

Inhaltsverzeichnis

Die virtuelle Java Maschine (JVM).....	1
1. Harte und weiche Maschinen.....	1
2. Ein Bytecode-Programm.....	2
3. Java-Assembler-Dateien.....	5
4. Die Maschinenbefehle der JVM.....	6
5. Alle Maschinenbefehle, sortiert nach Operationscode.....	8
6. Alle Maschinenbefehle, sortiert nach Assemblercode.....	11

Die virtuelle Java Maschine (JVM)**1. Harte und weiche Maschinen**

Stellen Sie sich einen Computer **ohne ein Betriebssystem** vor, z.B. einen mit einem Pentium-Prozessor. Theoretisch ist es möglich, Programme zu schreiben, die von einer solchen "nackten Hardware" ausgeführt werden können. Solche Programme dürften nur Maschinenbefehle enthalten, die ein Pentium-Prozessor ausführen kann.

Ein solches Programm zu schreiben wäre **sehr aufwendig**. Um nur ein paar Zeichen auszugeben oder einzulesen (zum Bildschirm, von der Tastatur oder zu/von einer Datei auf der Festplatte) müsste man **sehr viele** Pentium-Maschinenbefehle in das Programm einbauen. Die Entwicklung eines leistungsfähigen Programms würde vermutlich viele Jahre dauern, deshalb kommen solche Programme in der Praxis nur selten vor.

Jetzt stellen Sie sich einen Computer **mit einem Betriebssystem** vor, z.B. einen Computer mit einem Pentium-Prozessor und einem Linux-Betriebssystem. Für eine solche Maschine ein Programm zu erstellen ist schon wesentlich **einfacher**. Denn ein solches Programm kann zwei Arten von Befehlen enthalten: **Maschinenbefehle**, die der Prozessor direkt ausführen kann und Aufrufe von Unterprogrammen (oder ähnlichen Programmteilen), die zum **Betriebssystem** gehören. Um z.B. Daten **einzulesen** oder **auszugeben** würde man entsprechende Teile des Betriebssystems aufrufen, statt die zahlreichen und komplizierten Maschinenbefehle, die dazu nötig sind, in das Programm einzubauen.

Ein Betriebssystem enthält viele **komplizierte, nützliche und leistungsfähige** Befehlsfolgen (und manchmal auch ein paar **unnütze, fehlerhafte und schädliche** Befehlsfolgen) und erspart es einem, diese Befehlsfolgen in jedes einzelne Programm einzubauen, in dem man sie benötigt. Ein Betriebssystem hat aber auch einen **Nachteil**: Ein Programm, welches auf einem Pentium-Rechner unter **Linux** ausführbar ist, kann nicht unter einem **Windows**-Betriebssystem ausgeführt werden, selbst wenn man den gleichen Pentium-Rechner verwendet. Denn das Programm ruft Unterprogramme (oder ähnliche Programmteile) auf, die es nur unter **Linux** aber nicht unter **Windows** gibt. Und umgekehrt kann ein **Windows**-Programm nicht unter **Linux** ausgeführt werden (zumindest nicht ohne spezielle Software wie z.B. VMware). Ein Programm von einem Betriebssystem auf ein anderes zu **portieren** ist in aller Regel sehr schwierig und aufwendig und in einigen Fällen sogar praktisch kaum möglich.

Unter einer (klassischen) **Plattform** versteht man häufig eine Kombination aus einem **Prozessor** und einem **Betriebssystem**, z.B. einen i386-Prozessor unter Linux oder einen i386-Prozessor unter Windows2000 oder einen M68-Prozessor unter Linux etc.

Um Programme **leicht und selbstverständlich** portierbar zu machen, hat die Firma Sun eine so genannte **virtuelle Java Maschine** (JVM, Java virtual machine) definiert. Das ist eine Maschine, die eine gewisse Ähnlichkeit mit einem **Prozessor** (z.B. einem Pentium-Prozessor oder einem Motorola M68-Prozessor oder einem Sparc-Prozessor etc.) hat. Sie "kennt" ca. 200 verschiedene Maschinenbefehle, mit denen man z.B. zwei **int**-Werte addieren, zwei **double**-Werte multiplizieren, die Referenz eines String-Objekts auf den Stapel laden oder den obersten Wert vom Stapel entfernen und in einer Variablen speichern

kann (ganz ähnlich wie bei anderen Prozessoren auch). Die **Maschinsprache** der **JVM** heißt **Bytecode** (weil viele Maschinenbefehle nur 1 oder 2 Byte lang sind) und die **Maschinenprogramme** der JVM (die den **.exe**-Dateien unter **Windows** entsprechen) bezeichnet man als **Bytecode-Programme**.

