

C Überblick über die 2. Übung

- Threads - Überblick
- Synchronisation
- Probleme
- optimistische Nebenläufigkeitskontrolle
- einige neue Interfaces in Java 5

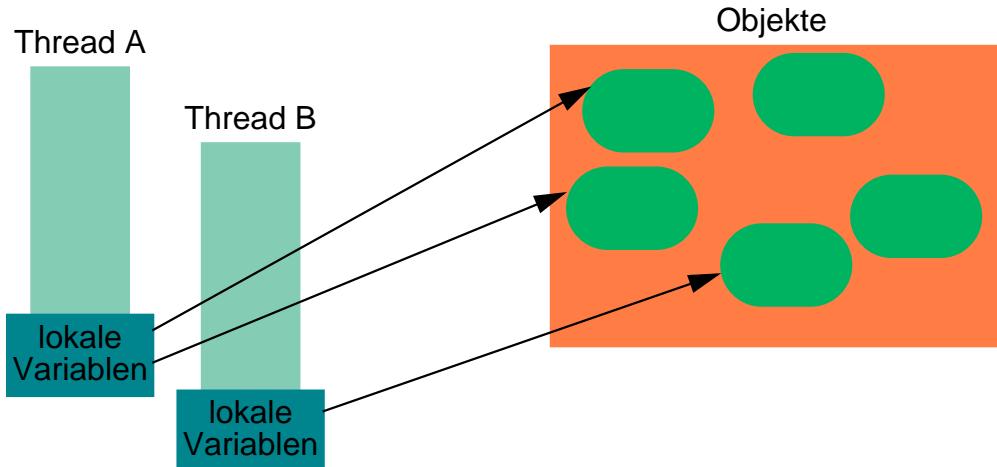
C.1 Threads

■ Referenz:

- ◆ D. Lea. *Concurrent Programming in Java - Design Principles and Patterns.*
The Java Series. Addison-Wesley 1999.
- ◆ Scott Oaks; Henry Wong - *Java Threads, 3rd Edition* - 2004
<http://proquestcombo.safaribooksonline.com/0596007825>
(Online Buch, nur im Uni-Netz)

1 Was ist ein Thread?

- Aktivitätsträger mit:
 - eigenem Instruktionszähler
 - eigenen Registern
 - eigenem Stack
- Alle Threads laufen im gleichen Adressbereich



2 Vorteile / Nachteile

■ Vorteile:

- ◆ Ausführen paralleler Algorithmen auf einem Multiprozessorrechner
- ◆ durch das Warten auf langsame Geräte (z.B. Netzwerk, Benutzer) wird nicht das gesamte Programm blockiert

■ Nachteile:

- ◆ komplexe Semantik
- ◆ Fehlersuche sehr schwierig
- ◆ John Ousterhout: *Why Threads Are A Bad Idea (for most purposes)*.

3 Thread Erzeugung: Möglichkeit 1

1. Eine Unterklasse von `java.lang.Thread` erstellen.
 - Threads können zur besseren Fehlersuche benannt werden
2. Dabei die `run()`-Methode überschreiben.
3. Eine Instanz der Klasse erzeugen.
4. An dieser Instanz die Methode `start()` aufrufen.

■ Beispiel:

```
class Test extends Thread {
    public Test(String name) {
        super(name);
    }
    public void run() {
        System.out.println("Test");
    }
}
```

3 Thread Erzeugung: Möglichkeit 2

1. Das Interface **java.lang.Runnable** implementieren.
Dabei muss eine **run()**-Methode erstellt werden.
2. Ein Objekt instantiiieren, welches das Interface **Runnable** implementiert.
3. Eine neue Instanz von **Thread** erzeugen, dem Konstruktor dabei das **Runnable**-Objekt mitgeben.
4. Am neuen Thread-Objekt die **start()**-Methode aufrufen.

■ Beispiel:

```
class Test implements Runnable {
    public void run() {
        System.out.println("Test");
    }
}

Test test = new Test();
Thread thread = new Thread(test);
thread.start();
```

4 Die Methode **sleep**

- Ein Thread hat die Methode **sleep(long n)** um für **n** Millisekunden zu "schlafen".
- Der Thread kann jedoch verdrängt worden sein nachdem er aus dem **sleep()** zurückkehrt.

5 Die Methode `join`

- Ein Thread kann auf die Beendigung eines anderen Threads warten:

```
workerThread = new Thread(worker);
...
workerThread.join();
worker.result();
```

6 Daemon-Threads

- Daemon-Threads werden für Hintergrundaktivitäten genutzt
- Sie sollen nicht für die Hauptaufgabe eines Programmes verwendet werden
- Sobald alle *nicht-daemon* Threads beendet sind, ist auch das Programm beendet.
- Woran erkennt man, ob ein Thread ein Daemon-Thread sein soll?
 - ◆ Wenn man keine Bedingung für die Beendigung des Threads angeben kann.
- Wichtige Methoden der Klasse `Thread`:
 - ◆ `setDaemon(boolean switch)`: Ein- oder Ausschalten der Daemon-Eigenschaft
 - ◆ `boolean isDaemon()`: Prüft ob ein Thread ein Daemon ist.

