# INSTITUTO SUPERIOR de ENGENHARIA de LISBOA

# Licenciatura em Engenharia Informática e Multimédia

2.º Semestre Letivo 2020/2021

# Computação Física 2.º Trabalho Prático



Grupo nº: 7

**Alunos:** 

Duarte Domingues nº 45140

Rui Correa nº 42156

# Índice

Objetivos1
Introdução2
Desenvolvimento
Quantidade de bits de cada registo
Quantidade de bits dos <i>Address Bus</i> e <i>Data Bus</i> das memórias de dados e de código4
Módulo da memória de dados4
Módulo da memória de código4
Codificação das instruções5
Módulo funcional baseado na técnica de encaminhamento de dados6
Program Counter7
Registos8
Memória de dados9
ALU9
Módulo de controlo
Especificação das entradas e saídas do módulo de controlo
Tabela EPROM12
Simulação da arquitetura desenhada no arduino
Programas de teste
Programa 115
Programa 215
Programa 316
Programa 416
Programa adição de dois valores introduzidos pelo utilizador17
Código em anexo
Conclusões
Bibliografia

# Índice de figuras

Figura 1 - Conjunto de instruções do CPU	
Figura 2 - Quantidade de bits dos registos	
Figura 3 - Arquitetura do microprocessador	
Figura 4 - Codificação das instruções	5
Figura 5 - Módulo funcional	6
Figura 6 - Módulo Program Counter	7
Figura 7 - Módulo SelPC0	8
Figura 8 - Conjunto de registos	8
Figura 9 - Escrita e leitura da memória de dados	9
Figura 10 - ALU	9
Figura 11 - Módulo de controlo	10
Figura 12 - Tabela de entrada e saídas do módulo de controlo	11
Figura 13 - Tabela EPROM	12
Figura 14 - Montagem realizada na simulação em arduino	13

# Objetivos

Este trabalho prático tem como objetivo o desenvolvimento dum microprocessador baseado na arquitetura de Harvard. O microprocessador irá ser realizado a partir de dispositivos *hardware* estudados e implementado no trabalho prático anterior, como por exemplo, *multiplexers*, registos e comparadores.

A tabela seguinte ilustra as diferentes instruções que o microprocessador irá executar:

Instrução	Funcionalidade				
MOV A,#constante6	A = constante6				
MOV A, Rn	A = Rn				
MOV Rn, A	Rn = A				
CLRC	C = 0				
NOT A	A = A/				
AND A, Rn	A = A and Rn				
OR A, Rn	A = A or Rn				
SUBB A, Rn	A = A – Rn - C				
ADDC A, Rn	A = A + Rn + C				
MOV A, @Rn	A = M(Rn)				
MOV @Rn, A	M(Rn) = A				
JM rel5	Se (Sinal) PC+= rel5				
JP rel5	Se (Sinal/) PC+= rel5				
JC rel5	Se (C) PC+= rel5				
JNC rel5	Se (C/) PC+= rel5				
JZ rel5	Se (Zero) PC+= rel5				
JNZ rel5	Se (Zero/) PC+= rel5				
JMP end6	PC= end6				

Figura 1 - Conjunto de instruções do CPU

# Introdução

Um microprocessador é uma máquina *hardware* que executa instruções lidas sequencialmente da memória de código. Uma instrução é uma ação ou conjunto de ações que desencadeiam uma transferência de informação, como por exemplo, uma operação aritmética ou uma operação lógica.

O microprocessador implementado baseia-se na arquitetura de Harvard, neste tipo de arquitetura os dados e os códigos estão em memórias diferentes. O microprocessador poderia também ter sido desenhado para integrar uma arquitetura Von Newman, uma arquitetura em que os dados e códigos estão misturados numa memória física.

A maior vantagem de ter *buses* separados para instruções e para dados é o CPU conseguir aceder instruções e ler / escrever dados simultaneamente.

A memória de código é responsável por guardar as diferentes instruções dos programas e a memória de dados as diferentes variáveis.

Os *buses* são um conjunto de linhas de comunicação que permitem a comunicação entre dispositivos, como o CPU e as memórias, para as diferentes memórias os buses têm as seguintes funcionalidades:

### Memória de dados:

- Data bus carrega dados entre a memória de dados e o processador.
- Address bus carrega os endereços dos dados do processador para a memória de dados.

### Memória de código:

- Data bus carrega instruções da memória de código para o processador.
- Address bus carrega os endereços das instruções do processador para a memória de código.

O microprocessador irá à parte das memórias e da unidade central de processamento, composta por diferentes registos, ter uma máquina de unidade aritmética e lógica (ALU) e uma unidade de controlo.

A ALU é responsável por realizar as operações aritméticas e lógicas do microprocessador como a soma de dois valores.

A unidade de controlo permite controlar todos os sinais de controlo do microprocessador, controlando o movimento de instruções e dados dentro do sistema.

### Desenvolvimento

### Quantidade de bits de cada registo

O CPU tem registos internos, que permitem armazenar informação. Os diferentes registos utilizados no microprocessador são implementados à custa de flip-flops do tipo D, tendo uma entrada D e uma saída Q.

Cada registo tem associado um sinal de *enable*, este sinal permite especificar se é possível ou não guardar informação no registo.

Na tabela seguinte pode ser observada a quantidade de bits que os diferentes registos do sistema permitem armazenar.

Registos	Número de bits
Registo RN 0	6 bits
Registo RN 1	6 bits
Registo A	6 bits
Program Counter	6 bits
Flags C, Z, S	1 bit

Figura 2 - Quantidade de bits dos registos

- O registo A tem que ter 6 bits devido à instrução MOV A, #constante6 (Registo A fica com o valor da #constante6), sendo constante6 um número a 6 bits.
- Os registos Rn (R0 e R1) tem que ter 6 bits cada devido à instrução MOV RN, A (O registo Rn fica com o valor do registo A), pois está a ser movido para um dos registos RN um valor a 6 bits.
- Program Counter tem que ter tamanho de 6 bits devido à instrução (PC = *end6*), sendo que nesta instrução está a ser movido um número absoluto a 6 bits para o registo PC.
- As flags têm apenas um bit, pois cada uma só pode ter dois valores possíveis (0 ou 1).

### Quantidade de bits dos Address Bus e Data Bus das memórias de dados e de código

### Módulo da memória de dados

- Adress Bus 6 bits, tem que ser igual ao conjunto de bits do registo RN.
- Data Bus 6 bits, tem que ser igual ao conjunto de bits do registo A.

A memória de dados tem que ter dimensão 64 (2^6), pois o seu endereçamento está a ser realizado a 6 bits, com 6 bits é possível realizar 64 combinações possíveis. Dentro da memória de dados irão estar presentes valores a 6 bits, pois na memória de dados é guardado o valor presente nos registos A e Rn, sendo estes valores representados a 6 bits.

