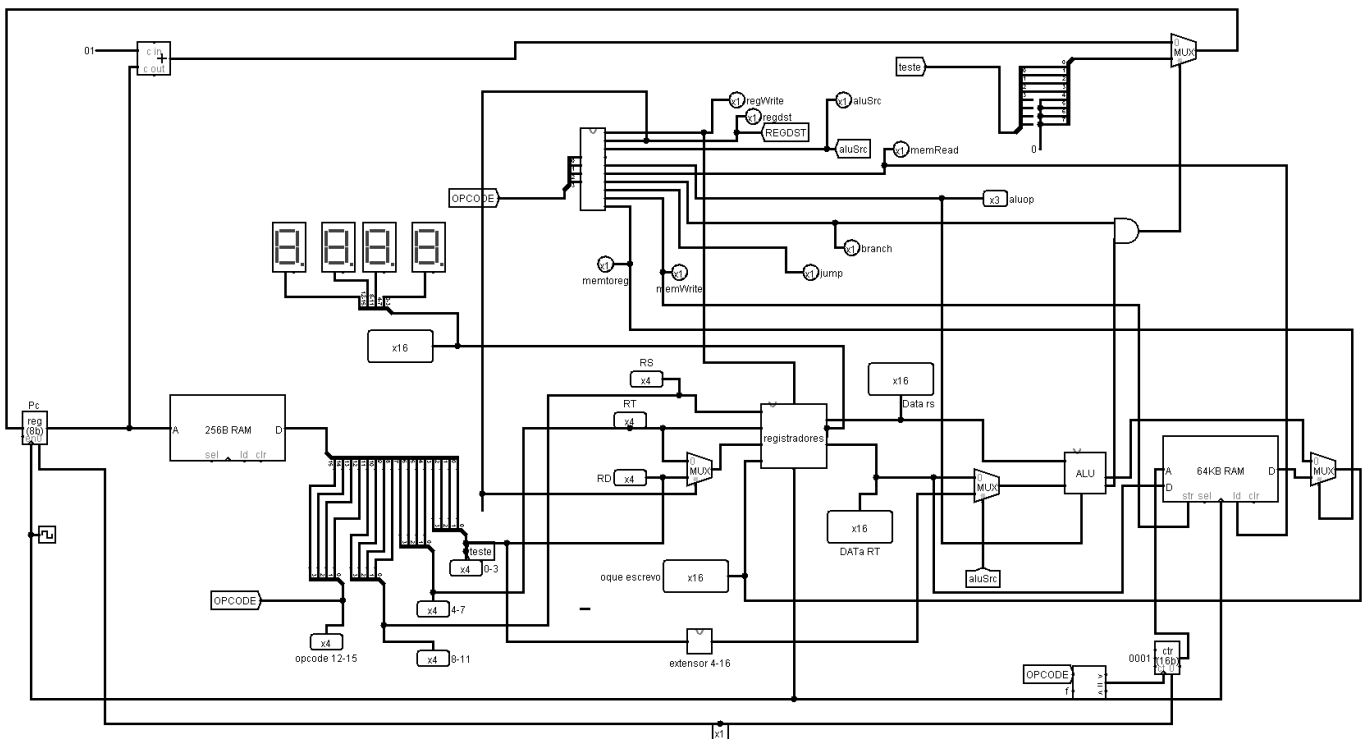




HELL OUTSIDE

Main:

Segue abaixo o nosso processador Hell Outside de 16 bits, que foi inspirado no MIPS monociclo.



