

Fra C til RISCV - et minimalt setup

De næste fire uger skal vi tættere på RISCV. Vi starter med en (ny) kobling fra C til RISCV.

- Vi vil bruge en kryds-oversætter fra C til RISCV
- En simulator for RISCV
- Et ultra-minimalistisk bibliotek i stedet for standard biblioteket
 - Så vi har ikke noget printf() eller malloc()!
 - Men vi har noget andet....

Fra C til RISCv

Vi har installeret en krydsoversætter på en server på DIKU.

- I kataloget "resources/tiny_riscv" i kursets offentlige "repo" findes nogle scripts der skal bruges for at tilgå oversætteren.
- Samme katalog indeholder også nogle eksempler på C programmer der kan oversættes.

Det er også muligt at lave en lokal installation af en tilsvarende oversætter:

- Mac: <https://github.com/riscv-software-src/homebrew-riscv>
- Linux: <https://github.com/stnolting/riscv-gcc-prebuilt>
- Windows: Brug WSL og Linux installation

Men vi anbefaler brug af kursets oversætter.

En RISCv simulator

- Vi bruger vores egen
- Findes i "tools/riscv-sim/"
- Der er eksekverbare udgaver for Linux og Mac (både x86 or ARM)
- På Windows kan bruges WSL og Linux udgaven af simulatoren

Et minimalt bibliotek

- Til brug i resten af kurset har vi et meget lille bibliotek.
- Der er ikke noget standard C bibliotek. Tough Luck!
- Biblioteket udgøres af filerne lib.h og lib.c som findes i kursets offentlige repo i kataloget [resources/tiny_riscv](#).
- For at oversætte et C-program skal man medtage "lib.c" i oversættelsen.

SKAL VI PRØVE?

Et minimalt bibliotek

API:

```
#ifndef __LIB_H__
#define __LIB_H__

#define NULL 0

char inp();
void outp(char);
void terminate(int status);
void print_string(const char* p);
void read_string(char* buffer, int max_chars);
unsigned int str_to_uns(const char* str);
int uns_to_str(char* buffer, unsigned int val);
void* allocate(int size);
void release(void* mem);
#endif
```

Der er ikke mange kommentarer - men det bliver ikke simple!

GÆTTEKONKURRENCE: Hvad gør disse funktioner?

Eksempel - C program der bruger biblioteket

```
#include "lib.h"

unsigned int fib(unsigned int arg) {
    if (arg < 2) return arg;
    return fib(arg - 1) + fib(arg - 2);
}

int main(int argc, char* argv[]) {
    if (argc < 2) {
        print_string("fib() missing arguments\n");
        terminate(1);
    }
    char buffer[20];
    unsigned int arg = str_to_uns(argv[1]);
    print_string("fib(");
    print_string(argv[1]);
    print_string(") = ");
    unsigned int res = fib(arg);
    uns_to_str(buffer, res);
    print_string(buffer);
    print_string("\n");
    return 0;
}
```

Eksempel - fortsat

Observationer:

- Man kan overføre argumenter via `argc/argv` som sædvanligt
- Vi kan se at programmet konverterer mellem heltal og strenge
 - `str_to_uns()`
 - `uns_to_str()`
- Der kunne også se ud til at være mulighed for I/O
 - `print_string()`

Oversættelse

Simpelt - husk bare at tage "lib.c" med:

```
./gcc.py -O2 hello.c lib.c -o hello.elf
```

Oversættelsen genererer en ELF RISC-V eksekverbar. Den kan køres af vores simulator.

Hvis du installerer din egen kryds-oversætter lokalt skal du vide at det er lidt tricky at få de rette flag til krydsoversætteren

- Den skal bruge vores bibliotek i stedet for standard biblioteket
- Den skal kun generere kode som simulatoren kan klare
- Det klarer vores script.

