

Linux RT-Preempt Echtzeitkenngrößen ermitteln und testen

Embedded Testing 2017

Thomas Maierhofer Consulting

www.maierhofer.de

Agenda

- Der Begriff Echtzeit
- Echtzeit und Linux
- Echtzeitkenngößen festlegen
- Echtzeitkenngößen testen
- Zwei Nützliche Tools

Was ist Echtzeit?

~~• Schnell / Hoher Durchsatz~~

- Rechtzeitig

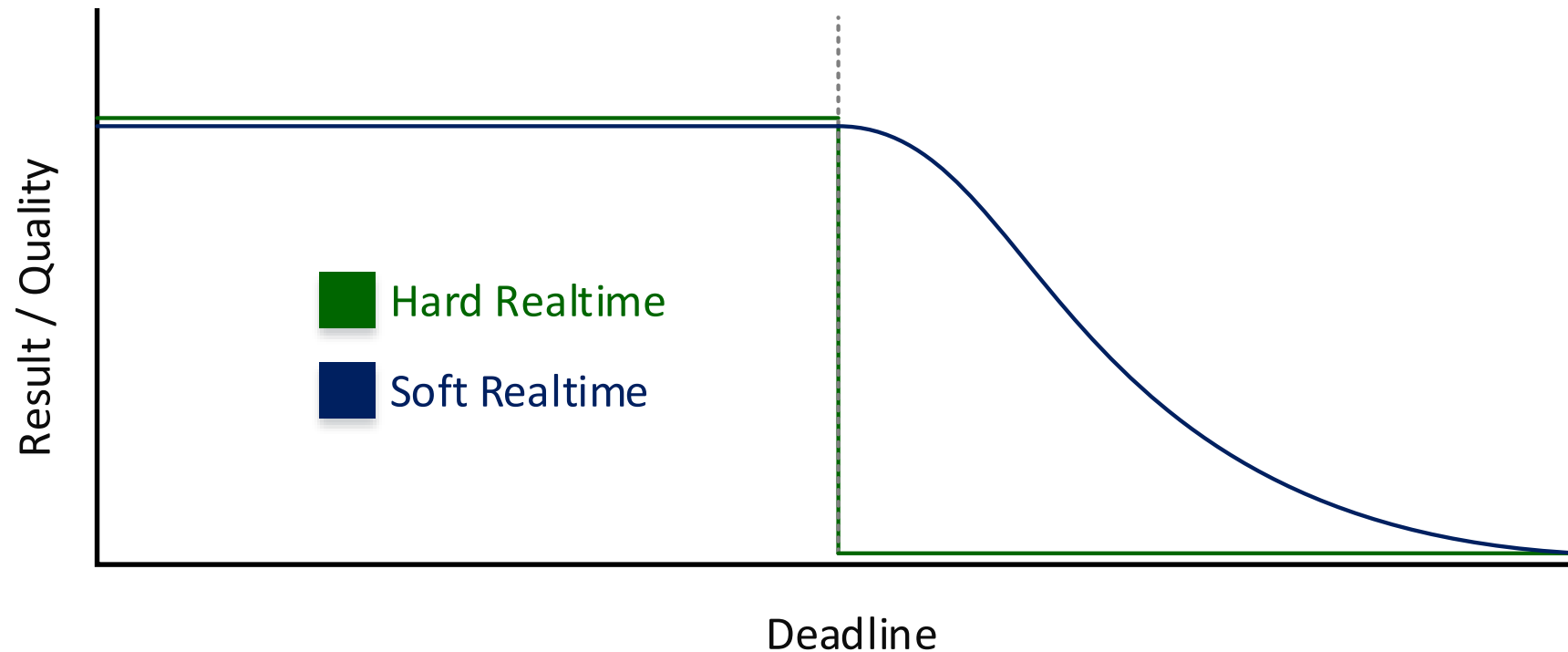
Ergebnisse müssen nicht nur korrekt sondern auch rechtzeitig vorliegen

- Elektronenstrahlschweißen Magnetfeldregelung < 1 - 10 μ s
- Automatisierung (SPS) < 1 - 10 Millisekunden
- Computerspiele: < 60 Millisekunden (14-16 Bilder pro Sekunde)
- Raumtemperaturregelung: < mehrere Sekunden
- Wettersatelliten Wetterdaten: < mehrere Stunden

Harte / Weiche Echtzeit

Harte Echtzeit: Resultat nach der Deadline nutzlos

Weiche Echtzeit: Qualität sinkt nach der Deadline



Echtzeit Linux Varianten

- **Echtzeitfähiger Kernel**
 - **RT-Preempt**
- Hypervisor mit Linux und Echtzeit Kernel
 - RT-Linux (Victor Yodaiken/Windriver)
 - RTAI (Paolo Mantegazza)
 - Xenomai (RTAI Fork)
 - ...



