



Java Threads

Mutex, Race Condition, Deadlock, Starvation und Co..

Prof. Dr. Nikolaus Wulff

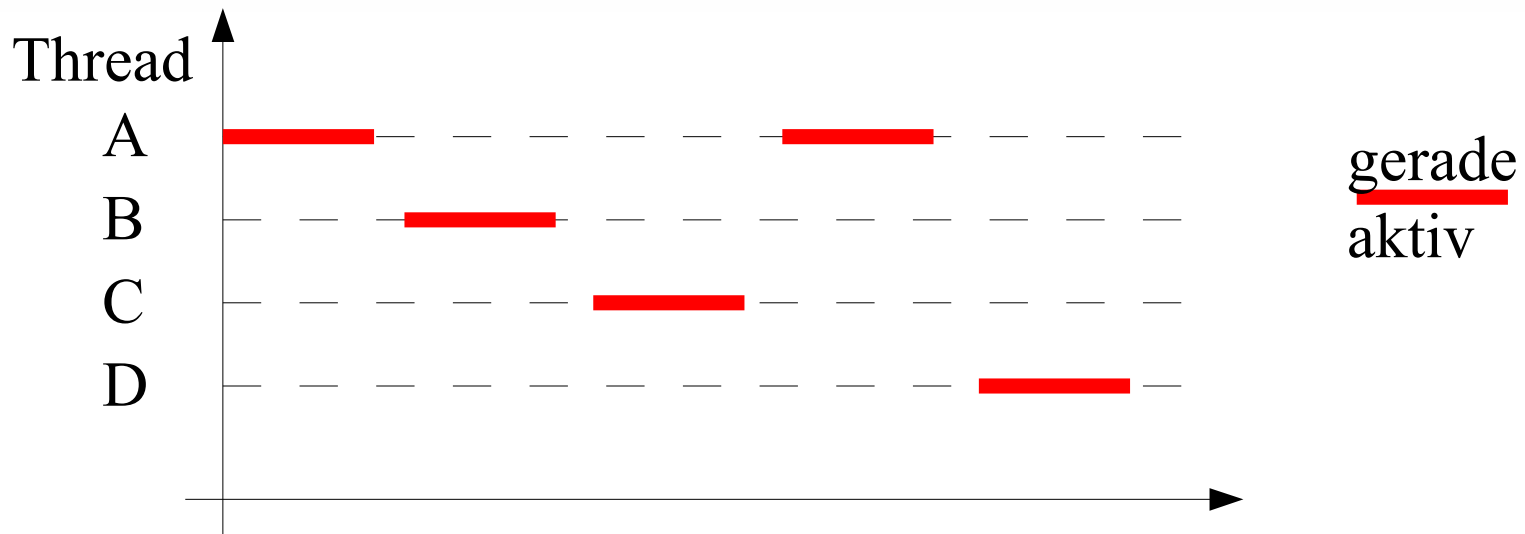


- Threads sind „leichtgewichtige Prozesse“. Sie benötigen keine Betriebssystemressourcen wie ein echter Prozess. Die OS-Ressourcen hält die JVM...
- Jeder Thread durchläuft seriell seinen Programmcode.
- Ein Thread kann blockieren (z.B. `System.in.read()`) oder aber auch gezielt „schlafen“ gelegt werden:
 - z.B. `this.wait(1000)` oder `Thread.sleep(1000)`
- Ein Thread kann einen anderen wieder aufwecken:
 - `this.notify()` oder `this.notifyAll()`
- Damit dies funktioniert, muss der Thread in einer synchronisierten „Critical Section“ laufen.