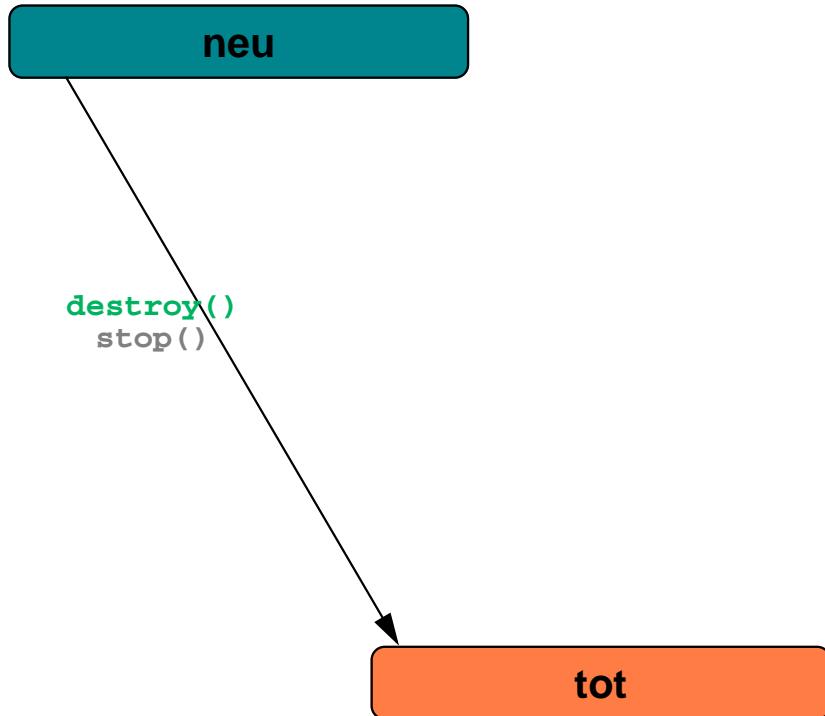
7 Die Klasse ThreadGroup

- Gruppe von verwandten Threads (**ThreadGroup**):
 - ◆ Eine Threadgruppe kann Threads enthalten und andere Threadgruppen.
 - ◆ Ein Thread kann nur Threads in der eigenen Gruppe beeinflussen.
- Methoden, die nur auf Threads der gleichen Gruppe angewendet werden können:
 - ◆ **list()**
 - ◆ **stop()**
 - ◆ **suspend()**
 - ◆ **resume()**

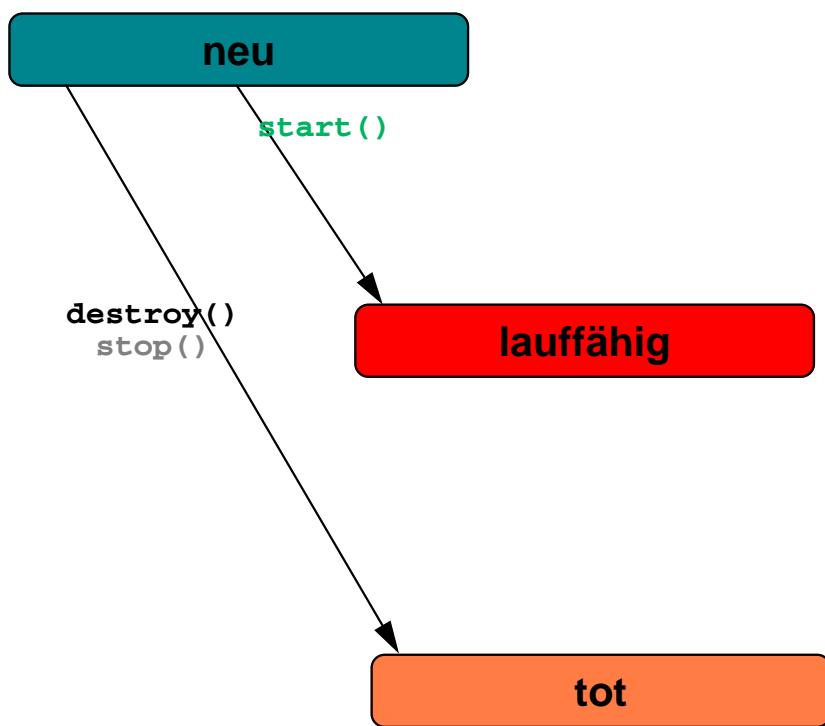
8 Zustände von Threads

neu

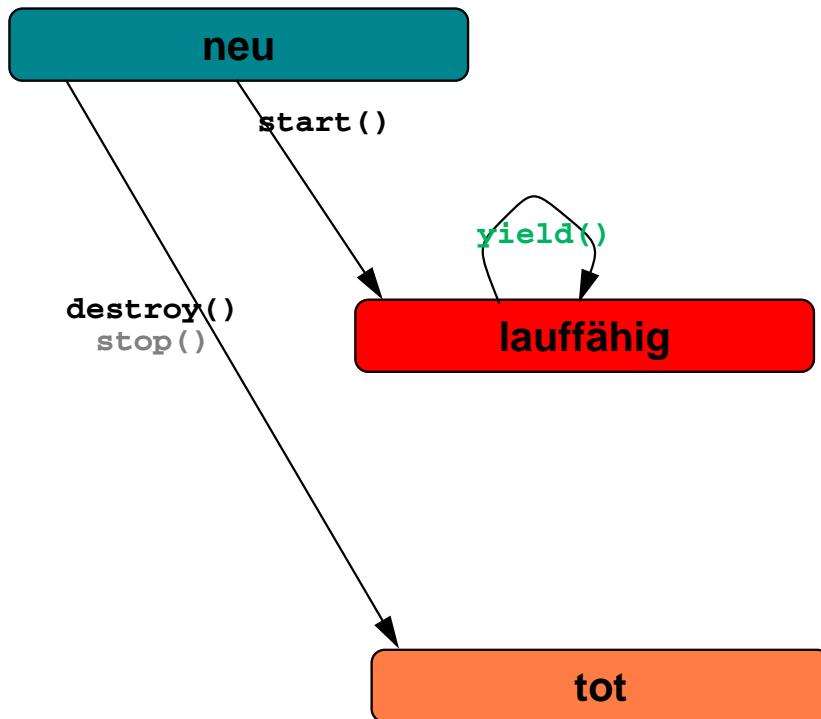
8 Zustände von Threads (2)