RT-Preempt Architekturen

- Ein Kernel - eine API
- Viele Komplexe Dienste ohne harte Echtzeitanforderungen
 - HMI – heute oft HTML5/CSS3/JS
 - Netzwerk APIs (z.B. OPC/UA, SCADA Systeme)
 - Backup/Restore, Service Techniker Schnittstelle
- Relativ moderate Anforderungen an die Deadlines
 - Latenzen von $< 50 \mu\text{s}$ mit gängigen ARM A7/A8 Prozessorarchitekturen
 - Zyklen $\geq 250 \mu\text{s}$ realisierbar
 - Hoher Scheduling Overhead bei sehr kurzen Zyklen
 - Ungeeignet für Zyklen $< 100 \mu\text{s}$

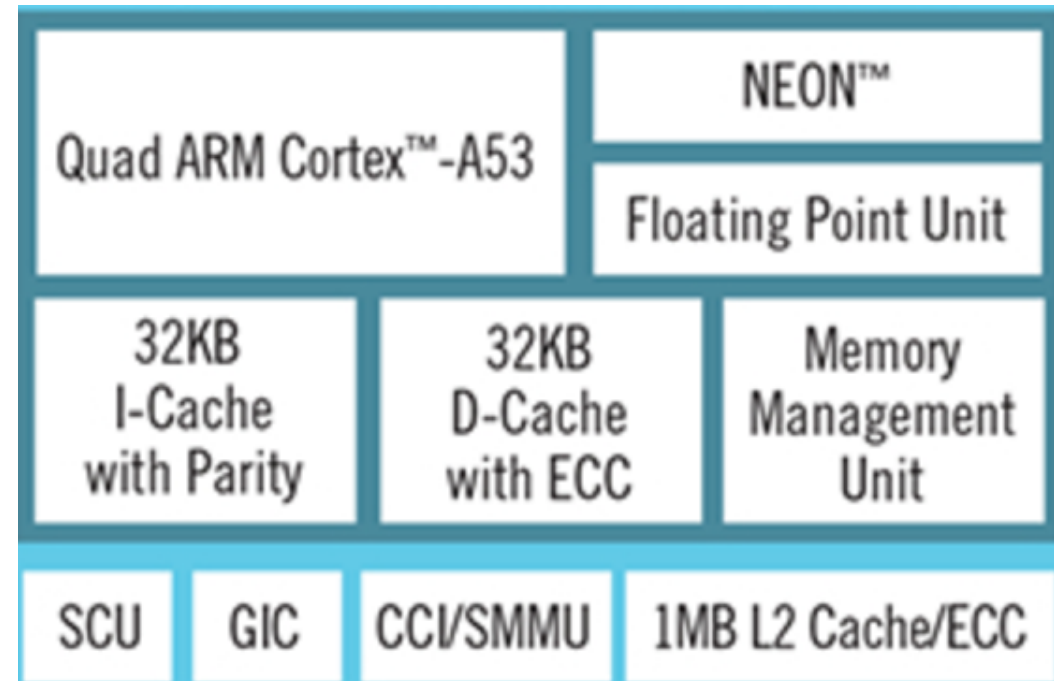
Linux RT-Preempt Schedulers

```
( ) Preemptible Kernel (Low-Latency Desktop)
( ) Preemptible Kernel (Basic RT)
(X) Fully Preemptible Kernel (RT)
```

- Completely Fair Scheduler (SCHED_NORMAL)
 - Keine Echtzeit / Priorisierung
- Realtime First In - First Out (SCHED_FIFO)
 - Echtzeit / Priorisierung
- Realtime Round Robin (SCHED_RR)
 - Echtzeit / Priorisierung
- Realtime Deadline (SCHED_DEADLINE)
 - Echtzeit / Earliest Deadline First

Echtzeit mit „Desktop Prozessoren“?

