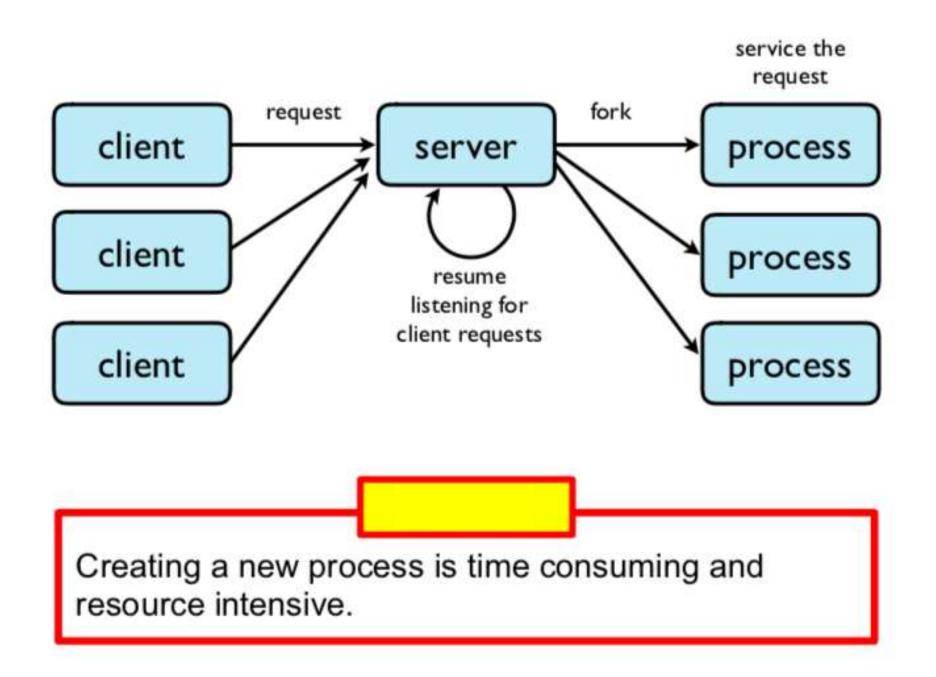
Bölüm 4: İş Parçacıkları

Bölüm 4: İş Parçacıkları

- Genel Bakış
- Çoklu İş Parçacığı Modelleri
- İş Parçacığı Kütüphaneleri
- İş Parçacıkları ile İlgili Meseleler
- İşletim Sistemi Örnekleri
- Windows İş Parçacıkları
- Linux İş Parçacıkları

Hedefler

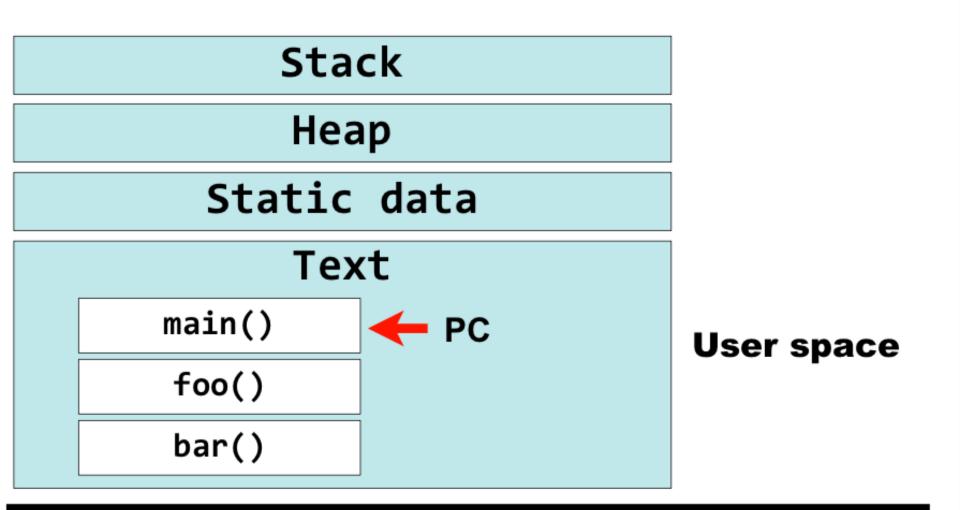
- İş parçacığı kavramını tanıtmak çok işlemli bilgisayar sistemlerinde CPU kullanımını sağlayan temel birim
- Pthreads, Win32, ve Java iş parçacığı kütüphanelerinin tanıtımı
- Çok iş parçacıklı programlamada ortaya çıkan meselelerin irdelenmesi



