Bölüm 1: Giriş

İşletim Sistemleri

Modern Bilgisayarın Bileşenleri:

- Bir veya daha fazla işlemci
- Ana bellek
- Diskler
- Yazıcılar
- Klavye
- Fare
- Ekran
- Ağ arayüzleri
- G/Ç cihazları

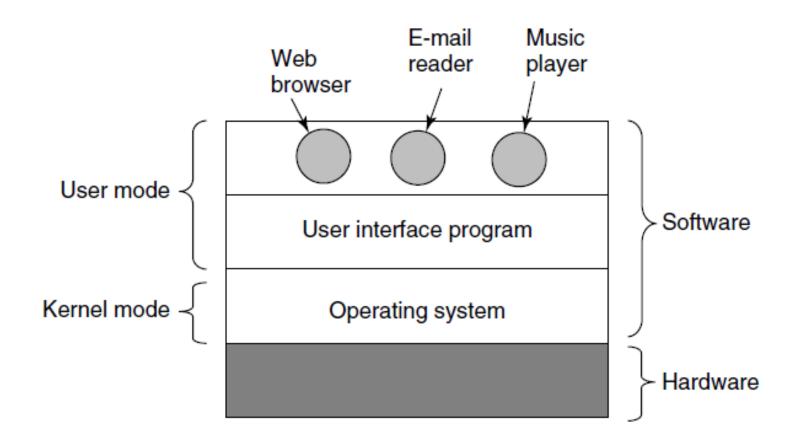
İşletim Sistemi

- Modern bilgisayar çok karmaşıktır.
- Uygulama programcısının her detayı bilmesi imkansızdır.
- Kaynakları daha iyi, daha basit, ve daha sade yönetebilmek için bir bilgisayar yazılımı katmanı gereklidir.
- Çeşitli işletim sistemleri; Windows, Linux, MacOS
- Kullanıcı, kabuk veya GKA ile etkileşime girer.
- Kabuk ve GKA işletim sisteminin bir parçası mı?
- Aygıt sürücüsü işletim sisteminin bir parçası mı?

İşletim Sistemi Nerede Yer Alır

- Bilgisayar donanımı ve yazılım arasında bir arayüzdür.
- Donanım, fiziksel olarak mevcut olan bileşenleri (örneğin CPU, RAM, diskler) temsil eder.
- Yazılım ise, bilgisayarın yapabileceği işlemleri yürütmek için yazılmış kodları içerir.
- Donanımın yazılım tarafından nasıl kullanılacağını yönetir.
- İşletim sistemi, yazılımın donanımı kullanmasını kontrol ederken, aynı zamanda donanımın kullanımını optimize eder ve sistemin güvenliğini sağlar.

İşletim Sistemi Nerede Yer Alır



İşletim Sistemi Nerede Yer Alır

| Banking system | Airline reservation | Web browser | Application programs |
|-------------------|---------------------|---------------------|----------------------|
| Compilers | Editors | Command interpreter | System |
| Operating system | | | programs |
| Machine language | | | |
| Microarchitecture | | | Hardware |
| Physical devices | | | |

Çekirdek Modu ve Kullanıcı Modu

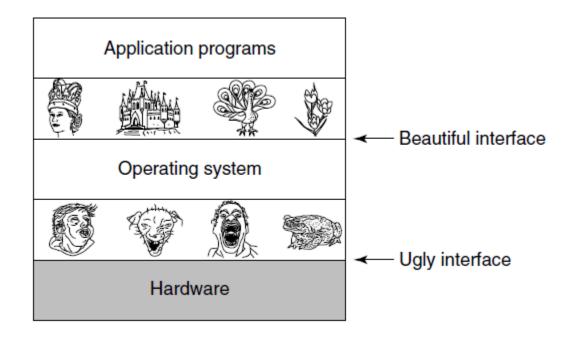
Çoğu bilgisayarın iki çalışma modu vardır:

- İşletim sistemi, tüm donanıma tam erişime sahip olan ve herhangi bir talimatı yürütebilen çekirdek modunda çalışır.
- Yazılımın geri kalanı, sınırlı kapasiteye sahip kullanıcı modunda çalışır.
- Kabuk veya GKA, kullanıcı modu yazılımının en düşük seviyesidir.

Genişletilmiş Makine Olarak İşletim Sistemi

- Donanımın üstüne inşa edilmiş bir yazılımdır.
- Bilgisayar donanımını kullanmayı kolaylaştırır.
- Donanımın özelliklerini ve yeteneklerini kullanılabilir hale getirir.
- Donanımın özelliklerini gizler ve direk kullanmasını engeller.
- İşletim sistemi arayüzünü kullanmak daha kolaydır.
- İşletim sistemleri çirkin donanımları güzel soyutlamalara dönüştürür.

Genişletilmiş Makine Olarak İşletim Sistemi



Genişletilmiş Makine Olarak İşletim Sistemi

Soyutlama:

- İşlemci süreç
- Depolama dosya
- Bellek adres uzayı

• 4 tip çalışan:

- Donanım tasarımcısı
- Çekirdek tasarımcısı
- Uygulama geliştirici
- Son kullanıcı

Kaynak Yöneticisi Olarak İşletim Sistemi

- İşletim sistemi, bilgisayar donanımının kaynaklarını etkili bir şekilde yönetir. Kaynak kullanımını optimize eder. Kaynakların uygulamalar arasında adil bir şekilde dağıtımını sağlar.
- Üstten aşağıya bakış açısı:
 - Uygulama programları için soyutlamalar sağlar
- Aşağıdan yukarıya bakış açısı:
 - Karmaşık sistemin parçalarını yönetir
- Alternatif bakış açısı:
 - Kaynakların düzenli ve kontrollü dağıtımını sağlar.

Kaynak Yöneticisi Olarak İşletim Sistemi

- Birden çok programın aynı anda çalışmasına izin verir.
- Bellek, G/Ç cihazları ve diğer kaynakları yönetir ve korur.
- Kaynakları iki farklı şekilde paylaşır.
 - Zaman
 - Boşluk
- Birçok program aynı anda yazdırmak isterse ne olur?
- Her sürecin kaynak kullanımı/ihtiyacı nasıl hesaplanır?
- Kaynaklar çoklanırsa, adalet ve verimlilik nasıl sağlanır?

İşletim Sistemlerinin Tarihi

- İlk jenerasyon (1945-55)
 - vakum tüpleri
- İkinci jenerasyon (1955-65)
 - transistörler ve batch sistemleri
- Üçüncü jenerasyon (1965-1980)
 - IC'ler ve çoklu programlama
- Dördüncü jenerasyon (1980-günümüz)
 - kişisel bilgisayarlar
- Beşinci jenerasyon (1990-günümüz)
 - mobil bilgisayarlar

Vakum Tüpleri

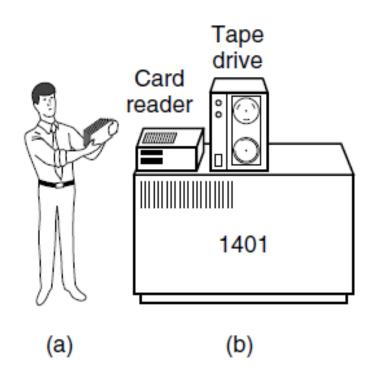
- Büyük ve yavaş
- Mühendisler tasarlar, inşa eder, çalıştırır ve bakımını yapar
- Makine diliyle veya kablolar kullanılarak programlanır
- Takılabilir kartlar ile çalışır
- Ağırlıklı olarak sayısal hesaplamalar yapar

Transistörler ve Batch Sistemleri

- Transistörlerin icadı ile birlikte ikinci jenerasyon işletim sistemleri ortaya çıktı. Transistörler, vakum tüplerin yerini aldılar
 - daha küçük, daha güvenilir ve daha enerji verimli
- Batch sistemler, işlemlerin toplu olarak yürütülmesini sağlar. İşlemler işlem kuyruğuna eklenir ve işletim sistemi sırayla yürütür.
 - İşlemlerin paralel olarak yürütülmesini engeller.
 - İşlemlerin manuel olarak yürütülmesini gerektirir.
 - Veri işleme, hesaplama ve raporlama gibi işlemler için kullanılır
 - Gerçek zamanlı işlemler için uygun değildir.

