

Operační systémy

Instrukční sady dalších procesorů

Petr Krajča



Katedra informatiky Univerzita Palackého v Olomouci



- kód v assembleru jde zapsat více způsoby
- dosud používaná syntaxe assembleru se označuje jako Intel
- často se používá alternativní syntaxe AT&T
- operace zapisované ve tvaru
 <jmeno><velikost> zdroj, cil
- <jmeno> označuje název operace mov, add, cmp
- <velikost> je písmeno b, w, 1 nebo q udává velikost operandů (1, 2, 4 nebo 8 B)
- registry se zapisují ve tvaru %reg (např. %eax)
- konstanty začínají znakem \$ (např. \$100)

AT&T Syntaxe (2/3)



```
AT&T
                                   Intel
                                  push ax
pushw %ax
                                  mov eax, 100
movl $100, %eax
addl %ebx, %eax
                                   add eax, ebx
subl (%eax), %ecx
                                   sub ecx, [eax]
                                   sub ecx, [eax + ebx]
subl (%eax,%ebx), %ecx
                                   sub ecx, [eax - 10]
subl -10(\%eax), %ecx
                                   sub ecx, [eax + ebx * 2 - 10]
subl -10(\%eax,\%ebx,2), \%ecx
andw $42, -16(%eax)
                                   and word ptr [eax - 16], 42
```

AT&T Syntaxe (3/3)



```
pushl
        %ebp
movl
        %esp, %ebp
        $-16, %esp
andl
subl
        $16, %esp
        $121, 4(%esp)
movl
        $.LCO, (%esp)
movl
call
        printf
        %eax, %eax
xorl
leave
ret
```

SPARC (1/3)



- rodina procesorů (některé dostupné pod GPL)
- každá instrukce zabírá v paměti 4B
- snaha eliminovat množství instrukcí
- operace běžně se třemi operandy
- velké množství registrů (řádově stovky), běžně dostupných 32 registrů
- globální registry g0 g7 (g0 je vždy nula)
- registrové okno 24 registrů
 - i0 − i7 − argumenty předané funkci
 - 10 17 lokální proměnné
 - o0 o7 argumenty předávané další funkci
- speciální využití některých registrů
 - fp frame pointer (i6)
 - sp stack pointer (o6)
 - návratová adresa i7/o7

SPARC (2/3)



příklady operací

```
add %i0, 1, %l1 # l1 := i0 + 1
subcc %i1, %i2, %i3 # i3 := i1 - i2
subcc %i1, %i2, %g0 # g0 := i1 - i2 (cmp)
or %g0, 123, %l1 # l1 := g0 / 123 (mov)
```

malá velikost instrukce

- lacksquare operace neumožňují adresovat paměť \Longrightarrow specializované operace 1d, st
- ⇒ load/store architektura
- interně se pracuje s celými registry
- jako konstanty jde běžně používat pouze hodnoty -4096 4095
- přiřazení velkých čísel ve dvou krocích

```
sethi 0x226AF3, %11 # nastavi horni bity or %11,0x1EF, %11 # nastavi dolni bity
```

SPARC (3/3)



- jednoduché instrukce
- potenciálně rychlejší zpracování
- skoky (podmíněné i nepodmíněné) se neprovádí okamžitě
- k optimálnímu využití pipeline se přidává delay slot
- ještě je zpracována nasledující instrukce za operací skoku
- možnost nastavit annul bit, operace v delay slotu se provede právě tehdy, pokud se provede i skok

```
cmp %11, %12
bl,a addr
mov %g0, %13
```

Procesory ARM



- rodina 32- a 64bitových procesorů typicky využívaná v embedded a přenosných zařízeních
- optimalizace na nízkou spotřebu el. energie a paměti
- není jeden výrobce, licence dalším výrobcům
- základní jádro je licencováno výrobcům k výrobě SoC (Qualcomm Snapdragon, nVidia Tegra, Apple A4-A14, M1, Samsung Exynos...)
- několik variant instrukční sady—v současné době používané ještě ARMv5, ARMv6, ale především ARMv7 (32 bitů) a ARMv8 (64 bitů)
- děleny ješte podle určení A (aplikační), R (real-time), M (mikrokontrolery)
- architektura big.LITTLE kombinace pomalejších a úspornějších jader (LITTLE) s výkonými (big), která jsou využívána podle aktuálního zatížení systému

ARM_v7



- podpora několika různých typů instrukčních sad (+ rozšíření dle modelu, např. specializované instrukce pro kryptografii)
- přímá podpora až 16 koprocesorů
- load/store architektura

Registry

- 32 obecně použitelných registrů
- z toho jen 16 je v daný okamžik použitelných (R0 − R15)
- R13 (SP) Stack Pointer, R14 (LR) Link Register, R15 (PC) Program Counter
- registry R13 a R14 přepínány podle aktuálního režimu procesoru (jaderný režim, obsluha přerušení, atp.), v případě rychlých přerušení přepnuty R8 až R14
- stavový registr APSR pro případné uložení příznaků proběhlé operace

