



# Parallelverarbeitung mit Ruby

Prozess-Ebene  
*Multithreading*



# Parallelisierung auf Prozess-Ebene

Prozesse starten und verbinden  
fork & exec: Parallele Prozesse  
*Interrupt handler*: Signale abfangen



## system()

- String mit Kommando übergeben
- Rückgabe: true (falls ok) oder false
- *Exit code* in \$?
- Beispiel:

```
system "tar xzf apache-2.2.1.tar.gz" # → true
```

## Nachteile:

- Output des Programms landet im selben Output, den auch das Skript erzeugt (meist `stdout`).

## `...` (backticks)

- Wie `system()`, aber Output wird als String zurückgegeben

```
`date` # → "Do, 4. Dez 14:07:21 CET 2008"
```

## %x|...|, %X|...| (Alternative Notation)

- Wie ``...``, mit Trennzeichenkonvention analog zu `%w` bzw. `%W`

```
%x/date/ # → "Do, 4. Dez 14:07:25 CET 2008"
```



# Prozesse verbinden: Pipes



- **Externen Prozess als Pipe nutzen**
  - Hier: GZIP-Daten extern entpacken lassen

```
unzip = IO.popen("/bin/zcat", "w+")
unzip.print some_gzipped_data      # In Pipe schreiben
unzip.close_write                  # force a flush!
uncompressed_data = unzip.read     # Aus Pipe lesen
```

- Hinweise:
  - So NICHT entpacken – ZLIB ist eingebaut!
  - Hinweis: „close\_write“ erweist sich leider als notwendig...



- Pipe-Technik für ein implizites fork()

```
pipe = IO.popen("-", "w+")
if pipe                                # Eltern-Zweig
  pipe.puts "Studiere fleißig!"
  STDERR.puts "Antwort vom Kind: '#{pipe.gets.chomp}'"
else                                    # Kind-Zweig
  STDERR.puts "Vater sagt: '#{gets.chomp}'"
  puts "Klar doch ;-)"
end
```

- Ergebnis:

```
Vater sagt: 'Studiere fleißig!'
Antwort vom Kind: 'Klar doch :-)'
```

(Frei nach „Pickaxe 2nd ed., p, 149“)



- **fork() und exec() zur Prozess-Parallelisierung**

```
exec("./do_some_numbercrunching") if fork.nil?  
# Elternprozess kann nun weiterarbeiten!  
# ...  
# Später dann:  
Process.wait # Wartet auf Ende vom Kindprozesses
```

- **Wirkung:**
  - „fork“ spaltet den Prozess in einen Eltern- und Kind-Prozess
  - Der Kindprozess erhält „nil“ von fork() und gibt die Kontrolle an das externe Programm „do\_some\_numbercrunching“ unter seiner Prozess-ID ab
  - Der Elternprozess erhält die PID des Kindprozesses zurück und kann parallel weiterarbeiten
  - Am Ende wartet der Elternprozess auf die Beendigung des Kindprozesses



# Parallelisierung eines Ruby-Skripts

---



- **fork() und exec() zur Parallelisierung des aktuellen Ruby-Programms**
  - Live-Demo „fork\_env.rb“
- **Neue Besonderheiten:**
  - Block-Modus von „fork“
  - Mehrstufigkeit: Kind von Kind



- Signale (Software-Interrupts) lassen sich in Ruby abfangen

```
# Interrupt-Handler:  
trap "INT"  { puts "'Strg-C' erhalten" }  
trap "USR1" { puts "'SIGUSR1' erhalten" }  
  
# Hauptprogramm:  
loop { print "Echo: #{gets}" }
```

```
$ ruby trap_echo.rb
```

```
Hallo
```

```
Echo: Hallo
```

```
<Strg-C>
```

```
'Strg-C' erhalten
```

```
<Strg-Z>
```

```
[1]+ Stopped ruby trap_echo.rb
```

```
$ ps # PID erfahren, z.B. 8857
```

```
$ kill -SIGUSR1 8857
```

```
$ fg
```

```
'SIGUSR1' erhalten
```





# ***Multithreading***



## **Warum *Multithreading*?**

- Auf *Single core*-Maschinen:
  - Beschleunigung IO-begrenzter Prozesse
- Auf *Multiple core*-Maschinen:
  - Beschleunigung auch *compute*-begrenzter Prozesse
- Generell:
  - Effizienter und flexibler als Parallelisierung auf Prozess-Ebene
  - Nutzung paralleler Algorithmen
  - Manchmal elegantere Formulierung von Lösungen

## **Nachteile?**

- Synchronisierung erforderlich
- Debugging (teils erheblich!) schwieriger
- Notorisch fehleranfällig – offenbar sind menschliche Denkmuster schlecht auf die Möglichkeiten und Konsequenzen nebenläufiger Algorithmen angepasst.

