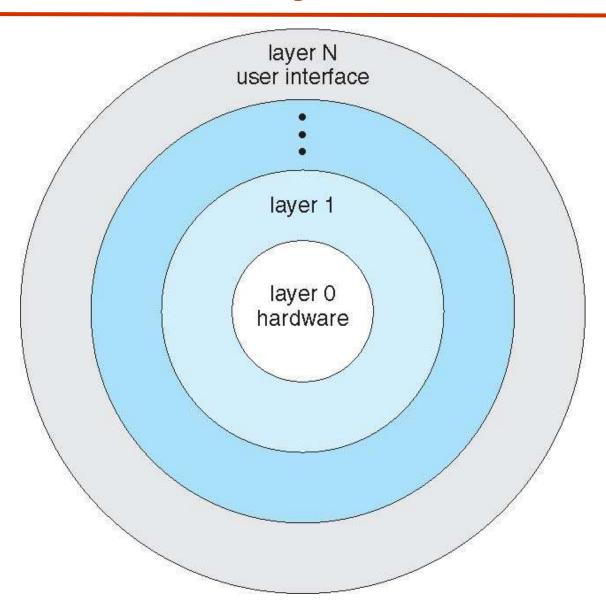
Geleneksel UNIX Sistem Yapısı







Katmanlı İşletim Sistemi







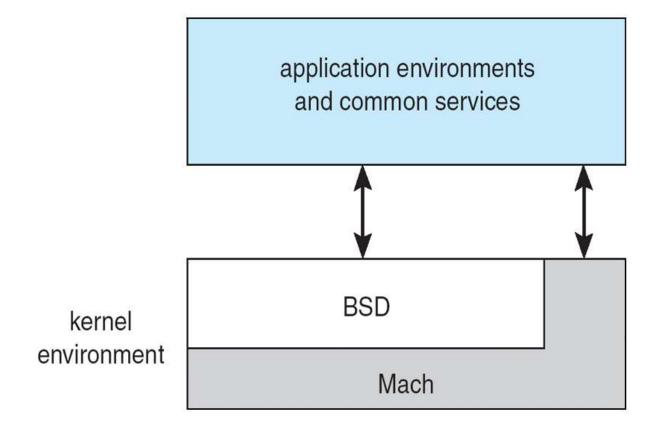
Mikroçekirdek Sistem Yapısı

- Mikro-çekirdek (microkernel) Sistem Yapısı
- Çekirdekte gerçekleşen şeylerden taşınabilir olan herşeyi «kullanıcı» alanına (moduna) taşıyor
- Modüller arasındaki iletişim mesaj gönderme (message passing) yoluyla gerçekleşiyor
- Faydalar:
 - Mikroçekirdeğin özelliklerini arttırmak daha kolay
 - İşletim sistemini yeni mimarilere geçirmek daha kolay
 - Daha tutarlı (çekirdek modunda çok daha az kod çalışıyor)
 - Daha güvenli
- Zaralar:
 - Çekirdek modu ile kullanıcı modu arasında iletişimin getirdiği aşırı yüklenmenin getirdiği performans sorunu





