Bachelorthesis

Konzeption und Entwicklung eines Auswertungstools für die Log Files des JRockit Garbage Collectors

von

Raffael Schmid

Schule: Hochschule für Technik, Zürich

Betreuer: Mathias Bachmann Experte: Marco Schaad

Zeitraum: 22. Juni 2011 - 22. Dezember 2011

Zusammenfassung

Inhaltsverzeichnis

Ι	\Pr	ojekt	beschreibung	6
1	Auf 1.1 1.2 1.3 1.4 1.5	Ausga Ziele d Aufga Erwar	stellung angslage	7 7 7 8 8
II	U	mset	zung	9
2	Ana	alvse d	ler Aufgabenstellung	10
_	2.1	Ÿ.,	o o	10
		2.1.1	Erarbeitung der Grundlagen Bereich der Garbage Collection	
		2.1.2	Stärken- / Schwächen-Analyse der bestehenden Rich Cli-	
			ent Frameworks	11
		2.1.3	Durchführung einer Anforderungsanalyse für den Software-	
			Prototypen	11
		2.1.4	Auswahl der zu verwendenden Frameworks	11
		2.1.5	Konzeption und Implementation	11
		2.1.6	Bewertung	11
3	Gru	ındlag	en Garbage Collection	12
	3.1	Funkt	ionsweise	12
		3.1.1	Reference counting[1, S. 77]	13
		3.1.2	Tracing techniques[1, S. 77]	13
	3.2	Ziele d	der Garbage Collection[5, S. 4]	13
	3.3	Eingli	ederung von Garbage Collection Algorithmen[5, S. 5]	14
		3.3.1	Serielle versus Parallele Collection	14
		3.3.2	Konkurrierend versus Stop-the-World	14
		3.3.3	Kompaktierend, Kopierend	14
	3.4	Grund	llegende Algorithmen	14
		3.4.1	Mark & Sweep Algorithmus[4]	14
		3.4.2	Mark & Copy Algorithmus[4]	15

		3.4.3		15
		3.4.4		15
	3.5	Genera	ational Garbage Collection	16
4	Gar	bage (Collection in der Oracle JRockit Virtual Machine	18
	4.1	Grund	Ÿ	18
		4.1.1		18
		4.1.2	0	19
	4.2	Übersi	icht der Garbage Collection Algorithmen auf der JRockit	
		Virtua	al Machine	20
	4.3	Garba	ge Collection Log Dateien	22
		4.3.1	Aktivierung Log Ausgaben	22
		4.3.2		25
		4.3.3	Modul: memory	25
		4.3.4	Modul: memdbg	25
5	Stär	·ken- /	Schwächen-Analyse Rich Client Frameworks	2 6
•	5.1			$\frac{1}{26}$
		5.1.1		$\frac{-6}{26}$
		5.1.2		$\frac{1}{27}$
6			S v	28
	6.1		9	28
		6.1.1		28
		6.1.2	v	28
		6.1.3		30
		6.1.4		30
		6.1.5		31
		6.1.6		31
	6.2	Allgen		31
		6.2.1	<u> </u>	31
		6.2.2	Systemfunktionalität	32
		6.2.3	Nutzer und Zielgruppen	32
		6.2.4	Randbedingungen	33
		6.2.5	Annahmen	33
	6.3	Anford	derungen	33
		6.3.1	Use Cases Entwickler	33
		6.3.2	Use Cases Entwickler	39
		6.3.3	Qualitätsanforderungen	39
7	A 115	wahl F	Rich Client Framework	43
•	7.1			43
	7.2		<u> </u>	44

IN	HAL'	TSVERZEICHNIS	4		
8	Ko r 8.1	nzept Allgemeines	45 45		
		8.1.1 Zweck	45		
	8.2	Ausgangslage	45		
	8.3	Umgebung	45		
		8.3.1 Build-Automation	45		
		8.3.2 Continuous Integration	46		
		8.3.3 Versionskontrolle	46		
		8.3.4 Issue Tracker	46		
	8.4	Installation der Software	46		
	8.5	Architektur	47		
		8.5.1 Basiskomponenten	47		
		8.5.2 Weitere Bundles	48		
9	Imp	olementation	50		
10	Rev	riew	51		
Gl	ossa	${f r}$	52		
Al	okür	zungen	54		
Lis	sting	S	56		
Al	bild	ungsverzeichnis	57		
Ta	Tabellenverzeichnis 55				
II	I A	Anhang	59		

Einleitung

TODO

${\bf Teil\ I}$ ${\bf Projektbeschreibung}$

Kapitel 1

Aufgabenstellung

1.1 Ausgangslage

Für die Ermittlung von Java Performance-Problemen braucht es Wissen über die Funktionsweise der Java Virtual Machine (JVM), deren Ressourcenverwaltung (Speicher, I/O, CPU) und das Betriebssystem. Die Verwendung von Tools zur automatisierten Auswertung der Daten kann in den meisten Fällen sehr hilfreich sein. Die Auswertung von Garbage Collection Metriken kann im laufenden Betrieb durch Profiling (online) gemacht werden, sie ist aber bei allen JVMs auch via Log-Datei (offline) möglich. Die unterschiedlichen Charakteristiken der Garbage Collectors bedingen auch unterschiedliche Auswertungs- und Einstellungsparameter. JRockit ist die Virtual Machine des Weblogic Application Servers und basiert entsprechend auch auf anderen Garbage Collector Algorithmen als die der Sun VM. Aktuell gibt es noch kein Tool, welches die Daten der Logs sammelt und grafisch darstellt.

1.2 Ziele der Arbeit

Ziel der Bachelorthesis ist die Konzeption und Entwicklung eines Prototypen für die Analyse von Garbage Collection Log Dateien der JRockit Virtual Machine. Die Software wird mittels einer Java Rich Client Technologie implementiert. Zur Konzeption werden die theoretischen Grundlagen der Garbage Collection im Allgemeinen und der JRockit Virtual Machine spezifisch erarbeitet und zusammengestellt.

1.3 Aufgabenstellung

Im Rahmen der Bachelorthesis werden vom Studenten folgende Aufgaben durchgeführt:

- 1. Studie der Theoretischen Grundlage im Bereich der Garbage Collection (generell und spezifisch JRockit Virtual Machine)
- 2. Stärken- / Schwächen-Analyse der bestehende Rich Client Frameworks (Eclipse RCP Version 3/4, Netbeans)
- 3. Durchführung einer Anforderungsanalyse für einen Software-Prototyp.
- 4. Auswahl der zu verwendenden Frameworks
- 5. Konzeption und Spezifikation des Software-Prototypen (auf Basis des ausgewählten Rich Client Frameworks), der die ermittelten Anforderungen erfüllt.
- 6. Implementation der Software
- 7. Bewertung der Software auf Basis der Anforderungen

1.4 Erwartete Resultate

Die erwarteten Resultate dieser Bachelorthesis sind:

- Detaillierte Beschreibung der Garbage Collection Algorithmen der Java Virtual Machine im Generellen und spezifisch der JRockit Virtual Machine.
- 2. Analyse über Stärken und Schwächen der bestehenden (state of the art) Java Rich Client Technologien
- 3. Anforderungsanalyse des Software Prototyps
- 4. Dokumentierte Auswahlkriterien und Entscheidungsgrundlagen
- 5. Konzept und Spezifikation der Software
- 6. Lauffähige, installierbare Software und Source-Code
- 7. Dokumentierte Bewertung der Implementation

1.5 Geplante Termine

Kick-Off: Juni 2011 Design Review: August 2011

Abschluss-Präsentation: Ende November 2011

$\begin{array}{c} {\rm Teil~II} \\ {\rm \bf Umsetzung} \end{array}$

Kapitel 2

Analyse der Aufgabenstellung

2.1 Übersicht

Wie in der Aufgabenstellung definiert, ist das Ziel dieser Arbeit die Konzeption und Implementation einer Analysesoftware für die Garbage Collection Log Dateien der JRockit Virtual Machine. Grundlegendes Ziel einer solchen Software ist es, die anfallende grosse Menge an Daten übersichtlich darzustellen und verschiedene Sichten auf diese Daten zu ermöglichen. Um die Anforderungen an diese Software zu ermitteln, ist ein die Studie der Grundlagen der Garbage Collection und im spezifischen die der JRockit Virtual Machine notwendig. Anschliessend wird eine Stärken-/Schwächen-Analyse der bestehenden Richt-Client Frameworks gemacht, aufgrund welcher nach der Aufnahme der Anforderungen der Entscheid für das zu verwendende Framework getroffen werden kann. Im Anschluss an diese Tätigkeiten folgt die Konzeption und Implementation der Software. Die genauere Untersuchung der einzelnen Teilaufgaben wird in den folgenden Abschnitten gemacht:

2.1.1 Erarbeitung der Grundlagen Bereich der Garbage Collection

Die Erarbeitung der Grundlagen dient als Basis in zwei Bereichen:

- Anforderungsanalyse: Aus Sicht des Analysten respektive dem Benutzer dieser Software ist es essentiell, dass er die richtigen Daten der Garbage Collection, die richtige Sicht auf diese Daten und die richtigen Filter-Funktionen vorfindet. Voraussetzung für diese Anforderungen sind die Kenntnisse der verschiedenen Garbage Collection Algorithmen im Generellen und spezifisch die der JRockit Virtual Machine.
- Konzept: Die Konzeption des Domänen-Modells und des Einlese-Prozesses

der Log Dateien bedingt eine genaue Kenntnis der verschiedenen Strategien und Formaten der Ausgaben.

2.1.2 Stärken- / Schwächen-Analyse der bestehenden Rich Client Frameworks

Aus unterschiedlichen Gründen ist es sinnvoll, die Applikation als einen Rich Client zu implementieren. Als Basis kommen entweder die Netbeans- oder die Eclipse-Plattform in Frage. Die Stärken- und Schwächen-Analyse soll den Entscheid für die eine dieser Plattform begründen.

