

O módulo *Keyboard Reader* implementado é constituído por dois blocos principais: i) o descodificador de teclado (*Key Decode*); e ii) o bloco de armazenamento e de entrega ao consumidor (designado por *Key Buffer*), conforme ilustrado na Figura 1. Neste caso o módulo de controlo, implementado em *software*, é a entidade consumidora.

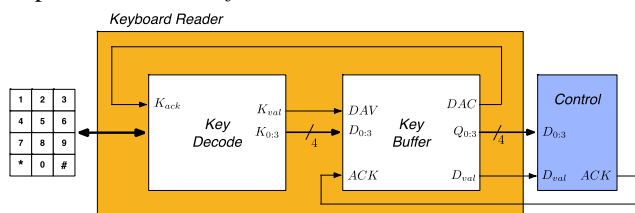
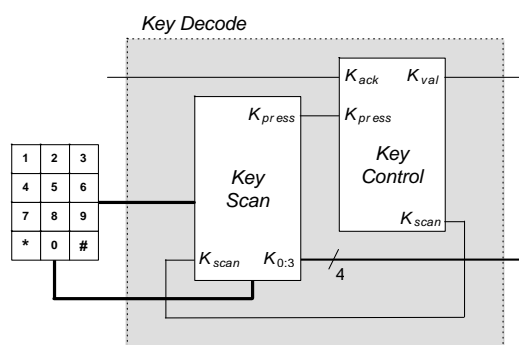


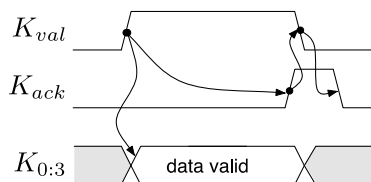
Figura 1 – Diagrama de blocos do módulo *Keyboard Reader*

1 Key Decode

O bloco *Key Decode* implementa um descodificador de um teclado matricial 4x3 por *hardware*, sendo constituído por três sub-blocos: i) um teclado matricial de 4x3; ii) o bloco *Key Scan*, responsável pelo varrimento do teclado; e iii) o bloco *Key Control*, que realiza o controlo do varrimento e o controlo de fluxo, conforme o diagrama de blocos representado na Figura 2a. O controlo de fluxo de saída do bloco *Key Decode* (para o módulo *Key Buffer*), define que o sinal *K_val* é ativado quando é detetada a pressão de uma tecla, sendo também disponibilizado o código dessa tecla no barramento *K_0:3*. Apenas é iniciado um novo ciclo de varrimento ao teclado quando o sinal *K_ack* for ativado e a tecla premida for libertada. O diagrama temporal do controlo de fluxo está representado na Figura 2b.



a) Diagrama de blocos



b) Diagrama temporal

Figura 2 – Bloco *Key Decode*

O bloco *Key Scan* foi implementado de acordo com o diagrama de blocos representado na Figura 3.

Após analisar as três versões disponíveis, a preferida foi a versão III, por necessitar de menos *clocks* para o varrimento do teclado matricial, usando só um contador para o fazer, recebendo imediatamente o sinal da tecla premida pelo *priority Encoder*, mesmo tendo em consideração que usa dois bits de entrada em *Kscan*, um para count enable e outro como *clock* para o *register*.

O bloco *Key Control* foi implementado pela máquina de estados representada em *ASM-chart* na Figura 4. Foi contruída esta solução tendo recurso a dois *flip-flops*, sendo usados 3 estados, no primeiro verifica-se se é premida alguma tecla do *keyboard*, mantendo *Kscan0* ligado para manter o circuito a varrer o mesmo. No segundo ativa *Kscan1* para registar o código da tecla premida, no terceiro ativa *Kval*, enquanto este não receber *Kack* e a tecla premida não for largada, este não continua o varrimento.

A descrição *hardware* do bloco *Key Decode* em CUPL/VHDL encontra-se no Anexo 0 e o código fonte no anexo C.