Zwischen klassischen **Prozessoren** und der **JVM** gibt es aber nicht nur viele **Ähnlichkeiten**, sondern auch ein paar sehr wichtige **Unterschiede**:

1. Ein **Bytecode-Programm** darf nur **Maschinenbefehle der JVM** und keine Aufrufe irgendwelcher Linux- oder Windows-Befehle enthalten. Allerdings gehören alle **Java-Standard-Klassen** und **-Schnittstellen** (in der Version 7.0 sind das mehr als 4000 Klassen und Schnittstellen) zur **JVM** und können von jedem Bytecode-Programm benutzt werden. Diese Standardklassen leisten vieles von dem, was sonst ein Betriebssystem erledigt (z.B. das **Ein-** und **Ausgeben** von Daten, insbesondere über das **Internet**).
2. Die JVM ist **stark typisiert**. Das bedeutet z.B. dass man (weder aus Versehen noch absichtlich) einen **int**-Wert zur Referenz eines **String**-Objekts addieren oder einen **long**-Wert mit einem **float**-Wert vergleichen kann. Es ist (aus gutem Grund) noch nicht einmal möglich, die **Referenz** eines Objekts zum Bildschirm oder in eine Datei **auszugeben** ("Referenzen sind **Privatsache** des **Ausführers** und gehen weder den **Programmierer** noch den **Benutzer** etwas an").
3. Die JVM ist **objektorientiert**. Klassen werden von der JVM **automatisch geladen** (wenn sie gebraucht werden) und ein Objekt einer beliebigen Klasse kann man im wesentlichen mit **einem** einzigen Maschinenbefehl (**new**) erzeugen. Klassische Prozessoren sind nicht objektorientiert, das Laden einer Klasse muss ausdrücklich befohlen werden und zum Erzeugen eines Objekts sind viele Maschinenbefehle nötig.
4. Wenn die **JVM** eine Klasse lädt, führt sie zahlreiche **Sicherheits-** und **Plausibilitätsprüfungen** durch und wirft eine Ausnahme (z.B. eine **SecurityException**), wenn mit der Klasse "irgend etwas nicht stimmt". Damit ist es sehr viel schwieriger, einen **Virus** für die **JVM** zu programmieren als für klassische Plattformen. Und falls es einem Programmierer doch einmal gelingen sollte, einen Virus für die JVM zu konstruieren, ist es wahrscheinlich leichter, die JVM durch den Einbau zusätzlicher Prüfungen zu "immunisieren" als das bei einer klassischen Plattform der Fall ist.

Das Wort **virtuell** im Namen der **JVM** deutet darauf hin, dass die **JVM** heute meistens nicht als **Chip** realisiert wird (wie das bei klassischen Prozessoren üblich ist), sondern durch **Programme**, die auf klassischen Plattformen laufen. Für jede verbreitete Plattform gibt es mindestens ein Programm, welches auf dieser Plattform eine **JVM** (oder mehrere nebenläufige **JVMs**) realisiert.

Es gibt aber schon heute auch Chips, die die JVM "in Silikon implementieren" (im SWE-Labor kann man sich eine solche "harte" JVM ansehen). Ob Java-Programme in Zukunft verstärkt von solchen speziellen Chips oder weiterhin von Programmen auf klassischen Prozessoren ausgeführt werden ist schwer vorherzusehen. Vor allem ökonomische Gründe werden entscheiden, welche Ausführungsweise vorherrschen wird.

2. Ein Bytecode-Programm

Ein **Java-Compiler** übersetzt **Java-Quelldateien** (.java-Dateien) in **Bytecode-Dateien** (.class-Dateien). Hier ein Beispiel für eine **Java-Quelldatei**:

```

1 // Datei Hallo11.java
2 /* -----
3 Ein Hallo-Programm, welches aus 5 Klassen besteht (aus der Hauptklasse
4 Hallo11 und den Klassen Hallo02, Hallo03, AM01 und String).
5 ----- */
6 import de.tfh_berlin.grude.einaus.AM01;
7
8 class Hallo11 {
9     static {AM01.pln("Statischer Initialisierer wurde ausgefuehrt!");}
10
11     static public void main(String[] susi) {
12         final int   wieViele = 12;
13         final char  zeichen  = '#';
14         Hallo03.druckeVerzierungszeile(wieViele, zeichen);
15         Hallo02.druckeTextzeile();
16         Hallo03.druckeVerzierungszeile(wieViele, zeichen);
17     } // main
18 } // class Hallo11