Men hvis du installerer din egen er her alle de magiske options, du skal give:

```
./gcc -march=rv32im -mabi=ilp32 -fno-tree-loop-distribute-patterns  
-O1 fib.c lib.c -static -nostartfiles -nostdlib -o fib.elf
```

Sammen med programeksemplesne findes en Makefile der vil oversætte og linke med vores særlige lille bibliotek

Disassembling

Man kan "dis-assemble" ELF filen

```
./objdump.py -S fib.elf
```

Det kan se således ud:

```
000100c4 <main>:  
    100c4:    fd010113    addi    sp,sp,-48  
    100c8:    02112623    sw      ra,44(sp)  
    100cc:    02812423    sw      s0,40(sp)  
    100d0:    02912223    sw      s1,36(sp)  
    ...
```

RISCV assembler for fib.c

Sådan her ser vores fib program ud i RISCV assembler:

```
00010094 <fib>:
10094:      ff010113      addi    sp,sp,-16
10098:      00112623      sw      ra,12(sp)
1009c:      00812423      sw      s0,8(sp)
100a0:      00912223      sw      s1,4(sp)
100a4:      00050413      mv      s0,a0
100a8:      00100793      li      a5,1
100ac:      00a7fe63      bgeu    a5,a0,100c8 <fib+0x34>
100b0:      fff50513      addi    a0,a0,-1
100b4:      fe1ff0ef      jal     ra,10094 <fib>
100b8:      00050493      mv      s1,a0
100bc:      ffe40513      addi    a0,s0,-2
100c0:      fd5ff0ef      jal     ra,10094 <fib>
100c4:      00a48533      add     a0,s1,a0
100c8:      00c12083      lw      ra,12(sp)
100cc:      00812403      lw      s0,8(sp)
100d0:      00412483      lw      s1,4(sp)
100d4:      01010113      addi    sp,sp,16
100d8:      00008067      ret
```

Hvordan var det nu det var ... det der RISCV ?

RISCV Instruktioner

RISCV er en RISC arkitektur (RISC = Reduced Instruction Set Computer).
Surprise!

Der er følgende grupper af instruktioner

- Aritmetik - arbejder udelukkende med registre
- Lagertilgang - eneste instruktioner der kan tilgå lageret
- Kontrol af programforløb - arbejder udelukkende med registre
- Systemkald
- Diverse

I praksis defineres RISC ved at der er særlige instruktioner der kun har til formål at tilgå lageret og alle andre instruktioner arbejder kun med registre. Derfor kaldes en RISC undertiden også for en "Load-Store arkitektur"

RISCV Assembler - Aritmetik

Der findes to slags aritmetiske instruktioner

- register/konstant operationer: $rd \leftarrow op(rs1, imm)$

`addi, slli, slti, sltiu, xori, srli, srai, ori, andi.`

- register/register operationer: $rd \leftarrow op(rs1, rs2)$

`add, sub, sll, slt, sltu, xor, srl, sra, or, and.`

Og to specielle til at forme konstanter på større end 12 bit:

`lui, auipc`

Detaljer: <https://github.com/riscv/riscv-isa-manual/releases/download/20240411/unpriv-isa-asciidoc.pdf>

RISCV Assembler - Lagertilgang

Instruktioner til at læse fra lageret:

lb, lh, lw, lbu, lhu

Og til at skrive

sb, sh, sw

Alle instruktioner der tilgår lageret beregner den adresse de tilgår, som en sum af et register og en 12-bit fortegnsbefængt konstant.

Hvorfor er der flere instruktioner til at læse end til at skrive?

Detaljer: <https://github.com/riscv/riscv-isa-manual/releases/download/20240411/unpriv-isa-asciidoc.pdf>

RISCV Assembler - Kontrol

Vi har 6 betingede hop:

beq, bne, blt, bge, bltu, bgeu

Og 2 til at lave både kald og retur:

jal, jalr

Detaljer: <https://github.com/riscv/riscv-isa-manual/releases/download/20240411/unpriv-isa-asciidoc.pdf>

RISCV Assembler - Systemkald

Systemkald består i at placere diverse argumenter i registre og så udføre instruktionen 'ecall'. På en rigtig maskine ville dette føre til et kald af kode i styresystemet. Denne kode ville så implementere de forskellige systemkald.

