



Technische Informatik 1

Prof. Dr. Rolf Drechsler
Christina Plump

Überblick

Teil 1: Der Rechneraufbau (Kapitel 2-5)

- **Rechner im Überblick**
 - Rechnersichten
 - Rechnerorganisation: Aufbau und Funktionsweise
 - Assembler
- RISC – CISC, Pipelining
- Speicherhierarchie
- Parallelverarbeitung

Teil 2: Der Funktionalitätsaufbau (Kapitel 6-12)

- Kodierung von Zeichen und Zahlen
- Grundbegriffe, Boolesche Funktionen
- Darstellungsmöglichkeiten
- Schaltkreise, Synthese, spezielle Schaltkreise



Kapitel 2: Rechner im Überblick

Rechnersichten

Rechnerorganisation: Aufbau und Funktionsweise

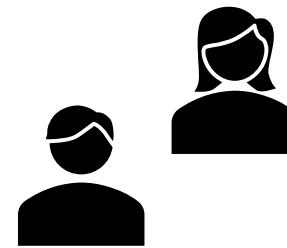
Assembler

Lernziele

- Die Modellierung eines Rechners als Zusammenspiel zwischen unterschiedlichen Ebenen verstehen
 - Unterschiedliche Rechnerebenen kennen
 - Unterschiede der RISC- und CISC-Modellierung kennen und verstehen
- Folgende Begriffe im Kontext von unterschiedlichen Rechnersichten kennen und voneinander abgrenzen können
 - Compiler, Vollcompiler
 - Interpreter

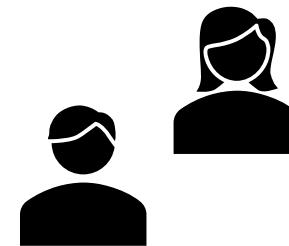
Höhere Sicht eines Rechners

Sicht eines/einer Programmierer*in



Höhere Sicht eines Rechners

Sicht eines/einer Programmierer*in



Rechner ist ein **schwarzer Kasten** mit der Eigenschaft:

Höhere Sicht eines Rechners

Sicht eines/einer Programmierer*in



Rechner ist ein **schwarzer Kasten** mit der Eigenschaft:

Bei Eingabe eines korrekten Programms P und dazugehörigen Parametern reagiert der Rechner „wie gewünscht“.

Hierarchie von Ebenen

- Es gibt verschiedene Sichten eines Rechners.
- Sichten sind gemäß ihrer Abstraktion hierarchisch angeordnet (beginnend bei Ebene 1, der digitalen Ebene).

Rechner = Hierarchie von Ebenen

Modellierung eines **RISC**-Rechners

RISC steht für **Reduced Instruction Set Computer**

Modellierung eines **RISC**-Rechners

RISC steht für **Reduced Instruction Set Computer**

Höhere Programmiersprachen

C++, Java, Fortran

Digitale Ebene

Die eigentliche Hardware

Modellierung eines RISC-Rechners

RISC steht für Reduced Instruction Set Computer

Höhere Programmiersprachen

C++, Java, Fortran

Assembler

Symbolische Notation der bisher
vorhandenen Befehle

Digitale Ebene

Die eigentliche Hardware

Modellierung eines RISC-Rechners

RISC steht für Reduced Instruction Set Computer

Höhere Programmiersprachen

C++, Java, Fortran

Assembler

Symbolische Notation der bisher
vorhandenen Befehle

Betriebssystemebene

Zusätzliche Dienste (z.B.
Speicherorganisation, Dateiverwaltung)

Digitale Ebene

Die eigentliche Hardware

Modellierung eines RISC-Rechners

RISC steht für Reduced Instruction Set Computer

Höhere Programmiersprachen

C++, Java, Fortran

Assembler

Symbolische Notation der bisher vorhandenen Befehle

Betriebssystemebene

Zusätzliche Dienste (z.B. Speicherorganisation, Dateiverwaltung)

Maschinensprache

Unterste frei zugängliche Sprache, Befehle sind Folgen über 0 und 1

Digitale Ebene

Die eigentliche Hardware

Mit Ausnahme der untersten Ebene gehört zu jeder Ebene eine Sprache

Modellierung eines RISC-Rechners

RISC steht für **Reduced Instruction Set Computer**

Heute: über 99%
Marktanteil

Höhere Programmiersprachen

C++, Java, Fortran

Assembler

Symbolische Notation der bisher
vorhandenen Befehle

Betriebssystemebene

Zusätzliche Dienste (z.B.
Speicherorganisation, Dateiverwaltung)

Maschinensprache

Unterste frei zugängliche Sprache,
Befehle sind Folgen über 0 und 1

Digitale Ebene

Die eigentliche Hardware

Mit Ausnahme der untersten Ebene
gehört zu jeder Ebene eine **Sprache**

Modellierung eines **CISC**-Rechners

CISC steht für **Complex Instruction Set Computer**

Modellierung eines CISC-Rechners

CISC steht für Complex Instruction Set Computer

Höhere Programmiersprachen

C++, Java, Fortran

Assembler

Symbolische Notation der bisher vorhandenen Befehle

Betriebssystemebene

Zusätzliche Dienste (z.B. Speicherorganisation, Dateiverwaltung)