- Superskalare Prozessoren
 - Mehrere Ausführungseinheiten
 - Pipelines und Pipeline Reordering
 - Out of Order Execution
 - Branch Prediction
 - Mehrschichtige Caches
- Mehrkernprozessoren
- Virtuelle Speicherverwaltung
- Dedizierte Realtime Prozessoren meist ungeeignet für Linux
 - Hauptsächlich wegen fehlender MMU



Echtzeit Prozesse

- Betriebssystem
 - RT-Preempt Gepatchter Kernel
 - Latenzen gemessen und optimiert (CYCLICTEST)
 - ...
- Echtzeitprozess
 - Echtzeit Scheduler gewählt (SCHED_FIFO, ...)
 - Kein virtueller Speicher (Pinned Memory)
 - Stacks für jeden Thread alloziert (Stack Prefaulting)
 - ...

Problem: Echtzeitkenngößen

- Mehrere Echtzeitprozesse mit mehreren Echtzeit Threads möglich
- Echtzeitverletzung wird vom Betriebssystem nicht erkannt
 - Kein vorgegebenes Taskmodell
 - Mehrere Scheduler / Scheduler Algorithmen
 - Interrupthandler stellen eigene RT - Threads dar

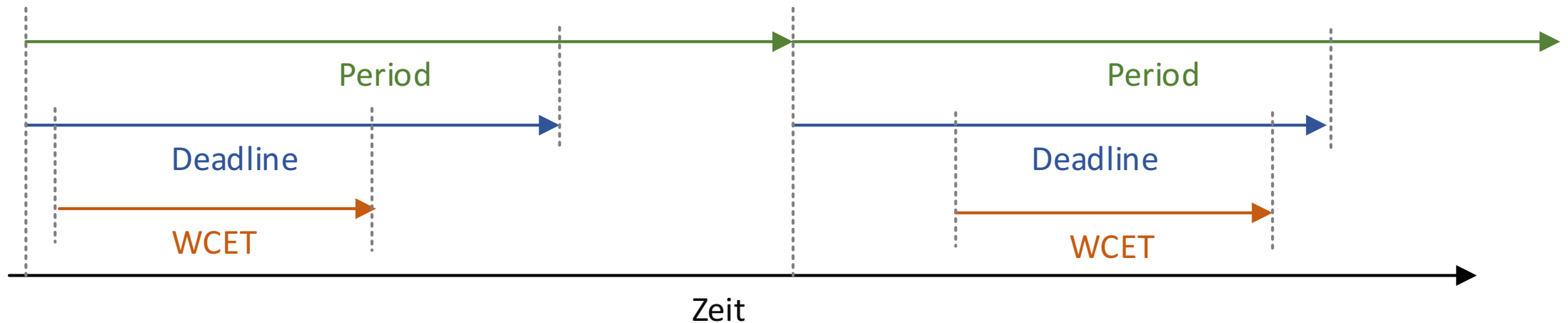
RT-Preempt Linux hat von sich aus keine definierten Echtzeitkenngößen und somit auch keine Schnittstelle um diese zu messen.

Echtzeit Scheduling Algorithmen

- Rate Monotonic (RMS)
 - Feste Prioritäten / Kürzere Periodendauern sind prior
 - Auslastung bis zu 69% der CPU Zeit (Liu/Layland)
- Earliest Deadline First (EDF)
 - Variable Prioritäten / Kürzere Deadlines sind prior
 - Auslastung bis zu 100% der CPU Zeit (Liu/Layland)
- ... viele weitere

Sporadic Task Model

- Period: Kleinster Zeitlicher Abstand zwischen der erneuten Ausführung
- Deadline: Zeitpunkt bei dem die Aufgabe beendet sein muss.
- Worst Case Execution Time (WCET)



Kenngößen der Echtzeit Tasks

Periode

- Vorgegeben – z.B. Feldbuszyklus oder Regelschleife
- Aber auch minimaler zeitlicher Abstand zweier Events

Deadline

- Vorgegeben - Meist gleich der Periode, manchmal auch kleiner um z.B. den nächsten Feldbuszyklus sicher zu treffen.

