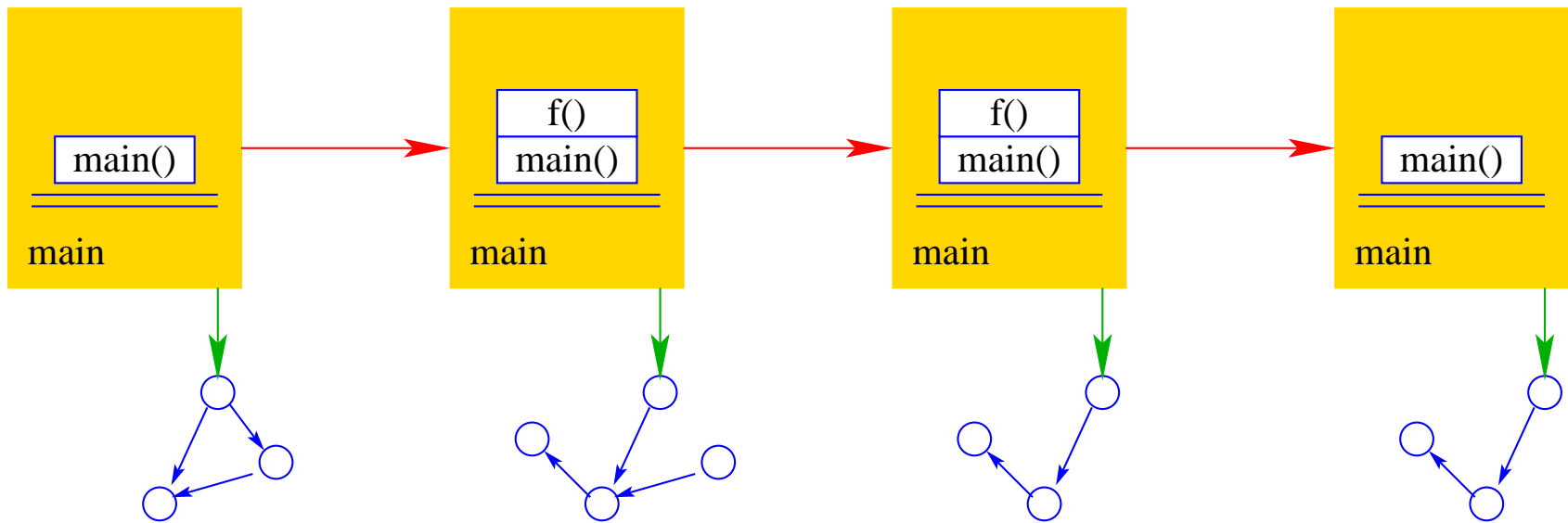
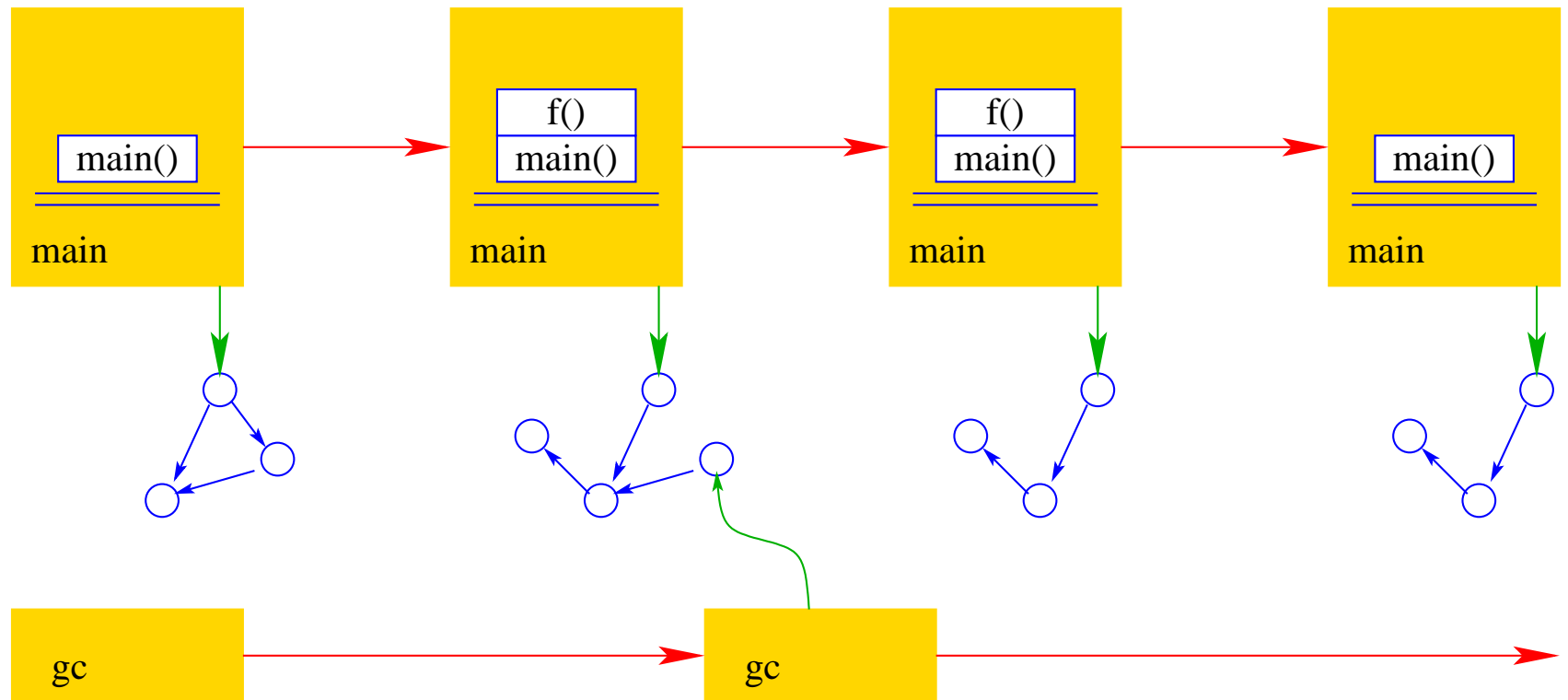


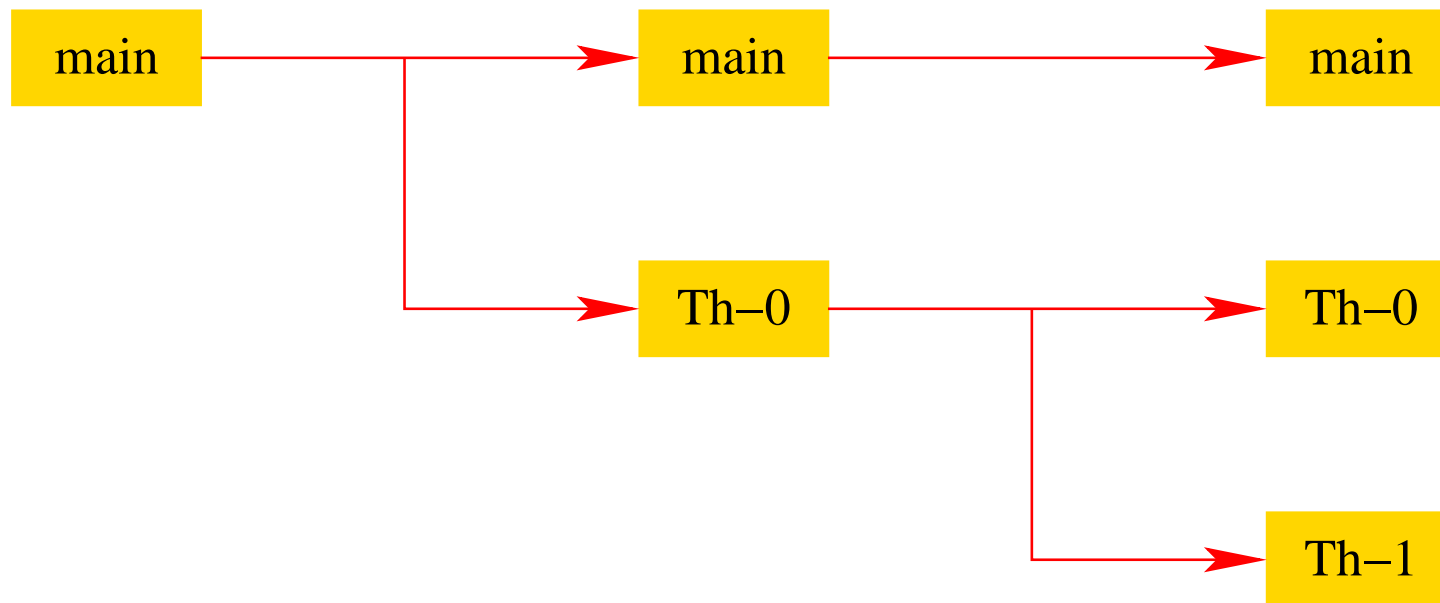
## 18 Threads

- Die Ausführung eines **Java**-Programms besteht in Wahrheit nicht aus einem, sondern **mehreren** parallel laufenden **Threads**.
- Ein Thread ist ein sequentieller Ausführungs-Strang.
- Der Aufruf eines Programms startet einen Thread **main**, der die Methode **main()** des Programms ausführt.
- Ein weiterer Thread, den das Laufzeitsystem parallel startet, ist die **Garbage Collection**.
- Die Garbage Collection soll mittlerweile nicht mehr erreichbare Objekte beseitigen und den von ihnen belegten Speicherplatz der weiteren Programm-Ausführung zur Verfügung stellen.





- Mehrere Threads sind auch nützlich, um
  - ... mehrere Eingabe-Quellen zu überwachen (z.B. Mouse-Klicks und Tastatur-Eingaben) ↑Graphik;
  - ... während der Blockierung einer Aufgabe etwas anderes Sinnvolles erledigen zu können;
  - ... die Rechenkraft mehrerer Prozessoren auszunutzen.
- Neue Threads können deshalb vom Programm selbst erzeugt und gestartet werden.
- Dazu stellt Java die Klasse Thread und das Interface Runnable bereit.



## Beispiel:

```
public class MyThread extends Thread {  
    public void hello(String s) {  
        System.out.println(s);  
    }  
    public void run() {  
        hello("I'm running ...");  
    } // end of run()  
    public static void main(String[] args) {  
        MyThread t = new MyThread();  
        t.start();  
        System.out.println("Thread has been started ...");  
    } // end of main()  
} // end of class MyThread
```

- Neue Threads werden für Objekte aus (Unter-) Klassen der Klasse `Thread` angelegt.
- Jede Unterklasse von `Thread` sollte die Objekt-Methode `public void run();` implementieren.
- Ist `t` ein `Thread`-Objekt, dann bewirkt der Aufruf `t.start();` das folgende:
  1. ein neuer Thread wird initialisiert;
  2. die (parallele) Ausführung der Objekt-Methode `run()` für `t` wird angestoßen;
  3. die eigene Programm-Ausführung wird hinter dem Aufruf fortgesetzt.

