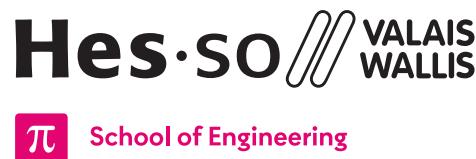




HEIRV32 (HEIRV32)

Course Architecture de l'ordinateur (CAr)



Orientation: Informatique et systèmes de communication (ISC)

Spécialisation: Data Engineering (DE)

Cours: Architecture de l'ordinateur (CAr)

Auteurs: Silvan Zahno, Axel Amand

Date: 31.01.2025

Version: v2.2



Contenu

1 Introduction	3
1.1 Microprocesseur HEIRV32 multi-cycle	4
1.1.1 Reference Documents	4
2 Spécifications	5
2.1 Fonctions	5
2.2 Fonctions supplémentaires	6
2.2.1 Easy	6
2.2.2 Medium	6
2.2.3 Hard	6
2.3 Projet HDL-Designer	7
2.4 Blocs fournis	8
3 Composants	9
3.1 Carte Field Programmable Gate Array (FPGA) EBS	9
3.2 Boutons et Light Emitting Diode (LED)	9
3.3 LED supplémentaires	10
3.4 Boards optionnelles	10
4 Evaluation	11
5 Guide	12
5.1 Architecture générale	12
5.1.1 Instruction lw	12
5.1.2 Signal en	14
5.1.3 Instruction sw	14
5.1.4 Instruction Type R - I	14
5.1.5 Instruction beq	14
5.1.6 Instruction jal	15
5.2 Control Unit	16
5.2.1 Bloc ALU	17
5.2.2 Bloc Extend	17
5.2.3 Signal ALUOp	17
5.3 Simulation	18
5.3.1 Compréhension	18
5.3.2 Automatisation des tests	18
5.4 Code	19
5.4.1 Contrôle par équivalence	19
5.4.2 Code personnalisé	19
5.5 Tips	20
Glossaire	21

1 | Introduction

L'objectif du projet est d'appliquer directement les connaissances acquises à la fin du semestre à l'aide d'un exemple pratique. Il s'agit de créer un processeur **5-stages Reduced Instruction Set Computer architecture, open-sourced (RISCV)** réduit pour exécuter un petit programme assembleur. Le processeur peut être simulé et déployé sur une **FPGA**. La connexion avec le monde extérieur peut se faire à l'aide de boutons et de leds. Ce système de processeur est représenté dans la Figure 1.

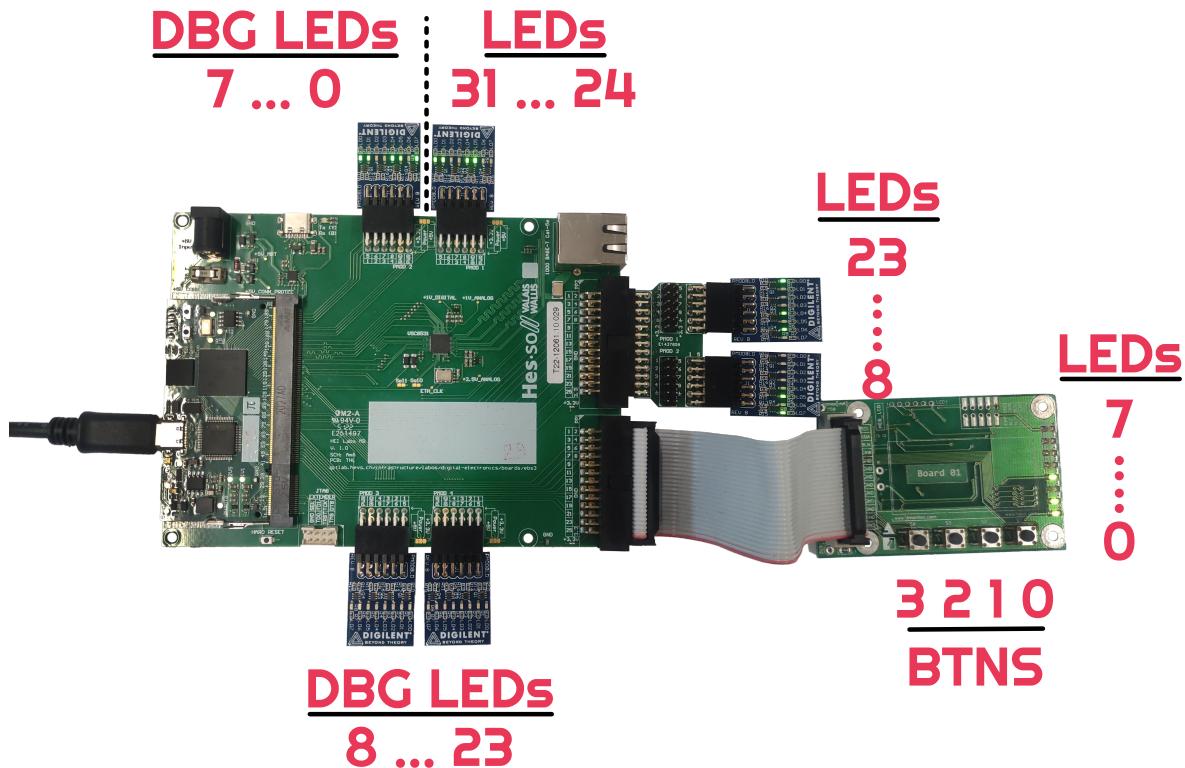


Figure 1 - Équipement du système (EBS3)

Le but est de réaliser les Specification minimales définies au Chapitre 2.