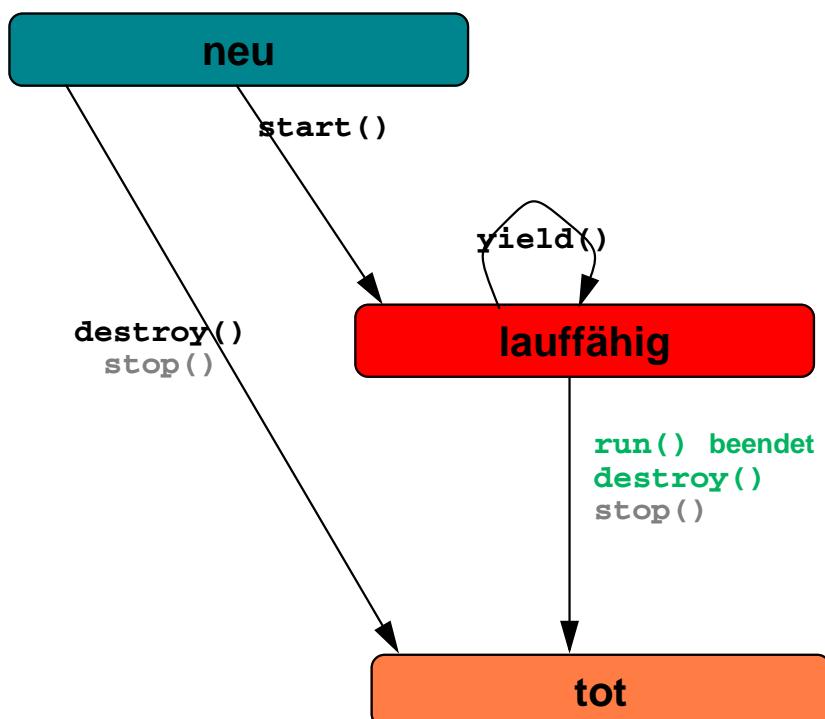
8 Zustände von Threads (3)



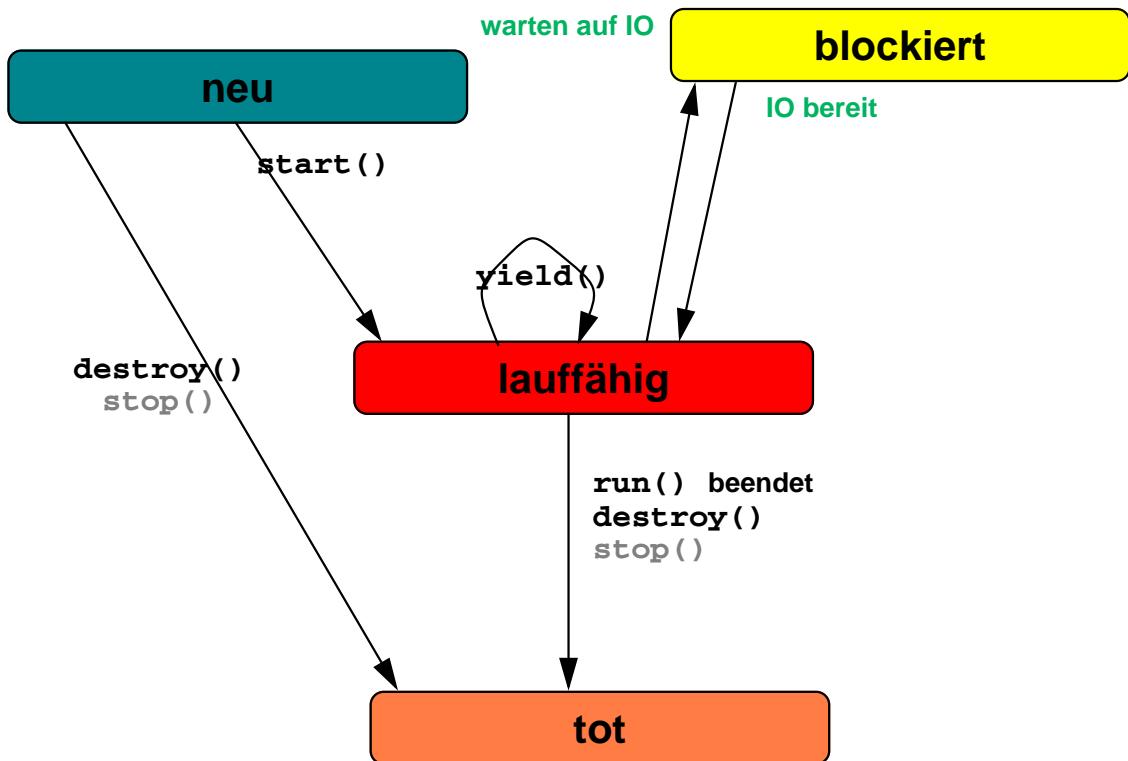
8 Zustände von Threads (4)



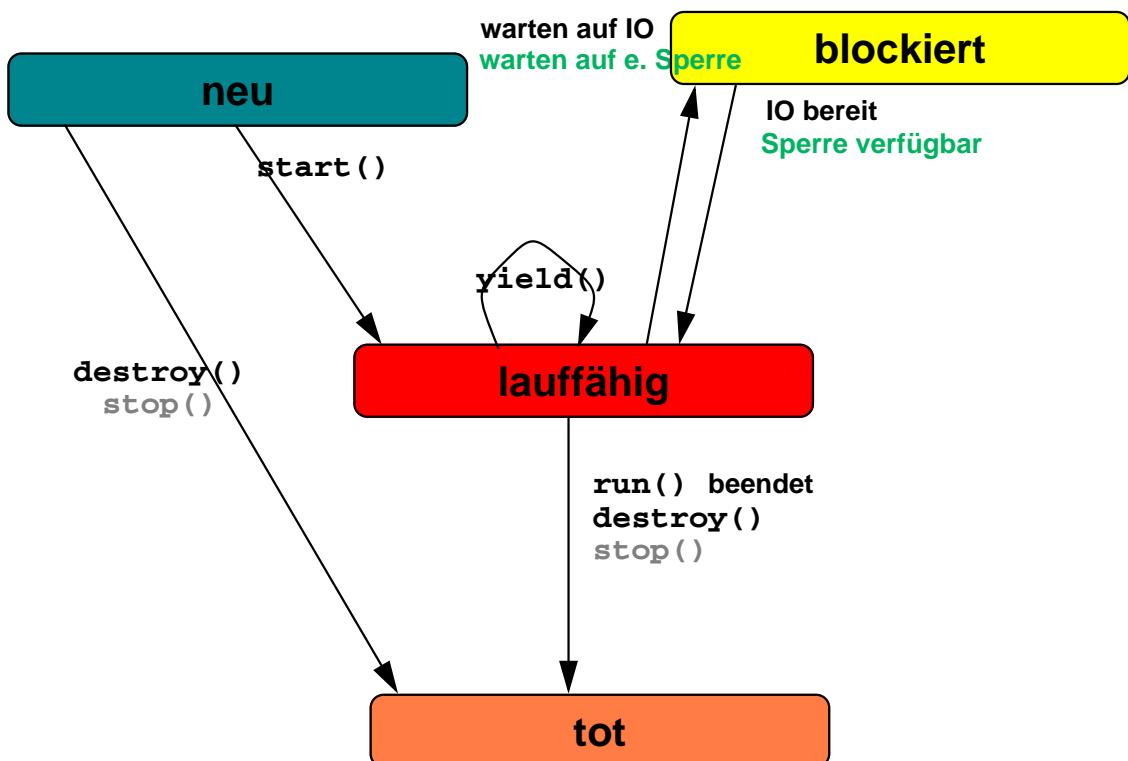
8 Zustände von Threads (5)



