

DIPLOMARBEIT

Objektorientierte Entwicklung eines GUI-basierten Tools für die Simulation ereignisbasierter verteilter Systeme

Subversion Revision 432

Durchgeführt an der

Fachhochschule Aachen
Fachbereich Elektrotechnik und Informationstechnik

Eupener Str. 70 D-52066 Aachen

mit Erstprüfer und Betreuer Prof. Dr.-Ing. Martin Oßmann und Zweitprüfer Prof. Dr. rer. nat. Heinrich Fassbender durch

cand. Diplom-Inform. (FH) Paul C. Bütow

Matr.Nr.: 266617 Matthiashofstr. 15 D-52064 Aachen

Aachen, den 24. Juni 2008

Danksagungen

Ohne die Hilfe bestimmter Personen wäre die Anfertigung dieser Diplomarbeit viel schwieriger gewesen. Daher möchte ich mich bei den Folgenden bedanken:

- Martin Oßmann für die Betreuung der Diplomarbeit und der Bereitstellung des für mich sehr interessanten Themas
- Andre Herbst, für das Testen des Simulators; durch seine Hilfe wurden viele Mängel und Bugs aufgedeckt
- Mein Bruder Florian Bütow, für Tipps und Tricks rund um Java, für die Bereitstellung eines Buches sowie für das Testen des Simulators
- Meine Eltern Jörn und Leslie Bütow, die mir das Studium ermöglichten und stets für alle Dinge ein offenes Ohr hatten sowie für das Sponsoring eines weiteren Buches
- Die Open Source Gemeinde; diese Diplomarbeit wurde ausschlißlich mithilfe von Open Source Software erstellt

Inhaltsverzeichnis

1.	Einle	eitung	7
	1.1.	Definition eines verteilten Systems	7
	1.2.	Motivation	7
2.	Grui	ndbegriffe	9
	2.1.	Client/Server Modell	9
	2.2.	Prozesse und deren Rollen	10
	2.3.	Nachrichten	10
	2.4.	Lokale und globale Uhren	10
	2.5.	Ereignisse	11
	2.6.	Protokolle	11
3.	Der	Simulator	13
	3.1.	Die grafische Benutzerschnittstelle	13
		3.1.1. Die Menüzeile	14
		3.1.2. Die Toolbar	15
		3.1.3. Die Visualisierung	16
		3.1.4. Die Sidebar	18
		3.1.5. Das Loggfenster	20
		3.1.6. Der Expertenmodus	21
	3.2.	Ereignisse	25
		3.2.1. Prozessabsturz	25
		3.2.2. Prozesswiederbelebung	25
		3.2.3. Aktivierung und Deaktivierung von Protokollen	25
		3.2.4. Weitere Protokollereignisse	25
	3.3.	Protokolle	25
		3.3.1. Beispiel (Dummy) Protokoll	25
		3.3.2 Das Ping-Pong Protokoll	25