```

Hier die Klassendatei **Hallo11.class**, die der Java-Compiler **javac** (von Sun) aus der Quelldatei **Hallo11.java** erzeugt hat:

```

19 000000 CA FE BA BE 00 00 00 2E 00 23 0A 00 07 00 11 0A  p%#.....
20 000010 00 12 00 13 0A 00 14 00 15 08 00 16 0A 00 17 00 .....
21 000020 18 07 00 19 07 00 1A 01 00 06 3C 69 6E 69 74 3E .....<init>
22 000030 01 00 03 28 29 56 01 00 04 43 6F 64 65 01 00 0F ...()V...Code...
23 000040 4C 69 6E 65 4E 75 6D 62 65 72 54 61 62 6C 65 01 LineNumberTable.
24 000050 00 04 6D 61 69 6E 01 00 16 28 5B 4C 6A 61 76 61 ..main..([Ljava
25 000060 2F 6C 61 6E 67 2F 53 74 72 69 6E 67 3B 29 56 01 /lang/String;)V.
26 000070 00 08 3C 63 6C 69 6E 69 74 3E 01 00 0A 53 6F 75 ..<clinit>...Sou
27 000080 72 63 65 46 69 6C 65 01 00 0C 48 61 6C 6C 6F 31 rceFile...Hallo1
28 000090 31 2E 6A 61 76 61 0C 00 08 00 09 07 00 1B 0C 00 l.java.....
29 0000A0 1C 00 1D 07 00 1E 0C 00 1F 00 09 01 00 2C 53 74 .....,St
30 0000B0 61 74 69 73 63 68 65 72 20 49 6E 69 74 69 61 6C atischer Initial
31 0000C0 69 73 69 65 72 65 72 20 77 75 72 64 65 20 61 75 isierer wurde au
32 0000D0 73 67 65 66 75 65 68 72 74 21 07 00 20 0C 00 21 sgefuehrt!...!
33 0000E0 00 22 01 00 07 48 61 6C 6C 6F 31 31 01 00 10 6A .."...Hallo11...j
34 0000F0 61 76 61 2F 6C 61 6E 67 2F 4F 62 6A 65 63 74 01 ava/lang/Object.
35 000100 00 07 48 61 6C 6C 6F 30 33 01 00 16 64 72 75 63 ..Hallo03...druc
36 000110 6B 65 56 65 72 7A 69 65 72 75 6E 67 73 7A 65 69 keVerzierungszei
37 000120 6C 65 01 00 05 28 49 43 29 56 01 00 07 48 61 6C le...(IC)V...Hal
38 000130 6C 6F 30 32 01 00 0F 64 72 75 63 6B 65 54 65 78 lo02...druckeTex
39 000140 74 7A 65 69 6C 65 01 00 1F 64 65 2F 74 66 68 5F tzeile...de/tfh_
40 000150 62 65 72 6C 69 6E 2F 67 72 75 64 65 2F 65 69 6E berlin/grude/ein
41 000160 61 75 73 2F 41 4D 30 31 01 00 03 70 6C 6E 01 00 aus/AM01...pln..
42 000170 15 28 4C 6A 61 76 61 2F 6C 61 6E 67 2F 4F 62 6A .(Ljava/lang/Obj
43 000180 65 63 74 3B 29 56 00 20 00 06 00 07 00 00 00 00 ect;)V. ....
44 000190 00 03 00 00 00 08 00 09 00 01 00 0A 00 00 00 1D .....
45 0001A0 00 01 00 01 00 00 00 05 2A B7 00 01 B1 00 00 00 .....*...±...
46 0001B0 01 00 0B 00 00 00 06 00 01 00 00 00 08 00 09 00 .....
47 0001C0 0C 00 0D 00 01 00 0A 00 00 00 36 00 02 00 03 00 .....6.....
48 0001D0 00 00 12 10 0C 10 23 B8 00 02 B8 00 03 10 0C 10 .....#,.....
49 0001E0 23 B8 00 02 B1 00 00 00 01 00 0B 00 00 00 12 00 #,...±.....
50 0001F0 04 00 00 00 0E 00 07 00 0F 00 0A 00 10 00 11 00 .....
51 000200 11 00 08 00 0E 00 09 00 01 00 0A 00 00 00 1E 00 .....
52 000210 01 00 00 00 00 00 06 12 04 B8 00 05 B1 00 00 00 .....±...
53 000220 01 00 0B 00 00 00 06 00 01 00 00 00 09 00 01 00 .....
54 000230 0F 00 00 00 02 00 10 .....

```

Die folgenden Hinweise sollen die **Struktur einer Klassendatei** ("was steht wo?") anhand der obigen Beispieldatei (Hallo11.class) deutlich machen:

	Länge (in Byte)	
0000-0003	Magische Zahl, Wert 0xCAFEBABE	4
0004-0005	Kleine Version, Wert 0	2
0006-0007	Grosse Version, Wert 46	2
0008-0009	Anzahl Einträge in der Konstanten-Tabelle + 1 (hier: 35)	2
000A-0185	Konstanten-Tabelle (34 Einträge unterschiedlicher Länge)	
000A-000E	KT01: Infos zu einer Methode, Indizes 7, 17	5
000F-0013	KT02: Infos zu einer Methode, Indizes 18, 19	5
0014-0018	KT03: Infos zu einer Methode, Indizes 20, 21	5
0019-001B	KT04: Index eines Strings, Wert 22	3
001C-0020	KT05: Infos zu einer Methode, Indizes 23, 24	5
0021-0023	KT06: Index einer Klasse, Wert 25	3
0024-0026	KT07: Index einer Klasse, Wert 26	3
0027-002F	KT08: Ein String, Länge 6, "<init>"	3 + 6
0030-0035	KT09: Ein String, Länge 3, "()V"	3 + 3
0036-000C	KT10: Ein String, Länge 4, "Code"	3 + 4
003D-004E	KT11: Ein String, Länge 15, "LineNumberTable"	3 + 15
004F-0056	KT12: Ein String, Länge 4, "main"	3 + 4
0057-006E	KT13: Ein String, Länge 22, "([Ljava/lang/String;)V"	3 + 22
006F-0079	KT14: Ein String, Länge 8, "<clinit>"	3 + 8
007A-0086	KT15: Ein String, Länge 10, "SourceFile"	3 + 10
0087-0095	KT16: Ein String, Länge 12, "Hallo11.java"	3 + 12
0096-009A	KT17: Name und Typ, Indizes 8, 9	5
009B-009D	KT18: Index einer Klasse, Wert 27	3
009E-00A2	KT19: Name und Typ, Indizes 28, 29	5
00A3-00A5	KT20: Index einer Klasse, Wert 30	3
00A6-00AA	KT21: Name und Typ, Indizes 31, 9	5
00AB-00D9	KT22: Ein String, Länge 44, "Statischer Initialisi..."	3 + 44
00DA-00DC	KT23: Index einer Klasse, Wert 32	3
00DD-00E1	KT24: Name und Typ, Indizes 33, 34	5
00E2-00EB	KT25: Ein String, Länge 7, "Hallo11"	3 + 7
00EC-00FE	KT26: Ein String, Länge 16, "java/lang/Object"	3 + 16
00FF-0108	KT27: Ein String, Länge 7, "Hallo03"	3 + 7
0109-0121	KT28: Ein String, Länge 22, "druckeVerzierungszeile"	3 + 22
0122-0129	KT29: Ein String, Länge 5, "(IC)V"	3 + 5
012A-0133	KT30: Ein String, Länge 7, "Hallo02"	3 + 7
0134-0145	KT31: Ein String, Länge 15, "druckeTextzeile"	3 + 15
0146-0167	KT32: Ein String, Länge 31, "de/tfh_berlin/grude ..."	3 + 31
0168-016D	KT33: Ein String, Länge 3, "pln"	3 + 3
016E-0185	KT34: Ein String, Länge 21, "(Ljava/lang/Object;)V"	3 + 21
0186-0187	Erreichbarkeits-Bits, Wert 0x0020	2
0188-0189	Diese Klasse, Index 6	2
018A-018B	Die Superklasse, Index 7	2
018C-018D	Anzahl der Schnittstellen, Wert 0	2
	Schnittstellen-Tabelle (mit 0 Einträgen)	0
018E-018F	Anzahl der Attribute, Wert 0	2
	Attribut-Tabelle (mit 0 Einträgen)	0
0190-0191	Anzahl der Methoden, Wert 3	2
0192-022C	Methoden-Tabelle (3 Einträge unterschiedlicher Länge)	
0192-01BC	MT01: Name 8 ("<init>"), Beschreibung 9 ("()V"), 1 Attribut, Name 10 ("Code"), Länge 29	6 + 29
01BD-0201	MT02: Name 12 ("main"), Beschr. 13 ("([Ljava/lang..."), 1 Attribut, Name 10 ("Code"), Länge 54	6 + 54
0202-022C	MT03: Name 14 ("<clinit>"), Beschr. 9 ("()V"), 1 Attribut, Name 10 ("Code"), Länge 30	6 + 30
022D-022E	Anzahl Attribute dieser Klasse, Wert 1	2
022F-0236	Attribut-Tabelle (mit 1 Eintrag)	
022F-0236	AT01: Name 15 ("SourceFile"), Attribut-Länge, Wert 2, Attribut-Wert ist der Index 16 ("Hallo11.java")	6 + 2

Der Name **<init>** bezeichnet einen **Konstruktor** und **<cinit>** einen **statischen Initialisierer**. Das **V** am Ende von Methodenbeschreibungen steht für den Rückgabotyp **void**. Primitive Typen wie **int**, **char** etc. haben einzelne große Buchstaben wie **I**, **C** etc. als Namen. Klassentypen werden immer mit ihrem **vollen Namen** bezeichnet (zwischen **L** und einem **Semikolon** eingeschlossen, die einzelnen Teile durch **Schrägstriche** statt durch Punkte getrennt), z.B. **Ljava/lang/String;**. Der Name **[Ljava/lang/String;** (ohne eine schließende eckige Klammer) bezeichnet den Typ **Reihung von String-Objekten**. Entsprechend steht **[I** für **Reihung von int-Werten** und **[[C** für **Reihung von Reihungen von char-Werten**.

Um das Beispiel vollständig entschlüsseln zu können, muss man sich auch mit den Maschinenbefehlen vertraut machen, aus denen die Code-Attribute der Methoden bestehen. Im Beispiel belegt der Code der **main**-Methode **54** Bytes. Im Byte Nr. **01D3** steht der Befehl **10 (bipush, byte immediate push)**, mit dem die Zahl **0C** (12_{10}) auf den Stapel gelegt wird. Danach wird mit dem gleichen Befehl ein Nummernzeichen (**#**, 23_{16}) auf den Stapel gelegt, ehe mit dem Befehl **invokestatic** (Code: **B8**) die Methode **druckeVerzierungszeile** aufgerufen wird.

3. Java-Assembler-Dateien

Nicht alle Menschen lesen gerne **hexadezimale Darstellungen** und einige haben Schwierigkeiten, **Maschinenprogrammen** direkt von Hand zu schreiben. Deshalb hat man **Assembler**-Sprachen erfunden, mit denen man Maschinenprogramme zumindest ein bisschen **lesbarer** darstellen kann.