Faydaları

- Cevap Verebilirlik (Responsiveness)
- Kaynak Paylaşımı (Resource Sharing)
- Ekonomi (Economy)
 - Solaris: thread creation (1/30) ve context switch (1/5)
- Ölçeklenebilirlik (Scalability)

Process



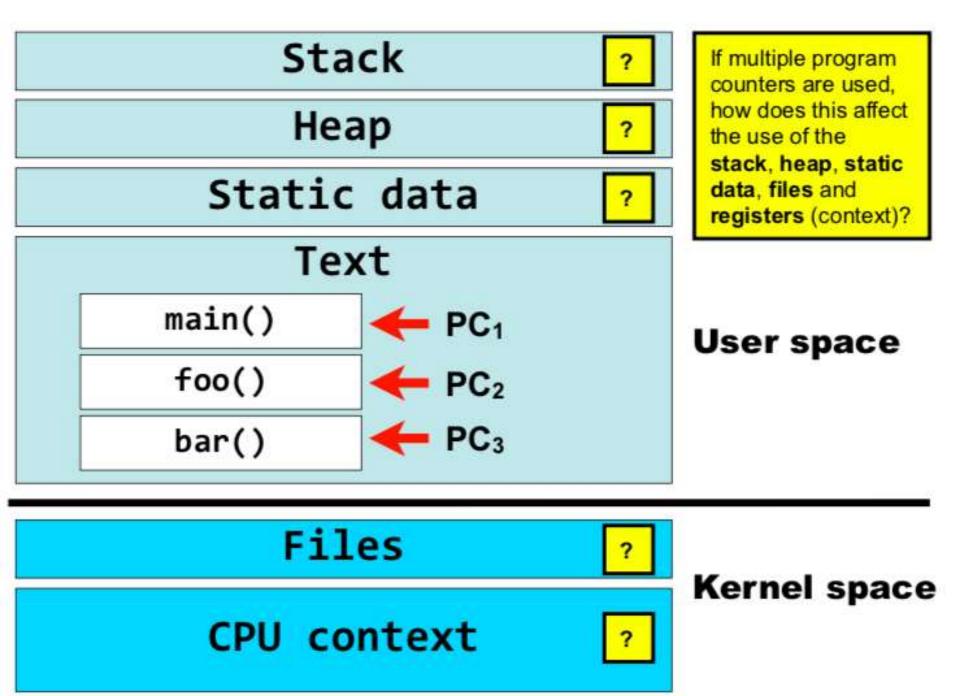
Files

CPU context

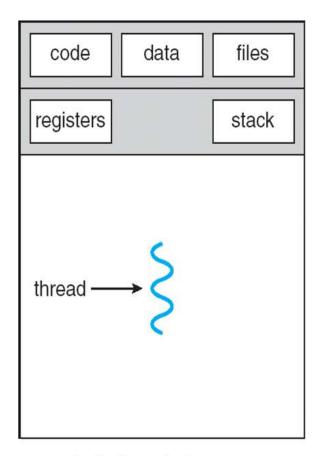
PC (program counter) and other registers

Kernel space

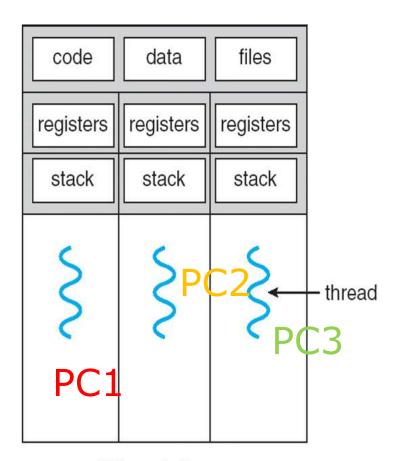
Şöyle Olsaydı ...