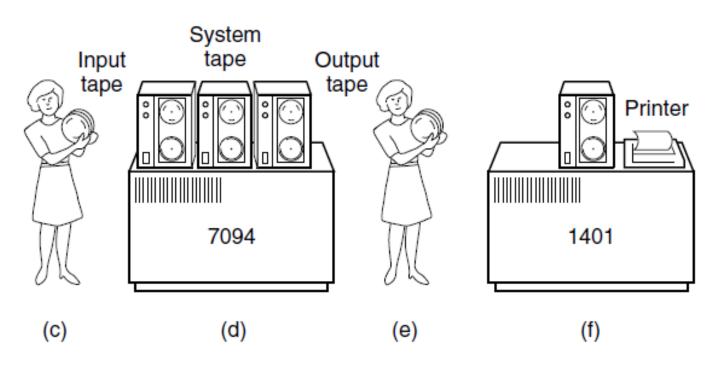
Transistörler ve Batch Sistemleri

- Eski bir batch sistemi.
- (a) Programcılar 1401'e kartlar getirir.
- (b) 1401, iş kartlarını tape'e okur.



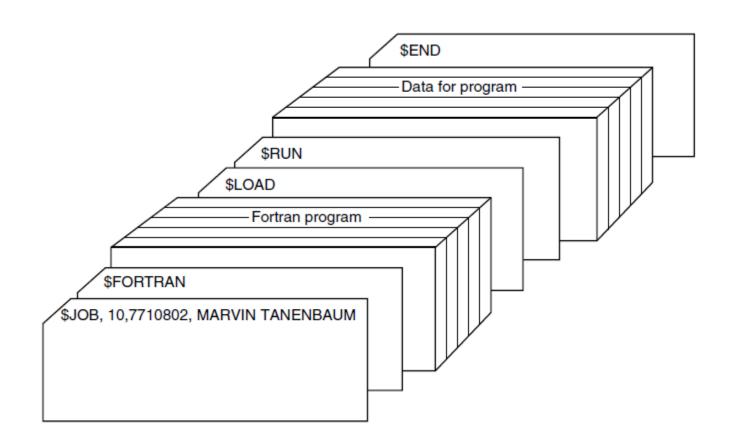
Transistörler ve Batch Sistemleri

- (c) Girdi bandının 7094'e taşınması.
- (d) 7094 hesaplamaları yapar.
- (e) Çıktı bandının 1401'e taşınması.
- (f) 1401 çıktıyı yazdırır.



Tipik bir FMS işinin yapısı

• FMS (Flexible manufacturing system)

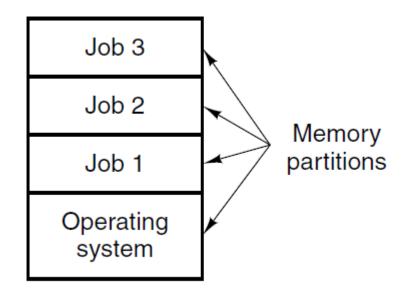


Bütünleşik Devreler ve Çoklu Programlama

- Bütünleşik devrelerin (IC) icadı ile birlikte üçüncü jenerasyon işletim sistemleri ortaya çıktı. IC'ler transistörlerin yerini aldı.
 - daha küçük, daha güvenilir ve daha enerji verimli
- Çoklu programlama, birden fazla işlemi aynı anda yürütmek için kullanılır.
 - Dinamik olarak işlemlerin ağırlıklarının ayarlanmasını sağlar.
 - İşlemler arasında eşitliği sağlar ve işlemlerin paralel olarak yürütülmesini sağlar.
 - Gerçek zamanlı işlemler için uygun.

Bütünleşik Devreler ve Çoklu Programlama

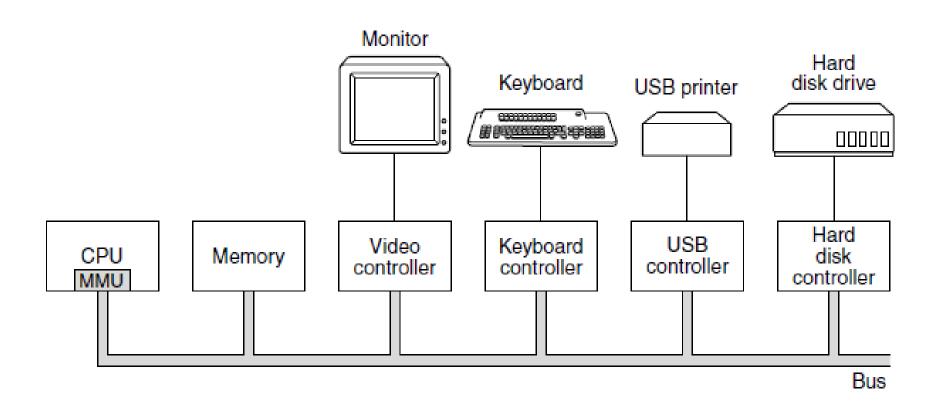
• Bellekte üç işi olan bir çoklu programlama sistemi.



Kişisel Bilgisayarlar

- Bilgisayarlar 3. nesle benzer performansa sahiptir, ancak fiyatları büyük ölçüde düşmüştür
- CP/M: İlk disk tabanlı işletim sistemi
- 1980, IBM PC, Basic Interpreter, DOS, MS-DOS
- GUI, Lisa, Apple: kullanıcı dostu
- Grafik arayüzlü MS-DOS, Win95/98/ME, winNT/XP

Kişisel Bilgisayarın Bazı Bileşenleri



İşlemciler

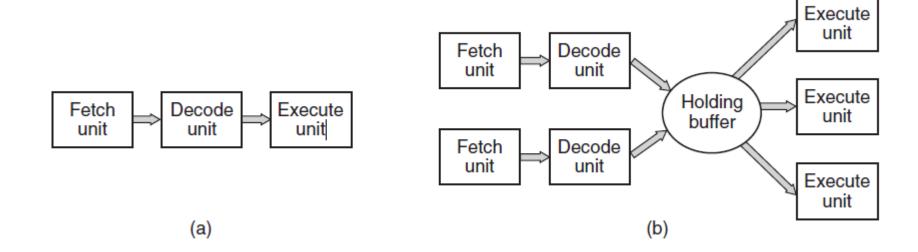
- Bilgisayarın en önemli bileşenidir ve tüm işlemleri yürütmek için kullanılır.
- İşlemci,
 - bilgisayar kodunu anlar
 - kodu yürütmek için gerekli olan işlemleri gerçekleştirir.
 - çok çekirdekli yapıda olabilir ve birden fazla işlemi aynı anda yürütebilir.
 - hız, çekirdek sayısı, önbellek boyutu, veri yolu genişliği ve diğer özellikler açısından değişebilir.

