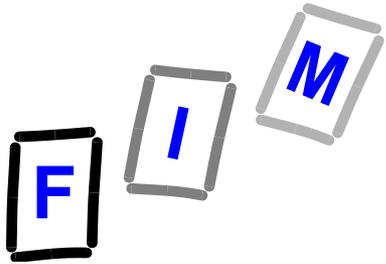


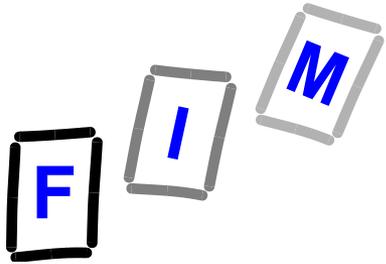
Betriebssysteme

G: Parallele Prozesse (Teil A: Grundlagen)



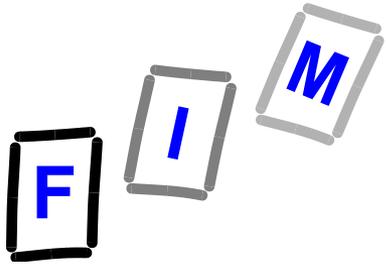
Prozesse

- Bei Betriebssystemen stoßen wir des öfteren auf den Begriff „Prozess“
als wahrscheinlich am häufigsten verwendeter und am unklarsten definierter Fachausdruck!
- Folgende Sicht:
 - ➔ Ein Prozess ist durch eine Menge von Registern / Hauptspeicherstellen bestimmt, welche ihre Werte nach bestimmten Regeln ändern.
 - ➔ Diese Regeln sind zumeist in einem Programm festgelegt.
 - ➔ Das Programm wird von einem **Prozessor** ausgeführt.



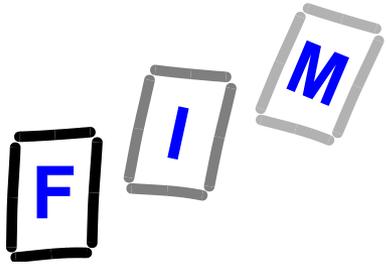
Prozesse

- **Unterscheide:**
 - ➔ **Nicht-deterministische Prozesse**
 - ➔ **Deterministische Prozesse**
- **Ein Prozess ist deterministisch (bezogen auf Ein-/Ausgabe), wenn seine Ausgabe alleine/nur von seiner Eingabe abhängig ist:**
 - ➔ **Sicherstellung der Wiederholbarkeit**
 - ➔ **Wird ein P mit selbem Input wieder gestartet, liefert P wieder dasselbe Ergebnis**
 - » **Real gar nicht so einfach ...**



Sequentielle Prozesse

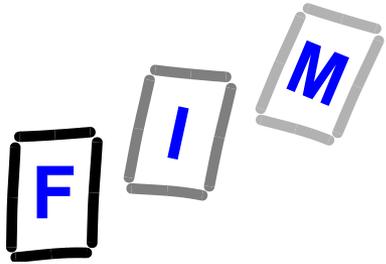
- **Sequentieller Prozess:**
Zu jedem Zeitpunkt t wird genau eine Instruktion ausgeführt.
 - ➔ **Natürlich ist diese Sicht vom Abstraktionsgrad abhängig**
 - » **ZB Methode, Anweisung, Maschinencode, Pipeline-Stufe**



Gleichzeitig - Parallel

- Die Begriffe

„**gleichzeitig**“ (engl.: **concurrent**) und „**parallel**“ werden in der Fachliteratur nicht genau unterschieden.

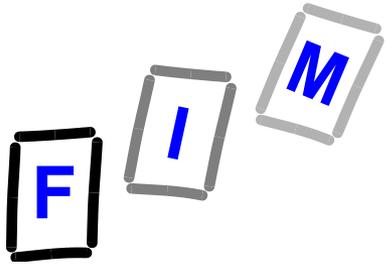


Allgemeine Definition: gleichzeitig - parallel

*Zwei Prozesse laufen parallel (gleichzeitig),
wenn die **erste Instruktion** des einen
Prozesses ausgeführt wird, **bevor die letzte
Instruktion** des anderen Prozesses beendet
wurde.*

● Anmerkungen:

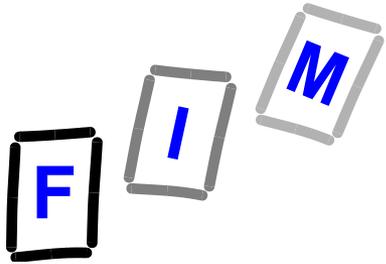
- ➔ Diese Definition ist unabhängig von der Anzahl der verfügbaren Prozessoren (CPUs).
- ➔ Sie stimmt auch für eine CPU:
Die (eine) Überschneidung auf der Zeitachse ist entscheidend.