Maschinensprache

Unterste frei zugängliche Sprache, Befehle sind Folgen über 0 und 1

Digitale Ebene

Die eigentliche Hardware

Modellierung eines CISC-Rechners

CISC steht für Complex Instruction Set Computer

Höhere Programmiersprachen	C++, Java, Fortran
Assembler	Symbolische Notation der bisher vorhandenen Befehle
Betriebssystemebene	Zusätzliche Dienste (z.B. Speicherorganisation, Dateiverwaltung)
Maschinensprache	Unterste frei zugängliche Sprache, Befehle sind Folgen über 0 und 1
Mikroprogrammebene	Instruktionen zum Setzen von Steuersignalen
Digitale Ebene	Die eigentliche Hardware

Modellierung eines CISC-Rechners

CISC steht für Complex Instruction Set Computer

Höhere Programmiersprachen	C++, Java, Fortran
Assembler	Symbolische Notation der bisher vorhandenen Befehle
Betriebssystemebene	Zusätzliche Dienste (z.B. Speicherorganisation, Dateiverwaltung)
Maschinensprache	Unterste frei zugängliche Sprache, Befehle sind Folgen über 0 und 1
Mikroprogrammebene	Instruktionen zum Setzen von Steuersignalen
Digitale Ebene	Die eigentliche Hardware

Mit Ausnahme der untersten Ebene gehört zu jeder Ebene eine **Sprache**

Modellierung eines CISC-Rechners

CISC steht für Complex Instruction Set Computer

Bekanntester
Vertreter: x86

Höhere Programmiersprachen

C++, Java, Fortran

Assembler

Symbolische Notation der bisher
vorhandenen Befehle

Betriebssystemebene

Zusätzliche Dienste (z.B.
Speicherorganisation, Dateiverwaltung)

Maschinensprache

Unterste frei zugängliche Sprache,
Befehle sind Folgen über 0 und 1

Mikroprogrammebene

Instruktionen zum Setzen von
Steuersignalen

Digitale Ebene

Die eigentliche Hardware

Mit Ausnahme der untersten Ebene
gehört zu jeder Ebene eine Sprache

Virtueller Rechner

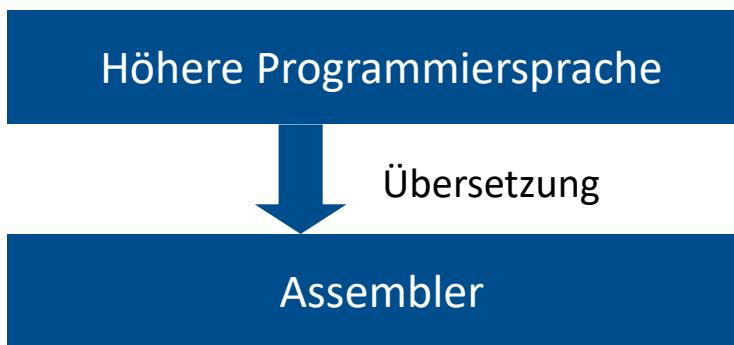
- Jede Ebene (mit Ausnahme der untersten) ist ein „**virtueller Rechner**“ M_i , zu der eine **Sprache** L_i gehört.
- Programme der Sprache L_i werden
 - in Programme der Sprache L_j ($j < i$) **übersetzt** oder
 - in die Sprache L_j ($j < i$) **interpretiert**.
- Die virtuelle Maschine M_i „gaukelt dem Benutzer vor“, seine in L_i geschriebenen Programme würden direkt auf Hardware ausgeführt.

Hierarchie virtueller Rechner: Illustration

Höhere Programmiersprache

$a = b + 3;$

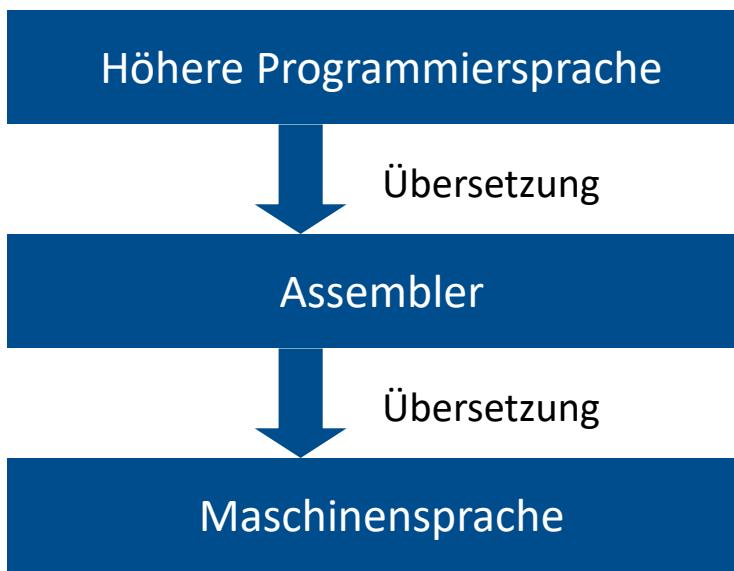
Hierarchie virtueller Rechner: Illustration



