

# Java Garbage Collector: Funktionsweise und Optimierung

**Mathias Dolag**  
**Prof. Dr. Peter Mandl**  
**(DOAG 2012, 20.11.2012)**

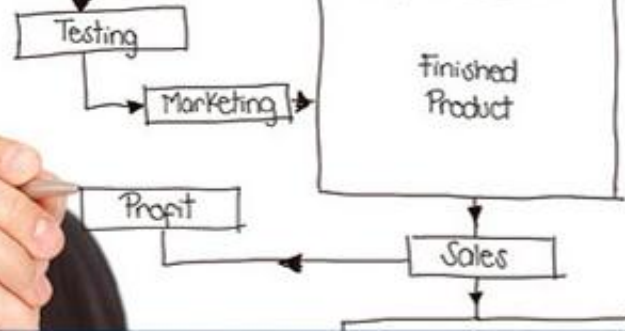
## Agenda

---

- Algorithmen
- Tuning
- Performance-Messungen
- Zusammenfassung

- Studium
  - 2012: Bachelor of Science (Wirtschaftsinformatik)
  - Aktuell: Master Informatik (Schwerpunkt Software-Engineering)
- Beruflich
  - Software-Entwickler bei iSYS Software GmbH
    - JavaEE
    - Rich Client Platform (RCP)





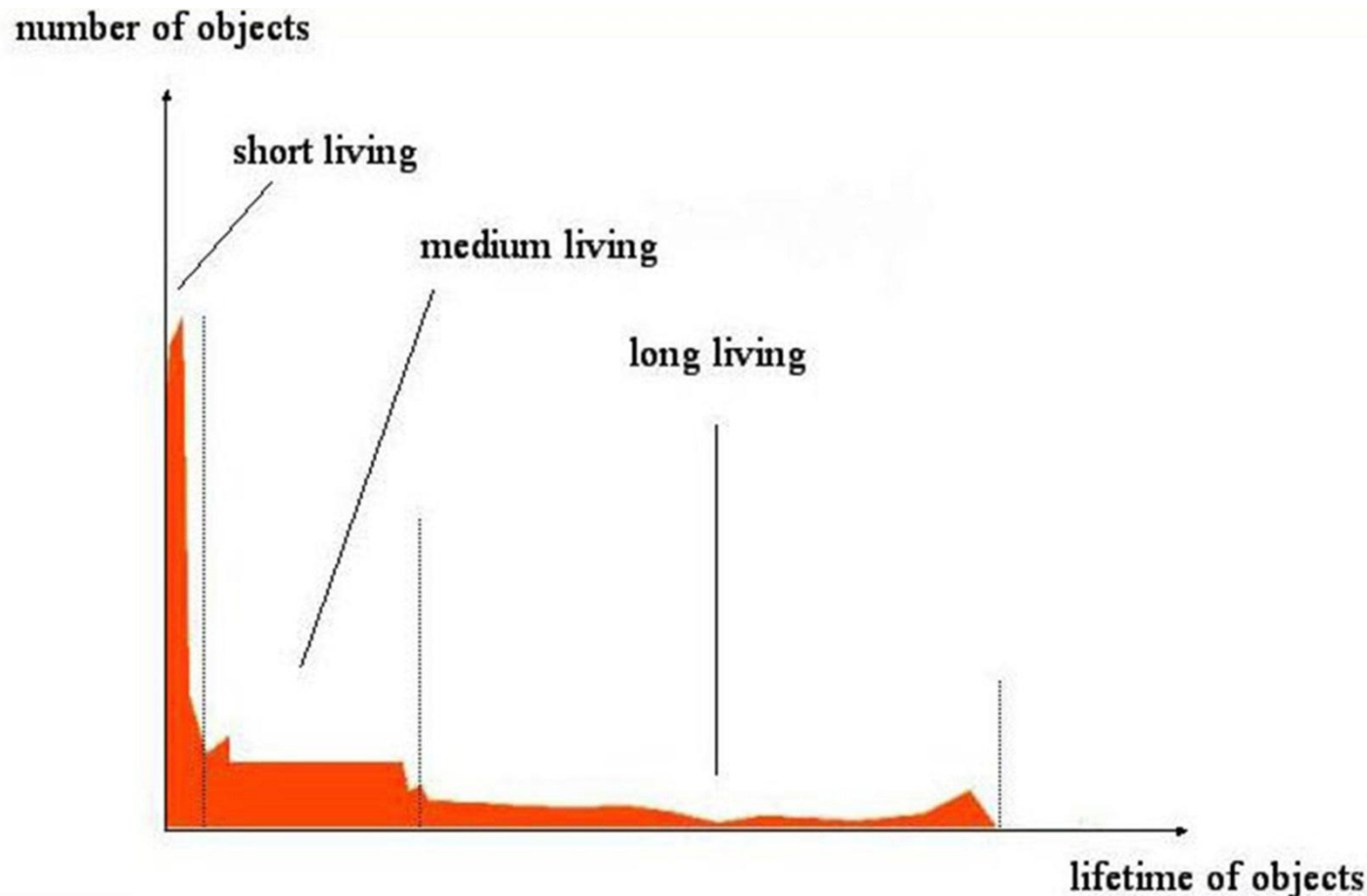
HOCHSCHULE  
FÜR ANGEWANDTE  
WISSENSCHAFTEN  
MÜNCHEN



# Algorithmen

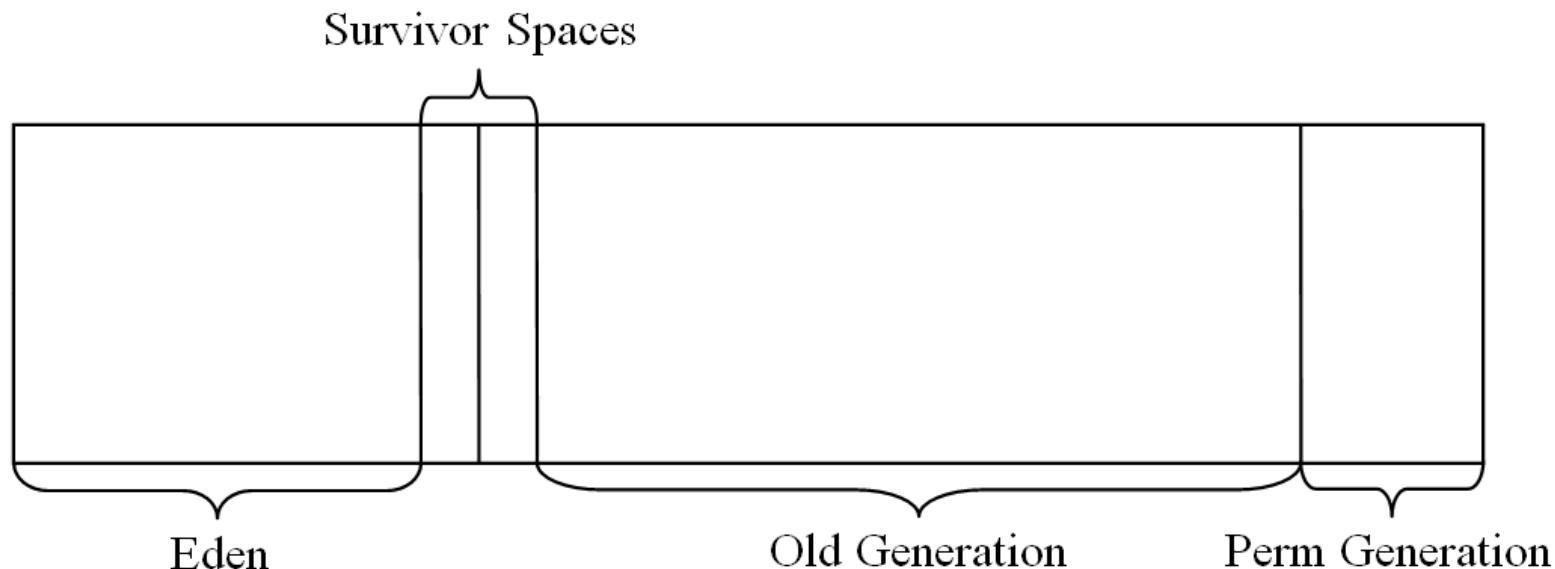
## Algorithmen – Generational Garbage Collecting