Tek ve Çok İş Parçacıklı İşlemler

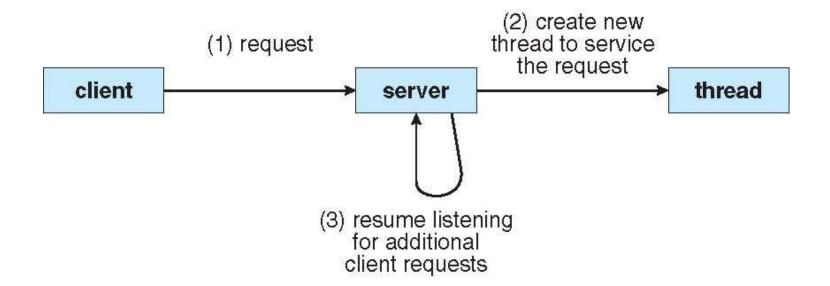


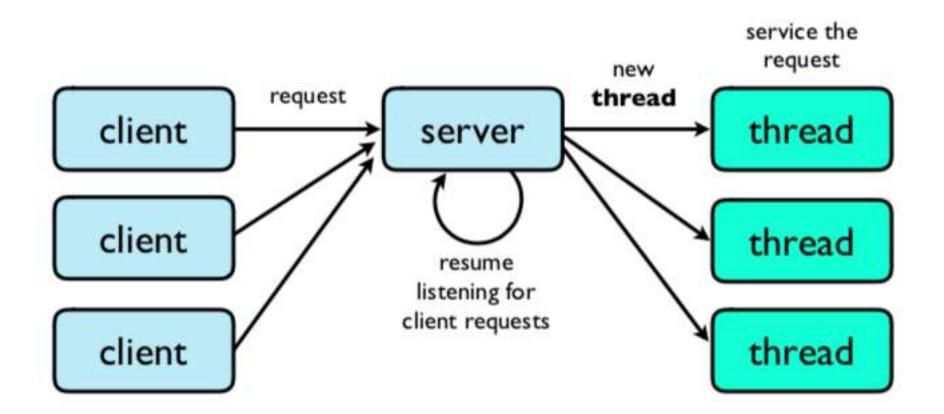
single-threaded process



multithreaded process

Çok İş Parçacıklı Sunucu Mimarisi





Tek core CPUlar

• Başlangıçta CPU'lar tek core'lu üretiliyordu.

★ Tek core'da bir anda sadece 1 komut çalışabiliyor.

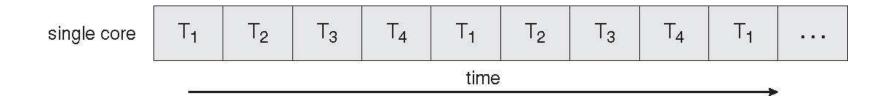


PIPELINING

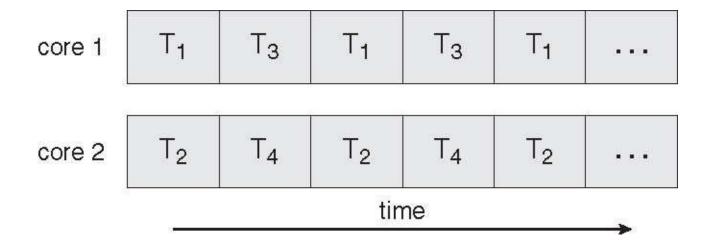


Verimi arttırabilmek için işlemciler pipelining teknolojisini kullanırlar.