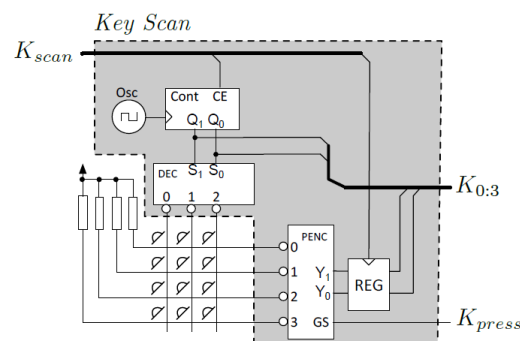


Figura 3 – Diagrama de blocos do bloco *Key Scan*

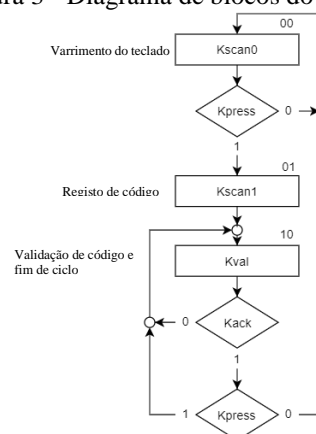


Figura 4 – Máquina de estados do bloco *Key Control*

Com base nas descrições do bloco *Key Decode* implementou-se parcialmente o módulo *Keyboard Reader* de acordo com o esquema elétrico representado no Anexo D.

2 Key Buffer

O módulo *Key Buffer* implementa uma estrutura de armazenamento de dados, com capacidade de uma palavra de quatro bits. A escrita de dados no *Key Buffer* inicia-se com a ativação do sinal *DAV* (*Data Available*) pelo sistema produtor, neste caso pelo *Key Decode*, indicando que tem dados para serem armazenados. Logo que tenha disponibilidade para armazenar informação, o *Key Buffer* escreve os dados $D_{0:3}$ em memória. Concluída a escrita em memória, ativa o sinal *DAC* (*Data Accepted*) para informar o sistema produtor que os dados foram aceites. O sistema produtor mantém o sinal *DAV* ativo até que *DAC* seja ativado. O *Key Buffer* só desativa *DAC* depois de *DAV* ter sido desativado.

A implementação do *key Buffer* deverá ser baseada numa máquina de controlo (*Key Buffer Control*) e num registo externo (*Output Register*), conforme o diagrama de blocos apresentado na Figura 5.

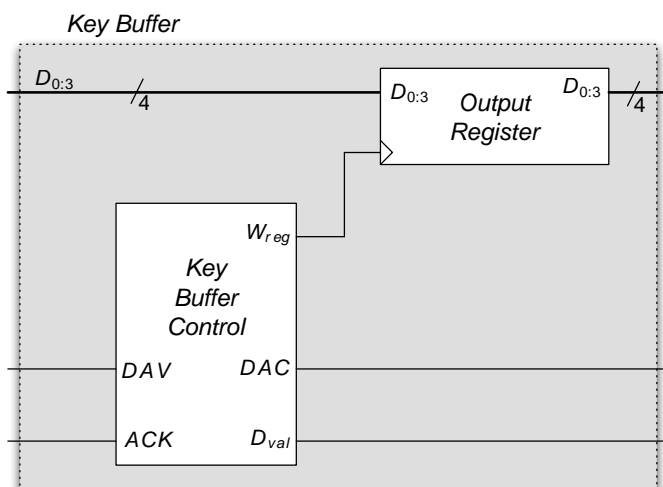


Figura 5 – Diagrama de blocos do *Key Buffer*

O bloco *Key Buffer Control* do *Key Buffer* é também responsável pela interação com o sistema consumidor, neste caso o módulo *Control*. O *Control* quando pretende ler dados do *Key Buffer*, aguarda que o sinal D_{val} fique ativo, recolhe os dados e ativa o sinal *ACK* indicando que estes já foram consumidos.

