

CC3301

Programación de software de sistemas

Assembler Risc-V

Assembler Risc-V

Risc-V es una familia de arquitecturas libres de pago de licencias:

- Cualquier empresa puede implementar Risc-V y no pagar licencia a nadie (~~Intel~~, ARM)
- La ventaja es que dispone de gcc y linux
- Puede agregar nuevas instrucciones, sin tener que publicar su implementación y aún lucrar sin pagar licencia.
- Diversas implementaciones:
 - Propietarias (hay que pagar licencia)
 - Open-source (hay que publicar los cambios, a la Linux)
- Múltiples variantes: 32 o 64 bits, con o sin multiplicación/división, con o sin punto flotante
- ¿Por qué Risc-V y no x86? Porque es mucho más simple.

¿Cómo compilar/ejecutar en x86?

- Gnu toolchain incluye:
 - compilador de C que genera risc-v
 - depurador gdb para risc-v
 - Emulador para x86
- qemu-riscv32 o qemu-riscv64 son emuladores que ejecutan binarios para risc-v traduciendo las instrucciones a x86 *on the fly*
- Se puede usar ddd con qemu-riscv32 para depurar los programas en assembler risc-v
- Descargar el toolchain y qemu-riscv32 desde:

<https://users.dcc.uchile.cl/~lmateu/CC4301>

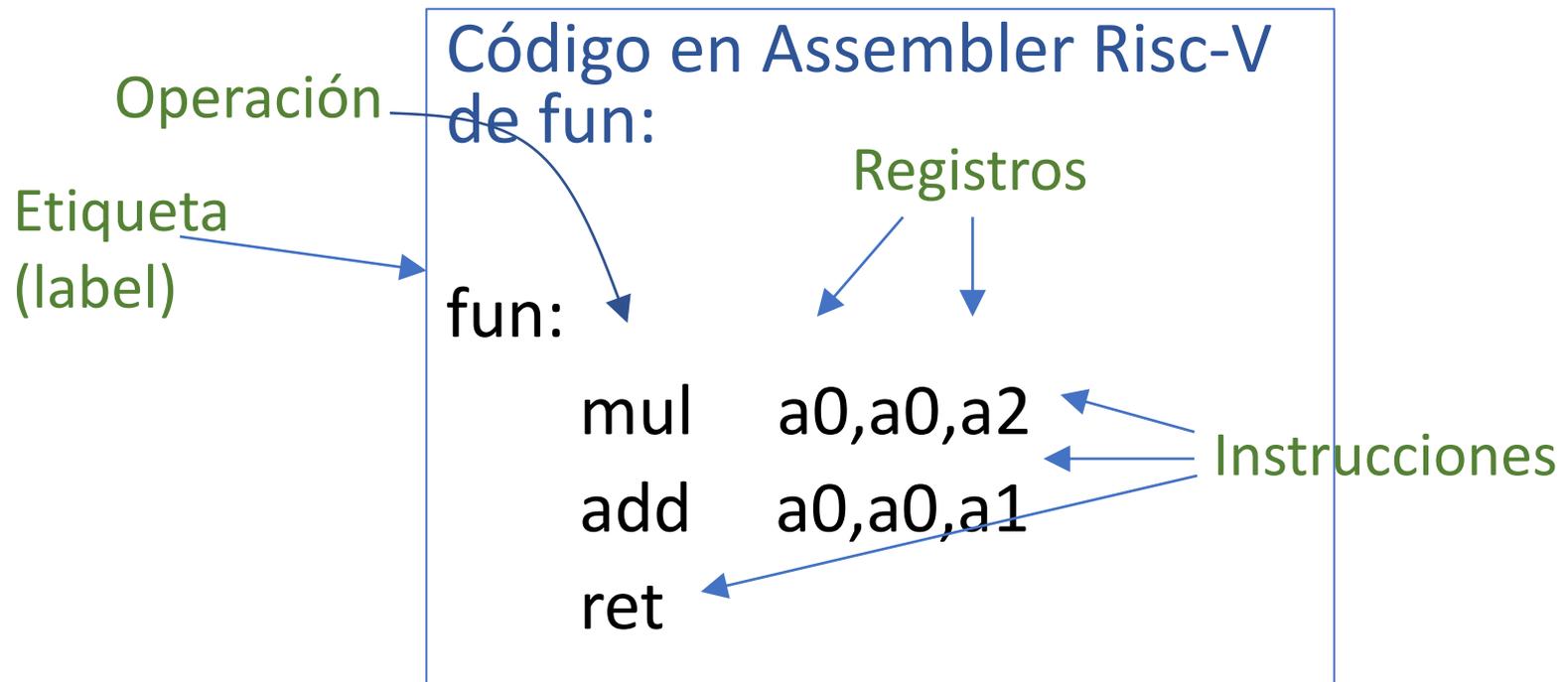
Una primera función

Código en C en *fun.c*:

```
int fun(int a, int b, int x) {  
    return a*x+b;  
}
```

Código en C en *test-fun.c*:

```
int main() {  
    int f= fun(2, 5, 10);  
    printf("%d\n", f);  
    return 0;  
}
```



¿Como probar?

- Compilar para debugging: `make test-fun`
- Ejecutar: `qemu-riscv32 test-fun`
- Generar Código en assembler: `make fun.s`
- Compilar optimizado: `make -B test-fun.opt`
- Depurar con ddd: `make test-fun.ddd`

Arquitectura de Risc-V

- 32 registros enteros: x0 a x31 que también tienen alias
 - x0: zero es siempre 0
 - x10-x17: a0-a7 son los argumentos de una función
 - x5-x7, x28-x31: t0-t6 son valores temporales
 - x8-x9, x18-x27: s0-s11 son los registros resguardados
 - x1: ra es la dirección de retorno de una función
 - x2: sp es el puntero a la pila
 - x3: gp es el puntero a las variables globales
 - x4: tp es el puntero a las variables locales de un thread
- Las instrucciones se codifican en 32 bits
- Excepcionalmente en 16 bits
- Operaciones aritmético/lógicas: add, sub, mul, div, and, or, xor, sll, srl, sra, etc.
 - Ejemplos: `add a0, a2, a3` `addi t1, a1, 5` `mul t4, a3, s2`
- Accesos a memoria: lw, lb, lh, lbu, lhu, sw, sb, sh
 - Ejemplo: `lw t4, 0(t1)`
- Saltos condicionales: beq, bne, blt, bge, bltu, bgeu
 - Ejemplo: `bge t1, t0, else`
- Llamadas a funciones y retorno: jal, jalr, ret

Compilación de if

```
if (x<=y)           ... colocar x en t0 ...
  inst1             ... colocar y en t1 ...
else                bge t1, t0, else
  inst2             ... inst1 ...
                   j cont    # bge zero,zero
                   else:
                     ... inst2 ...
                   cont:
```

Compilación de for

```
for (int i=0; i<n; i++) {  
    ... inst ...  
}
```

Equivalente a:

```
int i= 0;  
while (i<n) {  
    ... inst ...  
    i++;  
}
```

```
li t0, 0
```

```
... colocar n en t1 ...
```

```
j cond
```

ini:

```
... inst ...
```

```
addi t0, t0, 1
```

cond:

```
blt t0, t1, ini
```

```
...
```

Compilación a[i]

```
int a[] = { ... };
```

```
int x = a[i];
```

```
... colocar a en t0 ...
```

```
... colocar i en t1 ...
```

```
slli t2, t1, 2    # i*4
```

```
add t2, t2, t1   # a+i*4
```

```
lw t4, 0(t1)    # a[i]
```