Tek Çekirdekli Sistemde Eş Zamanlı Çalıştırma



Çok-çekirdekli Sistemde Paralel Çalıştırma



Thread Programlama

•Çok iş parçacıklı uygulamaların zorlukları:

- * Aktiviteleri bölmek (dividing activities)
- ★ Denge (balance)
- * Bilgileri Ayırmak (data splitting)
- ★ Veri bağımlılığı (data dependency)
- ★ Test ve Hata Ayıklama (testing and debugging)

User Threadleri- Kullanıcı İş Parçacıkları

•İş parçacığı yönetimi kullanıcı seviyesinde tanımlı iş parçacığı kütüphaneleri ile sağlanır

- •Üç ana iş parçacığı kütüphanesi:
 - POSIX Pthreads
 - Win32 iş parçacıkları
 - Java iş parçacıkları

Kernel Threadleri- Çekirdek İş Parçacıkları

- Çekirdek tarafından desteklenirler
- •Örnekler
 - Windows XP/2000,
 - Solaris,
 - Linux,
 - Tru64 UNIX,
 - Mac OS X

Çoklu İş Parçacığı Modelleri

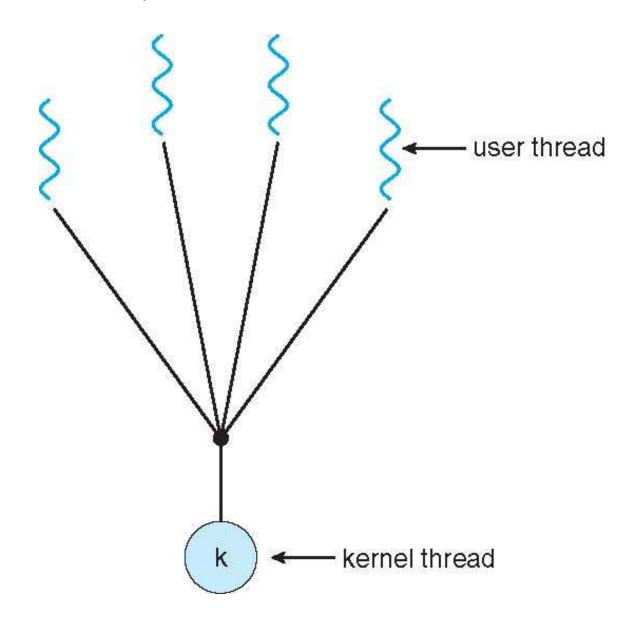
- Çoktan-Teke (Many-to-One)
- Teke-Tek (One-to-One)
- Çoktan-Çoka (Many-to-Many)

Çoktan-Teke (Many-to-One)

 Pek çok kullanıcı seviyesindeki thread tek bir kernel threadi ile eşleşir

- Örnekler:
 - Solaris Green Threads
 - GNU Portable Threads

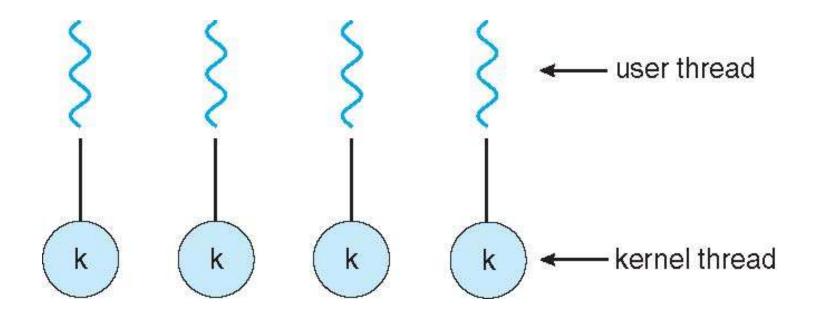
Çoktan-Teke (Many-to-One) Model



Teke-Tek (One-to-One)

- Her bir kullanıcı seviyesi iş parçacığı tek bir kernell threadi ile eşleşir
- Örnekler
 - Windows
 - Linux
 - Solaris 9 ve sonrası

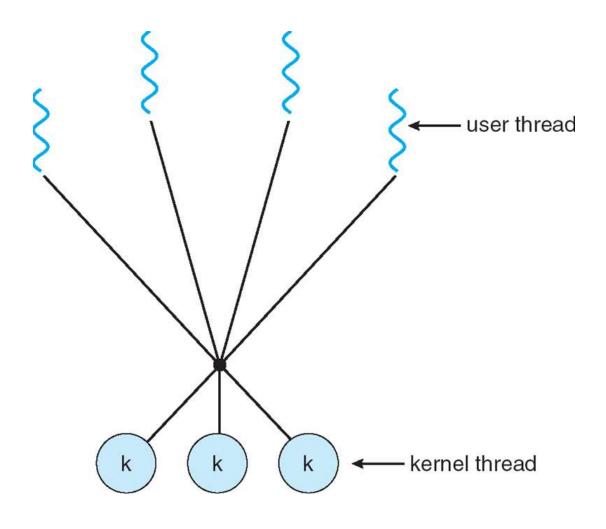
Teke-Tek (One-to-One) Model



Çoktan-Çoka (Many-to-Many)