## Beispiel:

```
public class MyRunnable implements Runnable {
    public void hello(String s) {
        System.out.println(s);
    }
    public void run() {
        hello("I'm running ...");
    } // end of run()
    public static void main(String[] args) {
        Thread t = new Thread(new MyRunnable());
        t.start();
        System.out.println("Thread has been started ...");
    } // end of main()
} // end of class MyRunnable
```



- Auch das Interface `Runnable` verlangt die Implementierung einer Objekt-Methode `public void run();`
- `public Thread(Runnable obj);` legt für ein `Runnable`-Objekt `obj` ein `Thread`-Objekt an.
- Ist `t` das `Thread`-Objekt für das `Runnable obj`, dann bewirkt der Aufruf `t.start();` das folgende:
  1. ein neuer `Thread` wird initialisiert;
  2. die (parallele) Ausführung der Objekt-Methode `run()` für `obj` wird angestoßen;
  3. die eigene Programm-Ausführung wird hinter dem Aufruf fortgesetzt.

## Mögliche Ausführungen:

Thread has been started ...

I'm running ...

... oder:

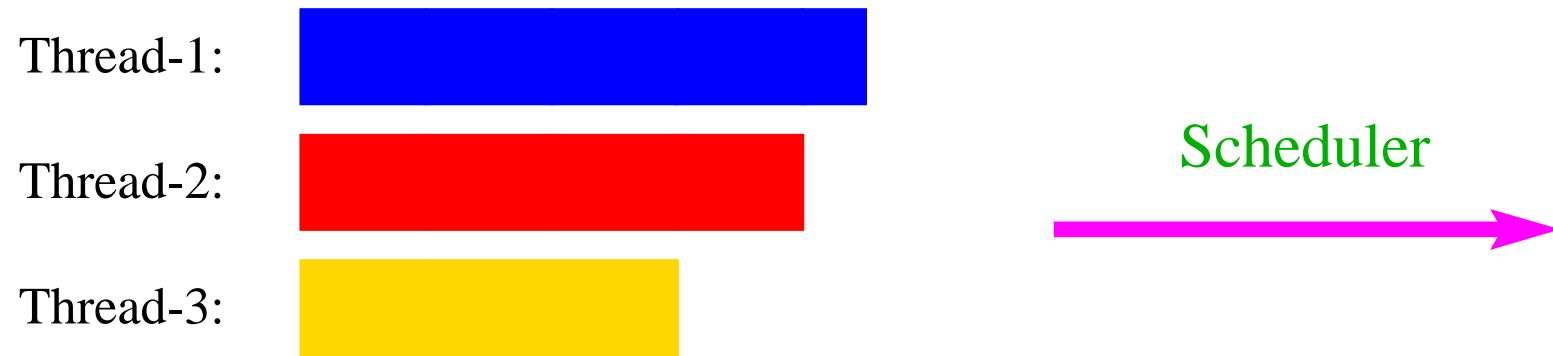
I'm running ...

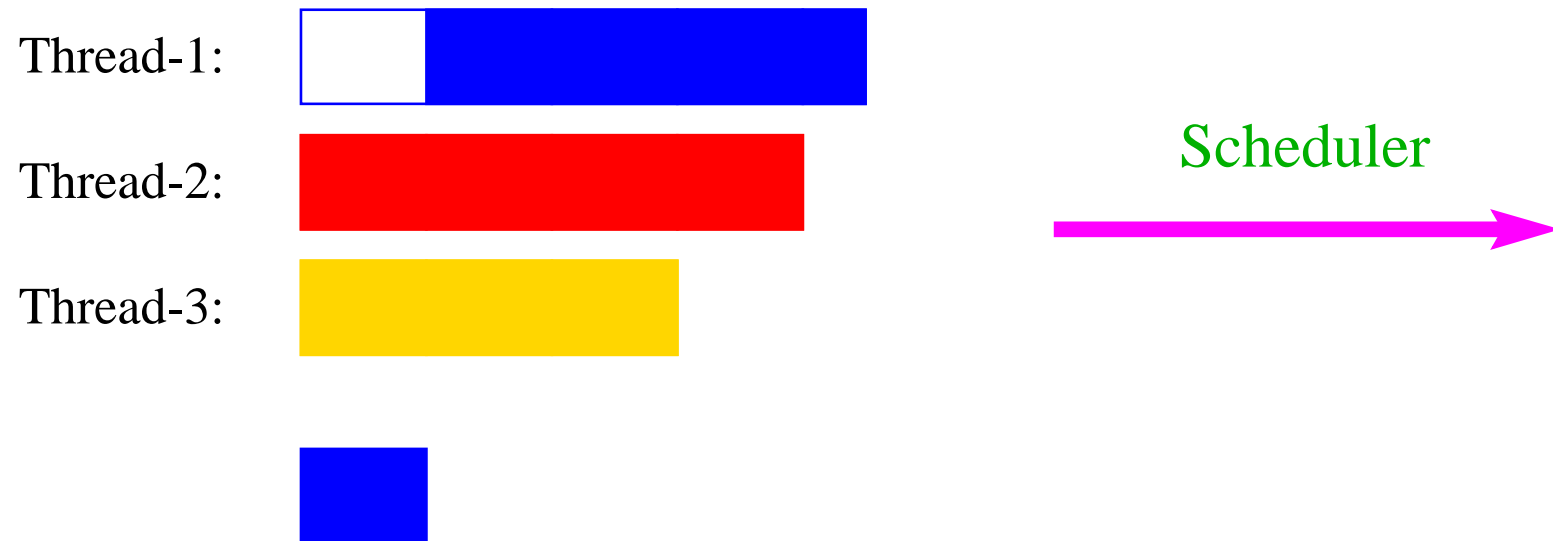
Thread has been started ...

- Ein Thread kann nur eine Operation ausführen, wenn ihm ein Prozessor (CPU) zur Ausführung zugeteilt worden ist.
- Im Allgemeinen gibt es mehr Threads als CPUs.
- Der **Scheduler** verwaltet die verfügbaren CPUs und teilt sie den Threads zu.
- Bei verschiedenen Programm-Läufen kann diese Zuteilung verschieden aussehen!!!
- Es gibt verschiedene Politiken, nach denen sich Scheduler richten können    ↑ **Betriebssysteme**.

## 1. Zeitscheiben-Verfahren:

- Ein Thread erhält eine CPU nur für eine bestimmte Zeitspanne (**Time Slice**), in der er rechnen darf.
- Danach wird er unterbrochen. Dann darf ein anderer.





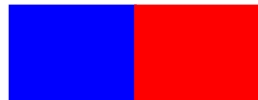
Thread-1:



Thread-2:

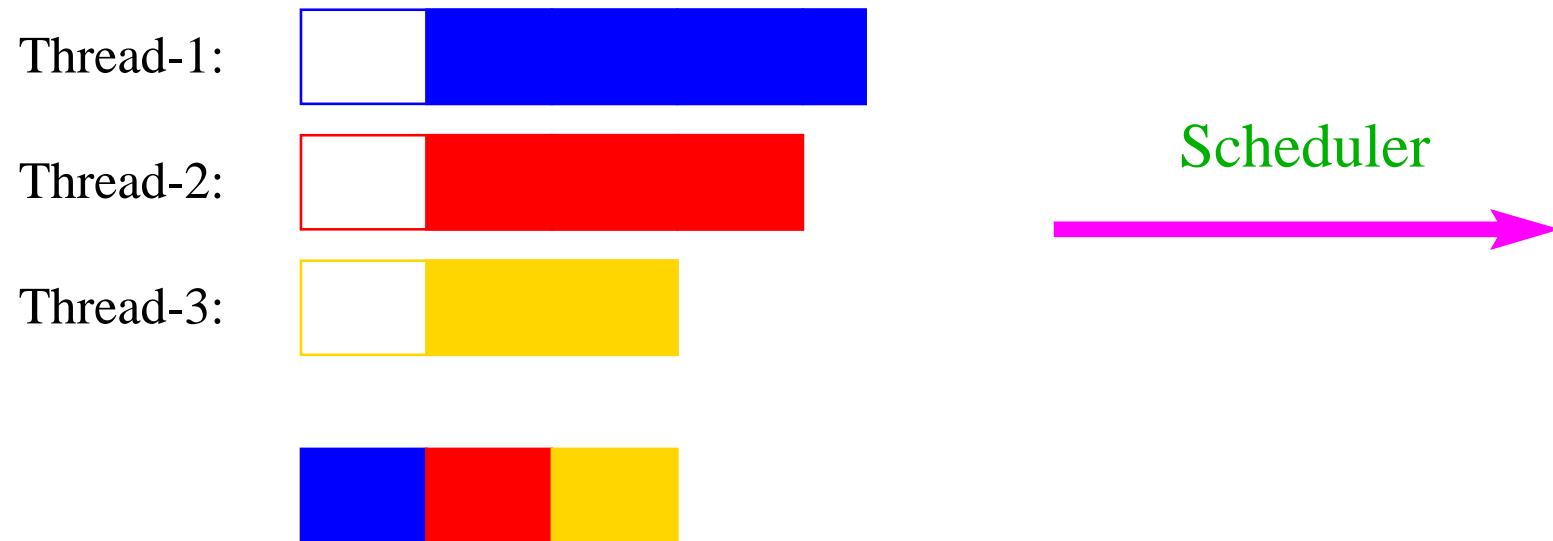


Thread-3:



Scheduler





Thread-1:

A horizontal bar for Thread-1. The left portion is white with a blue outline, and the right portion is solid blue.

Thread-2:

A horizontal bar for Thread-2. The left portion is white with a red outline, and the right portion is solid red.

Thread-3:

A horizontal bar for Thread-3. The left portion is white with a yellow outline, and the right portion is solid yellow.