Inhaltsverzeichnis

		3.3.3. Das Broadcast-Sturm Protokoll		25
		3.3.4. Das Protokoll zur internen Synchronisierung in einem syn	•	
		stem		25
		3.3.5. Christians Methode zur externen Synchronisierung		25
		3.3.6. Berkeley Algorithmus zur internen Synchronisation		25
		3.3.7. Das Ein-Phasen Commit Protokoll		25
		3.3.8. Das Zwei-Phasen Commit Protokoll		25
		3.3.9. Der ungenügende (Basic) Multicast		25
		3.3.10. Der zuverlässige (Reliable) Multicast		25
	3.4.	Zeitformate		25
		3.4.1. "Normale Zeit"		25
		3.4.2. Die Logische Uhr von Lamport		25
		3.4.3. Die Vektor-Zeitstempel		25
	3.5.	. Einstellungen		25
		3.5.1. Simulationseinstellungen		25
		3.5.2. Prozesseinstellungen		25
		3.5.3. Protokolleinstellungen		25
4.	Die l	e Implementierung		26
4.		e Implementierung . Gliederung der Pakete		26 27
4.	4.1.	•		_
4.	4.1. 4.2.	. Gliederung der Pakete		27
4.	4.1. 4.2.	Gliederung der Pakete		27 27
4.	4.1.4.2.4.3.	. Gliederung der Pakete		27 27 27
4.	4.1.4.2.4.3.	Gliederung der Pakete		27 27 27 27
4.	4.1.4.2.4.3.4.4.	Gliederung der Pakete Editoren Ereignisse 4.3.1. Interne Ereignisse Protokolle 4.4.1. Protokoll-API		27 27 27 27 27
4.	4.1.4.2.4.3.4.4.	Gliederung der Pakete		27 27 27 27 27 27
4.	4.1.4.2.4.3.4.4.4.5.	. Gliederung der Pakete		27 27 27 27 27 27 27
4.	4.1.4.2.4.3.4.4.4.5.4.6.	Gliederung der Pakete Editoren Ereignisse 4.3.1. Interne Ereignisse Protokolle 4.4.1. Protokoll-API Serialisierung von Simulationen 4.5.1. Rückwärtskompatibel		27 27 27 27 27 27 27 27
	4.1.4.2.4.3.4.4.4.5.4.6.4.7.	Gliederung der Pakete Editoren Ereignisse 4.3.1. Interne Ereignisse Protokolle 4.4.1. Protokoll-API Serialisierung von Simulationen 4.5.1. Rückwärtskompatibel Programmierrichtlinien		27 27 27 27 27 27 27 27
5.	4.1. 4.2. 4.3. 4.4. 4.5. 4.6. 4.7. Aus	Gliederung der Pakete Editoren Ereignisse 4.3.1. Interne Ereignisse Protokolle 4.4.1. Protokoll-API Serialisierung von Simulationen 4.5.1. Rückwärtskompatibel Programmierrichtlinien Entwicklungsumgebung		27 27 27 27 27 27 27 27 27
5. A.	4.1. 4.2. 4.3. 4.4. 4.5. 4.6. 4.7. Aus	. Gliederung der Pakete . Editoren . Ereignisse . 4.3.1. Interne Ereignisse . Protokolle . 4.4.1. Protokoll-API . Serialisierung von Simulationen . 4.5.1. Rückwärtskompatibel . Programmierrichtlinien . Entwicklungsumgebung . Sblick		27 27 27 27 27 27 27 27 27 27

Abbildungsverzeichnis

1.1.	Ein verteiltes System bestehend aus 4 Computern	8
2.1.	Client/Server Modell	9
2.2.	Client/Server Protokolle	1
3.1.	Der Simulator nach dem ersten Starten	3
3.2.	"Datei"-Menü	14
3.3.	Standard GUI	15
3.4.	Die Menüzeile inklusive Toolbar	15
3.5.	Visualisierung einer noch nicht gestarteten Simulation	16
3.6.	Rechtsklick auf einen Prozessbalken	17
3.7.	Die Sidebar	18
3.8.	Die Ereignisauswahl via Sidebar	19
3.9.	Der Ereigniseditor mit 3 programmierten Ereignissen	20
3.10	.Das Loggfenster	20

Tabellenverzeichnis

3.1. Farbliche Differenzierung von Prozessen und Nachrichten	1	1₹
--	---	----

Kapitel 1.

Einleitung

1.1. Definition eines verteilten Systems

In der Literatur findet man viele verschiedene Definitionen eins verteiltes Systems. Vieler dieser Definitionen unterschieden sich untereinander, so dass es schwerfällt eine Definition zu finden, die als Alleinige als die Richtige gilt. Andrew Tanenbaum und Marten van Steen haben für die Beschreibung eins verteilten Systems die Folgende lockere Charakterisierung formuliert:

[Tan03] "Ein verteiltes System ist eine Menge voneinander unabhängiger Computer, die dem Benutzer wie ein einzelnes, kohärentes System erscheinen"

Demnach erscheint dem Benutzer ein aus mehreren Computern bestehendes verteiltes System wie ein System, welches lediglich aus einem einzigen Computer besteht. Der Benutzer muss sich nur mit dem lokalen vor ihm befindenden Computer auseinandersetzen. Die Software des lokalen Computer stellt die reibungslose Kommunikation mit anderen Computern des verteilten Systems sicher und der Benutzer muss sich darum nicht selbst kümmern.

