

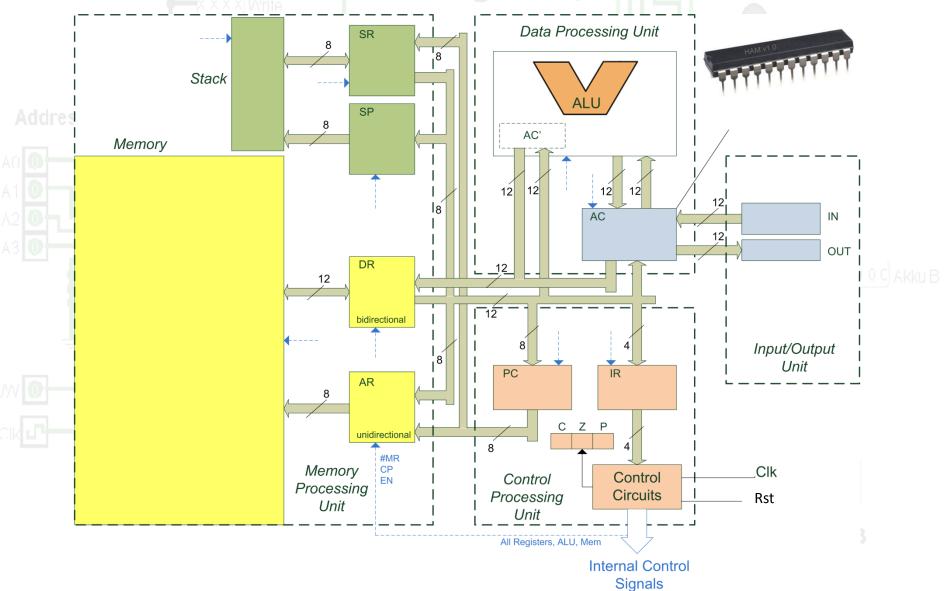


Inhaltsverzeichnis

- 1 Die Ham
 - 1.1 Überblick
 - 1.2 Hardware
 - Funktion der HAM
 - 1.3 Der Assembler-Befehlssatz
 - Addition zweier Zahlen
 - 1.4 Der HAM-Editor
 - Addition zweier Zahlen
 - 1.5 Der Assemblerlauf
 - 1.6 Der HAM-Simulator
 - Addition zweier Zahlen



1.1 Überblick I





1.1 Überblick II

- Von-Neumann-Architektur, Zerlegung des Rechners in logische Blöcke:
 - Rechenwerk (arithmetische und logische Operationen)
 - Speicherwerk (Speicherung von Programm und Daten in einem Speicherbereich)
 - Steuerwerk (zur Steuerung des Programmlaufs)
 - Ein/Ausgabewerk (zur Kommunikation mit der Außenwelt)



1.1 Überblick III

Rechenwerk:

- einer 12-Bit-ALU inkl. AC

Speicherwerk:

- einem 12-Bit-Datenregister DR
- einem 8-Bit-Adressregister AR
- einem externen Speicher

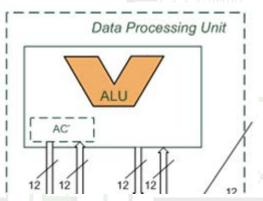
Steuerwerk:

- einem 8-Bit-Programmzähler PC
- einem 4-Bit-Instruktionsregister IR
- einer Kontrolleinheit mit Takt und Reset
- einem 12-Bit-Daten- und 8-Bit-Adressbus
- Prozessorstatus mit Carry-, Zero- und Parity-Flag

• Ein/Ausgabewerk:

- einem 12-Bit-Eingangsregister IN
- einem 12-Bit-Ausgangsregister OUT





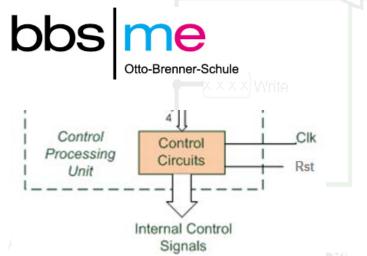
1.2 Hardware

- ALU (Arithmetic Logic Unit)
 - Rechenknecht unterschiedlicher Ausrichtung
- Arithmetische Operationen
 - Addition ohne Übertrag
- Logische Operationen
 - And-Verknüpfung, Negierung, Rotate Right
- Operationen werden von Steuerwerk abhängig vom Assemblerbefehl kodiert
- → <u>03_TGI_Zahlensysteme.ppt</u>