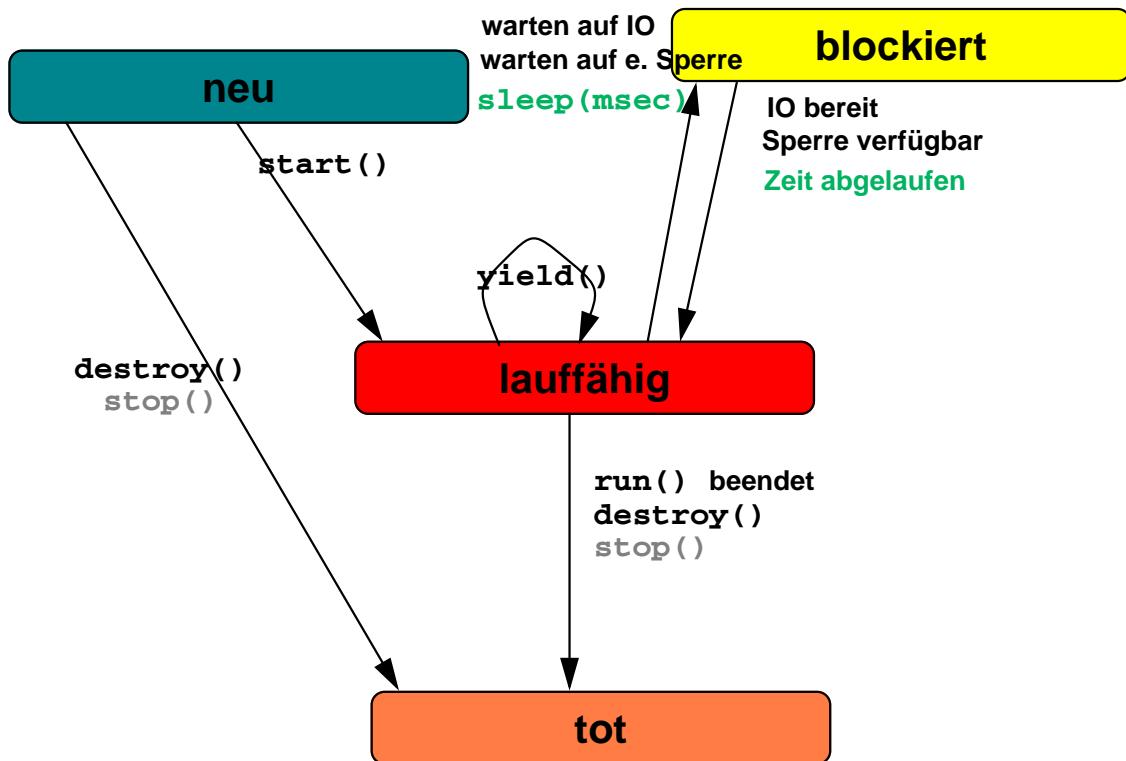
8 Zustände von Threads (6)



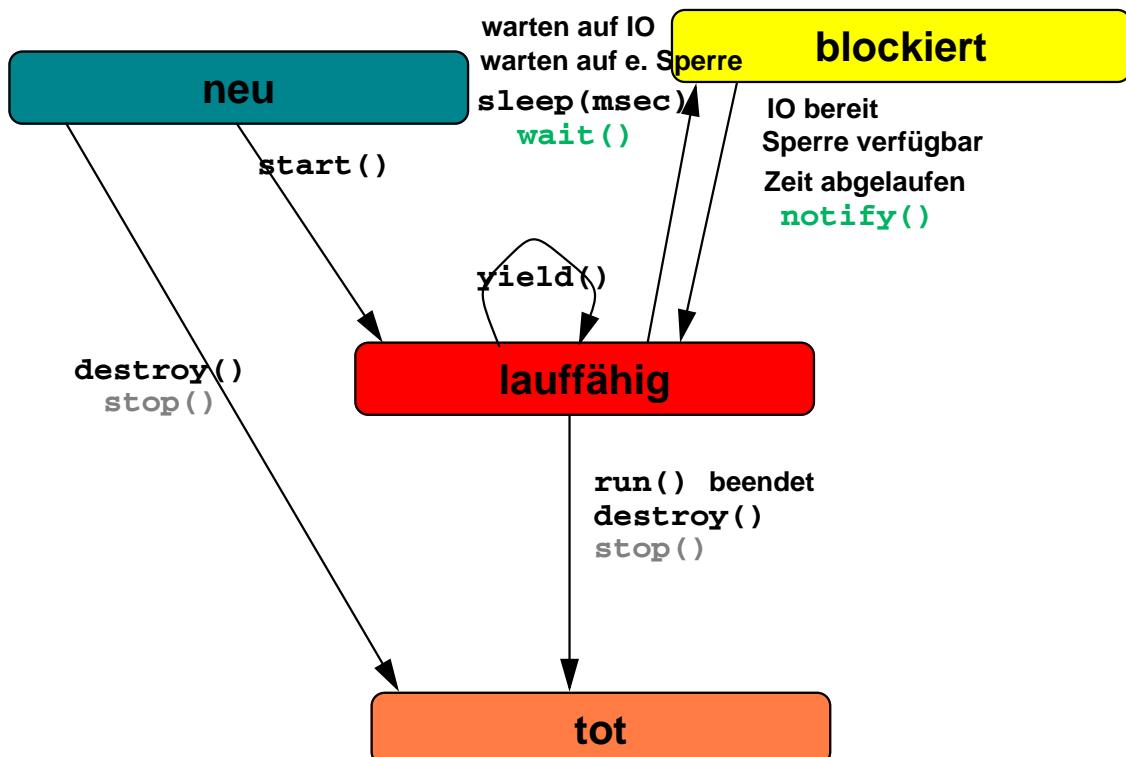
8 Zustände von Threads (7)