Mit einem **Backassembler** kann man (schwer lesbare) **Maschinenprogramme** in (etwas leichter lesbare) **Assembler-Programme** "zurückübersetzen". Das folgende Assembler-Programm (Datei **Hallo11.j**) wurde mit dem Backassembler **JasminVisitor** aus der oben wiedergegebenen Bytecodedatei **Hallo11.class** erzeugt. Die fetten Hervorhebungen wurden nachträglich von Hand hinzugefügt:

```

1 ;; Produced by JasminVisitor (BCEL)
2 ;; http://bcel.sourceforge.net/
3 ;; Thu Sep 19 21:25:21 CEST 2002
4
5 .source Hallo11.java
6 .class Hallo11
7 .super java/lang/Object
8
9
10 ; -----
11 .method <init>()V
12 .limit stack 1
13 .limit locals 1
14 .var 0 is this LHallo11; from Label0 to Label1
15
16 Label0:
17 .line 8
18   aload_0
19   invokespecial java/lang/Object/<init>()V
20 Label1:
21   return
22
23 .end method ; <init>
24 ; -----
25 .method public static main([Ljava/lang/String;)V
26 .limit stack 2
27 .limit locals 3
28 .var 0 is arg0 [Ljava/lang/String; from Label0 to Label1
29
30 Label0:
31 .line 14
32   bipush 12
33   bipush 35
34   invokestatic Hallo03/druckeVerzierungszeile(IC)V
35 .line 15
36   invokestatic Hallo02/druckeTextzeile()V
37 .line 16
38   bipush 12
39   bipush 35
40   invokestatic Hallo03/druckeVerzierungszeile(IC)V
41 Label1:
42 .line 17
43   return
44
45 .end method ; main
46 ; -----
47 .method static <clinit>()V
48 .limit stack 1

```

```

49 .limit locals 0
50
51 .line 9
52 ldc "Statischer Initialisierer wurde ausgefuehrt!"
53 invokestatic de/tfh_berlin/grude/einaus/AM01/pln(Ljava/lang/Object;)V
54 return
55
56 .end method ; <clinit>
57 ; -----

```

Erläuterungen zur Notation in Jasmin-Programmen:

Jasmin-Notation	Bedeutung
.method <init>()V	Konstruktor mit 0 Parametern
.method static <clinit>()V	Statischer Initialisierer (in Java: <code>static { ... }</code>)
java/lang/Object	Voller Name der Klasse Object
Ljava/lang/String;	Der Typ String
B, C, D, F, I, J, S, Z	Namen der primitiven Typen <code>byte</code> , <code>char</code> , <code>double</code> , <code>float</code> , <code>int</code> , <code>long</code> (J), <code>short</code> , <code>bool</code> (Z)
[B	Der Typ Reihung von <code>byte</code>
[[[B	Der Typ Reihung von Reihung von Reihung von <code>byte</code>
[Ljava/lang/String;	Der Typ Reihung von String
.method public add(II)I	Eine Objektmethode namens <code>add</code> mit 2 <code>int</code> -Parametern und dem Ergebnistyp <code>int</code> .
.method public static main ([Ljava/lang/String;)V	Eine Klassenmethode namens <code>main</code> mit 1 Parameter vom Typ <code>String[]</code> und Ergebnistyp <code>void</code> (V)
.limit stack 5	Diese Methode braucht maximal 5 Worte auf dem Stapel
.limit locals 3	Diese Methode erzeugt maximal 3 lokale Variablen (auch Parameter zählen als lokale Variablen)
.line 15	Entsprechende Zeile im Java-Quellprogramm (falls vorhanden)
Label10:	Mögliches Ziel eines Sprungbefehls (z.B. <code>goto Label10</code>)

Mit einem **Assembler** kann man **Assembler-Programme** in **Maschinenprogramme** umwandeln. Mit dem Assembler **Jasmin** kann man das obige Assembler-Programm **Hallo11.j** wieder in eine Bytecode-datei **Hallo11.class** übersetzen.

Aufgabe: Schreiben Sie ein **Java-Quellprogramm** namens **Hallo12** welches "Hallo" zur Standardausgabe ausgibt (oder etwas ähnliches leistet). Übersetzen Sie die Datei **Hallo12.java** mit dem Compiler **javac** in eine Bytecodedatei **Hallo12.class** und diese Bytecodedatei mit dem **Backassembler Jasmin Visitor** in ein Assembler-Datei **Hallo12.j**. Verändern Sie die Assembler-Datei mit einem Editor ein bisschen (indem Sie darin z.B. den String "Hallo" durch "Hallo Sonja!" ersetzen). Übersetzen Sie die veränderte Assembler-Datei **Hallo12.j** mit dem **Assembler Jasmin** in eine Bytecodedatei **Hallo12.class** und lassen Sie die vom Java-Interpreter **java** ausführen.

4. Die Maschinenbefehle der JVM

Der Firma Sun gebührt großes Lob unter anderem dafür, dass sie das **Format von Bytecodedateien** (.class-Dateien) und die **JVM** sehr genau **spezifiziert** und als **Standard** verbreitet und durchgesetzt hat. Trotz erheblicher Anstrengungen ist es der Firma Microsoft nicht gelungen, diesen Standard zu zerstören (und sie hat aufgehört, es zu versuchen). Leider hat die Firma Sun es aber unterlassen, für die JVM außer der (schwer lesbaren) **Maschinensprache** auch eine (etwas leichter lesbare) **Assemblersprache** zu definieren. Die Assemblersprache in der obigen Datei **Hallo11.j** (erzeugt vom Backassembler **JasminVisitor**) ist deshalb leider nicht "offiziell" oder standardisiert und es gibt einige Varianten dieser Sprache (das betrifft aber nur die **Assemblersprache**, nicht die **Maschinensprache**).