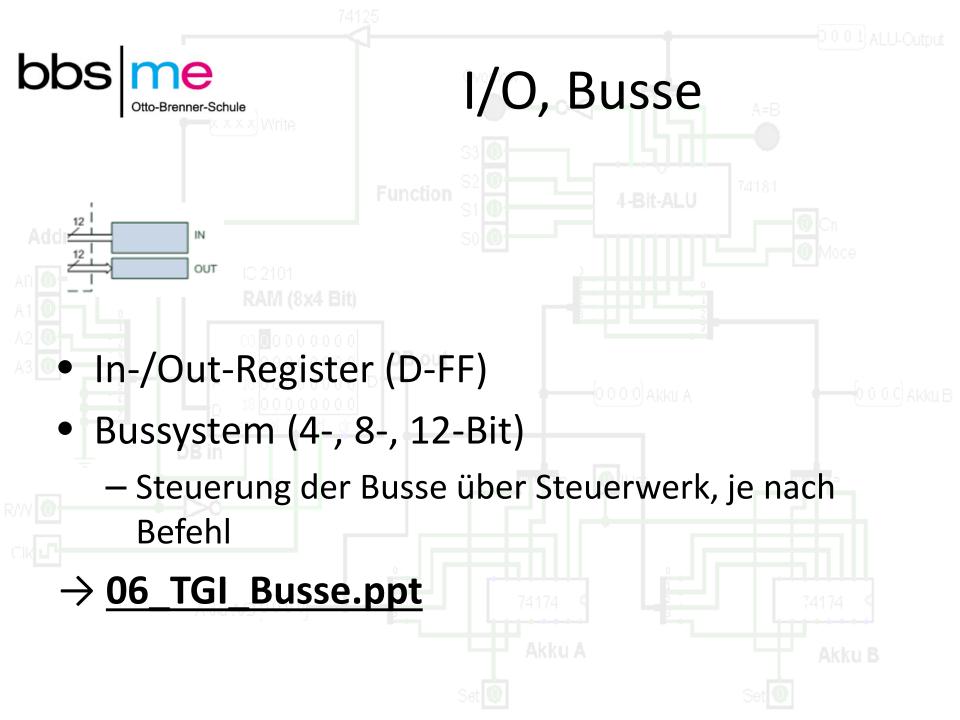
Flipflops

- Register (D-FF) → 04_TGI_FF.ppt
 - DR: Datenregister
 - AR: Adressregister
 - PC: Programmzähler
 - IR: Instruktionsregister
 - AC: Akku-Register
- External Memory → <u>05_TGI_Speicher.ppt</u>
 - SRAM, DRAM
 - Stack-Speicher (SRAM)



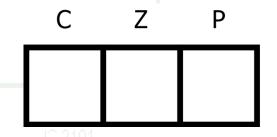
Kontrolleinheit

- Wird durch Instruktionsregister (4 Bit) getriggert
- Steuerung durch Micro-Programme
 - Sind unterhalb von Assembler-Programme angesiedelt
 - Implementiert ist das horizontale Micro-Befehlsformat
 - Instruktion schaltet in der Steuereinheit die entsprechenden internen Kontrollsignale
- Ein Befehl (IR, 4 Bit) steuert ein Micro-Programm
- Takt und Reset implementiert





Prozessor-Flags



C: Carry-Flag

Z: Zero-Flag

P: Parity-Flag

- Prozessor-Flags geben den Status des Akkus an
 - C: 1 wenn Übertrag des Akku, sonst 0
 - Z: 1 wenn Akku = 0, sonst 0
 - P: 1 wenn Anzahl der Binäreinsen gerade, sonst 0
- Prozessor-Flags können via GPS in den Akku gelesen werden. Danach sind sie gelöscht
 - GPS: Get Processor Status