Link da imagem no drive:

<https://drive.google.com/file/d/1UtQxjOZpt5LtWSuWm8XEYhi8k2bbxWBI/view?usp=sharing>

Instruções e seus tipos:

Todas as instruções seguem basicamente o mesmo padrão de 4 bits por código de operação

Sendo o padrão de

Opcode : Bit 15 - 12

Rs: Bit 11 - 8

Rt: Bit 7 - 4

Rd / Imediato / Address : Bit 0 – 3

Segue abaixo exemplo de instruções as divisões dos bits em cada instrução e sua referência em hexadecimal

addi				
Opcode	Rs	Rt	Imediato	
4	4	4	4	
addi	\$t0	\$t0	4	hex decimal
0001	0001	0001	0100	1114

slt				
Opcode	Rs	Rt	Rd	
4	4	4	4	
slt	\$t2	\$t3	\$t4	hex decimal
0100	0011	0100	0101	4345

bne				
Opcode	Rs	Rt	Addres	
4	4	4	4	
bne	\$t1	\$tzero	loop/addres	hex decimal
0101	0010	0000	1111	520f

lw				
Opcode	Rs	Rt	Imediato	
4	4	4	4	

lw	\$t0	\$t3	0	hex decimal
0111	0001	0100	0000	7140

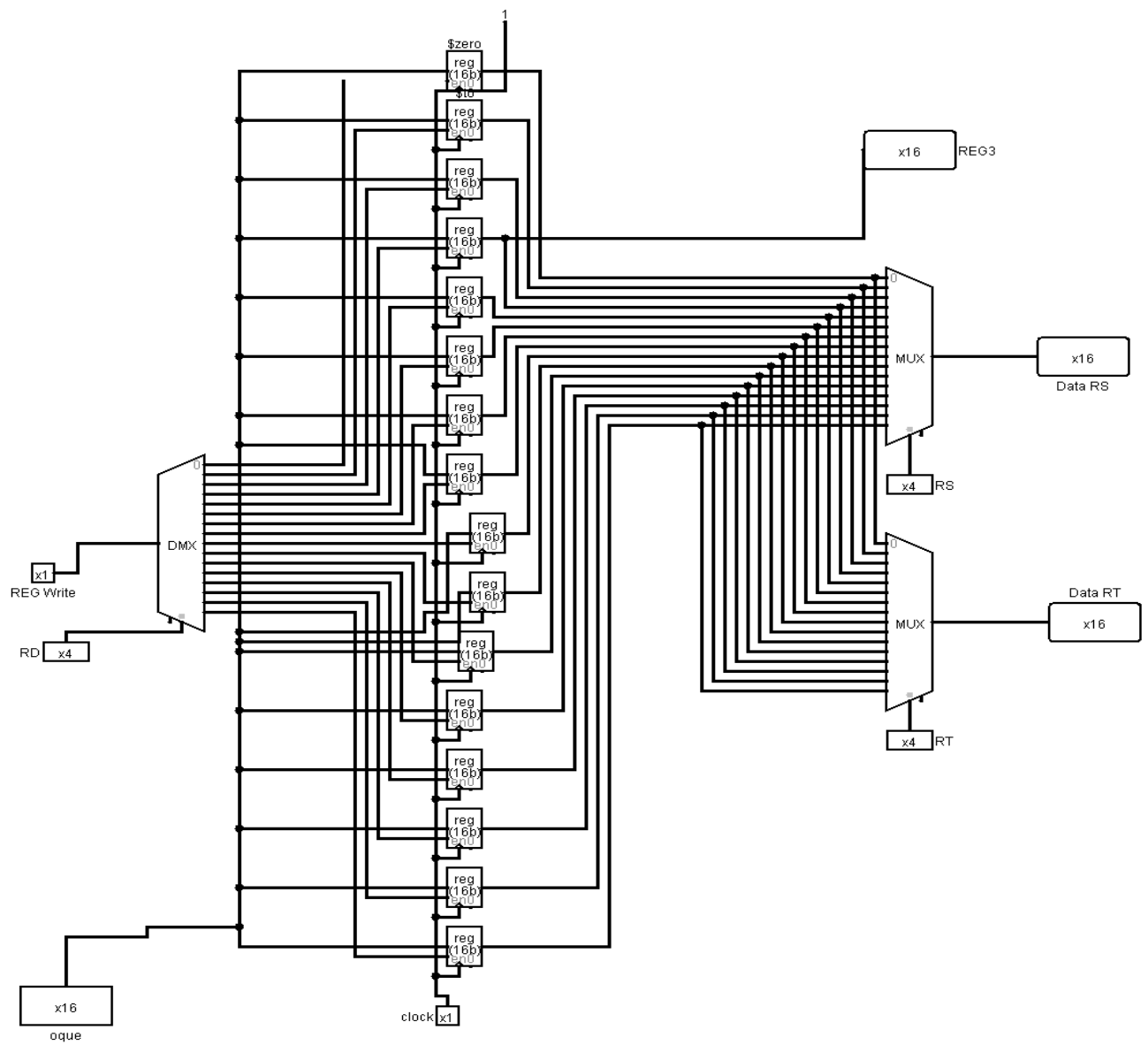
movn				
Opcode	rs	Rt	Rd	
4	4	4	4	
movn	t3	t4	t2	hex decimal
0111	0100	0101	0011	7453