Worst Case Execution Time

- Ändert sich während der Entwicklung permanent, da sowohl Code, Hardware und auch die konkreten Abläufe darauf Einfluss haben

Echtzeitkenngrößen festlegen

- Durch Architektur und Design
 - Scheduling Algorithmen
 - Task Modell
 - Eventsteuerung und Messaging
 - Detektion von Echtzeitverletzungen
 - Instrumentationsschnittstelle

Gestaltung der Echtzeit Tasks

Eventbasiertes System

- Scheduler SCHED_FIFO oder SCHED_RR
- Events und Semaphore zur Synchronisation

Zyklisches System

- Scheduler SCHED_FIFO, SCHED_RR oder SCHED_DEADLINE

Beachte: Durch die Gestaltung der Tasks wird ein Scheduling Algorithmus implementiert, der bestimmte Grenzen hat. Z.B. RMS hat eine Auslastungsgrenze von 69%

Echtzeittests unter Linux

RT-Preempt Linux ist ein vollwertiges Linux Betriebssystem

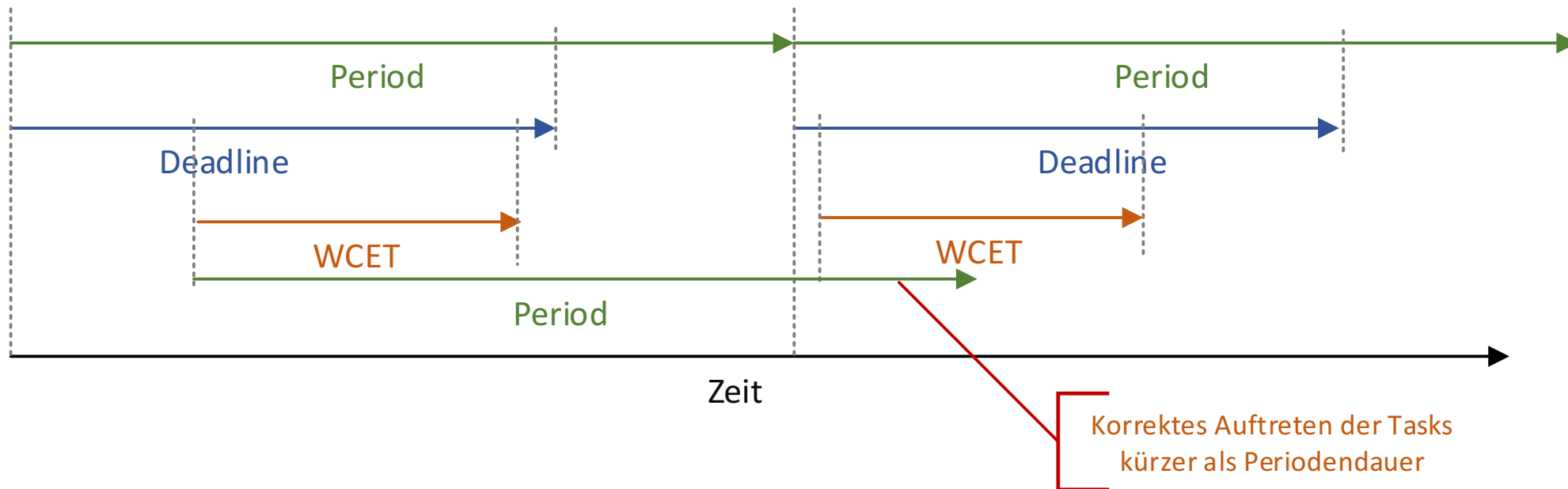
- Netzwerkschnittstellen / Netzwerkdienste
- Benutzerverwaltung und Remotezugriff (SCP/SSH)
- Hintergrundprozesse (systemd)
- ...

All diese Features können potentiell Tests verfälschen oder im Betrieb Probleme mit der Echtzeit bereiten.