Scheduler





Thread-1: 

Thread-2: 

Thread-3: 



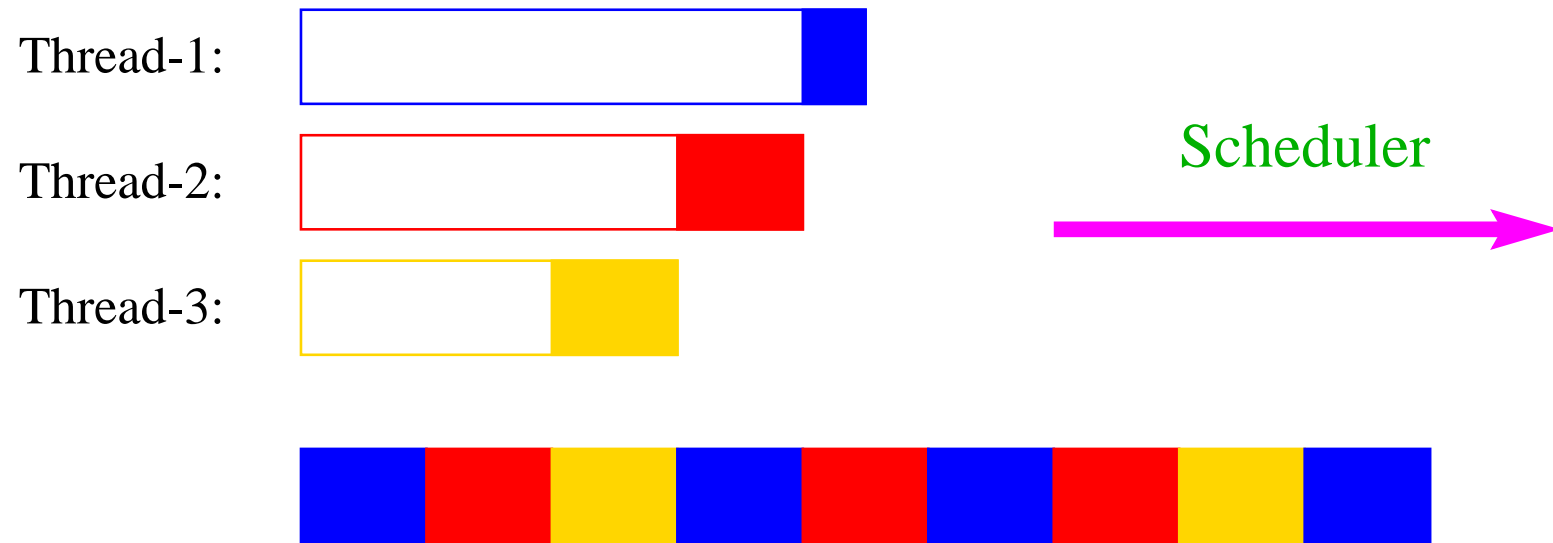
Scheduler



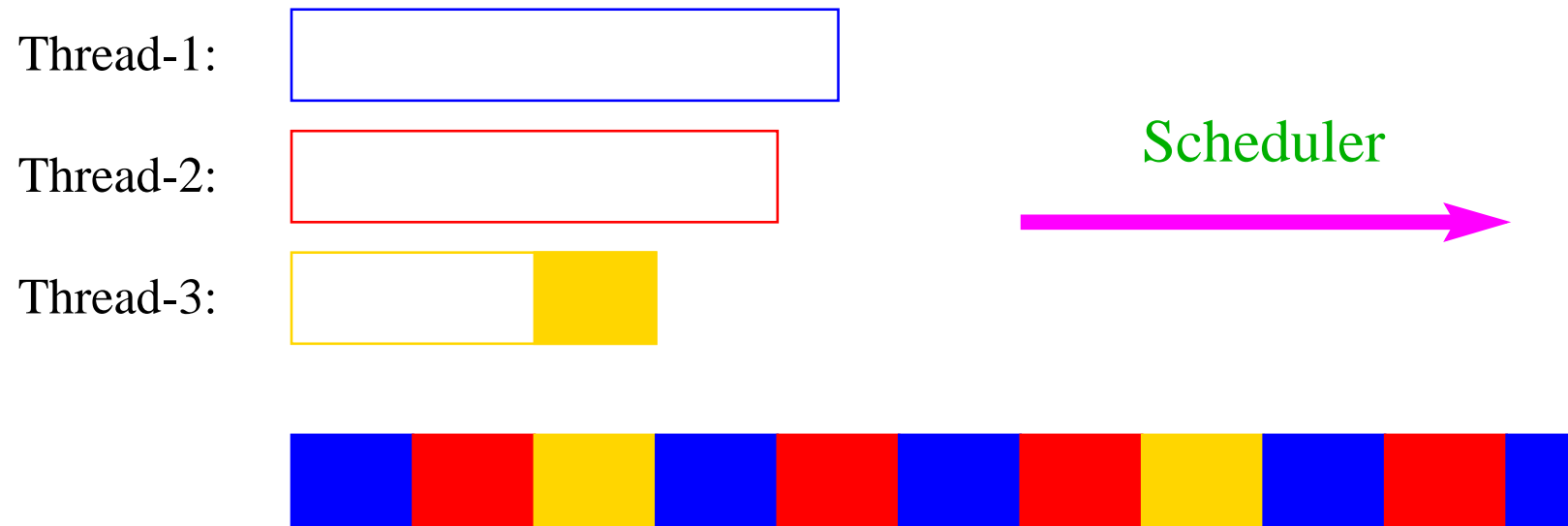


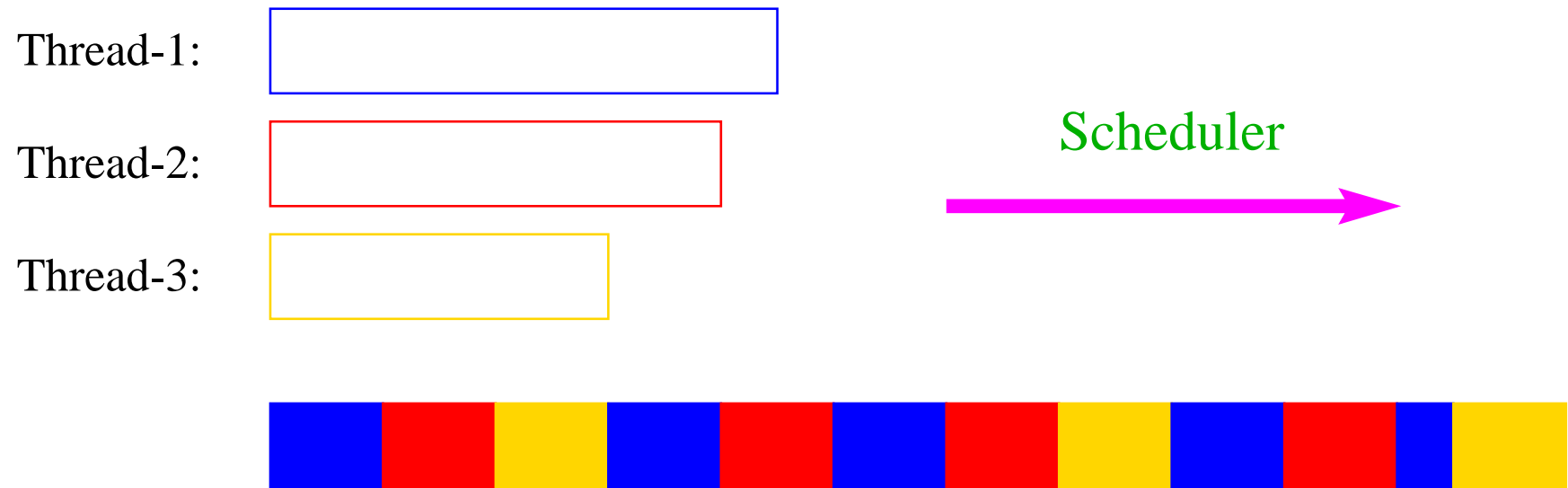








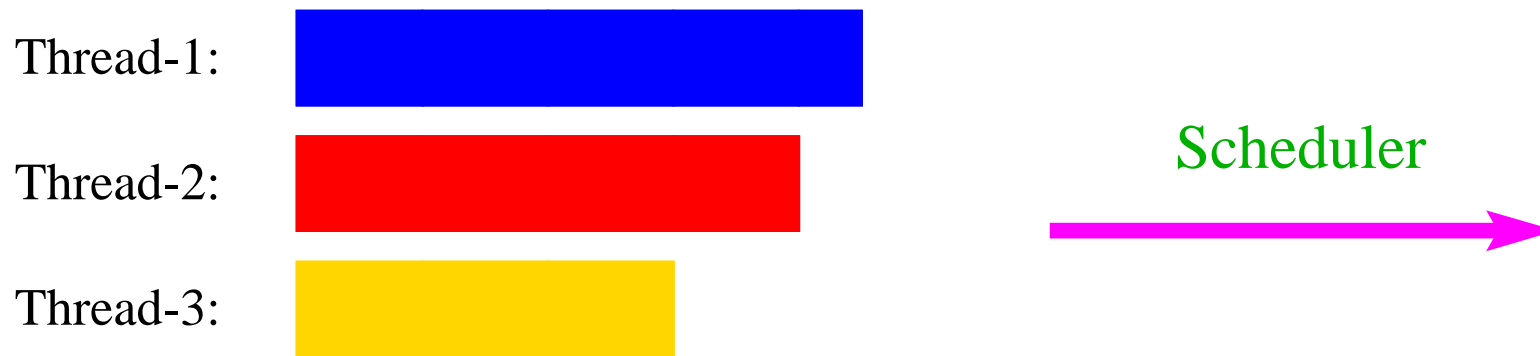






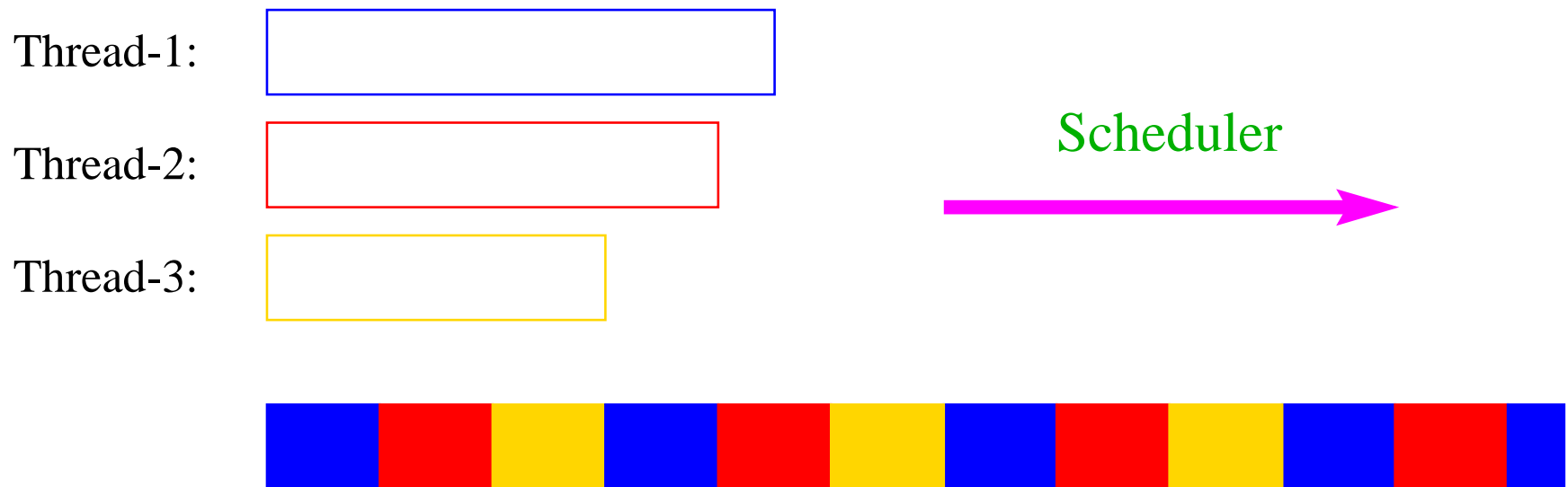
Achtung:

Eine andere Programm-Ausführung mag dagegen liefern:



Achtung:

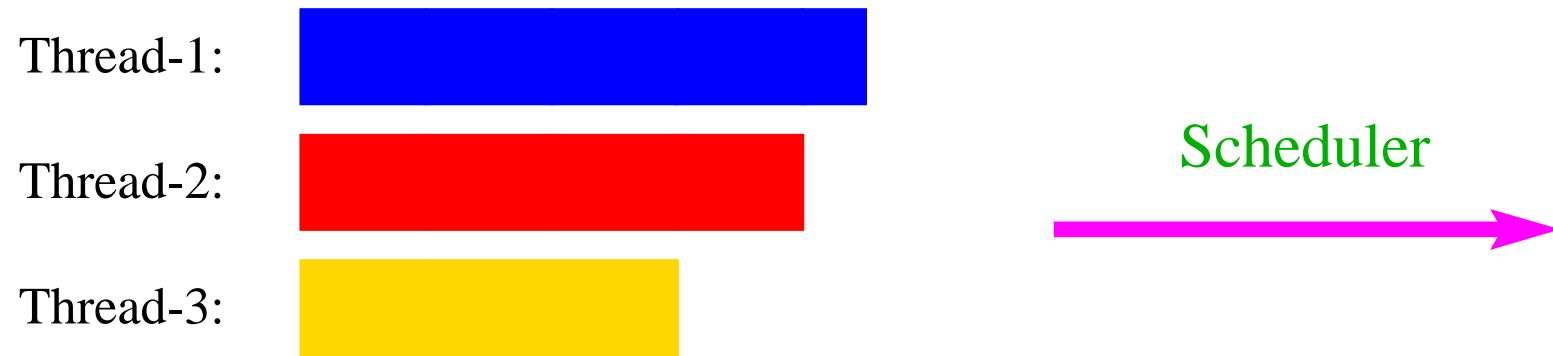
Eine andere Programm-Ausführung mag dagegen liefern:

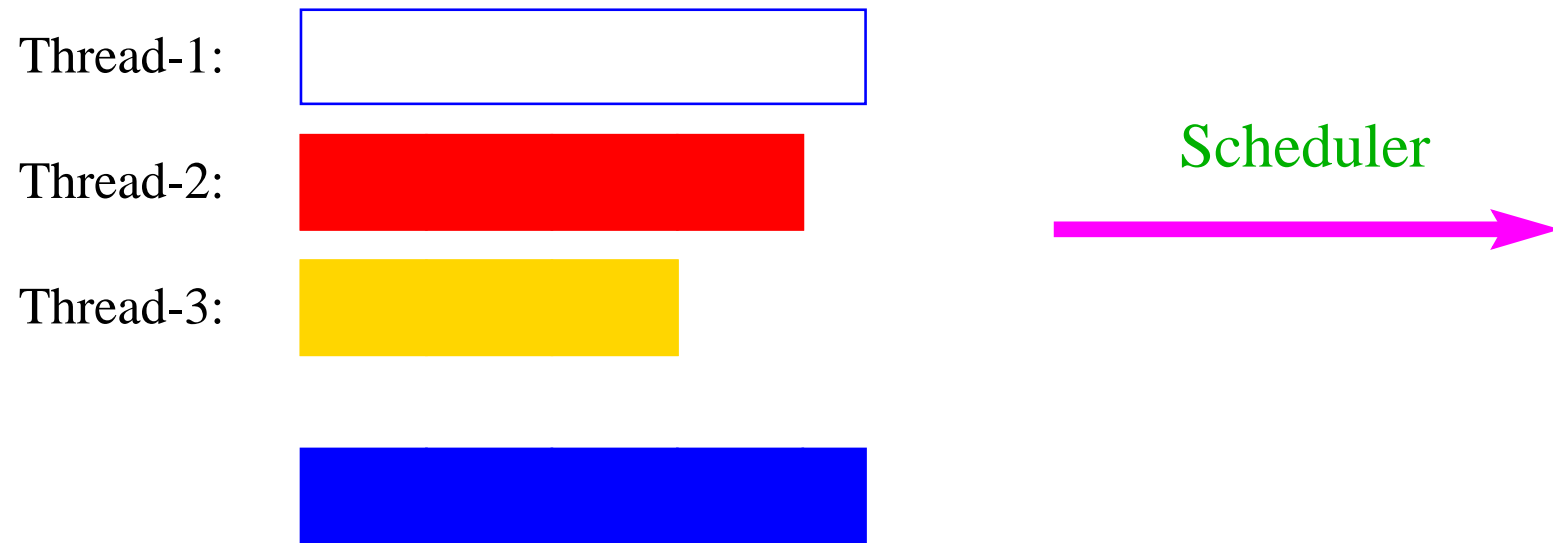


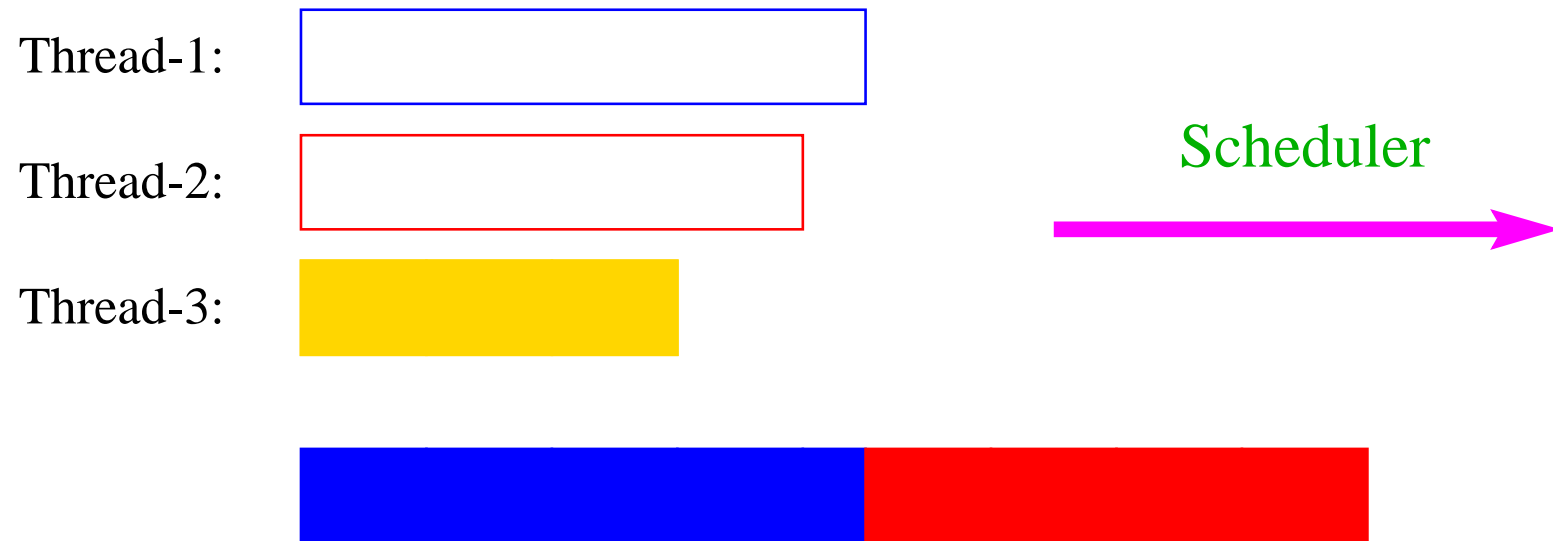
- Ein Zeitscheiben-Scheduler versucht, jeden Thread **fair** zu behandeln, d.h. ab und zu Rechenzeit zuzuordnen – egal, welche Threads sonst noch Rechenzeit beanspruchen.
- Kein Thread hat jedoch Anspruch auf einen bestimmten Time-Slice.
- Für den Programmierer sieht es so aus, als ob sämtliche Threads “echt” parallel ausgeführt werden, d.h. jeder über eine eigene CPU verfügt.

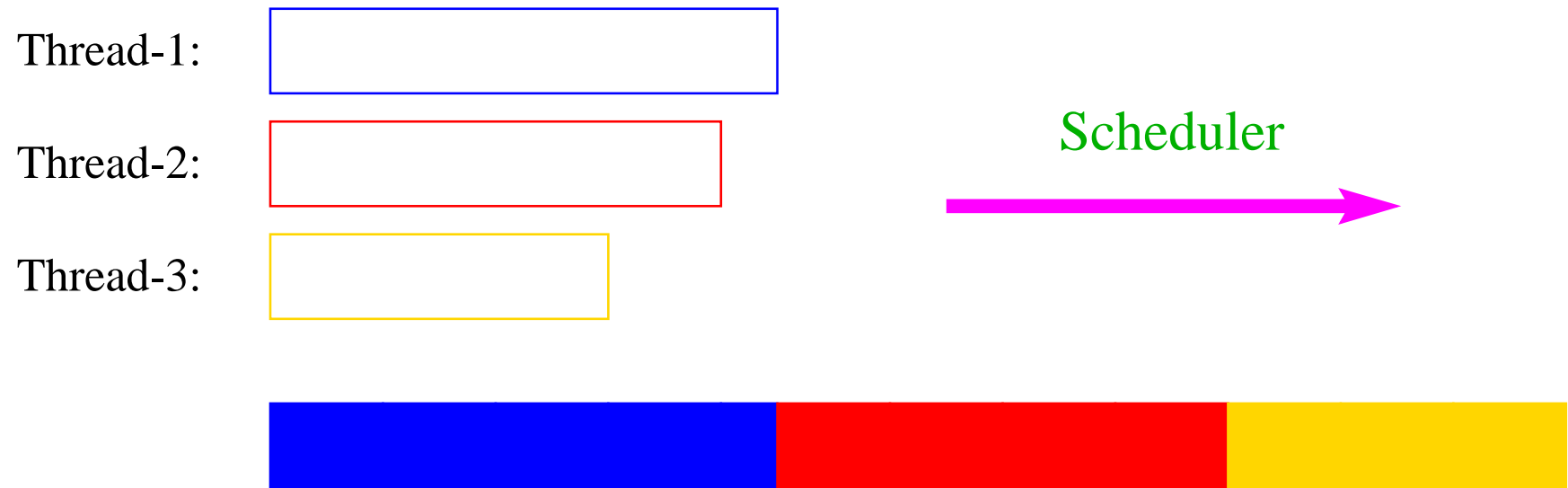
## 2. Naives Verfahren:

- Erhält ein Thread eine CPU, darf er laufen, so lange er will ...
- Gibt er die CPU wieder frei, darf ein anderer Thread arbeiten ...