Gleichzeitige Prozesse

- **Überschneiden sich zeitlich.**
- Werden als **unabhängig** (engl.: disjoint) bezeichnet, wenn jeder Prozess nur auf **eigene** (engl.: private) **Daten** zugreift.
- Sind **abhängig / kooperierend** (engl.: interacting) bezeichnet, wenn sie auf **gemeinsame** (engl.: shared) **Daten** zugreifen.
 - ➔ **Beachte wieder: Granularität!**
 - » „Selbe Festplatte“ vs. „Selbe Datei“ vs. „Selbes Byte in selber Datei“

Per Brinch Hansen, 1973



cobegin coend

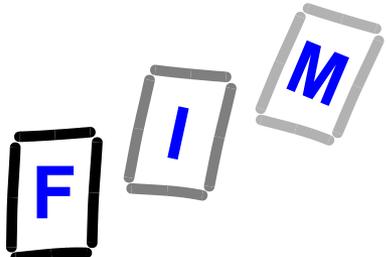
Zur Darstellung von Gleichzeitigkeit / Parallelität verwendet man zB folgende Notation:

COBEGIN

$P_1 ;$
 $P_2 ;$
 $\dots ;$
 $P_n ;$

P_1, \dots, P_n laufen dabei zueinander parallel ab

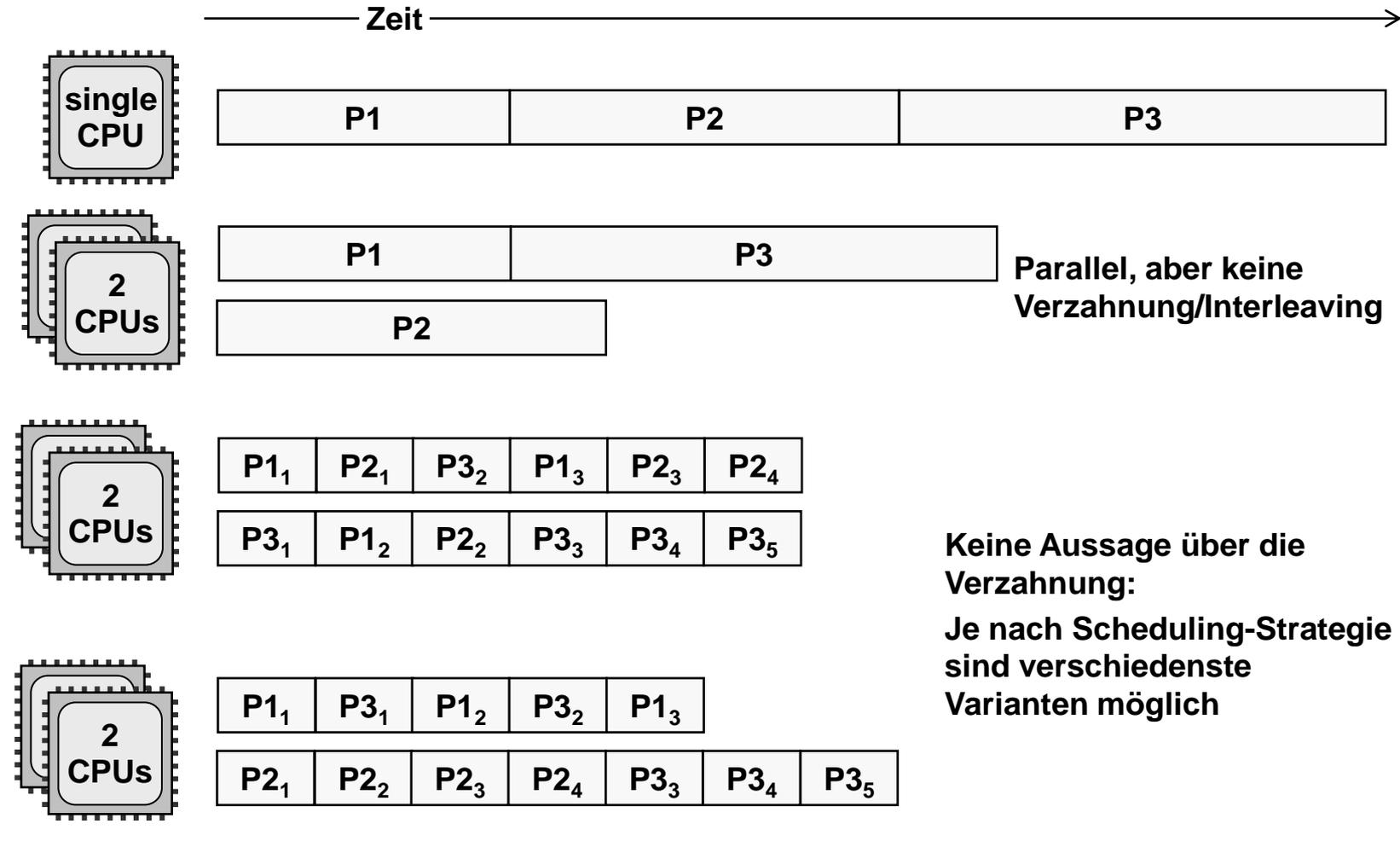
COEND ;