Hier ein paar kurze Erläuterungen zu einigen Befehlen der JVM:

aload_0	(access value load, 1 Byte) Lädt eine Objekt-Referenz aus der lokalen Variablen 0 auf den Stapel.
aload 7	(access value load, 2 Byte) Lädt eine Objekt-Referenz aus der lokalen Variablen 7 auf den Stapel.
astore_0	(access value store, 1 Byte) Der oberste Wert auf dem Stapel muss eine Referenz sein. Er wird vom Stapel entfernt und in die nullte lokale Variable geschrieben.
astore 7	(access value store, 2 Byte) Der oberste Wert auf dem Stapel muss eine Referenz sein. Er wird vom Stapel entfernt und in die lokale Variable 7 geschrieben.
bipush 111	(byte immediate push, 2 Byte) Der byte-Wert 111 wird zu einem int-Wert erweitert und auf den Stapel gelegt.
sipush 333	(short immediate push, 3 Byte) Der short-Wert 333 wird zu einem int-Wert erweitert und auf den Stapel gelegt. "immediate" (direkt) bedeutet, dass der Operand des Befehls direkt in dem Befehl selbst enthalten ist (und nicht in einer Variablen, auf dem Stapel oder sonst wo steht).
iconst_3	(int const 3, 1 Byte) Der int-Wert 3 wird auf den Stapel gelegt.
iconst_m1	(int const minus 1, 1 Byte) Der int-Wert -1 wird auf den Stapel gelegt.
i2d	(int to double, 1 Byte) Der oberste Wert auf dem Stapel muss vom Typ int sein. Er wird durch einen entsprechenden double -Wert ersetzt.
d2i	(double to int, 1Byte) Der oberste Wert auf dem Stapel muss vom Typ double sein. Er wird durch einen entsprechenden int -Wert ersetzt.
getstatic	(3 Byte) Legt den Wert eines Klassenattributs auf den Stapel
putstatic	(3 Byte) Entfernt den obersten Stapelwert und schreibt ihn in ein Klassattribut
getField	(3 Byte) Legt den Wert eines Objektattributs auf den Stapel
putField	(3 Byte) Entfernt den obersten Stapelwert und schreibt ihn in ein Objektattribut.
if_icmpge label	(if int compare greater or equal) Der oberste Wert n2 und der zweitoberste Wert n1 auf dem Stapel müssen int -Werte sein. Sie werden vom Stapel entfernt und verglichen. Wenn n1 grösser oder gleich n2 ist, wird zum angegebenen label gesprungen (sonst passiert nichts weiter). Statt mit ge (greater or equal) gibt es diesen Befehl auch mit gt (greater than), le (less or equal), lt (less than), eq (equal) und ne (not equal).
invokestatic	(invoke a static method, 3 Byte) Ruft eine Klassenmethode auf.
invokevirtual	(invoke a virtual method, 3 Byte) Ruft eine Objektmethode auf.

Nur in **Assembler-Programmen** werden **Sprungziele** durch **Label** angegeben. In **Bytecodedateien** ("in Wirklichkeit") werden **Sprungziele** durch **Byte-Nummern** (relativ zum Anfang der betreffenden Sprunganweisung) angegeben. Eine wichtige Aufgabe eines Assemblers wie **Jasmin** ist es, **Label-Sprungziele** in **Byte-Nummern** umzurechnen (und dem Assembler-Programmierer diese fummelige und fehleranfällige Arbeit abzunehmen).

Weitere Informationen zur JVM und ihren Maschinenbefehlen findet man in den folgenden beiden Büchern:

Jon Meyer, Troy Downing

"Java Virtual Machine", O'Reilly 1997, neu ca. 112,- € gebraucht ab ca. 3,- €

Schon etwas älter, aber sehr verständlich geschrieben und eine gute Referenz.

Tim Lindholm, Frank Yellin, Gilad Bracha, Alex Buckley

"The Java Virtual Machine Specification, Java SE 7 Edition", Addison-Wesley 2013, ca. 68,- €

Die verbindliche Spezifikation mit den letzten Klarstellungen der Firma Sun.

Von beiden Büchern gibt es auf der Homepage von Sun kostenlose HTML-Versionen zum runterladen.

Hier eine Liste mit folgenden Angaben **zu jedem der 200 Maschinenbefehl** der JVM:

- Ein (inoffizieller) **Assemblercode** für den Befehl
- Der (offizielle) **OP-Code** des Befehls (dezimal und hexadezimal)
- Eine (sehr) kurze **Beschreibung**, was der Befehl bewirkt.