I vores lille verden er der ikke noget styresystem og simulatoren implementerer i stedet de forskellige systemkald direkte. For eksempel

```
outp:
    li a7,2    # systemkald nummer 2 udskriver indholdet af a0 som et tegn
    ecall
    ret
```

Detaljer: <https://github.com/riscv/riscv-isa-manual/releases/download/20240411/unpriv-isa-asciidoc.pdf>

RISCV Assembler - Pseudo instruktioner

Pseudoinstruktioner er specielle omskrivninger af andre instruktioner, som kan gøre programmer nemmere at læse eller skrive:

beqz, bnez	Sammenligning med 0 og betinget hop
seqz, snez	Sammenligning med 0
li, la	Placer konstant i register
mv	Move fra et register til et andet
j, jr	Ubetinget hop (evt til register)
call	Funktionskald
ret	Retur fra funktionskald

Pseudoinstruktioner er implementeret ved hjælp af en eller flere virkelige instruktioner.

Detaljer: <https://github.com/riscv/riscv-isa-manual/releases/download/20240411/unpriv-isa-asciidoc.pdf>

En gang til:

```
unsigned int fib(unsigned int arg) {  
    if (arg < 2) return arg;  
    return fib(arg - 1) + fib(arg - 2);  
}
```

```
00010094 <fib>:  
10094: ff010113    addi    sp,sp,-16          # ...prolog...  
10098: 00112623    sw      ra,12(sp)  
1009c: 00812423    sw      s0,8(sp)  
100a0: 00912223    sw      s1,4(sp)  
100a4: 00050413    mv      s0,a0           # if (arg < 2)...  
100a8: 00100793    li      a5,1  
100ac: 00a7fe63    bgeu    a5,a0,100c8 <.L1>  
100b0: fff50513    addi    a0,a0,-1        # s1 = fib(arg - 1)  
100b4: fe1ff0ef    jal     ra,10094 <fib>  
100b8: 00050493    mv      s1,a0  
100bc: ffe40513    addi    a0,s0,-2        # a0 = fib(arg - 2)  
100c0: fd5ff0ef    jal     ra,10094 <fib>  
100c4: 00a48533    add     a0,s1,a0        # a0 = a0 + s1  
.L1:  
100c8: 00c12083    lw      ra,12(sp)       # }  
100cc: 00812403    lw      s0,8(sp)       # ...epilog...  
100d0: 00412483    lw      s1,4(sp)  
100d4: 01010113    addi    sp,sp,16  
100d8: 00008067    ret
```

Biblioteket - opstart

Når simulatoren har indlæst koden i .riscv filen vil den starte simulationen efter "_start" symbolet. Øverst i lib.c findes den kode, der så udføres. Koden er skrevet i en særlig "inline assembler" format, som gør at den kan placeres i en 'C' fil:

```
asm(" .globl _start");
asm("_start:");
asm(" li a0, 0x1000000"); // set start of stack (which grows in opposite direction)
asm(" mv sp, a0");
asm(" li a0, 0x2000000"); // set start of heap area
asm(" call init_heap");
asm(" li a0, 0x1000000"); // arg area is right after stack (filled by simulator)
asm(" call args_to_main");
asm(" call terminate");
```

Koden placerer stakken fra 0x1000000 og ned, heapen fra 0x2000000 og op, og et område til kommandolinieparametre fra 0x1000000 og op.

I args_to_main() initialiseres argc/argv fra området med kommandolinieparametre og så kaldes main().

Biblioteket - I/O

Biblioteket indeholder 4 simple rutiner til input/output:

- `inp()` indlæser et enkelt tegn
- `outp()` udskriver et enkelt tegn
- `print_string()` udskriver en nul-termineret streng
- `read_string()` indlæser en streng

`inp()` og `outp()` bruger inline assembler

Biblioteket - Andre funktioner

Biblioteket indeholder 2 simple rutiner til konvertering mellem heltal og strenge.