Funktion der HAM I

```
declare register AC(11:0), DR(11:0), AR(7:0), PC(7:0), IR(3:0)
declare register SP(7:0), SR(7:0)
declare register INREG(11:0), OUTREG(11:0)

# memory Breite: 000..FFF, Tiefe: 00..FF
declare memory M(AR,DR)

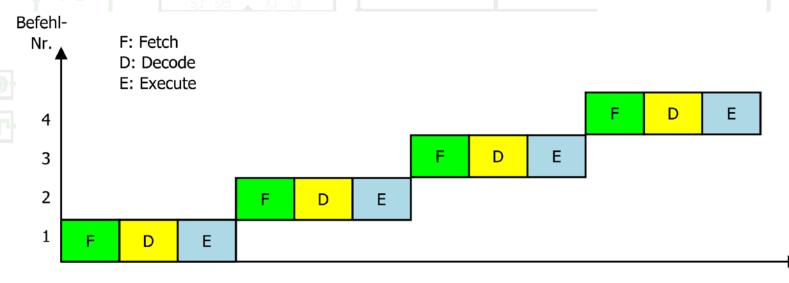
# stack Breite: 00..FF, Tiefe 00..FF
declare memory S(SP,SR)
```

- Deklaration aller Register mit der entsprechenden Bit-Breite (12-Bit, 8-Bit oder 4-Bit)
- Deklaration des Daten- und Programmspeichers
 - Tiefe 2 KBit, Breite 12 Bit: 2k x 12
- Deklaration des Stacks für die Subroutinen
 - Tiefe 2 KBit , Breite 8 Bit: 2k x 8



Funktion der HAM II

- 1-stufige Pipeline nach ,von Neumann' mit:
- Address Fetch: Befehl aus dem Speicher holen
 - Decode: Befehl dekodieren
 - Execute: Befehl ausführen
 - 1-stufige Pipelines laufen sequentiell ab



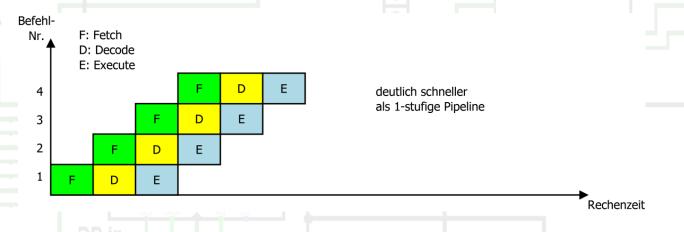
Rechenzeit



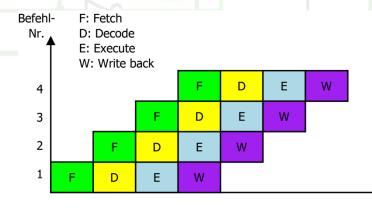
Funktion der HAM III

Rechenzeit

- Mehrstufige Pipelines
 - 3-stufig: Fetch, Decode, Execute



4-stufig: Fetch, Decode, Execute, Write back





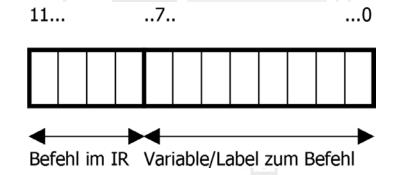
Fetch

```
# fetch
FETCH: AR<-PC;
read M;
IR<-DR(11:8), PC<-PC+1
```

- Programmzähler PC bestimmt die Adresse AR
- Speicheradresse lesen: ASM-Befehl + Datum, insgesamt 12
 Bit
- Instruktionsregister IR dekodiert den Befehl
 - 4 Bit (MSN) \rightarrow max. 16 Befehle

DR

- Programmzähler auf nächsten Befehl
- Befehlsformat im Speicher und im DR:





Decode

```
# decode
        if IR=1 then goto LDA
                                else
        if IR=2 then goto STA
                                else
        if IR=3 then goto ADD
                                else
        if IR=4 then goto AND
                                else
        if IR=5 then goto JMP
                                else
           IR=6 then goto JPZ
                                else
                                else
          IR=7 then goto NEG
        if IR=8 then goto RAR
                                else
        if IR=9 then goto IN
                                else
        if IR=10 then goto OUT
                                else
        if IR=11 then goto LDI
                                else
                                else
        if IR=12 then goto STI
        if IR=13 then goto JSR
                                else
        if IR=14 then goto RTS
                                else
        if IR=15 then goto GPS
                                else
                    fi fi;
        goto FETCH
```

- Sprung in das Label abhängig von dem Inhalt des Instruktionsregisters IR
 - IR = 6, Sprung nach JPZ (Jump Zero)



Execude

```
JPZ: if AC<>0 then goto FETCH fi; PC<-DR(7:0) goto FETCH;
```

- Beispiel JPZ:
 - Wenn Akku != 0, dann nächster Befehl, sonst Programmzähler auf Label in DR(7:0)

```
LDA: AR<-DR(7:0);
read M;
AC<-DR | goto FETCH;
```