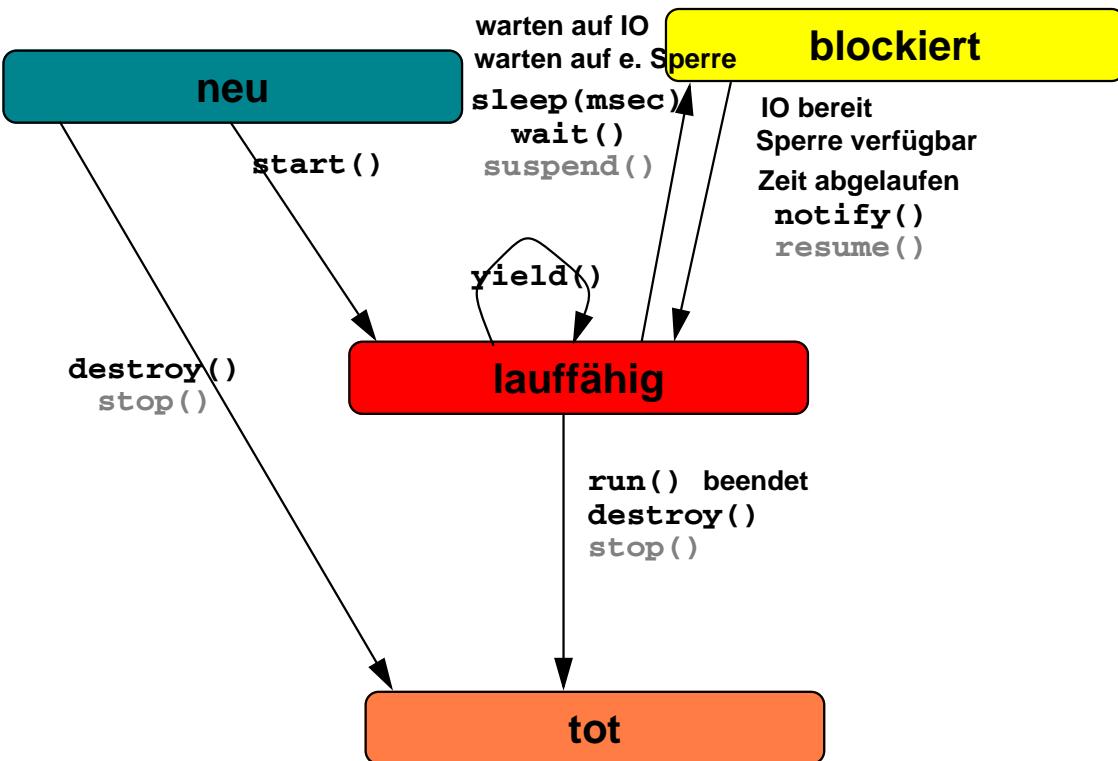
8 Zustände von Threads (8)



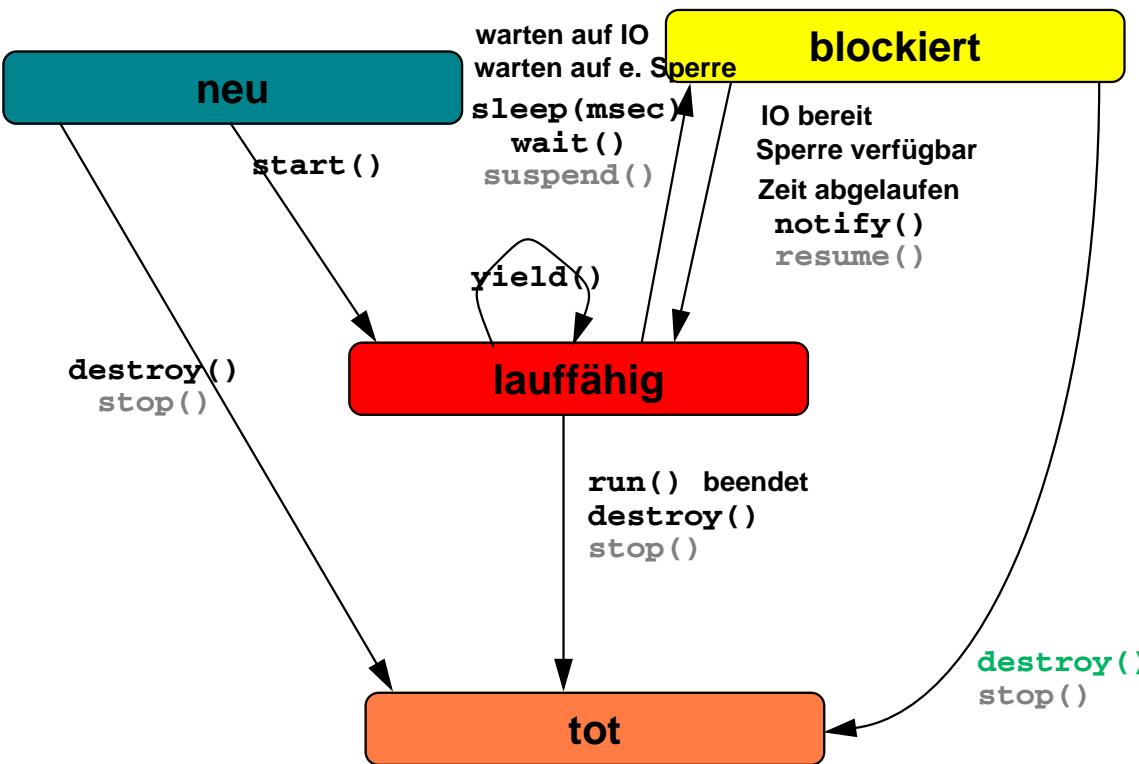
8 Zustände von Threads (9)