Zeitlicher Ablauf von Threads



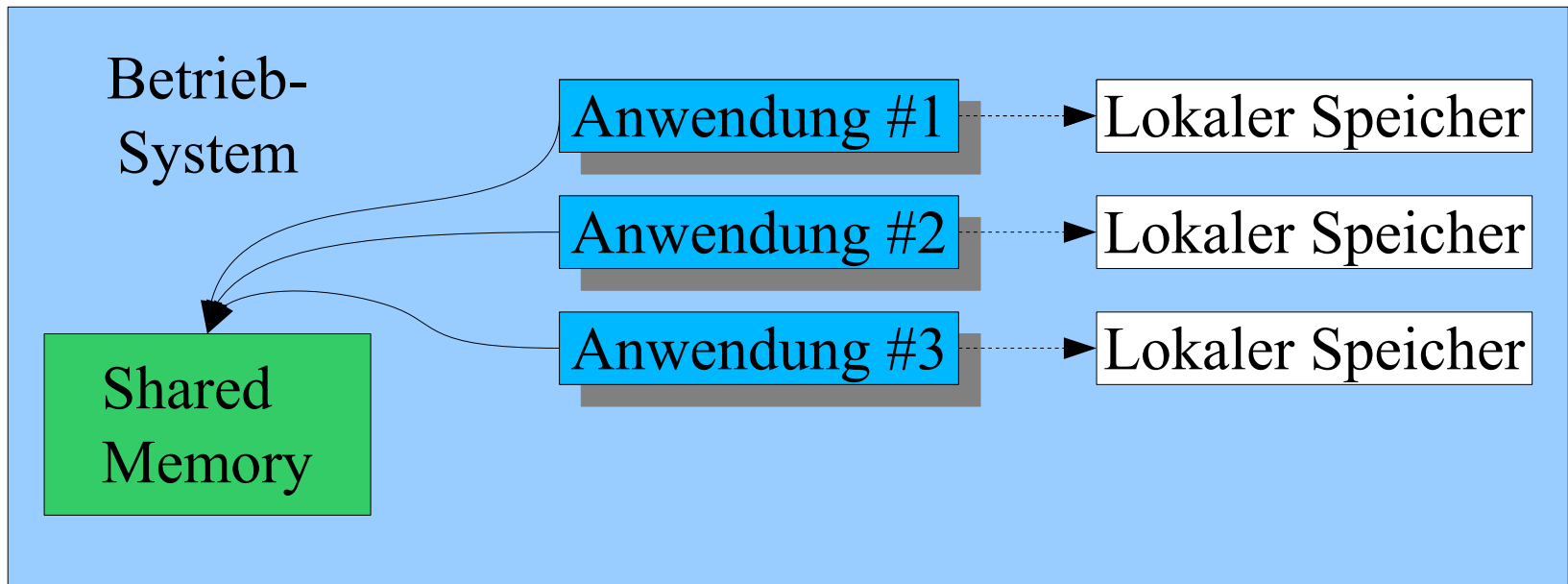
- Auf Einprozessormaschinen laufen die Threads scheinbar – auf Multicoreprozessoren real – parallel.
- I.A. wird es immer mehr Prozesse & Threads als Prozessoren geben.
- Jeder Thread erhält ein Zeitfenster zum Laufen.



