INF2171 — Organisation des ordinateurs et assembleur Examen Intra — Automne 2023

Jean Privat — Dimanche 29 octobre — Durée 3 heures

- Aucun document n'est autorisé sauf une feuille de note manuscrite au format lettre (recto-verso).
- L'usage de la calculatrice ou de tout appareil électronique est interdit.
- Répondez et rendez seulement le formulaire (avant dernière feuille).
- L'annexe est détachable (dernière feuille).
- Les questions faisant apparaître le symbole 🕏 peuvent présenter plusieurs bonnes réponses. Les autres ont une unique bonne réponses.
- Chacune des 20 questions vaut 5 points. Des points négatifs pourront être affectés à de très mauvaises réponses.

1 Structure et fonctionnement d'un ordinateur

Question 1 Comment le processeur détermine l'instruction machine à exécuter?	
--	--

A	Le registre compteur ordinal (pc) contient l'adresse en mémoire de l'instruction à exécuter.
В	Le processeur connaît la ligne active dans l'éditeur de code assembleur.
\mathbf{C}	Les instructions sont stockés dans l'unité de contrôle et dépilées au fur et à mesure de leur exécution.
\mathbb{D}	Le registre d'index (x0) contient la position de l'instruction dans l'unité de contrôle.
Е	Le registre compteur ordinal (pc) contient la position de l'instruction dans l'unité de contrôle.
F	Le registre d'index (x0) contient l'adresse en mémoire de l'instruction à exécuter.
G	L'instruction est en mémoire à l'adresse 0

Question 2 Que signifie le « R » de RISC ?

A Read / Lecture	D Rules / Règles	G Risk / Risque
B Return / Retour	E Register / Registre	H Random / Aléatoire
C Recursion / Récursivité	F Relative / Relatif	I Reduced / Réduit

2 Instructions et code machine RISC-V

Question 3 Que fait la directive RISC-V « .byte 0x39 »?

- A Réserve deux octets, initialisés à 63 00 (hexa)
- B Réserve un seul octet, initialisé à 63 (hexa)
- Réserve 39 octets, tous initialisés à 00 (hexa)
- D Réserve deux octets, initialisés à 39 00 (hexa)
- E Réserve 63 octets, tous initialisés à 00 (hexa)
- G Réserve un seul octet, initialisé à 09 (hexa)

F Réserve un seul octet, initialisé à 39 (hexa)

- H Réserve deux octets, initialisés à 90 00 (hexa)
- I Réserve 9 octets, tous initialisés à 00 (hexa)
- I Réserve deux octets, initialisés à 09 00 (hexa)

Question 4 Désassemblez l'instruction machine RISC-V codée mémoire par les 4 octets suivants : 93 05 A0 02

- A sub a1, a2, a2
- B sll s1, a1, s1
- C addi a1, a1, '*'
- D li a1, '*'
- □ li a1, -42
- F slli s1, x0, 1
- G add a1, a1, a2
- H addi a1, a1, -42
- I li s1, '*'
- J sll a1, a1, s1
- K slli s1, s1, 1
- L addi s1, s1, -42
- M sub a1, a1, a2
- N li s1, -42
- 0 add a1, a2, a2
- P addi s1, s1, '*'

3 Arithmétique des ordinateurs

Question 5 \clubsuit Parmi les représentations suivantes, quelles sont celles du nombre $41_{(16)}$ (41 hexadécimal)? Indiquez toutes les bonnes réponses.

- A 101₍₈₎
- B 1000101₍₂₎
- D 1000001₍₂₎
- E 65₍₁₀₎
- F 63₍₁₀₎

- $G 76_{(8)}$
- \mathbb{H} 29₍₁₆₎

Question 6 ♣ Parmi les séquences d'instructions RISC-V suivantes, quelles sont celles qui positionnent le registre s0 à la valeur 0x614 ? Indiquez toutes les bonnes réponses.

