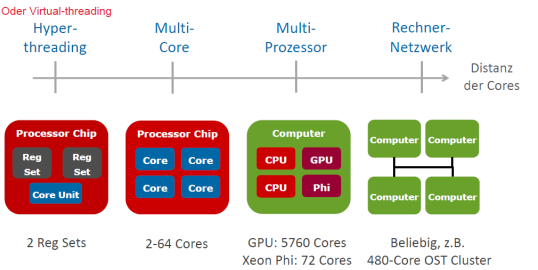


1 Multi-Threading Grundlagen



**Parallelität (Parallelism):** Mehrere Teilabläufe, welche gleichzeitig auf mehreren Prozessoren/Cores laufen. → Schnellere Programme

**Nebenläufigkeit (Concurrency):** Gleichzeitig oder verzahnt ausführbare Abläufe, welche auf gemeinsame Ressourcen zugreifen (Logisch unabhängig) → Einfachere Programme

**User-Level Threads:** Im Prozess implementiert (keine echte Parallelität)

**Kernel-Level Threads:** Im Kernel implementiert (Multi-Core Ausnutzung) → Kontextwechsel vom Prozess per SW-Interrupt

1.1 Thread Scheduling

**Processor Sharing:** Mehr Threads als Prozessoren und bei Wartebildung Proz. an anderen bereiten Thread abgeben.

**Verzahnte Ausführung:** Prozessor führt Instruktionen von mehreren Threads in Teilsequenzen aus. → Quasiparallelität

**Synchron:** Warten auf Bedingung → Waiting Threads

**Asynchron:** Zeitablauf → Nach gewisser Zeit Proz. abgeben

**Kooperativ:** Threads müssen explizit beim Scheduler in Abständen Kontextwechsel synchron initiieren

**Preemptiv:** Scheduler kann per Timer-Interrupt den laufenden Thread asynchron unterbrechen

1.2 Multi Thread Programmierung

**JVM ist ein Prozess im Betriebssystem.** → Programmierer kann weitere Threads starten

Die JVM läuft, solange Threads laufen.

**Ausnahme:** Deamon Threads (z.B. Garbage Collector). Mit `System.exit()/Runtime.exit()` kann die JVM direkt terminiert werden (unsauber)

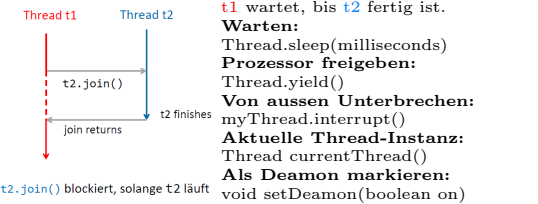
```
// A,B Ausgaben können durcheinander sein:
public class MultiThreadTest {
    public static void main (String[] args ) {
        var a = new Thread(Thread() -> multiPrint("A"));
        var b = new Thread(Thread() -> multiPrint("B"));
        a.start(); b.start();
        System.out.println("main finished");
    }
    static void multiPrint (String label) {
        for (int i = 0; i < 10; i++) {
            System.out.println(label + ": " + i);
        } }
}

// Explizite Runnable-Implementation:
class SimpleLogic implements Runnable {
    @Override
    public void run () {
        // thread behavior
    } }

var myThread = new Thread(new SimpleLogic());
myThread.start();

// Sub-Klasse von Thread
class SimpleThread extends Thread {
    @Override
    public void run ()
        // thread behavior
    } }

var myThread = new SimpleThread(); myThread.start();
```



2 Thread synchronisation

Threads teilen sich Adressraum und Heap.

2.1 Race Condition

Wenn mehrere Threads das Selbe Objekt lesen und anhand vom Resultat dieses überschreiben. (z.B. deposit: zuerst lesen dann += amount → Zwischen lesen und schreiben könnte ein anderer Thread die balance geändert haben)

**Lösung:** Gegenseitiger Ausschluss (Mutual Exclusion)

→ Geht nicht mit einfachem locked Boolean (Keine atomaren Instruktionen)

2.2 Synchronized (Monitor Lock)

Das Keyword `synchronized` belegt einen Lock für das Objekt.

→ Nur ein Thread kann eine synchronized Methode in derselben Instanz zur gleichen Zeit ausführen.

```
// deposit und withdraw sind im gegenseitigem Ausschluss
class BankAccount {
    private int balance = 0;
    public synchronized void deposit (int amount) {
        this.balance += amount }
    public synchronized boolean withdraw (int amount) {
        if (amount <= this.balance) {
            this.balance -= amount;
            return true; } {else {return false; } } }
}

// synchronized(object){ statements } ist eine explizite
// Angabe, auf welcher Instanz gelockt wird:
public void deposit(int amount) {
    synchronized(this) {this.balance += amount;} }

Problem: Wenn man auf Bedingung warten will. → sleep() und
yield() geben den Monitor-Lock nicht frei.
```

**Lösung:** Wait & Signal Mechanismus. → Threads können im Monitor auf Bedingung warten oder können Wartende Threads aufwecken (Änderung signalisieren)

`wait()` gibt lock frei und wartet auf Signal. `notify()` signalisiert nur einen beliebigen (zufälligen), wartenden Thread. → Wartet vlt auf andere Bedingung und kann zu ewigem Warten führen

`notifyAll()` signalisiert alle wartenden Threads.

Wichtig:

- Signalisierender Thread behält Monitor
- Thread ist im inneren Warteraum, bis Signal kommt
- Bei `notify()` kommt Thread wieder in äusseren Warteraum

```
class BoundedBuffer <T> {
    private Queue<T> queue = new LinkedList<>();
    private int limit = 1; // or initialize in constructor
    public synchronized void put (T item) throws
        InterruptedException {
        while (queue.size () == limit) {
            wait(); // await non full
        } queue.add(item); notifyAll(); // signal non empty
    }

    public synchronized T get() throws
        InterruptedException {
        while (queue.size () == 0) {
            wait();// await non empty
        } var item = queue.remove(); notifyAll(); // non full
        return item; } }

3 Week03
4 Week04
5 Week05
6 Week06
7 Week07
8 Week08
9 Week09
10 Week10
11 Week11
12 Week12
13 Week13
```