1.2. Motivation

In dieser Diplomarbeit betrachten wir ein verteiltes System jedoch von einer anderen Perspektive. Wir nehmen nicht die Sichtweise eines Endbenutzers ein, sondern wollen die grundlegenen Funktionsweisen, wie unabhängige Computer in einem verteilten System miteinan-

der agieren, verstehen. Es sollen alle relevanten Ereignisse eines verteilten Systems sichtbar und verständlich repräsentiert werden.

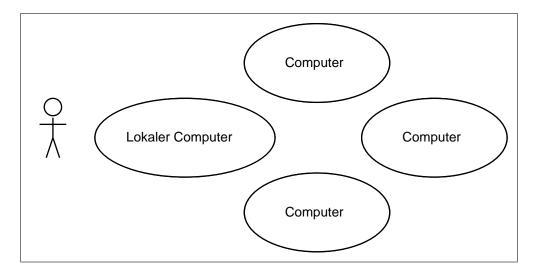


Abbildung 1.1.: Ein verteiltes System bestehend aus 4 Computern

Um dieses Ziel zu erreichen wurde ein Simulator entwickelt, der dies ermöglicht. Der Simulator wurde insbesondere für Lehr- und Lernzwecke entwickelt. Er inspiriert auch die Entwicklung eigener verteilter Systeme.

Kapitel 2.

Grundbegriffe

Für das Verständnis wie die Simulation von verteilten Systemen funktioniert, werden hier einige Grundbegriffe erläutert. Eine Vertiefung findet erst in den nachfolgenden Kapiteln statt.

2.1. Client/Server Modell

Der Simulator basiert auf dem Client/Server Prinzip. Bei jeder sinnvollen Simulation gibt es mindestens einen teilnehmenden Client und einen Server, die miteinander über Nachrichten kommunizieren (Abbildung 2.1). Bei komplexen Simulationen können auch mehrere Clients und/oder Server mitwirken. In der Regel empfangen Server nur Nachrichten, die von Clients verschickt wurden und virce versa.

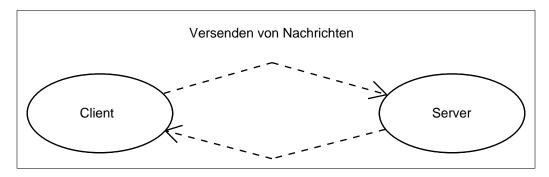


Abbildung 2.1.: Client/Server Modell

2.2. Prozesse und deren Rollen

Ein verteiltes System wird anhand von Prozessen simuliert. Jeder Prozess nimmt hierbei eine oder mehrere Rollen ein. Beispielsweise kann ein Prozess die Rolle eines Clients einnehmen und ein weiterer Prozess die Rolle eines Servers. Ein Prozess kann auch Client und Server gleichzeitig sein. Es ist auch möglich, dass ein Prozess die Rollen mehrerer Server und Clients aufeinmal einnimmt. Ob das sinnvoll ist hängt vom Szenario ab. Um einen Prozess zu kennzeichnen besitzt jeder Prozess eine **eindeutige** Prozess-Identifikationsnummer (PID).

2.3. Nachrichten

Damit das Client/Server Modell angewandt werden kann, müssen Nachrichten verschickt werden können. Eine Nachricht kann von einem Client- oder Serverprozess verschickt werden und kann beliebig viele Empfänger haben. Der Inhalt einer Nachricht hängt vom verwendeten Protokoll ab. Was unter einem Protokoll zu verstehen ist, wird später behandelt. Um eine Nachricht zu kennzeichnen besitzt jede Nachricht eine **eindeutige** Nachrichtenldentifikationsnummer (NID).

2.4. Lokale und globale Uhren

In einer Simulation gibt es **genau eine** globale Uhr. Sie stellt die aktuelle und **immer korrekte** Zeit dar. Eine globale Uhr geht nie falsch.

