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 n 8.1 | nzept Allgemeines | 45 45 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 | | 47 | | | |
| | | 8.4.1 Feature-, Plugin-Struktur | 47 | | | |
| 9 | Imp | lementation | 48 | | | |
| 10 | Rev | riew | 49 | | | |
| \mathbf{G} | ossaı | r | 5 0 | | | |
| Al | kürz | zungen | 51 | | | |
| Lis | $_{ m ting}$ | \mathbf{s} | 53 | | | |
| Ab | bild | ungsverzeichnis | 54 | | | |
| Та | Tabellenverzeichnis 55 | | | | | |
| II | III Anhang 56 | | | | | |

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 50.

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

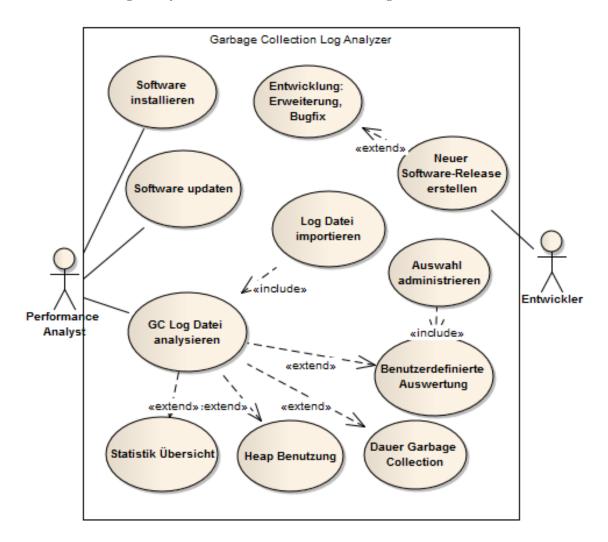
Die Software wird als Plugin programmiert. Der Entwickler ist im Besitz der Entwicklungsumgebung², und kann von da durch Angabe der Update-Seite³ das Plugin installieren. Ab diesem Zeitpunkt kann die Applikation auch offline verwendet werden. Für die Analyse der Garbage Collection Logs wird durch die 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 | 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.

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/

8.4 Architektur

8.4.1 Feature-, Plugin-Struktur

Aufbau Update-Seite

Auf der Eclipse Plattform können Zusatzfunktionen auf unterschiedliche Arten Verteilt werden. Es handelt sich aber immer um Java-Archive (Jars) die mit 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-Seiten definieren auf der Basis eines Eclipse-Projekts welche Features im Endeffekt zur Verfügung gestellt werden. Ein Feature ist wiederum eine wohldefinierte Software-Komponente bestehend aus unterschiedlichen Plugins - bei diesen handelt es sich um die kleinst mögliche Komponente die definiert wird durch die Programmlogik und der Schnittstelle nach aussen.

Umsetzung in Features, Plugins

Implementation

Review

Glossar

Tabelle 10.1: Glossar

| Wort | Beschreibung | Herkunft |
|---------------------------------|--------------|----------|
| Continuous Integration | | |
| Feature | | |
| Garbage Collection | | |
| Garbage Collection Algorithmus, | | |
| Strategie | | |
| Plugin | | |
| Update Site | | |
| 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 |

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. | _ ~ |
| | Glossar | 50 |
| 10.2 | Glossar | -51 |

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