Multitasking Paradigma



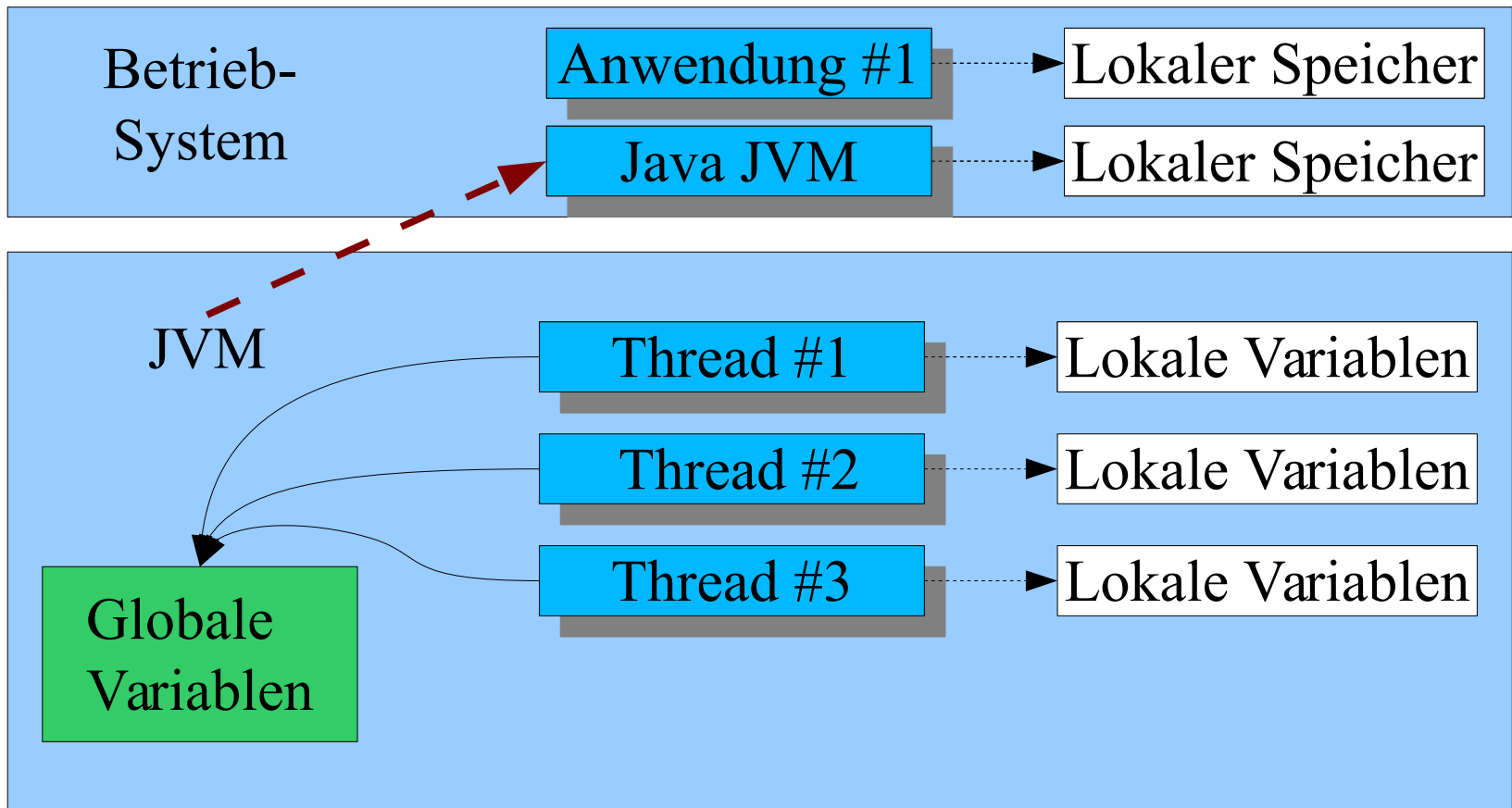
- Mehrere Programme (Prozesse) laufen unabhängig voneinander, können jedoch mit einander kommunizieren.
 - Z.B. im Dateimanager wird per Drag & Drop eine Datei auf Notepad/Acrobat Reader etc. abgelegt und dort geöffnet...



