

Projeto de circuito

MAC0329 – Álgebra booleana e aplicações (DCC / IME-USP — 2021)

– Todas as etapas do projeto deverão ser feitas usando o Logisim-evolution

<https://github.com/reds-heig/logisim-evolution> –

Parte 3: Processador (CPU MAC0329) – entrega no e-disciplinas, até 25/07

O objetivo deste EP é implementar o modelo de processador que discutimos em aula. Nesta etapa, os desafios são integrar os diversos componentes do processador, e implementar o ciclo FDX, e simular a execução de programas simples. Veja detalhes abaixo.

1 Componentes de um processador

O circuito terá como componentes principais a ULA (feita no EP2), uma RAM e uma UC (unidade de controle). Adicionalmente, teremos o PC (*program counter*, que será um contador no nosso caso), e os registradores AC e IR. A UC é um circuito combinacional encarregado de fazer, basicamente, a decodificação da instrução e garantir que os sinais de controle estão com os valores corretos para que as instruções sejam executadas corretamente. A RAM, contador e registradores não precisam ser projetados por vocês. Vocês podem usar esses componentes disponíveis no Logisim.

Abaixo uma breve explicação de cada um dos componentes. Veja mais detalhes nas notas de aula.

ULA: a ULA deve ser capaz de efetuar as operações de adição e subtração e comparações de números de 8 *bits*, conforme especificado no EP2.

Memória RAM: Os endereços serão de 8 *bits* (portanto 256 posições) e cada posição é formada por uma palavra de 16 *bits*. Cada posição da RAM pode armazenar uma instrução ou um dado (número): (i) se for uma instrução, o *byte* mais significativo conterá o código de uma instrução e o *byte* menos significativo poderá conter o endereço de uma posição de memória; (ii) se for um dado, apenas os 8 *bits* menos significativos deverão ser considerados.

UC: já comentado acima, trata-se de um decodificador de instruções que recebe na entrada o código de uma instrução e cuja saída são os diversos sinais de controle. Cada um dos sinais de controle deve ser ativado/desativado de acordo com a instrução na entrada, para garantir a correta execução da instrução.

Registradores: Serão utilizados os seguinte registradores.

AC (Acumulador): o acumulador é um registrador de 8 *bits* utilizado para o armazenamento temporário de dados durante a execução de algumas instruções (notadamente, as de I/O e as da ULA).

IR (registrador de instrução): A instrução a ser executada encontra-se na RAM e deve ser copiada para o IR antes de ser executada. O IR deverá ter 16 *bits*.

PC (program counter): PC é um contador (também denominado apontador de instruções). Seu valor deve ser o endereço da posição de memória que contém a próxima instrução a ser executada. No início da simulação, o seu valor deve ser zero (ou seja, vamos supor que a primeira instrução de um programa estará sempre na posição de endereço 0x00). O PC é um contador de 8 *bits*, cujo valor pode ser incrementado com um pulso do *clock* ou alterado de forma assíncrona.

Clock: o papel do *clock* é a sincronização da mudança de estados (memória RAM, registradores e contadores, basicamente).

Outros: outros componentes como seletores (MUX), distribuidores (DMUX), *buffers* controlados serão necessários para garantir o correto tráfego dos dados.

2 Ciclo de instrução

Toda CPU executa ciclos de instrução (em inglês, *fetch-decode-execute cycle* ou FDX) de forma contínua e sequencial, desde o momento em que o computador é inicializado até quando ele é desligado.

Um **ciclo de instrução** consiste dos três passos a seguir e cabe à UC acertar os sinais de controle para que a execução ocorra corretamente.

1. Fetch: busca-se uma instrução que está na memória RAM
 - a instrução na posição apontada pelo PC deve ser lida da memória e carregada no IR. Além disso, o valor do PC deve ser incrementado em 1.
2. Decode: decodifica-se a instrução (determina-se as ações exigidas pela mesma)
 - o valor dos diversos sinais de controle devem ser ajustados conforme a instrução a ser executada (por exemplo, pode ser necessário definir o modo de operação – leitura/escrita – da memória e dos registradores, os sinais que controlam os pinos seletores dos MUXes, etc). Esse processamento é assíncrono.
3. Execute: executa-se as ações determinadas pela instrução
 - Além disso, o ciclo deve ser “resetado”.

Um ciclo de instrução é tipicamente executado em um número fixo de períodos do *clock*. No nosso modelo simplificado, apenas o passo 1 (*fetch*) e o passo 3 (*execute*) envolvem atualização de memória ou registrador. Portanto, dois pulsos do *clock* são suficientes para a execução de um ciclo. Mais detalhes podem ser vistos nas notas de aula.

3 Conjunto de instruções

O conjunto de instruções do nosso processador está especificado a seguir. São os mesmos códigos que estão nas notas de aula. Os códigos estão em hexadecimal.