- Pek çok kullanıcı seviyesi iş parçacığı pek çok çekirdek iş parçacığı ile eşleşir
- İşletim sisteminin yeterince çekirdek iş parçacığı oluşturmasını sağlar
- Solaris'in version 9'a kadar olan versiyonları
- ThreadFiber paketi ile Windows NT/2000

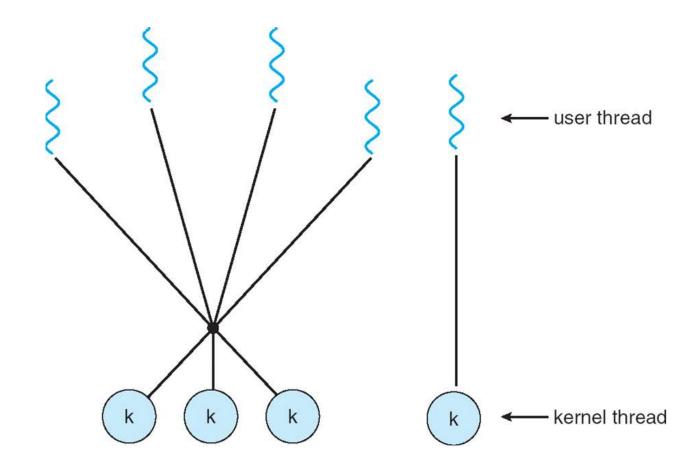
Çoktan-Çoka (Many-to-Many) Model



İki-seviye Model

- M:M'e benzer. Farklı olarak kullanıcı iş parçacığının çekirdek iş parçasına bağlanmasına izin verir (**bound** to kernel thread)
- Örnekler
 - IRIX
 - HP-UX
 - Tru64 UNIX
 - Solaris 8 ve öncesi

İki-seviye Model



İş Parçacığı Kütüphaneleri

- İş parçacığı kütüphanesi programcıya iş parçacıklarının oluşturulmasını ve yönetilmesini sağlayan bir API sunar.
- Gerçekleştirim için iki temel yol
 - Kütüphane tamamen kullanıcı alanında.
 - İşletim sistemi tarafından desteklenen çekirdek seviyesinde kütüphane,

Pthreads

- Kullanıcı seviyesinde veya çekirdek seviyesinde sunulabilir,
- İş parçacığı oluşturmak ve iş parçacıklarının senkronizasyonunu sağlamak için bir POSIX standardı (IEEE 1003.1c)
- API iş parçacığı kütüphanesinin davranışını tanımlıyor.
 Gerçekleştirim kütüphanenin gerçekleştirimine bağlı
- UNIX işletim sistemlerinde genel olarak kullanılıyor (Solaris, Linux, Mac OS X)

Java İş Parçacıkları

- Java iş parçacıkları JVM tarafından yönetilir
- Java iş parçacıkları oluşturmanın <u>bir yolu</u> Runnable arayüzünü gerçekleştirmektir

```
public interface Runnable
{
    public abstract void run();
}
```

Java İş Parçacıkları – Örnek Program

```
class MutableInteger
  private int value;
  public int getValue() {
   return value;
  public void setValue(int value) {
   this.value = value;
class Summation implements Runnable
  private int upper;
  private MutableInteger sumValue;
  public Summation(int upper, MutableInteger sumValue) {
   this.upper = upper;
   this.sumValue = sumValue;
  public void run() {
   int sum = 0;
   for (int i = 0; i <= upper; i++)
      sum += i;
   sumValue.setValue(sum);
```

