Organisatorisches (1)

- Institut für Verteilte Systeme / AG Echtzeitsysteme und Kommunikation
 - Ort: Gebäude 29, Etage 4
 - nett@ivs.cs.uni-magdeburg.de
 - Sekretariat: Frau Duckstein, Tel. 67-18345
- Web-Adresse

http://ivs.cs.uni-magdeburg.de/EuK

- Rubrik "Lehrveranstaltungen"
- Folien der Vorlesung im Web
- Übungsaufgaben (nur im Web, immer nach der Vorlesung für die kommende Übung)
- Mitteilungen
- Literaturhinweise
- Vorlesungsskript in Kürze bei Coppenrath und Boeser erhältlich

Organisatorisches (2)

• Übungen

- Übungsleiter Deutscher, Hoffmann, Rutsch, Breß, Klonz
 - Mail-Kontakt: Jan.Hoffmann@ovgu.de
- Aufgabenzettel wöchentlich im Web
- Übungsgruppeneinteilung per Anmeldung diese Woche im Web
- Übungsbeginn 8. April, theoretisch nach der zweiten Vorlesung, die aber ausfällt
- Anmeldungen bis spätestens Freitag, 3. April

• Vorausetzungen für Klausurteilnahme

- Mind. 66% aller Übungsaufgaben vorbereiten und votieren
- Zulassungen zur Klausur werden nach der letzten Übung bekannt gegeben
- Dringender Rat: Vorlesungen und Übungen regelmäßig besuchen, Quellen nutzen und in Übungen diskutieren.

Rechnersysteme

Einordnung:

Unterschiedliche Abstraktionsebenen eines Rechners:

- **5. Anwendungsebene** (Anwendungsprogramme wie Word, Excel)
- 4. Ebene der höheren Programmiersprachen (C, C⁺⁺, Java)
- 3. Assembler-Ebene (symbolische Darstellung von Maschinenbefehlen)
- 2. (Betriebssystem-Ebene) (Programm in Maschinensprache, verwaltet die Betriebsmittel (z.B. Speicher)
- 1. Maschinensprache-Ebene (SW/HW-Schnittstelle eines Rechners, definiert seine Architektur)
- 0. Hardware (Gatter)-Ebene (definiert den digitalen, physikalischen Rechner, Konstruktionsplan)

Definitionen:

Unter einem L_i -Compiler (Übersetzer) versteht man ein Maschinenprogramm, das ein Programm P_i der Sprache L_i in ein äquivalentes Programm P_i der Sprache L_i transformiert.

Unter einem L_i -Interpreter versteht man ein Maschinenprogramm, das ein Programm P_i der Sprache L_i Anweisung für Anweisung auf dem physikalischen Rechner ausführt. (Es wird also im Unterschied zum Compiler kein zu P_i äquivalentes Programm erzeugt und abgespeichert.)

Rechnersysteme

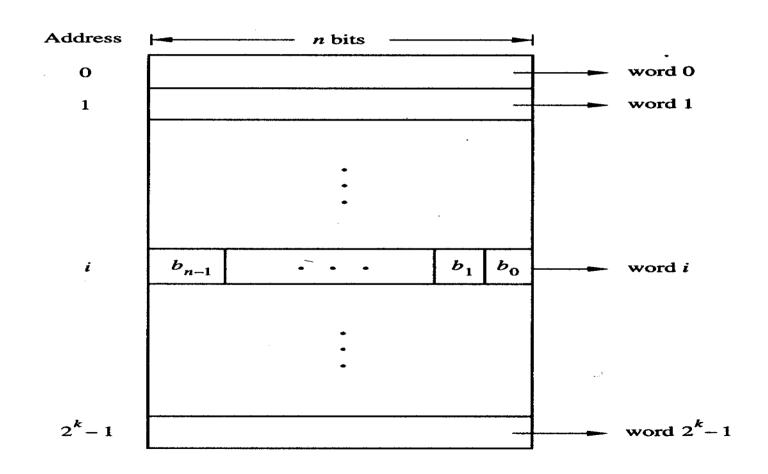
Inhalt:

- Wie werden Programme in einem Rechner ausgeführt aus der Sicht von Ebene 2 (Assembler-Programmierer)
 - welche Möglichkeiten gibt es, Befehlsfolgen vom Hauptspeicher in die CPU zu bringen und wie werden sie dann ausgeführt
 - welche Adressierungstechniken gibt es für Hauptspeicherzellen und CPU-Register
- Struktur und Funktionsweise der CPU
 - Adresspfad
 - Datenpfad
 - Kontrolleinheit (Befehlsdekodierung)
 - RISC-Konzept
- Struktur und Funktionsweise des Hauptspeichers
 - Aufbau eines Speichers
 - Entwurf einer Speicherhierarchie
 - Cache
 - virtuelles Speicherkonzept
- Parallelrechner
 - Kommunikationsmodelle
 - Verbindungsnetzwerke
 - Taxonomie