Mac OS X Yapısı – Hibrit







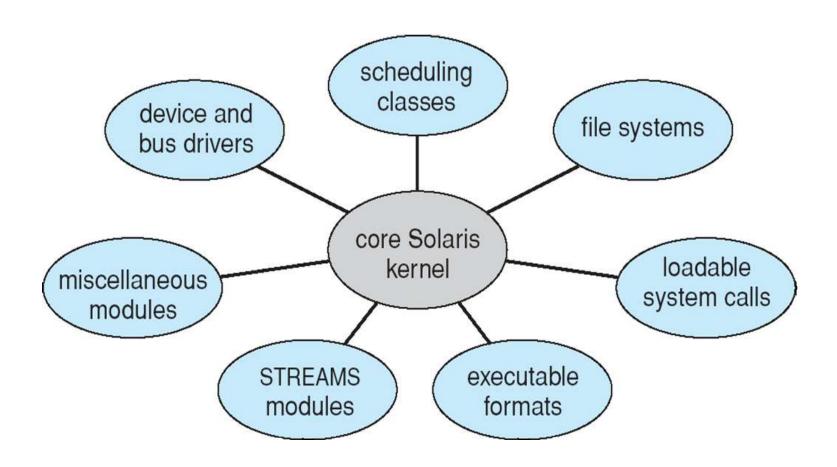
Modüller

- Perk çok işletim sistemi çekirdek modüllerini kullanır
 - Nesneye yönelik yaklaşımı kullanır
 - Tüm temel bileşenler ayrıdır
 - Birbirleriyle belirli arayüzler üzerinden iletişim kurarlar
 - Her biri gerektiğinde çekirdeğe yüklenebilir durumdadır.
- Katmanlara benzerler ama daha çok esneklik sağlarlar





Solaris Modüler Yaklaşımı







Sanal Makinalar

- Sanal makinalar (virtual machines) katmanlı yaklaşımı kullanır
- Donanımı ve işletim sistemi çekirdeğini donanım katmanıymış gibi kullanırlar
- Sanal makinalar alt seviyedeki donanım ne olursa olsun, üst seviyedeki programlara aynı arayüzü sunarlar
- İşletim sisteminin ev sahibi (host) işlemlere kendi işlemcisi ve sanal hafızası varmış izlenimi verir
- Tüm konuklara (guest) üzerinde çalışılan bilgisayarın sanal bir kopyası sağlanır



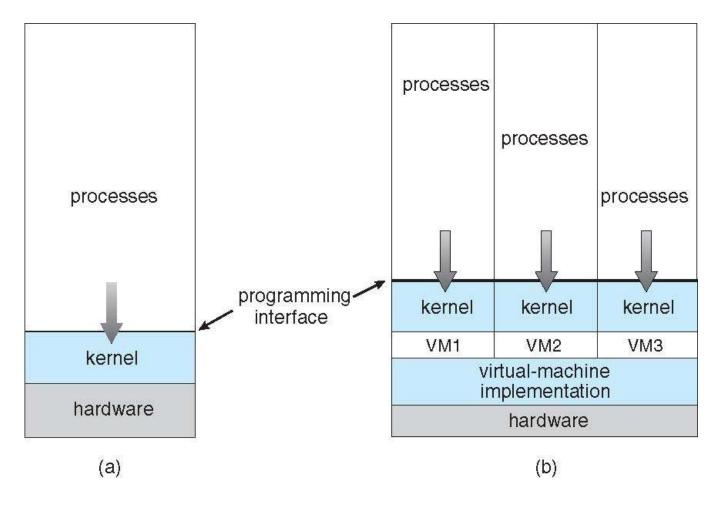


Sanal Makinalar - Tarihçe ve Faydalar

- İlk olarak IBM anabilgisayarlarında (mainframes) 1972 yılında kullanılmaya başlandı
- Temel olarak, birden fazla çalıştırma ortamı (farklı işletim sistemi) aynı donanımı paylaşabilir ve birbirlerinden korunurlar
- Dosya paylaşımı sağlanabilir (kontrollü bir şekilde)
- Bilgisayar ağları aracılığıyla birbirleriyle ve diğer bilgisayar sistemleriyle etkileşime geçebilirler
- Sistem geliştirmek ve test etmek için kullanışlıdır
- Az kullanılan birden fazla işletim sistemini bir araya getirerek sistem kaynaklarının daha etkili kullanımını sağlar
- "Açık Sanal makina formatı" (Open Virtual Machine Format) Sanal makinaların farklı sanal makine (host) platformlarında çalışabilmesini sağlayan standart



Sanal Makinalar (devam)