Zudem besitzt jeder beteiligter Prozess eine eigene lokale Uhr. Sie stellt die aktuelle, jedoch nicht zwangsmäßig global-korrekte, Zeit des jeweiligen Prozesses dar. Wenn die Prozesszeit nicht korrekt ist (nicht der globalen Zeit gleicht), dann wurde die Prozessuhr entweder im Laufe einer Simulation neugestellt oder sie besitzt eine Uhrabweichung. Eine Uhrabweichung gibt an, um wieviel eine Uhr falsch geht. Wenn eine lokale Uhr nicht neugesetzt wird und auch keine Uhrabweichung hat, dann gibt sie stets die korrekte globale Zeit wieder.

2.5. Ereignisse

Eine Simulation besteht aus der Hintereinanderausführung von endlich vielen Ereignissen. Beispielsweise kann es ein Ereignis geben, welches einen Prozess eine Nachricht verschicken läßt oder den Prozess selbst abstürzen läßt. Jedes Ereignis tritt zu einem bestimmten Zeitpunkt ein. Wenn es zeitgleiche Ereignisse gibt, so werden sie ebenso hintereinander ausgeführt, behalten aber in der Simulation die selben Ausführzeiten.

2.6. Protokolle

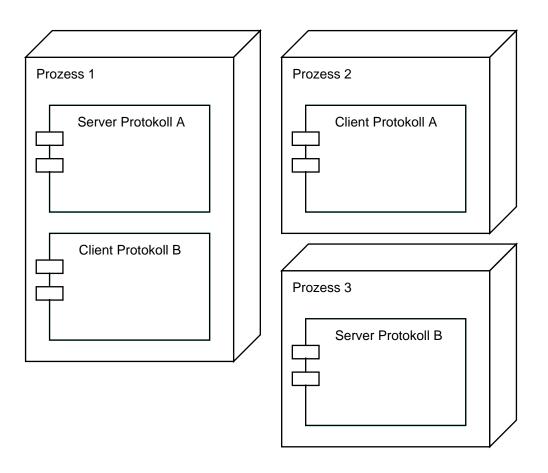


Abbildung 2.2.: Client/Server Protokolle

Eine Simulation besteht aus der Anwendung von Protokollen. Es wurde bereits erwähnt, dass ein Prozess die Rollen von Servern und/oder Clients annehmen kann. Bei jeder Serverund Clientrolle muss zusätzlich das dazugehörige Protokoll spezifiziert werden. Ein Protokoll definiert, wie ein Client und ein Server Nachrichten verschickt und wie bei Ankunft einer

Kapitel 2. Grundbegriffe

Nachricht reagiert wird. Ein Prozess verarbeitet eine empfangene Nachricht nur, wenn er das jeweilige Protokoll versteht.

In Abbildung 2.2 sind 3 Prozesse dargestellt. Prozess 1 unterstützt serverseitig das Protokoll "A" und clientseitig das Protokoll "B". Prozess 2 unterstützt clientseitig das Protokoll "A" und Prozess 3 serverseitig das Protokoll "B". D.h., Prozess 1 kann mit Prozess 2 via Protokoll "A" und mit Prozess 3 via Protokoll "B" kommunizieren. Die Prozesse 2 und 3 sind zueinander inkompatibel und können voneinander erhaltene Nachrichten nicht verarbeiten.

In der Regel können Clients nicht mit Clients und Server nicht mit Server kommunizieren. Je nach verwendetem Protokoll kann dies jedoch variieren. Alle vom Simulator verfügbaren Protokolle werden später behandelt.

Kapitel 3.

Der Simulator

3.1. Die grafische Benutzerschnittstelle

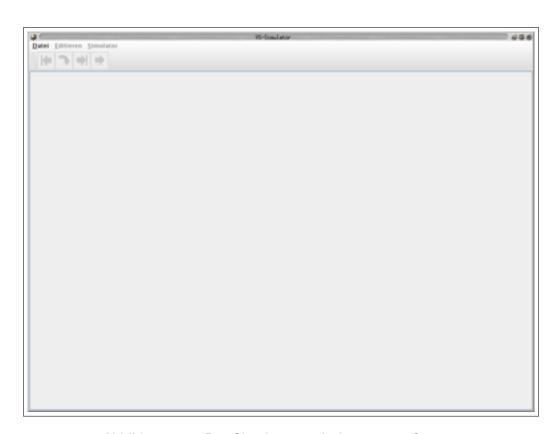


Abbildung 3.1.: Der Simulator nach dem ersten Starten

Der Simulator präsentiert sich nach dem ersten Starten wie in Abbildung 3.1. Für die Erstellung einer neuen Simulation wird im Menü "Datei" (Abbildung 3.2) der Punkt "Neue Simulation" ausgewählt, wo anschließend das Einstellungsfenster für die neu zu erstellende