1.1 Micropuceur HEIRV32 multi-cycle

L'architecture single-cycle, complétée lors d'un laboratoire précédent, permet une approche simple de l'architecture **RISC-V**. Elle comporte toutefois plusieurs problèmes :

- la mémoire du programme et des données sont séparées
 - nécessite d'implémenter deux puces pour un seul programme
- les mémoires sont accédées de façon asynchrone
 - les mémoires vendues sur le marché ne supportent que l'accès synchrone aux données
 - la place prise par la logique de décodage devient considérable : HEIRV32 single-cycle ne supportait que 2^5 instructions
 - les capacités de telles mémoires seraient bien inférieures à celles disponibles aujourd'hui
- la vitesse du processeur est limitée par l'instruction la plus longue
 - les seules améliorations possibles n'étant plus que l'évolution des technologies de transistor ainsi que la réduction des longueurs de rootage

Fondamentalement, les instructions se décomposent en 5 étapes :

- Fetch : l'instruction est récupérée de la mémoire
- Decode : l'instruction est décodée : funct3, funct7, réglages de l'ALU et des sources ...
- Execute : l'opération spécifiée est exécutée
- Memory : accède à des données spécifiques de la mémoire (facultatif)
- Writeback : enregistre des données dans la mémoire (facultatif)

Toutes les instructions ne nécessitant pas l'exécution de chaque étape, ces dernières peuvent être dissociées, séparées par un coup de clock \Rightarrow multi-cycle. Ainsi, la fréquence d'horloge peut être augmentée, la vitesse étant désormais limitée par l'étape la plus lente.

Les instructions les plus courtes ne nécessitant que 3 à 4 étapes bénéficieront d'un traitement plus rapide.

Les mémoires utilisées sont maintenant synchrones.



Cette architecture ouvre aussi la voie à l'implémentation d'un **système de pipeline** (c.-à-d. charger une instruction à chaque coup de clock), de **prédition de branchements**, et toute autre technique permettant d'accélérer le fonctionnement général du processeur.

Seul le multi-cycle est abordé ici.

1.1.1 Reference Documents

[1], [2], [3], [4], [5], [6], [7], [8], [9], [10], [11], [12], [13], [14], [15], [16], [17], [18], [19], [20], [21],
[22], [23], [24], [25], [26], [27], [28], [29]



2 | Spécifications

2.1 Fonctions

Les fonctions de base sont définies comme suit :

- La **FPGA** implémente un microprocesseur **RISCV** 32-bits, multi-cycle, dont le fonctionnement est confirmé par simulation puis par déploiement sur une puce physique
- Le microprocesseur implanté doit supporter les instructions suivantes :
 - Les instructions de type R : **add, sub, and, or, slt**
 - Les instructions de type I : **addi, andi, ori, slti**
 - Les instructions Mémoire : **lw, sw**
 - Les instructions de Saut: **beq, jal**
- En utilisant les commandes supportées, écrire un code assembleur capable de :
 - détecter l'appui des boutons de la carte électronique boutons-LEDs-LCD Figure 5 et agir en fonction
 - contrôler les leds de la carte électronique boutons-LEDs-LCD Figure 5

Pour contrôler les **LED**, il suffit d'écrire le registre **x30**.

Pour lire les boutons, il suffit de lire le registre **x31**. Une écriture sur ce registre ne modifie pas sa valeur.

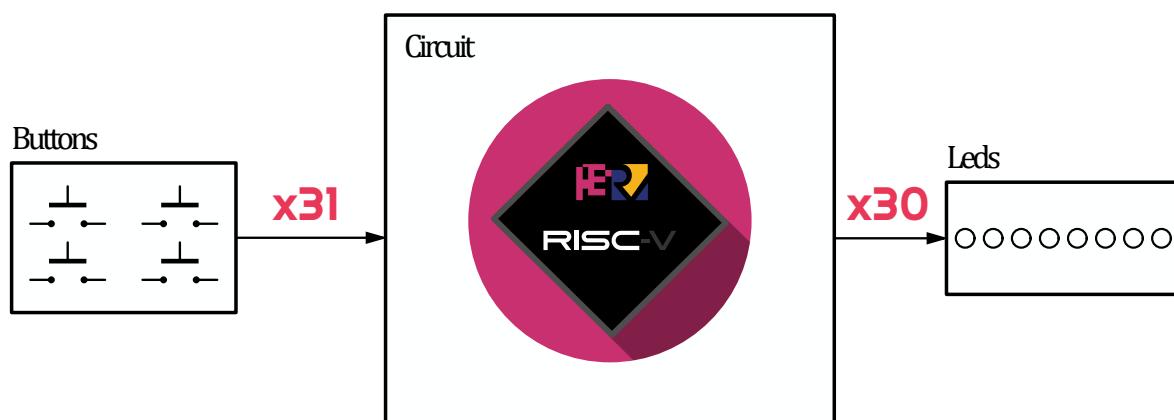


Figure 2 - **RISCV** Circuit matériel



La fonctionnalité obligatoire consiste à simplement allumer les LEDs si un bouton est pressé. Voir Chapitre 2.2 pour les fonctionnalités optionnelles, apportant des points supplémentaires.



2.2 Fonctions supplémentaires

Les algorithmes rapportent des points supplémentaires en fonction de leur difficulté.



Avant de démarrer, pensez à contrôler avec vos responsables que le matériel requis est disponible et compatible avec votre idée.
 Faîtes attention à n'utiliser que les instructions implémentées.
Utiliser un compilateur RISC-V ne vous fournira PAS de code compatible (instructions non supportées, directives de sections ...).

2.2.1 Easy

- **Gestion des boutons:** afficher des patterns différents sur les 32 LED selon l'appui des boutons.
- **Gestion des timings:** faire clignoter les LED à une fréquence donnée.

2.2.2 Medium

- **Chenillard sur les LED:** les LED s'allument une après l'autre à une fréquence modérée; un appui sur un bouton arrête l'avancée du chenillard tant qu'il est pressé, tandis qu'un autre le fait redémarrer de 0.
- **LED à intensité variable:** les LED s'allument avec une **Pulse Width Modulation (PWM)** réglée à 50%. Un appui sur un bouton augmente l'intensité de 10% à chaque pression, tandis qu'un autre la diminue de 10%.

2.2.3 Hard

- **Universal Asynchronous Receiver Transmitter (UART):** lors d'un appui sur un bouton, une transmission de texte par **UART** est effectuée. Le texte est affiché sur un PC.
- **LED RGB sérielles:** gestion de trois LED RGB sérielles type WS2812/WS2813. Un appui sur un bouton allume/éteint les LED ; deux autres permettent de passer à la couleur suivante/précédente.
- **LED respirantes:** les LED s'allument puis s'éteignent progressivement, donnant un effet de « respiration ». Un bouton permet d'augmenter la vitesse de respiration, un autre de la diminuer.

