

Grundlagen Rechnertechnik

Prof. Dr. Peter Gerwinski

29. November 2012

3 Architekturmerkmale von Prozessoren

3.2 Registerarchitekturen

- Mehrere Register, einzeln ansprechbar
- *Akkumulator*: Nur 1 Register kann rechnen.
- *Stack-Architektur*: Stapel, „umgekehrte Polnische Notation“

Operationen: typischerweise nur `=`, `+=`, `-=`, `*=`, `/=`, ...

Beispiel: `c = a + 2 * b;`

C:	Mehrere Register:	Akkumulator:	Register-Stack:
<code>R = b;</code>	<code>movl (b), %eax</code>	<code>load (b)</code>	<code>push (a)</code>
<code>R *= 2;</code>	<code>imull \$2, %eax, %eax</code>	<code>mul \$2</code>	<code>push (b)</code>
<code>R += a;</code>	<code>addl (a), %eax</code>	<code>add (a)</code>	<code>push \$2</code>
<code>c = R;</code>	<code>movl %eax, (c)</code>	<code>store (c)</code>	<code>mul</code>
	(IA-32-Assembler)	(Pseudo-Assembler)	<code>add</code>
			<code>pop (c)</code>

3 Architekturmerkmale von Prozessoren

3.3 Befehlssätze

- *Complex Instruction Set Computer (CISC)*
Umfangreiche Befehlssätze, mächtige Befehle
Realisierung: „Prozessor im Prozessor“ – *Mikroprogramme*
Beispiele: IA-32, AMD-64
- *Reduced Instruction Set Computer (RISC)*
wenige, wenig mächtige Befehle
Beispiele: Atmel AVR, Redcode
- *Very Long Instruction Word (VLIW)* und
Explicitly Parallel Instruction Computing (EPIC)
mehrere Befehle gleichzeitig ausführbar
Beispiel: IA-64
- *Orthogonaler Befehlssatz*
Jeder Befehl kann jede Adressierungsart
und jeden Datentyp nutzen

4 Der CPU-Stack

4.1 Implementation

- Speicherbereich als *Stack* reservieren
- Variable (typischerweise: Prozessorregister) als *Stack Pointer* reservieren
→ SP
- Assembler-Befehl `push foo`: $*SP++ = foo$;
- Assembler-Befehl `pop bar`: $bar = *--SP$;

4 Der CPU-Stack

4.1 Implementation

- Speicherbereich als *Stack* reservieren
- Variable (typischerweise: Prozessorregister) als *Stack Pointer* reservieren
→ SP
- Assembler-Befehl `push foo`: $*SP++ = foo$;
- Assembler-Befehl `pop bar`: $bar = *--SP$;

Speziell: Unterprogramme

- `push IP`
`jmp foo`
→ `call foo`
- `pop IP`
→ `ret`

4 Der CPU-Stack

4.1 Implementation

- Speicherbereich als *Stack* reservieren
- Variable (typischerweise: Prozessorregister) als *Stack Pointer* reservieren
→ SP
- Assembler-Befehl `push foo`: $*SP++ = foo$;
- Assembler-Befehl `pop bar`: $bar = *--SP$;

Speziell: Unterprogramme

- `push IP`
`jmp foo` ← `mov #foo IP`
→ `call foo`
- `pop IP`
→ `ret`

4 Der CPU-Stack

4.2 Unterprogramme

Parameter:

- Prozessorregister
- CPU-Stack

Rückgabewert:

- Prozessorregister