O *Key Buffer Control*, logo que o sinal *ACK* fique ativo, deve invalidar os dados baixando o sinal D_{val} , só deverá voltar a armazenar uma nova palavra depois do *Control* ter desativado o sinal *ACK*.

O bloco *Key Buffer Control* foi implementado de acordo com a máquina de estados representado na Figura 6. A solução foi implementada com dois 2 *flip-flops*, haverá soluções mais compactas, mas tendo 4 estados é mais fácil de garantir o funcionamento do circuito, por exemplo, tendo em conta que o *key buffer* comunica com o control fora do

KeyboardReader, é necessário ter estados que comuniquem com varios modulos, como será explicado no ponto B.

A descrição hardware do bloco *Key Buffer Control* em CUPL/VHDL encontra-se no Anexo e o código fonte no C.

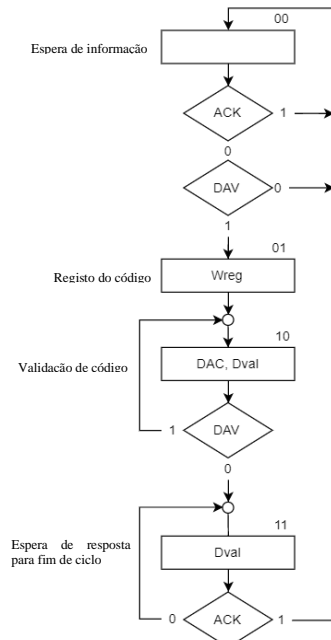


Figura 6 - Máquina de estados do bloco *Key Buffer Control*

Com base nas descrições do bloco *Key Decode* e do bloco *Key Buffer Control* implementou-se o módulo *Keyboard Reader* de acordo com o esquema elétrico representado no Anexo D.

3 Interface com o Control

Implementou-se o módulo *Control* em *software*, recorrendo a linguagem Java e seguindo a arquitetura lógica apresentada na Figura 7.

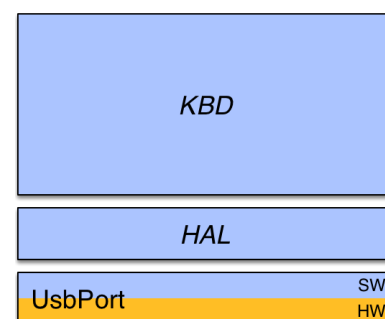


Figura 7 – Diagrama lógico do módulo *Control* de interface com o módulo *Keyboard Reader*

As classes *HAL* e *KBD* desenvolvidas são descritas nas secções 3.1. e 3.2, e o código fonte desenvolvido nos Anexos E e F, respetivamente.

3.1 Classe HAL

Esta classe, resumidamente, traduz a entrada (*UsbPort.in()*) do *UsbPort* para fácil manuseamento dentro das outras classes desenvolvidas em *software*. Faz também a conversão devida para a saída (*UsbPort.out()*).

É composta por métodos como *readBits()* e *isBit()* que leem a entrada do *UsbPort* e retornam, respetivamente, o valor dos bits a 1 e se o bit estiver a 1 ou a 0.

Pertencem também os métodos: *writeBits()*, *setBits()* e *clrBits()*; que servem para manipulação dos bits de saída do *UsbPort*. Estes métodos estão devidamente comentados na secção onde o código-fonte desta classe se encontra.

Por fim, *updateOutput()* atualiza *UsbPort.out()* para o valor atual da saída do dispositivo a ser utilizado (*UsbPort* ou *Uclix*) e *getInput()* atualiza a variável *input* com a entrada do dispositivo a ser utilizado (*UsbPort* ou *Uclix*).

3.2 Classe KBD

Esta classe processa e realiza a leitura do teclado. Tem dois métodos principais: *getKey()* e *waitKey()*.

getKey() lê a tecla premida ou o último valor guardado em *KeyScan*.

waitKey() espera por uma tecla dado um determinado tempo (*timeout*)

Ambos retornam o carácter correspondente ou *NONE* (0) caso nenhuma tecla tenha sido premida.