Banco de Registradores:

Nosso banco de registradores tem um total de 16 registradores, sendo 1° o \$zero, depois 5 registradores são temporários, 4 para salva dados. Além de ter 6 registradores há definidos para outros usos retorno de funções, jump, entre outros.

Registrador			
Número	Name	Uso	Valor bit
0	\$ZERO	constante 0	0000
1	\$t0	Temporário	0001
2	\$t1	Temporário	0010
3	\$t2	Temporário	0011
4	\$t3	Temporário	0100
5	\$t4	Temporário	0101
6	\$s0	Save	0110
7	\$s1	Save	0111
8	\$s2	Save	1000
9	\$s3	Save	1001
10			1010
11			1011
12			1100
13			1101
14			1110
15			1111

Segue abaixo os 16 registradores as entradas e saídas do Banco de registradores:



Unidade de controle:

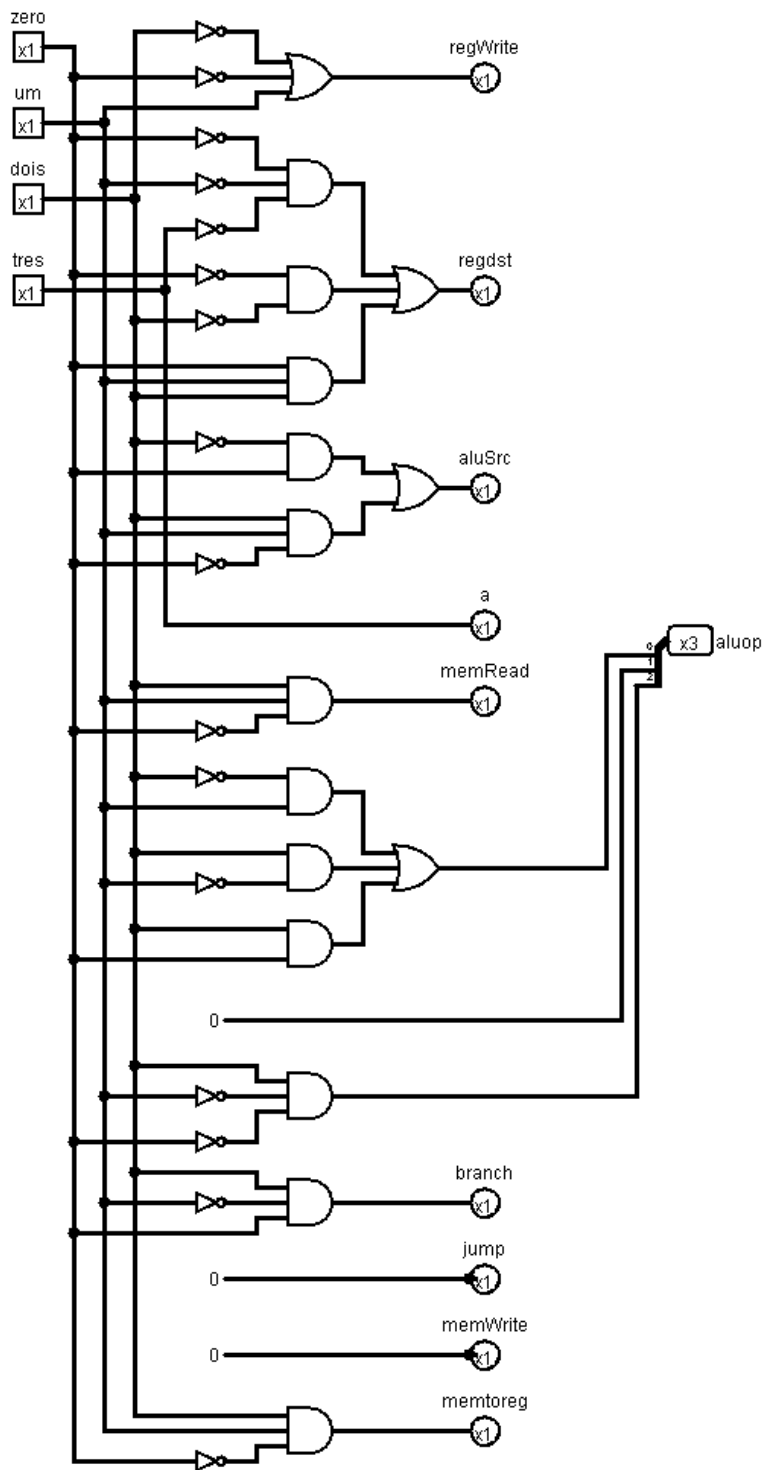
A nossa unidade de controle tem um total 8 instruções sendo elas: add, Addi, Sub, Subi, Slt, Bne, Lw, movn. Com a opção de expansão de instruções como jump e mais instruções, abaixo segue a nossa tabela verdade da unidade de controle