5. Alle Maschinenbefehle, sortiert nach Assemblercode

Assemblercode	OpCod	Kurze Beschreibung
	D H	
aaload	= 50 32	push access from array
aastore	= 83 53	pop access into array
aconst_null	= 1 1	push (access value) null
aload	= 25 19	push access from local variable (no return addr!)
aload_0	= 42 2a	push access from local variable nr 0 (no return addr!)
aload_1	= 43 2b	push access from local variable nr 1 (no return addr!)
aload_2	= 44 2c	push access from local variable nr 2 (no return addr!)
aload_3	= 45 2d	push access from local variable nr 3 (no return addr!)
anewarray	= 189 bd	create an array with access components
areturn	= 176 b0	return from function and yield access
arraylength	= 190 be	get the length of an array
astore	= 58 3a	pop access into local variable (return addr ok!)
astore_0	= 75 4b	pop access into local variable nr 0
astore_1	= 76 4c	pop access into local variable nr 1
astore_2	= 77 4d	pop access into local variable nr 2
astore_3	= 78 4e	pop access into local variable nr 3
athrow	= 191 bf	throw an exception (i.e. a throwable object)
baload	= 51 33	push byte from array (or boolean)
bastore	= 84 54	pop byte into array
bipush	= 16 10	push byte immediate
caload	= 52 34	push char from array
castore	= 85 55	pop char into array
checkcast	= 192 b0	throw an exception if an object can not be casted
d2f	= 144 90	double to float
d2i	= 142 8e	double to int
d2l	= 143 8f	double to long
dadd	= 99 63	double add (xy -> (x+y))
daload	= 49 31	push double from array
dastore	= 82 52	pop double into array
dcmpg	= 152 98	double compare (result 1, 0, -1, for nan 1)
dcmpl	= 151 97	double compare (result 1, 0, -1, for nan -1)
dconst_0	= 14 e	push double value 0
dconst_1	= 15 f	push double value 1
ddiv	= 111 6f	double divide (xy -> (x/y))
dload	= 24 18	push double from local variable
dload_0	= 38 26	push double from local variable nr 0
dload_1	= 39 27	push double from local variable nr 1
dload_2	= 40 28	push double from local variable nr 2
dload_3	= 41 29	push double from local variable nr 3
dmul	= 107 6b	double multiply (xy -> (x*y))
dneg	= 119 77	double negate (x -> (-x))
drem	= 115 73	double remainder (xy -> (x%y))
dreturn	= 175 af	return from function and yield double
dstore	= 57 39	pop double into local variable
dstore_0	= 71 47	pop double into local variable nr 0
dstore_1	= 72 48	pop double into local variable nr 1
dstore_2	= 73 49	pop double into local variable nr 2
dstore_3	= 74 4a	pop double into local variable nr 3
dsub	= 103 67	double subtract (xy -> (x-y))
dup	= 89 59	duplicate top (x -> xx)
dup_x1	= 90 5a	duplicate top 2 below (ax -> xax)
dup_x2	= 91 5b	duplicate top 3 below (bax -> xbax)
dup2	= 92 5c	duplicate 2 top (xy -> xyxy)
dup2_x1	= 93 5d	duplicate 2 top 3 below (axy -> xyaxy)
dup2_x2	= 94 5e	duplicate 2 top 4 below (baxy -> xybaxy)
f2d	= 141 8d	float to double
f2i	= 139 8b	float to int
f2l	= 140 8c	float to long
fadd	= 98 62	float add (xy -> (x+y))
faload	= 48 30	push float from array
fastore	= 81 51	pop float into array
fcmpg	= 150 96	float compare (result 1, 0, -1, for nan 1)
fcmpl	= 149 95	float compare (result 1, 0, -1, for nan -1)
fconst_0	= 11 b	push float value 0
fconst_1	= 12 c	push float value 1
fconst_2	= 13 d	push float value 2
fdiv	= 110 6e	float divide (xy -> (x/y))

```

fload          = 23 17 push float   from local variable
fload_0        = 34 22 push float   from local variable nr 0
fload_1        = 35 23 push float   from local variable nr 1
fload_2        = 36 24 push float   from local variable nr 2
fload_3        = 37 25 push float   from local variable nr 3
fmul           = 106 6a float multiply (xy -> (x*y))
fneg           = 118 76 float negate  ( x -> ( -x))
frem           = 114 72 float remainder (xy -> (x%y))
freturn        = 174 ae return from function and yield float
fstore         = 56 38 pop float into local variable
fstore_0       = 67 43 pop float into local variable nr 0
fstore_1       = 68 44 pop float into local variable nr 1
fstore_2       = 69 45 pop float into local variable nr 2
fstore_3       = 70 46 pop float into local variable nr 3
fsub           = 102 66 float subtract (xy -> (x-y))
getfield       = 180 b4 get value of an object field (instance field)
getstatic      = 178 b2 get value of a class field
goto           = 167 a7 goto (2 byte relative addr)
goto_w         = 200 c8 goto (4 byte relative addr)
i2b            = 145 91 int to byte
i2c            = 146 92 int to char
i2d            = 135 87 int to double
i2f            = 134 86 int to float
i2l            = 133 85 int to long
i2s            = 147 93 int to short
iadd           = 96 60 int add (xy -> (x+y))
iaload         = 46 2e push int from array
iand           = 126 7e int and (xy -> (x&y))
iastore        = 79 4f pop int into array
iconst_0       = 3 3 push int value 0
iconst_1       = 4 4 push int value 1
iconst_2       = 5 5 push int value 2
iconst_3       = 6 6 push int value 3
iconst_4       = 7 7 push int value 4
iconst_5       = 8 8 push int value 5
iconst_m1      = 2 2 push int value -1
idiv           = 108 6c int divide (xy -> (x/y))
if_acmpeq      = 165 a5 goto if access top-1 is equal top
if_acmpne     = 166 a6 goto if access top-1 is not equal top
if_icmpeq      = 159 9f goto if int top-1 is equal top
if_icmpge     = 162 a2 goto if int top-1 is greater or equal top
if_icmpgt     = 163 a3 goto if int top-1 is greater than top
if_icmple     = 164 a4 goto if int top-1 is less or equal top
if_icmplt     = 161 a1 goto if int top-1 is less than top
if_icmpne     = 160 a0 goto if int top-1 is not equal top
ifeq          = 153 99 goto if int top is equal 0
ifge         = 156 9c goto if int top is greater or equal 0
ifgt         = 157 9d goto if int top is greater than 0
ifle         = 158 9e goto if int top is less or equal 0
iflt         = 155 9b goto if int top is less than 0
ifne         = 154 9a goto if int top is not equal 0
ifnonnull     = 199 c7 goto if access value is not null
ifnull       = 198 c6 goto if access value is null
iinc          = 132 84 increment local variable by constant
iload         = 21 15 push int from local variable
iload_0       = 26 1a push int from local vairable nr 0
iload_1       = 27 1b push int from local vairable nr 1
iload_2       = 28 1c push int from local vairable nr 2
iload_3       = 29 1d push int from local vairable nr 3
imul          = 104 68 int multiply (xy -> (x*y))
ineg          = 116 74 int negate ( x -> ( -x))
instanceof    = 193 c1 push 1 if object is instance of class, push 0 otherwise
invokeinterface = 185 b9 call interface method
invokenonvirtual = 183 b7 old name for invokespecial
invokespecial = 183 b7 call object method (superclass, private, object initialiser)
invokestatic  = 184 b8 call class method
invokevirtual = 182 b6 call object method (instance method)
ior           = 128 80 int or (xy -> (x|y))
irem         = 112 70 int remainder (xy -> (x%y))
ireturn       = 172 ac return from function and yield int
ishl         = 120 78 int shift left (times power of 2)
ishr         = 122 7a int shift right (sign extension)