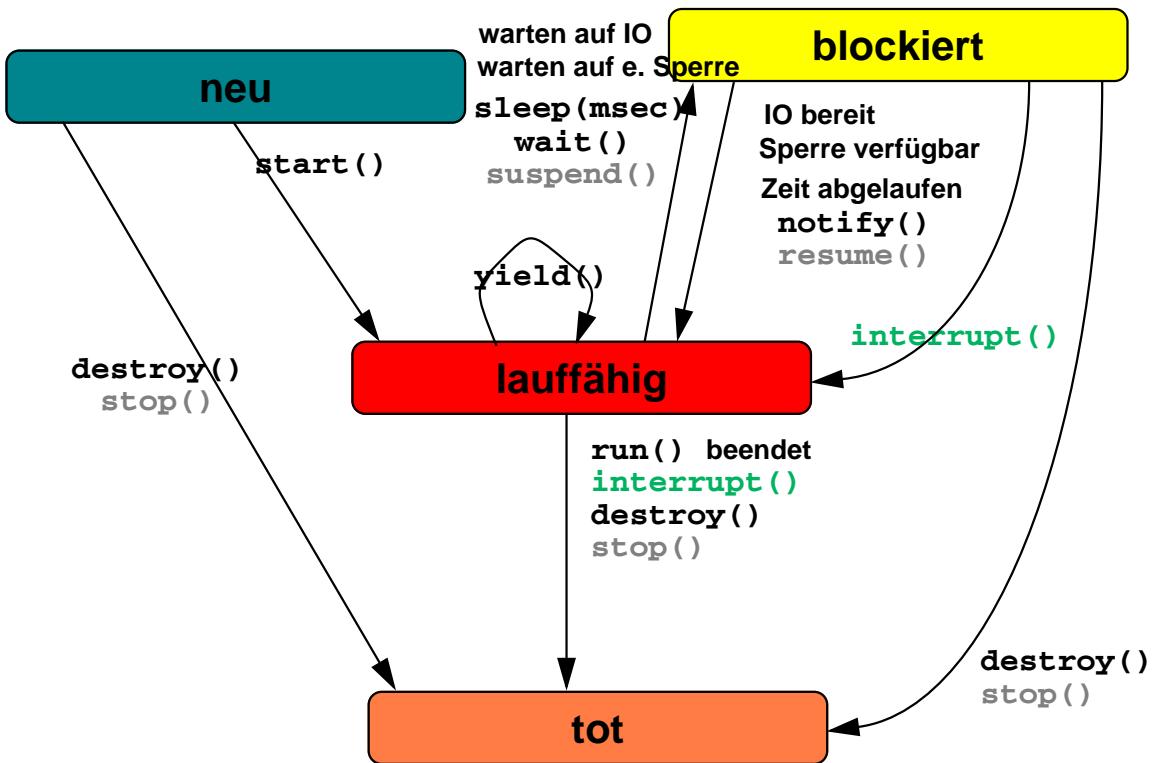
8 Zustände von Threads (10)



8 Zustände von Threads (11)



8 Zustände von Threads (12)



9 Veraltete Methoden der Klasse Thread

- `stop()`, `suspend()`, `resume()` sind seit Java 1.2 unerwünscht.
- `stop()` gibt alle Sperren des Thread frei - kann zu Inkonsistenzen führen
- `suspend()` und `resume()` können zu einem Deadlock führen:
 - ◆ suspend gibt keine Sperren frei
 - ◆ angehaltener Thread kann Sperren halten
 - ◆ Thread, der `resume()` aufrufen will blockiert an einer Sperre
- `destroy()` gibt keine Sperren frei
- `interrupt()` wird verwendet um einen Thread kontrolliert zu beenden
 - ◆ Es kann `isInterrupted()` oder eine Variable genutzt werden
 - ◆ Ist der Thread blockiert wird eine Exception ausgelöst

10 Multithreading Probleme

```

public class Test implements Runnable {
    public int a=0;
    public void run() {
        for(int i=0; i<100000; i++) {
            a = a + 1;
        }
    }
}

Was ist das Ergebnis dieses Programmes?

public static void main(String[] args) {
    Test value = new Test();
    Thread t1 = new Thread(value); zwei Threads erzeugen,
    Thread t2 = new Thread(value); mit demselben Runnable Objekt
    t1.start(); beide Threads starten
    t2.start();
    try {
        t1.join(); auf Beendigung der beiden Threads warten
        t2.join();
    } catch(Exception e) {
        System.out.println("Exception");
    }
    System.out.println("Expected a=200000 but a="+value.a);
}
}

```

10 Multithreading Probleme (2)

- Ergebnis einiger Durchläufe: 173274, 137807, 150683
- Was passiert, wenn `a = a + 1` ausgeführt wird?

```

LOAD a into Register
ADD 1 to Register
STORE Register into a

```

- mögliche Verzahnung wenn zwei Threads beteiligt sind (initial a=0):
 - ◆ T1-load:a=0,Reg1=0
 - ◆ T2-load:a=0,Reg2=0
 - ◆ T1-add:a=0,Reg1=1
 - ◆ T1-store:a=1,Reg1=1
 - ◆ T2-add:a=1,Reg2=1
 - ◆ T2-store:a=1,Reg2=1
- Die drei Operationen müssen *atomar* ausgeführt werden!