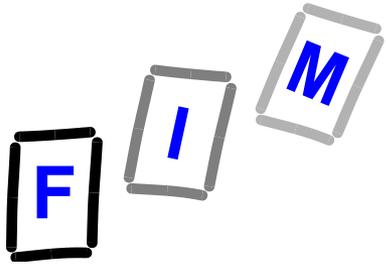
Verzahnung (engl.: interleaving)

non preemptive scheduling

preemptive scheduling



Keine Aussage über die Verzahnung:
Je nach Scheduling-Strategie sind verschiedenste Varianten möglich



Keinerlei Annahmen über die Reihenfolge

- Seien $A = \langle a_1 ; a_2 \rangle$ und $B = \langle b_1 ; b_2 \rangle$ zwei sequentielle Prozesse, die zueinander parallel ablaufen.

Dann sind folgende Reihenfolgen des Ablaufes möglich:

$\langle a_1 ; a_2 ; b_1 ; b_2 \rangle$

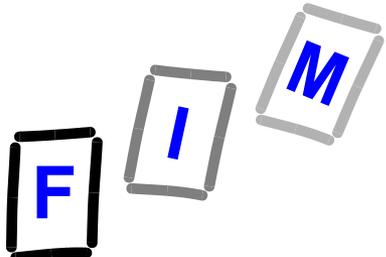
$\langle a_1 ; b_1 ; b_2 ; a_2 \rangle$

$\langle a_1 ; b_1 ; a_2 ; b_2 \rangle$

$\langle b_1 ; b_2 ; a_1 ; a_2 \rangle$

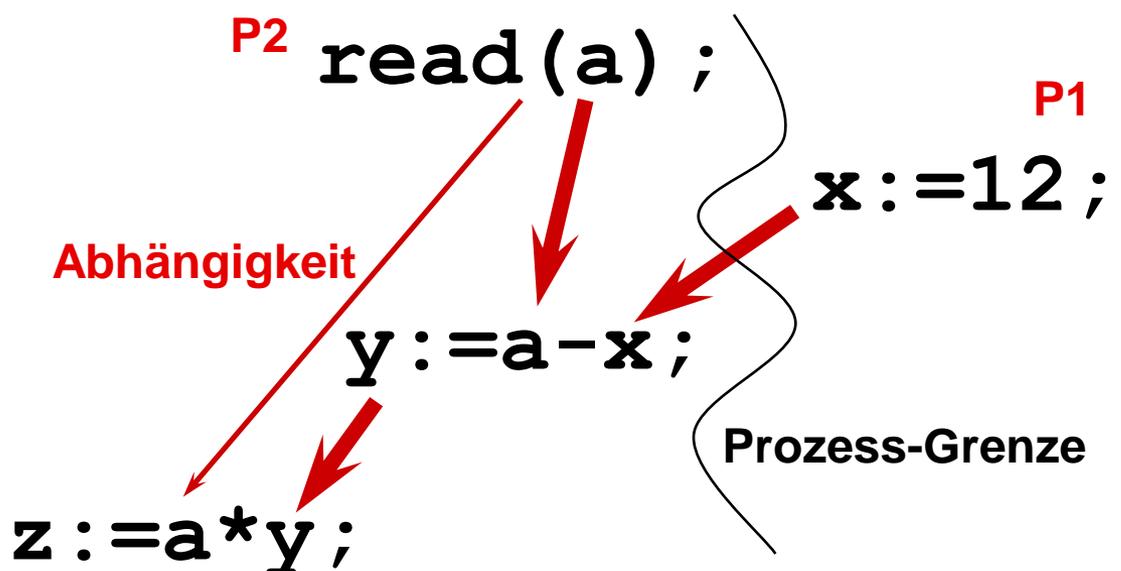
$\langle b_1 ; a_1 ; a_2 ; b_2 \rangle$

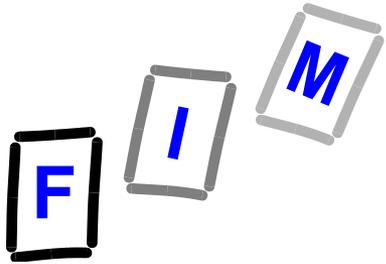