### Módulo da memória de código

- Address Bus 6 bits, tem que ser igual ao conjunto de bits do Program Counter.
- Data Bus 9 bits, tem que ser igual ao tamanho da codificação das instruções.

Semelhantemente à memória de dados, a memória de código tem que ter dimensão 64 (2^6), pois o seu endereçamento está a ser realizado a 6 bits. Em contraste à memória de dados, os valores presentes na memória de código vão ser a 9 bits, pois a memória de código guarda as instruções do programa, que foram codificadas a 9 bits.

Na figura seguinte pode-se observar o esquema representativo da arquitetura realizada para o microprocessador baseado na arquitetura de Havard.

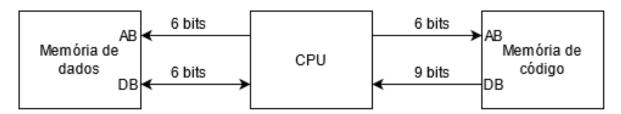


Figura 3 - Arquitetura do microprocessador

### Codificação das instruções

Para que o CPU consiga executar diferentes instruções é necessário codificar cada instrução com uma combinação única de bits, de modo, a cada instrução ter uma identificação única no CPU.

As instruções do CPU dividem-se normalmente nas seguintes classes:

- Instruções de transferência de informação Estas instruções são responsáveis pelas operações
  de leitura e de escrita em registos, contadores, flags e a leitura e a alteração de valores em
  dispositivos exteriores ao CPU, como a memória de dados.
- **Instruções Aritméticas ou lógicas** Estas instruções são responsáveis por executar as operações aritméticas ou lógicas do CPU, sendo realizadas na ALU.
- **Instruções de Controlo** Estas instruções servem para alterar a ordem sequencial de execução de instruções no CPU.

As instruções foram codificadas com nove bits, o menor número de bits possível, de forma a reduzir ao máximo o número de bits necessários para o *data bus* da memória de código.

Tentou-se codificar as diferentes instruções com o menor número de bits de distinção entre instruções, de modo, a minimizar o número de bits necessários para o módulo de controlo. Bits de distinção de instruções foram: D8, D7, D6, D5, D0.

Pode-se observar a codificação das instruções na tabela seguinte.

Instruções	Parâmetros	D8	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
MOV A,#constante6	#const6	1	1	1	C5	C4	C3	C2	C1	C0
MOV A, Rn	RN	0	0	0	0	0	RN	0	0	0
MOV Rn, A	RN	0	0	0	0	0	RN	0	0	1
CLRC		0	0	0	1	0	0	0	0	0
NOT A		0	0	0	1	0	0	0	0	1
AND A, Rn	RN	0	0	1	0	0	RN	0	0	0
OR A, Rn	RN	0	0	1	0	0	RN	0	0	1
SUBB A, Rn	RN	0	0	1	1	0	RN	0	0	0
ADDC A, Rn	RN	0	0	1	1	0	RN	0	0	1
MOV A, @Rn	RN	0	1	0	0	0	RN	0	0	0
MOV @Rn, A	RN	0	1	0	0	0	RN	0	0	1
JM rel5	rel5	0	1	0	1	R4	R3	R2	R1	R0
JP rel5	rel5	0	1	1	0	R4	R3	R2	R1	R0
JC rel5	rel5	0	1	1	1	R4	R3	R2	R1	R0
JNC rel5	rel5	1	0	0	0	R4	R3	R2	R1	R0
JZ rel5	rel5	1	0	0	1	R4	R3	R2	R1	R0
JNZ rel5	rel5	1	0	1	0	R4	R3	R2	R1	R0
JMP end6	end6	1	1	0	E5	E4	E3	E2	E1	E0

Figura 4 - Codificação das instruções

# SeiPCO Sei AD Sei AD

### Módulo funcional baseado na técnica de encaminhamento de dados

Figura 5 - Módulo funcional

Na figura apresentada acima pode-se observar o módulo funcional do CPU. O módulo funcional é um diagrama de blocos constituído por todos os dispositivos hardware disponíveis no CPU, neste caso são necessários os seguintes componentes:

- Memória de código
- Memória de dados
- Conjunto de registos RN
- Registo A
- ALU
- Flags C, Z e S
- Multiplexers
- Demultiplexers
- Contador
- Módulo de controlo
- Módulo Program Counter
- Módulo complementar designado por SelPCO

O módulo funcional foi construído baseado nas diferentes instruções que o CPU tem que realizar, de acordo com a técnica de encaminhamento de dados.

### **Program Counter**

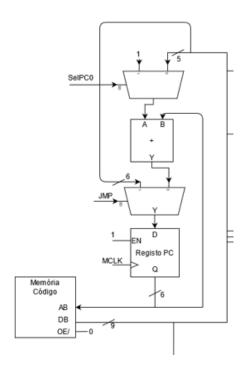


Figura 6 - Módulo Program Counter

O módulo *Program Counter* estabelece o valor do *address* bus da memória de código. O *Program Counter* tem um contador para incrementar ou decrementar as especificações da memória de código e um registo para guardar a posição atual.

A determinação dum novo valor no registo *Program Counter* acontece na transição ascendente do CLCK, sendo que os restantes registos do CPU só vão registar informação na transição descendente do CLCK.

O CPU programado tem um conjunto de instruções do tipo "jump" que permitem alterar a execução sequencial das instruções.

De modo a executar a maioria das instruções "jump", respetivamente, JM, JP, JC, JNC, JZ e JNZ é necessário um *multiplexer* que segundo um bit seletor SelPCO, realiza a soma do valor atual do registo PC com o valor um, ou então, soma o valor atual do registo PC com um valor rel5. O valor do SelPCO é definido por um circuito lógico, que é influenciado pelas *flags* C, Z e S e valores de sinais ativos do módulo de controlo.

A instrução JMP, ao contrário das outras instruções "jump", atribui um valor absoluto ao registo *Program Counter*, logo irá ser delegado um novo endereço de forma absoluta à memória de código. Para a implementação do JMP, foi necessário um *multiplexer* que segundo um bit seletor JMP, que é uma saída

do módulo de controlo, permite selecionar entre um valor proveniente do somador ou um valor absoluto a 6 bits.

O módulo responsável por original o valor para SelPCO utilizado no *multiplexer* mencionado anteriormente tem a seguinte representação no módulo funcional e esquema lógico.