İşlemciler

- Bilgisayarın beyni
- Komutu bellekten alır ve yürütür
- CPU Döngüsü:
 - Getir (fetch), kodunu çöz (decode), yürüt (execute)
- CPU, değişken ve geçici sonuçları saklamak için yazmaçlara sahiptir:
 - Bellekten yazmaca yükle
 - Yazmaçtan belleğe sakla
- Program sayacı: işletilecek bir sonraki komut
- Yığıt işaretçisi: geçerli yığıtın en üstü
- PSW: program durum sözcüğü, öncelik, mod, ...

İşlemciler

- (a) Üç aşamalı bir boru hattı (pipeline).
- (b) Bir superscalar CPU

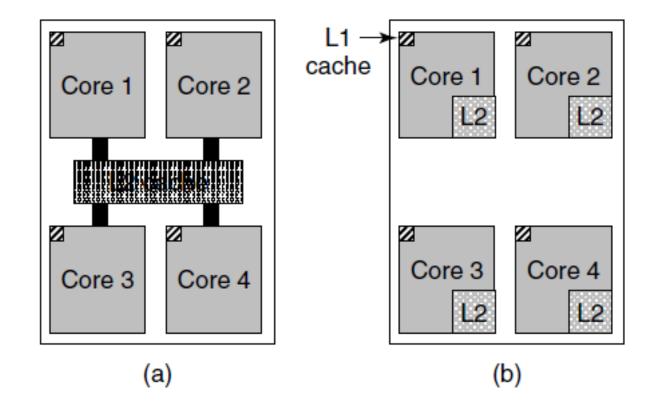


Bellek

- İşlemciler tarafından okunabilecek ve yazılabilecek verileri geçici olarak saklamak için kullanılan bileşendir.
- RAM (Random Access Memory) olarak da adlandırılır.
- Bellek boyutu, bilgisayarın performansını ve kullanılabilirliğini etkiler.
- Bellek, işlemler arasında verileri paylaşmayı ve hızlı erişimi sağlar.

Bellek

- (a) Paylaşımlı L2 önbellekli bir dört çekirdekli chip.
- (b) Ayrı L2 önbellekli dört çekirdekli chip.

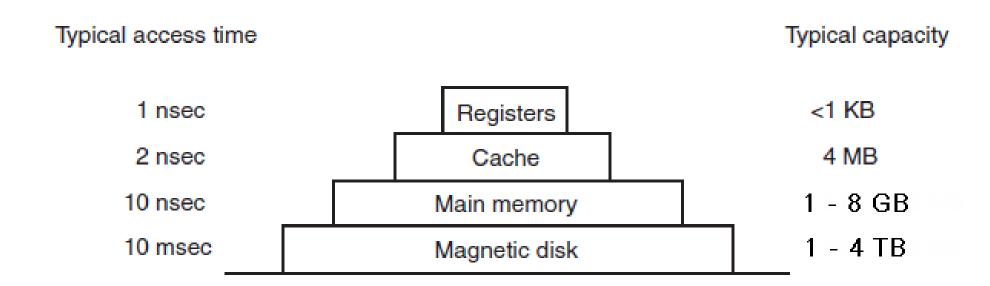


Ana Bellek

- RAM, (random access memory)
 - değiştirilebilir, hızlı, pahalı
- ROM, (read only memory)
 - değiştirilemez, hızlı, ucuz
 - BIOS, İşletim sistemi yükleyici ..
- EEPROM (Electrically Erasable Programmable ROM)
 - Yeniden yazılabilir, yavaş
 - Taşınabilir müzik oynatıcılarındaki diskler ..

Bellek

Tipik bir bellek hiyerarşisi. Numaralar çok yaklaşık tahminlerdir.



Bellek

- Bellek, bilgisayarın verileri alıp depoladığı yerdir
- İdeal olarak, çip şeklinde ve büyük olmalıdır
- Bellek hiyerarşisi göz önünde bulundurulmalıdır
- Önbellek satırları:
 - Bellek, önbellek satırlarına bölünür; en çok kullanılanlar önbellekte saklanır
 - Cache hit/miss, aranan verinin önbellekte olup/olmaması
 - Performansı artırmak için kullanılır

Önbellek

- Ana bellek, önbellek satırlarına bölünmüştür (64 bayt)
 - 1. satırda 0-63, 2. satırda 64-127
- Program bir sözcük (word) okuduğunda, donanım önbellekte olup olmadığını kontrol eder.
 - Önbellekte ise, cache hit olur (2 döngü cycle)
 - Değilse, veri yolu üzerinden ana bellekten talep et (maliyetli)
- Önbellek pahalı olduğundan boyutu sınırlıdır
- Önbellek hiyerarşilere sahip olabilir

Önbellekleme sistemi sorunları

- Yeni bir öğe önbelleğe ne zaman yerleştirilmeli?
- Yeni öğe hangi önbellek satırına koyulmalı?
- Yer açmak için önbellekten hangi öğe çıkarılmalı?
- Çıkarılan öğe bellekte nereye yerleştirilmeli?

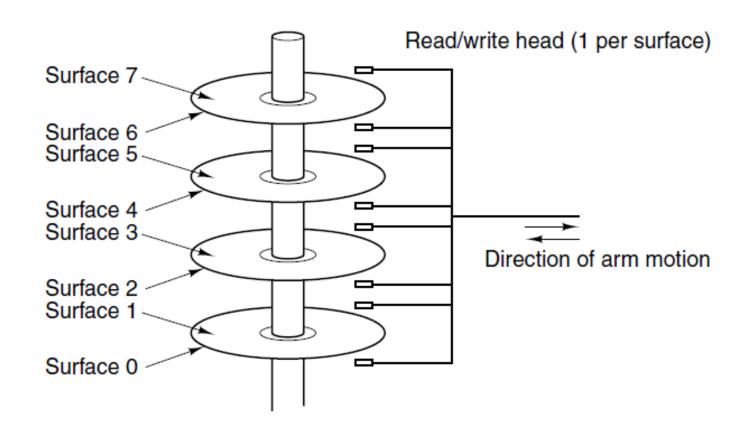
Disk

- Verileri uzun vadeli saklamak için kullanılan cihazlardır.
- Okuma ve yazma işlemleri için veriler disk plakaları üzerinde saklanır.
- Disk sürücüleri, farklı boyutlarda ve kapasitelerde olabilir.
- Disk sürücüsü yapısı, disk plakası, okuyucu/yazıcı kafası, motor ve kontrol elemanlarından oluşur.
 - Disk plakası, verileri saklamak için kullanılan alandır.
 - Okuyucu/yazıcı kafası, verileri okuma ve yazma işlemleri için kullanılır.
 - Motor, disk plakasını döndürür ve okuyucu/yazıcı kafasını hareket ettirir.
 - Kontrol elemanları, disk sürücüsünün işlemlerini yönetir.