2.1.3 Durchführung einer Anforderungsanalyse für den Software-Prototypen

Die Anforderungen werden zusammen mit einem Performance-Analysten ermittelt und nach [7, 4.3.2 Angepasste Standardinhalte] dokumentiert. Laut dem IEEE 1 und [7, 4.5 Qualitätskriterien für das Anforderungsdokument] müssen Anforderungen folgende Kriterien erfüllen:

- Eindeutigkeit und Konsistenz
- Klare Struktur
- Modifizierbarkeit und Erweiterbarkeit
- Vollständigkeit
- Verfolgbarkeit

2.1.4 Auswahl der zu verwendenden Frameworks

Basierend auf der Stärken-/Schwächen-Analyse wird ein Entscheid für das jeweilige Framework gewählt. Nebst der Auswahl der Rich Client Plattform muss auch ein Entscheid hinsichtlich Charting-Bibliothek gefällt werden.

2.1.5 Konzeption und Implementation

Basierend auf den Anforderungen wird das Konzept erstellt und anschliessend die Software implementiert.

2.1.6 Bewertung

Die Bewertung der Software wird auf Basis der Anforderungen gemacht.

 $^{^1 \}mbox{Institute}$ of Electrical and Electronic Engineers

Kapitel 3

Grundlagen Garbage Collection

Schon seit den ersten Programmiersprachen ist das Aufräumen von verwendeten Ressourcen / Speicher ein wichtiges Thema. Im Unterschied zu den ersten Sprachen, bei denen das Memory Management in der Verantwortung des Entwicklers war (explizit), findet allerdings das Recycling von Memory bei Sprachen der dritter Generation automatisch statt und macht Operatoren wie "free" unwichtig. Bei Formen dieser automatischen Speicherverwaltung spricht man von Garbage Collection¹. In den meisten neueren Laufzeitumgebungen spricht man zusätzlich von adaptivem Memory Management was bedeutet, dass Feedback der Laufzeitumgebung zur Anpassung der Garbage Collection Strategie verwendet wird. Probleme die nur beim expliziten Memory Management auftreten sind Dangling References/Pointers² und Space Leaks³. Trotzdem sind Memory Leaks auch bei automatischer Speicherverwaltung noch möglich, nämlich dann wenn Memory noch referenziert wird, auch wenn es schon nicht mehr gebraucht wird. Der folgende Abschnitt beschreibt die Grundlagen der Java Garbage Collection und geht im zweiten Teil auf die spezifischen Eigenheiten der JRockit Virtual Machine ein.

3.1 Funktionsweise

Alle Techniken der Garbage Collection zielen darauf ab, die "lebenden" von den "toten" Objekten im Speicher zu unterscheiden. Sprich, es müssen die Objekte gefunden werden, welche innerhalb der Software oder des Systems nicht mehr referenziert werden. Die aktuellen Strategien lassen sich laut[1, S. 77] in zwei

 $^{^{1}\}mathrm{vom}$ englischen Wort "garbage collector" für Müll-, Abfallsammler

²Man spricht von Dangling Pointers oder Dangling References, wenn ein Pointer auf ein Objekt im Memory freigegeben wurde, obwohl es noch gebraucht wird.

³Man spricht von Space Leaks, wenn Memory alloziert und nicht mehr freigegeben wurde, obwohl es nicht mehr gebraucht wird.[5]

unterschiedliche Familien aufteilen: "Reference Counting" und "Tracing techniques".

3.1.1 Reference counting[1, S. 77]

Beim Reference counting behält die Laufzeitumgebung jederzeit den Überblick, wie viele Referenzen auf jedes Objekt zeigen. Sobald die Anzahl dieser Referenzen auf 0 gesunken ist, wird das Objekt für die Garbage Collection freigegeben. Trotzdem der Algorithmus relativ effizient ist, wird er aufgrund der folgenden Nachteile nicht mehr verwendet:

- Sofern zwei Objekte einander referenzieren (zyklische Referenz), wird die Anzahl Referenzen nie 0.
- Es ist relativ aufwendig, die Anzahl Referenzen immer auf dem aktuellsten Stand zu halten, insbesondere in nebenläufigen Systemen.

3.1.2 Tracing techniques[1, S. 77]

Bei den Tracing Techniken werden von vor jeder Garbage Collection die Objekte gesucht, auf welche aktuell noch eine Referenz zeigt. Die anderen werden zur Garbage Collection freigegeben. Diese Art von Garbage Collection Algorithmen verwenden ein Set von Objekten, bestehend aus den Stacks und Registern der aktuellen Threads und globalen Daten wie "static final" variablen, als Startpunkt für die zu markierenden Objektgraphen.

3.2 Ziele der Garbage Collection[5, S. 4]

Garbage Collectors unterliegen grundsätzlich folgenden zwei Bedingungen:

- Sicherheit: Garbage Collectors dürfen nur Speicher/Objekte freigeben, der effektiv nicht mehr gebraucht wird,
- Umfassend: Garbage Collectors müssen Speicher/Objekte die nicht mehr gebraucht werden nach wenigen Garbage Collection Zyklen freigegeben haben.

Wünschenswert für Garbage Collection Algorithmen sind folgende Punkte:

- Effizienz: Die Anwendung soll vom laufenden Garbage Collector möglichst wenig mitkriegen: keine langen Pausen⁴, möglichst wenig verwendete Ressourcen⁵
- Fragmentierung: Zwecks schneller Allokation von Speicher sollte der Speicher möglichst wenig

 $^{^4\}mathrm{man}$ spricht von Stop-the-World wenn zwecks Garbage Collection die Anwendung gestoppt wird und ihr damit keine Ressourcen zur Verfügung stehen

 $^{^5 {\}rm Ressourcen}$ der CPU sollen der Anwendung zur Verfügung gestellt werden und nicht für Garbage Collection verwendet werden.

3.3 Eingliederung von Garbage Collection Algorithmen[5, S. 5]

Bei der Selektion von Garbage Collection Algorithmen gibt es verschiedene entscheidende Kriterien:

3.3.1 Serielle versus Parallele Collection

Eine Multi-Core Maschine ist eine mit mindestens 2 Prozessorkernen. Sofern ein paralleler Algorithmus verwendet wird, besteht auf diesen auch die Möglichkeit, auch die Garbage Collection zu parallelisieren. Meistens bringt dies zwar einen kleinen Overhead mit sich, wirkt sich aber trotzdem in einer Verkürzung der Garbage Collection Zeit aus.

3.3.2 Konkurrierend versus Stop-the-World

Wenn aufgrund der Garbage Collection der Heap der Laufzeitumgebung blockiert (freeze) werden muss, führt das implizit zum Stopp (Stop-the-World) der Anwendung.

3.3.3 Kompaktierend, Kopierend

Fragmentierung ist ein eigentlich nicht wünschenswertes Resultat der Garbage Collection. Sie tritt dann auf, wen Algorithmen verwendet werden die den Heap im Anschluss an die Speicherfreigabe weder kompaktieren noch die lebenden Objekte in einen anderen Bereich aneinanderliegend kopieren.

3.4 Grundlegende Algorithmen

Der Prozess der Garbage Collection beginnt bei allen Algorithmen mit der Marking-Phase. Für jedes Objekt des Root Sets⁶ werden rekursiv die transitiv abhängigen Objekte auf dem Heap bestimmt. Das hat zum Ziel, dass man aufgrund des Resultats die nicht mehr referenzierten (löschbaren) Objekte herausfinden kann.

3.4.1 Mark & Sweep Algorithmus[4]

Beim Mark & Sweep Algorithmus wird nach der oben beschriebenen Mark-Phase der Speicher der nicht mehr referenzierten Objekte freigegeben. In den meisten Implementationen bedeutet dies das einfügen dieses Objekts in eine sogenannte Free-List.

⁶Objekte im Heap die aus den Call-Stacks der aktuellen Threads referenziert werden, globale ("static final" definierte) Variablen mit Referenzen auf den Heap)

Nachteil dieses Algorithmus

Der zwar simple Mark & Seep Algorithmus hat den Nachteil, dass eine Freigabe dieser Speicherlöcher zu einer Fragmentierung des Speichers führt. Ein fragmentierter Speicher ist deshalb nicht wünschenswert, weil es für den Allokator immer schwieriger wird, die Speicherlöcher zu füllen. In einem solchen Fall kann es bis zu einer OutOfMemoryException führen, wenn zwar insgesamt genügend Memory frei ist, allerdings nicht genügend am Stück.

3.4.2 Mark & Copy Algorithmus[4]

Ein alternativer Algorithmus bei dem der Heap nach der Garbage Collection nicht fragmentiert ist, ist der Mark & Copy Algorithmus. Bei diesem wird der Heap in einen "from space" und einen "to space" unterteilt. Objekte die noch immer am Leben sind, werden im Anschluss an die Markierung vom "from space" in den "to space" kopiert. Die Allokation von Speicher ist im Anschluss mit grosser Effizienz möglich, weil der Heap nach der Garbage Collection nicht fragmentiert ist.

3.4.3 Mark & Compact Algorithmus[3]

In gewissen Situationen respektive für die unterschiedliche Lebensdauer der Objekte (siehe Generational Garbage Collection) macht es Sinn, unterschiedliche Algorithmen einzusetzen: Mark & Compact ist ein Algorithmus, bei welchem nach der Markierungs-Phase und der Elimination der "toten" Objekte eine Kompaktierung des Speichers stattfindet. Das hat ebenfalls den Vorteil, dass im Gegensatz zu Mark & Copy nicht der doppelte Speicher benötigt wird, ist allerdings relativ Ressourcen-intensiv.

