

ORGANIZAÇÃO E ARQUITETURA DE COMPUTADORES

Atividade Prática

Execução de Instruções

- É dividido em vários passos:
 - Busca a próxima instrução da memória;
 - Atualiza o contador de programa (Registrador) para que ele aponte para a próxima instrução;
 - Determina o tipo da instrução (Decodifica a instrução);
 - Acessa os <u>dados contidos em registradores</u>
 - Executa a instrução
 - faz a operação na **ULA**
 - Acessa a memória de dados, se necessário
 - Armazena o resultado em locais apropriados
 - Volta ao passo 1 (inicia a execução da próxima instrução)

Atividade Prática

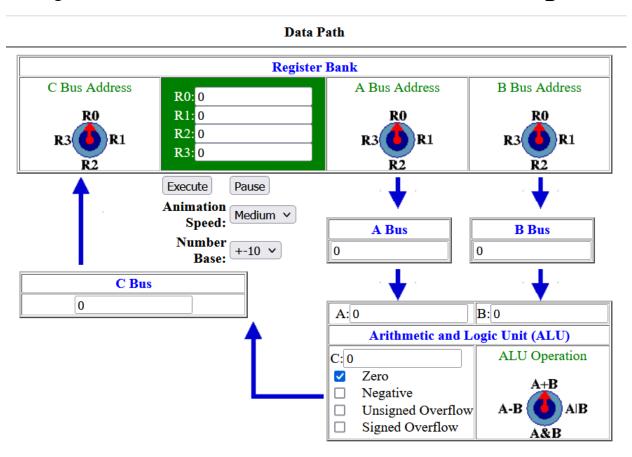
 Objetivo: compreender o funcionamento do ciclo de busca-decodificação-execução de um processador

The K&S Datapath Simulation:

http://users.dickinson.edu/%7Ebraught/kands/kands.html

1. The K&S Datapath Simulation

• Simulação de um caminho de dados simplificado

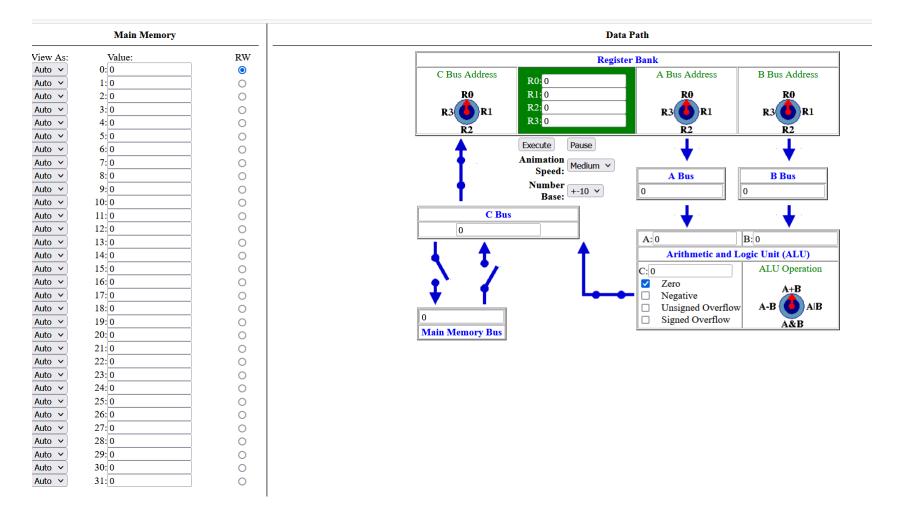


1. The K&S Datapath Simulation

- Uma ULA com:
 - 4 operações
 - Flags (variáveis booleanas), para indicar se algo ocorreu (ou não) na última operação executada ("zero", "negative", "overflow")
 - Saída de 16bits (2 bytes)
- 4 registradores de proprósito geral
- Barramentos
- Transportar dados entre as unidades

1. The K&S Datapath Simulation

- *Exercício 1*: registradores R0 e R1 contém os valores 2 e 3, respectivamente
 - Em um ciclo de clock:
 - Propagar R0 pelo barramento A e R1 pelo barramento B
 - ULA deve realizar uma soma entre os valores
 - Resultado propagado pelo barramento C
 - Gravar o resultado em R2
- *Exercício* 2: realizar uma <u>subtração</u> entre 3 e -5
- *Exercício 3*: realizar um <u>OR</u> entre 4 e 6



- Incluído uma <u>unidade da memória principal</u> junto ao caminho de dados, com controle do fluxo entre CPU e memória
- Barramento C conectado ao barramento da memória principal (bidirecional)
- Memória:
 - Com 32 endereços
 - Normalmente cada endereço possui 8bits (neste caso, possui com 16 bits)

- Principais características:
 - os acessos à memória requerem mais tempo do que os acessos aos registradores
 - as operações na memória e na ULA acontecem em paralelo, mesmo que uma delas seja ignorada.
- RW (read ou write)
 - Em um ciclo: acesso apenas a 1 posição de memória apenas!