Disk

- Ucuz, büyük, Yavaş
- Mekanik hareketlere ihtiyaç
- Bir veya daha fazla kez tabla döndürme
- Arm, track, cylinder, sector, head, checksum
 - y diskinde x sektörünü oku komutunu alır. x ve y bilgisini [cylinder, sector, head] adres şekline çevirir. Kolu doğru silindire hareket ettirir. Kafanın doğru sektör üzerine gelmesini bekler. Sürücüden gelen bitleri okur ve saklar. Sağlama yapar. Okunan bitleri sözcük olarak bellekte saklar.
- Disk, Sanal Belleğin uygulanmasına yardımcı olur
 - Yeterli bellek olmadığında, depolama alanı olarak diskler kullanılır.

Disk Sürücüsünün Yapısı



G/Ç Cihazları

- Bilgisayarın veri alma ve veri gönderme işlemlerini gerçekleştirmek için kullandığı cihazlardır.
- Dış dünya ile bilgisayar arasındaki veri transferini sağlar.
- Çeşitli tipte olabilir: Klavye, fare, ekran, yazıcı, tarayıcı, ses kartı, kameralar, vb.
- İşletim sistemi tarafından yönetilir ve kullanıcının cihazları kullanmasına izin verir.
- Bilgisayarın performansını ve kullanılabilirliğini etkiler.

G/Ç Cihazları

- İki parça: bir denetleyici ve bir aygıt
- Denetleyici: işletim sistemine daha basit bir arayüz sağlar
- Aygıt sürücüsü: denetleyiciyle konuşur, komut verir ve yanıt alır
- Meşgul bekleme/kesme/DMA

Aygıt Sürücüsü

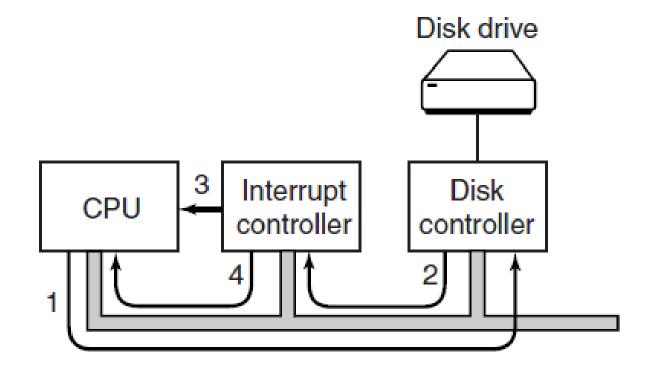
- İşletim sistemi denetleyiciyle konuşur. (komut verir, yanıt alır)
- Denetleyici üreticileri, her işletim sistemi için bir sürücü sağlar
- Sürücü, çekirdek modunda çalışır
- Denetleyici, sürücüyle iletişim kurmak için yazmaçlar kullanır.
- Üç iletişim modu
 - Sorgulama (polling)
 - Kesmeler (interrupt)
 - DMA

G/Ç Cihazları - Sorgulama

- Sürücü, denetleyiciye komut verir
- Sürücü, aygıt hazır olana kadar sorgular
 - Örneğin, bir sonraki karakteri kabul etmeye hazır olana kadar yazıcı denetleyicisine karakter gönder ve sorgula
- Büyük CPU kullanımı
 - Programlanmış G/Ç olarak adlandırılır, artık kullanılmıyor

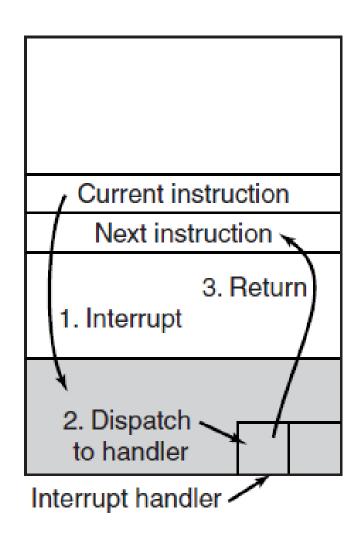
G/Ç Cihazları - Kesme

G/Ç cihazını başlatma ve bir kesme alma adımları



G/Ç Cihazları - Kesme

- Kesme işleme,
 - kesmeyi alma
 - kesme işleyicisini çalıştırma
 - kullanıcı programına dönme
- G/Ç işlemi bittiğinde kesme üret
- İşlem yapılırken işlemcinin başka işler yapmasına izin ver.



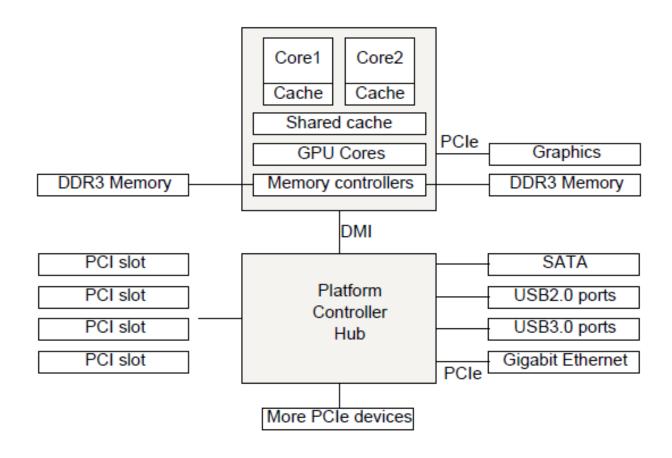
G/Ç Cihazları - DMA

- Özel (denetleyici) yonga
- Bellek ile veri transferinde işlemci kullanmaktan kaçınır
- İşlemci, yongaya aktarım hakkında gerekli bilgileri verir
- Yonga işlem bittiğinde kesme üretir.

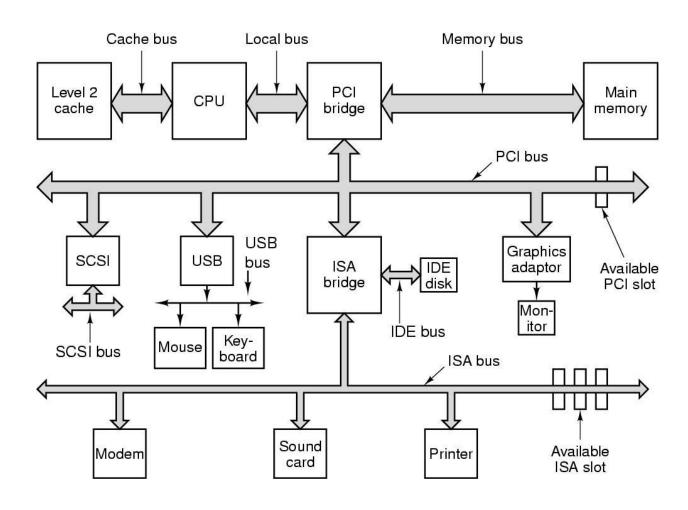
Veriyolları

- Veriyolları, bilgisayar bileşenleri arasında veri ve sinyallerin taşınması için kullanılan yapılardır. Örneğin, işlemci, bellek, G/Ç cihazları arasında veri taşır.
- Genişliği ve hızı açısından değişebilir. Örneğin, PCI, PCI-Express, USB gibi.
- Veri taşınma yönetiminden işletim sistemi sorumludur.
- Bilgisayarın performansını ve kullanılabilirliğini etkiler.
- Eskiden bir veri yolu vardı, yetmeyince daha hızlı (PCI), özelleştirilmiş (SCSI, USB) veri yolları çıktı.