- Typische Objektpopulation einer Java-Applikation



Quelle: Langer, A.; Kreft, K.: Java Core Programmierung. Memory Model und Garbage Collection

- Heap-Aufteilung der Sun/Oracle HotSpot JVM

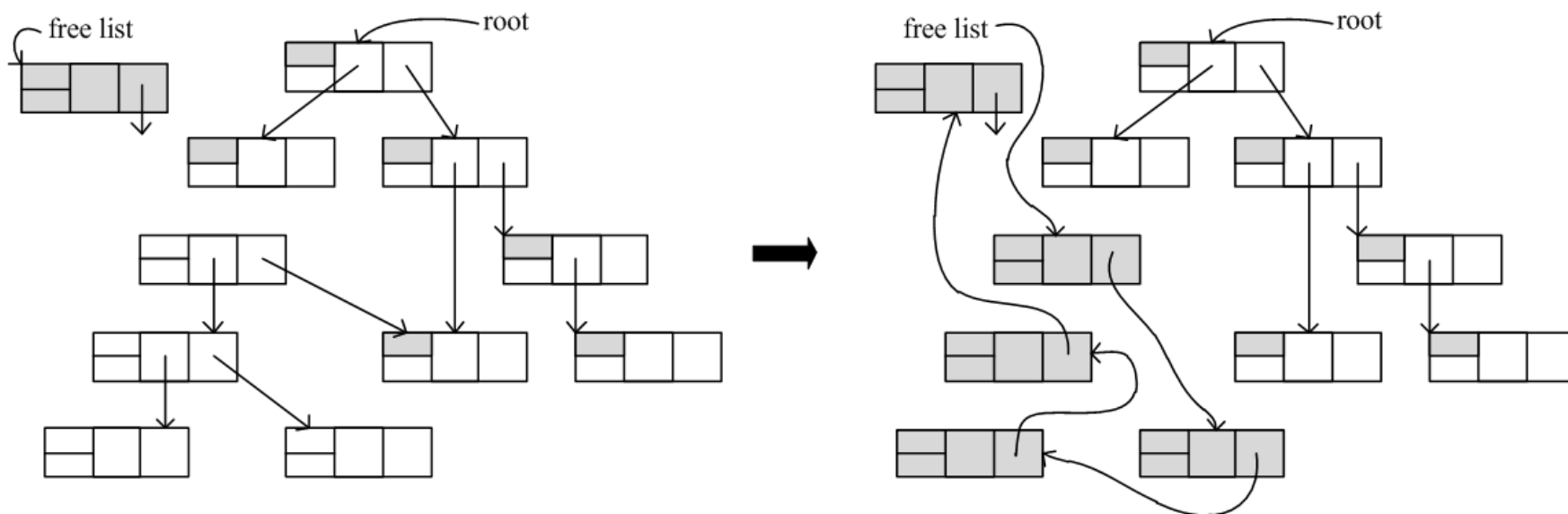


Quelle: Anlehnung an *Langer, A.; Kreft, K.: Java Core Programmierung. Memory Model und Garbage Collection*

- Minor / Major Collection
- Tenuring Threshold
- Promotion

## Algorithmen – Mark-and-Sweep

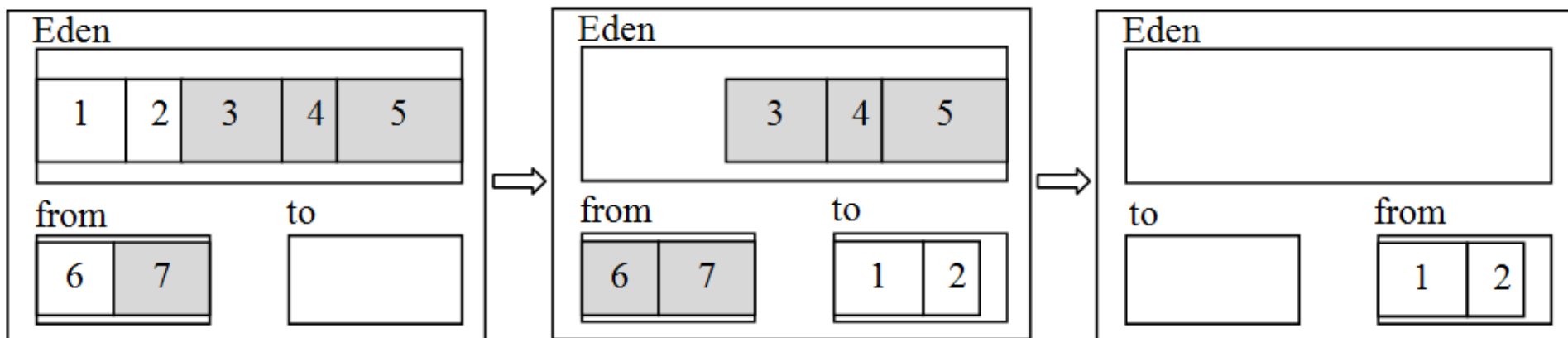
- Grundlegendster GC-Algorithmus
- Nur zwei Phasen
  - Markierung (Mark)
  - Aufräumen (Sweep)



Quelle: Anlehnung an Langer, A.; Kreft, K.: *Java Core Programmierung. Memory Model und Garbage Collection*

## Algorithmen – Mark-and-Copy

- Sun/Oracle HotSpot JVM – Variante
  - Young Generation = Eden + 2x Survivor Space
- Ziele
  - Promotion in Old Generation herauszögern
  - Vermeiden von Fragmentierung
  - Schnelle Allokation neuer Objekte