$\langle b_1 ; a_1 ; b_2 ; a_2 \rangle$



Ablauf-Reihenfolge

- Eine spezielle Ablauffolge ist notwendig, wenn P1 Daten erzeugt, die von P2 verwendet werden.
- Dies ist aber nicht immer notwendig.

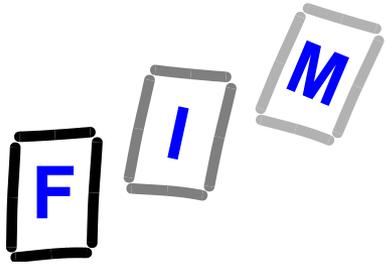




Gründe für parallele Prozesse (1)

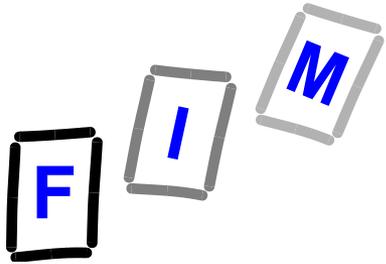
Überblick:

- **Gemeinsame Verwendung (engl. sharing) von Informationen und Ressourcen**
- **Schnellere Berechnungen**
 - ➔ **Gleichzeitig, zB mehrere CPUs/VMs**
 - ➔ **Interleaving, zB gleichzeitige Internet-Anfragen, die erst nach einigen Sekunden beantwortet werden**
 - » **Wartezeiten sinnvoll nutzen**
- **Modularität: Siehe zB Webservices**
- **Komfort**



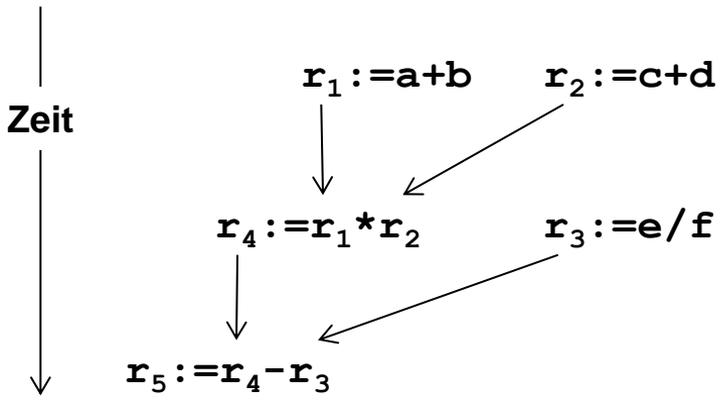
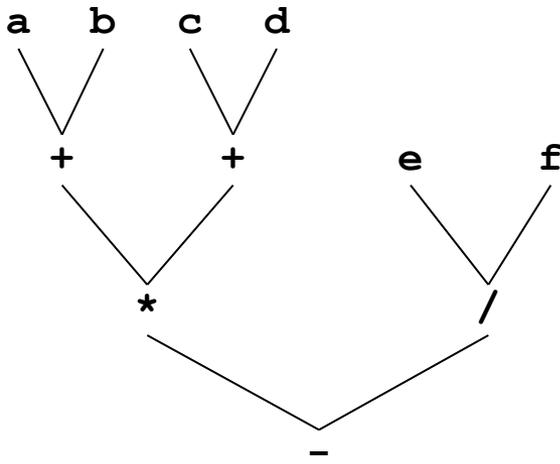
Gründe für parallele Prozesse (2)