X86 Sistem Yapısı



Pentium Sistem Veriyolları



Bilgisayarın Ayağa Kalkması

- BIOS: temel giriş/çıkış sistemi
- Ana kartta yer alır, düşük seviye G/Ç yazılımı
- Bellek, klavye ve diğer temel cihazları kontrol eder
- Önyükleme aygıtını belirler (disket, CD-ROM, disk)
- Önyükleme aygıtının ilk sektörü belleğe okunur
- Sektör, hangi bölümün aktif olduğunu kontrol etmek için program içerir
- Ardından, ikincil bir önyükleyici belleğe okunur
- İşletim sistemi aktif bölümden okunur.

İşletim Sistemi Çeşitleri

- Anabilgisayar (mainframe)
- Sunucu (server)
- Çoklu işlemci (multiprocessor)
- Kişisel (personal)
- Mobil (handheld)
- Gömülü (embedded)
- Algılayıcı düğüm (sensor node)
- Gerçek zamanlı (real-time)
- Akıllı kart (smart card)

Anabilgisayar (mainframe) İşletim Sistemi

- Büyük ve karmaşık bilgisayar sistemleri için tasarlanmıştır.
- Çoklu kullanıcı ve çoklu işlem desteği sunar.
- Yüksek performans, yüksek güvenilirlik ve yüksek kullanılabilirlik için tasarlanmıştır.
- Büyük veri setleri ve yüksek trafikli işlemler için kullanılır.
- Endüstriyel ve kurumsal uygulamalar için kullanılır.
- IBM z/OS, Unisys MCP, Fujitsu BS2000/OSD ...

Sunucu (server) İşletim Sistemi

- Çoklu kullanıcı, çoklu işlem ve yüksek kullanılabilirlik için optimize edilmiştir.
- Sunucu cihazlarında veri depolama, dosya paylaşımı, veritabanı işlemleri, web sunucusu hizmetleri ve diğer hizmetleri sağlar.
- Sunucu işletim sistemleri, kurumsal ve endüstriyel ortamlarda yaygın olarak kullanılır.
- Kuruluşların veri merkezleri, bulut bilişim ve diğer hizmetleri sağlamak için kullanılır.
- Windows Server, Linux, UNIX ...

Çoklu işlemci (multiprocessor) İşletim Sistemi

- Birden fazla işlemciye sahip bilgisayarlarda paralel işlemleri gerçekleştirmek için kullanılır.
- İşlemlerin işlemci üzerinde aynı anda çalışmasını sağlar ve bu sayede işlemlerin hızını arttırır.
- Linux, UNIX, Windows ...

Kişisel (personal) İşletim Sistemi

- Ev kullanıcıları, öğrenciler ve küçük işletmeler için tasarlanmıştır.
- Kullanıcıların çeşitli uygulamaları ve yazılımları yüklemek, internette gezinmek ve dosyaları yönetmek gibi işlemleri gerçekleştirmek için kullanılır.
- Kullanıcı dostu arayüzler ve kolay kullanımı sunar.
- Windows, MacOS, Linux ...

Mobil (handheld) İşletim Sistemi

- Taşınabilir cihazlar için tasarlanmıştır. (akıllı telefonlar, tabletler)
- İnternet erişimi, e-posta, sosyal medya, navigasyon, müzik ve video oynatma gibi hizmetler sağlar.
- iOS, Android, Windows Phone ...

Gömülü (embedded) İşletim Sistemi

- Otomatikleştirilmiş sistemler, cep telefonları, ev otomasyonu, araba sistemleri, hava taşıtları gibi cihazlar için tasarlanmıştır.
- Sistem ve cihazların özelliklerini optimize etmek için tasarlanmıştır.
- Linux, VxWorks, QNX ...

Algılayıcı düğüm (sensor node) İşletim Sistemi

- Sensör, IoT, M2M ağları için tasarlanmıştır.
- Sensör verilerini toplamak, işlemek ve iletmek için kullanılır.
- Enerji verimliliği ve güç tüketimi için optimize edilmiştir.
- TinyOS, Contiki, RIOT ...

Gerçek zamanlı (real-time) İşletim Sistemi

- Zaman kritik işlemlerin zamanında yerine getirilmesi için gerçek zamanlı uygulamalar tarafından kullanılır.
- Ses, video, hareket ve diğer sensör verilerini işlemek için kullanılır.
- Tahmin ve kontrol uygulamaları, otomatik sistemler, tren kontrol sistemleri, askeri araçlar gibi alanlarda kullanılır.
- VxWorks, QNX, RTLinux ...

Akıllı kart (smart card) İşletim Sistemi

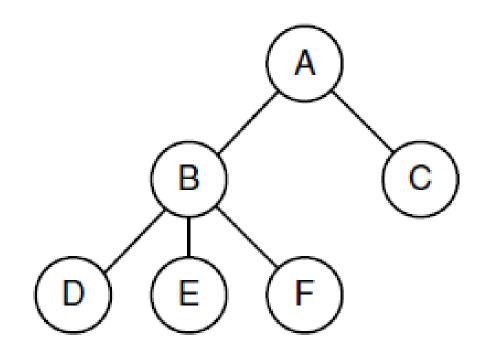
- Akıllı kartlar, küçük boyutlu ve güvenli cihazlar için tasarlanmıştır.
- Kimlik doğrulama, para transferi, elektronik para, kriptografik işlemler ve güvenli veri depolama için kullanılır.
- Kredi kartları, banka kartları, yolcu uçuş kartları, kimlik kartları ve diğer kartlar için kullanılır.
- JavaCard, MULTOS ...

Süreçler

- İşletim sistemi tarafından yürütülen programlardır, işletim sistemi tarafından yönetilir.
- Bir programın çalıştırılabilmesi için gerekli tüm bilgiyi tutan konteyner olarak düşünülebilir. Süreç tablosunda tutulurlar.
- İşletim sistemi tarafından atanmış kaynaklar (örneğin bellek, CPU) ile ilişkilidir. Diğer süreçlerle konuşabilirler (IPC).
- Bellekte saklanır ve yürütülürler. Adres uzayı ile ilişkilidir.
- Adres uzayı: 0-4G, yürütülebilir program, programın verileri ve yığını
- Yazmaçlar, dosyalar, alarmlar, ilgili süreçler...

Süreçler

Süreç ağacı. A süreci, B ve C olmak üzere 2 çocuk süreç başlatır. B süreci D, E ve F olmak üzere 3 çocuk süreç başlatır.