Testen auf Periodendauerunterschreitung

Bei Ereignisgesteuerten Systemen: z.B. durch den Timestamp des **Auslösers** des vorherigen Tasks

Wichtig: Nicht im Task selber messen! Siehe:



Testen auf Deadline Überschreitung

Bei Ereignisgesteuerten Systemen:

Durch den Timestamp des **Auslösers** des vorherigen Tasks und dem Ende des aktuellen Tasks

Bei Zeitgesteuerten Systemen:

Durch das korrekte Ende des aktuellen Tasks

Merke: Das Detektieren der Deadline Überschreitung muss IMMER in einem eigenen Thread durchgeführt werden.

Wie soll die WCET bestimmt werden?

- Latenzen durch Interrupts / Preemption / Cache Misses
Pipeline Misses
- Speziell Tasks mit wenigen Instruktionen können in ungünstigen Konstellationen um Faktoren langsamer ausgeführt werden
- Die konkrete Ausführungsreihenfolge ALLER Threads wirkt sich aus.
- Zählen und aufaddieren der Befehlszyklen nicht möglich
Gegensatz: Unterbrechungsfreie Mikrokontroller Architektur

Methoden der WCET Analyse

- Statische Zeitanalyse / Abstrakte Interpretation
 - Starke Garantien
 - Steuerungen und Steuergeräte mit Sicherheitsfunktionen
 - Für RT-Preempt Linux praktisch nicht durchführbar
- Worst Case Observed Execution Time
 - Für beliebige Systeme durchführbar
 - Keine Garantien
 - Ungeeignet für Steuerungen mit Sicherheitsfunktionen

Worst Case Observed Execution Time?

- Vollständiger Echtzeit Kontext wie im Betrieb
- Berücksichtigung der Last weiterer RT Prozesse
- Synthetisch erzeugte maximale Last an Interrupts/DMA
z.B. mit „cyclictest“
- Stresstest durch Überlastung der nicht RT Dienste

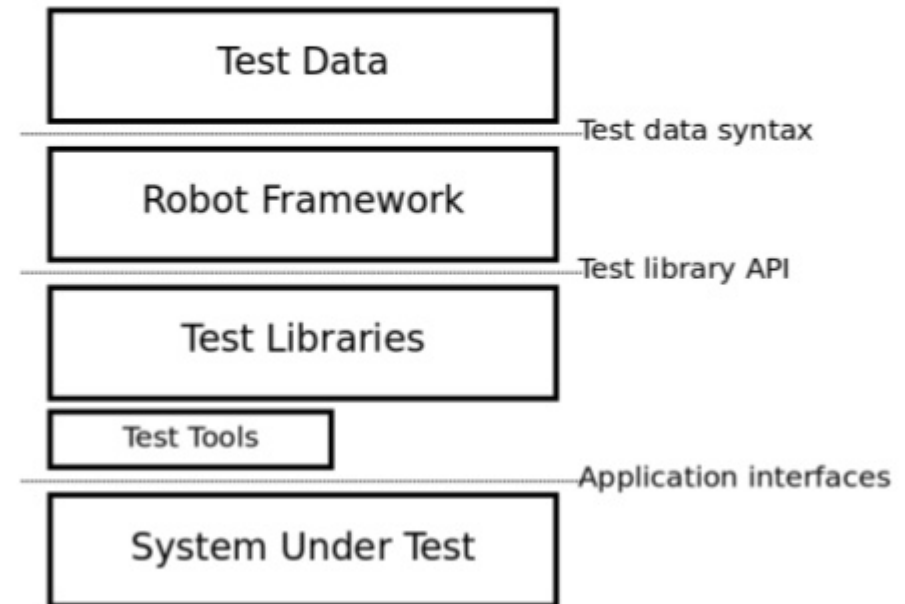
Testen

- Mit dem Zielsystem testen – wie später ausgerollt
- Testsystem isolieren
 - Eigenes Netzwerk
- Keine zusätzliche Software auf dem Prüfling
 - Insbesondere kein Jenkins Agent / JRE
- Testsoftware und Testdaten mit SSH/SCP/Telnet/FTP übertragen
 - Sofern mit dem Zielsystem ausgerollt.
 - Wenn nichts anderes geht: SD Karten Switch, JTAG ...