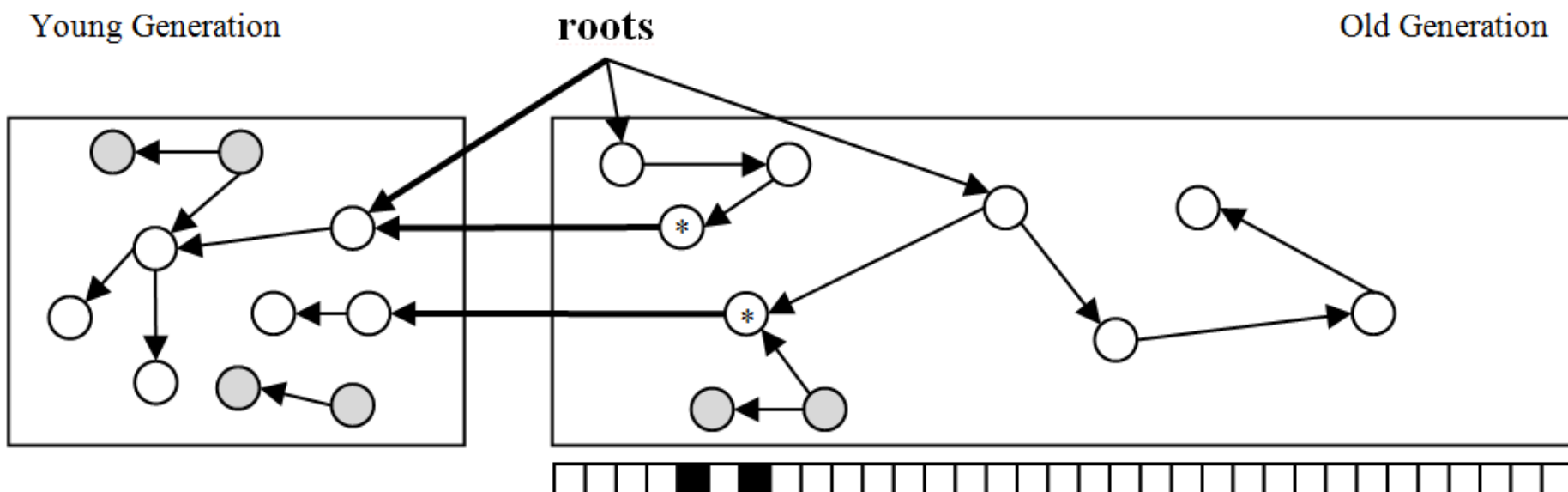


Quelle: Anlehnung an *Wie funktioniert der Java Garbage Collector*; <http://it-republik.de/jaxenter/artikel/2452>



## Algorithmen – Mark-and-Copy II

- Intergenerational References



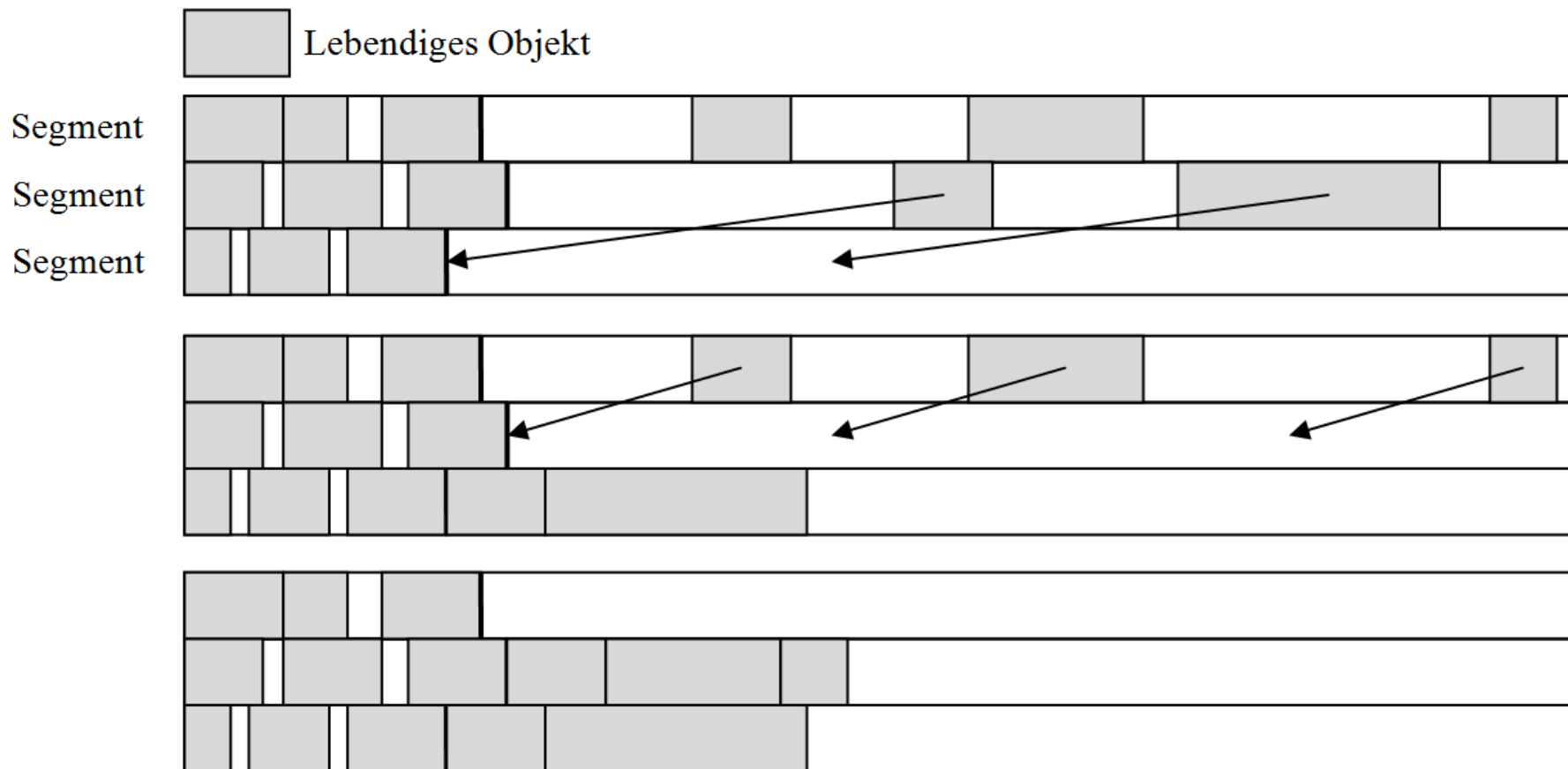
Quelle: Anlehnung an *Langer, A.; Kreft, K.: Java Core Programmierung. Memory Model und Garbage Collection*