## Status

- Ruby 1.8
  - Alle Ruby-Threads laufen in einem einzigen *native thread*, daher noch kein Performance-Gewinn
  - „Kooperatives Multi-Threading“: Thread-Wechsel findet automatisch durch den Ruby-Interpreter statt, sofern dieser dazu Gelegenheit bekommt
  - Konsequenz: Ein blockierender Thread blockiert alle anderen auch!
  - Beispiel: Blockierender OS-Aufruf
- Ruby 1.9
  - Ruby-Threads bereits auf *native threads* abgebildet
  - Sperre: Jeweils nur ein Thread darf laufen!
  - Grund: Noch nicht alle C-Bibliotheken sind *thread safe*
- JRuby
  - Verwendet Java *threads*, die *native threads* nutzen – Parallelität!

## **Ruby threads**

- Im Prinzip Kontrollstrukturen für nebenläufige Verarbeitung
- OO-Kapselung mit der Klasse „Thread“
- Prinzipielles Vorgehen
  - Nebenläufig auszuführender Code bildet Blöcke
  - Diese Blöcke werden von Thread-Exemplaren gekapselt
  - Rückgabewert jedes Blocks per „value“-methode
  - „value“ blockiert, bis dass der Block/Thread geendet hat
- Beispiel

```
# Paralleles Lesen von Dateien:  
threads = filenames.map {|n| Thread.new { File.read(f) } }  
threads.map {|t| t.value }           # → Array von Strings
```



## Generatoren und *fibers* (Ruby 1.9)

- Die Klasse „Fiber“ stellt eine Kontrollstruktur für Nebenläufigkeit unterhalb der Thread-Ebene bereit
  - Fibers ermitteln Zwischenergebnisse und kehren zurück!
  - Sie starten nur auf Aufforderung („resume“)
  - Grundlagen für Generatoren. Hier: Lottozahlen-Generator

```
class LottozahlenGenerator
  def initialize(n=6, out_of=49)
    @n, @pool = n, Array(1..out_of)
    @fiber = Fiber.new do
      loop do
        x = @pool.delete_at rand(@pool.size)
        Fiber.yield x # Kontrolle zurück an
      end          # Aufrufenden
    end
  end
end
```

## Generatoren und *fibers* (Ruby 1.9), Forts.

```
def next
  @fiber.resume
end
end # LottoGenerator
```

```
# Anwendung

ziehung = LottozahlenGenerator.new
6.times { print "#{ziehung.next} " }
puts "Zusatzzahl: #{ziehung.next} "
```

- Warnung
  - Der gezeigte Code ist noch nicht getestet (kein Ruby 1.9)



## Der *main thread*

- Sonderrolle:
  - Interpreter stoppt, wenn dieser endet
  - Dies gilt auch, wenn andere *threads* noch laufen!
  - *Exceptions* im *main thread* bewirken Abbruch (wie gewohnt), solche in anderen *threads* beenden nur diesen *thread*

```
Thread.abort_on_exception = true # ändert dies!
```

- Synchronisierung am Ende

```
threads = (1..5).map do |i|  
  Thread.new { sleep rand(20); puts "Thread #{i}" }  
end  
  
# Auf Beendigung aller Threads warten  
threads.each {|t| t.join }
```

## Exklusiver Zugriff, Mutex

- Situation:
  - Mehrere *threads* müssen ein gemeinsames Objekt aktualisieren
  - Ist die Aktualisierung nicht atomar, darf sie nicht unterbrochen werden!

- Beispiel:

```
c = 0          # ein gemeinsamer Zähler
threads = (1..5).map do
  Thread.new { 1000.times { c += 1 } }
end
threads.each { |t| t.join }
puts c        # → 1716          < 5000 !
```

- Ursache:
  - `c += 1` ist nicht atomar: lese `c`, inkrementiere, schreibe zurück



## Exklusiver Zugriff, Mutex

- Abhilfe:
  - *Locking* des kritischen Code-Abschnitts
- Beispiel:

```
require "thread"      # Ruby 1.9: unnötig (eingebaut)
mutex = Mutex.new
c = 0                 # ein gemeinsamer Zähler
threads = (1..5).map do
  Thread.new do
    1000.times { mutex.synchronize { c += 1 } }
  end
end
threads.each { |t| t.join }
puts c                # → 5000                nun OK !
```

## Zum Schluss: Vorsicht – *deadlock!*

- Beispiel:

```
require "thread"      # Ruby 1.9: unnötig (eingebaut)
m, n = Mutex.new, Mutex.new
t = Thread.new do
  m.lock; puts "Thread t sperrte Mutex m" ; sleep 1
  puts "Thread t will Mutex n sperren"; n.lock
end

s = Thread.new do
  n.lock; puts "Thread s sperrte Mutex n" ; sleep 1
  puts "Thread s will Mutex m sperren"; m.lock
end

t.join; s.join        # Gegenseitige Blockade!
```

Quelle: The Ruby Programming Language, Kap. 9.9.7.1