No método *getKey()* é realizado um *clock* à variável *ACK* que faz parte do *Control* do módulo *Keyboard Reader*. Isto serve para informar o módulo *Key Buffer* que o valor da tecla foi registado com sucesso.

A única alteração feita nesta classe desde a primeira versão foi a mudança da utilização de *Time.sleep()* para *Time.getTimeInMillis()*: deste modo conseguimos obter o valor real do tempo que passa, pois *Time.getTimeInMillis()* retorna valor do relógio do computador atual (em milissegundos), sendo que no fim fazemos a subtração do tempo atual com o tempo de início.

4 Conclusões

Em *software*: na primeira avaliação realizámos a classe HAL de forma incorreta. Não estávamos a ler a entrada do *UsbPort* e só usávamos a saída para fazer os comandos necessários para as outras classes. Nesta versão atualizada conseguimos corrigir vários *bugs* de longa data.

Em *hardware*: a utilização do 3º diagrama do *KeyScan* gerou problemas em relação ao sinal *Kscan*. Inicialmente pensávamos que era o mesmo, mas na verdade são dois sinais diferentes, originando *Kscan0* e *Kscan1*. Outro aspeto a ter em conta são os pulsos dos diferentes *clocks* em cada máquina de estados e módulo. Como exemplo temos o *clock* da máquina de estados do *Key Control* e o *clock* do contador que realiza o scan ao teclado. Estes *clocks* têm que ter tempos de pulso diferentes. Neste caso, o *clock* da máquina de estados deve ser maior que o que lê o teclado para diminuir a probabilidade de falhar a leitura de uma tecla. Após a validação de laboratório foi concluído que em *clock speeds* muito altas, a informação do *Keyboard* começou a sofrer de um problema de *hardware* chamado *bounce*. Isto consiste na falsa recolha de informações causadas pela repetição repentina na mudança do estado do *clock*. Para resolver este problema, foi diminuído o *clock* da máquina de estados para 1kHz e o *clock* do *Key Scan* (o que faz a procura para uma tecla premida) para 10 Hz.

A. Descrição CUPL/VHDL do bloco *Key Decode*

Tendo em conta o diagrama de blocos da figura 3 e o seu próprio diagrama de blocos, o bloco *Key Decode* é composto pelos seguintes módulos:

- *KeyScan*:

- *Counter*;
- *Decoder*;
- *PriorityEncoder*;
- *Register*;

- Máquina de estados *KeyControl*.

- **KeyScan:**
- **Counter:**

Contador de dois bits, usando dois *flip-flops*, Q0 e Q1, usa a variável *Clk*, presente no pin 2 da pal, como *clock*, independente dos *clocks* dos módulos adjacentes, tem um *count enable*, na forma de um dos bits de *Kscan*, *Kscan0*, que é permanente ativo, segundo o *Key control*, sempre que se quiser continuar a fazer varrimentos no teclado.

- **Decoder:**

Decoder de dois bits de seleção e 4 saídas, das quais, só 3 é que são usadas para o varrimento do teclado matricial.

Nos dois bits de seleção estão as saídas do contador, para poder indicar qual a coluna do teclado é que se está a verificar, selecionando uma das saídas deste, *Dec0*, *Dec1* ou *Dec2*.

As saídas do *decoder* saiem negadas, e portanto a 0, para, ao varrer uma coluna, se uma tecla for premida, deixa passar a ligação ao *vcc* para o módulo seguinte, o *priority encoder*.

- **PriorityEncoder:**

Encoder com 4 entradas (*Enc0..3*) e consequentemente 2 saídas (*Y0..1*), tendo a entrada ativa sempre prioridade sobre as que são de menor peso que esta.

Tem um saída adicional, *GS*, que é ativo sempre que uma das entradas for ativada.