3.4.4 Tri-Coloring Mark and Sweep

Eine Variante des Mark & Sweep Algorithmus die sich besser parallelisieren lässt ist der Tri-Coloring Mark & Sweep Algorithmus. [1, S. 79]. Im Gegensatz zur normalen Version des Mark & Sweep Algorithmus wird anstelle eines Mark-Flags ein ternärer Wert genommen der den Wert "weiss", "grau" und "schwarz" annehmen kann. Der Status der Objekte wird in drei Sets nachgeführt. Das Ziel des Algorithmus ist es, alle weissen Objekte zu finden. Schwarze Objekte sind die, die garantiert keine weisse Objekte referenzieren und die Grauen sind die, bei denen noch nicht bekannt ist, was sie referenzieren. Der Algorithmus funktioniert folgendermassen:

- 1. Als erstes haben alle Objekte das Flag weiss.
- 2. Die Objekte des Root-Sets werden grau markiert.
- Solange es graue Objekte hat, werden rekursiv die Nachfolger dieser Objekte grau markiert.

4. Sobald alle Nachfolger des Objekts grau markiert sind, wird das aktuelle Objekt auf den Status schwarz geändert.

Das Prinzip des Tri-Coloring Mark &Sweep Algorithmus ist folgende Invariante: Kein schwarzes Objekt zeigt jemals direkt auf ein Weisses. Sobald es keine grauen Objekte mehr gibt - sprich das Set der grauen Objekte leer ist, können die weissen Objekte gelöscht werden.

3.5 Generational Garbage Collection

In der Regel gibt es innerhalb einer Anwendung unterschiedliche Altersgruppen von Objekten und wir können die Objekte in Short Living, Medium Living und Long Living Objekte kategorisieren. Es gibt viele Objekte die nicht lange leben, zum Beispiel Objekte welche die Lebensdauer einer Methode haben, und wenige Objekte die lange Leben, wie zum Beispiel Daten in einem Applikations-Level Cache. Aus diesem Grund ist es oft Sinnvoll, die Garbage Collection an die entsprechende Lebensdauer der Objekte anzupassen.

Je nach Implementation wird der Heap in unterschiedliche Speicherbereiche aufgeteilt. Bei der Oracle HotSpot Virtual Machine sieht dies folgendermassen aus[2]:

- Young Collection: Die Young Collection ist nochmals unterteilt in Eden Space (Bereich für neue Objekte) und zwei Survivor Spaces ("from-spaceäls aktiver Bereich, "to-spaceäls der Bereich in den die Objekte nach einer Collection kopiert werden)
- Old Collection: In der Old Collection befinden sich die Objekte, die eine gewisse Anzahl an Young-Generation Collections (Minor Collections) überlebt haben und dann in den Bereich der alten Objekte befördert (Promotion) wurden.
- **PermGen:** Der PermGen Bereich ist keine Generation, sondern ein Non-Heap-Bereich, und wird von der VM für eigene Zwecke verwendet. Dieser Bereich ist eine Eigenheit der Oracle HotSpot Virtual Machine. Hier werden beispielsweise Class-Objekte inklusive Bytecode für alle geladenen Klassen und JIT-Informationen⁷. gespeichert.

Die JRockti Virtual Machine unterteilt die Bereiche folgendermassen:

• Nursery⁸: Die Nursery entspricht der Young Collection der HotSpot Virtual Machine und ist der Bereich der jungen Objekte. Bei JRockit ist es möglich, eine zusätzliche Keep-Area innerhalb der Nursery zu haben. Diese Keep-Area ist der Platz der Objekte mittlerer Lebensdauer. Ein Objekt wird also zuerst von der Nursery in die Keep-Area promoted - was

 $^{^7\}mathrm{Die}$ Just-in-Time (Kompilierung) führt zu einer Veränderung respektive Optimierung des Bytecodes.

⁸Nursery bedeutet im übertragenen Sinn Kindergarten

den Vorteil hat, dass es wenn nicht mehr referenziert immer noch einer Young Collection unterliegt - erst dann gelangt es nach einer nochmaligen Young-Garbage-Collection in die Old Collection.

• Old Generation: Die Old Generation beinhaltet wie bei der HotSpot Virtual Machine die Objekte mit langer Lebensdauer.

Für weitere Details zu den JRockit Garbage Collection Eigenheiten siehe Kapitel Garbage Collection in der Oracle JRockit Virtual Machine.

Kapitel 4

Garbage Collection in der Oracle JRockit Virtual Machine

4.1 Grundlage

Die Grundlage der JRockit Garbage Collection bildet der Tri-Coloring Mark & Sweep Algorithmus (siehe Abschnitt Tri-Coloring Mark and Sweep). Er wurde hinsichtlich besserer Parallelisierbarkeit und der optimalen Verwendung der Anzahl Threads optimiert. Die Garbage Collection der JRockit VM kann mit oder ohne Generationen arbeiten - so gibt es die beiden Algorithmen "Concurrent Mark & Sweep" und "Parallel Mark & Sweep" in beiden Ausführungen Generational und Single:

- Generational Concurrent Mark & Sweep
- Single Concurrent Mark & Sweep
- Generational Parallel Mark & Sweep
- Single Parallel Mark & Sweep

4.1.1 Old Collection

Im Unterschied zum normalen Tri-Coloring Algorithmus verwendet der Algorithmus der JRockit, egal ob parallel oder concurrent, zwei Sets für die Markierung der Objekte. In einem werden die grauen und schwarzen Objekte gespeichert, im anderen die weissen. Die Trennung zwischen Grau und Schwarz wird gemacht indem die grauen Objekte in Thread-Local Queues jedes Garbage Collection Threads gespeichert werden.

Die Verwendung von Thread-lokalem Speicher hat hinsichtlich den folgenden Punkten einen Vorteil:[1, S. 79]:

- Thread-lokaler Speicher führt zu einer besseren Parallelisierbarkeit.
- Thread-lokaler Speicher kann prefetched werden, was die Geschwindigkeit des Algorithmus als Ganzes erhöht.

Bei der Verwendung der Concurrent Algorithmen - bei welcher die Garbage Collection neben der Anwendung statt findet - werden logischerweise auch nebenbei von der Applikation neue Objekte erzeugt. Diese neuen Objekte werden in einem sogenannten Live-Set getrackt.

4.1.2 Intergenerationale Referenzen

Die Idee der Generational Garbage Collection ist, dass zumindest während einer Young Collection nur ein Teilbereich des Heaps aufgeräumt wird. Während der Mark-Phase einer Young Collection werden also Referenzen in die Old Collection nicht verfolgt. Problematisch bei diesem Vorgehen ist, dass es eventuell Referenzen aus der Old Generation in die Young Generation gibt, aufgrund welcher man die Objekte im Young Space nicht löschen darft. Dieses Szenario kann auf zwei unterschiedliche Wege passieren:

- Ein Objekt wird durch eine Promotion von der Young Generation in die Old Generation verschoben. Diesen Vorgang merkt sich der Garbage Collector in einem Remembered Set.
- Es findet eine Zuweisung der Referenz durch die Applikation statt. Diese Problematik wird durch Write Barriers und der Aufteilung des Heaps in sogenannte Cards¹ Bei der Änderung einer Variablen respektive einer Referenz die dann vom Tenured Space auf den Young Space zeigen soll, wird auf der Card in welchem diese Änderung statt findet das "Dirty Bit" gesetzt. Objekte innerhalb von dirty Cards werden nach der Markierungsphase nochmals überprüft.

Concurrent Mark & Sweep

Beim Concurrent Mark & Sweep handelt es sich eigentlich um einen Mostly Concurrent Mark & Sweep Algorithmus. Das heisst er findet nicht in allen Phasen konkurrierend zur Applikation statt. Die Markierung dieses Algorithmus ist in vier Phasen aufgeteilt:

- Initial Marking (Nicht konkurrierend): Hier wird das Root Set zusammengestellt.
- Concurrent Marking (konkurrierend): Mehrere Threads gehen nun diesen Referenzen nach und markieren Sie als lebende Objekte.
- Preclean (konkurrierend): Änderungen im Heap während den vorherigen Schritten werden nachgeführt, markiert.

 $^{^{1}\}mathrm{Eine}$ Card ist typischerweise ein ungefähr 512 Byte grosser Bereich auf dem Heap.

• Final Marking (Nicht konkurrierend): Änderungen im Heap während der Precleaning Phase werden nachgeführt, markiert.

Die Sweep Phase findet ebenfalls konkurrierend zur Applikation statt. Im Gegensatz zur HotSpot VM findet es in zwei separaten Schritten statt. Als erstes wird die erste Hälfte des Heaps von toten Objekten befreit. Während dieser Phase können Threads Speicher in der zwieten Hälfte des Heaps allozieren. Nach einer kurzen Synchronisationspause findet das Sweeping auf dem zweiten Teil des Heaps statt, wieder gefolgt von einer Synchronisationspause.

Parallel Mark & Sweep

Beim parallelen Mark & Sweep findet die Garbage Collection parallel mit allen verfügbaren Prozessoren statt. Dazu werden aber alle Threads der Applikation während dieser Zeit gestoppt.

Kompaktierung

Aufgrund der im Speicher stattfindenden Fragmentierung wird bei jeder Old Collection eine Kompaktierung des Speichers durchgeführt. Zu Beginn der Sweep-Phase oder während werden dazu Objekte auf dem Heap umher kopiert, so dass danach wieder grössere Speicherbereiche zur Allokation frei stehen.