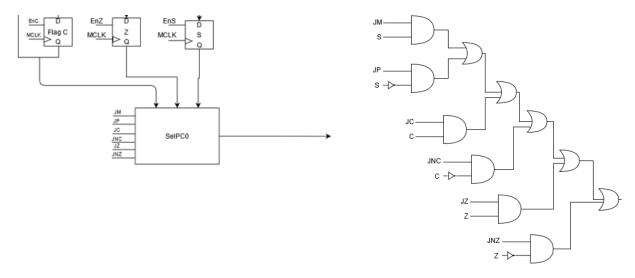


Figura 7 - Módulo SeIPCO

### Registos

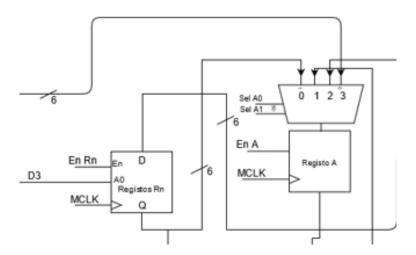


Figura 8 - Conjunto de registos

Para selecionar os valores de entrada para o registo A é necessário um *multiplexer* 4x2. A transferência de dados entre os registos A e o conjunto de registos RN e a leitura e escrita na memória de dados são realizadas a partir de instruções do tipo MOV.

O registo específico (0 ou 1) do conjunto RN é selecionado consoante o valor do bit D3 obtido do *data* bus da memória de código.

### Memória de dados

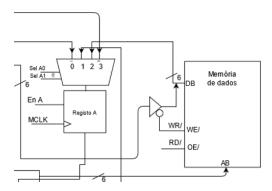


Figura 9 - Escrita e leitura da memória de dados

A memoria de dados permite guardar as diferentes variáveis presentes no sistema, esta memória é do tipo RAM. Memória RAM (*Random Acess Memory*) é um espaço de armazenamento de dados permitindo escrita e leitura.

Na figura acima pode-se observar a parte módulo funcional responsável por leitura e escrita na memória de dados. No caso de se querer escrever na memória de dados o sinal WR/ tem que estar a zero, assim como quando se quer ler da memória de dados o sinal RD/ tem que estar a zero.

### ALU

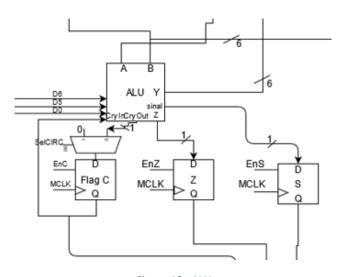


Figura 10 - ALU

A ALU projetada implementa cinco operações, três lógicas e duas aritméticas, necessitando então três bits de seleção para determinar qual operação a ser realizada. A ALU tem duas entradas, a entrada A saída do registo A e a entrada B saída do conjunto de registos RN.

Estão presentes três flags, respetivamente:

- Flag C Flag de indicador de erro, indica quando o limite de bits possível é excedido.
- Flag Z Fica ativa se o resultado for igual ao zero.
- Flag Sinal Flag indicadora de sinal.

### Módulo de controlo

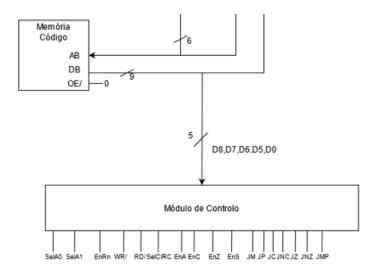


Figura 11 - Módulo de controlo

O módulo de controlo permite a ativação coordenada dos sinais de controlos dos dispositivos hardware presentes no módulo funcional.

O número de bits utilizado no módulo de controlo é resultado do número de bits usado para distinção entre instruções na etapa de codificação das instruções, portanto tem 5 bits (D8, D7, D6, D5, D0). Através destes bits temos a informação dos sinais que necessitam de estar ativos consoante uma instrução especifica.

De seguida vão ser especificados os sinais ativos para as diversas instruções no módulo de controlo, no formato de uma tabela.

# Especificação das entradas e saídas do módulo de controlo

O módulo de controlo recebe as instruções dos programas a 9 bits a partir do *data bus* da memória de código. Consoante os bits de distinção das instruções recebidas, são especificados os sinais ativos no módulo de controlo, de forma aos componentes físicos do CPU realizarem os respetivos programas associados às instruções corretamente.

Esta tabela permite associar os bits de instrução com as respetivas instruções.

Instruções	D8	D7	D6	D5	D0	Sinais ativos
MOV A, #constante6	1	1	1	-	-	EnA, SelA0, SelA1
MOV A, Rn	0	0	0	0	0	EnA
MOV Rn, A	0	0	0	0	1	EnRn
CLRC	0	0	0	1	0	SelClrC, EnC
NOT A	0	0	0	1	1	EnA, SelAO , EnZ, EnS
AND A, Rn	0	0	1	0	0	EnA, SelAO , EnZ , EnS
OR A, Rn	0	0	1	0	1	EnA, SelA0, EnZ , EnS
SUBB A, Rn	0	0	1	1	0	EnA, SelAO , EnZ, EnC, EnS
ADDC A, Rn	0	0	1	1	1	EnA, SelAO , EnZ, EnC, EnS
MOV A, @Rn	0	1	0	0	0	EnA, SelA1 , RD/
MOV @Rn, A	0	1	0	0	1	WR/
JM rel5	0	1	0	1	-	JM
JP rel5	0	1	1	0	-	JP
JC rel5	0	1	1	1	-	JC
JNC rel5	1	0	0	0	-	JNC
JZ rel5	1	0	0	1	-	JZ
JNZ rel5	1	0	1	0	-	JNZ
JMP end6	1	1	0	-	-	JMP

Figura 12 - Tabela de entrada e saídas do módulo de controlo

### Tabela EPROM

De seguida à realização da especificação das entradas e saídas do módulo de controlo é necessário definir a tabela EPROM, com a dimensão 32 x 16.

A memória do módulo de controlo é do tipo ROM (*Read Only Memory*), ou seja, apenas é possível ler dados desta memória. Em memórias ROM os valores memorizados são sempre os mesmos, até após ser desligada a alimentação.

Nesta tabela são definidos os intervalos dos endereços na memória da EPROM para cada instrução, representados em hexadecimal, e também a interpretação dos valores dos sinais de saída em hexadecimal.

No caso em que os bits de instrução não especificam nenhuma instrução realizada pelo CPU, apenas os sinais WR/ e RD/ ficam ativos.

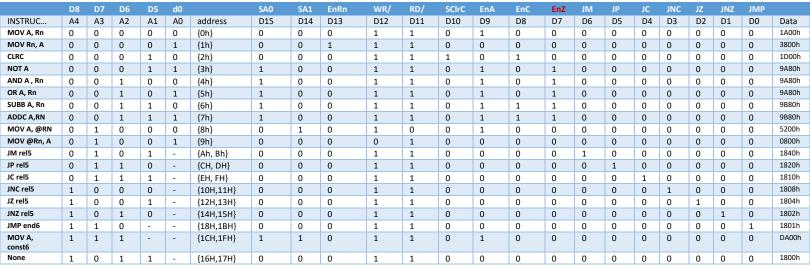


Figura 13 - Tabela EPROM

### Simulação da arquitetura desenhada no arduino

A partir da arquitetura mencionada anteriormente, foi realizada a simulação do microprocessador em arduino, utilizando o simulador TinkerCad.