## Algorithmen – Mark-and-Compact

---

- Zusammenschieben/Verdichten überlebender Objekte
- Stop-the-World – Algorithmus
- Einsatz meist auf Old Generation
- Hauptziele
  - Vermeiden von Fragmentierung
  - Schnelle Allokation
- Serielle und parallele Variante

# Algorithmen – Mark-and-Compact II



Quelle: Anlehnung an *Langer, A.; Kreft, K.: Java Core Programmierung. Memory Model und Garbage Collection*

## Algorithmen – Concurrent Mark-and-Sweep

---

- Nebenläufig zur Applikation ausführbarer Collector
- Old Generation – Algorithmus
- Hauptziel: Verkürzung von Stop-the-World – Pausen
- Reiner *Sweep* – Algorithmus → Fragmentierung
- Allokation neuer Objekte mittels *Free Lists*
  - Annahmen über zukünftigen Speicherbedarf

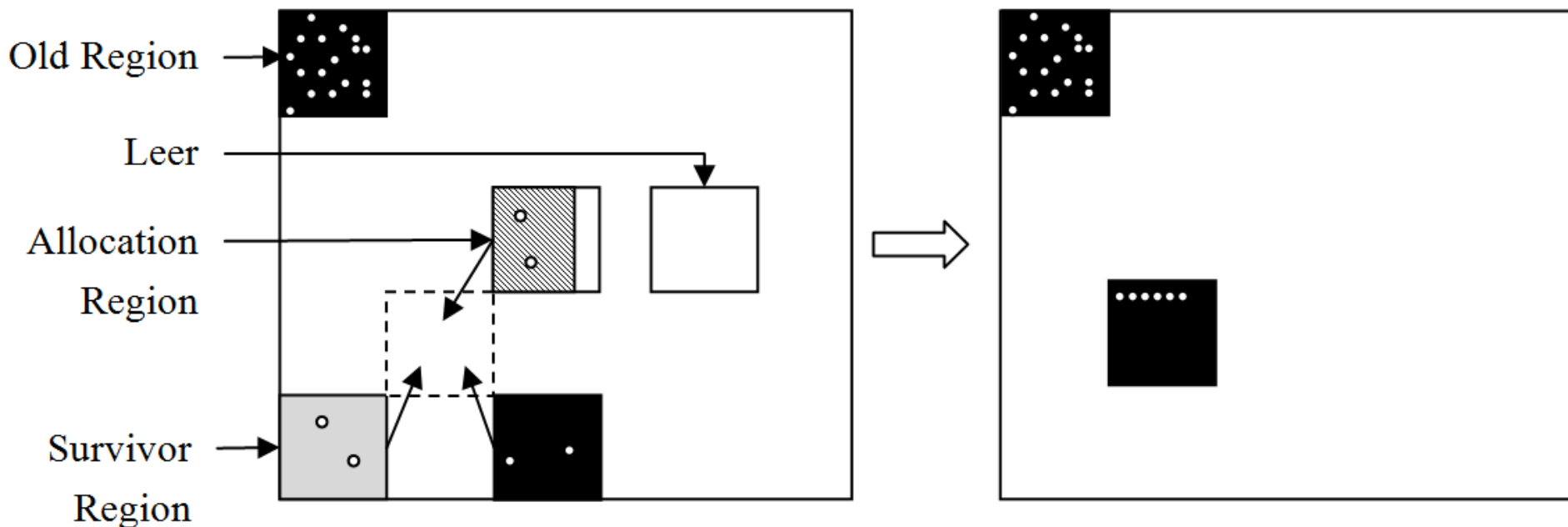
## Algorithmen – Garbage First (G1)

---

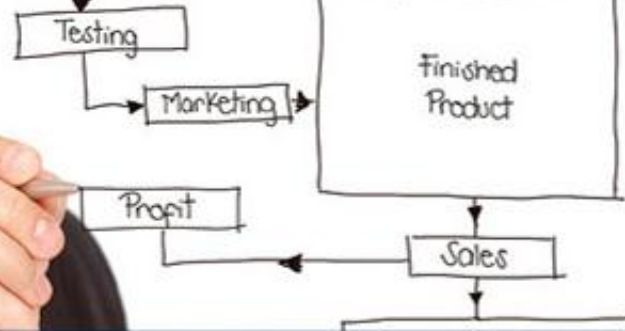
- Neuer von Sun/Oracle entwickelter Collector (seit 2004)
- Final seit Java 7, experimentell seit Java 6 U14
- Vorgebbar: Pausenzeiten / Durchsatz
- Verdichtung des Heap über Laufzeit der Applikation
- Vorrangiges Aufräumen von Regionen mit hohem „Müllanteil“

## Algorithmen – Garbage First (G1) II

- Evakuierung und Verdichtung
- Bestimmung eines *Collection Set*
  - Zwei Modi: *Fully / Partially Young Mode*



Quelle: Anlehnung an *Langer, A.; Kreft, K.: Java Core Programmierung. Memory Model und Garbage Collection*



HOCHSCHULE  
FÜR ANGEWANDTE  
WISSENSCHAFTEN  
MÜNCHEN

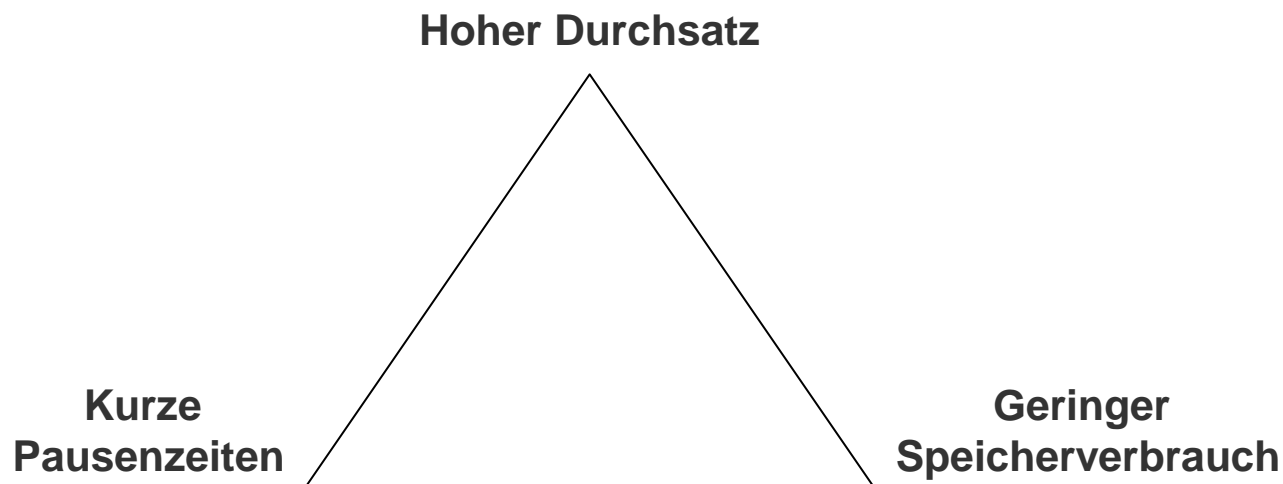


# Tuning

## Tuning – Ziele & Kennzahlen

---

- Speicherverbrauch verringern
  - Durchsatz erhöhen
  - Pausenzeiten verringern
- 
- Zielkonflikte