4.2 Übersicht der Garbage Collection Algorithmen auf der JRockit Virtual Machine

Die Entscheidung der Garbage Collection Strategie hängt von den Anforderungen der Applikation ab. Auf der JRockit VM gibt es drei verschiedene Modi:

- Durchsatz (throughput): Optimiert die Garbage Collection hinsichtlich möglichst grossem Durchsatz. Hier handelt es sich um Applikationen wie Batch-Systeme, etc. Um auf der Virtual Machine dieses Ziel zu erreichen, werden Parallele Algorithmen verwendet. Parallele Algorithmen laufen nicht-konkurrierend mit dem System in mehreren parallelen Threads. Das führt zwar zu kurzen Pausenzeiten für die Applikation, allerdings steht in der restlichen Zeit sehr viel Prozessor-Zeit zur Verfügung.
- Pausenzeit (pause time): Die Optimierung der Pausenzeit führt dazu, dass der Benutzer der Virtual Maschine keine langen Pausenzeiten bemerkt. Das ist insbesondere für Client-Server Applikationen notwendig. Wenn die JRockit Laufzeitumgebung auf möglichst kurze Pausenzeiten eingestellt ist, wird ein konkurrierender Garbage Collection Algorithmus verwendet, bei welchem es nur sehr wenige Stop-the-World Phasen gibt.
- **Determinismus** (deterministic): Optimiert den Garbage Collector auf sehr kurze und deterministische Garbage Collection Pausen.

Tabelle 4.1: Übersicht der Garbage Collection Algorithmen

Alias	Aktivierung	Beschreibung	Pause	Pause Durchs.		Heap Mark	Sweep
singlecon,		Garbage Collection findet konkur-			single	konk.	konk
singleconcon		rierend statt. Der Heap besteht nur	-				
		aus einer Generation.	+	I			
gencon,	-Xgc:gencon	Neue Objekte kommen in die Nur-			gen	konk.	konk.
genconcon	-Xgc:genconcon	sery. Ist diese voll, werden die Le-					
		benden in die Old Generation ver-	+	I			
		schoben. Die Old Collection findet					
		konkurrierend statt.					
singlepar,		Wenn der Heap voll ist, wird bei ge-	ı	++	$_{ m single}$	parallel	parallel
singleparpar		stoppter Applikation eine Garbage					
		Collection des gesamten Heaps ge-					
		macht.					
genpar,	-Xgc:genpar	Objekte werden in der Nursery an-	ı	++	gen	parallel parallel	parallel
genparpar		gelegt. Ist diese voll, wird bei ge-					
		stoppter Applikation parallel eine					
		Young Collection durchgeführt. Bei					
		vollem Heap gibs eine volle Garbage					
		Collection.					
genconpar	-Xgc:genconpar		+	+	gen	konk.	parallel
genparcon	-Xgc: genparcon		+	+	gen	parallel konk.	konk.
singleconpar	-Xgc:singleconpar		+	+	single	konk.	parallel
singleparcon	$- {\rm Xgc:single parcon}$		+	+	single	parallel konk.	konk.

Alias Beschreibung Einstellungsmöglichkeiten Aktivierung troughput -Xgc:throughput Der Garbage Collector wird auf maximalen Durchsatzder Applikation eingestellt. Er arbeitet so effektiv wie möglich und erhält entsprechend viele Java-Threads, was zu kurzen Pausen der Applikation führen kann. pausetime -Xgc:pausetime Der Garbage Collector wird -XpauseTarget=value auf möglichst kurze Pau-(default 200msec) sen eingestellt. Das bedeutet, dass ein konkurrierender Algorithmus verwendet wird der

insgesamt etwas mehr CPU

Der Garbage Collector wird

auf eine möglichst kurze und

deterministische Pausenzeit

-XpauseTarget=value

(default 30msec)

Ressourcen benötigt.

eingestellt.

Tabelle 4.2: Übersicht der Garbage Collection Modi

4.3 Garbage Collection Log Dateien

-Xgc:deterministic

Die Auswertung der Garbage Collection findet auf Basis der Garbage Collection Log Dateien statt. Das Format dieser Log Dateien hängt mitunter auch von den aktivierten Log-Modulen der JRockit Virtual Machine ab. Der Aufbau der Log Dateien und die in der Analyse verwendeten Daten werden in diesem Abschnitt genauer beleuchtet.

4.3.1 Aktivierung Log Ausgaben

deterministic

Defaultmässig macht die JRockit keine Angaben darüber, wie sie die Garbage Collection durchführt. Um an diese Informationen zu gelangen, muss das entsprechende Log-Module beim Start der Applikation aktiviert werden. Die Ausgaben werden dann auf die Standard Ausgabe geschrieben - können aber optional mit dem Argument -Xverboselog:logdatei.log in eine Datei umgeleitet werden. Das Format für die Kommandozeile sieht folgendermassen aus:

Listing 4.1: Format Aktivierung Log Modul

1 -Xverbose:<modul>[=log_level]

Um das Memory Log Modul (gibt Informationen über die Garbage Collection aus) zu aktivieren:

KAPITEL 4. GARBAGE COLLECTION IN DER ORACLE JROCKIT VIRTUAL MACHINE23

Listing 4.2: Garbage Collection Log (Info)

1 -Xverbose:memory

Die Umleitung der Ausgaben in eine separate Log-Datei kann mit dem Flag -Xverboselog:¡Datei-Namen¿ eingestellt werden:

Listing 4.3: Garbage Collection Log (Info) - Umleitung in gc.log

1 -Xverbose:memory -Xverboselog:gc.log

Zusätzlich können mit der Angabe des Log-Levels die Ausgaben verfeinert werden:

Listing 4.4: Garbage Collection Log (Debug) - Umleitung in gc.log

1 -Xverbose:memory=debug -Xverboselog:gc.log

Die ersten paar Zeilen der Ausgaben des Memory Moduls im Log Level "info" ohne explizite Angabe der Garbage Collection Strategie ² sehen folgendermassen aus:

Listing 4.5: Garbage Collection Log (Debug) - Umleitung in gc.log

```
Mark
                                                                                                                                                                                                                                                                 pauses 1.614 ms, longest
                                                         pauses <pause>
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    ms,
                                                                                                                                                                                                                                                                                                      of pauses 47.104 ms,
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        ms,
 Parallel
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                ШS
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               pauses 0.605
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        pauses 1.670
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   0.602
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       0.592
mode: Garbage collection optimized for throughput, strategy: Generational
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    pauses
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       pauses
                                                     <start>-<end>: <type> <before>KB-><after>KB (<heap>KB), <time> ms, sum of
                                    size: 65536KB, maximal heap size: 1048576KB, nursery size: 32768KB.
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           οĘ
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                go wns
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   οĘ
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       οĮ
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           Bum
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    sum
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          sum
                                                                                                                                                                                                                                                              [OC#1] 0.843-0.845: OC 428KB->78423KB (117108KB), 0.003 s, sum of
                                                                                                                                                                                                                                                                                                  1.393-1.442: OC 78449KB->156488KB (233624KB), 0.049 s, sum
                                                                                                                                                                                                                          - total sum of pauses during collection (milliseconds).
                                                                                                                                                                                                                                              to see individual phases.
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         ω,
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            1.496-1.496: YC 156652KB->156755KB (233624KB), 0.001 s,
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    ω,
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          ω,
                                                                                            - start time of collection (seconds since jvm start)
                                                                                                                                - end time of collection (seconds since jvm start).
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      YC 156524KB->156628KB (233624KB), 0.002
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 1.497-1.497: YC 156780KB->156884KB (233624KB), 0.001
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       0.001
                                                                                                                                                   memory used by objects before collection (KB).
                                                                                                             YC (young collection).
                                                                                                                                                                      - memory used by objects after collection (KB).
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    YC 156908KB->157011KB (233624KB),
                                                                                                                                                                                                          - total time of collection (milliseconds).
                                                                                                                                                                                       - size of heap after collection (KB).
                                                                                                                                                                                                                                              Run with -Xverbose:gcpause
                                                                                                            OC (old collection) or
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         [YC#1] 1.494-1.496:
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       1.497-1.498:
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      longest pause 47.104 ms.
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            longest pause 1.670 ms.
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    longest pause 0.602 ms.
                                                                                                                                                   <bet><</pre>
                                                                                             <start>
                                                                                                                                                                                                                             <page >
                                                                                                                                                                      <after>
                                                                                                                                                                                                                                                                                     ms.
[OC#2]
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      [INFO ][memory ] [YC#4]
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        longest pause 0.592
                                                                                                               <type>
                                                                                                                                                                                                          <time>
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             [INFO ][memory ] [YC#2]
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                longest pause 0.605
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 [INFO ][memory ] [YC#3]
                                                                                                                                                                                         <heap>
                                     Heap
 ပ္ပ
                                                                                                                                                                                                                                                                                                     [INFO ][memory ]
_
                                                                                                                                                                                                                                                                 [INFO ][memory ]
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         [INFO ][memory ]
                                                                                                                                                                                                                                                                                  pause 1.614
                                                     [INFO ][memory
                                                                                                                                                                                                           [memory
                                                                                                                                                                                                                                             [INFO ][memory
][memory
                                     [INFO ][memory
                                                                                            [INFO ][memory
                                                                                                                                                    [memory
                                                                                                                                                                                          ][memory
                                                                                                                                                                                                                              |[memory
                                                                                                                [memory
                                                                                                                                   ][memory
                                                                                                                                                                         [memory
                     Sweep
                                                                                                                                                                                                          [INFO]
[INFO
                                                                                                            [INFO
                                                                                                                                                                   [INFO
                                                                                                                                                                                                                           [INFO
                                                                                                                                [INFO
                                                                                                                                                   [INFO
                                                                                                                                                                                       [INFO
                                        73
                                                                                               4 ro
                                                                                                                                9 2
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                16
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    17
                                                                                                                                                                      œ
                                                                                                                                                                                       6
                                                                                                                                                                                                           10
                                                                                                                                                                                                                                                                                                        14
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            12
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          18
```

²JRockit Virtual Machine verwendet damit die Default-Einstellung: Optimierung auf maximalen Durchsatz

KAPITEL 4. GARBAGE COLLECTION IN DER ORACLE JROCKIT VIRTUAL MACHINE25

4.3.2 Log Module

Die folgende Tabelle beschreibt die für die Auswertung der Garbage Collection relevanten Module alphabetisch sortiert.