Foi realizada a seguinte montagem para o sistema projetado, foi utilizado um botão de forma a incrementar o sinal de *CLCK* progressivamente.

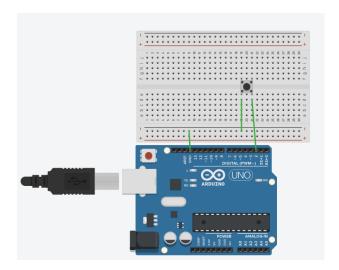


Figura 14 - Montagem realizada na simulação em arduino

A simulação do CPU foi baseada em todo o processo desenvolvido anteriormente, tendo sido realizada uma implementação de todos os componentes do microprocessador com base no modelo funcional projetado.

Um dos principais aspetos que teve que ser tido em atenção na realização simulação do CPU foi a representação dos valores com o número de bits correto. Os valores dos registos Program Counter, por exemplo, são a 6 bits, por isso para representar estes valores utilizou-se o byte, visto que é o data type mais próximo de 6 bits que pode ser utilizado. Portanto para verificar que os valores não ultrapassam os 6 bits é utilizada a seguinte máscara bitwise:

```
//mux1
byte end six = mem codigo db & 0x3F;
```

Foi realizada uma função chamada módulo funcional que implementa todos os conceitos especificados no módulo de controlo. Esta função também é responsável por lidar com a possibilidade de números negativos para o valor rel5.

```
//----- MODELO FUNCIONAL -----
void modulo_funcional(){
  //data-bus da memoria de codigo
 mem_codigo_db = mem_codigo[reg_pc_q];
  //aplicar mascara 11111, para ficar com apenas os 5 bits menos significantes
 byte rel5 = mem_codigo_db & 0x01F;

// se o numero for negativo, adicionar 1's a frente

if (bitRead(rel5, 4) == 1){
   re15 = re15 | 0x20;
  //defenir ENO e o EN1
 byte demux_output = DEMUX_2x1(enRn,D3_sinal);
en_r0 = bitRead(demux_output,0);
en_r1 = bitRead(demux_output,1);
  //defenir entradas dos registos RN
  reg_rn_r0_d = reg_a_q;
reg_rn_r1_d = reg_a_q;
  //defenir saida do RN
  byte reg_rn_q = MUX_2x1(D3_sinal, reg_rn_r0_q, reg_rn_r1_q);
  //porta tri_state
  if(!wr){
    mem_dados[reg_rn_q] = reg_a_q;
    mem_dados_db = reg_a_q;
 else {
   mem_dados_db = mem_dados[reg_rn_q];
 byte const_six = mem_codigo_db & 0x3F;
 //multiplexer do registo A
 y_reg_a_mux = MUX_4x1(selA0,selA1,reg_rn_q ,alu_Y ,mem_dados_db , const_six );
reg_a_d = y_reg_a_mux;
 alu_Y = alu(D6_sinal,D5_sinal,D0_sinal, reg_a_q, reg_rn_q, alu_cryIn);
 y_clear_mux = MUX_2x1(selClrC, alu_cryOut, 0);
 //atribuir o entrada dos registos das flags
 reg_c_d = y_clear_mux;
reg_z_d = alu_z;
 reg_s_d = alu_sinal;
 //Bit sel do mux0
 selPc0 = moduloSelPC0 ();
 y_pc_mux_0 = MUX_2x1(!selPc0, rel5, 1);
 //Serial.print(y_pc_mux_0);
 //adder
 adder_pc = (y_pc_mux_0 + reg_pc_q) & 0x3F;
 byte end_six = mem_codigo_db & 0x3F;
 y_pc_mux_1 = MUX_2x1(jmp,adder_pc,end_six );
 //registo pc
 reg_pc_d = y_pc_mux_1 & 0x3F; }
```

### Programas de teste

De forma a testar o correto funcionamento do microprocessador foram realizados programas de forma a testar as diversas partes dos componentes do CPU através das respetivas instruções

### Programa 1

Programa para testar os registos internos do CPU, a leitura e escrita da memória de dados e o segundo *multiplexer* do módulo *Program Counter*.

```
0x1CC = 111001100

0X81 = 10000001

0X1C2 = 111000010

0X80 = 10000000

0X183 = 110000011
```

### Programa 2

Programa para testar o correto funcionamento da ALU e do módulo SelPCO.

```
void programa_teste_2() {
 //MOV A, 8(0x8)
 mem codigo[0x00] = 0x1C8;
 //MOV RN, A R=0
 mem\_codigo[0x01] = 0x01;
 //AND A, RN
                 R=0
 mem_codigo[0x02] = 0x40;
 //NOT A, RN
                R=0
 mem\_codigo[0x03] = 0x21;
 //OR A, RN
                R=0
 mem_codigo[0x04] = 0x41;
 //ADD A, RN R=0
 mem codigo[0x05] = 0x61;
 //CLR C
 mem codigo[0x06] = 0x20;
 //SUBB A, RN
 mem\_codigo[0x07] = 0x60;
 mem codigo[0x08] = 0xE0;
 //J7
 mem_codigo[0x09] = 0x120;
 //JM 010110100
 mem_codigo[0xA] = 0xB4;
```

```
0x1C8 = 111001000

0X01 = 000000001

0X40 = 001000000

0X21 = 000100001

0X41 = 001000001

0X61 = 001100001

0X20 = 000100000

0X60 = 011000000

0XE0 = 011100000

0X120 = 100100000

0XB4 = 10110100
```

### Programa 3

Programa para testar o correto funcionamento do registo 1 do conjunto RN, teste das instruções do tipo JMP e da instrução vazia.

```
//MOV A 15(0xF)
mem_codigo[0x00] = 0x1CF;
//MOV RN,A R=1
mem_codigo[0x01] = 0x09;
//MOV @RN, A R=1
mem codigo[0x02] = 0x89;
//MOV A 20
mem_codigo[0x03] = 0x1CC;
//add A, RN R=1
mem\_codigo[0x04] = 0x69;
//MOV A, @RN
             R=1
mem codigo[0x05] = 0x88;
//JNC 2
mem codigo[0x06] = 0x102;
//JNZ 1
mem_codigo[0x07] = 0x141;
//JP 1
mem codigo[0x08] = 0xC1;
//NONE
mem codigo[0x09] = 0x160;
//JMP 9
mem_codigo[0xA] = 0x189;
```

```
0x1CF = 111001111

0X09 = 000001001

0X89 = 010001001

0X1CC = 111001100

0X69 = 001101001

0X88 = 010001000

0X102 = 100000010

0X141 = 101000001

0XC1 = 011000001

0X160 = 101100000

0X189 = 110001001
```