Simulation erscheint. Auf die einzelnen Optionen wird später genauer eingegangen und es werden nun nur die Standardeinstellungen übernommen. Die GUI mit einer frischen Simulation sieht dann wie in Abbildung 3.3 aus.

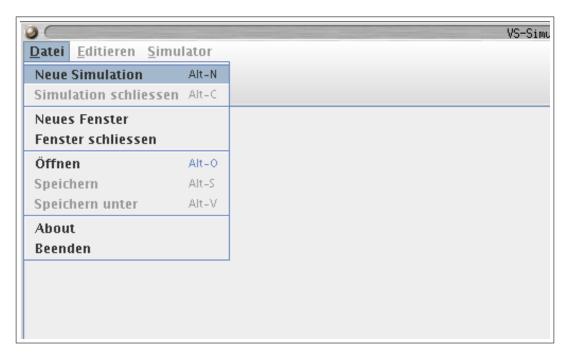


Abbildung 3.2.: "Datei"-Menü

3.1.1. Die Menüzeile

Im Datei-Menü (Abbildung 3.2) lassen sich neue Simulationen erstellen oder die aktuell geöffnete Simulation schliessen. Neue Simulationen öffnen sich standardmäßig in einem neuen
Tab. Es können allerdings auch neue Simulationsfenster, die wiederrum eigene Tabs besitzen, geöffnet oder geschlossen werden. In jedem Tab befindet sich eine von den Anderen
vollständig unabhängige Simulation. Es können somit beliebig viele Simulationen parallel
ausgeführt werden. Die Menüeinträge "Öffnen", "Speichern" und "Speichern unter" dienen
für das Laden und Speichern von Simulationen.

Über das "Editieren"-Menü gelangt man zu den Simulationseinstellungen. Es werden auch alle beteiligten Prozesse zum Editieren aufgelistet. Das "Simulator"-Menü bietet die selben Optionen wie die Toolbar, welche im nächsten Teilkapitel beschrieben wird.

Einige Menüs sind erst erreichbar, wenn im aktuellen Fenster bereits eine Simulation erstellt oder geladen wurde.

Kapitel 3. Der Simulator

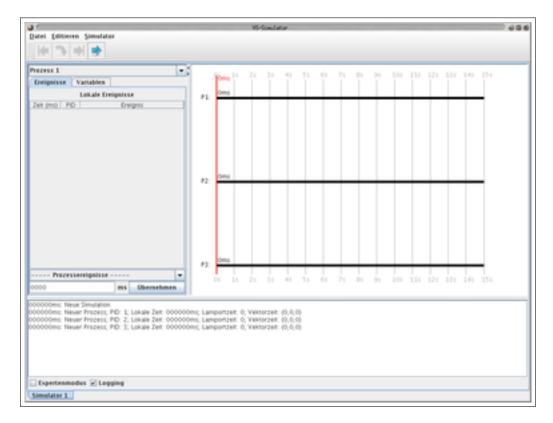


Abbildung 3.3.: Standard GUI

3.1.2. Die Toolbar

Oben links befindet sich die Toolbar (Abbildung 3.4) des Simulators. Die Toolbar enthält die Funktionen, die vom Benutzer am häufigsten verwendet werden.



Abbildung 3.4.: Die Menüzeile inklusive Toolbar

Die Toolbar bietet vier verschiedene Aktionen an:

- Starten der Simulation; kann nur betätigt werden, wenn die Simulation derzeit nicht läuft.
- Pausieren der Simulation, kann nur betätigt werden, wenn die Simulation derzeit läuft.
- Wiederholen der Simulation, kann nicht betätigt werden, wenn die Simulation noch nicht gestartet wurde.