Tabelle 4.3: Beschreibung der verschiedenen relevanten Log Modulen

Modul	Beschreibung	Relevanz
alloc	Informationen betreffend Speicher Allokation und "Out-of-	niedrig
	Memory"	
compaction	zeigt abhängig vom Garbage Collection Algorithmus Infor-	niedrig
	mationen zur Kompaktierung	
gcheuristic	zeigt Informationen und Entscheidungen zur Garbage Col-	mittel
	lection Heuristik	
gcpause	zeigt aktuell welche Pausen durch die Garbage Collection	mittel
	entstanden sind und wie lange sie gedauert haben.	
gcreport	zeigt verschiedene Auswertungen (Anzahl Collections, An-	niedrig
	zahl promotete Objekte, maximal promotete Objekte per	
	Zyklus, totale Zeit, Durchschnittszeit, Maximale Zeit) der	
	Garbage Collection zum aktuellen Lauf	
memory	zeigt Informationen zum Memory Management System wie	hoch
	Start-, Endzeitpunkt der Collection, Speicher bevor, nach	
	Collection, Grösse des Heaps, etc.	
memdbg	zeit Informationen die für das Debugging von Themen im	hoch
	Bereich des Arbeitsspeichers relevant sein können	
systemgc	zeigt Garbage Collections die durch System.gc() gestartet	niedrig
	wurden.	

Die folgenden Log Level können aktiviert werden: quiet, error, warn, info, debug, trace. Für mehr Informationen siehe [6].

4.3.3 Modul: memory

4.3.4 Modul: memdbg

Kapitel 5

Stärken- / Schwächen-Analyse Rich Client Frameworks

Die zu Implementierende Analysesoftware für Garbage Collection Log Dateien soll als einen Rich Client oder als Plugin für eine bestehende Entwicklungsumgebung implementiert werden. Die am meisten verbreiteten Plattformen dieser Art sind die Netbeans Plattform und Eclipse. Die Weiterentwicklung von Eclipse findet aktuell in zwei Entwicklungssträngen statt, während die Version 3.x (aktuell 3.7 Eclipse Indigo) eine weit verbreitete Plattform ist, soll die Version 4.x (aktuell 4.1) aber wegweisend sein und die Zukunft von Eclipse aufzeigen. Dahinter verstecken sich zwar ähnliche Konzepte, das Programmiermodell ist allerdings ziemlich stark überarbeitet und lehnt sich in einigen Bereichen auch an bereits vorhandene Java Standars¹ an. Dieser Abschnitt zeigt eine Übersicht der verschiedenen Frameworks. Der Entscheid befindet sich dann auf Seite 43 im Abschnitt Auswahl Rich Client Framework.

5.1 Beschreibung

5.1.1 Eclipse RCP

Bis zur Version 2.1 war Eclipse bekannt als eine Open Source Entwicklungsumgebung für Programmierer. Der Vorgänger hiess Visual Age vor Java und wurde von IBM entwickelt.

Auf die Version 3.0 wurde die Architektur von Eclipse relativ stark umgestellt und modularisiert. Nun handelt es sich um einen relativ kleinen Kern der Applikation, der die eigentliche Funktionalität der Applikation als Plugins lädt. Diese Funktionalität basiert auf Eclipse Equinox, einer Implementation der

¹als Beispiel sei hier "Dependency Injection for Java" (JSR 330) genannt

KAPITEL 5. STÄRKEN- / SCHWÄCHEN-ANALYSE RICH CLIENT FRAMEWORKS27

OSGi Spezifikation. Die grafischen Benutzeroberflächen sind in SWT implementiert. Eclipse ist für 14 verschiedene Systeme und Architekturen bereitgestellt und gilt somit als plattformunabhängig [9].

Die Plattform kann nun auch als Framework zur Entwicklung von Desktop Applikationen oder Plugins für die Entwicklungsumgebung entwickeln verwendet werden. Bei eigenen Desktop-Anwendungen spricht man auch von Eclipse- RCP^2 Anwendungen.

5.1.2 Netbeans RCP

Wie bei Eclipse RCP handelt es sich bei Netbeans RCP ebenfalls um ein Framework zur Entwicklung von Desktop Anwendungen. Dem Entwickler wird ein API für typische Anforderungen in diesem Bereich zur Verfügung gestellt. Der Kern der Netbeans Plattform besteht ebenfalls aus einem Modul-Loader und im Bereich der grafischen Benutzeroberfläche wird Swing verwendet.

²Rich Client Platform

Kapitel 6

Anforderungsanalyse

6.1 Einleitung

6.1.1 Zweck

Die Anforderungsanalyse dient als Basis für die folgenden Abschnitte:

- Architektur und Konzept: Die dokumentierten Anforderungen dienen als Grundlage für die Architektur des Systems und das Konzept.
- Implementation: Die Implementation der Anwendung richtet sich nach den ermittelten Anforderungen.
- Verifikation: Der implementierte Software-Prototyp wird anhand der in diesem Abschnitt ermittelten Anforderungen bewertet.

6.1.2 Systemumfang

Der folgende Abschnitt beschreibt die wesentlichen Teile innerhalb des Systems und des Systemkontexts.

Datenmodell Hilfe
Parsing, Analyse Benutzerführung
Report, Charting

System

Build und Deployment Update Mechanismus
Continuous Integration JRockit Virtual Machine
Systemkontext

Bugtracking Versionskontrolle
irrelevante Umgebung

Abbildung 6.1: System und Systemkontext

System

Das System besteht aus den Aspekten Datenmodell, Domäne, Log Parsing, Garbage Collection Analyse, Report, Charting, Hilfesystem¹, Benutzerführung.

Systemkontext

Zum Systemkontext gehören folgende nicht veränderbare Komponenten:

• Build und Deployment, Continuous Integration: Der Build der Software für neue Updates oder Releases wird zentral auf einem Server durchgeführt. Der Source-Code wird aus der Versionskontrolle ausgecheckt, die binären Packete werden gebildet, es wird ein für den jeweiligen Update-Mechanismus notwendiges Packet erstellt und auf den Update-Server gestellt.

¹Dem Benutzer wird sowohl eine generelle wie auch eine kontextbezogene Hilfe angeboten.

- Update Mechanismus: Die Software wird in der Version 1.0 released. Anschliessend können Updates (Minor-, Major-Versionen) direkt ohne den manuellen Download der Software durchgeführt werden.
- JRockit Virtual Machine: Die Schnittstelle zur JRockit Virtual Machine findet über deren Log-Dateien statt. Die genaurere Beschreibung befindet sich unter Garbage Collection Log Dateien.

Irrelevante Umgebung

- Bugtracking: Sobald die Software stabil läuft und an Tester herausgegeben wird, wird für die Verwaltung der Fehler (Bugs) ein Bugtracker verwendet.
- Versionskontrolle: Der Source-Code der Applikation wird in einer Source-Code-Verwaltung abgelegt. Diese dient als Backup und zur Versionierung der einzelnen Artefakte. Die beiden Werkzeuge (Bugtracker, Versionskontrolle) arbeiten normalerweise eng zusammen, so dass Bug Fixes mit der eingecheckten Version in Verbindung bleiben.

6.1.3 Stakeholder

Abbildung 6.2: Übersicht der Stakeholder



6.1.4 Glossar

Das Glossar befindet sich auf Seite 52.

6.1.5 Referenzen

Die Referenzen innerhalb des Abschnitts Anforderungsanalyse befinden sich im Abschnitt Literaturverzeichnis.

6.1.6 Übersicht

Im Abschnitt Allgemeine Übersicht gibt es eine Beschreibung zu Architektur, Systemfunktionalität in Form eines Use-Case Diagramms, Nutzer und Zielgruppen sowie der Annahmen.

6.2 Allgemeine Übersicht

6.2.1 Architekturbeschreibung

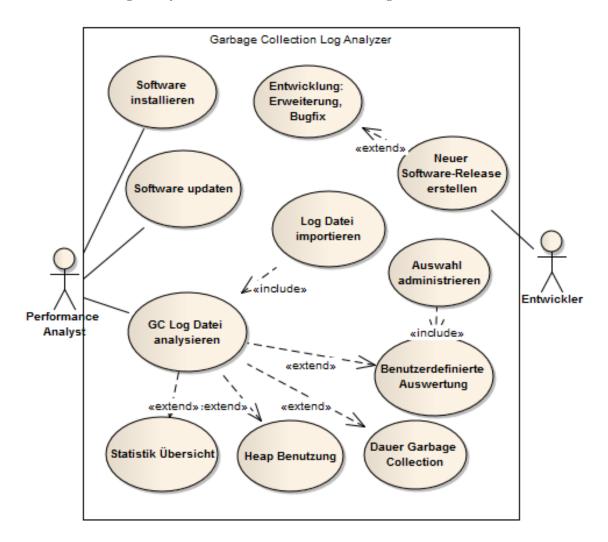
Die Software wird als Plugin programmiert. Der Entwickler ist im Besitz der Entwicklungsumgebung², und kann von da durch Angabe der Update-Seite³ das Plugin installieren. Ab diesem Zeitpunkt kann die Applikation auch offline verwendet werden. Für die Analyse der Garbage Collection Logs wird durch die Applikation keine Internet-Verbindung benötigt. Vorstellbare Protokolle für den Transfer der Log-Dateien - die auf dem auszuwertenden System generiert werden - sind beispielsweise FTP, SFTP, Mail, etc. Die Applikation soll für möglichst viele Betriebssysteme verfügbar sein (siehe Qualitätsanforderung Plattformunabhängigkeit).