### Programa 4

Programa para testar o correto funcionamento da instrução mov rn, a.

```
void programa_teste_4(){
    //mov A, 12(0xC)
    mem_codigo[0x00] = 0x1CC;
    //mov rn, a R=0
    mem_codigo[0x01] = 0x01;
    //mov a, 2 (0x2)
    mem_codigo[0x02] = 0x1C2;
    //
    //mov a, rn
    mem_codigo[0x03] = 0x0;
}
```

```
0X1CC = 111001100

0X01 = 000000001

0X1C2 = 101100000

0X0 = 111000010
```

### Programa adição de dois valores introduzidos pelo utilizador

Realizou-se um programa que permite receber o input do utilizador, o utilizador escolhe dois valores e é realizada a soma destes dois valores, e uma instrução "jump if carry".

```
void programa_teste_adicao() {
  int val1 = 0;
  int val2 = 0;
  Serial.print("Primeiro Valor: ");
 bool waiting = true;
bool waiting_2 = true;
  while (waiting) {
    val1 = Serial.readString().toInt();
    if (val1 !=0 ) {
      Serial.print(val1);
      waiting = false;
Serial.println();
Serial.print("Segundo Valor: ");
 while(waiting_2){
  val2 = Serial.readString().toInt();
  if (val2 !=0 ) {
    Serial.print(val2);
     waiting_2 = false;
  }
Serial.println();
//obter 6 primeiros bits
val1 = val1 & 0x3F;
// juntar 111000000 com o valor introduzido a 6 bits
val1 = val1 | 0x1C0;
val2 = val2 & 0x3F;
val2 = val2 | 0x1C0;
//\text{MOV} A , VAL1
mem_codigo[0x00] = val1;
//MOV RN, A R=0
mem_codigo[0x01] = 0x01;
//MOV A, VAL2
mem_codigo[0x02] = val2;
//ADD VAL1, VAL2
mem_codigo[0x03] = 0x61;
//JP CARRY
mem\_codigo[0x04] = 0xE0;
```