 Zurücksetzen der Simulation, kann nur betätigt werden, wenn die Simulation pausiert wurde oder wenn die Simulation abgelaufen ist.

Die Toolbar lässt sich auch nach Belieben repositionieren (z.B. links, rechts oder unten des Simulatorfensters). Hierfür muss per "Drag-n-Drop" die "raue Fläche" zur Zielposition gezogen werden.

3.1.3. Die Visualisierung

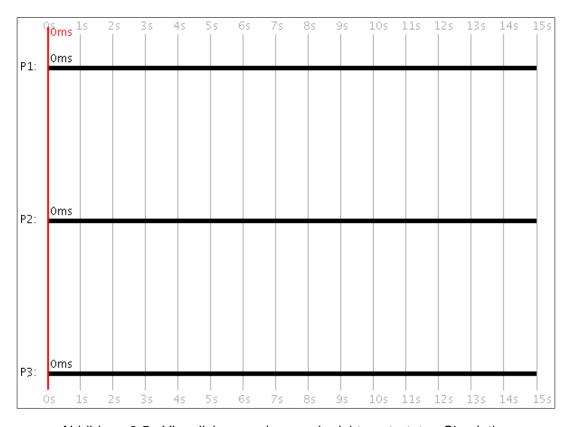


Abbildung 3.5.: Visualisierung einer noch nicht gestarteten Simulation

Mittig rechts (Abbildung 3.3) befindet sich die grafische Repräsentation der Simulation. Die X-Achse repräsentiert die Zeit in Millisekunden. Die aktuelle Simulation endet nach genau 15 Sekunden. In Abbildung 3.5 sind 3 Prozesse (mit den PIDs 1, 2 und 3) dargestellt, die jeweils einen eigenen horizontalen schwarzen Balken besitzen. Auf diesen Prozessbalken kann man die jeweilige lokale Prozesszeit ablesen. Die vertikale rote Linie stellt die globale Zeit dar.

Die Prozessbalken dienen auch für Start- und Zielpunkte von Nachrichten. Wenn beispielsweise Prozess 1 eine Nachricht zum Prozess 2 verschickt, so wird eine Linie vom einen Prozessbalken zum Anderen gezeichnet. Nachrichten, die ein Prozess an sich selbst schickt, werden nicht visualisiert.

Mit einem Linksklick auf einen Prozessbalken ist es ebenso möglich einen Prozess zu editieren. Dies muss also nicht zwingend über das "Simulator"-Menü geschehen. Ein Rechtsklick hingegen öffnet ein Popup-Fenster mit weiteren Auswahlmöglichkeiten (Abbildung 3.6). Ein Prozess kann über das Popup-Menü nur dann abstürzen oder wiederbelebt werden, wenn die Simulation aktuell läuft.

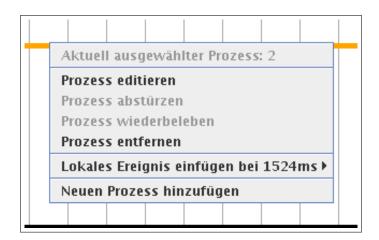


Abbildung 3.6.: Rechtsklick auf einen Prozessbalken

Generell kann die Anzahl der Prozesse nach belieben variieren. Die Dauer der Simulation beträgt mindestens 5 -und maximal 120 Sekunden. Die Simulation endet erst, wenn die globale Zeit 15 Sekunden erreicht hat, und nicht, wenn eine lokale Prozesszeit die 15 Sekunden erreicht.

Farbliche Differenzierung

Für Visualisierung einer Simulation spielen Farben eine große Rolle. Standardmäßig werden die Prozesse (Prozessbalken) und Nachrichten mit den Farben wie in Tabelle 3.1 aufgelistet dargestellt. Dies sind lediglich die Standarfarben, welche man über die Einstellungen neudefinieren kann.