```

istore	= 54 36	pop int	into local variable
istore_0	= 59 3b	pop int	into local variable nr 0
istore_1	= 60 3c	pop int	into local variable nr 1
istore_2	= 61 3d	pop int	into local variable nr 2
istore_3	= 62 3e	pop int	into local variable nr 3
isub	= 100 64	int subtract	(xy -> (x-y))
iushr	= 124 7c	int shift right	(zero extension)
ixor	= 130 82	int xor	
jsr	= 168 a8	jump to subroutine	(push return addr, for finally)
jsr_w	= 201 c9	jump to subroutine	(push return addr, for finally)
l2d	= 138 8a	long to double	
l2f	= 137 89	long to float	
l2i	= 136 88	long to int	
ladd	= 97 61	long add	(xy -> (x+y))
laload	= 47 2f	push long	from array
land	= 127 7f	long and	
lastore	= 80 50	pop long	into array
lcmp	= 148 94	long compare	(result 1, 0, -1)
lconst_0	= 9 9	push long	value 0
lconst_1	= 10 a	push long	value 1
ldc	= 18 12	push constant	(int, float, string)
ldc_w	= 19 13	push constant	(int, float, string), wide index
ldc2_w	= 20 14	push constant	(long, double), wide index
ldiv	= 109 6d	long divide	(xy -> (x/y))
lload	= 22 16	push long	from local variable
lload_0	= 30 1e	push long	from local variable nr 0
lload_1	= 31 1f	push long	from local variable nr 1
lload_2	= 32 20	push long	from local variable nr 2
lload_3	= 33 21	push long	from local variable nr 3
lmul	= 105 69	long multiply	(xy -> (x*y))
lneg	= 117 75	long negate	(x -> (-x))
lookupswitch	= 171 ab	goto addr in table	(with key)
lor	= 129 81	long or	
lrem	= 113 71	long remainder	(xy -> (x*y))
lreturn	= 173 ad	return from function	and yield long
lshl	= 121 79	long shift left	(times power of 2)
lshr	= 123 7b	long shift right	(sign extension)
lstore	= 55 37	pop long	into local variable
lstore_0	= 63 3f	pop long	into local variable nr 0
lstore_1	= 64 40	pop long	into local variable nr 1
lstore_2	= 65 41	pop long	into local variable nr 2
lstore_3	= 66 42	pop long	into local variable nr 3
lsub	= 101 65	long subtract	(xy -> (x-y))
lushr	= 125 7d	long shift right	(zero extension)
lxor	= 131 83	long xor	
monitorenter	= 194 c2	enter a monitor	
monitorexit	= 195 c3	exit a monitor	
multianewarray	= 197 c5	create an array with arrays	as components
new	= 187 bb	create an object	
newarray	= 188 bc	create an array with primitive	components
nop	= 0 0	no operation	
pop	= 87 57	pop (4 bytes)	
pop2	= 88 58	pop (8 bytes)	
putfield	= 181 b5	set value of an object field	(instance field)
putstatic	= 179 b3	set value of a class field	
ret	= 169 a9	return from subroutine	(return addr from loc. var.!))
return	= 177 b1	return from procedure	
saload	= 53 35	push short	from array
sastore	= 86 56	pop short	into array
sipush	= 17 11	push short	immediate
swap	= 95 5f	swap (xy -> yx)	
tableswitch	= 170 aa	goto addr in table	(with index)
wide	= 196 c4	extend loc. var. index	for many instructions
	= 186 ba	Unbenutzt (aus historischen Gründen)	