Multithreading Paradigma



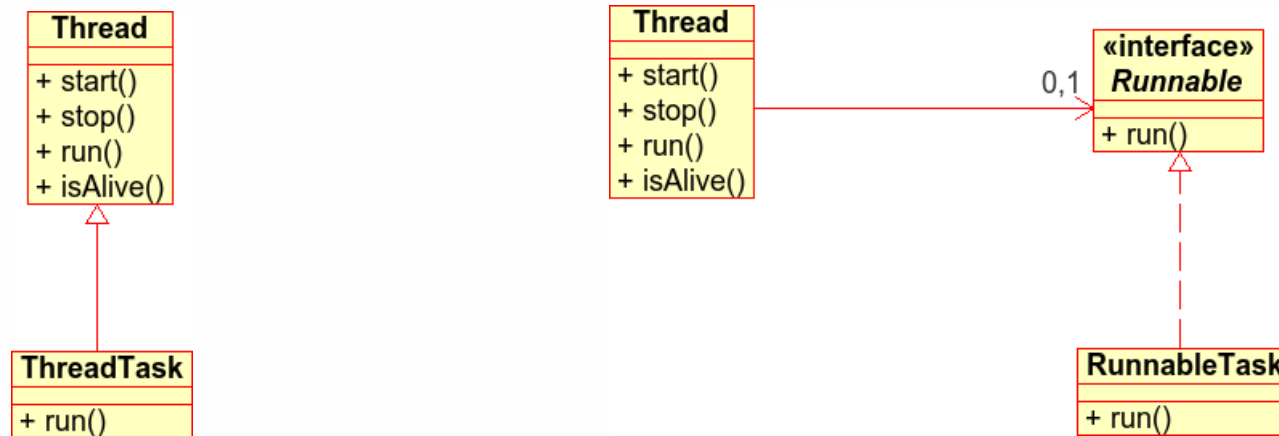
- Eine der Anwendungen ist die JVM, die ihrerseits mehrere Threads verwaltet und synchronisiert.





- Java Threads sind Instanzen der Klasse Thread.
- Diese werden mit der „**start**“ Methode gestartet, ab dann wird vom Thread dessen „**run**“-Methode ausgeführt, die entsprechend überladen werden muss.
- Alternative kann ein Thread mit einem „Runnable“ Objekt parametrisiert werden, dessen „**run**“-Methode dann ausgeführt wird.
- Der Thread „lebt“ solange bis die run Methode beendet ist, entweder wg. einer Exception oder des natürlichen Endes.

Thread Verwendung



- Zwei Möglichkeiten einen **Thread** zu verwenden:
Durch Vererbung oder durch Parametrisierung mit einem **Runnable** Objekt.
- In beiden Fällen muss eine geeignete **run**-Methode implementiert werden.