### Código em anexo

```
#define mem_codigo_dim 64 //2^6
#define mem_dados_dim 64 //2^6
#define eprom_dim 32 //2^5
      #define debounce_time 200
unsigned long now0,ago0; //timestamp debounce MLCK
unsigned long now1, ago1; //timestamp debounce MCLK negativo
      //arrays das memorias
      //arr memoria codigo
word mem_codigo[mem_codigo_dim];
word mem_codigo_db;
      //arr memoria dados
byte mem_dados[mem_dados_dim];
byte mem_dados_db;
      //arr eprom
word eprom[eprom_dim];
      //saida do primeiro mux do pc
byte y_pc_mux_0;
//bit selector do mux
bool selPc0;
     //saida do segundo mux do pc
byte y_pc_mux_1;
      //registo PC
byte reg_pc_d;
byte reg_pc_q;
      //---- Registos -----
      //registos RN
      //registo A
      //mux
byte y_reg_a_mux;
 65
66 //registo C
 67 bool reg_c_d;
68 bool reg_c_q;
      //registo Z
bool reg_z_d;
bool reg_z_q;
      //---- ALU
      //saidas da ALU
byte alu_Y;
bool alu_cryIn;
bool alu_cryOut;
bool alu_z;
bool alu_sinal;
      //mux clr_c
bool y_clear_mux;
      //-----SAIDAS MODULO CONTROLO-----
91
92 bool selAO;
93 bool selAI;
94 bool enRn;
95 bool wr;
96 bool rd;
97 bool selClrC;
98 bool enA;
```

```
99 bool enC;
100 bool enE;
101 bool enS;
102 bool jm;
103 bool jp;
104 bool jc;
105 bool jn;
106 bool jz;
107 bool jn;
108 bool jm;
109 //bit de seleção de registo
110 bool D3 sinal;
111 //bit de seleção de operacao da ALU
112 bool D0 sinal;
113 bool D5 sinal;
114 bool D6_sinal;
115
116
117
118
   117
118
119 void setup()(
120
121 Serial.begir
122 wr=true;
                        Serial.begin(9600);
  Serial.begin(9600);

22 wretrue;

rd=true;

pinMode(2,INFUT_PULLUP);

preencher mem_dados_random();

preencher_mem_odigo_random();

//preencher_mem_codigo_random();

mostrar_menu();

programa_teste();

//programa_teste_1();

//programa_teste_2();
154 rom[i] = data;

155 }

156 }

157

158 void preencherEPROM() {

160 eprom[0x00] = 0x1800;

161 eprom[0x01] = 0x3800;

162 eprom[0x02] = 0x1000;

163 eprom[0x03] = 0x9800;
  159 eprom[0x00] = 0x1A00;

161 eprom[0x01] = 0x3800;

162 eprom[0x02] = 0x1D00;

163 eprom[0x03] = 0x9A80;

164 eprom[0x04] = 0x9A80;

165 eprom[0x06] = 0x9A80;

166 eprom[0x06] = 0x9B80;
sprom[0x07] = 0x9880;
sprom[0x08] = 0x5200;
sprom[0x09] = 0x0800;
preencher_aux(0xA,0xB,0x1840, eprom);
preencher_aux(0xA,0xB,0x1820, sprom);
preencher_aux(0xE,0xE,0xE310, sprom);
preencher_aux(0x10,0x11,0x1804, sprom);
preencher_aux(0x12,0x13,0x1804, sprom);
preencher_aux(0x12,0x13,0x1804, sprom);
preencher_aux(0x14,0x15,0x1802, sprom);
preencher_aux(0x14,0x18,0x1801, sprom);
preencher_aux(0x16,0x18,0x1800, sprom);
preencher_aux(0x16,0x17,0x1800, sprom);
                         for (int i=0;i < mem_codigo_dim; i++) {
    //mem codigo tem valores a 9 bits
    mem_codigo[i] = random(512);</pre>
```

```
206 //COMPONENTES
207
        //MUX 2X1
byte MUX_2x1(boolean S, byte A, byte B){
210 return 2

211 }

212 // DEMUX 2X1

213 byte DEMUX_2X1 (bool D, bool S0) {

return D << S0;
        //REGISTO C/ ENABLE byte registoComEnable(bool en, byte D, byte Q){
            return MUX_2x1(en,Q,D);
        //SOMADOR
byte somador(byte A, byte B){
byte MUX 4x1 (boolean S0, boolean S1, byte in_0, byte in_1, byte in_2, byte in_3){
    if (ISO & IS1){
        return in_0;
    }
         }
if (S0 & !S1) {
  return in_1;
              return in_2;
 238 }
238 }
if (s0 & s1) {
240 return in_3;
241 }
242 }
243
244
                                              ----- modulo controlo -----
         void modulo_controlo(){
           word input_db = mem_codigo_db;
              //bits de selecao de RN e de operacao da ALU
             //bits de selector de NV et de Ope.

D3 sinal = bitRead(input_db,3);

D0 sinal = bitRead(input_db,0);

D5_sinal = bitRead(input_db,5);

D6_sinal = bitRead(input_db,6);
           //bits significantes D8,D7,D6,D5,D0 //111100001 = 0x1E1
            word input_masked = input_db & 0x1E1; //aplicar mascara
            //transformar D8,D7,D6,D5,D0 em A4,A3,A2,A1,A0
           word data = eprom[inputShifted];
           //ler bits data da eprom, atribuir valores aos sinais de saida
selA0 = bitRead(data, 15);
selA1 = bitRead(data, 14);
enRn = bitRead(data, 13);
wr = bitRead(data, 12);
rd = bitRead(data, 11);
selCirC = bitRead(data, 10);
enA = bitRead(data, 9);
             enC = bitRead(data, 8);
enZ = bitRead(data, 7);
jm = bitRead(data, 6);
jp = bitRead(data, 5);
jc = bitRead(data, 4);
jnc = bitRead(data, 3);
jz = bitRead(data, 2);
jnz = bitRead(data, 1);
jmp = bitRead(data, 0);
                   ----- moduloSelPC0 ------
 297 bool moduloSelPC0 (){
```

```
330 //or

331 byte or_a(byte a, byte rn) {

332     return a | rn;

333     }

335     //SUBB

336 byte subb(byte a, byte rn, byte cy) {

337     return (a - rn - cy);

338     }
340 //ADDC
341 byte addc(byte a, byte rn, byte cy) {
342
343
```

```
//SUBB A, Rn
if (sel2 & sel1 & !sel0) {
                         tseiz & sell & !sel0) {
  byte outputAux = subb(a,rn, cy);
  alu_cryOut = ((int) a - rn - cy) > 64 | ((int) a - rn - cy) < 0;
  output = outputAux & 0x3F;
  alu_z = ( output==0);
  alu_sinal = bitRead(output,5);</pre>
380
381
382
383
384
385
386
387
389
390
391
392
393
394
395
396
397
398
399
391
             }
             //ADDC A, Rn
if (sel2 & sel1 & sel0) {
  byte outputAux = addc(a,rn, cy);
  alu_cryOut = ((int) a + rn + cy) > 64 | ((int) a + rn + cy) < 0;
  output = outputAux & 0x3F;
  alu_z = ( output==0);
  alu_sinal = bitRead(output,5);</pre>
             return output;
401
402
403 //---
                      ----- MODELO FUNCIONAL -----
404
405
406
407
408
409
410
411
         void modulo_funcional() {
            //data-bus da memoria de codigo
mem_codigo_db = mem_codigo[reg_pc_q];
412
413
414
415
416
417
418
419
            //aplicar mascara 11111, para ficar com apenas os 5 bits menos significantes byte rel5 = mem codigo db & 0x01\text{F}; // se o numero for negativo, adicionar 1's a frente if (bitRead(rel5, 4) == 1){
                rel5 = rel5 | 0x20;
420
421
422
423
424
425
426
427
428
             //defenir EN0 e o EN1
byte demux_output = DEMUX_2x1(enRn,D3_sinal);
en_r0 = bitRead(demux_output,0);
en_r1 = bitRead(demux_output,1);
             //defenir entradas dos registos RN
reg_rn_r0_d = reg_a_q;
reg_rn_r1_d = reg_a_q;
429
430
431
432
433
434
435
436
437
             //defenir saida do RN byte reg_rn_q = MUX_2x1(D3_sinal, reg_rn_r0_q, reg_rn_r1_q);
             //porta tri_state
                mem_dados[reg_rn_q] = reg_a_q;
438
439
440
441
442
443
444
445
446
447
448
449
450
451
452
453
454
455
                mem_dados_db = reg_a_q;
             mem_dados_db = mem_dados[reg_rn_q];
}
             byte const_six = mem_codigo_db & 0x3F;
              //multiplexer do registo A
y_reg_a_mux = MUX_4x1(selA0,selA1,reg_rn_q ,alu_Y ,mem_dados_db , const_six );
reg_a_d = y_reg_a_mux;
              alu_Y = alu(D6_sinal,D5_sinal,D0_sinal, reg_a_q, reg_rn_q, alu_cryIn);
              y_clear_mux = MUX_2x1(selClrC, alu_cryOut,0);
 456
457
458
459
460
461
462
463
464
465
466
467
468
             //atribuir o entrada dos registos das flags
reg_c_d = y_clear_mux;
reg_z_d = alu_z;
reg_s_d = alu_sinal;
              //Bit sel do mux0
              selPc0 = moduloSelPC0 ();
             y_pc_mux_0 = MUX_2x1(!selPc0, rel5, 1);
//Serial.print(y_pc_mux_0);
469
470
471
472
473
              adder_pc = (y_pc_mux_0 + reg_pc_q) & 0x3F;
              //mux1
```

```
byte end six = mem_codigo_db & 0x3F;
y_pc_mux_1 = MUX_2x1(jmp,adder_pc,end_six );
              //registo pc
reg_pc_d = y_pc_mux_1 & 0x3F; }
 480
481 }
#81 }

#82 483

#84 485

#86 long now0

#87 if (now0 -

#88 //atuali

#90 reg_pc_9

#91 attachIn

#92 493

#94 }

#95 ago0 = no

#96 497

#98
               long now0 = millis();
if (now0 - ago0 > debounce_time){
                  //atualizar Registo Program counter
reg_pc_q = registoComEnable(1,reg_pc_d,reg_pc_q);
attachInterrupt(digitalPinToInterrupt(2), MCLKneg, FALLING);
                 ago0 = now0;
 498
499 void MCLKneg(){
           now1 = millis();
if (now1 - ago1 > debounce_time) {
              //Atualizar registos que não o do program counter
              //registos RN
reg_rn_r0_q = registoComEnable(en_r0, reg_rn_r0_d, reg_rn_r0_q);
reg_rn_r1_q = registoComEnable(en_r1, reg_rn_r1_d, reg_rn_r1_q);
              //registo A
reg_a_q = registoComEnable(enA, reg_a_d, reg_a_q);
               //registos flags
reg_z_q = registoComEnable(en2,reg_z_d, reg_z_q);
              reg_c_q = registoComEnable(enC,reg_c_d, reg_c_q);
alu_cryIn = reg_c_q;
              reg_s_q = registoComEnable(enZ,reg_s_d, reg_s_q );
              attachInterrupt(digitalPinToInterrupt(2), MCLK, RISING);
           ago1 = now1;
325 ago1 = now1;
526
527
528
529
530
void teste_mod_funcional(){
531
word db = 0x157;
byte re15 = db & 0x01F;
534
if (bitRead(re15, 4) == 1){
re15 = re15 | 0x0E0;
          Serial.println("MENU");
Serial.println("E: Mostrar Registos, c: Mostrar memoria de codigo, d: Mostrar memoria de dados, e: Mostrar EPROM, s: Mostrar Sinais,o: Mostrar instrucoes");
Serial.println();
          Serial.print("---------TABE
Serial.println(" ");
Serial.println(" ");