- Beispiel LDA:
 - Variable DR(7:0) ist Adresse
 - Lese Speicher
 - Gelesenes Datum in Akku, nächster Befehl



1.3 Der Assemblerbefehlssatz

	Befehl	Op-Code	Takte	Beschreibung
	nop	0	3	no operation
	lda x	1	6	$ac \leftarrow mem(x)$
	sta x	2	6	mem(x) ← ac
	add x	3	6	$ac \leftarrow ac + mem(x)$
0	and x	4	6	ac ← ac & mem(x)
	jmp x	5	4	pc ← x
	jpz x	6	5	if ac = 0 then pc ← x
	neg	7	4	ac ← not ac
	rar	8	4	rotate ac right
	in	9	4	ac ← in
	out	а	4	out ← ac
	ldi x	b	8	$ac \leftarrow mem(mem(x))$
	sti x	С	8	$mem(mem(x)) \leftarrow ac$
	jsr x	d	6	pc ← x
	rts	е	6	x ← pc
	gps	f	4	ac ← fr



Beispiel: Addition zweier Zahlen per Hand

Adr (hex)		M(Adr) (hex)Ope.	Label	Opcode	Operand	Comments	Takte
				.ORG	\$00	Start \$00	
00	1	10	ADD:	LDA	s1	AC <- s1	6
01	3	11		ADD	s2	AC <- AC + s2 (s1+s2)	6
02	2	12		STA	sum	sum <- AC	6
03							
04							
05							
06							
07							
08							
09							
OA							
ОВ							
OC							
OD							
OE							
OF							
10	0	32	s1			Zahl s1	
11	0	21	s2			Zahl s2	
12	0	00	sum			Summe	

• Programm:

LDA s1

ADD s2

STA sum

Daten:

s1 32

s2 21

sum 00

• Op-Code:

110

311

212

Takte: 18



Beispiel: Addition zweier Zahlen per Assembler

```
C:\Kaila\BBS ME\bbs\Mikroprozessortechnik\004_Mikroprogram
File Edit Run Help
                                                 Daten beginnen ab
    ADD example
    (c) kai.dorau@qmx.net
                                                 Adresse $50<sub>hex</sub>
                                                 Daten-Definitionen
   .data $50;

    Code beginnt ab

   .def sl
          $032:
   .def s2
   .def sum $000;
                                                 Adresse $00<sub>hex</sub>

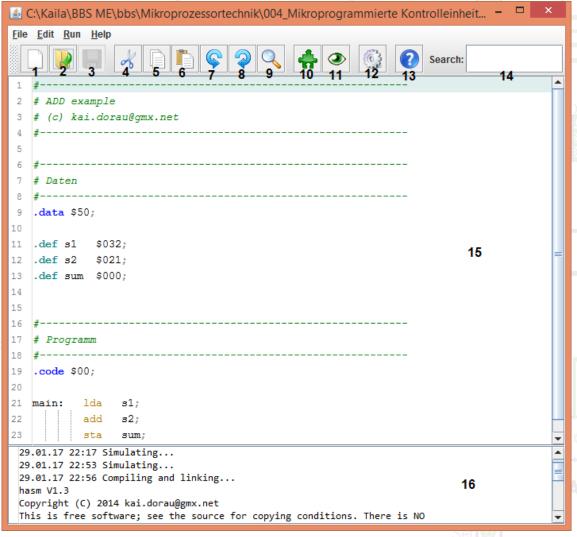
    Code der Addition

    Programm
   code $00;
  main:
         lda
             s1;
         add
             s2:
```





1.4 Der HAM-Editor I



- 1: Neue Assemblerdatei
- 2: Assemblerdatei öffnen
- 3: Assemblerdatei speichern
- 4: Zeilen ausschneiden
- 5: Zeilen kopieren
- 6: Zeilen einfügen
- 7: Schrittweise Undo
- 8: Schrittweise Redo
- 9: Keyword suchen
- 10: Code assemblieren
- 11: Programm simulieren
- 12: Editorkonfiguration
- 13: Tutorial aufrufen
- 14: Keyword eingeben
- 15: Editorfenster
- 16: Statusfenster