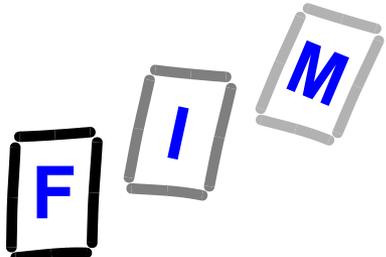
- **Gemeinsame Verwendung (engl.: sharing) von Informationen und Ressourcen**
 - ➔ **Mehrere Prozesse/Benutzer können an der gleichen Information (und damit auch ev. an den gleichen Ressourcen) interessiert sein**
 - ➔ **Z.B. gemeinsame Nutzung von Speicherplatz oder von Dateien**
- **Die Kommunikation und der Datenaustausch zwischen Prozessen werden über **gemeinsame (engl.: shared) Variablen** (Speicher) durchgeführt.**



Gründe für parallele Prozesse (3)

- **Schnellere Berechnungen (speed up)**
 - ➔ **Aufteilung einer Aufgabe in Teilaufgaben,**
 - ➔ **welche dann z.T. „echt“ parallel zueinander ausgeführt werden.**
 - ➔ **Voraussetzungen: >1 CPU, Ein-/Ausgabe-Kanäle, ...**

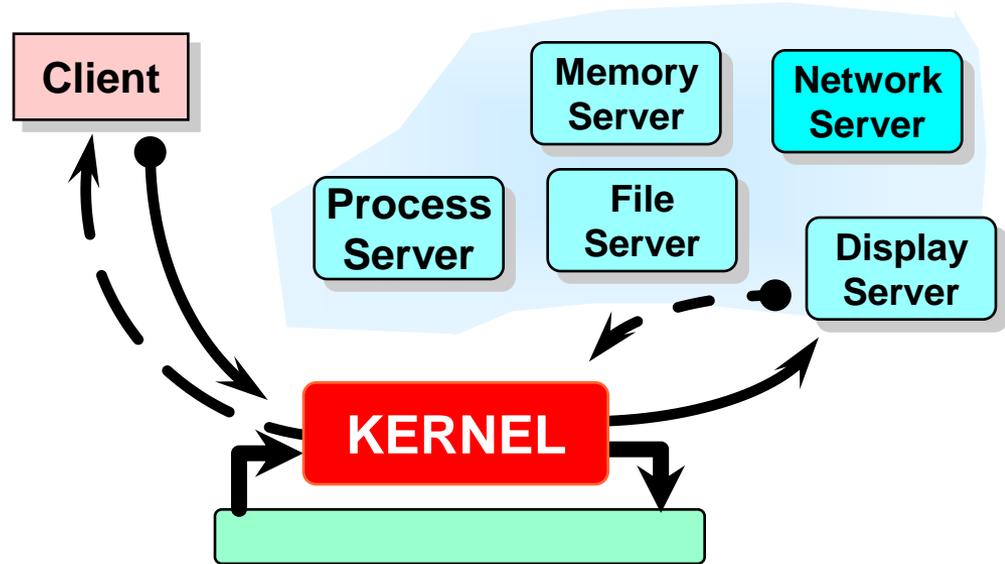


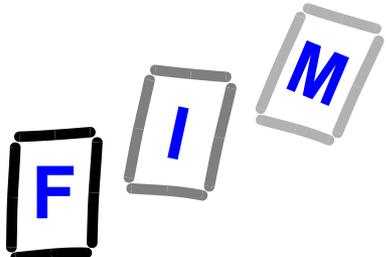


Gründe für parallele Prozesse (4)

- **Modularität**

- ➔ **Vergleiche: Module eines Softwaresystems**
- ➔ **Teile ein Gesamtsystem (z.B. das BS!) in einzelne unabhängige und kooperierende Prozesse.**