[illegible]

Unidade de controle:

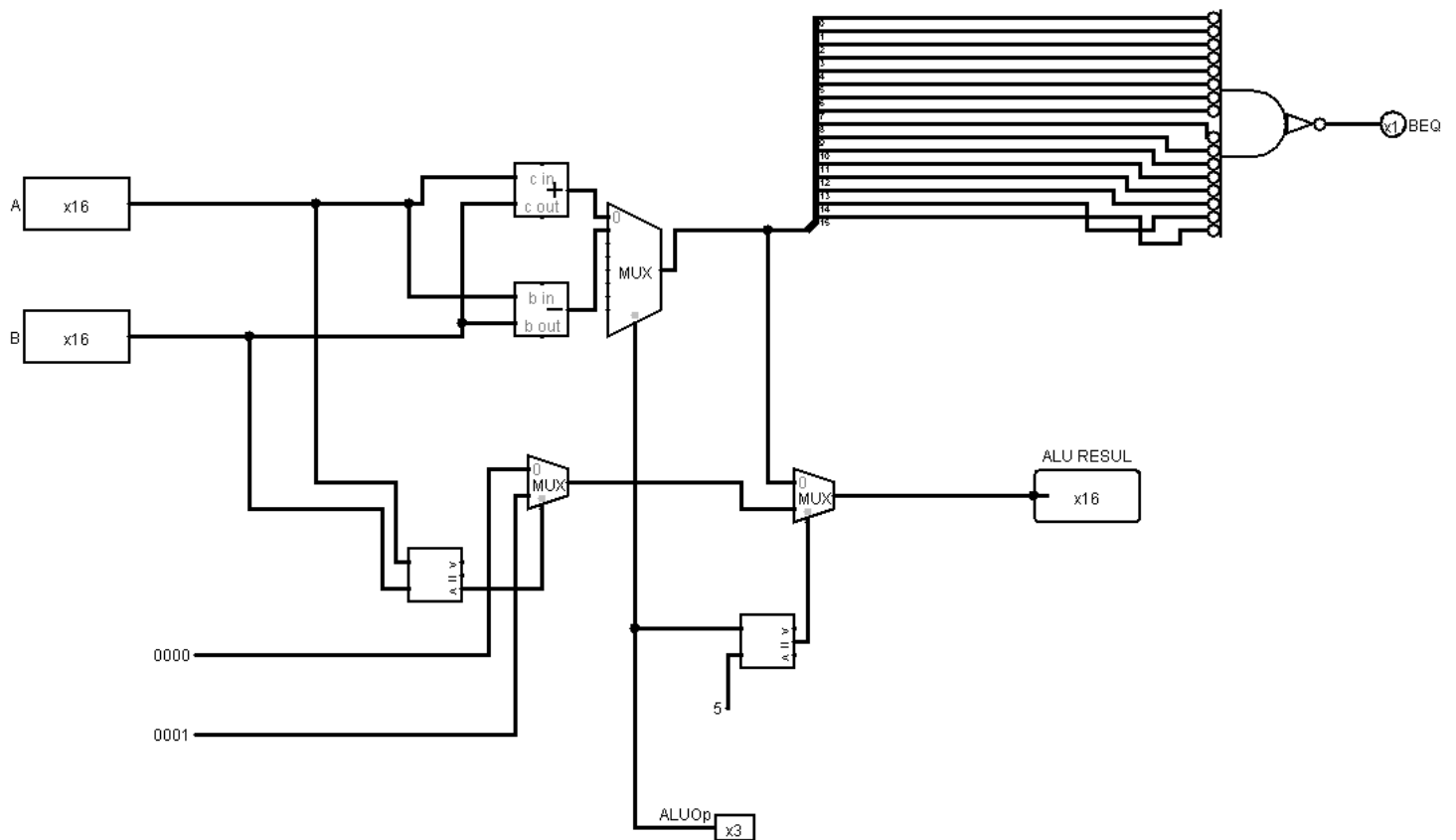
Recebe 4 bits do Opcode e resulta nas saídas da unidade de controle, foi usada a tabela verdade do logisim gerou nossa unidade de controle, que no momento o jump e o memWrite não são usados e ficam como