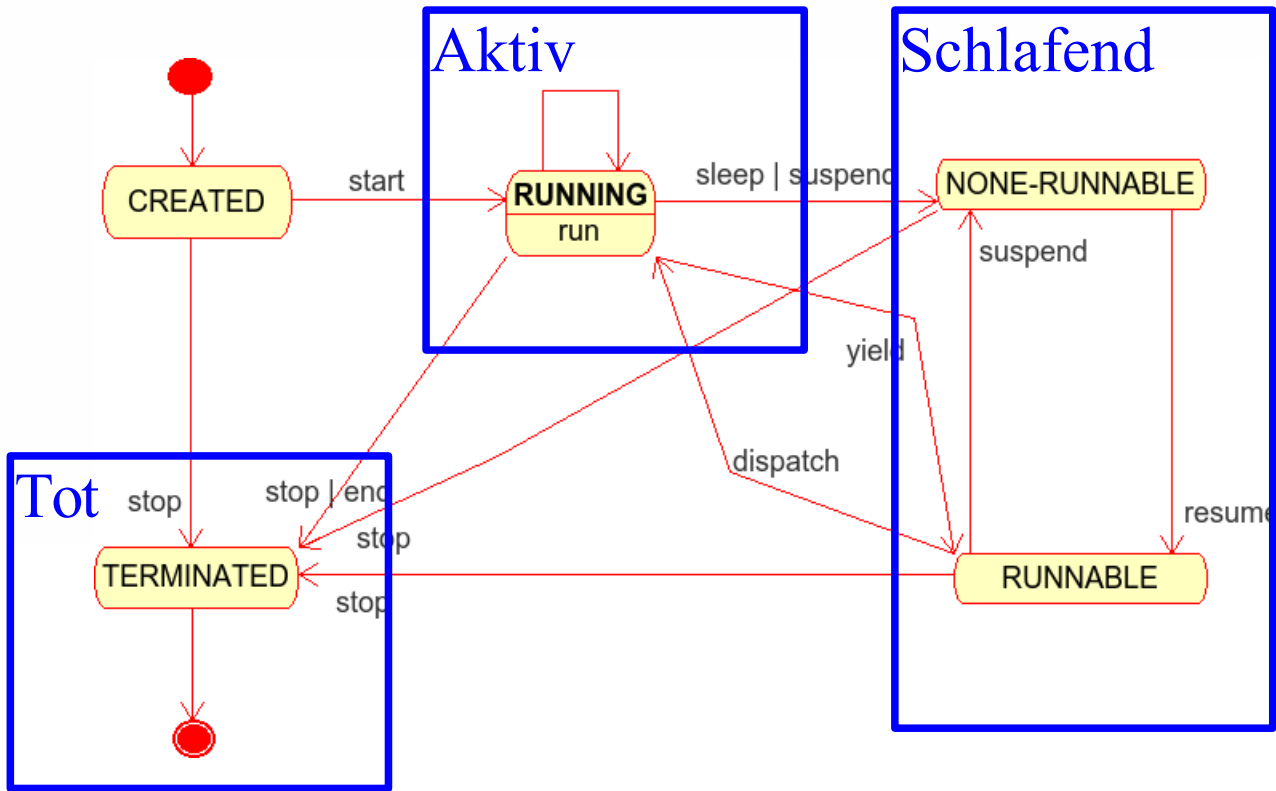


- Threads werden in Java als Instanzen der Klasse `java.lang.Thread` implementiert.
- Der `Thread` Lebenszyklus wird geregelt durch die Methoden:
 - *start*: Beginn der asynchronen Ausführung, diese Methode startet die `run` Methode der jeweiligen `Thread` Instanz.
 - *run*: Die eigentliche Aufgabe des Thread wird in dieser Methode geleistet. Sobald diese Methode beendet wird, entweder durch `return` oder `Exception` ist der Thread „tot“.
 - *stop*: Beendet die `run` Methode und stoppt den Thread. Diese Methode soll nicht mehr verwendet werden, da sie nicht thread-safe ist...



- Threads können (scheinbar) gleichzeitig parallel auf einem Prozessor laufen.
- Hierbei hat jeder Thread seinen eigenen Stack für lokale Variablen und muss sich den Code und Datenbereich der JVM mit allen anderen Threads teilen.
- Java Threads werden als Zustandsautomat modelliert.
- Es gibt die fünf wichtigen Zustände **CREATED**, **TERMINATED**, **RUNNING**, **RUNABLE** und **NONE-RUNABLE**, die durch geeignete Statusübergänge mit Hilfe von Thread Methoden erreicht werden können.

Thread Statusdiagramm



- Statusübergänge werden durch entsprechende Methoden der Thread Klasse ausgelöst.



- Methoden zum Steuern von Threads sind in den Klassen `Object` und `Thread` zu finden:
- `Object`: `wait`, `notify`, `notifyAll`
- `Thread`: `sleep`, `interrupt`, `join`, `yield`, ~~`destroy`~~, ~~`stop`~~, ~~`suspend`~~, ~~`resume`~~
- Einige Methoden sind „*Deprecated*“ und sollen nicht mehr verwendet werden. D.h. einige der Thread-States müssen ohne obige Methoden erreicht werden! Infos hierzu liefert die JDK Dokumentation unter:

Why Are `Thread.stop`, `Thread.suspend`, `Thread.resume` and `Runtime.runFinalizersOnExit` Deprecated?



- Programme verwenden Ressourcen, diese lassen sich grob in drei Kategorien unterteilen:
 - sharable / teilbar
 - consumable / verbrauchbar
 - serially reusable / exklusiv wiederverwendbar
- In diesem Kontext ist die letzte Gruppe interessant. Nur ein Teilnehmer (\equiv Prozess oder Thread) zur Zeit darf diese verwenden.
- Typische Beispiele sind: Datenbank- und Socketverbindungen, der Drucker, die Festplatte,...



