TME 1: Mini RISC-V

December 9, 2024

1 Introduction

Durant ce TD, vous disposez d'un modèle systemC d'un processeur RISCV simple. Ce modèle est incomplet : il manque le shifter, le composant permettant d'effectuer tous les décalages.

Commencez par recopier les fichiers du TP chez vous.

Attention, pour ce TP, pour activer gcc-8.2.1 et faire fonctionner systemc 2.3.3, vous devez saisir au prealable :

scl enable devtoolset-8 bash

2 Comprendre le Miniriscv

2.1 Compilation du miniriscv

Pour compiler le minirisc
v pour la première fois, lancez les commandes suivantes .

```
scl enable devtoolset-8 bash
source ~/bin/massoc/systemc-env.sh
make clean && make -j
```

Si vous avez une erreur, vérifiez bien que vous avez exécuté les commandes de l'introduction dans le $m\hat{e}me$ terminal.

Si vous voulez recompiler le processeur (ce ne sera nécessaire qu'en fin de TP, quand vous écrirez du SystemC), vous pouvez normalement juste relancer make.

2.2 Compilation d'un fichier de test

Pour tester le processeur, il faut compiler un exécutable pour l'architecture, dans notre cas RISC-V.

Lorsqu'on exécute un programme avec un système d'exploitation, on a accès à une librairie standard, qui gère quelques initialisations, l'appel vers la fonction $main, \dots$

Ici, nous n'avons pas accès à une telle librairie. On utilise donc un petit bout d'assembleur, situé dans SW/reset.s, qui définit un segment reset, initialise la

pile, et saute vers la fonction main, qui devrait être définie par le programme de test. Ce programme définit aussi deux fonctions, $_good$ et $_bad$, qui permettent de sortir de la simulation selon le résultat d'un test.

Pour compiler votre programme, il faudra donc commencer par compiler le fichier *reset.o*, en utilisant la commande suivante depuis le dossier racine du TP.

```
riscv32-unknown-elf-gcc -nostdlib -c SW/reset.s -o reset.o -march=rv32imad
```

Note: sur certaines machines, il faut remplacer "-march=rv32imad" par "-march=rv32i". Si vous avez une erreur de compilation qui dit quelque chose comme "d extension requires f extension", c'est sans doute ça. Puis, il faut générer le .o de votre test, avec la commande

```
riscv32-unknown-elf-gcc -nostdlib -c [votre fichier] -o app.o -march=rv32imad
```

En remplaçant [votre fichier] par le nom du fichier que vous souhaitez compiler. Enfin, il faut *linker* ces deux fichiers, avec un fichier d'édition de lien spécial. Cela correspond à la commande :

```
riscv32-unknown-elf-gcc -nostdlib reset.o app.o -T SW/link.ld -o app -march=rv32imad
```

Cela vous génère un exécutable risc-v nommé *app*. Vous pourrez lancer la simulation sur ce fichier de la manière suivante :

```
./run.exe app
```

Pour observer le contenu du programme compilé, et ainsi savoir quelle instruction est présente dans quelle case mémoire, vous pouvez utiliser l'outil objdump :

```
riscv32-unknown-elf-objdump -d app
```

Pour la suite, vous aurez souvent à lancer ces commandes. Vous pouvez créer un fichier compile.sh avec le contenu suivant (en remplaçant toujours "imad" par "i" si nécessaire) :

```
riscv32-unknown-elf-gcc -nostdlib -c SW/reset.s -o reset.o -march=rv32imad
riscv32-unknown-elf-gcc -nostdlib -c $1 -o app.o -march=rv32imad
riscv32-unknown-elf-gcc -nostdlib reset.o app.o -T SW/link.ld -o app -march=rv32imad
riscv32-unknown-elf-objdump -d app > app.txt
```

Puis executez $chmod + x \ compile.sh$ pour le rendre executable. Vous pourrez désormais compiler un fichier avec la commande "./compile.sh [votre fichier]". Il faudra toujours lancer le programme avec "./run.exe app".

2.3 Création d'un premier fichier & observation avec GTK-WAVE

Créez un fichier de test contenant une fonction main, contenant une unique instruction.

```
.global main
main:
addi a0, x0, 23
```

Lancez la simulation. Que se passe-il?

Ouvrez le fichier tf.vcd avec GTKWAVE pour essayer d'observer ce qu'il se passe. Vous pouvez par exemple afficher les signaux suivants :

- 1. CLK (signal d'horloge)
- 2. $decode/PC_RI$ (PC de l'instruction en cours d'execution dans l'étage decode)
- 3. decode/INSTR_RI (valeur de l'instruction en cours d'execution dans decode).

Ajoutez maintenant une instruction

```
j _good
```

à la fin de votre programme, et testez à nouveau. Maintenant, le programme devrait d'arrêter comme il faut.

2.4 écriture d'un véritable test

2.4.1 test de l'instruction addi

Ecrivez un test qui vérifie que l'instruction add fonctionne. Voici quelques instructions pour vous aider :

```
add [rd], [rs1], [rs2] : place rs1 + rs2 dans rd
li [rd], immediat : charge l'immédiat (un nombre) dans le registre rd
beq [rs1], [rs2], [label] : saute au label spécifié si rs1 = rs2
j _good : signale au simulateur que le test réussi
j _bad : signale au simulateur que le test échoue
```

Ces instruction suffisent pour écrire le test demandé, mais vous pouvez en utiliser d'autres.

Votre test doit terminer, et indiquer "Success".

2.4.2 test des instruction de shift

On vous demande maintenant d'écrire des test sur les instructions de shift suivantes :

```
slli [rd], [rs], immediat : effectue un shift gauche logique de rs1 d'une valeur contenue dans l'immediat.
```

srli [rd], [rs], immediat : effectue un shift droite logique de rs1 d'une valeur contenue dans l'immédiat

srai [rd], [rs], immediat : effectue un shift droite arithmétique de rs1 d'une valeur contenue dans l'immédiat

Ces tests doivent *échouer*, car le shifter n'est pas implémenté. Ce sera à vous de modifier le processeur pour que les test passent dans la partie suivante.

Petit rappel sur la différence entre décalage arithmétique et logique :

- Dans un décalage à droite arithmétique, on considère des entiers signés. Si on décale l'entier -2 de 1, le résultat est -1.
 Pour ce faire, il faut décaler les bits vers la droite, en copiant le bit de signe : 10000 devient ainsi 11000, et 01111 devient 00111.
- 2. Dans un décalage droit logique, on considère des entiers non signés, et on insère simplement des zéros à gauche pour compléter après le décallage. Ainsi, 10000 devient 01000. Notez que -2 est interprété comme 0xFFFFFFE, et devient donc 0X7FFFFFFF, soit aux alentours de 2 milliards.

3 Ajout du shifter

Votre objectif est maintenant de compléter le composant *shifter* du processeur. Le fichier shifter h contenant les entrées / sorties du composant vous est fourni. A vous d'écrire les méthodes de la classe shifter permettant de calculer les sorties en fonction des entrées. Inspirez-vous du fonctionnement de l'ALU dans alu.h et alu.cpp.

NB : en systemC, vous avez accès à toutes les fonctions classiquesx du C++, comme par exemple l'opérateur de shift >>