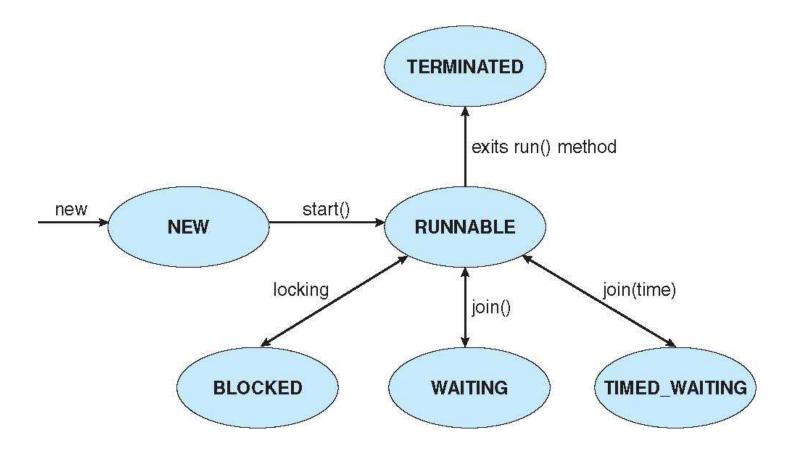
Java İş Parçacıkları – Örnek Program

```
public class Driver
  public static void main(String[] args) {
   if (args.length > 0) {
    if (Integer.parseInt(args[0]) < 0)
      System.err.println(args[0] + " must be >= 0.");
    else {
      // create the object to be shared
     MutableInteger sum = new MutableInteger();
      int upper = Integer.parseInt(args[0]);
      Thread thrd = new Thread(new Summation(upper, sum));
      thrd.start();
     try {
        thrd.join();
        System.out.println
                ("The sum of "+upper+" is "+sum.getValue());
       catch (InterruptedException ie) { }
   else
    System.err.println("Usage: Summation <integer value>");
```

Diğer Yöntem

```
class ThreadTest extends Thread {
        public ThreadTest(String str) {
                super(str);
        public void run() {
                for (int i = 0; i < 5; i++) {
                        System.out.println("Loop " + i + ": " + getName());
                        try {
                                sleep((int) (Math.random() * 2000));
                        } catch (InterruptedException g) {
                System.out.println("Test Finished for: " + getName());
```

Java İş Parçacığı Durumları



Thread ile İlgili Mevzular

- fork() ve exec() sistem çağrılarının anlamı
- Hedef iş parçacığının iptali
 - Asenkron veya ertelenen
- Sinyal işleme
- Thread havuzları (Thread pools)
- İş parçacığına özgü veri

fork() ve exec() Sistem Çağrılarının Anlamı

•fork() çağıran iş parçacığının mı yoksa tüm iş parçacıklarının mı kopyasını oluşturur?

Thread İptali

- Bir threadin işi bitmeden sonlandırılması
- İki genel yaklaşım:
 - Asenkron iptal hedef iş parçacığını anında iptal eder
 - Ertelenen iptal hedef iş parçacığının düzenli olarak iptal edilmesi gerekip gerekmediğini kontrol etmesini sağlar

Sinyal İşleme

- Sinyaller UNIX sistemlerde belirli bir işlemi, bir olayın gerçekleştiğine dair bilgilendirmekte kullanılır
- Sinyalleri işlemek için bir sinyal işleyici (signal handler) kullanılır
 - 1. Belirli bir olaydan dolayı bir sinyal oluşturulur
 - 2. Sinyal processe iletilir
 - 3. Sinyal işlem tarafından işlenir
- Çok iş parçacıklı sistemlerde seçenekler:
 - Sinyali sadece ilgili threade ilet
 - Sinyali işlemdeki tüm threadlere ilet
 - Sinyali işlemdeki <u>belli</u> threadlere ilet
 - Sinyalleri işlemek için belli bir threadi görevlendir