1.4 Der HAM-Editor II

Assembler-Code OK



1.4 Der HAM-Editor III

- Assembler-Code-Fehler in Zeile 21
- Semikolon fehlt
 - -main: lda s1;



1.5 Der Assemblerlauf

```
C:\Tmp\java -jar hasm.jar -h add.asm
hasm V1.3
Copyright (C) 2014 kai.dorau@gmx.net
This is free software; see the source for copying conditions. There is NO
warranty; not even for MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE.
ASM: Instance of ASM has been created...
ASM: Checking syntax of add.asm.....done
ASM: Building Hamsim memory file add.mem.....done

C:\Tmp>_______
```

- Assembler: hasm (HAM-Assembler)
- add.asm übersetzt, Maschinencode in add.mem
- Kein Syntax-Fehler aufgetreten, alles ok!

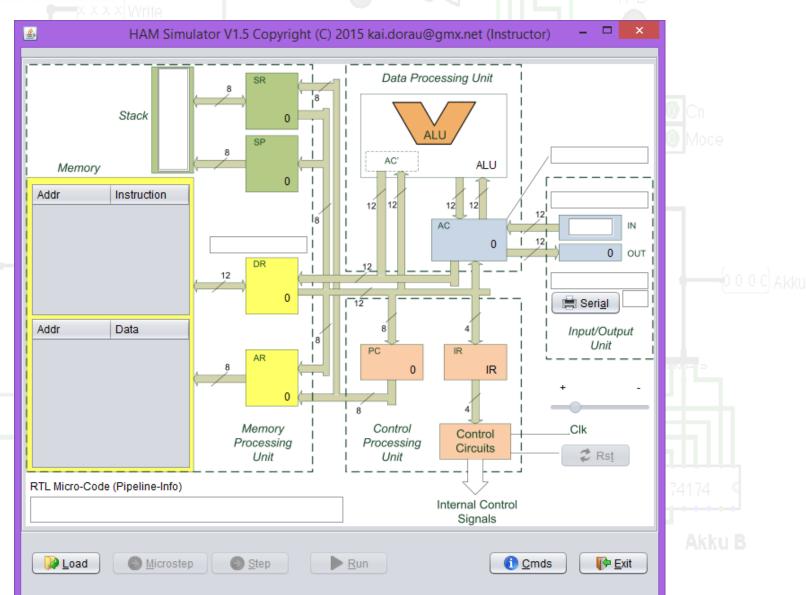


Op-Code nach dem Assemblieren

- Code: 0x00, Daten: 0x50
 - $-0x150 \rightarrow 1$: LDA, Adresse 0x50 (Wert: 0x32)
 - $-0x351 \rightarrow 3$: ADD, Adresse 0x51 (Wert 0x21)
 - $-0x252 \rightarrow 2$: STA, Adresse 0x52 (Wert 0x00)