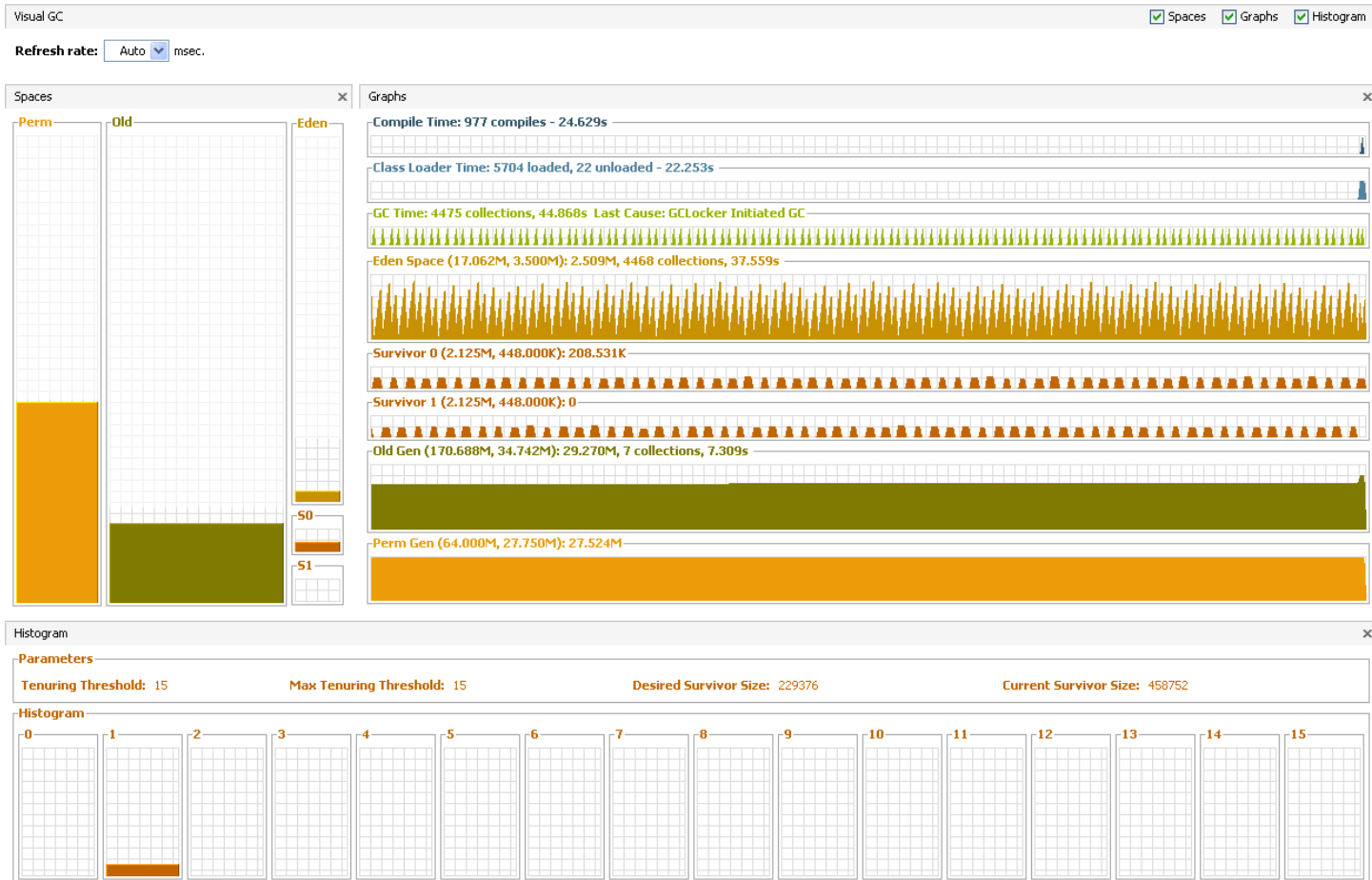
## Tuning – Maßnahmen

---

- Durchsatz erhöhen
  - Anpassung Größenverhältnisse
    - Young Generation / Old Generation
    - Eden / Survivor Spaces
  - Promotion von Objekten verhindern
  - Parallelen Collector einsetzen (z.B. Parallel Mark-and-Compact)
  
- Pausenzeiten verringern
  - Geeignete Collectoren
    - CMS / G1
  - Garbage Collection hinauszögern
    - Starke Vergrößerung der Old Generation
  - Objekte in Young Generation sterben lassen
  - Explizite Garbage Collection auslösen (`System.gc();`)

# Tuning – Tools

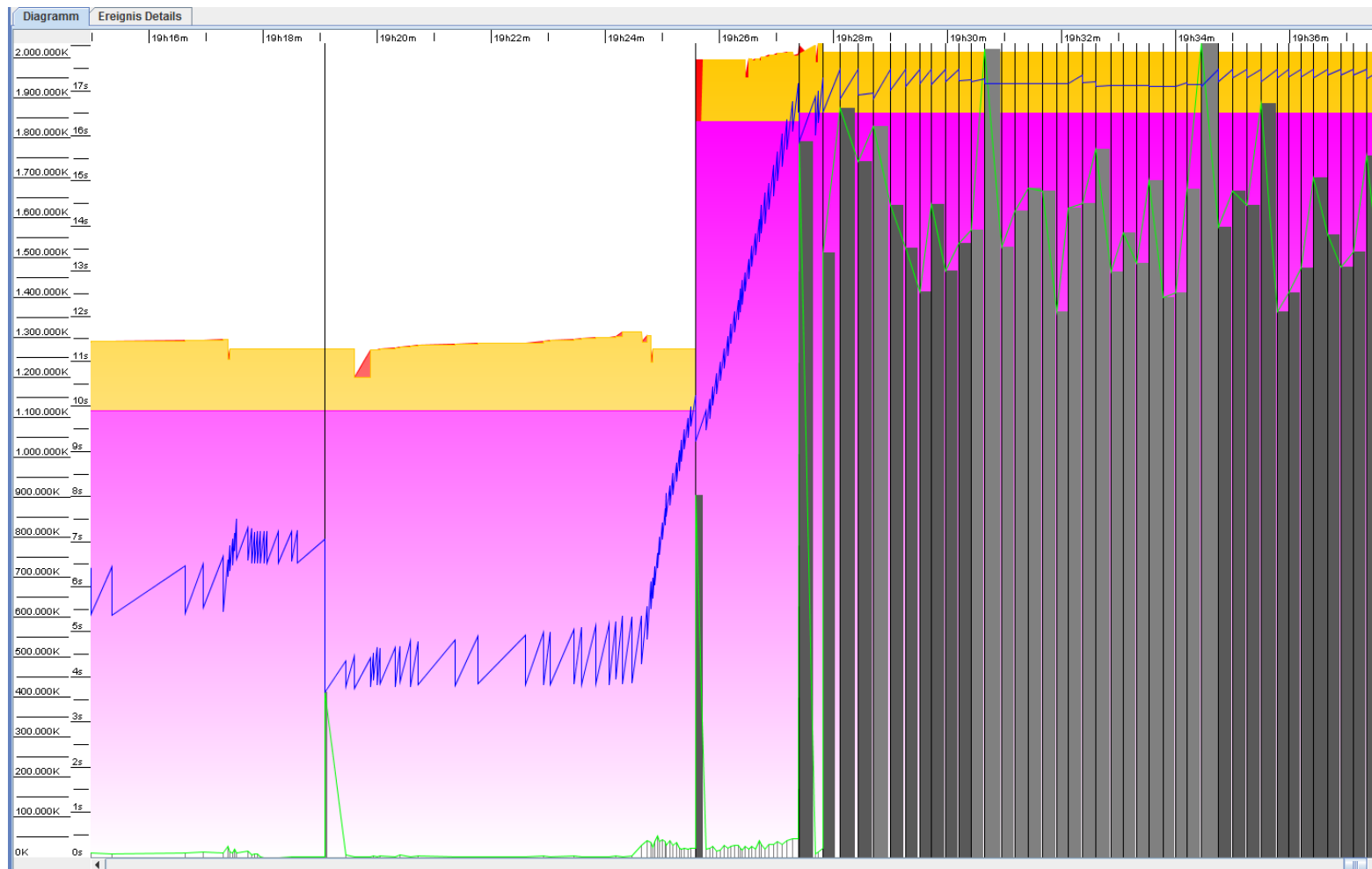
## ■ JVisualVM (inkl. VisualGC-Plugin)