Adressierung und Befehlsfolgen (1)

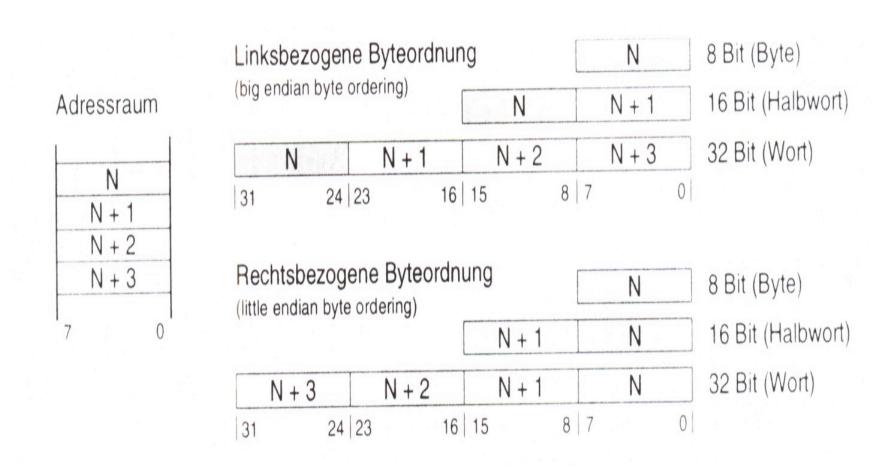
1.1 Speicherbelegung

Hauptspeicheradressen



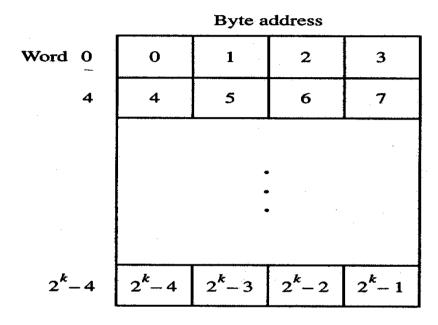
Adressierung und Befehlsfolgen (2a)

Linksbündige und rechtsbündige Byteordnung für Einheiten der Breiten 8, 16 und 32 Bit



Adressierung und Befehlsfolgen (2)

Beispiele für Byte-Adressierung



Byte address

0 3 2 1 0

4 7 6 5 4 \vdots \vdots $2^{k}-4 \quad 2^{k}-1 \quad 2^{k}-2 \quad 2^{k}-3 \quad 2^{k}-4$

(a) Big-endian assignment

(b) Little-endian assignment

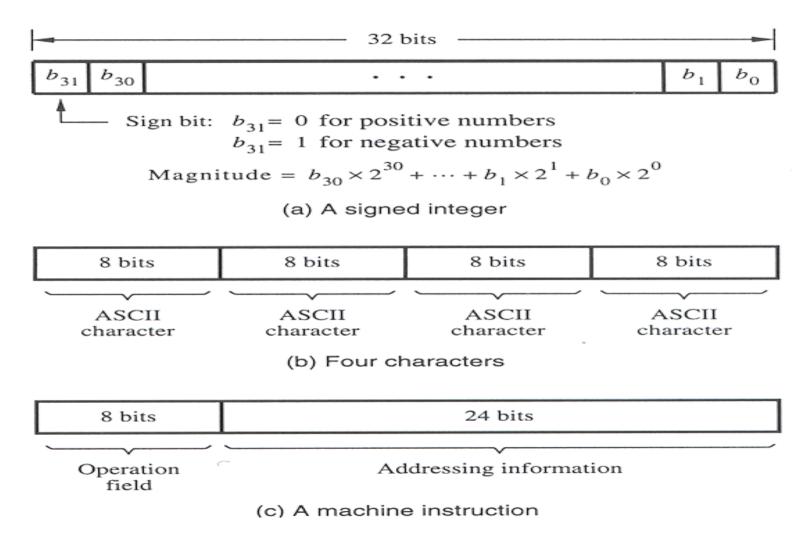
Ein Wort beschreibt eine Adresse oder den Inhalt (Wert) einer Adresse!

Inhalte werden unterteilt in:

- Befehle
- Operanden
 - Zahlen
 - Zeichen

Adressierung und Befehlsfolgen (3)

Beispiele für die unterschiedlichen Inhalte in einem 32-bit Wort



Adressierung und Befehlsfolgen (4a)

Datentransfer zwischen Hauptspeicher und CPU-Registern

- Speicherplätze (Adressen) werden durch Namen (Variable) identifiziert
- Der Inhalt (Wert) eines Speicherplatzes A wird durch [A] bezeichnet

Ausführen von logisch/arithmetischen Operationen auf Daten

Beispiel: $C \leftarrow [A] + [B]$ durch

- 3-Adress-Befehle
- 2-Adress-Befehle
- 1-Adress-Befehle