Il est bien sûr possible de proposer vos propres idées et d'utiliser du matériel annexe (voir Chapitre 3).



Il est hautement conseillé de développer et tester votre algorithme sur les outils vus durant les laboratoires ISA ([RISC-V online interpreter](#) et [Ripes](#))
 Il est possible de manuellement modifier les registres sur Ripes pour simuler les boutons.

2.3 Projet HDL-Designer

Un projet HDL-Designer prédéfini peut être téléchargé sur [Git](#) ou cloné par [Cyberlearn](#). La structure de fichier du projet se présente comme suit:

```

car_heirv
+--Board/           # Project and files for programming the fpga
|   +-concat/       # Complete VHDL file including PIN-UCF file
|   +-hds/          # Board-related VHDL files
|   +-ise/          # Xilinx ISE project
|   +-diamond/      # Lattice Diamond project
+--HEIRV32/         # Library for the components of the student solution
+--HEIRV32\_test/   # Library for the simulation testbenches
+--Libs/            # External libraries which can be used e.g. gates, io, sequential
+--Prefs/           # HDL-Designer settings
+--Scripts/         # HDL-Designer scripts
+--Simulation/     # Modelsim simulation files
+--doc/             # Folder with additional documents relevant to the project
|   +-Board/        # All schematics of the hardware boards
|   +-Components/   # All data sheets of hardware components
|   +-HEIRV32\_MC\-\-x # This doc
+--heirv32\asm/     # Dedicated assembler for HEIRV32 (doc and execs)
+--img/             # Pictures

```



Le chemin d'accès au dossier du projet ne doit pas contenir d'espaces.



Le dossier **doc/** contient de nombreuses informations importantes: fiches techniques, évaluation de projet et documents d'aide pour HDL-Designer, pour n'en citer que quelques-uns.

Les signaux du top-level se présentent comme suit :

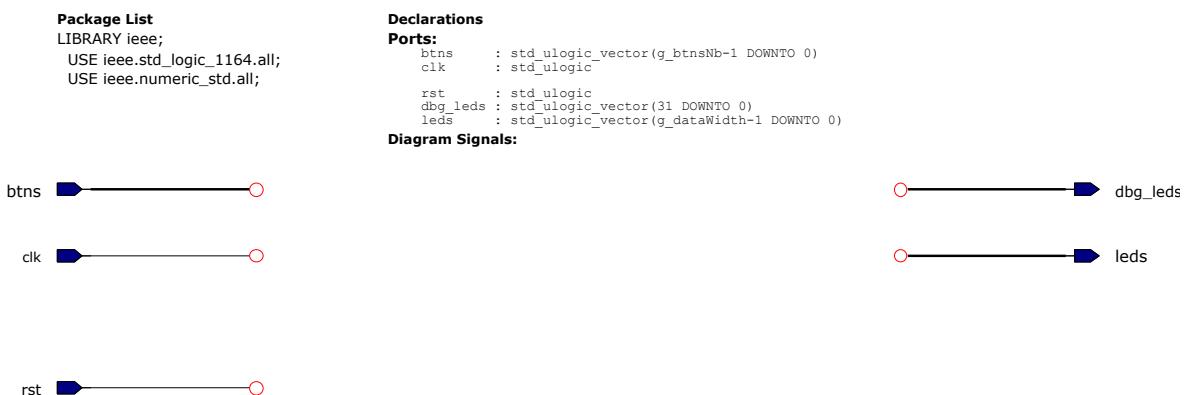


Figure 3 - Circuit Toplevel vide



Les signaux disponibles sont les suivants :

- **btns** : valeurs des boutons S0 à S4 de la carte électronique bouton-LEDS-LCD Figure 5. Liés aux registre **x31**.
- **leds** : LED activées selon le registre **x30**
- **clk** : horloge du système, cadencée à **50MHz** pour les boards EBS3 et **66 MHz** pour les boards EBS2
- **rst** : reset du système, asynchrone
- **dbg_leds** : signal de debug, permet d'activer des **LED** selon des signaux internes. Ne sont pas liées au registre **x30**.

2.4 Blocs fournis

Tous les blocs nécessaires à la conception du microprocesseur sont fournis dans le bloc **heirv32_mc** et proviennent des bibliothèques suivantes:

- HEIRV32_MC
 - **controlUnit** : bloc pour le décodage des instructions
 - **heirv32_mc** : top-level
 - **instructionDataManager** : mémoire du programme groupant instructions et data, capable de lecture et écriture
- HEIRV32
 - **ALU** : une version de l'ALU capable d'addition, soustraction, AND, OR, et SLT
 - **buffer*(Enable)** : buffer clockés (bascules) avec ou sans entrée enable
 - **extend** : bloc d'extension de l'instruction pour les tests, supportant les instructions I, S, B et J
 - **mux3To1ULogVec** : mux 3 vers 1 de **std_ulogic_vector**
 - **registerFile** : bloc de gestion des 32 registres, remplaçant **x31** par le vecteur **btns** - *registre de lecture des boutons* - et x30 par le vecteur **leds** - *registre d'écriture des leds* -

La librairie **Board** contient la logique de mise en forme des signaux, prévue pour le déploiement du circuit sur **FPGA**.

La librairie **HEIRV32_test** contient un testeur lié au code **Simulation/code_sim.s**.



Le simulateur est réglé par défaut pour EBS3. Pour le modifier, ouvrez le bloc **heirv32_mc_tb** et modifiez la constante
`constant c_clockFrequency : real := 50.0E6;`
 en
`constant c_clockFrequency : real := 66.0E6;`

3 | Composants

Le système se compose de 3 plaques matérielles différentes, visibles dans la figure Figure 1.

- Une carte de développement **FPGA**, voir figure Figure 4.
- Une carte de contrôle à 4 boutons et 8 **LED**, voir figure Figure 5.
- Deux cartes **LED Peripheral Module (PMod)**, voir figure Figure 6.