Prozessfarbe	Bedeutung
Schwarz	Simulation läuft derzeit nicht (z.B. noch nicht gestartet, abgelaufen oder pausiert)
Orange	Die Maus befindet sich über den Prozessbalken
Rot	Der Prozess ist abgestürzt
Nachrichtfarbe	Bedeutung
Grün	Die Nachricht ist noch unterwegs hat das Ziel noch nicht erreicht
Blau	Die Nachricht hat das Ziel erfolgreich erreicht
Rot	Die Nachricht ging verloren (entweder weil der Zielprozess abgestürzt ist oder weil sie unterwegs verloren ging)

Tabelle 3.1.: Farbliche Differenzierung von Prozessen und Nachrichten

3.1.4. Die Sidebar

Mithilfe der Sidebar (mittig links, Abbildung 3.3) lassen sich Ereignisse bestimmter Prozesse verwalten. Ganz oben (Abbildung 3.7) ist der zu verwaltende Prozess selektiert (hier mit der PID 1). In dieser Prozessauswahl gibt es auch die Möglichkeit "Alle Prozesse" auszuwählen, womit die Ereignisse aller Prozesse gleichzeitig verwaltet werden können. Unter "Lokale Ereignisse" versteht man die Ereignisse, die auftreten, wenn die zum jeweiligen Prozess lokale Prozesszeit eingetreten ist. Die darunterliegende Ereignistabelle listet alle programmierten Ereignisse (hier noch keine vorhanden) mitsamt Eintrittszeit sowie PID auf.

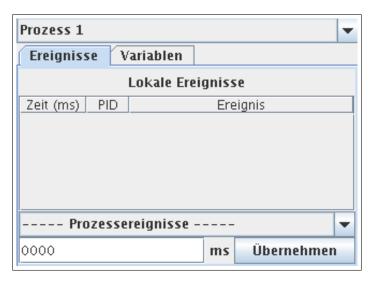


Abbildung 3.7.: Die Sidebar

Für die Erstellung eines neuen Ereignisses kann man entweder mit Rechtsklick auf einen

Prozessbalken (Abbildung 3.6) klicken, oder unterhalb der Ereignistabelle ein Ereignis auswählen (Abbildung 3.8), im Textfeld die Zeit eintragen und auf "Übernehmen" klicken. Beispielsweise wurden auf Abbildung 3.9 drei Ereignisse hinzugefügt: Absturz nach 123ms, Wiederbelebung nach 321ms und erneuerter Absturz nach 3000ms des Prozesses mit der ID 1.

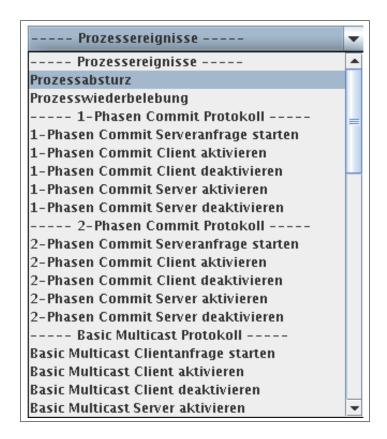


Abbildung 3.8.: Die Ereignisauswahl via Sidebar

Mit Rechtsklick lassen sich alle selektierten Ereignisse entweder kopieren oder löschen. Die Spalten für die Zeit und der PID lassen sich nachträglich editieren. Somit besteht eine komfortable Möglichkeit bereits programmierte Ereignisse auf eine andere Zeit zu verschieben oder einem anderen Prozess zuzuweisen.

Neben dem "Ereignis"-Tab gibt es in der Sidebar einen Tab mit dem Namen "Variablen". Dort kann man alle Variablen des aktuell ausgewählten Prozesses editieren. Mehr dazu aber später.