 $^{^2{\}rm entweder}$ Eclipse oder Netbeans

 $^{^3}$ Normalerweise werden die Software-Packete zusammen mit wenigen Meta-Informationen auf eine Update-Seite kopiert, um von da vom jeweiligen Update-Manager installiert zu werden.

6.2.2 Systemfunktionalität

Abbildung 6.3: Systemfunktionalität als Use-Case-Diagramm



6.2.3 Nutzer und Zielgruppen

Performance Engineers

Normalerweise Software Entwickler die viel Erfahrung, Wissen, Fähigkeiten haben und über die entsprechenden Werkzeuge verfügen, um Performance-Problemen von Anwendungen auf den Grund zu gehen. Dabei handelt es sich nicht nur um Wissen im Bereich der Softwareentwicklung, sondern auch im Bereich des Ser-

vers (Speicher Management, etc.), und des Betriebssystems (I/O^4 , etc.). Durch ihr breites Wissen sind sie mit der Unterstützung von Charts, Statistiken und Reports oft sehr schnell in der Lage, Ursache eines Performance Engpasses zu finden.

Java Entwickler

Im Gegensatz zu Performance Engineers beschäftigen sich Java Entwickler vorallem mit der Entwicklung von Anwendungen und verfügen nicht direkt über Knowhow im Bereich der Performance Analyse. Als gut ausgebildete Ingenieure sind sie aber mit Hilfe von Werkzeugen und Dokumentation in der Lage, Performance Problemen innert nützlicher First auf den Grund zu gehen.

6.2.4 Randbedingungen

Die Anforderungen beziehen sich auf das Log Format der JRockit Virtual Machine im Release R28. Release R27 wird voraussichtlich nicht unterstützt.

6.2.5 Annahmen

6.3 Anforderungen

Die ersten beiden Teile dieses Abschnitts definieren die Funktionalen Anforderungen in Form von Use Cases, aufgeteilt nach Rolle. Als Basis dient die Schablone zur Use-Case-Spezifikation in [7, S. 78-79].

6.3.1 Use Cases Entwickler

Tabelle 6.1: Use-Case: Software installieren

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-A-01
Name	Software installieren
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: hoch
	Technologisches Risiko: mittel
Kritikalität	Hoch
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Der Benutzer kann das Plugin ⁵ in seiner Entwicklungsumgebung via
	Eingabe einer Update-Seite installieren.
Auslösendes Ereignis	Anwender möchte die Auswertung einer Garbage Collection Log Da-
	tei machen.

⁴IO steht für Input/Output und betrifft Netzwerk wie auch Harddisk

 $^{^5\}mathrm{mit}$ Plugin ist die Garbage Collection Analysesoftware gemeint

Akteure	Anwender ⁶ , Update-Server
Vorbedingung	Richtige Entwicklungsumgebung ist bereits installiert. Anwender ist
	noch nicht im Besitz des Plugins.
Nachbedingung	Anwender hat Plugin fertig installiert.
Ergebnis	Entwicklungsumgebung ist bereit für Garbage Collection Auswertun-
	gen der JRockit Garbage Collection Log Dateien.
Hauptszenario	
	1. Anwender Startet Entwicklungsumgebung
	2. Anwender gibt Update-Seite an
	3. Anwender selektiert zu installierendes Packet
	4. Plugin wird installiert
Alternativszenarien	Anwender installiert Plugin aus lokalem Dateisystem
Ausnahmeszenarien	-
Qualitäten	QA-01 (Installierbarkeit)

Tabelle 6.2: Use-Case: Software updaten

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-A-02
Name	Software updaten
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: hoch
	Technologisches Risiko: mittel
Kritikalität	Mittel
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Der Benutzer kann das Plugin updaten.
Auslösendes Ereignis	Anwender hat das Plugin bereis zu einem früheren Zeitpunkt instal-
	liert. Sofern ein neues Update dieses Plugins vorhanden ist, möchte
	er dieses installieren.
Akteure	Anwender, Update-Server
Vorbedingung	Richtige Entwicklungsumgebung und Garbage Collection Log Analy-
	sis Plugin ist bereits in einer früheren Version installiert.
Nachbedingung	Plugin ist auf dem neusten Stand.
Ergebnis	Entwicklungsumgebung und Plugin sind auf dem neusten Stand für
	Garbage Collection Auswertungen.

 $^{^6\}mathrm{Anwender\ kann\ sowohl\ Performance\ Engineer\ oder\ Java\ Entwickler\ sein}$

Hauptszenario	
	1. Anwender Startet Entwicklungsumgebung
	2. Anwender sucht nach neuen Updates
	3. Anwendung findet neue Updates
	4. Anwender selektiert Packete die er updaten möchte
	5. Plugin wird aktualisiert
Alternativszenarien	Anwender updated Plugin aus lokalem Dateisystem
Ausnahmeszenarien	-
Qualitäten	QA-01 (Installierbarkeit)

Tabelle 6.3: Use-Case: Garbage Collection Log Datei importieren

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-A-03
Name	Garbage Collection Log Datei importieren
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: hoch
	Technologisches Risiko: hoch
Kritikalität	Hoch
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Der Benutzer kann eine sich auf seinem Rechner befindende Garbage
	Collection Log Datei importierten.
Auslösendes Ereignis	Anwender möchte Auswertung starten.
Akteure	Anwender, Log Datei Prozessor
Vorbedingung	Log Datei befindet sich auf dem Rechner und ist in einem der un-
	terstützten Formate. Garbage Collection Log Analysis Plugin ist
	vollständig installiert. Entwicklungsumgebung ist gestartet.
Nachbedingung	
Ergebnis	Die Log Datei befindet sich im Memory und steht für die Auswertung
	(Charts, Reports) dem Benutzer zur Verfügung.
Hauptszenario	
	1 Anwonder öffnet Import Dieleg
	1. Anwender öffnet Import-Dialog
	2. Anwender navigiert zur Datei
	3. Anwender startet Import-Prozess
4.1.	
Alternativszenarien	-

Ausnahmeszenarien	-
Qualitäten	-

Tabelle 6.4: Use-Case: Garbage Collection Log Datei analysieren

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-A-04
Name	
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: hoch
	Technologisches Risiko: hoch
Kritikalität	Hoch
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Der Benutzer kann die importierte Datei nun weiter analysieren.
Auslösendes Ereignis	Die Applikation hat die Datei fertig importiert, der Benutzer öffnet
	eine Datei die bereits importiert wurde.
Akteure	Anwender, Log Datei Analyzer, Report Engine
Vorbedingung	Die Log Datei wurde ohne Fehler eingelesen und befindet sich nun
	im Arbeitsspeicher.
Nachbedingung	-
Ergebnis	Dem Benutzer wird ein Analsye-Screen angezeigt.
Hauptszenario	
	 Applikation hat die Log-Datei fertig importiert oder Benutzer öffnet Datei, die sich bereits im Arbeitsspeicher befindet. Dem Benutzer wird ein Screen mit verschiedenen Tabs angezeigt. Auf jedem Tab wird dem Benutzer eine unterschiedliche Sicht auf die Daten gezeigt.
Alternativszenarien	-
Ausnahmeszenarien	-
Qualitäten	-
Erweiterungen	UC-A-04-a (Statistik Übersicht), UC-A-04-b (Heap Benutzung), UC-A-04-c (Dauer Garbage Collection), UC-A-04-d (Benutzerdefiniert Auswertung)

Tabelle 6.5: Use-Case: Statistik Übersicht

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-A-04-a
Name	Statistik Übersicht

Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: hoch
	Technologisches Risiko: hoch
Kritikalität	Hoch
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Der Analyse-Screen wurde geöffnet, dem Benutzer zeigen sich unter- schiedliche Tabs. Auf dem ersten befinden sich verschiedene statisti- sche Auswertungen der Log Datei:
	• Übersicht und Grösse der verschiedenen Bereiche auf dem Heap: Initiale Grösse, endgültige Grösse
	• Aktivitäten des Garbage Collectors: Anzahl Young Collections, Anzahl Old Collections
	• Anzahl Garbage Collector Events (Bsp: Change Garbage Collector Strategy, etc.)
	• Garbage Collection Zeiten (Total, Durchschnittliche, Zeit in Old Generation Garbage Collection, Prozentuale Zeit in Old Generation Garbage Collection)
Qualitäten	QA-06 (Optimale Wartezeiten)

Tabelle 6.6: Use-Case: Heap Benutzung

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-A-04b
Name	Heap Benutzung
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: hoch
	Technologisches Risiko: hoch
Kritikalität	Hoch
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Die Heap Usage (Heap Benutzung) zeigt dem Benutzer anhand einer
	Grafik, zu welchem Zeitpunkt wieviel Speicher des Heaps verwendet
	wurde. Zusätzlich werden die Zeitpunkte inklusive entsprechendem
	Typ (Old- / Young-Collection) der Garbage Collection angezeigt.
Qualitäten	QA-06 (Optimale Wartezeiten)

Tabelle 6.7: Use-Case: Dauer Garbage Collection

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-A-04c
Name	Dauer Garbage Collection
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: mittel
	Technologisches Risiko: mittel
Kritikalität	Mittel
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Für jede Garbage Collection ist innerhalb der Log Datei einen Eintrag
	mit den Informationen, wie viel Speicher von toten Objekten befreit
	wurde und wie lange die Collection gedauert hat. In diesem Report
	geht es um die Darstellung dieser Daten.
Qualitäten	QA-06 (Optimale Wartezeiten)