3.1 Carte **FPGA** EBS

La carte principale est la carte de développement de laboratoire **FPGA** EBS 3 de l'école. Elle héberge une puce **Lattice LFE5U-25F FPGA** et dispose de nombreuses interfaces différentes (**UART**, **PMod**, **PPT**, **Ethernet**). L'oscillateur utilisé produit un signal d'horloge (**clock**) avec une fréquence de $f_{clk} = 100\text{MHz}$, réduit en interne par PLL à $f_{clk} = 50\text{MHz}$.

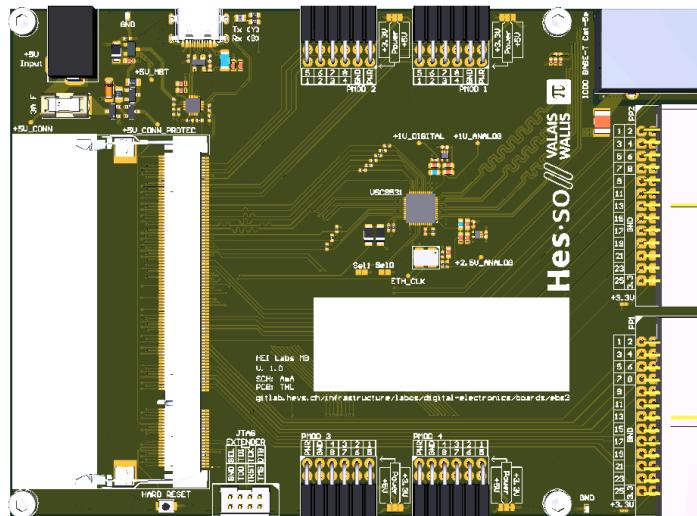


Figure 4 - Carte électronique **FPGA**

3.2 Boutons et **LED**

La plaque avec boutons et les **LED** [8] est connectée à la motherboard. Elle possède 4 boutons et 8 **LED** qui peuvent être utilisés dans le design. Si on le souhaite, cette plaque peut être équipée d'un affichage **Liquid Crystal Display (LCD)** [9], [30].



Figure 5 - Carte électronique boutons **LED LCD** [8]

3.3 LED supplémentaires

Il est possible d'étendre le nombre de LED grâce à des boards d'extension dédiées.



Figure 6 - LED PMod

3.4 Boards optionnelles

Pour ajouter de la fonctionnalité à votre circuit, il est possible d'utiliser diverses cartes d'extension. Leurs documentations sont données sous le dossier [doc/ext_boards](#).

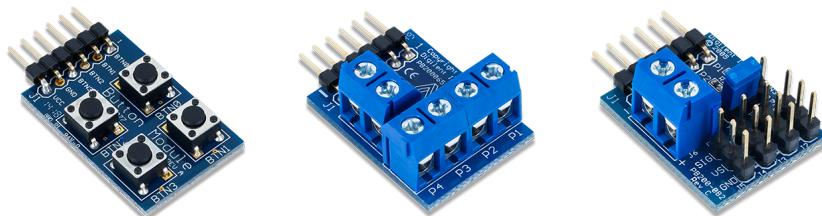


Table 1 - Inputs: [PMod BTN](#) [19], [20], [PMod CON1](#) [21], [22], [PMod CON3](#) [23], [24]

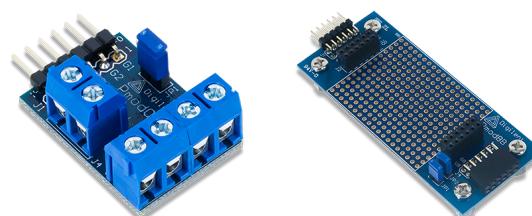


Table 2 - Outputs: [PMod OD1](#) [26], [27], [PMod BB](#) [17], [18]

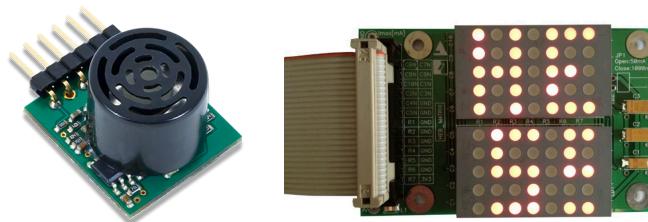


Table 3 - I/Os: [PMod MAXSONAR](#) [25], [29], [PP-MATRIX](#) [28]

4 | Evaluation

Dans le dossier **doc/**, le fichier **evaluation-bewertung-riscv.pdf** montre le schéma d'évaluation détaillé, tableau Table 4.

La note finale contient le rapport, le code ainsi qu'une présentation de votre système.

Aspects évalués	Points
Rapport	50
Introduction	3
Spécification	5
Projet	15
Vérification et validation	10
Intégration	9
Conclusion	3
Aspects formels du rapport	5
Fonctionnalité du circuit	30
Qualité de la solution	10
Présentation	10
Total	100

Table 4 - Grille d'évaluation



La grille d'évaluation donne des indications sur la structure du rapport. Pour un bon rapport, consultez le document « Comment rédiger un rapport de projet » [13].

5 | Guide

Pour commencer le projet, procédez de la manière suivante :

- Lisez attentivement les spécifications et les informations présentées.
- Examinez le matériel grâce au programme préinstallé ainsi que le projet HDL-Designer.
- Parcourez les documents dans le dossier **doc/** de votre projet.
- Analysez en détail les blocs qui existent déjà.
- Développez un schéma fonctionnel détaillé. Vous devez pouvoir expliquer les signaux et leurs fonctions.
- Implémentez et simulez les différents blocs.
- Testez la solution sur la **FPGA** et trouvez les éventuelles erreurs **bug**
- Ecrivez et déployez votre propre code.

5.1 Architecture générale

Proposez d'abord une architecture sans implémenter de bloc s'axant autour du principe multi-cycle:



Figure 7 - Pipeline RISC-V

5.1.1 Instruction lw

La création du design s'axe autour de la mémoire de programme en réfléchissant à l'instruction **lw**, instruction nécessitant les 5 étapes du pipeline:

- Fetch: le program counter **PC** sélectionne de l'information en mémoire, générant un bus **data (RD)** et **instruction (instr.)**. Les bus sont séquentiels: RD est lu de la mémoire à chaque coup de clock, tandis que Instr. n'est mis à jour que si l'entrée IRWrite est à '1'.