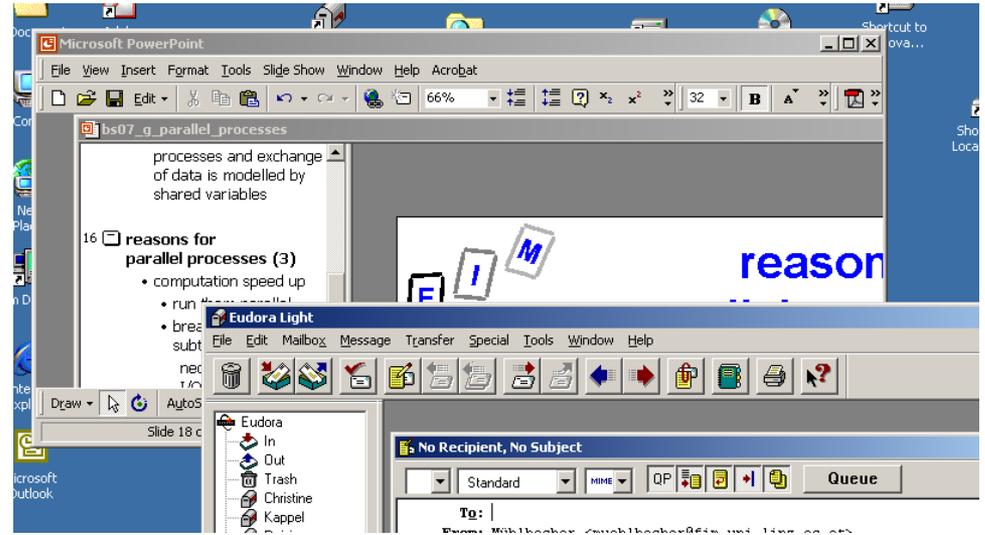


Gründe für parallele Prozesse (5)

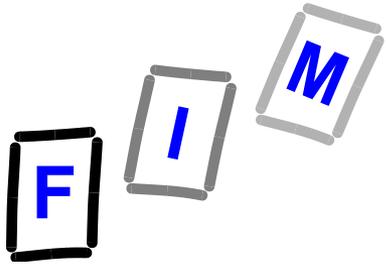
- **Komfort / Benutzerfreundlichkeit**

➔ **Anwender kann mehrere Aufgaben zur gleichen Zeit ausführen lassen**

- » **Text editieren**
- » **Ausdruck**
- » **Senden / Empfangen von Emails**
- » ...

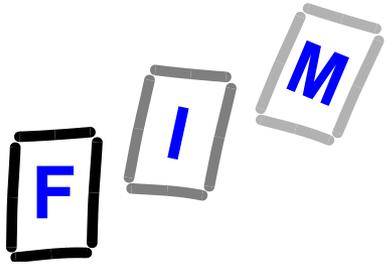


➔ **Siehe auch Services/Dienste!**



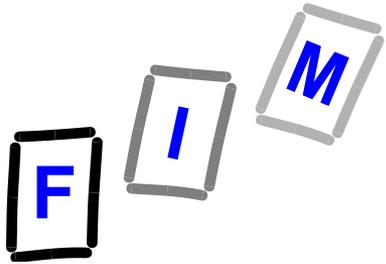
Wechsel des Prozesskontextes

- Während der Ausführung eines Prozesses werden diesem Ressourcen zugeordnet
 - ➔ Speicherbereiche (z.B. Daten des Prozesses)
 - ➔ Dateien
 - ➔ Zugriffsrechte, ...
- Der Wechsel der CPU auf einen anderen Prozess bedingt einen „**Wechsel des Prozesskontextes**“ (engl.: **context switch**).
 - ➔ Reiner Overhead
 - ➔ Zeitaufwendig



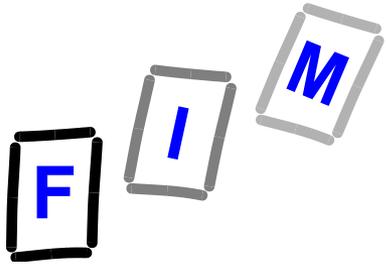
Threads

- Wenn die CPU zwischen Prozessen umschalten muss, welche sich Speicherbereiche und andere Ressourcen teilen, lässt sich dieser Aufwand reduzieren durch
 - ➔ **leichtgewichtige (light-weight) Prozesse,**
 - ➔ **auch „Threads“ genannt.**
- Ein normaler (schwergewichtiger) Prozess ist ein Task mit nur einem Thread.
- Jede Task (Prozess) besteht aus zumindest einem Thread.
- Unterschied:
 - ➔ **Prozess: Eigener Speicherbereich**
 - ➔ **Thread: Alle Threads eines Prozesses teilen sich Speicher**