constante 0. segue abaixo imagem da unidade de controle do Logisim.



ALU:

Segue abaixo nossa ALU, que não precisou de uma alu-control apenas recebe da unidade controle os valores em 3 bits da aluop, que faz as operações de somar, subtrair, comparar bits e recebe o valor da aluop.



Memória de instrução:

A codificação para memória funciona em hexadecimal, desse modo temos as instruções em binário transformada em hexadecimal e carregada na memória. Abaixo estão nossas instruções em binário e sua versão em hexadecimal

Instruções	
Binário	Hexadecimal
0001 0000 0010 0101	1027
0001 0000 0001 0001	1011
0110 0011 0011 0011	6333
1111 0000 0000 0000	f000
0110 0100 0100 0100	6444
0100 0011 0100 0101	4345
0101 0101 0000 1010	550a
0011 0010 0010 0001	3221
0101 0010 0001 0011	5213
0101 0010 0000 1111	520f
0001 0100 0011 0000	1430
0101 0010 0001 0111	5217

Descrição das instruções do Programa:

1027 addi \$2 = \$0 + 7; guarda a quantidade de valores do vetor no registrador 2

1011 addi \$1 = \$0 + 1

6333 lw %3 = mem; carrega o primeiro valor do vetor em \$3

f000 atualiza o valor atual do vetor para ser o próximo

6444 lw \$3 = mem; carrega o valor atual em \$4

4345 slt \$5 = (\$3 < \$4) ? 1 : 0

550a bne; pula para a instrução no endereço a se \$5 != \$0

3221 subi $\$t2 = \$t2 - 1$; decrementa o contador de iterações restantes

5213 bne; pula para a instrução no endereço 3 se $\$2 \neq \1

520f bne; pula para a instrução no endereço f se $\$2 \neq \0

1430 addi $\$3 = \$4 + 0$; atualiza o maior elemento se necessário

5217 bne; pula para a instrução no endereço 7 se $\$2 \neq \1

Exemplo:

Utilizando os valores do vetor, em hexadecimal: 2 1 5 3 d a 6., o programa exibe o valor d (13 em decimal) no registrador \$3.

Caso queira alocar mais valores no vetor, executar a quantidade de addi necessário ou guardar a quantidade na memória e executar um lw, guardando sempre no registrador \$2.

Conclusão:

Nosso Hell Outside consegue executar a busca de maior elemento de um vetor com sucesso. Como um processador completo, porém, ele é falho. Instruções e pseudo instruções presentes no MIPS (processador que inspirou a criação do Hell Outside) não existem no Hell Outside pois não foram necessárias para a tarefa exigida.