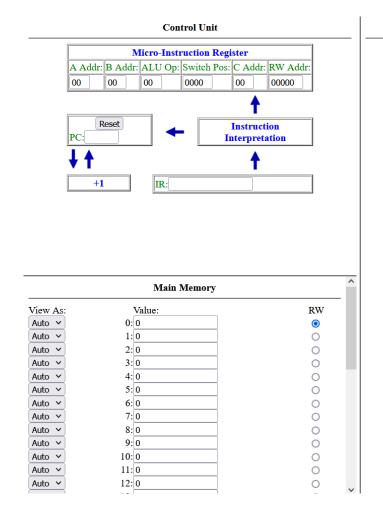
- Exercício 4: transportar o valor 10 existente num endereço de memória para o registrador R0
 - Observação: barramento C é compartilhado pelo barramento da memória principal e pela saída da ULA
 - Só pode transportar um dado por vez em um ciclo!

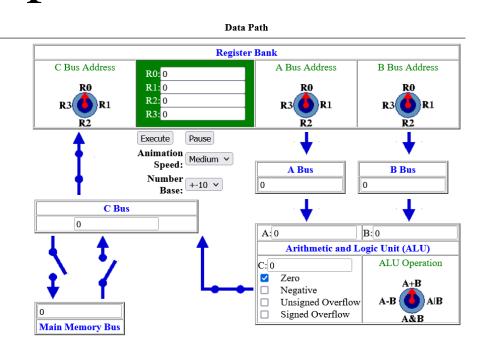
- *Questão*: como transporter dados de registrador para a memória?
 - No caminho de dados em questão não há conexão direta entre registradores e memória
- *Exercício 5*: transportar dois valores da memória para dois registradores, realizar a soma entre os valores e gravar o resultado em um novo registrador. <u>Após</u>, transportar para uma célula livre na memória principal.

3. The K&S with Microprogramming

• Incluído uma unidade de controle de microprogramação

Não veremos!





- Computador completo com programa armazenado que executa programas em assembly, armazenados na memória
- Utiliza uma **Unidade de Controle** que traduz comandos em linguagem de máquina nas microinstruções.
- As **instruções** inseridas nos locais da memória principal em linguagem assembly são automaticamente montadas em linguagem de máquina.

- Registradores de propósito específico: PC, IR
- Unidade de interpretação da instrução

Micro-Instruction Register A Addr: B Addr: ALU Op: Switch Pos: C Addr: RW Addr: 00 00 00 000 000 0000 Reset PC: Instruction Interpretation Interpretation

Control Unit

• Documentação das instruções em linguagem assembly: http://users.dickinson.edu/%7Ebraught/kands/KandS2/instructions.html

Data Movement Instructions:			
Assembly Language Instruction:	Example:	Meaning:	Machine Language Instruction:
LOAD [REG] [MEM] STORE [MEM] [REG] MOVE [REG1] [REG2]	LOAD R2 13 STORE 8 R3 MOVE R2 RØ	R2 = M[13] M[8] = R3 R2 = R0	1 000 0001 0 RR MMMMM 1 000 0010 0 RR MMMMM 1 001 0001 0000 RR RR
Arithmetic and Logic Instructio	ns:		
Instruction:	Example:	Meaning:	Machine Language Instruction:
ADD [REG1] [REG2] [REG3] SUB [REG1] [REG2] [REG3] AND [REG1] [REG2] [REG3] OR [REG1] [REG2] [REG3]	ADD R3 R2 R1 SUB R3 R1 R0 AND R0 R3 R1 OR R2 R2 R3	R3 = R2 + R1 R3 = R1 - R0 R0 = R3 & R1 R2 = R2 R3	1 010 0001 00 RR RR RR 1 010 0010 00 RR RR RR 1 010 0011 00 RR RR RR 1 010 0100 00 RR RR RR
Branching Instructions:			
Instruction:	Example:	Meaning:	Machine Language Instruction:
BRANCH [MEM] BZERO [MEM] BNEG [MEM]	BRANCH 10 BZERO 2 BNEG 7	PC = 10 PC = 2 IF ALU RESULT IS ZERO PC = 7 IF ALU RESULT IS NEGATIVE	0 000 0001 000 MMMMM 0 000 0010 000 MMMMM 0 000 0011 000 MMMMM
Other Instructions:			
Instruction:	Example:	Meaning:	Machine Language Instruction:
NOP HALT	NOP HALT	Do nothing. Halt the machine.	0000 0000 0000 0000 1111 1111 1111 1111

- Exemplo:
 - Endereços 0 à 10 da memória: para <u>instruções</u>
 - 11 à 31: para <u>dados</u>
- Obs: PC inicia apontando para o endereço 0 (sempre resetar o PC)
- *Exercício* 6: transportar um dado que se encontra no endereço 11 para um registrador.

• *Exercício 7*: repetir o *exercício 5*, ou seja, transportar dois valores da memória para dois registradores, realizar a soma entre os valores e gravar o resultado em um novo registrador. Após, transportar para uma célula livre na memória principal.

• Exercício 8: somar dois números se o primeiro for menor do que o segundo. Subtrair o primeiro pelo segundo, se o primeiro for maior ou igual ao segundo número. O resultado deve ser escrito em uma célula de memória.

• Instruções:

- BRANCH 10: desvio incondicional para o endereço 10 (PC = 10)
- BZERO 2: se o último resultado da ULA foi um 0, desvie para o endereço 2 (PC = 2)
- BNEG 7: se o último resultado da ULA foi negativo, desvie para o endereço 7 (PC = 7)

Referências

 http://users.dickinson.edu/%7Ebraught/kands/ kands.html