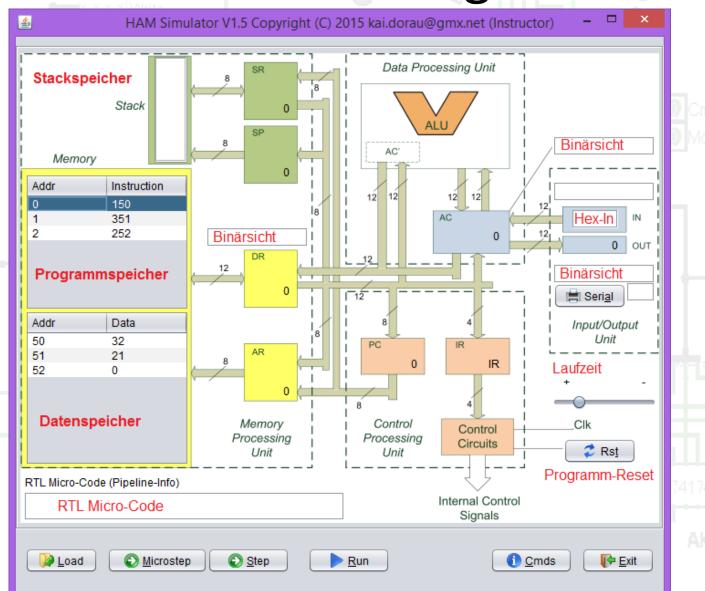
1.6 Der HAM-Simulator





Otto-Brenner-Schule

add.mem geladen I



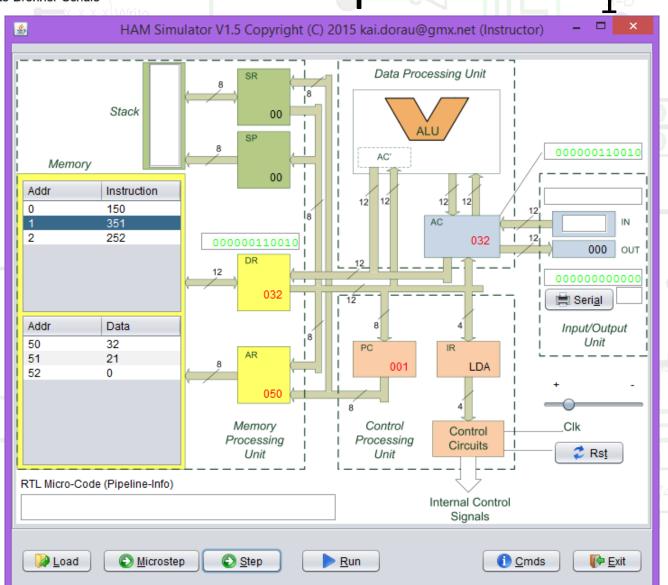


add.mem geladen II

- Binäransicht ist 12-Bit breit
- Hex-Eingabe ist 3 Nibble (12-Bit)
- Serial ist der Strom auf den Output-Bus (8-Bit)
- <u>Laufzeit</u> ist die Simulationsgeschwindigkeit
- Programm-Reset für Neustart des Programms
- Microstep: Abarbeiten der einzelnen Microbefehle der jeweiligen Assemblerbefehle
- RTL-Microcode: Anzeige der einzelnen Microsteps