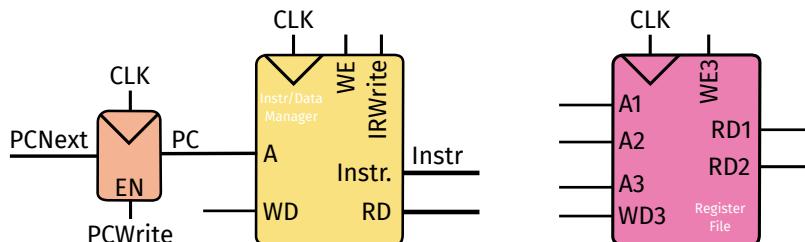


Figure 8 - Fetch

• Decode:

- l'adresse de base est contenue dans le bus Instr., bits 19 downto 15. Ils sont utilisés comme adresse pour sélectionner le registre **RD1**.
- la valeur immédiate est donnée dans les bits 31 downto 20, dont le signe doit être étendu. Pour ça, le bloc **extend** permet, grâce à deux bits de contrôle, de définir si la valeur est codée sur 12, 13 ou 21 bits et donc d'étendre le signe de la valeur.
- les registres (ici RD1) sont mis à jour à chaque coup de clock.

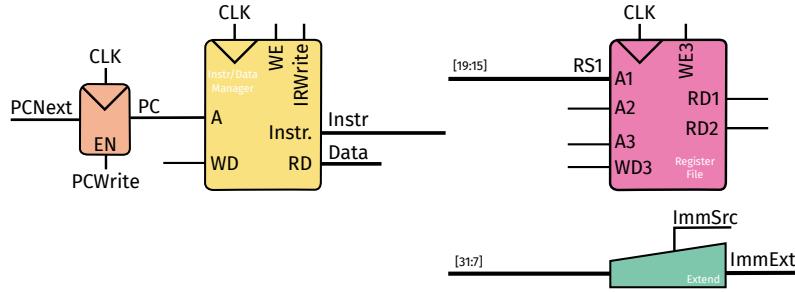


Figure 9 - Decode

- Execute: la valeur immédiate est ajoutée au registre lu au travers de l'ALU pour déterminer l'adresse à accéder en mémoire. La bascule de sortie permet une nouvelle fois de séparer cette étape du reste du pipeline.

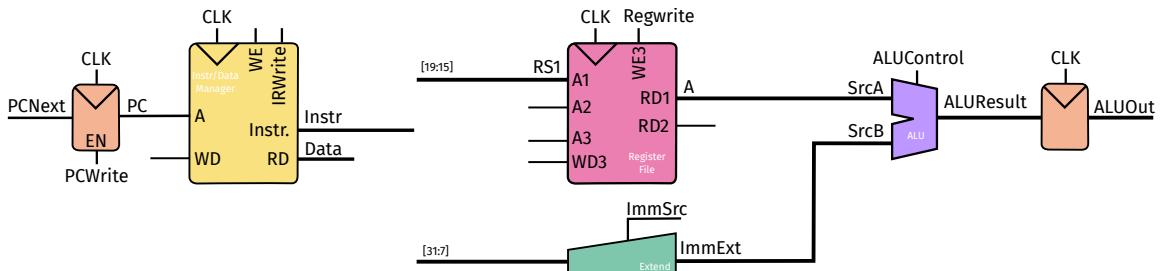


Figure 10 - Execute

- Mem. Access : la valeur calculée est utilisée pour relire la mémoire. A cet effet, un multiplexeur est ajouté afin de sélectionner entre le PC ou la valeur de l'ALU, contrôlé par le signal **AdrSrc**.

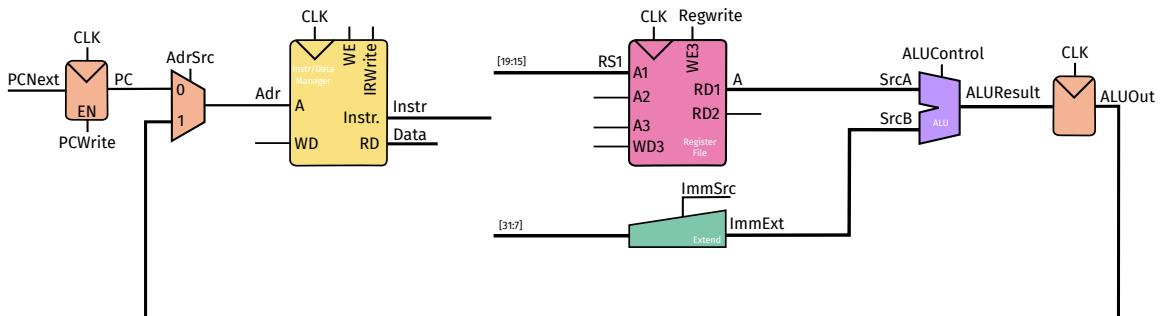


Figure 11 - Memory Access

- Write Back: la dernière étape est d'écrire le registre de destination spécifié par les bits 11 downto 7 du bus Instr. Le signal **RegWrite** charge le registre pointé par A3 au prochain coup de clock. Cette valeur peut provenir du résultat de l'ALU comme ici ou de la donnée elle-même. Un multiplexeur, contrôlé par le signal **ResultSrc**, est ajouté:

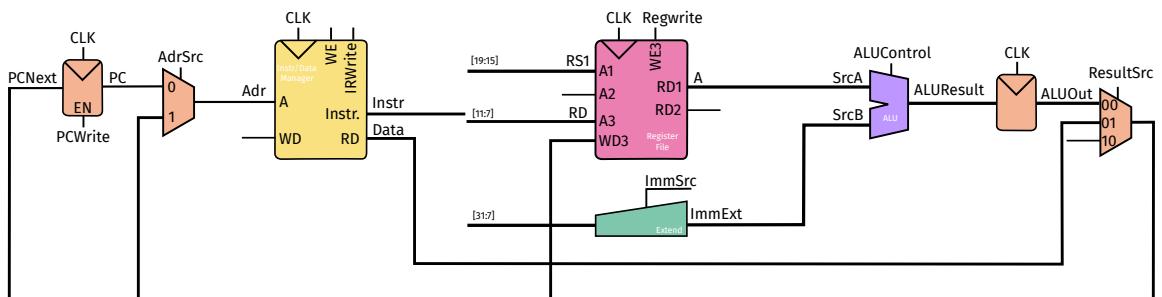


Figure 12 - Write Back

En parallèle de tout ça, le compteur de programme doit être incrémenté. Cela était fait avec un additionneur séparé dans l'architecture single-cycle. Hors, ici, il est possible d'utiliser l'ALU pendant l'étape de fetch car aucun calcul n'est nécessaire. Deux multiplexeurs sont ajoutés pour contrôler les sources de l'ALU, contrôlées par les signaux **AdrSrcA** et **AdrSrcB**. Ici, le PC est chargé sur A pendant que B charge la valeur 4, l'ALU étant réglé sur addition. Le calcul, devant être utilisé immédiatement (PC doit être enregistré pour l'utiliser plus tard), la bascule du résultat de l'ALU est bypassée et le signal ajouté au multiplexeur de sortie. L'entrée enable contrôlée par PCWrite est à '**1**', permettant de sauvegarder PCNext (= PC + 4) sur PC :

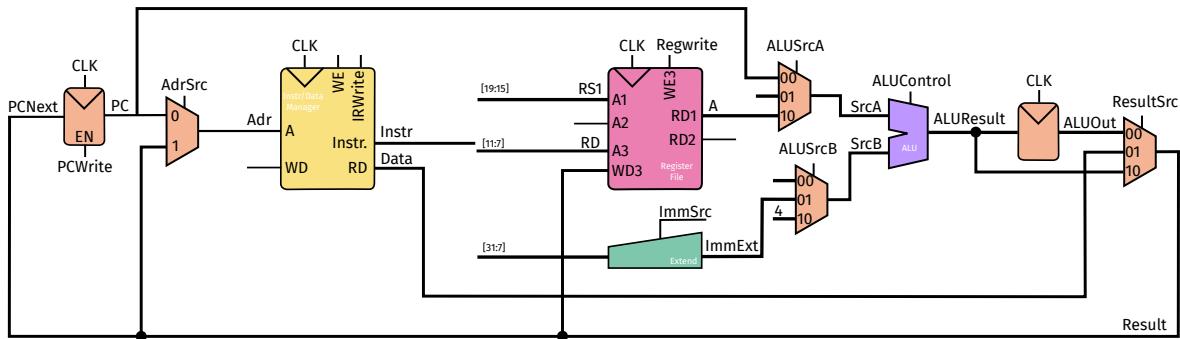


Figure 13 - PC + 4

*Les signaux de contrôle sont générés par le bloc **controlUnit** abordé plus bas.*

5.1.2 Signal en

L'entrée **en** permet de couper le fonctionnement du processeur. TOUTES les étapes du pipeline doivent être bloquées si cette entrée est à '**0**'. Modifiez votre architecture pour prendre ce signal en compte là où il est nécessaire.

5.1.3 Instruction sw

Dans le même raisonnement, étendre le système pour supporter **sw**:

- Fetch : lit l'instruction depuis la mémoire pointée par PC.
- Decode : charge le registre spécifiant l'adresse de base sur RD1. Aussi, charge le registre contenant l'information à sauvegarder sur **RD2**.
- Execute : ajoute la valeur immédiate à l'adresse de base à travers l'ALU, afin de pointer vers l'adresse mémoire.
- Write Back : enregistre la valeur en mémoire grâce au signal **MemWrite**.

5.1.4 Instruction Type R - I

Réfléchir ensuite aux chemins nécessaires pour les instructions de type R et I.

5.1.5 Instruction beq

Ajouter l'instruction **beq** qui compare deux registres et modifie le PC si ces derniers sont égaux:

- Fetch : lit l'instruction depuis la mémoire pointée par PC.



- Decode : charge les deux registres à comparer. Comme l'ALU n'est pas utilisé, l'adresse en cas de saut peut être calculée. Toutefois, le PC s'est déjà incrémenté. Il est donc nécessaire d'enregistrer une ancienne valeur de PC à l'étape précédente afin de la charger sur la source A de l'ALU. La source B est la valeur immédiate.
- Execute : soustraie les deux registres et met le signal **zero** à '**1**' si le résultat est 0. Dans ce cas, le bloc de contrôle met le signal **PCWrite** à '**1**', signal permettant de charger le bus Result sur PC. Ainsi, la valeur de saut (sortie de l'ALU de l'étape précédente) est chargée ($a == b$, $PC = PC + \text{imm.}$). Sinon, **PCWrite** reste à '**0**' et le PC n'est pas modifié ($a \neq b$, $PC = PC + 4$).

5.1.6 Instruction jal

Finalement, ajouter l'instruction **jal** qui saute après avoir enregistré l'adresse de retour :

- Fetch : lit l'instruction depuis la mémoire pointée par PC.
- Decode : calcule l'adresse de saut.
- Execute : enregistre l'adresse de saut comme nouveau PC tout en calculant l'adresse de retour à enregistrer dans le registre de destination.
- Write Back : enregistre l'adresse de retour dans le registre de destination.