11 Das Schlüsselwort `synchronized`

- Jedes Objekt kann als Sperre verwendet werden.
- Um eine Sperren anzufordern und freizugeben wird ein `synchronized` Konstrukt verwendet.
- Methoden oder Blöcke können als `synchronized` deklariert werden:

```
class Test {
    public synchronized void m() { ... }
    public void n() { ...
        synchronized(this) {
            ...
        }
    }
}
```

- ein Thread kann eine Sperre mehrfach halten (rekursive Sperre)
- verbessertes Beispiel: `synchronized(this) { a = a + 1; }`

12 Wann soll `synchronized` verwendet werden?

- `synchronized` ist nicht notwendig:
 - ◆ wenn Code immer nur von einem Thread ausgeführt wird (single-threaded context)
 - ◆ für einfache get-Methoden (siehe Ausnahmen unten)
- `synchronized` sollte verwendet werden:
 - ◆ wenn Daten geschrieben werden
 - ◆ wenn mit dem Objekt Berechnungen durchgeführt werden
(auch wenn der Zustand *nur gelesen* wird)
 - ◆ für get-Methoden, die `long` oder `double` Typen zurückliefern
 - ◆ für einfache get-Methoden, die blockieren sollen wenn eine Zustandsveränderung durchgeführt wird

13 Synchronisationsvariablen (Condition Variables)

- Thread muss warten bis eine Bedingung wahr wird.
- zwei Möglichkeiten:
 - ◆ aktiv (polling)
 - ◆ passiv (condition variables)
- Jedes Objekt kann als Synchronisationsvariable verwendet werden.
- Die Klasse **Object** enthält Methoden um ein Objekt als Synchronisationsvariable zu verwenden.
 - ◆ **wait**: auf ein Ereignis warten

```
while(! condition) { wait(); }
```

- ◆ **notify**: Zustand wurde verändert, die Bedingung könnte wahr sein, einen anderen Thread benachrichtigen
- ◆ **notifyAll**: alle wartenden Threads aufwecken (teuer)

14 Warten und Sperren

- **wait** kann nur ausgeführt werden, wenn der aufrufende Thread eine Sperre an dem Objekt hält.
- **wait** gibt die Sperre frei bevor der Thread blockiert wird (atomar)
- beim Deblockieren wird die Sperre wieder atomar angefordert

15 Condition Variables - Beispiel

- PV-System: Bedingung: $count > 0$

```
class Semaphore {
    private int count;
    public Semaphore(int count) { this.count = count; }
    public synchronized void P() throws InterruptedException{
        while (count <= 0) {
            wait();
        }
        count--;
    }
    public synchronized void V() {
        count++;
        notify();
    }
}
```

15 Condition Variables - Beispiel (2)

- Bestellsystem: ein Thread akzeptiert Kundenabfragen (**SecretaryThread**) ein anderer Thread bearbeitet sie (**WorkerThread**)
- Secretary:

```
class SecretaryThread implements Runnable {
    public void run() {
        for(;;) {
            Customer customer = customerLine.nextCustomer();
            WorkerThread worker = classify(customer);
            worker.insertCustomer(customer);
        }
    }
}

interface WorkerThread {
    public void insertCustomer(Customer c);
}
```

15 Condition Variables - Beispiel (3)

- Worker:

```
class SpecificWorker implements Runnable, WorkerThread {
    public void run() {
        for(;;) {
            while(queue.empty()) // race condition!!
                synchronized (this) { wait(); }
            Customer customer = queue.next();
            // do something nice with customer
            // ...
        }
    }
    public void synchronized insertCustomer(Customer c) {
        queue.insert(c);
        this.notify();
    }
}
```

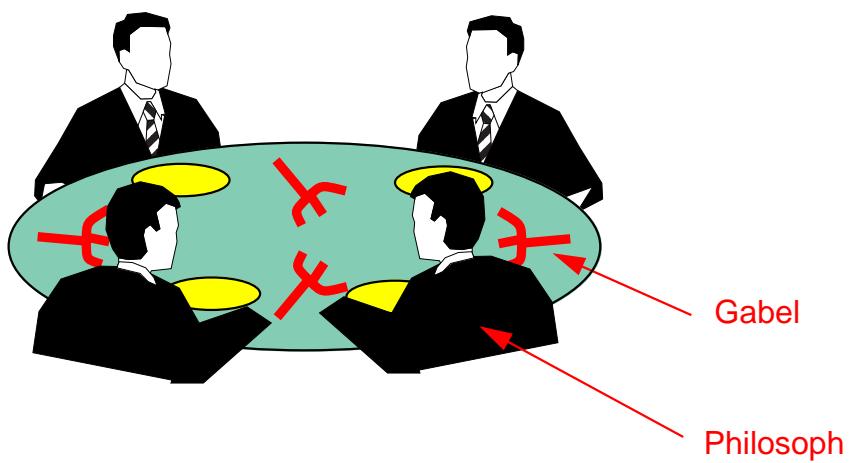
C.2 Korrektheit nebenläufiger Programme

- Safety: "Es passiert niemals etwas Schlechtes"
- Liveness: "Es passiert überhaupt etwas"

1 Safety

- gegenseitiger Ausschluss durch **synchronized**
- optimistische Nebenläufigkeitskontrolle

2 Deadlock: Das Philosophenproblem



- ein Philosoph braucht beide Gabeln zum Essen
- alle Philosophen nehmen zuerst die rechte Gabel dann die linke → Verklemmung

3 Liveness

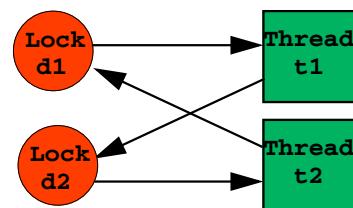
- keine Sprachunterstützung zur Deadlock-Verhinderung/Erkennung
- Deadlock-Beispiel:

```
class Deadlock implements Runnable {
    Deadlock other;
    void setOther(Deadlock other) { this.other = other; }
    synchronized void m() {
        try { Thread.sleep(1000); }
        catch(InterruptedException e) {}
        other.m();
    }
    public void run() { m(); }
}
```

3 Liveness (2)

- Verwendung, die zum Deadlock führt:

```
Deadlock d1 = new Deadlock();
Deadlock d2 = new Deadlock();
d1.setOther(d2); d2.setOther(d1);
Thread t1 = new Thread(d1);
t1.start();
Thread t2 = new Thread(d2);
t2.start();
try { t1.join(); t2.join(); } catch(InterruptedException e) {}
```



4 Deadlocks

■ Counter

```
class Counter {
    private int count = 0;

    public synchronized void inc() { count++; }

    public int getCount() { return count; }

    public void setCount(int count) { this.count = count; }

    public synchronized void swap(Counter counter) {
        synchronized (counter) { // Deadlock Gefahr
            int tmp = counter.getCount();
            counter.setCount(count);
            count = tmp;
        }
    }
}
```