Tabelle 6.8: Use-Case: Benutzerdefiniert Auswertung

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-A-04d
Name	Benutzerdefiniert Auswertung
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: niedrig
	Technologisches Risiko: niedrig
Kritikalität	Niedrig
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Der Benutzer hat hier die Möglichkeit, von den verfügbaren Daten für
	X- und Y-Achse einen Messtyp auszuwählen und damit einen eigenen
	Chart zu definieren.
Qualitäten	QA-06 (Optimale Wartezeiten)
Erweiterungen	UC-A-04d1 (Auswahl administrieren)

Tabelle 6.9: Use-Case: Benutzerdefinierte Auswertung speichern, löschen

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-A-04d1
Name	Benutzerdefinierte Auswertung speichern, löschen
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: niedrig
	Technologisches Risiko: niedrig
Kritikalität	Niedrig
Quelle	Raffael Schmid

Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Die vom Anwender definierten Charts können lokal gespeichert wer-
	den. Die gespeicherten Daten sind Name, optionale Beschreibung,
	Datentyp X-Achse, Datentyp Y-Achse.
Qualitäten	-

6.3.2 Use Cases Entwickler

Tabelle 6.10: Use-Case: Neuer Software-Release erstellen

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	UC-E-01
Name	Neuer Software-Release erstellen
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: hoch
	Technologisches Risiko: gering
Kritikalität	Mittel
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Der Entwickler kann neue Releases des Plugins erstellen und diese
	via Update-Seite verfügbar machen.
Auslösendes Ereignis	Entwickler hat einen neuen Bug gefixt oder ein Feature implemen-
	tiert.
Akteure	Entwickler
Vorbedingung	Entwicklung wurde abgeschlossen, Tests sind durchgelaufen.
Nachbedingung	-
Ergebnis	Neues Update ist via Update-Seite verfügbar und kann vom Anwen-
	der darüber installiert werden.
Hauptszenario	
	 Entwickler entwickelt Feature oder macht Bug-Fix. Entwickler startet den automatischen Build-Deploy der Software
Alternativszenarien	-
Ausnahmeszenarien	Im Fehlerfall wird der Entwickler benachrichtigt, das neue Software-
	paket wird nicht via Update-Seite bereitgestellt.
Qualitäten	-

6.3.3 Qualitätsanforderungen

Tabelle 6.11: Qualitätsanforderung: Installierbarkeit

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	QA-01
Name	Installierbarkeit
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: hoch
	Technologisches Risiko: mittel
Kritikalität	Klein
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Der Benutzer kann die Software in kurzer Zeit installieren. In diesem
	Zusammenhang ist es wichtig, dass das zu installierende Softwarepa-
	ket möglichst klein ist.

Tabelle 6.12: Qualitätsanforderung: Erweiterbarkeit

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	QA-02
Name	Erweiterbarkeit
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: gering
	Technologisches Risiko: gering
Kritikalität	Klein
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Nebst der Analyse von Garbage Collection Log Dateien für die JRockit Virtual Machine sollen auch andere Log-Formate integriert werden. Der Kern der Applikation soll dabei möglichst schlank sein, die zusätzliche Gewünschte Auswertung soll als eigenes Feature installierbar sein.

Tabelle 6.13: Qualitätsanforderung: Testabdeckung

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	QA-03
Name	Testabdeckung
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: mittel
	Technologisches Risiko: gering
Kritikalität	Mittel
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid

Kurzbeschreibung	Um den langfristigen Erfolg dieser Software zu gewährleisten muss
	eine entsprechende Testabdeckung vorhanden sein - dies um insbe-
	sondere die Regression zu vermeiden.

Tabelle 6.14: Qualitätsanforderung: Plattformunabhängigkeit

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	QA-04
Name	Plattformunabhängigkeit
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: mittel
	Technologisches Risiko: mittel
Kritikalität	Mittel
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Die Software respektive das Plugin soll so implementiert sein, dass es
	auf unterschiedlichen Systemen (Betriebssystemen) lauffähig ist.

Tabelle 6.15: Qualitätsanforderung: Internationalisierung

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	QA-05
Name	Internationalisierung
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: gering
	Technologisches Risiko: gering
Kritikalität	Mittel
Quelle	Raffael Schmid
Verantwortlicher	Raffael Schmid
Kurzbeschreibung	Es soll die Möglichkeit bestehen, als Erweiterung zusätzliche Sprach-
	pakete zu installieren.

Tabelle 6.16: Qualitätsanforderung: Optimale Wartezeiten

Abschnitt	Inhalt / Erläuterung
Bezeichner	QA-06
Name	Optimale Wartezeiten
Autoren	Raffael Schmid
Priorität	Wichtigkeit für Systemerfolg: hoch
	Technologisches Risiko: mittel
Kritikalität	Mittel
Quelle	Raffael Schmid

Verantwortlicher Ra	affael Schmid
es hir	ufgrund der Masse an zu verarbeitenden Daten ist zu erwarten, dass san einigen Orten Wartezeiten entstehen. Diese sollten allerdings insichtlich Benutzbarkeit optimiert sein. Beispiel: Lazy Loading von icht aktiven Tabs, etc.

Auswahl Rich Client Framework

Entscheidungskriterien 7.1

Tabelle 7.1: Entscheidungskriterien Rich Client Frameworks

	Gw. ¹	Eclipse 3.x	Pkt. ²	Eclipse 4.x	Eclipse 4.x Pkt. Netbeans		Pkt.
						3.x	
Architektur, Komponenten							
Modularisierung	5	OSGi (5)	25	OSGi (5)	25	OSGi / Netbeans Module System (5)	25
$\mathrm{GUI^3}$	5	SWT (4)	20	XWT / SWT (5)	25	Swing (4)	20
Tooling							
Build Tool	3	PDE, Maven Tycho (5)	15	PDE, Maven Tycho (5)	15	Ant, Maven (5)	15
Deployment	3	PDE, Maven Tycho (5)	15	PDE, Maven Tycho (5)	15	Ant, Maven (5)	15
CI^4	2	$Maven^5$ (5)	10	Maven (5)	10	Ant ⁶ , Maven	10

 $^{^{1}}$ Gewichtung [1-5]

⁴Continuous Integration

 $^{^5\}mathrm{Maven}$ Projekte lassen sich automatisch auch in CI-Server wie Hudson integrieren.

 $^{^6\}mathrm{Ant}\text{-Projekte}$ lassen sich ebenfalls gut in CI-Server integrieren.

Strategisch							
Ressourcen	5	viele (5)	25	sehr wenige	5	mittel (3)	15
(Bücher, Tu-				(1)			
torials, Foren,							
Internet)							
Reife	5	stark (5)	25	sehr gering	5	mittel (3)	15
				(1)			
Verbreitung	5	stark (5)	25	sehr gering	5	mittel (3)	15
				(1)			
Potential	3	mittel (3)	9	viel (4)	12	viel (4)	12
			'				
Diverses							
Präferenzen,	5	mittel (3)	15	wenig (2)	10	sehr wenig (1)	5
Erfahrung Ent-				_ ,			
wickler							
	1	1	l	1	1	1	
Total	4		184		127		147

7.2 Entscheid

Insbesondere aufgrund der Präferenzen des Entwicklers, der Verfügbarkeit an Ressourcen wie Bücher, Tutorials und Internet-Einträgen und des Reifegrades fiel der Entscheid auf Eclipse $3.\mathrm{x}.$

Konzept

8.1 Allgemeines

8.1.1 Zweck

8.2 Ausgangslage

Der Abschnitt hier basiert auf dem vorangehenden Entscheid bei der Auswahl des Rich Client Frameworks. Aus den im Abschnitt Auswahl Rich Client Framework beschriebenen und nachvollziehbaren Gründen wird zur Implementation des Garbage Collection Log Analyzers die Eclipse Rich Client Plattform in der Version $3.x^1$ genommen. Die in der Anforderungsanalyse allgemein definierten Anforderungen werden nun spezifisch auf diese Plattform konzipiert, für die einzelnen Thematiken werden nun auch die Begrifflichkeiten innerhalb Eclipse verwendet.

8.3 Umgebung

8.3.1 Build-Automation

Die Automatisierung des Software-Builds ist hinsichtlich der Integration in ein Continuous Integration System Voraussetzung. Es hat zusätzlich aber andere Vorteile:

- Tasks wie das Kompilieren, die Packetierung und das Deployment der Software müssen nicht mehr manuell gemacht werden.
- Zur Verhinderung von Regression und entsprechend zur Gewährleistung der Qualität können vor jedem Release automatisch die Tests durchgeführt werden.

 $^{^{1}}$ die aktuelle Version ist 3.7 (stand: 31.8.2011)

Als Werkzeug zum automatisierten Build der Software wird Maven Tycho² verwendet. Um Tycho führt mittlerweile kein Weg drum herum, es hat im Vergleich zum PDE Build einige Vorteile:

- Maven Builds lassen sich ohne grossen Aufwand in Continuous Integration Systeme integrieren.
- Maven hat eine gute Integration in alle g\u00e4ngigen Entwicklungsumgebungen³ und ist sehr verbreitet

8.3.2 Continous Integration

Als Continuous Integration Server wird Jenkins⁴ verwendet. Jenkins bringt nebst seiner Benutzerfreundlichkeit als Build Server einige zum Projekt nötigen Voraussetzungen mit:

- Jenkins ist für alle denkbaren Betriebssysteme vorhanden.
- Jenkins ist kompatibel mit allen gängigen Systemen zur Versionskontrolle: Git, Subversion, CVS, etc.
- Maven-Projekte lassen sich ohne grossen Aufwand als Build-Projekte konfigurieren.

8.3.3 Versionskontrolle

Zur Versionskontrolle kommen mehrere Werkzeuge in Frage. Da Git⁵ in einigen Bereichen besser ist als Subversion, CVS und zusätzlich mit Github⁶ ein darauf basierendes freies Repository verfügbar ist, wird Git verwendet.