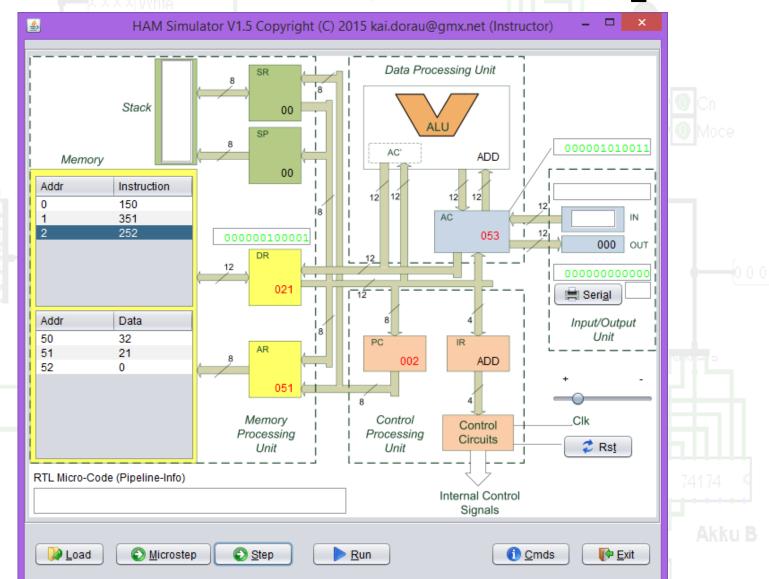


Beispiel: LDA s₁



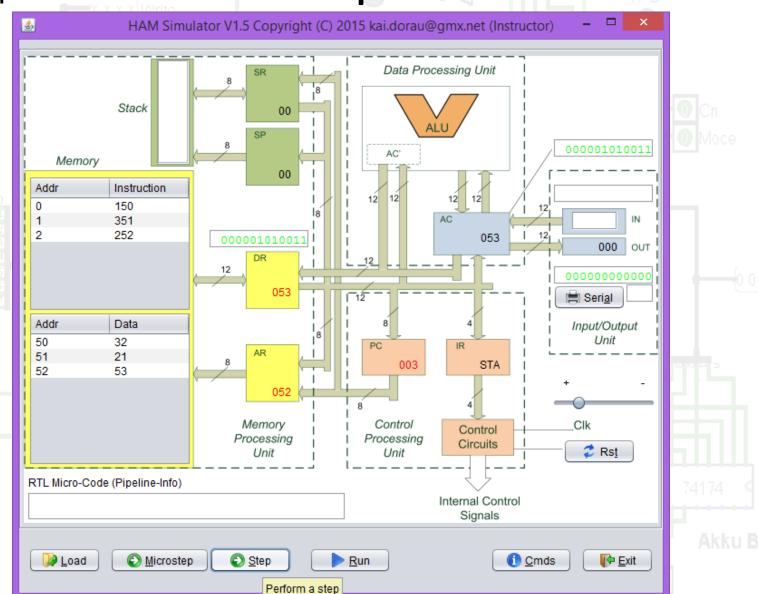


Beispiel: ADD s₂



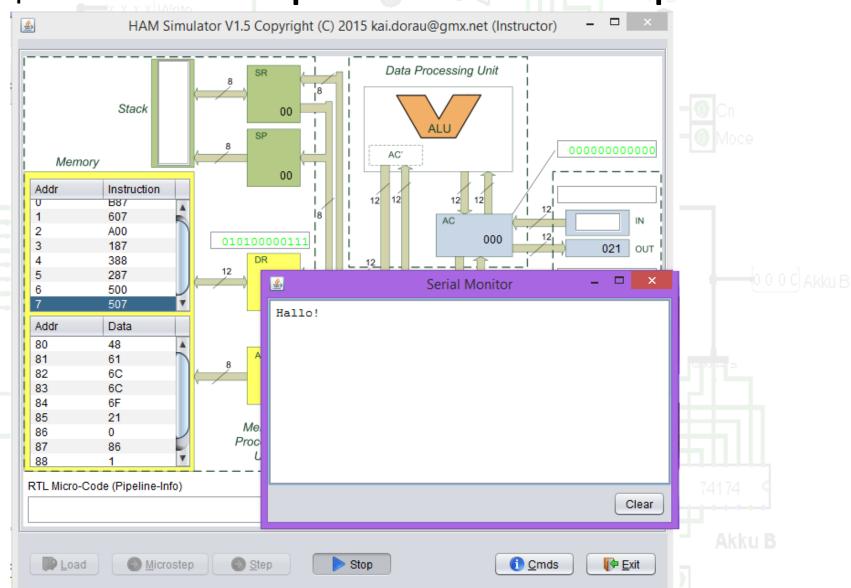


Beispiel: STA sum





Bsp.: Hello!-Example





Architekturen I

• Vorteile Von-Neumann-Architektur:

- Optimale Nutzung de Speichers
- Einfache Auslegung des Daten- und Adressbus
- Daten können Programmcode verändern oder erweitern: Selbstmodifizierende Programme

Nachteile:

- Flaschenhals: Daten-/Adressbus, damit langsame
 Zugriffe auf Speicherelemente
- Versehentliches Überschreiben des Programm-codes möglich: Buffer Overvlow/Underflow



Architekturen II

- Vorteile Harvard-Architektur:
 - Getrennte Daten- und Programmspeicher mit getrennten Bussen sorgen für schnelle Speicherzugriffe
 - Grundlage für <u>sichere</u> Betriebssysteme: Parallele Prozesse können sich nicht gegenseitig <u>über-</u> <u>schreiben</u>
- Nachteile:
 - Speicheraufteilung nicht optimal



RISC (HAM)

- Reduced Instruction Set Computing:
 - Minimaler Befehlssatz
 - Sehr effizient auf spezieller Hardware lauffähig
 - Sehr schnelle Abarbeitung bei einfachen Lösungen möglich
 - Entwickler behalten den Überblick, wenn in Assembler programmiert wird
 - Komplexe Lösungen erfordern vielen Befehlen, die nacheinander abgearbeitet werden müssen: dadurch langsam



CISC

- Complex Instruction Set Computing
 - Vollständiger Befehlssatz für viele Lösungen
 - Bei komplexen Lösungen kürzere Befehlsfolgen, dadurch schnellere Programme
 - Befehle sind aufgrund größerer Mikroprogramme etwas länger als RISC-Befehle
 - Entwickler benötigen viel Zeit bei der Entwicklung von Programmen in Assembler
 - Programme meist übersichtlicher als Programme auf RISC-Maschinen



RISC/CISC

- In der Realität sind häufig Mischformen beider Arten anzutreffen
 - Die jeweiligen Vorteile bieten optimale Prozessorausnutzung
 - Intel x86 und AMD-Prozessoren: CISC
 - PowerPC, Macintosh/SPARC-Prozessoren: RISC, obwohl viele Befehlserweiterungen
 - Mikrocontroller AVR/PIC: RISC