Testautomatisierung

- Jenkins Agent
- Robot Framework
 - Ähnlich Cucumber / Fitnesse
 - Gherkin Syntax
 - Verfügbar für viele Sprachen

High level architecture

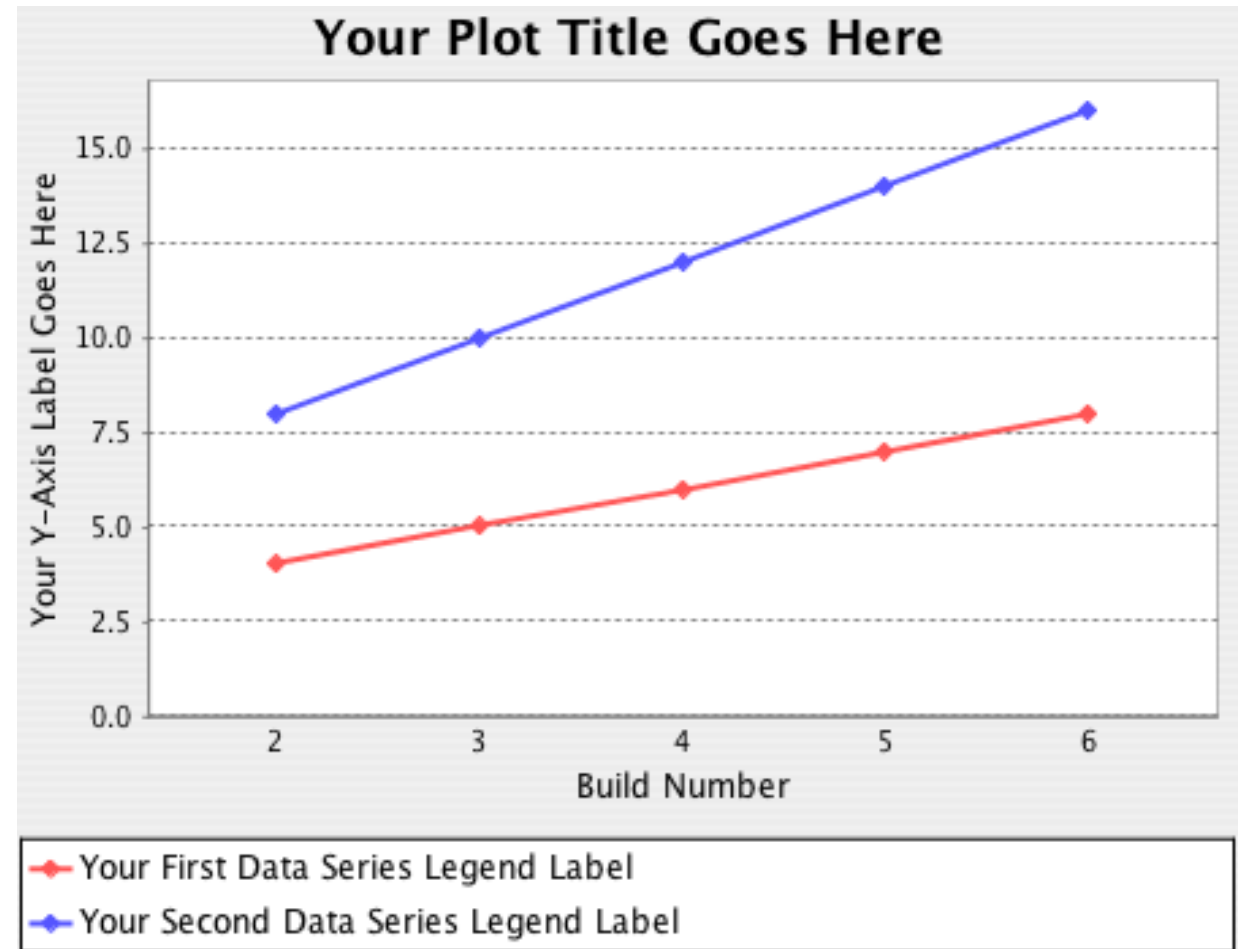


Visualisierung In Jenkins

Performance Dashboard

Mit Plot Plugin

- Zeitserien über mehrere Builds
- Unterschiedliche Datenquellen



Tools Reference

- Jenkins Plot Plugin
<https://wiki.jenkins.io/display/JENKINS/Plot+Plugin>
- OSADL Cyclic Test
<https://rt.wiki.kernel.org/index.php/Cyclictest>
- Robot Framework
<http://robotframework.org/>