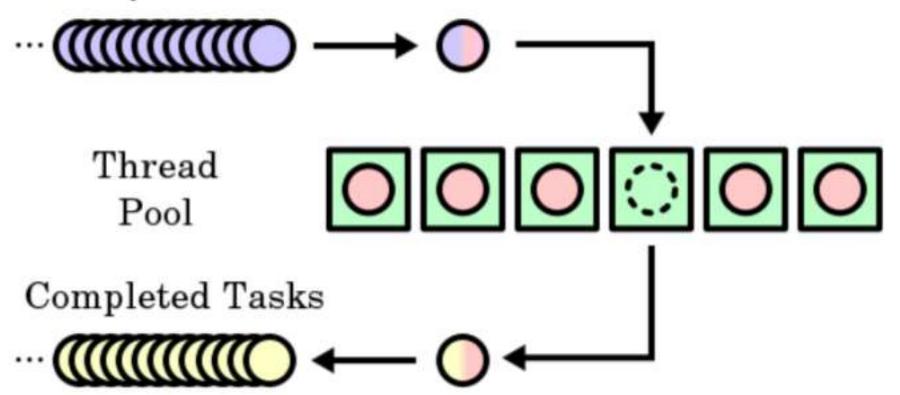
Thread Pools

• Bir havuzda, kendilerine atanacak işleri beklemek üzere belli sayıda thread oluştur

Avantajlar:

- Genellikle varolan bir iş parçacığı ile bir isteği gerçekleştirmek, yeni bir iş parçacığı oluşturarak gerçekleştirmekten biraz daha hızlı
- Uygulamalardaki iş parçacıklarının sayısı iş parçacığı havuzunun boyutu ile sınırlandırılır

Task Queue



Thread Specific Data

- Her bir iş parçacığının kendi verilerine sahip olmasına izin verir
- İş parçacığı oluşturma sürecinde kontrolünüz olmadığında (örn: Java'da iş parçacığı havuzu kullanıldığında) işe yarar.

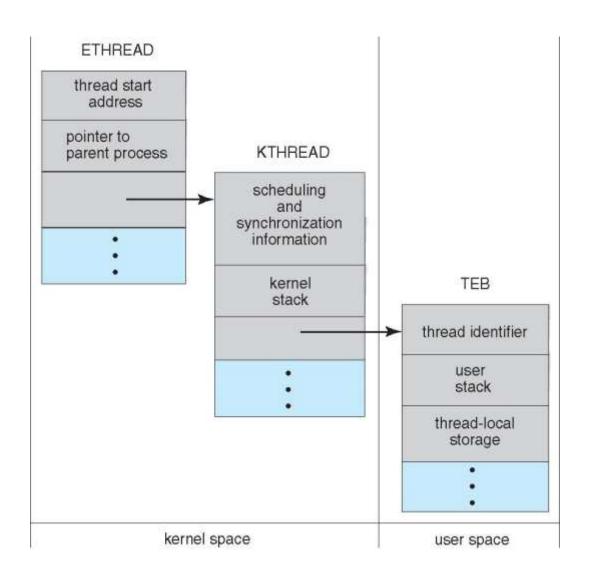
İşletim Sistemi Örnekleri

- Windows XP threads
- Linux threads

Windows Threadleri

- Birer-bir modeli çekirdek seviyesinde gerçekleştirir
- Her bir iş parçacığı aşağıdakilere sahiptir
 - İş parçacığı numarası (thread id)
 - Yazmaç kümesi (register set)
 - Ayrı kullanıcı ve kernel yığınları (stacks)
 - Özel veri saklama alanı
- Register kümesi, stackler ve özel veri saklama alanı iş parçacıklarının ortamı (context) olarak da bilinir
- Bir iş parçacığının temel veri yapıları:
 - ETHREAD (executive thread block)
 - KTHREAD (kernel thread block)
 - TEB (thread environment block)

Windows Threads



Linux Threads

- Linux, iş parçacığı (threads) yerine görev (task) kavramını kullanır
- Yeni thread oluşturma clone() sistem çağrısı ile gerçekleştirilir
- clone() çocuk görevin, ana görevin (process) adres uzayını kullanmasına izin verir

Linux Threads- Flags

| flag | meaning |
|---------------|------------------------------------|
| CLONE_FS | File-system information is shared. |
| CLONE_VM | The same memory space is shared. |
| CLONE_SIGHAND | Signal handlers are shared. |
| CLONE_FILES | The set of open files is shared. |