Serial.print("ENDERECO | ");
Serial.print(" DATA");
Serial.println(" ");
                                               ----TABELA EPROM----");
          for (int i =0; i < eprom_dim; i++) {
    Serial.print("0x");
    Serial.print(i, HEX);
    if (i<=0xF) {
        Serial.print(" | 0x");
    }
}</pre>
               else{
Serial.print(" | 0x");
                Serial.print(eprom[i], HEX);
```

```
640 if (c==0) {
641
642 Serial.print("[0x");
643 Serial.print("0x");
644 Serial.print("0x");
645 Serial.print("0x");
646 Serial.print("1"]
647 if(i==0) {
648 Serial.print("1"]
649 else if(i==8) {
651 Serial.print("]
652 }
653 else {
654 Serial.print("0x");
655 }
657 Serial.print("0x");
658 Serial.print("");
658 Serial.print("");
660 Serial.print("");
661 c++;
662 if (c == 8) {
663 Serial.println();
664 c = 0;
665 }
667 Serial.println();
668 }
669
670
671
672 void mostrar_registos() {
673 Serial.println("");
676 Serial.println("");
677
                                            Serial.print("[0x");
Serial.print(i,HEX);
Serial.print(" - ");
Serial.print("0x");
Serial.print(i+8,HEX);
if(i==0){
Serial.print("] ");
}
                                                       Serial.print("] ");
                                        Serial.print("] ");
}
                                     Serial.print("0x");
Serial.print(mem_codigo[i],HEX);
                              Serial.println("-----");
Serial.println(" ");
 678
679
680
681
682
683
                               Serial.print("[PC : 0x");
                              Serial.print(reg_pc_q, HEX);
Serial.print(" | R0 : 0x");
                              Serial.print( | R0 : 0X );
Serial.print(reg_rn_r0_q, HEX);
Serial.print(" | R1 : 0x");
Serial.print(reg_rn_r1_q, HEX);
Serial.print(" | RA : 0x");
                              Serial.print(" | RA : 0x");
Serial.print(reg_a_q, HEX);
Serial.print(" | RC : 0x");
Serial.print(" | RZ : 0x");
Serial.print(reg_c_q, HEX);
Serial.print(reg_z_q, HEX);
Serial.print(" | RS : 0x");
Serial.print(" | RS : 0x");
Serial.print(reg_s_q, HEX);
Serial.print(reg_s_q, HEX);
Serial.print(reg_s_q, HEX);
 685
686
687
688
689
690
691
692
693
694
695
}
 698 void mostrar_sinais(){
699
700
```

```
Serial.println("-----");
Serial.println("");
701
702
703
704
705
706
707
708
710
711
712
713
714
715
716
717
718
719
720
721
722
723
724
725
729
730
731
731
732
733
734
735
736
737
738
                Serial.print("(");
Serial.print("[selA0 : ");
Serial.print(selA0, BIN);
Serial.print(" | selA1 : ");
Serial.print(selA1, BIN);
Serial.print(" | selA1 : ");
                 Serial.print(" | enRn :
                Serial.print(" | enkm :
Serial.print(enkm, BIN);
Serial.print(" | /wr : ")
Serial.print(wr, BIN);
Serial.print(" | /rd : ")
Serial.print(rd, BIN);
                Serial.print(rd, BIN);
Serial.print(" | selClrC : ");
Serial.print(selClrC, BIN);
Serial.print(" | enA : ");
Serial.print(enA, BIN);
Serial.print(" | enC : ");
                 Serial.print(" | enC : ");
Serial.print(enC, BIN);
Serial.print(" | enZ : ");
                Serial.print(enZ, BIN);
Serial.print(" | enS : "
Serial.print(enZ, BIN);
                Serial.print(" | jm : ");
Serial.print(" | jm : ");
Serial.print(jm, BIN);
Serial.print(" | jp : ");
Serial.print(jp, BIN);
Serial.print(" | jc : ");
                 Serial.print(jc, BIN);
Serial.print(" | jnc : ");
                Serial.print(" | jnc : ");
Serial.print(jnc, BIN);
Serial.print(" | jz : ");
Serial.print(" | jnz : ");
Serial.print(" | jnz : ");
Serial.print(" | jmp : ");
Serial.print(jnz, BIN);
Serial.print(jmp, BIN);
Serial.print(jmp, BIN);
                 Serial.println();
739
740
741
742 }
744 void mostrar_instrucoes(){
745
             word instrucao = mem_codigo[reg_pc_q];
             Serial.println("-----");
             Serial.print("instrucao: 0x");
              Serial.print(instrucao, HEX);
             Serial.print(" ");
              //bits significantes D8,D7,D6,D5,D0
             bool bit_D8 = bitRead(instrucao, 8);
bool bit_D7 = bitRead(instrucao, 7);
             bool bit_D6 = bitRead(instrucao, 6);
bool bit_D5 = bitRead(instrucao, 5);
756
757
758
759
760
761
762
763
764
766
767
768
770
771
772
773
774
775
777
777
             bool bit_D0 = bitRead(instrucao, 0);
             if ( bit_D8 & bit_D7 & bit_D6) {
   Serial.print("MOV A, #constante6");
             else if (!bit_D8 & !bit_D7 & !bit_D6 & !bit_D5 & !bit_D0){
                 Serial.print("MOV A, Rn");
               else if (!bit_D8 & !bit_D7 & !bit_D6 & !bit_D5 & bit_D0){
Serial.print("MOV Rn, A");
              else if (!bit_D8 & !bit_D7 & !bit_D6 & bit_D5 & !bit_D0) {
              else if (!bit_D8 & !bit_D7 & !bit_D6 & bit_D5 & bit_D0){
                 Serial.print("NOT A");
              else if (!bit_D8 & !bit_D7 & bit_D6 & !bit_D5 & !bit_D0) {
                 Serial.print("AND A, Rn");
             else if (!bit_D8 & !bit_D7 & bit_D6 & !bit_D5 & bit_D0) {
   Serial.print("OR A, Rn");
779
780
781
782
783
784
785
786
787
788
789
790
               else if (!bit_D8 & !bit_D7 & bit_D6 & bit_D5 & !bit_D0) {
    Serial.print("SUBB A, Rn");
             else if (!bit_D8 & !bit_D7 & bit_D6 & bit_D5 & bit_D0){
   Serial.print("ADDC A, Rn");
             lse if (!bit_D8 & bit_D7 & !bit_D6 & !bit_D5 & !bit_D0) {
   Serial.print("MOV A, @Rn");
             else if (!bit_D8 & bit_D7 & !bit_D6 & !bit_D5 & bit_D0) {
    Serial.print("MOV @Rm, A");
```

```
else if (!bit_D8 & bit_D7 & !bit_D6 & bit_D5 ){
   Serial.print("JM rel5");
                        else if (!bit_D8 & bit_D7 & bit_D6 & !bit_D5 ){
Serial.print("JP rel5");
                         else if (!bit_D8 & bit_D7 & bit_D6 & bit_D5 ) {
   Serial.print("JC rel5");
                           else if (bit_D8 & !bit_D7 & !bit_D6 & !bit_D5 ) {
   Serial.print("JNC rel5");
                            else if (bit_D8 & !bit_D7 & !bit_D6 & bit_D5 )(
Serial.print("JZ re15");
                           else if (bit_D8 & !bit_D7 & bit_D6 & !bit_D5 ) {
   Serial.print("JNZ rel5");
                        else if (bit_D8 & bit_D7 & !bit_D6 ) {
    Serial.print("JMP end6");
                       else if (bit_D8 & !bit_D7 & bit_D6 & bit_D5 ){
Serial.print("None");
                          if (Serial.available() > 0) {
 832
833
834
835
836
837
840
841
842
843
844
845
846
847
848
849
850
}
                                  switch(Serial.read()){
                                           case 'r': mostrar_registos();
break;
case 'c': mostrar_mem_codigo();
                                         break;
case 'd': mostrar_mem_dados();
break;
case 'e': mostrar_eprom();
                                          case e . ...
break;
case 's': mostrar_sinais();
                                            case 's': mostrar_sinais();
break;
case 'o':mostrar_instrucoes();
break;
                                 }
## S52
## S53
## S54
## S55
## S55
## S56
## S57
## S57
## S58
## S67
## S68
## S69
## B60
## Wall = Serial.readString().toInt
## B60
## B61
## B62
## B63
## B64
## Wall = Serial.readString().toInt
## B65
## B66
## B66
## S67
## S67
## S67
## S68
## S68
## S68
## S69

                                     val1 = Serial.readString().toInt();
if (val1 !=0 ) {
   Serial.print(val1);
                                     waiting = false;
}
868 waiting = fa
869 }
870 }
871 Serial.println();
 871 Serial.println();
872 Serial.print("Segundo Valor: ");
873 while (waiting_2) {
875 val2 = Serial.readString().toIn
877 if (val2 !=0) {
878 Serial.print(val2);
879 while (waiting_2) = false;
879 while (waiting_2) {
879 val2 = false;
879 while (waiting_2) = false;
879 while (waiting_2) = false;
                          val2 = Serial.readString().toInt();
 879 Serial.print(v

880 waiting_2 = f

881 }

882 }

883 Serial.println();

884 //obter 6 primeiro

886 vall = vall & 0x38

887 // juntar 11100000
                                           waiting_2 = false;
  887 // juntar 111000000 com o valor introduzido a 6 bits
888 val1 = val1 | 0x1c0;
                    //obter 6 primeiros bits
val1 = val1 & 0x3F;
  890 val2 = val2 & 0x3F;
891 val2 = val2 | 0x1C0;
```

```
923 JZ rel5 1 0 0 1 -
924 JNZ rel5 1 0 1 0 -
925 JMP end6 1 1 0 -
926 */
927
928
929
930 //fazer programinha de teste
933 void programa_teste_1(){
934
           //mov A, 12(0xC)
          //mov A, 12(0xC)
mem_codigo[0x00] = 0x1CC;
//MOV @rn,a R=0
mem_codigo[0x01] = 0x81;
//MOV A, 2
 936
937
 938
939
           mem_codigo[0x02] = 0x1C2;
 940
 941
942
          //MOV A, @RN R=0
mem codigo[0x03] = 0x80;
          //JMP end6 3
mem_codigo[0x04] = 0x183;
 943
944
 945
946
947
 948 void programa_teste_2(){
949
           //MOV A, 8(0x8)
           mem_codigo[0x00] = 0x1C8;

//MOV RN, A R=0

mem_codigo[0x01] = 0x01;
 951
952
           //AND A, RN R=0
mem_codigo[0x02] = 0x40;
 956
957
           //NOT A, RN R=0
mem_codigo[0x03] = 0x21;
 958
           //OR A, RN K-0
mem_codigo[0x04] = 0x41;
//ADD A, RN R=0
 959
960
           //ADD A, RN R=0
mem_codigo[0x05] = 0x61;
 961
962
963
964
965
           mem\_codigo[0x06] = 0x20;
           //SUBB A, RN R=0
mem_codigo[0x07] = 0x60;
 966
967
          //JC
mem_codigo[0x08] = 0xE0;
```