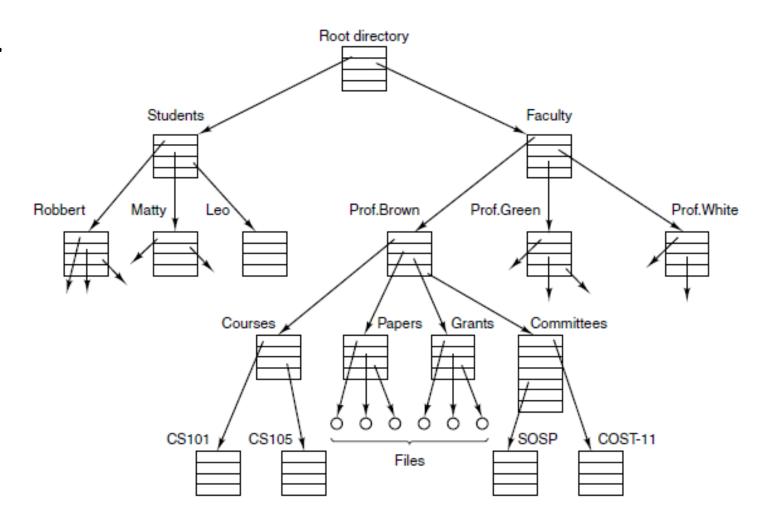


Adres Uzayı

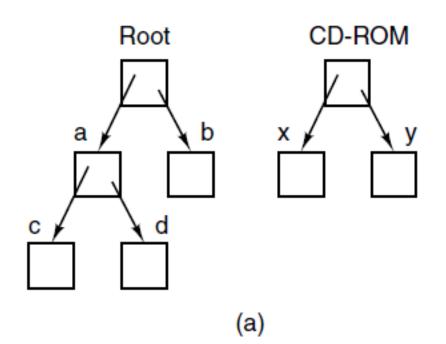
- Kavram olarak bir süreç tarafından kullanılan bellek
- İşletim sistemi, bellekte aynı anda birden çok sürece izin verir
- Bazı işlemler, fiziksel olarak mevcut olandan daha fazla belleğe ihtiyaç duyar, bu durumda sanal bellek devreye girer.

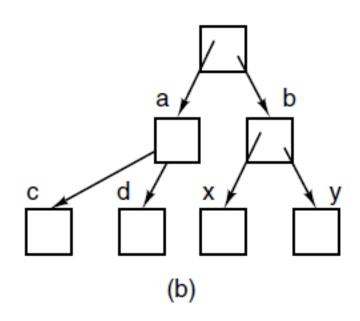
- Veri depolama birimleridir.
- Dosyalar, veri, metin, resim, video, ses ve diğer türlerde olabilir.
- İşletim sistemi tarafından yönetilir ve veri depolama işlemleri gerçekleştirilir.
- İşletim sistemi tarafından belirlenen dizin yapısına göre saklanır.
- Kullanıcılar tarafından erişilebilir, okunabilir, yazılabilir veya silinebilir.
- Blok tabanlı (disk), karakter tabanlı (yazıcı, modem) olabilir.

• Örnek dosya sistemi.

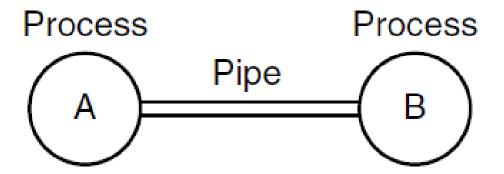


- (a) Bağlamadan (mount) önce, CD-ROM'daki dosyalara erişilemez.
- (b) Bağlandıktan sonra, dosya hiyerarşisinin bir parçasıdırlar.



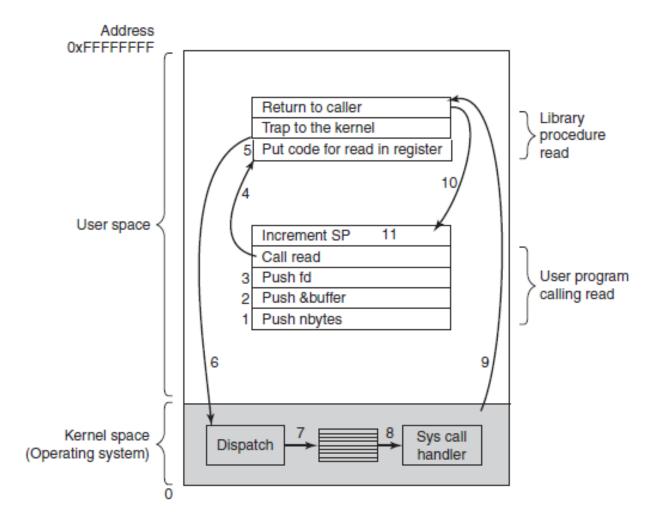


• 2 süreç boru (pipe) ile bağlanmış



- Sistem çağrıları, işletim sistemi tarafından sağlanan hizmetlere erişmek için kullanılır. Örneğin, dosya işlemleri, bellek yönetimi, zaman hizmetleri, vb.
- İşletim sistemi tarafından tanımlanmış bir arayüze göre gerçekleştirilir.
- Sistem çağrıları, uygulama programları tarafından kullanılır ve işletim sistemi tarafından yürütülür.
- Sistem çağrıları sistemden sisteme değişir, ancak temel kavramlar benzerdir.

read(fd, buffer, nbytes) sistem çağrısının adım adım gösterimi



Başlıca POSIX sistem çağrıları. Hata durumunda -1 döner.

pid: işlem kimliği.

s: geri dönüş kodu

Process management

| Call | Description | | |
|---------------------------------------|--|--|--|
| pid = fork() | Create a child process identical to the parent | | |
| pid = waitpid(pid, &statloc, options) | Wait for a child to terminate | | |
| s = execve(name, argv, environp) | Replace a process' core image | | |
| exit(status) | Terminate process execution and return status | | |

• fd: dosya tanıtıcı,

• n: bayt sayısı,

• position: dosya içinde göreli konum (offset).

File management

| Call | Description | |
|--------------------------------------|---|--|
| fd = open(file, how,) | Open a file for reading, writing, or both | |
| s = close(fd) | Close an open file | |
| n = read(fd, buffer, nbytes) | Read data from a file into a buffer | |
| n = write(fd, buffer, nbytes) | Write data from a buffer into a file | |
| position = lseek(fd, offset, whence) | Move the file pointer | |
| s = stat(name, &buf) | Get a file's status information | |

Directory and file system management

| Call | Description | | |
|--------------------------------|--|--|--|
| s = mkdir(name, mode) | Create a new directory | | |
| s = rmdir(name) | Remove an empty directory | | |
| s = link(name1, name2) | Create a new entry, name2, pointing to name1 | | |
| s = unlink(name) | Remove a directory entry | | |
| s = mount(special, name, flag) | Mount a file system | | |
| s = umount(special) | Unmount a file system | | |

seconds: geçen süre

Miscellaneous

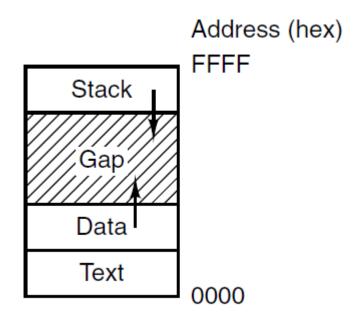
| Call | Description | | |
|--------------------------|---|--|--|
| s = chdir(dirname) | Change the working directory | | |
| s = chmod(name, mode) | Change a file's protection bits | | |
| s = kill(pid, signal) | Send a signal to a process | | |
| seconds = time(&seconds) | Get the elapsed time since Jan. 1, 1970 | | |

Süreç Yönetimi

```
#define TRUE 1
while (TRUE) {
                                                      /* repeat forever */
                                                      /* display prompt on the screen */
     type_prompt();
                                                      /* read input from terminal */
     read_command(command, parameters);
     if (fork() != 0) {
                                                      /* fork off child process */
         /* Parent code. */
         waitpid(-1, &status, 0);
                                                      /* wait for child to exit */
     } else {
         /* Child code. */
         execve(command, parameters, 0);
                                                      /* execute command */
```

Süreçlerin Bellek Yönetimi

• Süreçler 3 kesime sahiptir. metin, veri, yığın



Dizin Yönetimi

- (a) usr/jim/memo'yu ast'nin dizinine bağlamadan önce.
- (b) bağlandıktan sonra.