`a = b + 3;`

`LOAD ACC 14 // b in den Akku laden`
`ADDI 3 // Konstante 3 addieren`
`STORE ACC 13 // Ergebnis aus Akku in a abspeichern`

Hierarchie virtueller Rechner: Illustration

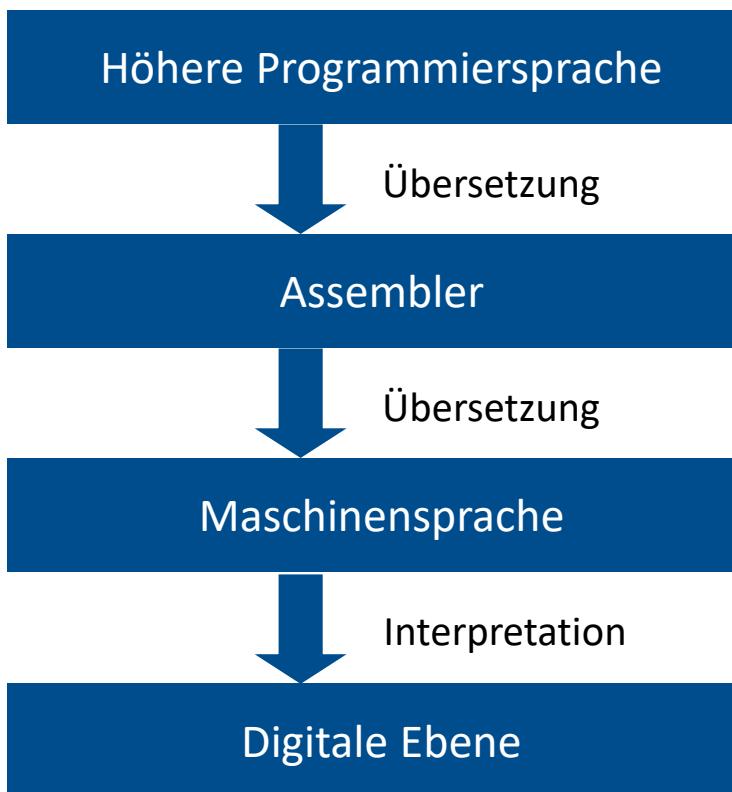


`a = b + 3;`

`LOAD ACC 14 // b in den Akku laden`
`ADDI 3 // Konstante 3 addieren`
`STORE ACC 13 // Ergebnis aus Akku in a abspeichern`

`1001 0001 0000 0000 0000 0000 0000 1110`
`1101 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0011`
`1000 0001 0000 0000 0000 0000 0000 1101`

Hierarchie virtueller Rechner: Illustration



`a = b + 3;`

`LOAD ACC 14 // b in den Akku laden`
`ADDI 3 // Konstante 3 addieren`
`STORE ACC 13 // Ergebnis aus Akku in a abspeichern`

`1001 0001 0000 0000 0000 0000 0000 1110`
`1101 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0011`
`1000 0001 0000 0000 0000 0000 0000 1101`

Übersetzung versus Interpretation (1)

Compiler

- Ein **L_i -Compiler** ist eine Software, die ein in der Sprache L_i geschriebenes Programm einliest und ein äquivalentes Programm der Sprache L_j ($j < i$) ausgibt
- Ist L_j die Maschinensprache, so spricht man von einem **L_i -Vollcompiler**.

Ausführung eines L_i -Programms

- Transformation in ein äquivalentes L_j -Programm ($j < i$)
- Ausführung des L_j -Programms

Interpreter

$cmd :=$ erste Instruktion des L_i -Programms;

repeat

transformiere cmd in eine Befehlssequenz $cmd2$ der Sprache L_j ;

führe $cmd2$ auf Ebene j aus;

$cmd :=$ nächste auszuführende Instruktion des L_i -Programms;

until L_i -Programm abgearbeitet;

Übersetzung versus Interpretation (2)

Einfachheit:

- Interpreter sind einfacher zu implementieren als Compiler
- geeignet für Prototyp-Implementierungen von neuen Sprachen

Durchführbarkeit

- Kompilation ist nicht immer möglich
- Ausführung von Programmen in Maschinensprache nur durch Interpretation möglich

Effizienz

- Übersetzte Programme sind schneller als interpretierte Programme
- Code-Optimierung bei Übersetzung möglich

Situationspassung

- (vollständige) Kompilation nicht immer erwünscht
- Systemunabhängigkeit (Portabilität)

Performanzmaße eines Rechners

Höhere Programmiersprache

Laufzeit eines Programms
Reaktionszeit der Anwendungen

Assembler

Betriebssystemebene

Maschinensprache

Millions of instructions per second (MIPS)
Millions of floating-point operations per second (MFLOPS)

Mikroprogrammebene

Digitale Ebene

Taktrate (Länge des Datenpfades, ...)