Quelle: [http://cybergav.in/wp-content/uploads/2010/01/VisualVM\\_VisualGC.png](http://cybergav.in/wp-content/uploads/2010/01/VisualVM_VisualGC.png)

## Tuning – Tools II

### ■ GCViewer

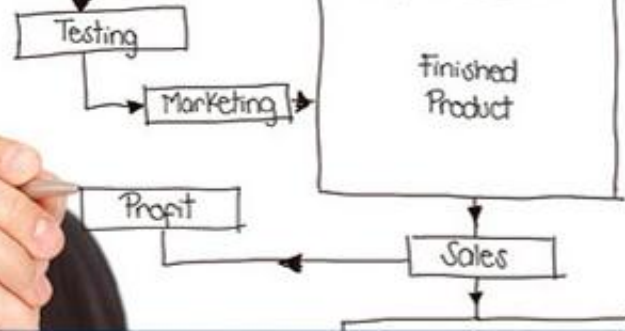


## Tuning – Tools III

Zusammenfassung	Speicher	Pause
Gesamtspeicherverbrauch		1.988,9M
Insges. bereinigter Speicher	1.767.614,4M	
Bereinigter Speicher/Min	1.501,005M/min	
Gesamtlaufzeit	19h37m37s	
Gesamtpausenzeit	1.250,95s	
Durchsatz	98,23%	
Anzahl vollst. GC Pausen	93	
Vollst. GC Performance	19,4M/s	
Anzahl GC Pausen	9169	
GC Performance	3.518,2M/s	

Zusammenfassung	Speicher	Pause
Gesamtspeicher (Verbr. / Res. max)	1.928,2M (96,9%) / 1.988,9M	
Alte Gen. (Verbr. / Res. max)	1.820,5M (100,0%) / 1.820,5M	
Junge Gen. (Verbr. / Res. max)	224,9M (99,9%) / 225M	
Perm Gen. (Verbr. / Res. max)	99,2M (61,7%) / 160,8M	
Durchschn. nach vollst. GC	1.063,4M ( $\sigma=763,423M$ )	
Durchschn. nach GC	542,7M ( $\sigma=233,691M$ )	
Bereinigt von vollst. GC	14.608,8M (0,8%)	
Bereinigt von GC	1.753.005,6M (99,2%)	
Durchschn. bereinigt vollst. GC	157,1M/coll ( $\sigma=207,077M$ )	
Durchschn. bereinigt von GC	191,2M/coll ( $\sigma=39,318M$ )	
Durchschn. rel. Zuwachs nach VGC	24,694M/coll	
Durchschn. rel. Zuwachs nach GC	1.600,138K/coll	
Steigung nach vollst. GC	22,73K/s	
Steigung nach GC	346,933K/s	
InitiatingOccFraction (avg / max)	n/a	
Durchschn. Promotion	1.664,9K/coll ( $\sigma=4.817,485K$ )	
Promotion (total)	14.907,683M	

Zusammenfassung	Speicher	Pause
<b>Alle Pausen</b>		
Gesamtpausenzeit		1.250,95s
Anzahl Pausen		9262
Durchschn. Pause		0,13506s ( $\sigma=0,9912$ )
Min / max Pause		0,00581s / 18,05778s
Durchschn. Pausen Intervall		7,62955s ( $\sigma=56,90114$ )
Min / max Pausen-Intervall		0,009s / 2.903,135s
<b>Vollst. GC Pausen</b>		
Summe vollst. GC		752,68s (60,2%)
Anzahl vollst. GC Pausen		93
Durchschn. vollst. GC		8,09331s ( $\sigma=5,83665$ )
Min / max vollst. GC Pause		0,08224s / 18,05778s
<b>GC Pausen</b>		
Summe GC		498,27s (39,8%)
Anzahl GC Pausen		9169
Durchschn. GC		0,05434s ( $\sigma=0,04017$ )
Min / max GC Pause		0,00581s / 0,49781s