Scheduling zwischen Threads

- **Threads verhalten sich in vieler Hinsicht wie Prozesse:**
 - ➔ **Sie teilen sich die CPU.**
 - ➔ **Status: bereit, rechnen, warten, beendet.**
- **Moderne BS führen die CPU-Aufteilung (auch) auf Ebene der Threads durch.**
 - ➔ **Z.B. Prioritätssteuerung (engl.: priority scheduling) zwischen Threads.**
 - » **Die Threads eines Prozesses besitzen anfangs die gleiche Priorität**
 - ➔ **Time-Sharing zwischen Threads gleicher Priorität.**



Erzeugen von Threads in JAVA

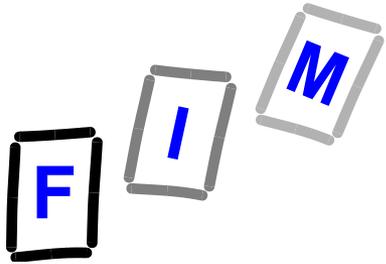
- **Das Programm erzeugt zwei Threads**

- ➔ **Haupt-Thread**

- » Macht nichts anderes, als den zweiten Thread *Thread1* zu starten.
 - » *Main1.java* ist dabei die Hauptklasse, welche die Methode *main()* enthält.

- ➔ **Der zusätzlich gestartete Thread erweitert die Thread-Klasse:**

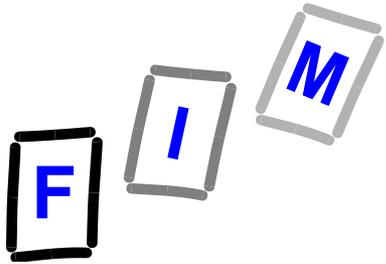
- » Wird durch *t1 = new Thread1* erzeugt und mittels *t1.start()* gestartet.
 - » Schreibt dann einfach Text auf den Bildschirm.



Erzeugen von Threads in JAVA (1)

Main1.java

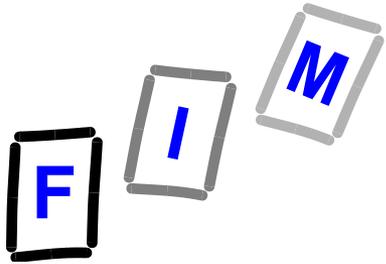
```
public class Main1 {
    public static Thread1 t1;
    // Deklaration der Thread-Variablen
    public static void main(String args[ ]) {
        t1=new Thread1(); // Erzeuge Thread
        t1.start();       // Starte Thread
        /* Neu / Modifikation! */
        while (true) {
            System.out.println("Main");
        } /* while */
    } /* main */
} /* Main1 */
```



Erzeugen von Threads in JAVA (2)

Thread1.java

```
class Thread1 extends Thread {  
  
    public void run() {  
  
        /* Neu / Modifikation! */  
        while (true) {  
            System.out.println("Thread1");  
        } /* while */  
  
    } /* run */  
  
} /* Thread1 */
```

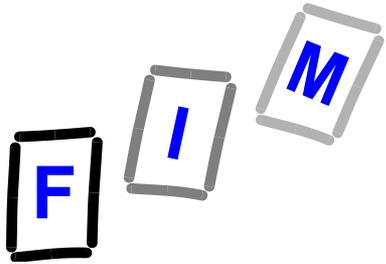


Erzeugen von Threads in JAVA (3)

- **Ausgabe: Nicht deterministisch**
 - ➔ **Warum? Gemeinsam genutzte Ressource (Terminal), aber kein Synchronisation!**