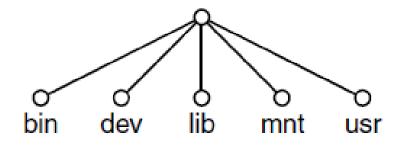
(a)

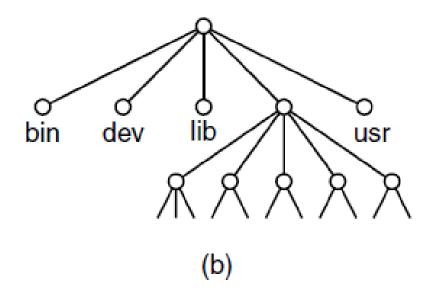
| /usr/ast | /usr/jim | / | usr/ast | / | usr/jim |
|--------------------------------|--|----------------------|-------------------------------|----------------------|--------------|
| 16 mail 81 games 40 test | 31 bin 70 memo 59 f.c. 38 prog1 | 16 81 40 70 | mail games test note | 31 70 59 38 | memo f.c. |

(b)

Dizin Yönetimi

- (a) Bağlamadan önce dosya sistemi
- (b) Bağlamadan sonra

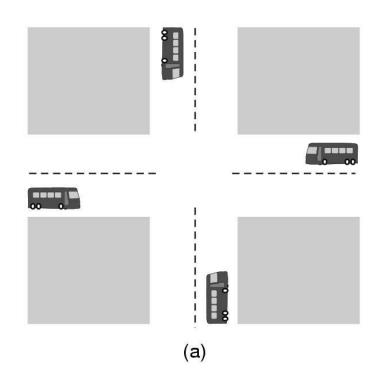


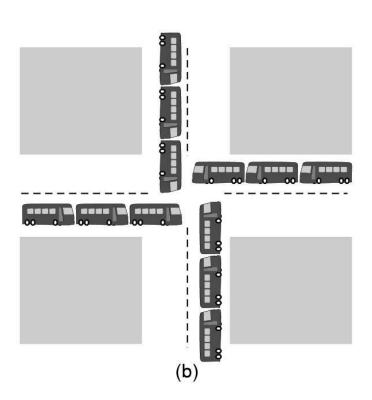


(a)

Kilitlenme (Deadlock)

- (a) Potansiyel kilitlenme
- (b) Gerçekleşmiş kilitlenme





The Windows Win32 API

| UNIX | Win32 | Description | | | |
|---------|---------------------|---|--|--|--|
| fork | CreateProcess | Create a new process | | | |
| waitpid | WaitForSingleObject | Can wait for a process to exit | | | |
| execve | (none) | CreateProcess = fork + execve | | | |
| exit | ExitProcess | Terminate execution | | | |
| open | CreateFile | Create a file or open an existing file | | | |
| close | CloseHandle | Close a file | | | |
| read | ReadFile | Read data from a file | | | |
| write | WriteFile | Write data to a file | | | |
| Iseek | SetFilePointer | Move the file pointer | | | |
| stat | GetFileAttributesEx | Get various file attributes | | | |
| -mkdir | ~Create Directory ~ | Create a new director (, , , , , , , , , , , , , , , , , , | | | |

The Windows Win32 API

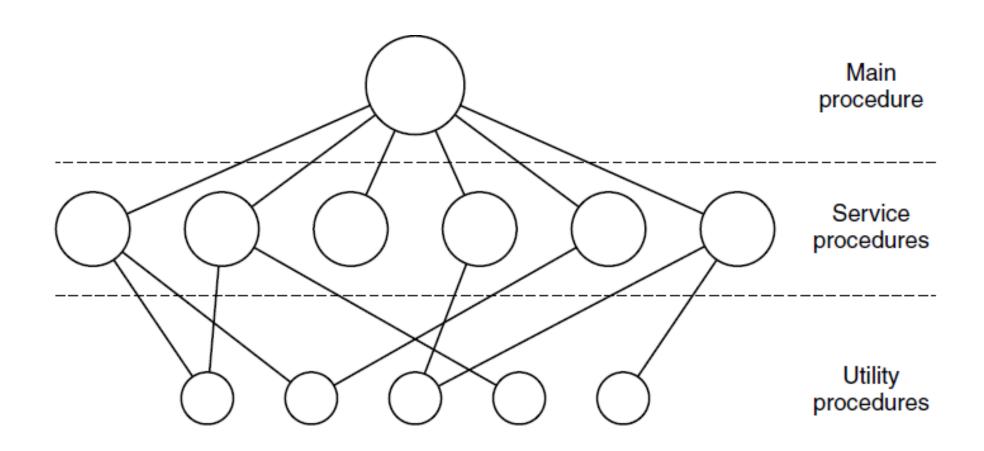
| and a substantial and a second | | | | | | |
|---|---------------------|--|--|--|--|--|
| Iseek | SetFilePointer | Move the file pointer | | | | |
| stat | GetFileAttributesEx | Get various file attributes | | | | |
| mkdir | CreateDirectory | Create a new directory | | | | |
| rmdir | RemoveDirectory | Remove an empty directory | | | | |
| link | (none) | Win32 does not support links | | | | |
| unlink | DeleteFile | Destroy an existing file | | | | |
| mount | (none) | Win32 does not support mount | | | | |
| umount | (none) | Win32 does not support mount | | | | |
| chdir | SetCurrentDirectory | Change the current working directory | | | | |
| chmod | (none) | Win32 does not support security (although NT does) | | | | |
| kill | (none) | Win32 does not support signals | | | | |
| time | GetLocalTime | Get the current time | | | | |

Monolitik Sistem

İşletim sisteminin temel yapısı

- İstenen hizmet prosedürünü başlatan bir ana program.
- Sistem çağrılarını gerçekleştiren bir dizi hizmet prosedürü.
- Hizmet prosedürlerine yardımcı olan bir dizi yardımcı prosedür.