## Beispiel:

```
public class Start extends Thread {  
    public void run() {  
        System.out.println("I'm running ...");  
        while(true) ;  
    }  
    public static void main(String[] args) {  
        (new Start()).start();  
        (new Start()).start();  
        (new Start()).start();  
        System.out.println("main is running ...");  
        while(true) ;  
    }  
} // end of class Start
```



... liefert als Ausgabe (bei naivem Scheduling und einer CPU) :

```
main is running ...
```

... liefert als Ausgabe (bei naivem Scheduling und einer CPU) :

```
main is running ...
```

- Weil main nie fertig wird, erhalten die anderen Threads keine Chance, sie **verhungern**.
- Faires Scheduling mit einem Zeitscheiben-Verfahren würde z.B. **liefern**:

```
I'm running ...
```

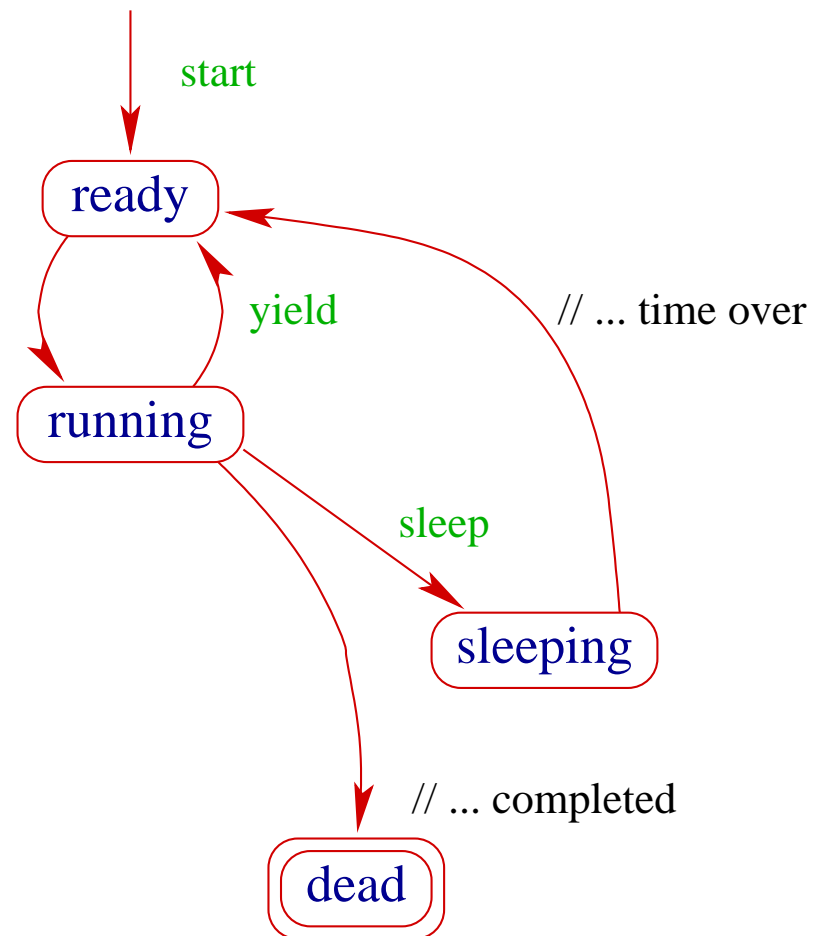
```
main is running ...
```

```
I'm running ...
```

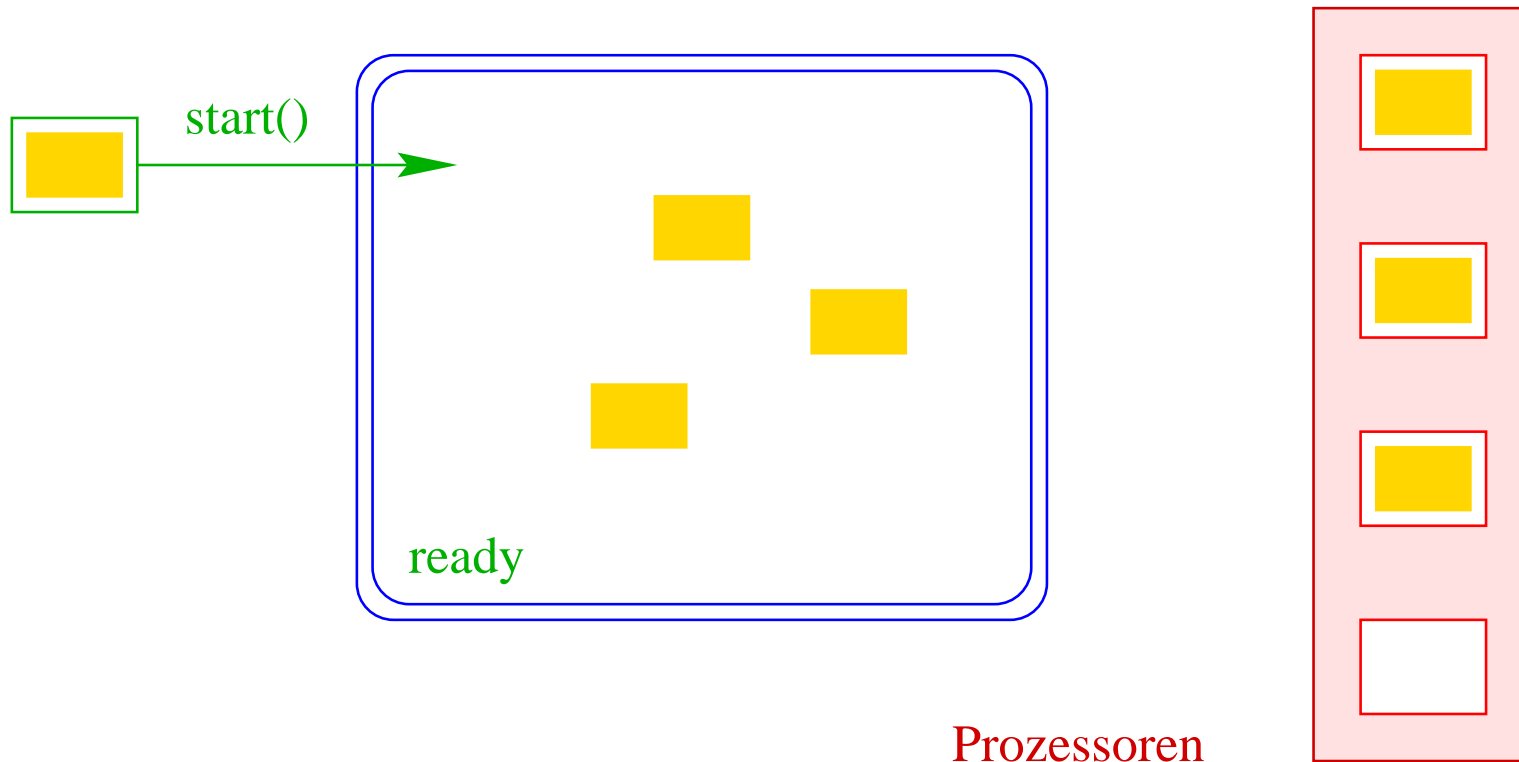
```
I'm running ...
```

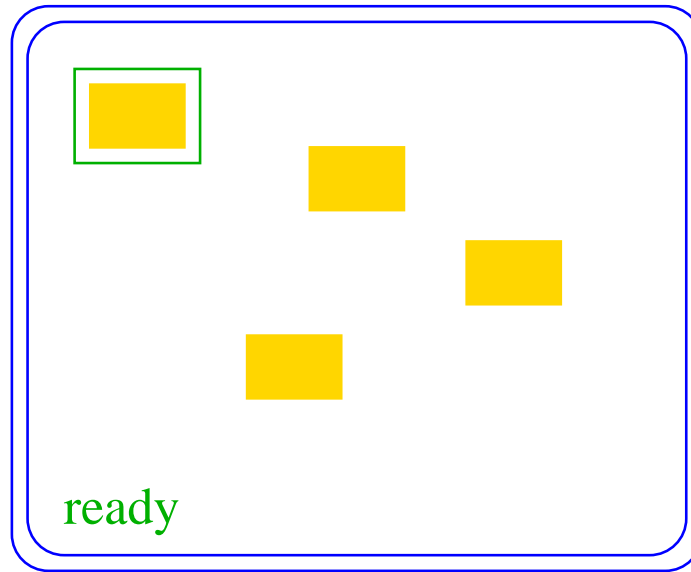
- **Java** legt nicht fest, wie intelligent der Scheduler ist.
  - Die aktuelle Implementierung unterstützt **fares** Scheduling.
  - Programme sollten aber für jeden Scheduler das **gleiche Verhalten** zeigen. Das heißt:
  - ... Threads, die aktuell nichts sinnvolles zu tun haben, z.B. weil sie auf Verstreichen der Zeit oder besseres Wetter warten, sollten stets ihre CPU anderen Threads zur Verfügung stellen.
  - ... Selbst wenn Threads etwas Vernünftiges tun, sollten sie ab und zu andere Threads laufen lassen.
- (**Achtung:** Wechsel des Threads ist **teuer!!!**)
- Dazu verfügt jeder Thread über einen **Zustand**, der bei der Vergabe von Rechenzeit berücksichtigt wird.