(a) Sanal olmayan makine (b) sanal makina





Java

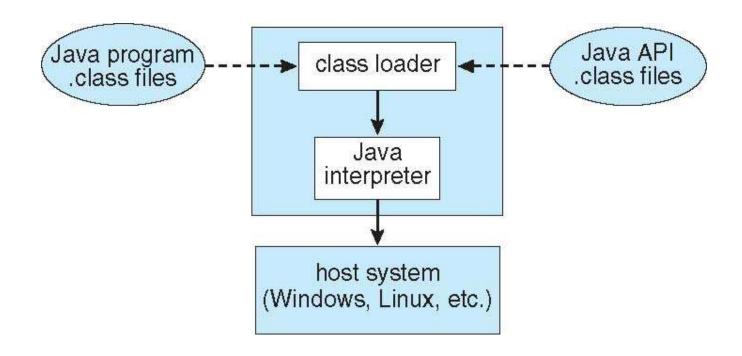
Java:

- 1. Programlama dili spesifikasyonu
- 2. Uygulama programlama arayüzü (API)
- 3. Sanal makine spesifikasyonu





Java Sanal Makinası

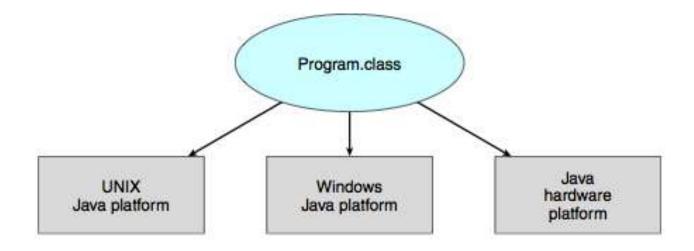






JVM - Taşınabilirlik

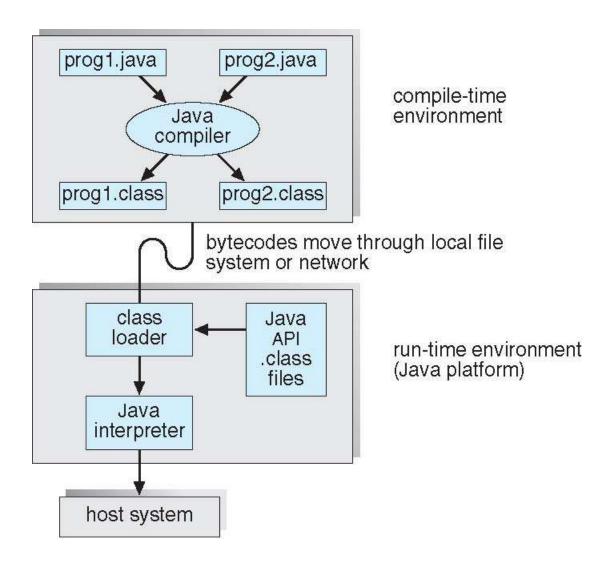
Java'nın farklı platformlarda taşınabilirliği







Java Geliştirme Aracı





İşletim Sistemi Oluşturma

- İşletim Sistemi Oluşturma (Operating System Generation)
- İşletim sistemleri hehrangi bir sınıf bilgisayar sistemi için çalışabilecek şekilde tasarlanır
- Ancak, her bir bilgisayar sistemi için ayrı konfigüre edilmelidir
- SYSGEN programı donanım sisteminin konfigürasyonuna dair bilgileri elde eder
- Yükleme (Booting) çekirdeği yükleyerek bilgisayarı başlatmak





Sistemin Yüklenmesi

- Donanımın işletim sistemini başlatabilmesi için işletim sisteminin donanım tarafından erişilebilir olması gerekir
 - ROM'da tutulan BIOS bilgisayar ile ilgili ön kontrolleri yapar ve işletim sistemini yükleyecek olan önyükleyici programı (bootstrap program, bootstrap loader) çalıştırır
 - Neden ROM?
 - RAM dahi sistem başlangıcında bilinmeyen bir durumda
 - ROM'a bilgisayar virüsleri kolay bulaşamaz
 - Önyükleyici program çekirdeği bulup hafızaya yükleyen ve çekirdeğin çalışmasını başlatan program
 - Büyük işletim sistemlerinde yükleme iki adımda gerçekleşir:
 - Diskte yeri belirli olan yükleme bloğundan (boot block)
 önyükleyici program yüklenir (Örnek: Linux'de GRUB)
 - Ön yükleyici program çekirdeği hafızaya yükler ve çalışmasını başlatır