Monolitik Sistem Yapısı



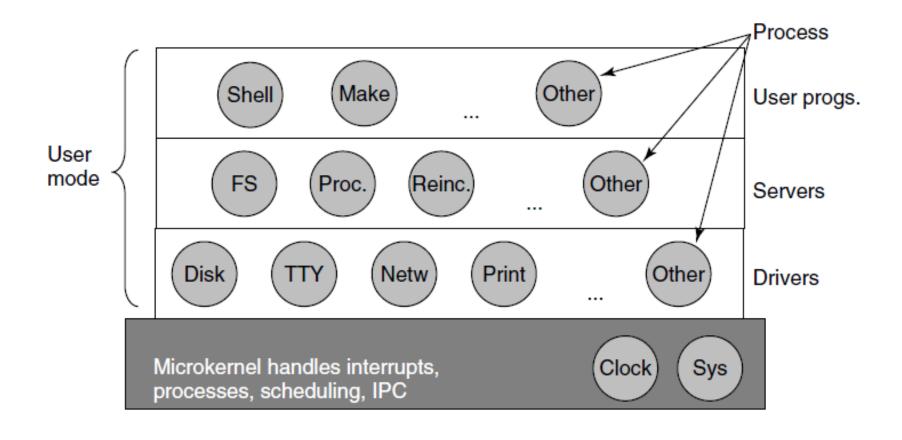
Katmanlı Sistem Yapısı

| Layer | Function | | |
|-------|---|--|--|
| 5 | The operator | | |
| 4 | User programs | | |
| 3 | Input/output management | | |
| 2 | Operator-process communication | | |
| 1 | Memory and drum management | | |
| 0 | Processor allocation and multiprogramming | | |

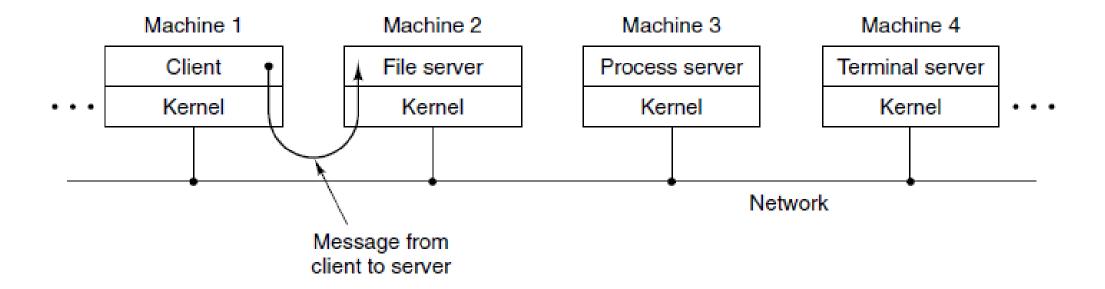
Mikrokernel

- Çekirdekte az sayıda sürecin yürütülmesine izin verilir
- Hataların etkilerini en aza indirir
 - Sürücüdeki bir hatanın sistemi çökertmesi istenmez
- Mekanizma çekirdekte, ilke (policy) çekirdeğin dışındadır.
 - Mekanizma, süreçler önceliklerine göre çizelgelenir (kernel)
 - İlke, süreç öncelikleri kullanıcı modunda tanımlanır (user)

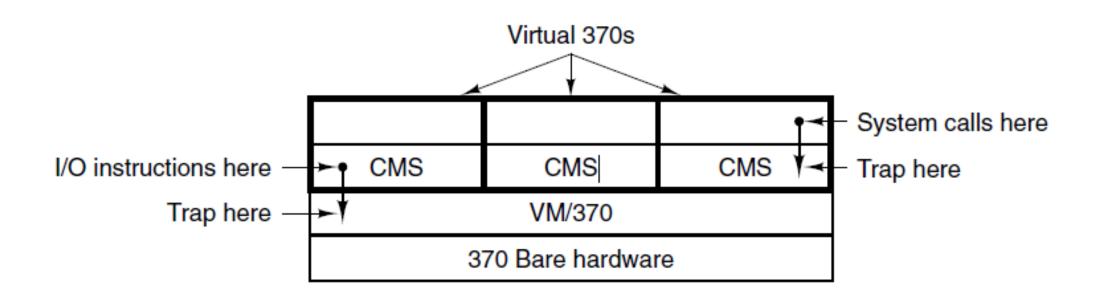
Mikrokernel Sistem Yapısı



İstemci Sunucu Modeli

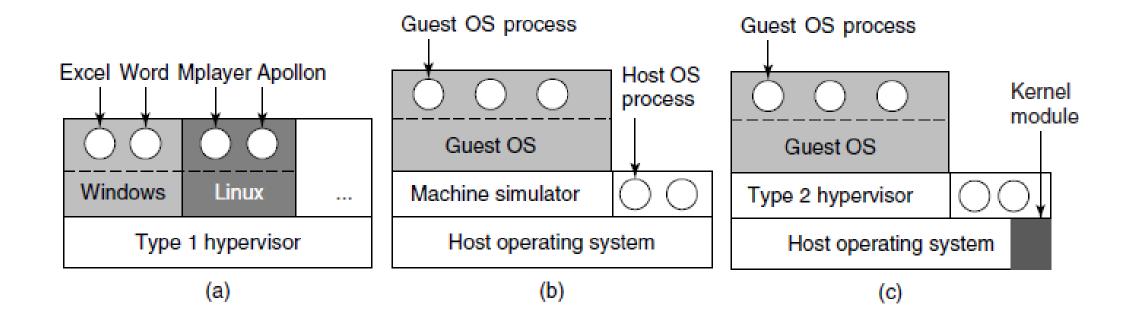


Sanal Makine Yapısı

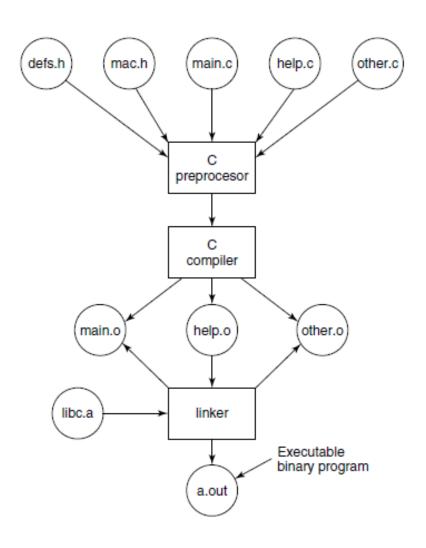


Sanal Makine Yapısı

(a) Tip 1 hipervizör. (b) Yalın tip 2 hipervizör. (c) Pratik tip 2 hipervizör.



Yürütülebilir Dosya Oluşturma



Yürütülebilir Dosya Oluşturma

- C preprocessor (önişlemci):
 - Başlığı alır, makroları genişletir, koşullu derlemeyi ele alır.
- Compiler (derleyici)
 - .c -.o , kaynak koda göre nesne dosyalarını oluşturur.
- Linker (bağlayıcı)
 - .o uzantılı nesne dosyalarını birleştirerek yürütülebilir dosyayı oluşturur.

Metrik ve Birimleri

| Exp. | Explicit | Prefix | Exp. | Explicit | Prefix |
|-------------------|--------------------------------|--------|------------------|-------------------------------|--------|
| 10 ⁻³ | 0.001 | milli | 10 ³ | 1,000 | Kilo |
| 10 ⁻⁶ | 0.000001 | micro | 10 ⁶ | 1,000,000 | Mega |
| 10 ⁻⁹ | 0.00000001 | nano | 10 ⁹ | 1,000,000,000 | Giga |
| 10 ⁻¹² | 0.00000000001 | pico | 10 ¹² | 1,000,000,000,000 | Tera |
| 10 ⁻¹⁵ | 0.0000000000001 | femto | 10 ¹⁵ | 1,000,000,000,000 | Peta |
| 10 ⁻¹⁸ | 0.00000000000000001 | atto | 10 ¹⁸ | 1,000,000,000,000,000 | Exa |
| 10 ⁻²¹ | 0.00000000000000000001 | zepto | 10 ²¹ | 1,000,000,000,000,000,000 | Zetta |
| 10 ⁻²⁴ | 0.0000000000000000000000000001 | yocto | 10 ²⁴ | 1,000,000,000,000,000,000,000 | Yotta |