Kapitel 3. Der Simulator

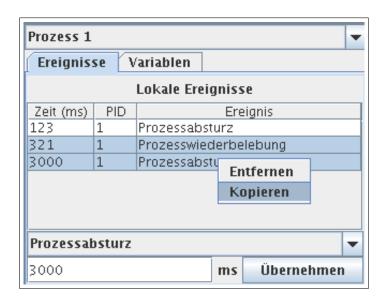


Abbildung 3.9.: Der Ereigniseditor mit 3 programmierten Ereignissen

3.1.5. Das Loggfenster

Das Loggfenster (Abbildung 3.3, unten) protokolliert in chronologischer Reihenfolge alle eingetroffenen Ereignisse. Auf Abbildung 3.10 sieht man das Loggfenster nach Erstellung unserer Simulation, an welcher 3 Prozesse beteiligt sind. Am Anfang eines Loggeintrages wird stets die globale Zeit in Millisekunden protokolliert. Bei jedem Prozess wird ebenso seine lokale Zeit sowie die Lamport- und die Vektor-Zeitstempel aufgeführt. Letztere werden später genauer behandelt.

```
000000ms: Neue Simulation
000000ms: Neuer Prozess; PID: 1; Lokale Zeit: 000000ms; Lamportzeit: 0; Vektorzeit: (0,0,0)
000000ms: Neuer Prozess; PID: 2; Lokale Zeit: 000000ms; Lamportzeit: 0; Vektorzeit: (0,0,0)
000000ms: Neuer Prozess; PID: 3; Lokale Zeit: 000000ms; Lamportzeit: 0; Vektorzeit: (0,0,0)

| Expertenmodus | Logging
```

Abbildung 3.10.: Das Loggfenster

Mit dem Deaktivieren der Checkbox "Logging" läßt sich das direkte Loggen von Nachrichten temporär ausstellen. Ohne aktivierter Checkbox erscheinen keine neuen Nachrichten mehr im Loggfenster. Nach Reaktivieren der Checkbox werden alle ausgelassenen Nachrichten nachträglich in das Fenster geschrieben. Eine Deaktivierung des Loggings kann zu verbessertem Leistungsverhalten des Simulators führen (z.B. kein Rucklen; ist vom verwendeten Computer, auf dem der Simulator läuft, abhängig).

Über die Checkbox "Expertenmodus" wird der Expertenmodus aktiviert beziehungsweise deaktiviert.

3.1.6. Der Expertenmodus

Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsifsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfids Ifids flsifslisd flsdif sldkfisdlfki Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdif sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj Isdkfjds Ifjds flsjfsljsd flsd-

Kapitel 3. Der Simulator

jf sldkfjsdlfkj lsdkfjds lfjds flsjfsljsd flsdjf sldkfjsdlfkj

Loggfilter

Lokale und globale Ereignisse

3.2. Ereignisse

- 3.2.1. Prozessabsturz
- 3.2.2. Prozesswiederbelebung
- 3.2.3. Aktivierung und Deaktivierung von Protokollen
- 3.2.4. Weitere Protokollereignisse

3.3. Protokolle

- 3.3.1. Beispiel (Dummy) Protokoll
- 3.3.2. Das Ping-Pong Protokoll
- 3.3.3. Das Broadcast-Sturm Protokoll
- 3.3.4. Das Protokoll zur internen Synchronisierung in einem synchronen System
- 3.3.5. Christians Methode zur externen Synchronisierung
- 3.3.6. Berkeley Algorithmus zur internen Synchronisation
- 3.3.7. Das Ein-Phasen Commit Protokoll
- 3.3.8. Das Zwei-Phasen Commit Protokoll
- 3.3.9. Der ungenügende (Basic) Multicast
- 3.3.10. Der zuverlässige (Reliable) Multicast

3.4 **7**eitformate

Kapitel 4.

Die Implementierung

- 4.1. Gliederung der Pakete
- 4.2. Editoren
- 4.3. Ereignisse
- 4.3.1. Interne Ereignisse
- 4.4. Protokolle
- 4.4.1. Protokoll-API
- 4.5. Serialisierung von Simulationen
- 4.5.1. Rückwärtskompatibel
- 4.6. Programmierrichtlinien
- 4.7. Entwicklungsumgebung

Kapitel 5.

Ausblick

Anhang A.

Schemata

Anhang B.

Akronyms

GUI Graphical User Interface

NID Nachrichten-Identifikationsnummer

PID Prozess-Identifikationsnummer

VS Verteiltes System

Anhang C.

Literaturverzeichnis

[Tan03] Andrew Tanenbaum. Verteilte systeme - grundlagen und paradigmen. Buch, 2003. 2. Autor Marten van Steen; ISBN: 3-8273-7057-4.