# 1 Unterprogrammaufruf

#### Fragen:

- wo und wie liegen die Parameter beim Aufruf ( $\rightarrow$  Calling Convention)
- wo liegt der Rueckgabewert nach Ruecksprung (→ Calling Convention)

#### Optionen:

- Register oder Stack (Reihenfolge wichtig)
- bei Stacknutzung: wer entfernt die Parameter

### 1.1 Calling Convention

Die Calling Convention ist ein Vertrag zwischen allen Entwicklern auf einem System. Sie bestimmt wie Parameter und lokale Variablen uebergeben werden und der Stack/Register organisiert sind.

Sie wird nicht von der Hardware kontrolliert. Jedoch koennen bestimmte Befehle auf die jeweilige Hardware optimiert sein.

 $\rightarrow$  abhaengig von ISA und Betriebssystem

### 1.2 IA-32 Konvention

- Parameter, lokale Variablen auf dem Stack gesichert durch den Caller via PUSH
- Call legt BZ auf den Stack  $\to$ nach Unterprogrammaufruf ebp Basispointer zur Adressierung von Variablen
- genaue lokale Platzeinteilung haengt vom Compiler ab
- Rueckgabewert in eax falls Integer
- Aufrufer entfernt Parameter nach Ruecksprung
- → innerhalb von Unterprogrammen mehr Flexibilitaet (keine Aussenwirkung)
- $\rightarrow$  esp muss immer richtig stehen (Schutz des Stacks)

## 1.3 Registersicherung

Register die vom Unterprogramm gesichert werden:

- "Callee-saved"
- nach Aufruf unveraendert
- ebx, esi, edi, ebp, esp

Register, die vom Aufrufer gesichert werden

- "Caller-saved"
- koennen von Unterprogrammen veraendert werden
- eax, edx, ecx, condition flags

# 2 IA-32 Ergaenzungen

- VMX: Virtual Machine Support
- F16C: half precision floating-point conversion
- Transaktions-Memory: Spekulation fuer atomare Zugriffe
- SIMD Instruktionen: Single Instruction Multiple Data  $\rightarrow$  Parallelitaet
- SSE bringt 128bit Register
- AVX bringt 256bit Register

# 3 Optimierungen

- O flags fuer Optimierung (O2 safe, O3 unsafe)
- O3 kann die Semantik des Programm<br/>codes umschreiben um effektiver und schneller zu sein
- Optimierungen koennen Schleifen zur Compilezeit vorrechnen, wenn alle benoetigten Rahmenfaktoren zur Compilezeit bereits bekannt sind fuer den Compiler

## 4 ARM Familie

ARM stellt Designs fuer eine Reihe von ARM Kernen/Prozessoren her:

- lizensiert an Partner
- keine eigene Herstellung
- arbeiten an der ARM Umgebung
- $\rightarrow$ somit unterschiedliche Hersteller aber selbe Kernarchitektur
- $\rightarrow$  Ergebnis: breite Reihe an ARM Prozessoren
- ARMv8 (AArch64) erste ARM 64bit ISA  $\rightarrow$  z.B. Raspberry 3

#### ARMv8 ISA:

- RISC (Format: 4 Bytes pro Maschinenbefehl)
- Load/Store-Architektur (Register-Register-Maschine)
- arithmetische/logische Operationen kombiniert mit "Barrel-Shifter"

#### ARMv8 ISA Besonderheiten:

- Rueckwaertskompatibel bis zu ARMv5 (im 32bit Modus)
- 32bit Groesse fuer Maschinenbefehle Konsequenz: keine beliebige Konstantenkodierung moeglich
- relative Sprungadressen +/- 24bit vom BZ (+/- 32MB)
- absolute Sprungadressen nur via Register
- laengere Konstante aus Speicher via Konstantenpool
- alternative Konstruktion mit Shift

# 4.1 ARMv8 Formate und Register

Unterstuetzung von Integer mit/ohne Vorzeichen und IEEE 754 Fliesskomma:

- Integer bis 64bit
- Floating-point: 32/64bit (spaeter auch FP16)

### Register

- 31 64bit Register zur allgemeinen Verwaendung (mehr als x86)
- 31 128bit SIMD Register
- 64-bit PC und SP
- "Zero" Register

### Speichersystem:

- virtuelle Adresse 64bit
- unterstuetzt "Little Endian" und "Big Endian"
- "unaligned" Zugriffe eingeschraenkt
- Stackpointer muss 16Byte aligned sein  $\rightarrow$  sonst Exception
- Seitenbasierter virtueller Speicher (Seitengroesse von 4KiB bis 1GiB)

# 4.2 ARMv8 Calling Convention