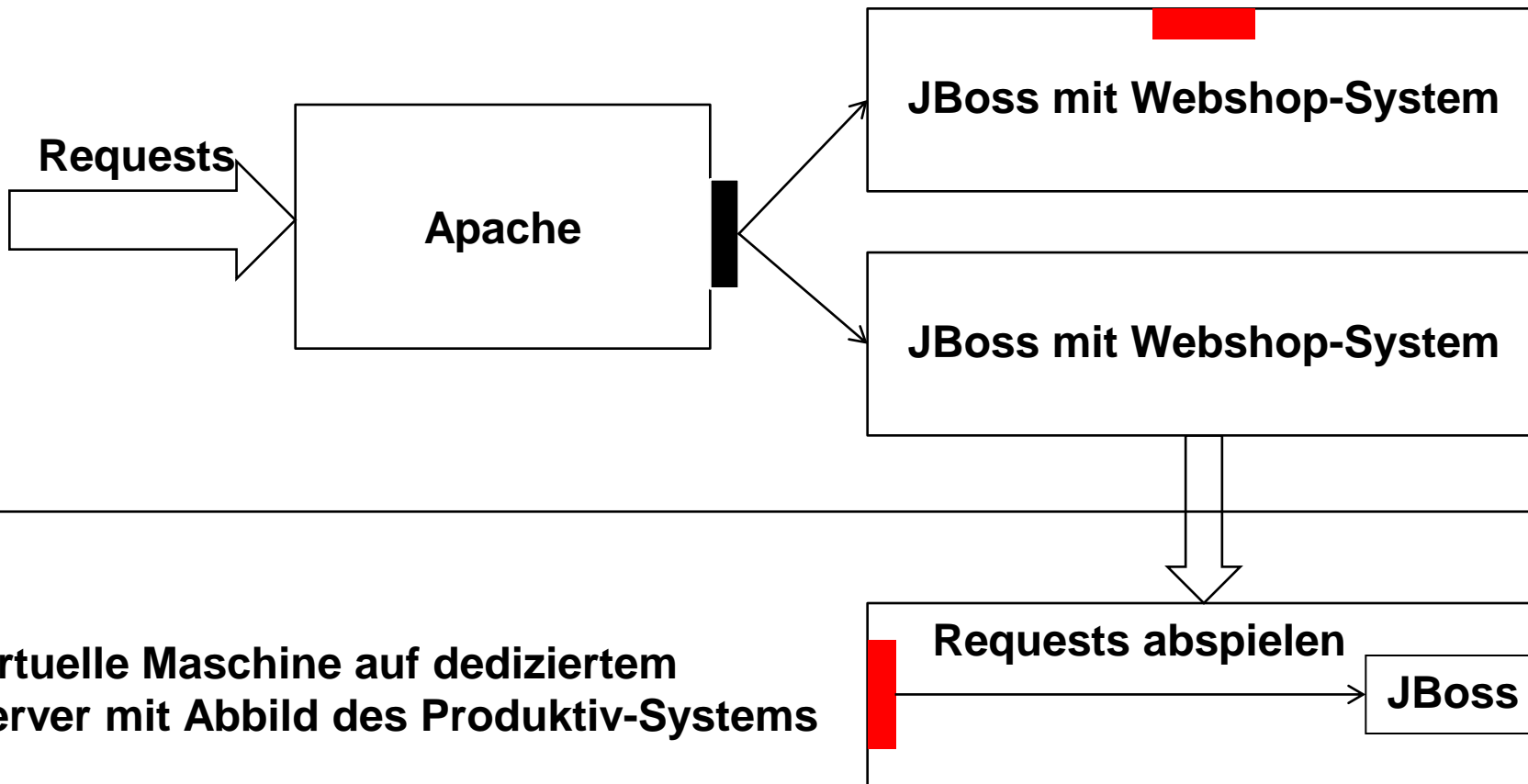


HOCHSCHULE  
FÜR ANGEWANDTE  
WISSENSCHAFTEN  
MÜNCHEN



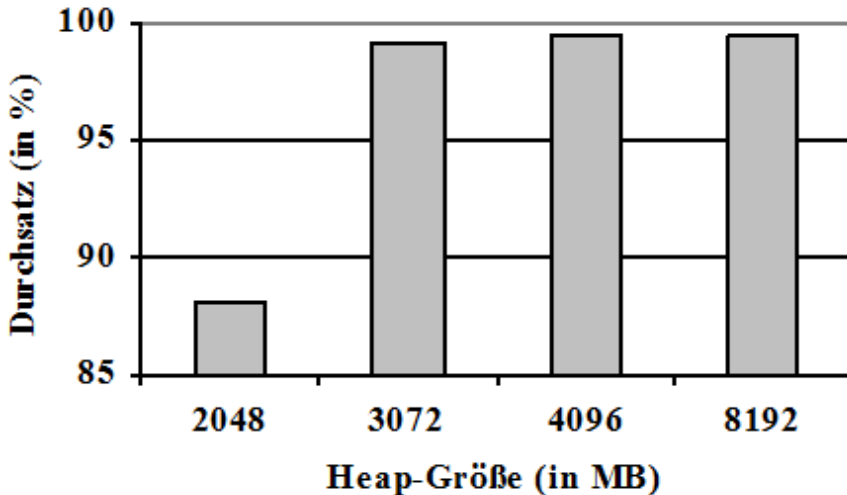
## Performance Messungen – Ergebnisse

# Performance Messungen – Testumgebung

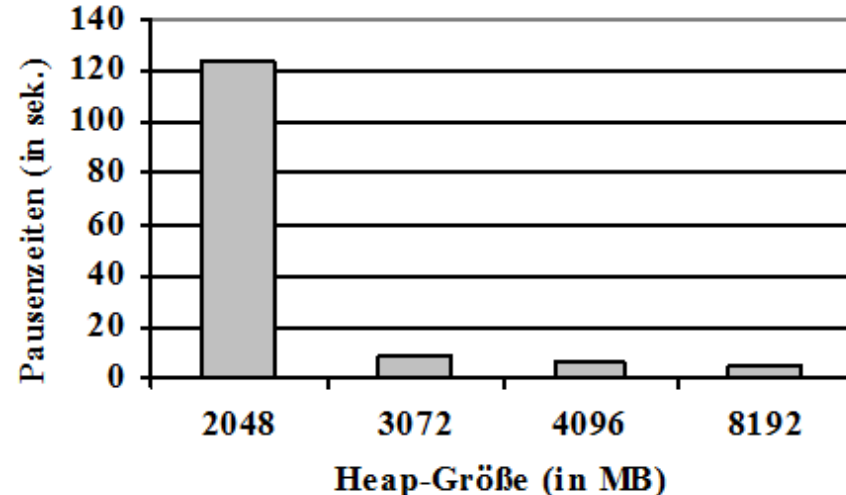


## Performance Messungen – Ergebnisse

- Garbage Collection Standardeinstellungen
  - Young Generation: Parallel Mark-and-Copy
  - Old Generation: Parallel Mark-and-Compact
  - Parallele GC-Threads: 6