8.3.4 Issue Tracker

Als Issue Tracker wird Jira verwendet. Es handelt sich zwar im Gegensatz zu Bugzilla um eine kostenpflichtige Software, die geringen kosten lohnen sich aber alle weil.

8.4 Installation der Software

Auf der Eclipse Plattform können Funktionalitäten auf unterschiedliche Arten verteilt werden. Es handelt sich in der Regel aber um Java-Archive (Jars) die mit

²Im Bereich der Eclipse Rich Client Entwicklung kann entweder PDE Build, ein auf Apache Ant basiertes Build-System für Eclipse RCP Applikationen[8] oder die Maven-Integration Tycho (http://tycho.sonatype.org) verwendet werden.

³Projekt-Dateien müssen nicht mehr in die Versionskontrolle eingecheckt werden.

⁴http://jenkins-ci.org - Jenkins ist der ehemalige Hudson CI Server, welcher nach dem Kauf von Sun durch Oracle als Branch entstanden ist.

⁵http://git-scm.com

⁶http://github.com

gewissen Meta-Informationen versehen sind. Diese Archive können sich sowohl lokal auf dem Dateisystem befinden oder via eine Update-Seite, wobei es sich um den wesentlich effizienteren Weg handelt, bereitgestellt werden. Die Funktionalität zu diesem Prozess stellt das Eclipse Framework bereits zur Verfügung: Update-Seiten⁷ beinhalten Kategorien mit Features. Ein Feature ist wiederum eine wohldefinierte Software-Komponente bestehend aus unterschiedlichen Plugins - bei diesen handelt es sich um die kleinst mögliche Komponente die aus der Programmlogik und der Schnittstellendefinition⁸ besteht.

Die Update-Seite für diese Software wird folgendermassen aufgebaut:

- Garbage Collection Log Analysis (Kategorie)
 - Core (Feature)
 - JRockit Extension (Feature)

Der Vorteil dieser Struktur ist, dass man nachträglich noch zusätzliche Extensions hinzufügen kann.

8.5 Architektur

8.5.1 Basiskomponenten

Wie im Abschnitt Installation der Software erläutert, besteht die Software aus zwei getrennten Features. Das Core-Feature ist verantwortlich für den gesamten Import-Prozess (Import-Wizard, Leseprozess der Log-Datei, Anzeige der Menus, etc.). Die JRockit Extension ist eine wird benötigt, um überhaupt den Inhalt der Log Dateien zu parsen, ein adäquates Domänenmodell zu erstellen und die Charts/Reports dafür anzuzeigen. Diese Aufteilung hat zum Zweck, dass die Software mit anderen Log-Formaten erweitert werden kann.

⁷Update-Seiten werden ebenfalls als Eclipse-Projekte definiert

⁸Plugins definieren die Schnittstelle durch Abhängigkeiten, Exportierte Packete, Importierte Packete und Extension-Points.

훅 «feature» Feature JRockit Extension 名 «bundle» 名 loganalysis.jfreechart.libs «fragment» «bundle» loganalysis.jrockit.ui loganalysis.jrockit.ui.i18n 名 «bundle» loganalysis.jrockit register Analyzer \$ «feature» Extension Point «fragment» «bundle» «bundle» loganalysis.ui.i18n loganalysis.ui loganalysis.core

Abbildung 8.1: Systemfunktionalität als Use-Case-Diagramm

Das Core Feature besteht aus dem Modul User Interface ("loganalysis.core.ui") und einer von JFace und SWT⁹ unabhängigen Teil ("loganalysis.core"). Startet der Anwender einen Import einer Garbage Collection Datei, werden durch das Core-Feature alle registrierten Extensions abgefragt, ob sie den Inhalt dieser Datei verstehen. Sobald dies zutrifft, wird das Parsing und die Anzeige des Reports, Charts an diese Extension delegiert. Im Eclipse Framework passiert diese Registrierung über das Prinzip der Extension-Points.

8.5.2 Weitere Bundles

Zusätzlich zu den behandelten Plugins wurden noch einige nicht erwähnt:

- Feature Bundles
 - loganalysis.feature
 - loganalysis.jrockit.feature

 $^{^9\}mathrm{JFace}$ und SWT wird in Eclipse als Library für den Presentation Layer verwendet

- Thirdparty Bibliotheken
 - loganalysis.jfreechart.libs (JFreeChart Library)
- \bullet Diverses
 - loganalysis.targetplatform (beinhaltet die Target-Plattform)
 - loganalysis.updatesite (definiert und generiert die Update-Seite)

Implementation

Review

Glossar

Tabelle 10.1: Glossar

Wort	Beschreibung	Herkunft
Continuous Integration		
Bundle (Eclipse)	siehe Plugin	siehe Plugin
Category (Eclipse)	Auf einer Eclipse Update-Seite werden Features zur Verfügung gestellt. Diese können logisch noch einmal in Katego- rien unterteilt werden.	Eclipse
Feature (Eclipse)	Als Feature verpackt man im Eclipse- Umfeld eine logische Einheit an Funk- tionalität.	Eclipse
Fragment	Manchmal macht es im Eclipse-Umfeld Sinn, gewisse Teile der Applikation op- tional zu definieren. In diesem Fall verwendet man Fragmente. Sie erlau- ben die Erweiterung eines bestehenden Bundles (Host-Bundle).	Eclipse
Garbage Collection		
Garbage Collection Algorithmus, Strategie		
Plugin (Eclipse)	Ein Plugin ist eine technische Trennung von gewissen logischen Softwareteilen. Dabei definiert man die Schnittstelle zu anderen Plugins mittels einer Manifest.mf respektive einer plugin.xml Datei. Diese definiert die Abhängigkeiten (Import, Required Bundles inklusive den jeweiligen Versionen), die Exportierten Klassen und die Extension Points	Eclipse

Update Site	Eine Update Site ist eine per Eclipse-	Eclipse
	Konvention aufgebaute Webseite die	
	via das Http-Protokoll zugänglich ist	
	und Software-Features enthält.	
Virtual Machine (JRockit, HotS-		
pot)		

Abkürzungen

Tabelle 10.2: Glossar

Abkürzung	Beschreibung
GC	Garbage Collection

Literaturverzeichnis

- [1] M. Lagergren and M. Hirt. <u>Oracle Jrockit: The Definitive Guide</u>. Packt Publishing, Limited, 2010.
- [2] A. Langer and K. Kreft. Generational garbage collection. <u>Java Magazin</u>, 3:26–30, 2010.
- [3] A. Langer and K. Kreft. Mark-and-compact. Java Magazin, 7:20-24, 2010.
- [4] A. Langer and K. Kreft. Young generation garbage collection. <u>Java Magazin</u>, 5:24–30, 2010.
- [5] Sun Microsystems. Memory management in the hotspot virtual machine. http://java.sun.com/j2se/reference/whitepapers/memorymanagement_whitepaper.pdf, 2006.
- [6] Oracle. Oracle jrockit command-line reference. http://download.oracle.com/docs/cd/E15289_01/doc.40/e15062.pdf, 2011.
- [7] K. Pohl and C. Rupp. <u>Basiswissen Requirements Engineering: Ausund Weiterbildung nach IREB-Standard zum Certified Professional for Requirements Engineering</u>—Foundation Level. Dpunkt.Verlag GmbH, 2010.
- [8] L. Vogel and D. Zapf. Eclipse pde build tutorial. http://www.vogella.de/articles/EclipsePDEBuild/article.html#overview, 2008.
- [9] Wikipedia. Eclipse (ide) wikipedia, die freie enzyklopädie. http://de.wikipedia.org/w/index.php?title=Eclipse_(IDE)&oldid=92563983, 2011. [Online; Stand 29. August 2011].

Listings

4.1	Format Aktivierung Log Modul				22
4.2	Garbage Collection Log (Info)				23
4.3	Garbage Collection Log (Info) - Umleitung in gc.log .				23
4.4	Garbage Collection Log (Debug) - Umleitung in gc.log				23
4.5	Garbage Collection Log (Debug) - Umleitung in gc.log				24

Abbildungsverzeichnis

6.1	System und Systemkontext						29
6.2	Übersicht der Stakeholder						30
6.3	Systemfunktionalität als Use-Case-Diagramm $$						32
8.1	Systemfunktionalität als Use-Case-Diagramm						48

Tabellenverzeichnis

4.1	Übersicht der Garbage Collection Algorithmen	21
4.2	Übersicht der Garbage Collection Modi	22
4.3	Beschreibung der verschiedenen relevanten Log Modulen	25
6.1	Use-Case: Software installieren	33
6.2	Use-Case: Software updaten	34
6.3	Use-Case: Garbage Collection Log Datei importieren	35
6.4	Use-Case: Garbage Collection Log Datei analysieren	36
6.5	Use-Case: Statistik Übersicht	36
6.6	Use-Case: Heap Benutzung	37
6.7	Use-Case: Dauer Garbage Collection	37
6.8	Use-Case: Benutzerdefiniert Auswertung	38
6.9	Use-Case: Benutzerdefinierte Auswertung speichern, löschen	38
6.10	Use-Case: Neuer Software-Release erstellen	39
6.11	Qualitätsanforderung: Installierbarkeit	39
6.12	Qualitätsanforderung: Erweiterbarkeit	40
	Qualitätsanforderung: Testabdeckung	40
	Qualitätsanforderung: Plattformunabhängigkeit	41
	Qualitätsanforderung: Internationalisierung	41
	Qualitätsanforderung: Optimale Wartezeiten	41
7.1	Entscheidungskriterien Rich Client Frameworks	43
10.1	CI.	٠.
	Glossar	52
10.2	Glossar	54

${\bf Teil~III}\\ {\bf Anhang}$