### Conclusões

A partir da realização deste trabalho prático foi possível desenvolver diferentes competências, respetivamente:

- Reconhecimento das vantagens e desvantagens associadas a diferentes métodos de arquitetura do CPU, respetivamente arquitetura de Harvard e arquitetura Von Newman.
- Distinção e utilização de memórias do tipo RAM e ROM.
- Codificação de diferentes instruções com o menor número de bits possível.
- Distinção de diferentes instruções de CPU em conjuntos específicos.
- Abordagem modular para implementar diferentes módulos físicos.
- Interação de diferentes componentes de hardware com base na técnica de encaminhamento de dados.
- Projeção de circuitos físicos em arduino com múltiplos componentes a funcionar a um ritmo de Clock
- Técnicas de programação baseadas em operações bit-a-bit como a utilização de bitmasks.

Neste trabalho prático foi possível criar um microprocessador capaz de realizar diversas instruções a partir duma abordagem modular e sequencial de etapas. No desenvolvimento do microprocessador começou-se por efetuar uma etapa de projeção. Na fase de projeção do CPU foi especifica a quantidade de bits para os diferentes componentes, codificação das diferentes instruções e o desenho do módulo funcional do microprocessador. Por fim foi realizada uma etapa de implementação, a partir da simulação do CPU no arduino.

O correto funcionamento do microprocessador foi comprovado a partir dum conjunto de programas de teste que permitem validar a correta implementação do microprocessador testando todas as instruções possíveis de ser realizadas.

# Bibliografia

- Folhas de Computação Física de 2020/2021, da autoria do Professor Jorge Pais, em formato PDF.
- Folhas de Computação Física de 2020/2021, da autoria do Professor Carlos Carvalho, em formato PDF.
- Harvard Arquitecture. Disponível em <a href="https://www.geeksforgeeks.org/harvard-architecture/">https://www.geeksforgeeks.org/harvard-architecture/</a>.
- Arquitetura Harvard. Disponível em <a href="https://pt.wikipedia.org/wiki/Arquitetura\_Harvard">https://pt.wikipedia.org/wiki/Arquitetura\_Harvard</a>.