## Einige Thread-Zustände:

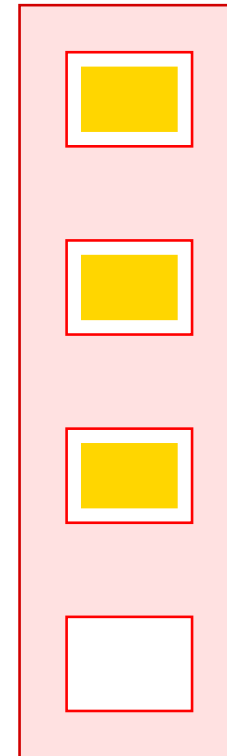


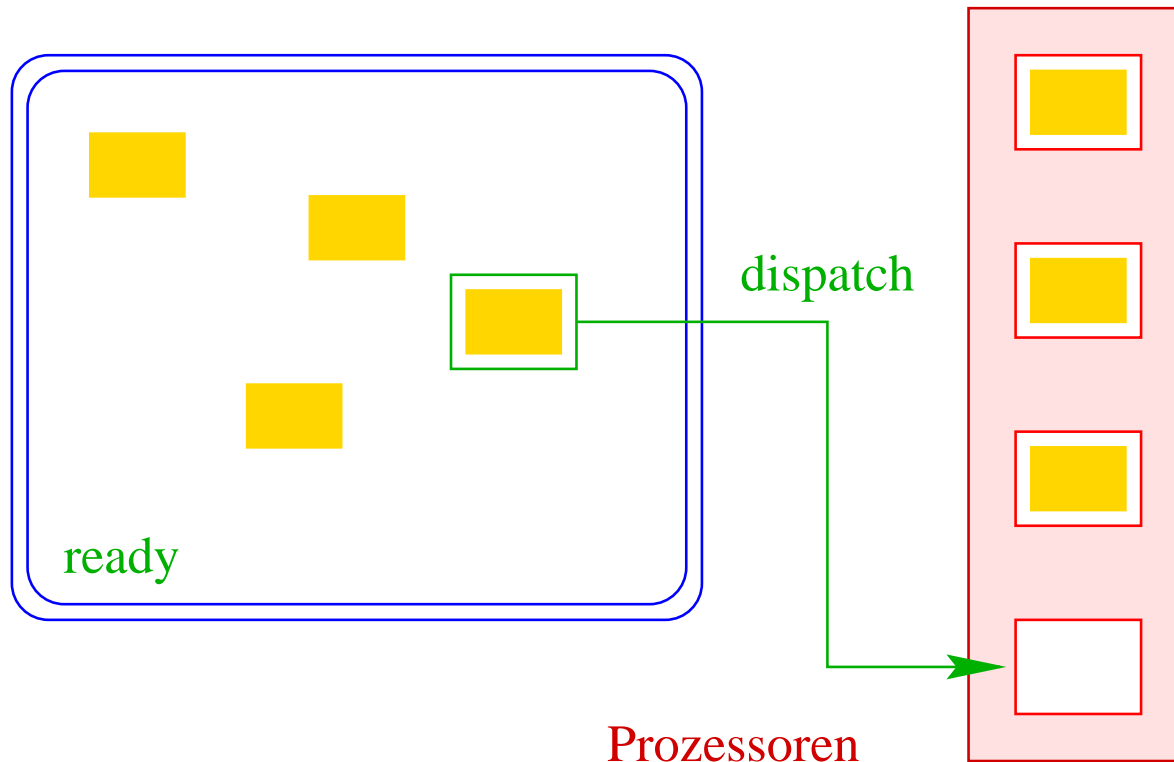
- `public void start();` legt einen neuen Thread an, setzt den Zustand auf `ready` und übergibt damit den Thread dem Scheduler zur Ausführung.
- Der Scheduler ordnet den Threads, die im Zustand `ready` sind, Prozessoren zu (“dispatching”). Aktuell laufende Threads haben den Zustand `running`.
- `public static void yield();` setzt den aktuellen Zustand zurück auf `ready` und unterbricht damit die aktuelle Programm-Ausführung. Andere ausführbare Threads erhalten die Gelegenheit zur Ausführung.
- `public static void sleep(int msec) throws InterruptedException;` legt den aktuellen Thread für msec Millisekunden schlafen, indem der Thread in den Zustand `sleeping` wechselt.