- `str_to_unsigned()` konverterer streng til unsigned.
- `unsigned_to_str()` konverterer unsigned til streng.

Endeligt har vi 2 funktioner til administration af lager

- `allocate()` vil allokere en blok fra heapen
- `release()` vil frigive en tidligere allokeret blok

De to funktioner er ret forsimplede og kan kun understøtte allokeringer mindre end 4K.

Simulering

Resultatet af oversættelsen (en riscv .elf fil) kan simuleres

```
./sim fib.elf -- 7  
fib(7) = 13
```

Simulated 930 instructions in 23 ticks (40.434783 MIPS)

Simulatoren vil kopiere kommandolinie-argumenter efter "--", i det her tilfælde "7", ind i det simulerede lager. Derfra vil koden vi tidligere præsenterede hente det og sætte argc/argv op, så det simulerede program kan læse argumenterne i main().

Simulering - Sporningsudskrift

Det er muligt at bede simulatoren om en sporningsudskrift:

```
./sim fib.elf -l log -- 7
```

Vil producere filen 'log'. Den indeholder først et echo af indlæsningen fra fib.elf, derpå en linie for hver eneste udført instruktion. Her er et udsnit af fib() der kalder sig selv rekursivt:

```
157 => 10094 : ff010113      fib:  ADDI sp, sp, -16      R[ 2] <- fffffb0
158     10098 : 00112623      SW ra, 12(sp)      1012c    -> Mem[ffff
159     1009c : 00812423      SW s0, 8(sp)      1000004  -> Mem[ffff
160     100a0 : 00912223      SW s1, 4(sp)      7        -> Mem[ffff
161     100a4 : 00050413      ADDI s0, a0, 0     R[ 8] <- 7
162     100a8 : 00100793      ADDI a5, zero, 1  R[15] <- 1
163     100ac : 00a7fe63      BGEU a5, a0, 100c8 {__}
164     100b0 : fff50513      ADDI a0, a0, -1   R[10] <- 6
165     100b4 : fe1ff0ef      CALL 10094        R[ 1] <- 100b8
166 => 10094 : ff010113      fib:  ADDI sp, sp, -16      R[ 2] <- fffffa0
167     10098 : 00112623      SW ra, 12(sp)      100b8    -> Mem[ffff
168     1009c : 00812423      SW s0, 8(sp)      7        -> Mem[ffff
169     100a0 : 00912223      SW s1, 4(sp)      7        -> Mem[ffff
170     100a4 : 00050413      ADDI s0, a0, 0     R[ 8] <- 6
171     100a8 : 00100793      ADDI a5, zero, 1  R[15] <- 1
172     100ac : 00a7fe63      BGEU a5, a0, 100c8 {__}
173     100b0 : fff50513      ADDI a0, a0, -1   R[10] <- 5
174     100b4 : fe1ff0ef      CALL 10094        R[ 1] <- 100b8
```

Sporingsudskrift, forklaring:

Instruktionsnummer siden start

| Markering af indhop

| Adresse

| Indkodning

| Disassembly

Hop ikke taget/taget

| Effekt

157 => 10094 : ff010113

fib: ADDI sp, sp, -16

R[2] <- fffffb0

158 10098 : 00112623

SW ra, 12(sp)

1012c -> Mem[fff

159 1009c : 00812423

SW s0, 8(sp)

1000004 -> Mem[fff

160 100a0 : 00912223

SW s1, 4(sp)

7 -> Mem[fff

161 100a4 : 00050413

ADDI s0, a0, 0

R[8] <- 7

162 100a8 : 00100793

ADDI a5, zero, 1

R[15] <- 1

163 100ac : 00a7fe63

BGEU a5, a0, 100c8 {_}

164 100b0 : fff50513

ADDI a0, a0, -1

R[10] <- 6

165 100b4 : fe1ff0ef

CALL 10094

R[1] <- 100b8