- Race Condition / Inferenz
 - Verschiedene Teilnehmer manipulieren quasi gleichzeitig, bzw. zeitlich überlappend, die selbe Ressource. Um dies zu verhindern werden Sperrmechanismen, wie Critical Section, Mutex und Semaphore, eingeführt.
- Deadlock / Verklemmung
 - Die Sperren können dazu führen, das sich zwei Teilnehmer derart blockieren, das keiner von beiden weiter ausgeführt werden können...
- Life Lock / Starvation / Verhungern
 - Massnahmen gegen Deadlock führen bei ungerechter Verteilung dazu, dass einige Teilnehmer nie die Ressource erhalten...



- Vier Bedingungen sind notwendig, damit es zu einer Verklemmung kommt:
 - (1) **Wechselseitiger Ausschluss:** Nur ein Teilnehmer zur Zeit hat exklusiven Zugriff auf Ressource A.
 - (2) **Halten und Warten:** Der Teilnehmer hält und blockiert Ressource A während er auf Ressource B wartet.
 - (3) **Keine Verdrängung:** Der Teilnehmer kann nur selbst die Ressource A wieder freigeben, ist er nicht gutmütig gibt es keine Chance ihm diese zu entziehen
 - (4) **Zyklische Wartesituation:** Die Teilnehmer können in eine zyklische Abhängigkeitssituation kommen.

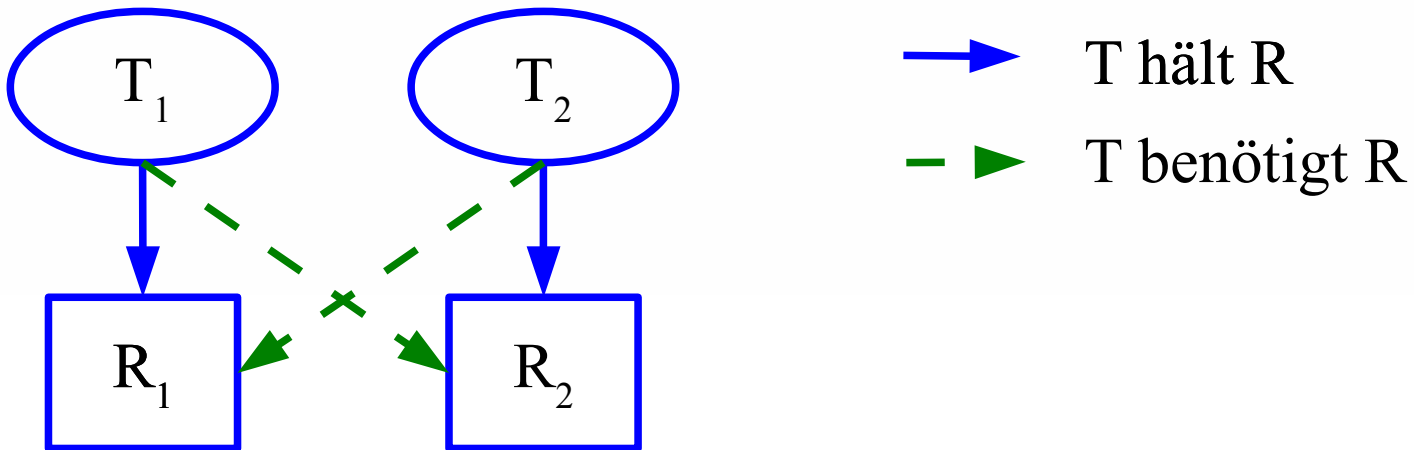


- Vorbeugen
 - Durch Einführen einer Hierarchie und Vorgabe diese immer in gleicher Reihenfolge anzufordern wird (4) durchbrochen.
- Vermeiden
 - Einem Teilnehmer wird verboten eine Ressource zu belegen, nur um anschließend zu merken das noch eine weitere fehlt. Dadurch wird (2) durchbrochen.
- Entdecken
 - Analyse ob es zur Situation (4) kommen kann.
- Auflösen
 - Kommt es zu einer Verklemmung wird die Ressource wieder entzogen und somit (3) durchbrochen.