Instrukční sada ARM procesorů ARMv7



- všechny instrukce o velikosti 32 bitů
- obvykle 2-3 operandy, příznaky nastavují jen programátorem určené instrukce
- možnost podmíněného vykonávání instrukcí

```
CMP RO, 0 ; porovnej RO s O RSBLT RO, RO, O ; pokud RO < 0, pak RO := 0 - RO
```

- barrel shifter umístěný před ALU a druhý argument
- umožňuje kombinovat operaci s operací bitových posunů a rotací
- v případě přímých hodnot se používá kombinace 8 bitů pro konstantu a 4 bity pro operaci ROR
- 32bitové konstanty přiřazovány ve dvou operacích (horních/dolních šestnáct bitů)
- operace load/store umožňují měnit registr s indexem
- při volání je návrátová adresa uložena do registru R14 (LR)
- argumenty jsou předávány přes registry (první čtyři) a zásobník

Příklad instrukce v sadě ARM



Operace typu ADD Rd, Rn, imm

31	30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00
	cond			00		1	(OpCo		е	S		R				R	d			rot	ate					im	m8			

- cond podmínka (AL, EQ, NE, LT, GT, ...)
- 00 typ instrukce
- 1 použije se konstanta
- OpCode použitá operace ADD, SUB, RSB, MOV, CMP, . . .
- Rn, Rd registry
- imm8 přímá hodnota
- rotate aplikuje ROR(imm8, 2 × rotate)

Operace typu ADD Rd, Rn, Rm

3		30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	09	80	07	06	05	04	03	02	01	00
	cond		00		0	(OpCode		e	S		R	n			R	ld					sh	ift					R	m			

- shift dále zakódováno posunutí Rm o pevný počet bitů nebo o hodnotu danou registrem
- podporovány logické i aritmetické posuny, rotace vpravo

Faktoriál



```
00000000 <fact>:
      e3500000
0:
                               r0, #0
                       cmp
4:
      0a000005
                               20 <fact+0x20>
                       beq
8:
  e92d4010
                              {r4, lr}
                      push
  e1a04000
                               r4, r0
c:
                      mov
10:
      e2400001
                       sub
                               r0, r0, #1
14:
      ebfffffe
                      bl
                               0 <fact>
18:
      e0000094
                      mul
                               r0, r4, r0
                               {r4, pc}
1c:
      e8bd8010
                      pop
20: e3a00001
                               r0, #1
                      mov
24:
      e12fff1e
                               lr
                       bx
```

Další instrukční sady procesorů ARMv7



Kódování Thumb

- alternativní způsob kódování instrukcí
- zahuštění kódu (použití hlavně v mikrokontrolerech)
- velikost instrukce 16 bitů nebo 32 bitů
- 16 bitová varianta
 - menší počet operandů (podobná ISA x86)
 - možnost přistupovat pouze k části registrů
 - bez možnosti podmíněného provádění instrukcí jednotlivých instrukcí
 - instrukce IT (if-then) supluje předchozí omezení
- 32 bitové instrukce umožňují přístup k dalším vlastnostem ISA
- přepínání mezi kódóváním Thumb a ARM přes instrukce (bx, blx)

Další instrukční sady

■ Jazelle – spouštění Java bytecode

ARMv8 (AArch64)



- 64bitový nástupce architektury ARMv7
- instrukce velikosti 32 bitů
- módy pro zpětnou kompatibilitu
- 31 64bitových registrů (X0 až X30), jde použít i pouze spodní 32bitové poloviny (W0 až W30)
- registr X31/W31 zero registr (podobně jako u SPARC)
- X30 odpovídá LR, samostatné registry SP a PC, PSTATE (stavový registr)
- v 64bitovém režimu některé vlastnosti zrušeny (podmíněné provádění instrukcí) nebo upraveny (bitové posuny u konstant)
- argumenty předávány přes registry (X0 až X7) a další přes zásobník

Shrnutí koncepcí (1/2)



RISC: Reduced Instruction Set Computer

- zjednodušený návrh a implementace CPU
- rychlejší běh, určitá omezení

CISC: Complete (Complex) Instruction Set Computer

- poskytují operace velice blízké vyšším progr. jazykům
- snadné pro ruční programování
- náročné na implementaci CPU (+ již nepoužívané instrukce v ISA)

Reálně...

- procesory typu CISC provádí rozklad operací na mikrooperace ⇒ vnitřně RISC
- další úrověň abstrakce
- vnitřně dochází ještě k dalším úpravám kódu, např. přejmenovávání registrů
- out-of-order execution ⇒ rozdělení (mikro)operací jednotlivým jednotkám ⇒ paralelismus

Shrnutí koncepcí (2/2)



plánování OoO komplikuje návrh CPU

VLIW: very large instruction word

- snaha využít několik funkčních jednotek
- jedna instrukce může obsahovat několik operací
- souběžné zpracování
- spolupráce s překladačem ⇒ "CPU nemusí hádat, jak poběží program"
- složitější návrh dekódovací jednotky
- Intel Itanium, Digital Signal Processors (DSP)
- v případě AMD64 rozšíření FMA (fused multiply-add)