- A li s0, 0x855 addi s0, s0, -0x271
- li s0, 0x6BF xori s0, s0, 0xAB
- E li s0, 0x9EB not s0, s0

- B li s0, 0xC25 srai s0, s0, 1
- D li s0, 0x30A slli s0, s0, 1
- li s0, 0x271 addi s0, s0, 0x3A3

4 Programme mystère

Soit le programme mystère suivant:

li s0, 0 li s1, -1 aaa: li a7, 5 ecall blez a0, ccc blez s1, bbb ble a0, s1, bbb slli s1, s1, 1 sub s0, s0, s1 bbb: mv s1, a0 add s0, s0, s1j aaa li a7, 1 ccc: mv a0, s0ecall li a7, 10 ecall

Question 7 Qu'affiche-il lorsque l'on saisit le nombre 0 ?

A 0	E 4	I 8
B 1	F 5	Il n'affiche rien du tout
$\boxed{\mathbb{C}}$ 2	G 6	K Il part en boucle infinie
$\boxed{\mathbb{D}}$ 3	H 7	$\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ $
Question 8	Qu'affiche-il lorsque l'on saisit les nombres 4, 2, 1 et -2 ?	
A 0	E 4	I 8
B 1	${\mathbb F}$ 5	Il n'affiche rien du tout
$\boxed{\mathbb{C}}$ 2	G 6	K Il part en boucle infinie
D 3	H 7	Il affiche n'importe quoi

Question 9 Qu'affiche-il lorsque l'on saisit les nombres 1, 2, 4 et -4?

A 0	E 4	I 8
B 1	F 5	Il n'affiche rien du tout
C 2	G 6	K Il part en boucle infinie
D 3	H 7	$\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ $

Question 10 Dans ce programme, par quelle instruction unique pourrait-on remplacer les deux instructions « blez s1, bbb » et « ble a0, s1, bbb » des lignes 6 et 7 ?

A bgt a0, s1, ccc	E blez a0, s1, bbb
B bleu a0, s1, bbb	F bgt a0, s1, aaa
C ble a0, s1, x0, bbb	G bgtz a0, s1, aaa
D bge a0, s1, aaa	H Aucune de ces réponses

5 Modes d'adressage

Soit le morceau de programme suivant exécuté sur une architecture RISC-V 64 bits. Sachant que l'étiquette foo est associée à l'adresse 0x10010000, indiquez quel est le contenu (hexadécimal) final des registres demandés.

.eqv bar, 0x80 foo: .byte bar, 0x00, 0x10, 0x01 baz: .dword foo .text la s0, foo lw s1, 0(s0) li s2, bar 1b s3, 0(s0) ld s4, 8(s0) Question 11 Le registre s0. A 0x0000000000000110 0x0000000008000110 0x0000011000000000 0x0800100100000000 B 0x000000000001001 0x0000000008001001 0x0000100100000000 0x1001000000000000 C 0x000000001100000 0x000000010010000 0 0x0110000000000000 0x1001000800000000 D 0x000000001100080 0x000000010010008 0x0110008000000000 0x8000011000000000 Question 12 Le registre s1. A 0x000000000000110 0x0000000008000110 0x0000011000000000 0x0800100100000000 0x000000000001001 0x0000000008001001 0x0000100100000000 0x1001000000000000 C 0x000000001100000 0x000000010010000 0x0110000000000000 0x1001000800000000 D 0x0000000001100080 0x000000010010008 0x0110008000000000 0x8000011000000000 Question 13 Le registre s2. A 0x0000000000000001 E 0x0100000000000000 0x1000000000000000 0xFFFFFFFFFFF10 B 0x0000000000000008 0x01FFFFFFFFFFFFF 0x1FFFFFFFFFFFFFFF 0xFFFFFFFFFFF80 0x0800000000000000 0xFFFFFFFFFFFF1 0x08FFFFFFFFFFFF 0x8FFFFFFFFFFFFF 0xFFFFFFFFFFF8 Question 14 Le registre s3. A 0x00000000000000001 0x0100000000000000 0x1000000000000000 0xFFFFFFFFFFF10 B 0x00000000000000008 0x01FFFFFFFFFFFFF 0x1FFFFFFFFFFFFFF 0xFFFFFFFFFFF80 0x0800000000000000 0xFFFFFFFFFFFF1 0x08FFFFFFFFFFFF 0x8FFFFFFFFFFFFF 0xFFFFFFFFFFF8 Question 15 Le registre s4. A 0x000000000000110 E 0x0000000008000110 0x0000011000000000 0x0800100100000000 B 0x000000000001001 0x0000000008001001 0x0000100100000000 0x1001000000000000 0x000000001100000 0x000000010010000 0x0110000000000000 0x1001000800000000 0x000000001100080 0x000000010010008 0x0110008000000000 0x8000011000000000

6 Programmation

Soit le programme incomplet suivant dont l'objectif est d'afficher l'élément maximum d'un tableau (max) ainsi que le nombre de fois que ce maximum apparaît (cpt).

Note: pour simplifier l'exercice, le tableau est donné directement dans le programme (et non lu de l'entrée). Ainsi ce programme avec le tableau initial tel que donné devrait afficher « 5~2~». Si l'on remplaçait le premier mot de 'tab' par 6~ le programme afficherait « 6~1~»

```
.data
        # Tableau à traiter
        .word 1, 3, 2, 3, 3, 5, 3, 5
tab:
        .eqv tablen, 8 # Nombre d'éléments
        # Appels système RARS utilisés
        .eqv PrintInt, 1
        .eqv PrintChar, 11
        .eqv Exit, 10
        .text
        la s0, tab
        TODO1
                        # meilleur maximum
                        # nombre d'occurence
        li s2, 1
        # for(s3=1; s3<tablen; s3++) {
        li s3, 1
                        # index courant
loop:
        li t0, tablen
        TODO2
            récupérer l'élément courant dans s4
        slli s4, s3, 2
        TOD03
            comparaisons avec max courant
        blt s4, s1, cont
        beg s4, s1, inc
            nouveau max trouvé
        TOD04
        addi s2, s2, 1
inc:
        # élément suivant
cont:
        TOD05
                        # }
fin:
        # Affichage des résultats
        li a7, PrintInt
        mv a0, s1
        ecall
        li a7, PrintChar
        li a0, ''
        ecall
        li a7, PrintInt
        mv a0, s2
        ecall
        li a7, Exit
        ecall
```

Question 16 Que faut-il mettre à la place du TODO1?

A sd s1, 0(s0)	E sw s0, 0(s1)	I lw s0, 0(s1)	$\overline{\mathrm{M}}$ ld s1, 0(s0)
B sd s1, 4(s0)	F sd s0, 0(s1)	J ld s0, 0(s1)	$\overline{\mathbb{N}}$ lw s0, 4(s1)
C sd s0, 4(s1)	G sw s0, 4(s1)	$\overline{\mathrm{K}}$ sw s1, 0(s0)	O lw s1, 0(s0)
D ld s0, 4(s1)	H sw s1, 4(s0)	L lw s1, 4(s0)	P ld s1, 4(s0)

Question 17 Que faut-il mettre à la place du TODO2?

A blez s3, tablen

E bge s3, t0, tablen

I bgez s3, tablen

M blez s3, tab

B ble s3, t0, cont

F bge s3, t0, cont

J ble s3, t0, fin

N bgez s3, inc

C bge s3, t0, inc

G bge s3, t0, tab

K ble s3, t0, inc

O ble s3, t0, tab

D bge s3, t0, fin

H blez s3, cont

L bgez s3, cont

P ble s3, t0, tablen

Question 18 Que faut-il mettre à la place du TODO3 ?

A add s0, s4, s0 lw s4, 0(s0)

E add s4, s4, s0 lw s4, 4(s4)

sub s0, s4, s0
lw s0, 0(s0)

 \boxed{M} add s4, s4, s0 lw s0, 0(s4)

B add s0, s4, s0 lw s4, 4(s0)

E add s4, s4, s0 lw s0, 4(s4)

sub s0, s4, s0
lw s0, 4(s0)

N sub s4, s4, s0 lw s0, 4(s4)

Sub s4, s4, s0
lw s0, 0(s4)

G sub s4, s4, s0 lw s4, 0(s4)

 \mathbb{K} add s0, s4, s0 lw s0, 4(s0)

o add s4, s4, s0 lw s4, 0(s4)

add s0, s4, s0
lw s0, 0(s0)

sub s0, s4, s0
lw s4, 0(s0)

sub s0, s4, s0
lw s4, 4(s0)

P sub s4, s4, s0 lw s4, 4(s4)

Question 19 Que faut-il mettre à la place du TODO4 ?

 $\boxed{\mathbb{A}}$ add s4, s4, s1 li s2, 1

mv s1, s4
li s2, 0

mv s2, s4 li s1, 1 $\boxed{\mathbb{B}}$ add s2, s2, s4 li s1, 0

F mv s4, s1 li s2, 1

add s1, s1, s4
li s2, 1

 $\boxed{\mathbb{N}}$ add s4, s4, s1 li s2, 0

 \square add s4, s4, s2 li s1, 1

 \bigcirc add s1, s1, s4 li s2, 0

mv s4, s1 li s2, 0

 \square mv s1, s4 li s2, 1

add s4, s4, s2
li s1, 0

 \square add s2, s2, s4 li s1, 1

P mv s4, s2 li s1, 1

Question 20 Que faut-il mettre à la place du TODO5?

 $\boxed{\mathbb{A}}$ addi s3, s3, 4 j loop

 $\stackrel{\textstyle\square}{=}$ addi s2, s2, 1 j inc

addi s2, s2, -4 j loop

M addi s3, s3, 1 j loop

B addi s3, s3, -4 j loop

addi s3, s3, -1
 j loop

addi s3, s3, 1 j inc

 $\overline{\mathbb{N}}$ addi s3, s3, 4

addi s2, s2, -1 j loop

G addi s2, s2, 4 j inc

 $\stackrel{\textstyle{\mathbb{K}}}{}$ addi s3, s3, -4 j inc

 \bigcirc addi s2, s2, -1 j inc

 \square addi s2, s2, 4 j loop

maddi s2, s2, 1 j loop

addi s2, s2, -4 j inc

 \mathbb{P} addi s3, s3, -1 j inc

Feuille de réponses intra automne 2023 INF2171 — Organisation des ordinateurs et assembleur

0 0 0 0 0 0 0
2 2 2 2 2 2 2 2
3 3 3 3 3 3 3
4 4 4 4 4 4 4
5 5 5 5 5 5 5
6 6 6 6 6 6 6
7 7 7 7 7 7 7 7
8 8 8 8 8 8 8
9 9 9 9 9 9 9

Question 1: \overline{A} \overline{B} \overline{C} \overline{D} \overline{E} \overline{F} \overline{G}

 \longleftarrow codez les 8 chiffres de votre code permanent ci-contre, et inscrivez-le à nouveau ci-dessous avec votre nom et prénom. 5 points de pénalité en cas d'oubli ou d'erreur.

Code permanent :	
Nom:	
Prénom :	
Frenom:	

Les réponses aux questions sont à donner exclusivement sur cette feuille : les réponses données sur les feuilles précédentes ne seront pas prises en compte.

Important : noircissez complètement l'intérieur de chaque case (pas de croix, pas de cercle).

Question 2	2:	A	В	С	D	E	F	G	Η	Ι							
Question 3	3:	Α	В	С	D	E	F	G	Н	Ι	J						
Question 4	1:	A	В	С	$\overline{\mathbf{D}}$	E	F	G	Н	Ι	J	K	L	Μ	N	0	Р
Question 5	5:	A	В	С	D	E	F	G	Η								
Question 6	3:	A	В	С	D	E	F										
Question 7	7:	A	В	С	D	E	F	G	Н	Ι	J	K	L				
Question 8	3:	A	В	С	D	E	F	G	Η	Ι	J	K	L				
Question 9) :	Α	В	С	D	E	F	G	Н	Ι	J	K	L				
Question 1	LO :	A	В	С	\mathbf{D}	Е	F	G	Η								
Question 1	11:	A	В	С	\mathbf{D}	E	F	G	\mathbf{H}	Ι	J	K	L	M	N	0	Р
Question 1	12:	A	В	С	$\overline{\mathbf{D}}$	Е	F	G	Η	Ι	J	K	L	M	N	\bigcirc	Р
Question 1	13:	A	В	С	D	Е	F	G	Η	Ι	J	K	L	M	N	0	Р
Question 1	l 4 :	A	В	С	\mathbf{D}	E	F	G	\mathbf{H}	Ι	J	K	L	M	N	0	Р
Question 1	15:	A	В	С	\mathbf{D}	E	F	G	\mathbf{H}	Ι	J	K	L	M	N	\bigcirc	Р
Question 1	l 6 :	A	В	С	D	Е	F	G	Η	Ι	J	K	L	M	N	O	P
Question 1	17:	A	В	С	D	E	F	G	\mathbf{H}	Ι	J	K	L	M	N	\bigcirc	Р
Question 1	18:	A	В	С	\mathbf{D}	Е	F	G	Η	Ι	J	K	L	M	N	O	Р
Question 1	19:	A	В	С	\mathbf{D}	\mathbf{E}	F	G	\mathbf{H}	Ι	J	K	L	M	N	0	Р
Question 2	20 :	A	В	С	\mathbf{D}	E	F	G	Η	Ι	J	K	L	M	N	\bigcirc	Р

Jeu d'instruction RISC-V

Inst	Description	FMT	opcode	fn3	fn7 (ou imm)	Description	Note
add	Add	R	0x33	0x0	0x00	rd = rs1 + rs2	
sub	Substract	R	0x33	0x0	0x20	rd = rs1 - rs2	
xor	Exclusive Or	R	0x33	0x4	0x00	rd = rs1 ^ rs2	
or	Or	R	0x33	0x6	0x00	rd = rs1 rs2	
and	And	R	0x33	0x7	0x00	rd = rs1 & rs2	
sll	Shift Left Logical	R	0x33	0x1	0x00	rd = rs1 << rs2	
srl	Shift Right Logical	R	0x33	0x5	0x00	rd = rs1 >> rs2	
sra	Shift Right Arithmetic	R	0x33	0x5	0x20	rd = rs1 >> rs2	
slt	Set Less Than	R	0x33	0x2	0x00	rd = (rs1 < rs2)?1:0	
sltu	Set Less Than (U)	R	0x33	0x3	0x00	rd = (rs1 < rs2)?1:0	
addi	Add Immediate	I	0x13	0x0		rd = rs1 + imm	
xori	Xor Immediate	I	0x13	0x4		rd = rs1 ^ imm	
ori	Or Immediate	I	0x13	0x6		rd = rs1 imm	
andi	And Immediate	I	0x13	0x7		rd = rs1 & imm	
slli	Shift Left Logical Imm	I	0x13	0x1	imm[11:6]=0x00	rd = rs1 << imm[5:0]	
srli	Shift Right Logical Imm	I	0x13	0x5	imm[11:6]=0x00	rd = rs1 >> imm[5:0]	
srai	Shift Right Arith Imm	Ī	0x13	0x5	imm[11:6]=0x10	rd = rs1 >> imm[5:0]	
slti	Set Less Than Imm	Ī	0x13	0x2		rd = (rs1 < imm)?1:0	
sltiu	Set Less Than Imm (U)	I	0x13	0x3		rd = (rs1 < imm)?1:0	
1b	Load Byte	I	0x03	0x0		rd = M[rs1+imm][7:0]	
lh	Load Half	Ī	0x03	0x1		rd = M[rs1+imm][15:0]	
lw	Load Word	Ī	0x03	0x2		rd = M[rs1+imm][31:0]	
ld	Load Double Word	Ī	0x03	0x3		rd = M[rs1+imm][63:0]	RV64I
lbu	Load Byte (U)	Ī	0x03	0x4		rd = M[rs1+imm][7:0]	111 0 11
lhu	Load Half (U)	Ī	0x03	0x5		rd = M[rs1+imm][15:0]	
lwu	Load Word (U)	Ī	0x03	0x6		rd = M[rs1+imm][63:0]	RV64I
sb	Store Byte	S	0x23	0x0		M[rs1+imm][7:0] = rs2[7:0]	10.012
sh	Store Half	S	0x23	0x1		M[rs1+imm][15:0] = rs2[15:0]	
SW	Store Word	S	0x23	0x2		M[rs1+imm][31:0] = rs2[31:0]	
sd	Store Double Word	S	0x23	0x3		M[rs1+imm][63:0] = rs2[63:0]	RV64I
beq	Branch ==	В	0x63	0x0		if(rs1 == rs2) PC += imm	100 11
bne	Branch !=	В	0x63	0x1		if(rs1 != rs2) PC += imm	
blt	Branch <	В	0x63	0x1		if(rs1 < rs2) PC += imm	
bge	Branch ≥	В	0x63	0x5		if(rs1 >= rs2) PC += imm	
bltu	Branch < (U)	В	0x63	0x5		if(rs1 < rs2) PC += imm	
	Branch \geq (U)	В	0x63	0x7		if(rs1 >= rs2) PC += imm	
bgeu jal	Jump And Link	J	0x6F	0 . 7		rd = PC+4; PC += imm	
jal jalr	Jump And Link Register	J	0x67	0x0		rd = PC+4; PC = rs1 + imm	
lui	Load Upper Imm	U	0x67 0x37	שאש		rd = imm << 12	
						rd = PC + (imm << 12)	
auipc	Add Upper Imm to PC	U	0x17	ΔΔ	; mm=0.40		
ecall	Environment Call	I	0x73	0x0	imm=0x0	Appel système	
ebreak	Environment Break	I	0x73	0x0	imm=0x1	Appel au débogueur	DV20M
mul	Multiply	R	0x33	0x0	0x01	rd = (rs1 * rs2)[31:0]	RV32M
mulh	Multiply High	R	0x33	0x1	0x01	rd = (rs1 * rs2)[63:32]	RV32M
mulsu	Multiply High (S) (U)	R	0x33	0x2	0x01	rd = (rs1 * rs2)[63:32]	RV32M
mulu	Multiply High (U)	R	0x33	0x3	0x01	rd = (rs1 * rs2)[63:32]	RV32M
div	Divide	R	0x33	0x4	0x01	rd = rs1 / rs2	RV32M
divu	Divide (U)	R	0x33	0x5	0x01	rd = rs1 / rs2	RV32M
rem	Remainder	R	0x33	0x6	0x01	rd = rs1 % rs2	RV32M
remu	Remainder (U)	R	0x33	0x7	0x01	rd = rs1 % rs2	RV32M

Format des instructions

	31 25	24 20	19 15	14 12	11 7	6 0
R	fn7	rs2	rs1	fn3	rd	opcode
Ι	imm[11:0]		rs1	fn3	rd	opcode
S	imm[11:5]	rs2	rs1	fn3	imm[4:0]	opcode
В	imm[12 10:5]	rs2	rs1	fn3	imm[4:1 11]	opcode
U	•	31:12	-		rd	opcode
J	imm[20 10	$0:1 11 ^{2}$	19:12]		rd	opcode

Note: petit-boutiste et aligné sur 4 octets

Registres

Registre	Nom d'ABI	Description	Qui sauve ?
x0	zero	Constante zero	_
x1	ra	Return address	Appellant
x2	sp	Stack pointer	Appelé
x3	gp	Global pointer	_
x4	tp	Thread pointer	_
x5-x7,x28-x31	t0-t6	Temporaires	Appellant
x8,x9,x18-x27	s0-s11	Sauvegardés	Appelé
x10-x17	a0-a7	Arguments (et retours)	Appellant

Pseudoinstructions

Pseudoinstruction	Instruction(s)	Description	
la rd, lab	auipc rd, H addi rd, rd, L]	Load Address	
l[bhwd] rd, lab	auipc rd, H l[bhwd] rd, L(rd)	Load	
s[bhwd] rd, lab, rt	<pre>auipc rt, H s[bhwd] rd, L(rt)</pre>	Store	
nop	addi x0, x0, 0	No Operation Load Immediate	
li rd, imm	addi rd, x0, imm		
li rd, imm	Myriade	Load Immediate (v2)	
mv rd, rs	addi rd, rs, 0	Move (copie)	
not rd, rs	xori rd, rs, −1	Not (bit à bit)	
neg rd, rs	sub rd, x0, rs	Negate (opposé)	
seqz rd, rs	sltiu rd, rs, 1	Set if $=$ zero	
snez rd, rs	sltu rd, x0, rs	Set if \neq zero	
sltz rd, rs	slt rd, rs, x0	Set if < zero	
sgtz rd, rs	slt rd, x0, rs	Set if > zero	
beqz rs, lab	beq rs, x0, lab	Branch if $=$ zero	
bnez rs, lab	bne rs, x0, lab	Branch if \neq zero	
blez rs, lab	bge x0, rs, lab	Branch if < zero	
bgez rs, lab	bge rs, x0, lab	Branch if \geq zero	
bltz rs, lab	blt rs, x0, lab	Branch if < zero	
bgtz rs, lab	blt x0, rs, lab	Branch if > zero	
bgt rs, rt, lab	blt rt, rs, lab	Branch if >	
ble rs, rt, lab	bge rt, rs, lab	Branch if \leq	
bgtu rs, rt, lab	bltu rt, rs, lab	Branch if $>$ (U)	
bleu rs, rt, lab	bgeu rt, rs, lab	Branch if \leq (U)	
j lab	jal x0, lab	Jump	
jal lab	jal ra, lab	Jump And Link	
jr rs	jalr x0, rs, 0	Jump Register	
jalr rs	jalr ra, rs, 0	JAL Register	
ret	jalr x0, ra, 0	Return	
call lab	auipc x1, H jalr x1, x1, L	Call (loin)	
tail lab	auipc x6, H jalr x0, x6, L	Tail call (loin)	
fence	fence iorw, iorw	Fence (totale)	

Directives RARS et GNU as

Directive	Signification
.align n	Des octets à 0 pour aligner sur 2^n
.ascii s	Code ascii de chacun des caractères de s
.asciz s	Code ascii de chacun des caractères de s suivi de ' $\0$ '
.byte $\it n$	Une ou plusieurs valeurs sur un octet
.data	Travaille dans la section Data
.double \boldsymbol{n}	Une ou plusieurs valeurs flotantes double précision
.dword \boldsymbol{n}	Une ou plusieurs valeurs sur 8 octets (double mot)
.eqv s , n	Attribue la valeur n au symbole s
.float \boldsymbol{n}	Une ou plusieurs valeurs flotantes simple précision
.half \boldsymbol{n}	Une ou plusieurs valeurs sur 2 octets (demi mot)
. space n	n octets à 0
.string \boldsymbol{s}	Alias pour .asciz
.text	Travaille dans la section Text
.word \boldsymbol{n}	Une ou plusieurs valeurs sur 4 octets (mot)

Quelques appels système RARS

Nom	a7	Signification	
PrintInt	1	Afficher le nombre a0 (décimal)	
PrintString	4	Afficher la chaîne pointée par a0	
ReadInt	5	Lire nombre dans a0 (décimal)	
ReadString	8	Lire chaine dans le tampon a0 de taille a1	
Sbrk	9	Alloue a0 octets dans le tas, retourne l'adresse dans	
Exit	10	Quitter	
PrintChar	11	Afficher le caractère de code ASCII a0	
ReadChar	12	Saisir un caractère dans a0 (code ASCII)	

Codes ASCII importants

Hex	Dec	Caractère
0x00	0	NUL (fin de chaîne)
0x0A	10	Saut de ligne '\n'
0x20	32	Espace ' '
0x2A	42	Étoile '*'
0x30	48	Premier chiffre '0'
0x41	65	Première majuscule 'A'
0x61	97	Première minuscule 'a'

Taille des entiers

Max	Min	Signé	Nom RISC-V	Octets	Bits
255	0	non	byte	1	8
127	-128	oui			
65535	0	non	halfword	2	16
32767	-32768	oui			
$\approx 4.29 \times 10^9$	0	non	word	4	32
$\approx 2.15 \times 10^9$	$\approx -2.15 \times 10^9$	oui			
$\approx 1.84 \times 10^{19}$	0	non	doubleword	8	64
$\approx 9.22 \times 10^{18}$	$\approx -9.22 \times 10^{18}$	oui			
$\approx 3.40 \times 10^{38}$	0	non	quadword	16	128
$\approx 1.70 \times 10^{38}$	$\approx -1.70 \times 10^{38}$	oui			