Teilnehmer-Ressourcen Graph



- Teilnehmer-Ressourcen Abhängigkeiten lassen sich als gerichteter Graph präsentieren:

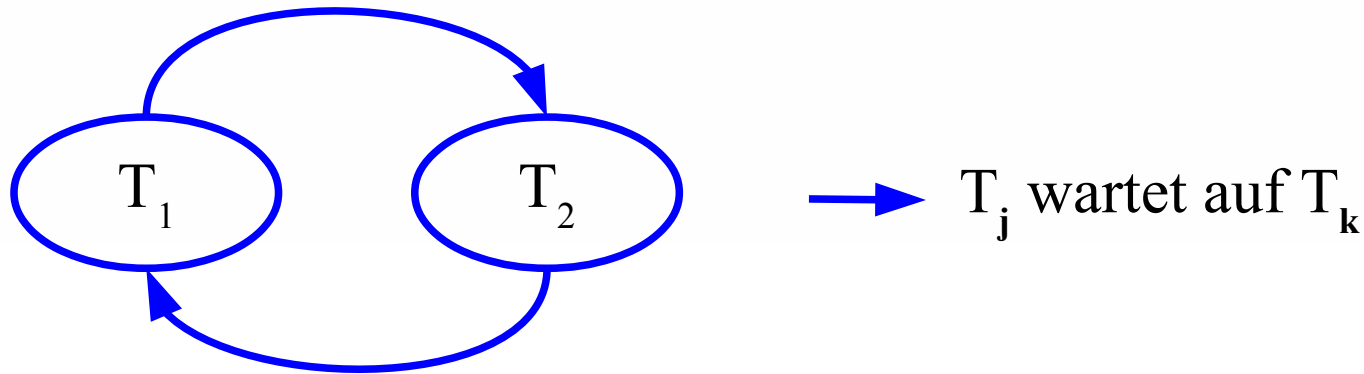


- Graph einer zyklischen Abhängigkeit: T_1 hält R_1 und wartet auf R_2 während T_2 auf R_1 wartet und R_2 hält.

Wait-For Graph



- Abstraktion der Ressourcen zeigt die reine Abhängigkeit der Teilnehmer voneinander:



- An Hand eines solchen WFG Graphen lassen sich zyklische Abhängigkeiten identifizieren.



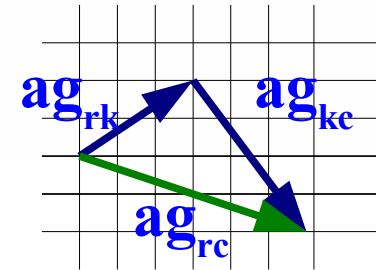
- Es gibt verschiedene Möglichkeiten einen Zyklus in einem Wait-For Graphen zu entdecken:
 - 1) Auswertung der Adjazenzmatrix A_G und deren Transitiven Hülle R_G .** Gibt es in der Diagonalen von R_G Einsen, so liegt eine Verklemmung vor.
 - 2) Rekursive Reduktion des Wait-For Graphen.** Bleiben nach der Reduktion noch Teilnehmer T über so liegt eine Verklemmung vor.

Warshall Algorithmus



- Die Bestimmung von $R_G = \cup B^k$ erfordert eine aufwendige Berechnung aller Potenzen von A_G .
- Einfacher ist der Algorithmus nach Warshall (1962):

```
for (k=0; k<N; k++)  
    for (r=0; r<N; r++)  
        if ( ag[r][k]==true ) {  
            for (c=0; c<N; c++)  
                ag[r][c] |= ag[k][c];  
        }  
}
```



- Die Elemente ag_{rc} der Matrix A_G werden als boolsche Variablen mit Werten $\{false, true\}$ betrachtet.