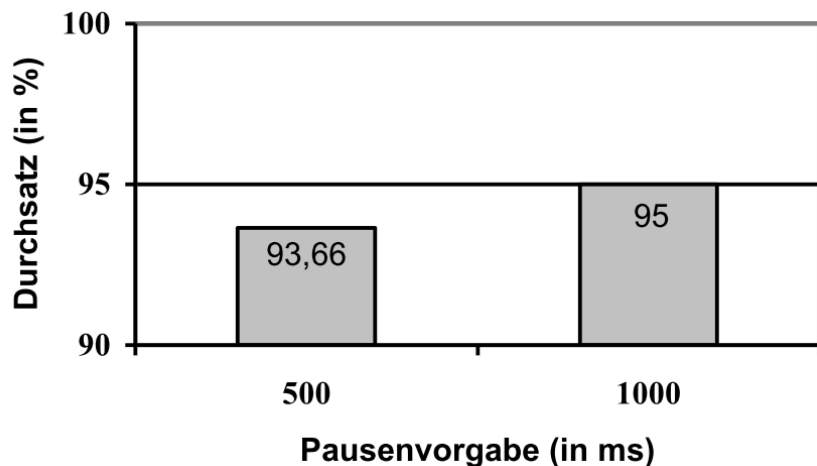
Durchsatz



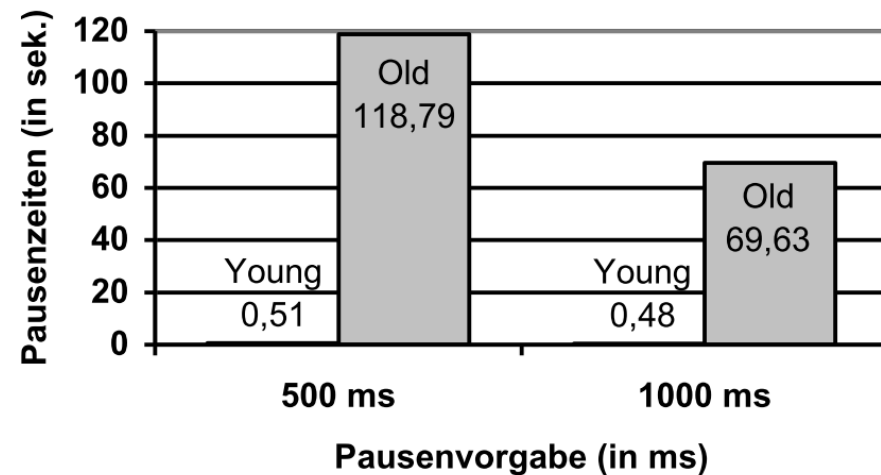
Gesamtpausenzeit (in sek.)

## Performance Messungen – Ergebnisse II

- Concurrent Mark-and-Sweep
  - Heap-Größe: 16384MB
  - Young Generation: Parallel Mark-and-Copy
  - Old Generation: Concurrent Mark-and-Sweep



Durchsatz

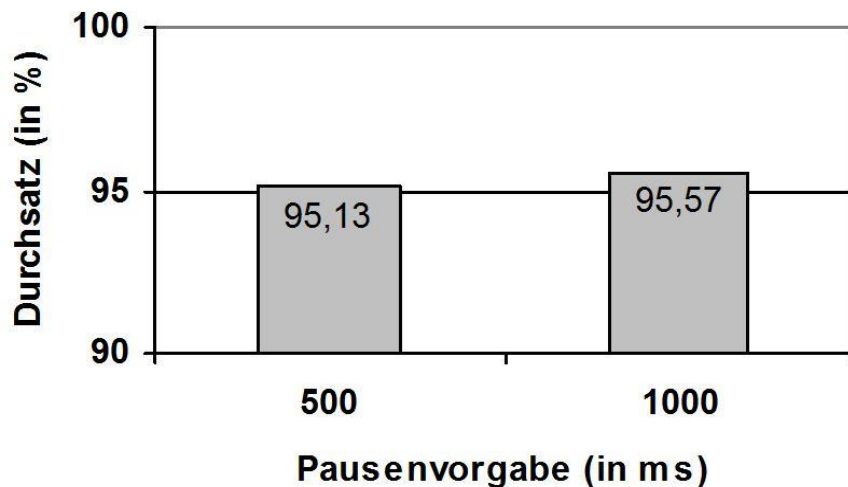


Durchschnittliche Pausenzeit

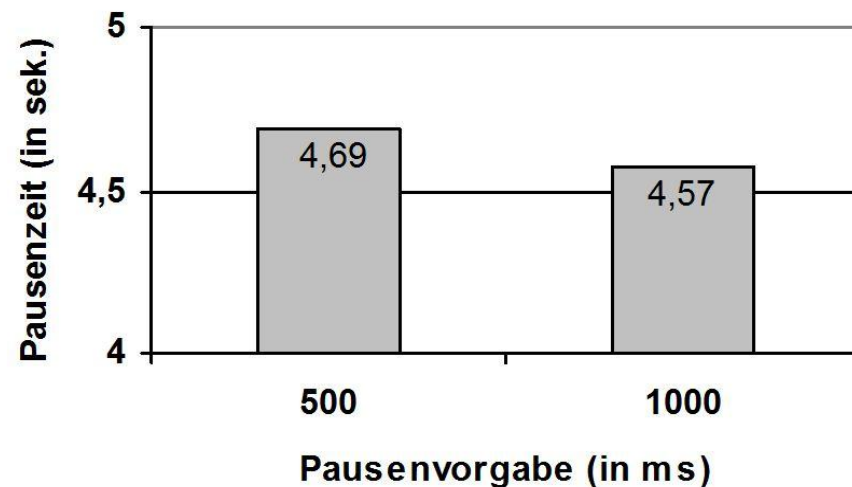


## Performance Messungen – Ergebnisse III

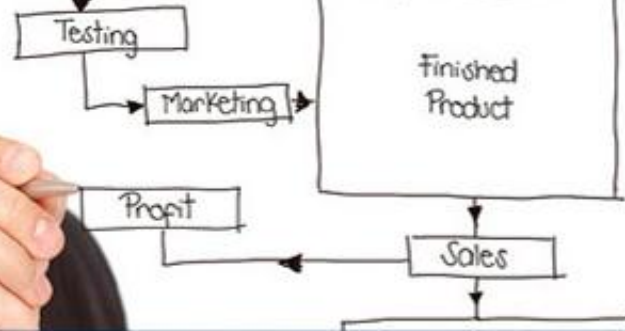
- Garbage First (G1)
  - Heap-Größe: 16384MB
  - Parallele GC-Threads: 30



Durchsatz



Pausenvorgabe (ms)



## Zusammenfassung

## Zusammenfassung

---

- Unterschiedlichste Garbage Collectoren
- Beste Kennzahlen zur Performance Messung
  - Durchsatz
  - Pausenzeit (Stop-the-World-Pause)
- Nicht möglich allgemeingültige Garbage Collection - Einstellungen zu geben
- Richtlinien
  - JVM viel (physikalischen) Arbeitsspeicher zuweisen
  - Verhältnis Young Generation – Old Generation
  - Passenden Collector-Typen auswählen

**Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit !**



## Kontaktinformationen

---

Mathias Dolag  
iSYS Software GmbH  
Grillparzer Str. 10  
80665 München

E-Mail: [m.dolag@isys-software.de](mailto:m.dolag@isys-software.de)  
Telefon: +49 89 / 46 23 28 – 0  
Web: <http://www.isys-software.de>

Prof. Dr. Peter Mandl  
Hochschule München  
Loth Str. 64  
80335 München

E-Mail: [mandl@cs.hm.edu](mailto:mandl@cs.hm.edu)  
Telefon: +49 89 / 1265 – 3704  
Web: <http://www.prof-mandl.de>