5.2 Control Unit

Il manque encore un bloc de contrôle permettant de suivre l'étape actuelle selon le pipeline précité et générant les divers signaux de contrôle. Pour simplifier le travail, séparez la génération de signaux en trois blocs distincts:

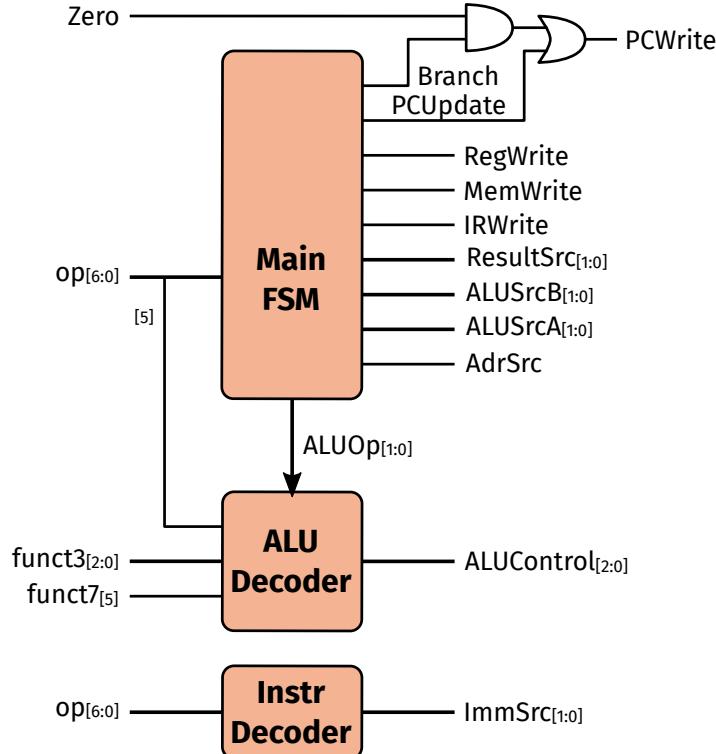


Figure 14 - Control unit



Les instructions du set RV32I sont séparées en 6 types : R, I, S, B, U et J. Il est logique que deux instructions du même type suivent le même traitement. Si ce n'était pas le cas, chaque instruction devrait être traitée différemment par le bloc controlUnit. On en dénombre 40 rien que pour le set de base, set ne permettant pas de faire tourner un OS !

5.2.1 Bloc ALU

L'ALU réalise les fonctions arithmétiques et logiques selon la table suivante:

ALU Control	Operation
000	<i>add</i>
001	<i>sub</i>
010	<i>AND</i>
011	<i>OR</i>
101	<i>Set Lesser Than</i>
Others	-

Table 5 - Table de commande du bloc ALU

5.2.2 Bloc Extend

Le bloc extend se base sur le type d'instruction donné par **immSrc** pour extraire et étendre le signe de la valeur immédiate:

immSrc	Type
00	<i>I</i>
01	<i>S</i>
10	<i>B</i>
11	<i>J</i>

Table 6 - Table de commande du bloc extend

5.2.3 Signal ALUOp

Afin d'éviter les doublons, $op_{[6:0]}$ n'est pas repris dans le bloc **aluDecoder**. A la place, **mainDecoder** génère le signal **ALUOp**, plus petit, qui regroupe plusieurs types d'instructions travaillant de la même manière, selon un code arbitraire. Par exemple, **addi x2, x3, 30** et **add x2, x3, x4** effectuent tous deux une opération d'addition. Les instructions I et R sont donc groupées sous le même code.

La table suivante présente cette idée d'unification et liste les cas spéciaux pour le décodage:

ALUOp	funct3	Op ₅ /funct7 ₅	instr	ALUControl _[2:0]
00	---	--	<i>lw, sw</i>	000 (add)
01	---	--	<i>beq</i>	001 (sub)
10	000	00, 01, 10	<i>add / addi</i>	000 (add)
10	000	11	<i>sub</i>	001 (sub)
10	010	--	<i>slt / slti</i>	101 (slt)
10	110	--	<i>or / ori</i>	011 (or)
10	111	--	<i>and / andi</i>	010 (and)

Table 7 - Table de commande du bloc ALUDeocder



5.3 Simulation

Pour simuler le circuit complet, un banc de test est disponible sous **HEIRV32_test/heirv32_mc_tb**. Il exécute le code donnée sous **Simulation/code_sim.s**.

5.3.1 Compréhension

Ouvrez et analysez le code donné.

- Quelles sont les instructions exécutées ?
- Est-il un bon candidat pour confirmer le fonctionnement de votre processeur ?

5.3.2 Automatisation des tests

Le testeur **HEIRV32_test/heirv32_mc_tester** affiche un signal **testInfo** sur la simulation permettant de savoir théoriquement quelle instruction devrait être en train de s'exécuter. En cas de non-fonctionnement du processeur, cette information ne vaut rien.

Les tests sont automatisés grâce à la procédure :

```

1  procedure checkProc(
2    msg :          string;
3    AddrArg :      unsigned(31 downto 0);
4    ALUControlArg : std_ulogic_vector(2 downto 0);
5    ALUSrcAArg :   std_ulogic_vector(1 downto 0);
6    ALUSrcBArg :   std_ulogic_vector(1 downto 0);
7    IRWriteArg :   std_ulogic;
8    PCWriteArg :   std_ulogic;
9    adrSrcArg :   std_ulogic;
10   immSrcArg :  std_ulogic_vector(1 downto 0);
11   memWriteArg : std_ulogic;
12   regwriteArg : std_ulogic;
13   resultSrcArg : std_ulogic_vector(1 downto 0)) is
14 begin
15 ...
16 end procedure checkProc;
```

Elle est utilisée dans la boucle du testeur telle que

```
checkProc("Addi, addr. 0x00 - decode", x"00000004", "000", "01", "01", '0', '0', '0',
"00", '0', '0', "00");
```



Confirmez le fonctionnement de votre circuit.



5.4 Code

Une fois l'architecture validée par simulation, il est possible de flasher la [FPGA](#).

Pour ça, la librairie **Board** contient le top-level. Le code flashé est celui sous [Simulation/code_mc_ebs3_bram.txt](#).



Le code [Simulation/code_mc_ebs3.s](#) donné est vide, à l'inverse de [Simulation/code_mc_ebs3_bram.txt](#). A vous d'écrire un nouveau code une fois le fonctionnement du circuit validé.

5.4.1 Contrôle par équivalence

Flashez dans un premier temps le code de test donné et assurez-vous qu'il fonctionne de la même manière que celui déjà disponible sur la board.

Référez-vous au document [doc/Board_LFE5U-25F.pdf](#).



Confirmez le fonctionnement de votre processeur sur la FPGA.

5.4.2 Code personnalisé

Lorsque le circuit est fonctionnel, écrivez votre propre code dans [Simulation/code_mc_ebs3.s](#) capable de réagir aux appuis sur les deux boutons ainsi que d'allumer des [LED](#) :

- Ecrire une valeur sur le registre **x30** permet d'allumer les [LED](#). La [LED](#) 0 correspond au bit 0, la [LED](#) 1 au bit 1 ...
- Lire le registre **x30** donne l'état actuel des [LED](#).
- Lire les boutons se fait en lisant le registre **x31**. Le bit 0 correspond au bouton **S0**, le bit 1 au bouton **S1**.
- Ecrire le registre **x31** ne le modifie pas.

Testez votre code à l'aide du [RISC-V online interpreter](#) et [Ripes](#) avant de le flasher.



Ecrivez et testez votre code sur simulateur.

Une fois le code validé, compilez-le avec le logiciel **HEIRV32-ASM** fourni dans le dossier du même nom afin de générer un nouveau fichier [code_mc_ebs3_bram.txt](#).

Finalement, il suffit de recompiler le top-level et de flasher la [FPGA](#) avec votre nouveau code.



Flashez votre code sur la FPGA et confirmez le fonctionnement de votre code.



5.5 Tips

Ci-joint quelques conseils supplémentaires pour éviter les problèmes et les pertes de temps:

- Divisez le problème en différents blocs : utilisez pour cela le document Toplevel vide. Il est recommandé d'avoir un mélange équilibré entre le nombre de composants et la taille/complexité de ces derniers.
- Analysez les différents signaux d'entrée et de sortie, leurs types, leurs tailles ... Il est conseillé d'utiliser en partie les fiches techniques.
- Respectez le chapitre DiD « Méthodologie de conception de circuits numériques (MET) » lors de la création du système. [11].
- Respectez la marche à suivre incrémentale proposée. Abusez des tests dès que possible.
- Sauvegardez et documentez vos étapes intermédiaires. Les architectures n'ayant pas fonctionnées, les codes basiques pour tester l'architecture ... sont autant de matière à ajouter au rapport.



N'oubliez pas de vous amuser.





Glossaire

FPGA – Field Programmable Gate Array [2](#), [3](#), [5](#), [8](#), [9](#), [12](#), [19](#)

LCD – Liquid Crystal Display [9](#)

LED – Light Emitting Diode [2](#), [5](#), [6](#), [8](#), [9](#), [10](#), [19](#)

PMod – Peripheral Module [9](#), [10](#)

PWM – Pulse Width Modulation [6](#)

RISCV – 5-stages Reduced Instruction Set Computer architecture, open-sourced [3](#), [4](#), [5](#), [12](#)

UART – Universal Asynchronous Receiver Transmitter [6](#), [9](#)



Bibliographie

- [1] A. Waterman, K. Asanovic, et F. Embeddev, « RISC-V Instruction Set Manual, Volume I: RISC-V User-Level ISA ». Consulté le: 4 juin 2022. [En ligne]. Disponible sur: <https://www.five-embeddev.com/riscv-isa-manual/latest/riscv-spec.html>
- [2] F. Embeddev, « RISC-V Quick Reference ». Consulté le: 4 juin 2022. [En ligne]. Disponible sur: <https://www.five-embeddev.com/quickref/tools.html>
- [3] S. L. Harris et D. M. Harris, « Digital Design and Computer Architecture RISC-V Edition », *Digital Design and Computer Architecture*. Elsevier, p. IBC1-IBC2, 2022. doi: [10.1016/B978-0-12-820064-3.00025-8](https://doi.org/10.1016/B978-0-12-820064-3.00025-8).
- [4] D. A. Patterson et J. L. Hennessy, *Computer Organization and Design - RISC-V Edition*, Second Edition. Elsevier, 2021.
- [5] Xilinx, « Spartan-3 FPGA Family ». Consulté le: 20 novembre 2021. [En ligne]. Disponible sur: <https://www.xilinx.com/products/silicon-devices/fpga/spartan-3.html>
- [6] Xilinx, « Datasheet Spartan-3E FPGA Family ». 2008.
- [7] Silvan Zahno, « Schematic: FPGA-EBS v2.2 ». 2014.
- [8] Silvan Zahno, « Schematic: Parallelport HEB LCD V2 ». 2014.
- [9] Electronic Assembly, « Datasheet: DOGM Graphics Series 132x32 Dots ». 2005.
- [10] François Corthay, Silvan Zahno, et Christophe Bianchi, « Methodologie Für Die Entwicklung von Digitalen Schaltungen ». 2021.
- [11] François Corthay, Silvan Zahno, et Christophe Bianchi, « Méthodologie de Conception de Circuits Numériques ». 2021.
- [12] Christophe Bianchi, François Corthay, et Silvan Zahno, « Wie Verfasst Man Einen Projektbericht? ». 2021.
- [13] Christophe Bianchi, François Corthay, et Silvan Zahno, « Comment Rédiger Un Rapport de Projet? ». 2021.
- [14] S. Zahno, « CAr RISC-V Summary (RISC-V) », 2022.
- [15] D. Inc, « Pmod 8LD Reference Manual ». 2015.
- [16] D. Inc, « Pmod 8LD Schematics ». 2008.
- [17] D. Inc, « Pmod BB Reference Manual ». 2016.
- [18] D. Inc, « Pmod BB Schematics ». 2007.
- [19] D. Inc, « Pmod BTN Reference Manual ». 2016.
- [20] D. Inc, « Pmod BTN Schematics ». 2005.
- [21] D. Inc, « Pmod CON1 Reference Manual ». 2015.
- [22] D. Inc, « Pmod CON1 Schematics ». 2015.
- [23] D. Inc, « Pmod CON3 Reference Manual ». 2016.



- [24] D. Inc, « Pmod CON3 Schematics ». 2005.
- [25] D. Inc, « Pmod MAXSONAR Reference Manual ». 2015.
- [26] D. Inc, « Pmod OD1 Reference Manual ». 2016.
- [27] D. Inc, « Pmod OD1 Schematics ». 2006.
- [28] Laurent Gauch, « Schematic: HEB Dot Matrix v1.0 ». 2003.
- [29] Maxbotix, « LV-MAXSONAR-EZ Datasheet ». 2021.
- [30] Sitronix, « Datasheet Sitronix ST7565R 65x1232 Dot Matrix LCD Controller/Driver ». 2006.