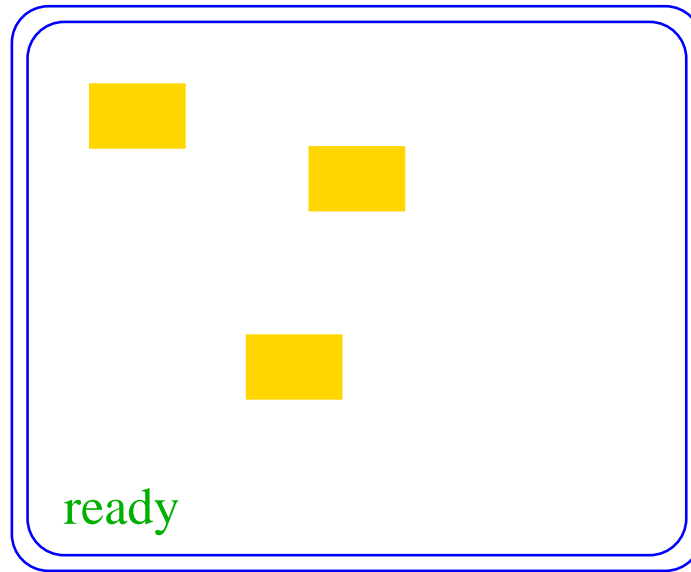


Prozessoren

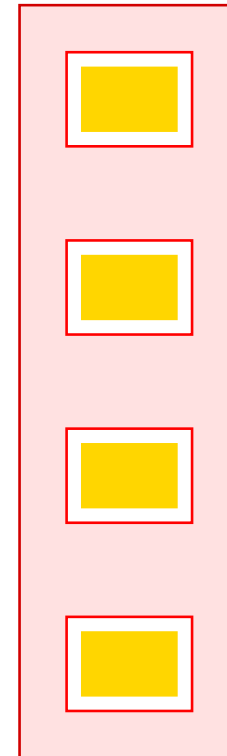


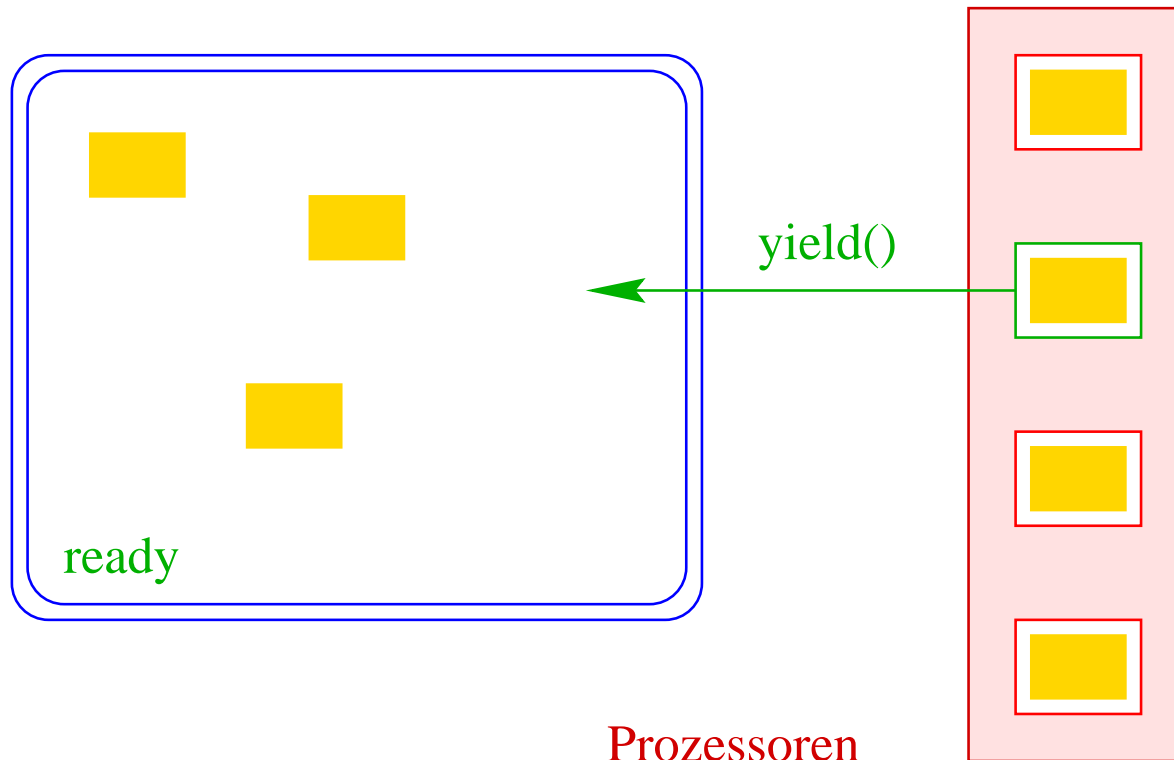


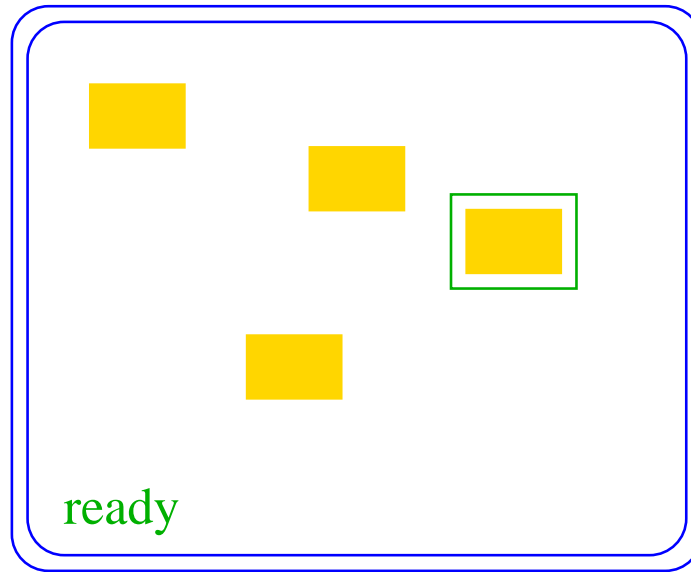




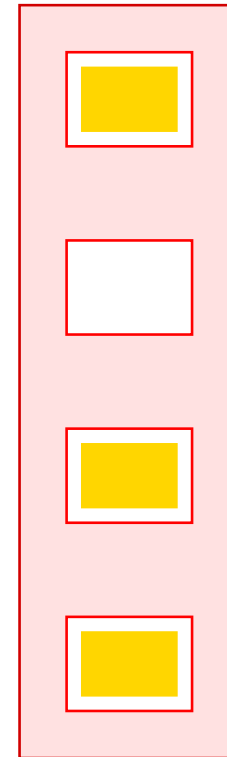
Prozessoren

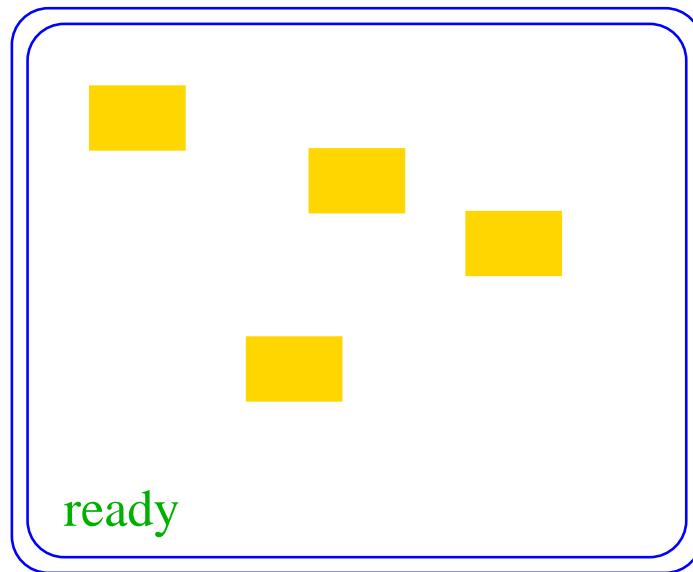




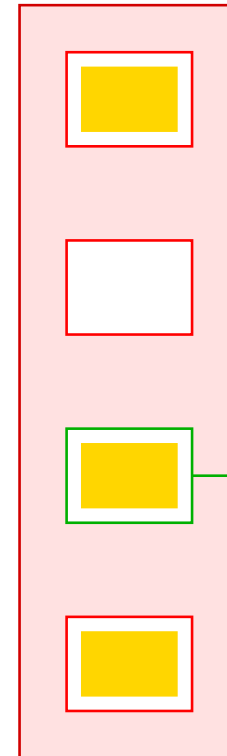


Prozessoren



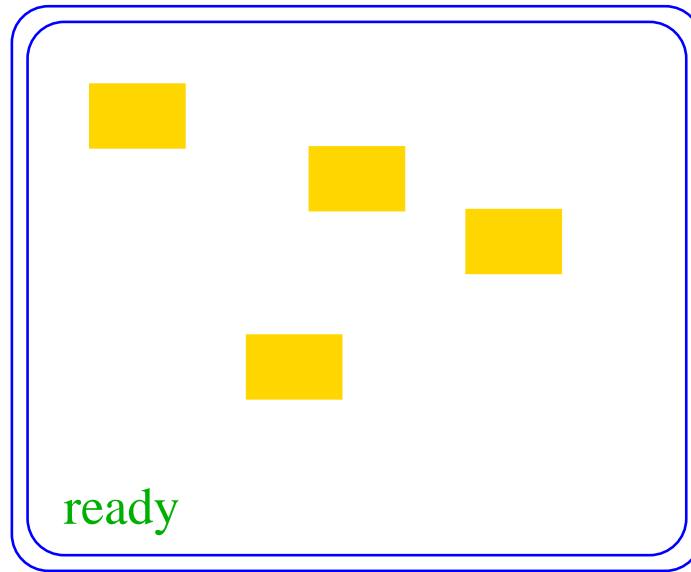


Prozessoren

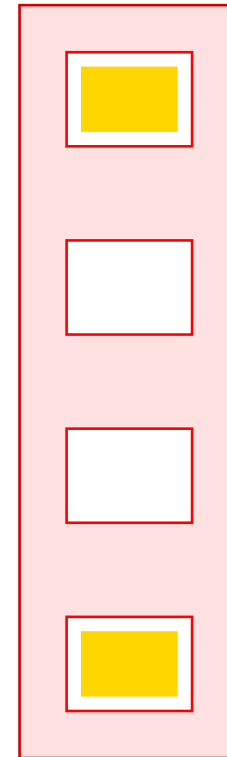


complete





Prozessoren



## 18.1 Futures

- Die Berechnung eines Zwischenergebnisses kann lange dauern.
- Während dieser Berechnung kann möglicherweise etwas anderes sinnvolles berechnet werden.

## 18.1 Futures

- Die Berechnung eines Zwischenergebnisses kann lange dauern.
- Während dieser Berechnung kann möglicherweise etwas anderes sinnvolles berechnet werden.

Idee:

- Berechne das Zwischenergebnisses in einem eigenen Thread.
- Greife auf den Wert erst zu, wenn sich der Thread beendet hat.

$\Rightarrow$  Futures

Eine **Future** startet die Berechnung eines Werts, auf den später zugegriffen wird ...

Das generische Interface

```
public interface Callable<T> {  
    T call throws Exception ();  
}
```

aus **java.util.concurrent** beschreibt Klassen, für deren Objekte ein Wert vom Typ **T** berechnet werden kann.



Eine **Future** startet die Berechnung eines Werts, auf den später zugegriffen wird ...

Das generische Interface

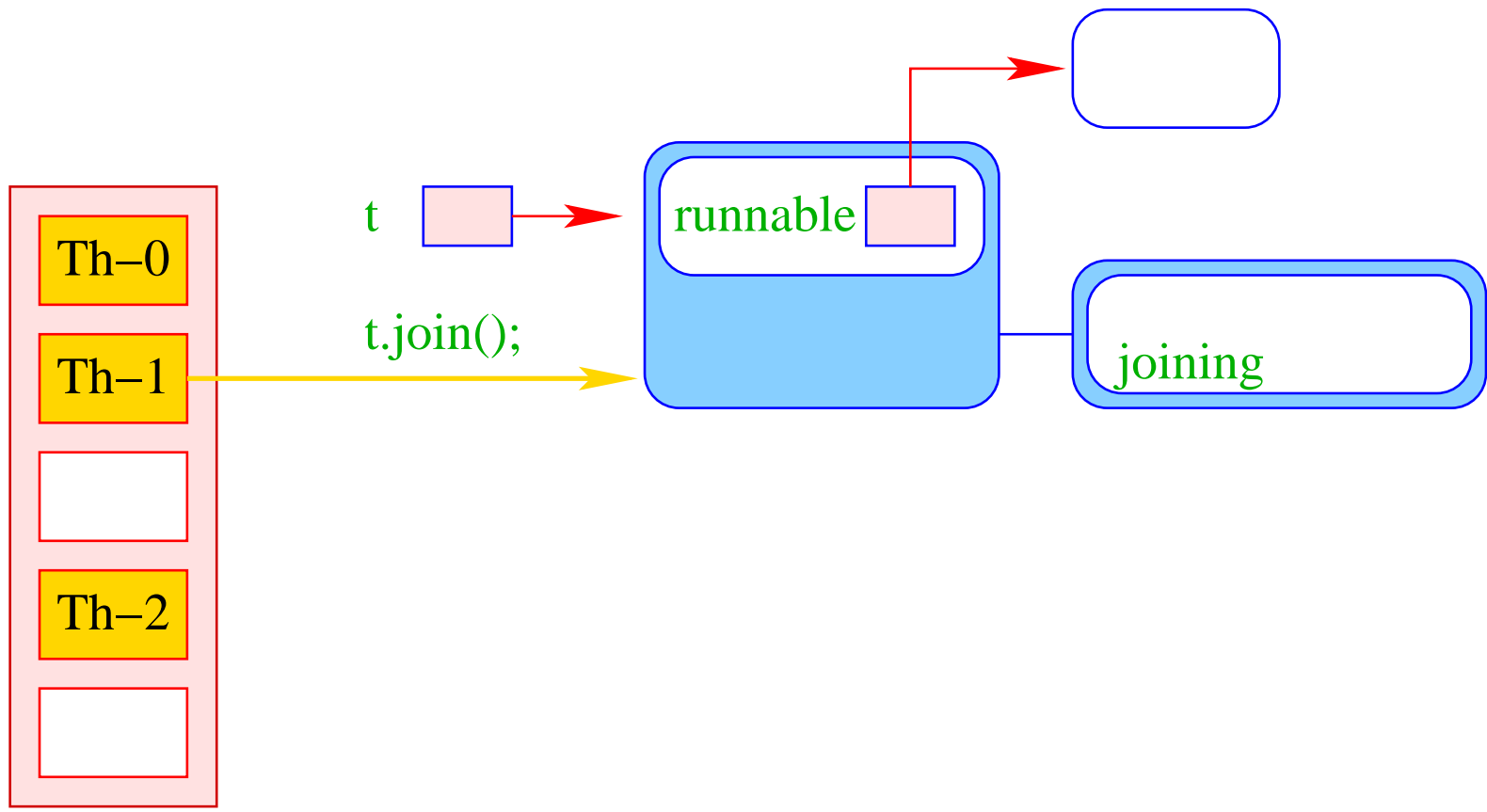
```
public interface Callable<T> {  
    T call throws Exception ();  
}
```

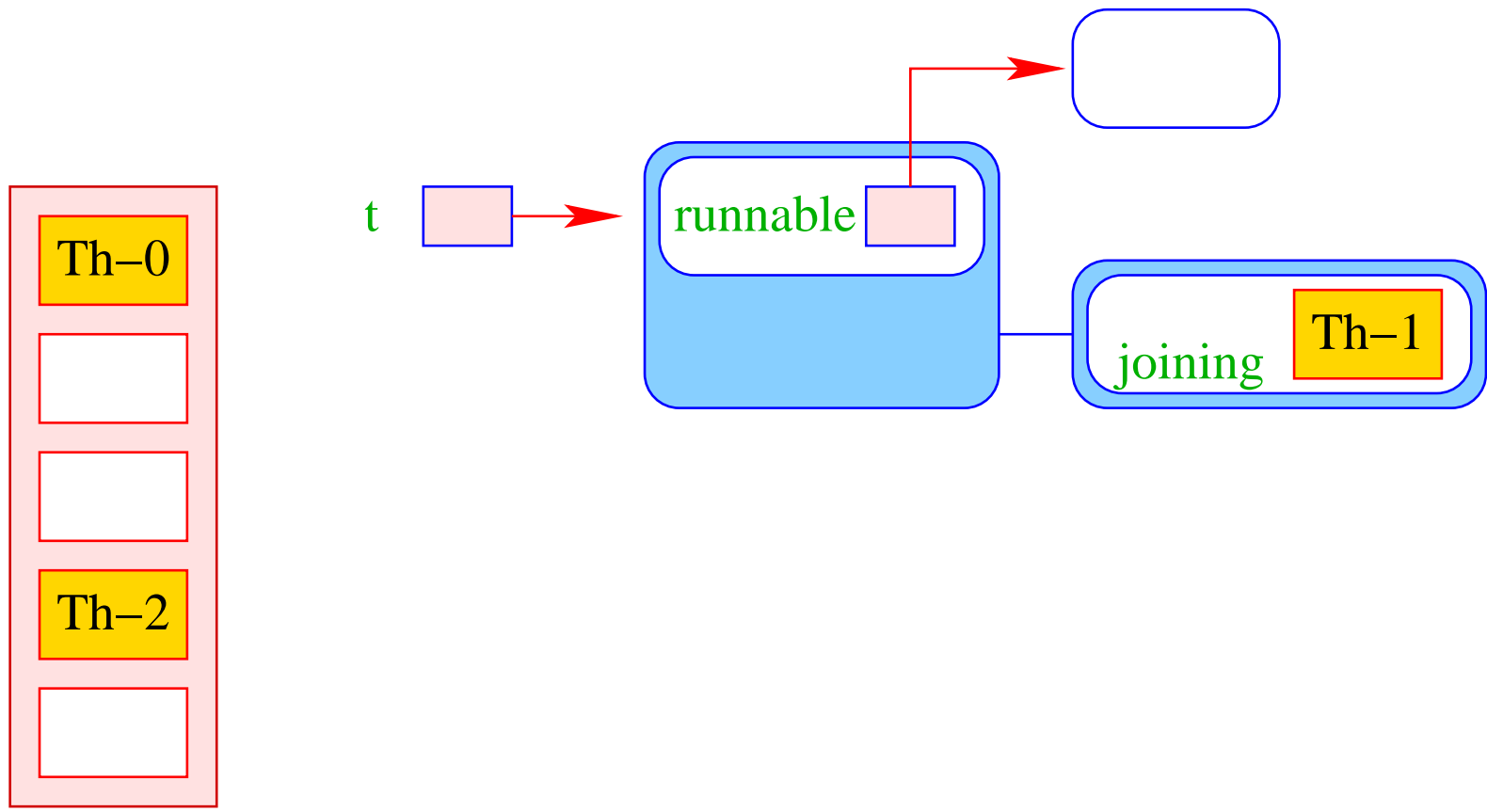
aus **java.util.concurrent** beschreibt Klassen, für deren Objekte ein Wert vom Typ **T** berechnet werden kann. Wir implementieren:

```
public class Future<T> implements Runnable {  
    private T value = null;  
    private Exception exc = null;  
    private Callable<T> work;  
    private Thread task;  
    ...  
}
```

```
...
public Future<T>(Callable<T> w) {
    work = w;
    task = new Thread (this);
    task.start();
}
public void run() {
    try {value = work.call();}
    catch (Exception e) { exc = e;}
}
public T get() throws Exception {
    task.join();
    if (value == null) throw exc;
    return value;
}
}
```