- Der folgende Pseudocode eliminiert rekursiv alle Teilnehmer T_k die ordnungsgemäß terminieren, d.h. keine Abhängigkeiten haben und somit ihre Ressourcen freigeben.

```
for ( ; ; ) {  
    find node  $T_k$  with no outgoing edges;  
    if ( no such node )  
        break;  
    erase  $T_k$  and all incoming edges;  
}  
if ( any  $T_k$  are left )  
    there is a deadlock;
```



- Java Threads nutzen wo möglich die Fähigkeiten der modernen Multi-Core CPUs aus.
- CPUs verwenden z.B. schnelle L1 und L2 Caches für Speicherzugriffe, dies wird auch in Threads realisiert.
- Threads verwenden lokale Kopien globaler Variablen, d.h. Modifikationen der Variablen in einem Thread sind im Anderen u.U. nicht (sofort) sichtbar!
- Zur atomaren Synchronisation von Primitiven gibt es u.A. das Java Schlüsselwort *volatile*.
- Größere atomare Code Abschnitte werden durch *synchronized* Blöcke geschützt.



- Shareable Ressourcen müssen über Thread-Grenzen hinweg synchronisiert werden.
- In der Java Sprache sind hierzu das *synchronized* Schlüsselwort sowie die zugehörigen Methoden *wait*, *notify* und *notifyAll* zur Inter-Thread-Kommunikation in der Klasse Objekt vorgesehen.
- Weitere Möglichkeiten sind seit dem JDK 1.5+ in den neuen Paketen *java.util.concurrent.** zu finden:
 - Callable<V> Runnable mit Ergebnis vom Typ V.
 - Future<V> Resultat einer asynchronen Berechnung.
 - sowie zahlreiche Implementierungen und Hilfsklassen...



- Jedes Java Objekt besitzt ein zugehöriges Monitor Objekt, das von der JVM als Sperre verwendet wird.
- Die Sperre wird per `synchronized` Schlüsselwort an dem Objekt gesetzt. Nur ein Thread zur Zeit kann eine solche **Critical Section** exklusiv durchlaufen.

```
public synchronized void foo() {  
    // begin critical section  
    doSomething_Critical();  
} // end critical section
```

- Intern wird im Bytecode der JVM ein *monitorenter* und *monitorexit* Opcode erzeugt.

Java synchronized Block



- Die Sperre ist immer mit dem zugehörigen Java Objekt verbunden.
- Dies ist bei einer Methode das „**this**“-Objekt.
- Oder in einem **synchronized** Block das explizit angegebene Objekt (this) oder eine Instanz:

```
public void bar() {  
    doSomething_noneCritical();  
    // begin critical section block  
    synchronized(anObject) {  
        doSomething_Critical();  
    } // end critical section block  
    doMore_noneCritical();  
}
```




- Java Threads laufen analog unabhängigen Prozessen innerhalb der JVM.
- Threads haben intern einen Lebenszyklus der sich als Statusmaschine modellieren lässt und verstehen einen festen Satz von Nachrichten.
- Die Verwendung gemeinsam geteilte Ressourcen muss geeignet geschützt werden.
- Hierzu bietet die JVM „critical sections“ markiert durch das synchronized Schlüsselwort.
- Mit diesem primitiven Sprachkonstrukt lassen sich Threads synchronisieren.



- „Java Threads“, S. Oaks und H. Wong, O'Reilly, 1997
 - Das gesamte Buch handelt von Konzepten zur Thread Synchronisierung.
- „Threads und Netzwerk-Programmierung mit Java“, H. Kredel und A. Yoshida, dpunkt, 1999
 - Konzepte zur Parallelverarbeitung für Netzwerk- und Thread-Programmierung.
- „Inside the Virtual Machine“, B. Venners, McGraw-Hill, 1998.
 - Kapitel 20 erläutert die Critical Section innerhalb der JVM
- „Die Programmiersprache Java“, K. Arnold und J. Gosling, Addison-Wesley, 1996