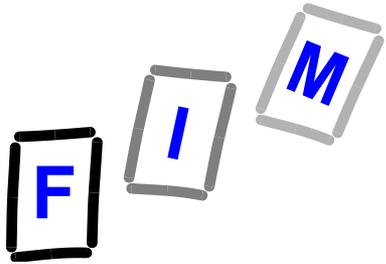
- **Beispiel:**

- ➔ Main
Main
Main
Thread1
Thread1
Main
Main

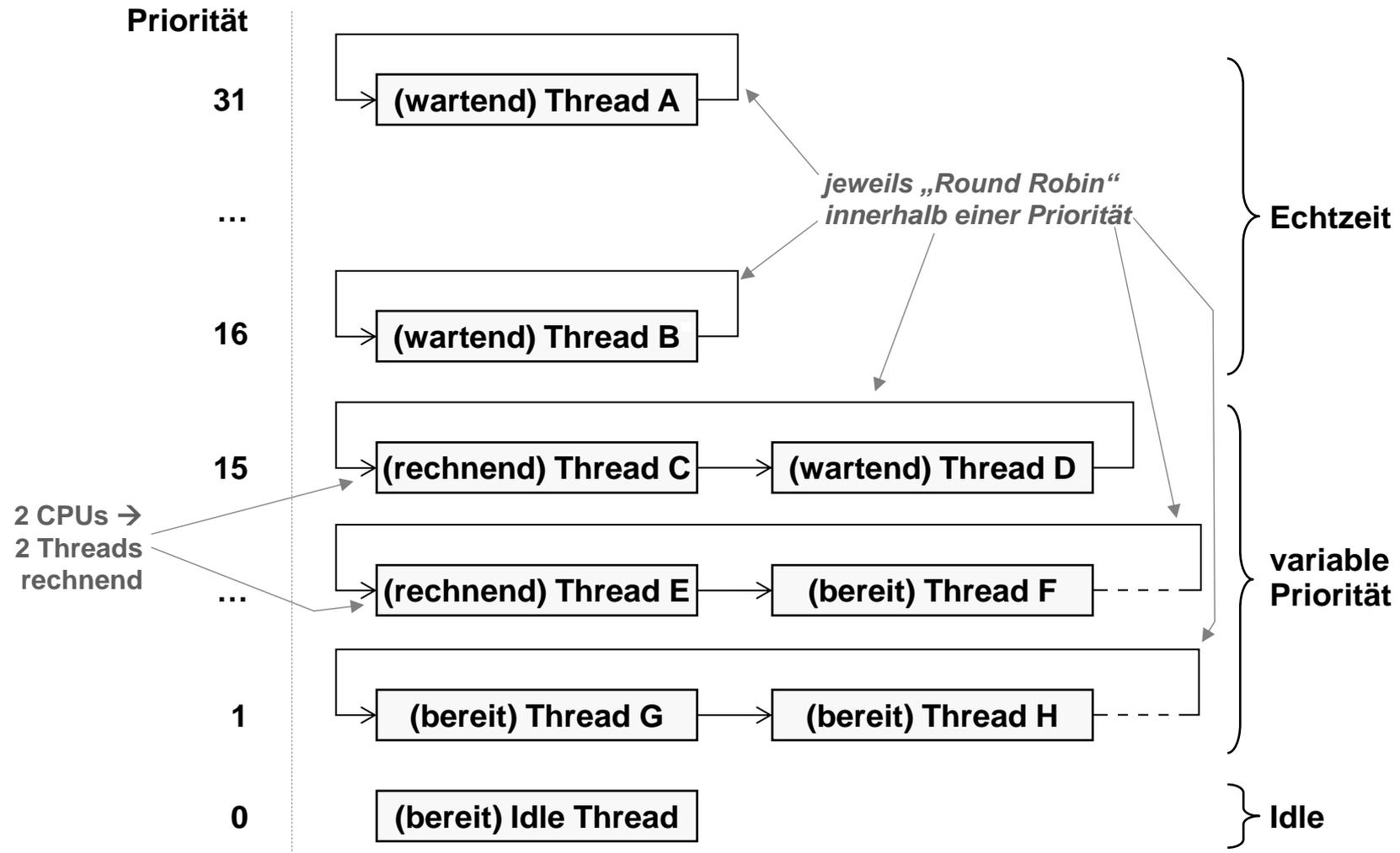


Threads bei JAVA VM

- ➔ **Green Threads: Scheduling von der JVM autonom und unabhängig vom OS**
 - » Heute nicht mehr üblich
 - » Eigener Scheduler innerhalb JVM notwendig
- ➔ **Native Threads: Werden auf die Threads im Host-System „aufgesetzt“**
 - » **Java-Spezifikation:**
 - Keine Aussage über Scheduling von Threads gleicher Priorität
 - Daher bei Native Threads:
 - Preemptive scheduling des Host-Systems wirksam



Thread-Prioritäten und Scheduling in XP-Familie



„Ungerechte/gerechte(re) Situation“