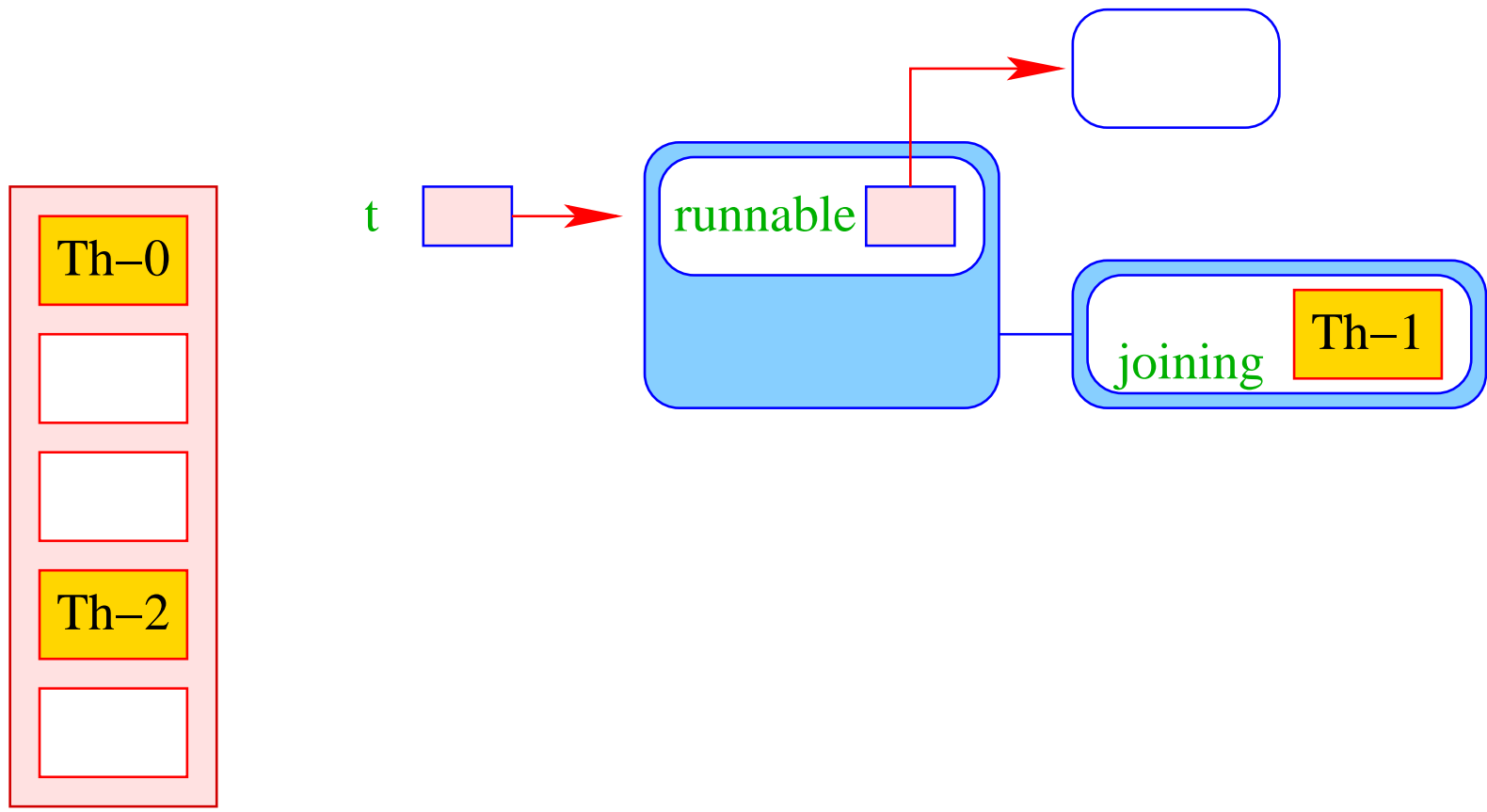
- Der Konstruktor erhält ein `Callable`-Objekt.
- Die Methode `run()` ruft für dieses Objekt die Methode `call()` auf und speichert deren Ergebnis in dem Attribut `value` — bzw. eine geworfene Exception in `exc` ab.
- Der Konstruktor legt ein Thread-Objekt für die Future an und startet diesen Thread, der dann `run()` ausführt.
- Die Methode `get()` wartet auf Beendigung des Threads. Dazu verwendet sie die Objekt-Methode `public final void join() throws InterruptedException` der Klasse `Thread` ...
- Dann liefert `get()` den berechneten Wert zurück — falls dieser nicht `null` ist. Andernfalls wird die Exception `exc` geworfen.

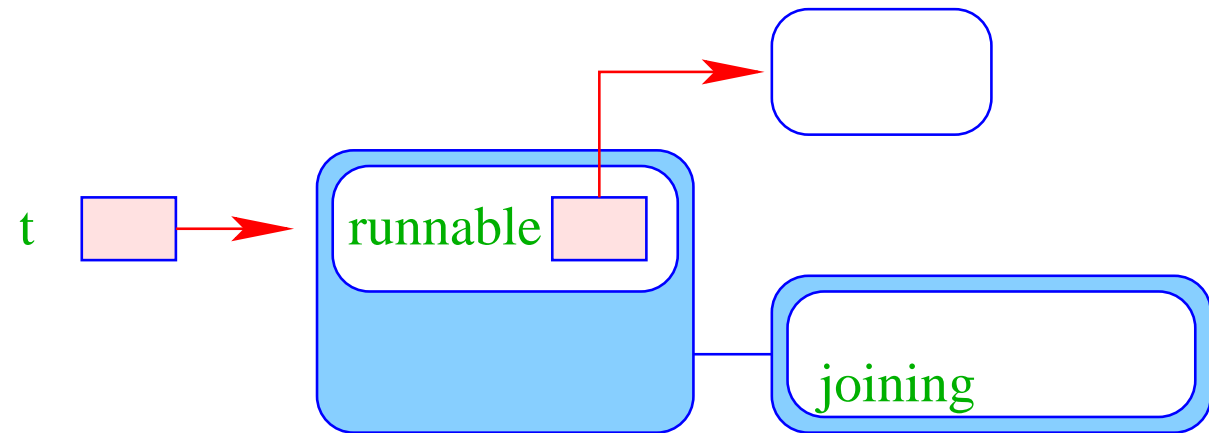
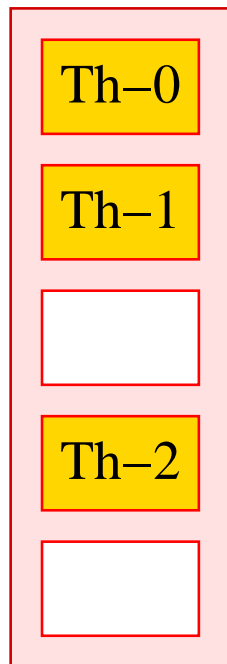




## Beachte:

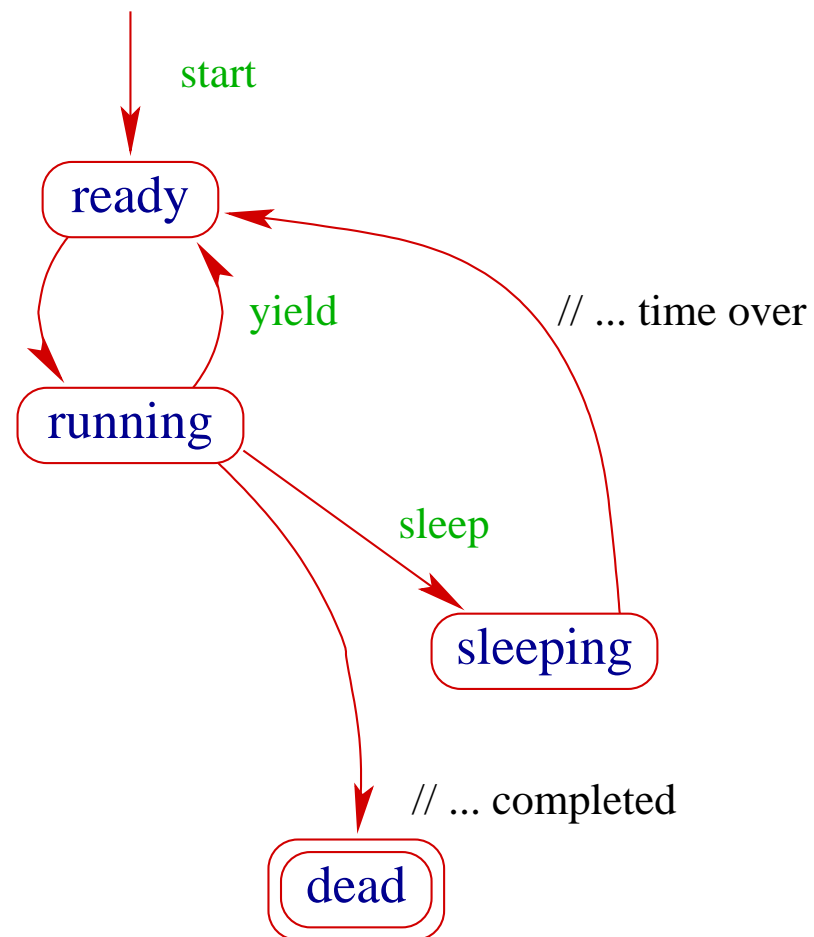
- Für jedes Threadobjekt `t` gibt es eine Schlange `ThreadQueue` `joiningThreads`.
- Threads, die auf Beendigung des Threads `t` warten, werden in diese Schlange eingefügt.
- Dabei gehen sie konzeptuell in einen Zustand `joining` über und werden aus der Menge der ausführbaren Threads entfernt.
- Beendet sich ein Thread, werden alle Threads, die auf ihn warteten, wieder aktiviert ...







## Erweitertes Zustandsdiagramm:



## Erweitertes Zustandsdiagramm:

