Spécification processeur

Nous proposons ici une spécification pour un processeur minimaliste 16 bit RISC.

Registres

La machine dispose de 8 registres « généraux » :

- 0. Registre Z ou zéro (valant tout le temps 0...)
- 1. Registre A
- 2. Registre B
- 3. Registre C
- 4. Registre D
- 5. Registre E, écrit par certaines instructions (multiplication, division...) et utilisé préférentiellement comme registre temporaire pour certaines instructions composées
- 6. Registre F, ou RA (return adresse), écrit par l'instruction jal
- 7. Registre G, ou SP (stack pointer), utilisé par les instructions pop et push

De plus, le processeur dispose d'un registre non manipulable, le registre PC (program counter). Les numéros de registres sont donc codés sur 3 bits.

Mémoire

La mémoire est adressée sur 16 bits, il y a donc 64ko disponnibles.

Modèle simple

On définit plusieurs zones de mémoire :

```
\begin{array}{lll} 0x0000 - 0x3FFF & MMIO \text{ (seuls quelques octets seront utilisés)} \\ 0x4000 - 0x7FFF & ROM \text{ pour programme utilisateur} \\ 0x8000 - 0xFFFF & RAM \text{ pour programme utilisateur} \end{array}
```

Tableau 1. Memory map

Modèle avec affichage bitmapé

De moins en moins de chances d'être implémenté... mais ça n'a rien d'impossible.

On définit plusieurs zones de mémoire :

```
0x0000 - 0x2FFF VGA Framebuffer (noir et blanc, 336x288)

0x3000 - 0x37FF ROM pour police d'écriture

0x3800 - 0x3FFF MMIO (seuls quelques octets seront utilisés)

0x4000 - 0x7FFF ROM pour programme utilisateur

0x8000 - 0xFFFF RAM pour programme utilisateur
```

Tableau 2. Memory map

Les 0x3000 (12288) octets de mémoire pour le VGA correspondent à un affichage bitmapé 336x288 noir et blanc (un octet représente 8 pixels), ce qui fait avec une police d'écriture 8x8 un affichage texte possible en 42x36.

Les 0x0800 (2048) octets de RAM pour la fonte suffisent à définir 256 caractères en résolution 8x8 (donc 8 octets par caractère).

Sur les 0x8000 octets alloués pour la MMIO, on en aura un pour l'entrée série, un pour la sortie série, un pour l'horloge et c'est tout.

Le reste est auto-explicite.

Jeu d'instruction

Les instructions sont codées sur 16 bits.

Types d'instructions

Format
$$R$$
 5 bits 3 bits 3 bits 3 bits 2 bits I R R R R R

Format
$$I = \begin{bmatrix} 5 \text{ bits } 3 \text{ bits } 8 \text{ bits} \\ \hline I & R & d \end{bmatrix}$$

Format
$$J$$
 $\begin{bmatrix} 5 \text{ bits } 11 \text{ bits} \\ \hline I & d \end{bmatrix}$

Tableau d'instructions

Certain noms d'instuctions sont en *italique*, il s'agit de signifier qu'il s'agit d'un alias (optionnel) pour une autre instruction.

I	format	f		action	valeurs signés ?
00000	R	0	add	$R \leftarrow R_A + R_B$	signé
		1	sub	$R \leftarrow R_A - R_B$	signé
		2	mul	$R \leftarrow \log(R_A \times R_B)$	sign é
				$E \leftarrow \operatorname{hi}(R_A \times R_B) \operatorname{si} E \neq R$	
		3	div	$R \leftarrow q(R_A, R_B)$	sign é
	-	_		$E \leftarrow r(R_A, R_B) \text{ si } E \neq R$	
00001	\mathbf{R}	0	addu	idem add	non signé
		1	subu	idem sub	non signé
		2	mulu	idem mul	non signé
	-	3	divu	idem div	non signé
00010	\mathbf{R}	0	or	$R \leftarrow (R_A \vee R_B)$	
		1	and	$R \leftarrow (R_A \wedge R_B)$	
		2	xor	$R \leftarrow (R_A \oplus R_B)$	
	-	3	nor	$R \leftarrow \operatorname{not}\left(R_A \vee R_B\right)$	
00011	\mathbf{R}	0	lsl	$R \leftarrow (R_A \ll R_B)$	
		1	lsl	D (D D) (1 1 1)	, , ,
		2	lsr	$R \leftarrow (R_A \gg R_B)$ (logical)	(non signé)
00400	ъ.	3	asr	$R \leftarrow (R_A \gg R_B)$ (arith)	$(\mathrm{sign}cute{e})$
00100	\mathbf{R}	0	se		
		1	sne	D (D D 01 0)	
		2	se	$R \leftarrow (R_A = R_B?1:0)$	
00404	ъ.	3	sne	$R \leftarrow (R_A \neq R_B?1:0)$	
00101	\mathbf{R}	0	slt	$R \leftarrow (R_A < R_B?1:0)$	signé
		1	sle	$R \leftarrow (R_A \leqslant R_B?1:0)$	signé
		2	sltu	$R \leftarrow (R_A < R_B?1:0)$	non signé
	-	3	sleu	$R \leftarrow (R_A \leqslant R_B?1:0)$	non signé
00110	I		incri	$R \leftarrow (R+d)$	d signé
00111	I		shi	$R \leftarrow (R \ll d)$	d signé
01000	J		j	$PC \leftarrow PC + d$	
01001	J	0	jal	$F \leftarrow (PC + 2); PC \leftarrow PC + d$	
01010	R	0	jr	$PC \leftarrow R$	
		1	jalr	$F \leftarrow (PC + 2); PC \leftarrow R$	
		2	jer	if $R_A = R_B$ then $PC \leftarrow R$	
01011	D	3	jner	if $R_A \neq R_B$ then $PC \leftarrow R$. ,
01011	R	0	jltr	if $R_A < R_B$ then $PC \leftarrow R$	signé
		1	jler	if $R_A \leqslant R_B$ then $PC \leftarrow R$	signé
		2	jltru	if $R_A < R_B$ then $PC \leftarrow R$	non signé
01100		3	jleru	if $R_A \leqslant R_B$ then $PC \leftarrow R$	non signé
01100			nop		
01101			nop		
01110			nop		
01111	T/		nop	P = mom(P' + d) (16 hits)	
10000	K K		lw	$R \leftarrow \text{mem}(R' + d) \text{ (16 bits)}$	
10001 10010	K		sw lb	$\operatorname{mem}(R'+d) \leftarrow R \ (16 \ \operatorname{bits})$ $R \leftarrow \operatorname{mem}(R'+d) \ (8 \ \operatorname{bits})$	
10010	K		sb	$mem(R'+d) \leftarrow R \ (8 \ bits)$	
10111	R	*		$R \leftarrow \text{mem}(R_A + R_B)$ (16 bits)	
	R	*	lwr	$m \leftarrow mem(R_A + R_B)$ (16 bits) $mem(R_A + R_B) \leftarrow R$ (16 bits)	
10101 10110	R	*	swr lbr	$R \leftarrow \text{mem}(R_A + R_B) \leftarrow R \text{ (10 bits)}$ $R \leftarrow \text{mem}(R_A + R_B) \text{ (8 bits)}$	
10110	R	*			
11000	I I		sbr lil	$\operatorname{mem}(R_A + R_B) \leftarrow R \text{ (8 bits)}$ $R_{lo} \leftarrow d$	
11000	I		$_{ m lilz}^{ m in}$	$R_{\text{lo}} \leftarrow a$ $R_{\text{lo}} \leftarrow d; R_{\text{hi}} \leftarrow 0$	
11001	I		liu	$R_{\text{lo}} \leftarrow a, R_{\text{hi}} \leftarrow 0$ $R_{\text{hi}} \leftarrow d$	
11010	I		liuz	$R_{\rm hi} \leftarrow a$ $R_{\rm hi} \leftarrow d; R_{\rm lo} \leftarrow 0$	
111011	1			$n_{\rm m} \leftarrow a, n_{\rm lo} \leftarrow 0$	
11100			nop		
111101			nop		
111110			nop	3 \varnothing	
11111			nop	× ·	

Tableau 3. Instructions reconnues par le microproceseur

Nom	Action	Code assembleur de base équivalent
push R	$G \leftarrow G - 2$; mem $(G) \leftarrow R$	incri $G, -2$
		sw R, G
pop R	$R \leftarrow \text{mem}(G)$; $G \leftarrow G + 2$	lw R, G
		incri $G, 2$
move R, R_A	$R \leftarrow R_A$	add R, R_A, Z
addi, subi,	$R \leftarrow R_A + d$	(utilise E comme registre temporaire)
not R, R_A	$R \leftarrow \text{not } R_A$	$\operatorname{nor} R, R_A, Z$
jz R , addr	if $R = 0$ then $PC \leftarrow addr$	lil E, lo(addr); liu E, hi(addr) OU lilz E, addr
		jer R, E, Z
jnz R , addr	if $R \neq 0$ then $PC \leftarrow addr$	lil E, lo(addr); liu E, hi(addr) OU lilz E, addr
	·	jner R, E, Z

 ${\bf Tableau\ 4.}\ {\bf Instructions\ suppl\'ementaires\ (produites\ par\ l'assembleur)}$