5 Deadlock - Vermeidung (1)

■ Verhinderung zyklischer Ressourcenanforderung, Ordnung auf Locks

```
class Counter {
    ...
    public void swap(Counter counter) {
        Counter first = this;
        Counter second = counter;
        if (System.identityHashCode(this)
            < System.identityHashCode(counter)) {
            first = counter;
            second = this;
        }
        synchronized (first) {
            synchronized (second) {
                int tmp = counter.getCount();
                counter.setCount(count);
                count = tmp;
            }
        }
    }
}
```

5 Deadlock Vermeidung (2)

- Ressourcen (Locks) werden atomar angefordert:

```
class Counter {
    ...
    static Object lock = new Object();
    public void swap(Counter counter) {
        synchronized (lock) {
            synchronized(this) {
                synchronized (counter) {
                    int tmp = counter.getCount();
                    counter.setCount(count);
                    count = tmp;
                }
            }
        }
    }
}
```

6 Nachteile der Java-Locks

- Methoden (lock, unlock) von Java-Locks sind unsichtbar, nur mit synchronized beeinflussbar
- kein Timeout beim Warten auf ein Lock möglich (Deadlock-Erkennung)
- Es können keine Unterklassen von Locks mit speziellem Verhalten erzeugt werden (Authentifizierung, Queueing-Strategien, ...)
- Locks können nicht referenziert werden (keine Deadlock-Erkennung oder Recovery möglich)

7 Optimistische Nebenläufigkeitskontrolle

- Vorteile:
 - ◆ keine Deadlocks
 - ◆ höhere Parallelität möglich
- Nachteile:
 - ◆ Designs werden komplexer
 - ◆ ungeeignet bei hoher Last
- Rollback/Recovery
 - ◆ Aktionen müssen umkehrbar sein, keine Seiteneffekte
 - ◆ zu jeder Methode muss es eine "Antimethode" geben
- Versioning
 - ◆ Methoden arbeiten auf shadow-Kopien des Objektzustandes
 - ◆ atomares commit überprüft, ob sich Ausgangszustand geändert hat (Konflikt) und setzt shadow-Zustand als neuen Objektzustand

7 Optimistisch - Beispiel (1)

- Counterzustand (Instanzvariablen) ist in separates Objekt ausgelagert (Memento Design-Pattern)

```
class CounterState {
    int count;
    CounterState(CounterState state) { ... }
    void inc() { ... }
    void dec() { ... }
    void swap(CounterState counter) { ... }
}
```

7 Optimistisch - Beispiel (2)

- Counter führt alle Operationen auf Kopie des Zustands aus
- Am Ende wird die Kopie atomar zurückgeschrieben

```
class Counter {
    CounterState state;
    synchronized boolean commit(CounterState assumed,
                                CounterState next) {
        if (state != assumed) return false;
        state = next;
        return true;
    }
    void inc(){
        CounterState assumed, next;
        do {
            assumed = state;
            next = new CounterState(assumed);
            next.inc();
        } while ( ! commit(assumed, next));
    }
}
```

C.3 Threads/Nebenläufigkeit und Java 5

1 java.util.concurrent.atomic

- atomare Operationen auf Variablen
 - z.B.: **AtomicInteger**
- ```
AtomicInteger ai = new AtomicInteger(42);
ai.addAndGet(12);
```
- Versionen für alle primitiven Datentypen vorhanden
  - auch für Arrays verfügbar
  - **AtomicReference** für Referenzen

## 2 Lock - das Interface

- exklusive Sperre definiert im Paket: `java.util.concurrent.locks`
- Allgemeines Interface: `Lock`
- Sperre anfordern
  - ◆ `void lock()`
  - ◆ `void lockInterruptibly() throws InterruptedException`
  - ◆ `boolean tryLock()`
  - ◆ `boolean tryLock(long time, TimeUnit unit)`  
`throws InterruptedException`
- Sperre freigeben:
  - ◆ `void unlock()`
- "Condition"-Variable für diese Sperre erzeugen
  - ◆ `Condition newCondition()`

## 2 Lock - Implementierungen

- `ReentrantLock` - eine Implementierung von `Lock` enthält weitere sinnvolle Methoden:
- Wer hält die Sperre?
  - ◆ `Thread getOwner()`
- Wer wartet auf die Sperre?
  - ◆ `Collection<Thread> getQueuedThreads()`
- Wer wartet auf eine Bedingung?
  - ◆ `Collection<Thread> getWaitingThreads(Condition c)`

## 2 Condition

### Auf Signal warten

- ◆ `void await() throws InterruptedException`
- ◆ `void awaitUninterruptibly()`
- ◆ `boolean await(long time, TimeUnit unit)`  
`throws InterruptedException`
- ◆ `long awaitNanos(long nanosTimeout)`  
`throws InterruptedException`
- ◆ `boolean awaitUntil(Date deadline)`  
`throws InterruptedException`

### Signalisieren

- ◆ `void signal()`
- ◆ `void signalAll()`

## 2 Threads / Executors

### Runnable mit Rückgabe und Exception: Callable<V>

- ◆ `V call() throws Exception`

### Interface Executor:

```
// bisher:
new Thread(new RunnableTask()).start()

// Java 5:
Executor executor = anExecutor;
executor.execute(new RunnableTask1());
executor.execute(new RunnableTask2());
```

### Thread Erzeugung mittels ThreadFactory

- ◆ `Thread newThread(Runnable r)`

## 2 Ein Executor zur asynchronen Methodenausführung

- Ausführung durch einen **ExecutorService**:
  - ◆ <T> **Future<T> submit(Callable<T> task)**
  - ◆ **Future<?> submit(Runnable task)**

- Ergebnis als Platzhalter: **Future<V>**
  - ◆ **boolean cancel(boolean mayInterruptIfRunning)**
  - ◆ **V get()**
  - ◆ **V get(long timeout, TimeUnit unit)**
  - ◆ **boolean isDone()**

## 2 Die Fabrik Executors

- Klasse **Executors** mit statischen Methoden:
  - ◆ **static ThreadFactory defaultThreadFactory()**
  - ◆ **static ExecutorService newSingleThreadExecutor()**
  - ◆ **static ExecutorService newFixedThreadPool(int nThreads)**
  - ◆ **static ExecutorService newCachedThreadPool()**
  - ◆ ...