Código	Descrição da instrução
00	NOP (no operation)
01	Copie [EE] para o AC
02	Copie [AC] para a posição de endereço EE
03	Some [EE] com [AC] e guarde o resultado em AC
04	Subtraia [EE] de [AC] e guarde o resultado em AC
07	Leia um número e guarde-o na posição de endereço EE
08	Imprima [EE]
09	Pare
0A	Desvie para EE (desvio incondicional)
0B	Desvie para EE se [AC] > 0
0D	Desvie para EE se [AC] = 0
0F	Desvie para EE se [AC] < 0

[EE] significa o conteúdo na posição de endereço EE na RAM

[AC] significa o conteúdo do AC

Observação: A instrução 00 (NOP) corresponde a fazer nada no passo 3 do ciclo FDX. A instrução 09 (Pare) deverá fazer com que o processador volte ao estado correspondente ao do início de execução de um programa. Isto é, deve zerar o PC (*Program Counter*) e voltar à configuração de início de um ciclo de execução.

4 Dicas

Planeje a organização do processador antes de começar a trabalhar no Logsim. Em relação às instruções, implemente inicialmente uma ou outra, teste a sua execução, e uma vez que você tenha entendido a dinâmica, implemente o restante das instruções. Por exemplo, inicialmente podem ser implementadas as seguintes instruções:

Código na base 16	Descrição
00 --	NOP (no operation)
01EE	Copie [EE] para o AC
02EE	Copie [AC] para a posição de endereço EE

Nas instruções 01EE e 02EE, use endereços distintos (por exemplo EE=07 e EE=08). Para simular o circuito, escreva as instruções nas posições 00 a 02 e um valor qualquer no *byte* menos significativo na posição EE da memória RAM, gere os pulsos do *clock* manualmente (basta clicar sobre ele para mudar o valor), e certifique-se que as mudanças de estado corretas estão ocorrendo.

5 Exemplos para teste do processador

Para testar o circuito, crie pequenas sequências de instruções e gere os pulsos do *clock* manualmente, de forma que seja possível acompanhar as alterações que ocorrem em diferentes partes do circuito a cada pulso. Lembre-se que iremos supor que a primeira instrução a ser executada estará sempre no endereço 00.

A seguir estão três exemplos de programas, que podem ser usados para testar o processador. Para cada linha do exemplo, estão presentes o endereço na RAM, o código da instrução, e o significado da instrução.

Primeiro exemplo: teste de leitura e impressão. O dado de entrada deve ser representado por um pino de entrada. Antes de executar uma instrução de leitura, insira o valor a ser lido no pino de entrada (podemos supor que esse é o número que foi digitado pelo usuário). No caso da impressão, o valor a ser impresso pode ser enviado para um pino de saída.

```
00: 0705 -- Leia um número e guarde-o na posição de endereço 05
01: 0805 -- Imprima [05]
02: 0900 -- Pare
```

Segundo exemplo: teste de adição e subtração

```
00: 0710 -- Leia um número e guarde-o na posição de endereço 10
01: 0711 -- Leia um número e guarde-o na posição de endereço 11
02: 0110 -- Copie [10] para o AC
03: 0311 -- Some [11] com [AC] e guarde o resultado em AC
04: 0212 -- Copie [AC] para a posição de endereço 12
05: 0812 -- Imprima [12]
06: 0110 -- Copie [10] para o AC
07: 0411 -- Subtraia [11] de [AC] e guarde o resultado em AC
07: 0213 -- Copie [AC] para a posição de endereço 13
08: 0813 -- Imprima [13]
09: 0900 -- Pare
```

Terceiro exemplo: Como seria o código para o seguinte programa?

```
    Leia um número
    se número < 0:
        imprima -1
    senão
        imprima 1
```

Quarto exemplo: teste de laço (desvios)

```
00: 0110 -- Copie [10] para o AC
01: 0211 -- Copie [AC] para a posição de endereço 11
02: 0811 -- Imprima [11]
03: 0712 -- Leia um número e guarde-o na posição de endereço 12
04: 0112 -- Copie [12] para o AC
05: 0D0A -- Desvie para 0A se [AC] = 0
06: 0311 -- Some [11] com [AC] e guarde o resultado em AC
07: 0211 -- Copie [AC] para a posição de endereço 11
08: 0811 -- Imprima [11]
09: 0A03 -- Desvie para 03
0A: 0900 -- Pare
    ...
0F: ...
10: 0000 -- Zero
11:      -- Soma
12:      -- Num
```

Estes programas podem ser gravados em um arquivo **txt** e carregados para a RAM. Por exemplo, o conteúdo do arquivo **txt** correspondente ao quarto exemplo pode ser:

```
v2.0 raw
0110 0211 0811 0712 0112 0d0a 0311 0211 0811 0a03 0900 0000 0000 0000 0000 0000
```

Para carregar essas instruções na RAM, basta clicar sobre ela e usar a opção **Carregar imagem....**
Para ver todo o conteúdo da RAM ou editá-los, basta usar a opção **Editar conteúdos...**

6 Entrega

Entregar via e-disciplinas um arquivo **cpu.circ**, contendo o processador descrito acima. Capriche na organização do circuito/subcircuitos.

Este enunciado foi baseado em testes realizados com uma versão antiga do **Logisim** (antes da versão *evolution*). Se houver algo inconsistente com o enunciado, avise o mestre!

Postem as dúvidas/comentários/sugestões/correções no Fórum de discussões. Obrigada!