Este recebe o sinal da linha do teclado onde uma tecla foi premida e forma um código de dois bits, as saídas *Y0* e *Y1*, e transfere-o para um *register* para ser armazenado.

- **Register:**

Register de 2 bits, usando 2 *flip-flops*, *R0..1*, as suas entradas são as saídas do *priority encoder*, e usa o segundo bit de *Kscan*, *Kscan1*, como o seu *clock*, e assim poder guardar os bits de *Y0..1*.

- **Key Control:**

Como já foi referido, esta máquina de estados usa dois *flip-flops* (*K0* e *K1*), proporciona três estados para controlar o módulo *Key decode*, usando como *clock* o *Mclk* do pin 1 da PAL, no primeiro, permanece em modo de varrimento, mantendo *Ksan0/CE* ativo, enquanto não houver uma tecla premida, sendo esta informação retirada de *Kpress* que corresponde à saída *GS* do *Pencoder*.

No segundo *Kscan1* é ativo para registar o código da tecla premida.

No terceiro, ativa *Kval* para indicar de que tem uma tecla válida, e mantém-se nesse estado enquanto o módulo *Key buffer* não informar de que a tecla foi recebida, por *Kack* (sinal *DAC* vindo do *Key buffer*), e enquanto a tecla premida não for largada.

Desta forma, com esta solução é possível verificar-se as condições do diagrama temporal da figura 2 b).

B. Descrição CUPL/VHDL do bloco *Key Buffer*

Tendo em conta o diagrama de blocos da figura 5, o bloco *Key Buffer* é composto pelos seguintes módulos:

- *KeyBufferControl*;
- *Output Register*.

- **KeyBufferControl:**

Nesta máquina de estados usa-se 2 *flip-flops* (X0 e X1), obtendo-se 4 estados para o controle do *key buffer*.

Semelhantemente a máquina de estados anterior, esta também usa *Mclk* do pin 1 da PAL como *clock*.

Mantem-se no primeiro estado enquanto o sinal *ACK* dum varrimento anterior não se desligar e também até receber sinal de que há data para poder armazenar, *DAV* (*Kval* do *key decode*), no estado dois, ativa *Wreg* para armazenar o código da tecla no *output register*. No estado seguinte ativa *DAC* para informar o *key decode* de que o código foi aceite e também ativa *Dval* para informar o control externo de que tem informação para ser enviada, e mantém-se neste estado até que o sinal *DAV* e portanto *Kval*, seja desativado.

No último estado, mantém ainda *Dval* ativo, pois ainda está em comunicação com o control externo, e só o desliga se receber do control que o código foi aceite, pelo sinal *ACK*.

Voltando ao início do ciclo onde é mantido no primeiro estado até o sinal *ACK* do *control* se desativar como dito em cima.

- **Output Register:**

Registo de 4 bits, usando 4 *flip-flops* (O0..3), tendo como *clock*, o *Wreg* enviado pela máquina de estados anterior.

Sendo as suas entradas, na metade, o contador do *key decode*, e na outra o registo do código do *priority encoder* também do *key decode*.

C. Código CUPL do módulo *KeyBoardReader*

```
/* ***** OUTPUT PINS ***** */
PIN 14 = !Dec0 ;
PIN 15 = !Dec1 ;
PIN 16 = !Dec2 ;
PIN 17 = Dval ;
PIN 18 = 00 ; /* Counter */
PIN 19 = 01 ;
PIN 20 = 02 ; /* Register */
PIN 21 = 03 ;
PIN 22 = X1 ;
PIN 23 = X0 ;

/* ***** PINNODES ***** */
PINNODE 27 = K0 ;
PINNODE 28 = K1 ;
PINNODE 29 = Q1 ;
PINNODE 30 = Q0 ;
PINNODE 31 = R1 ;
PINNODE 32 = R0 ;

/* ***** BODY ***** */

/* ***** COUNTER ***** */
CE = Kscan0 ;

[Q0..1].ck = Clk ;
[Q0..1].sp = 'b'0 ;
[Q0..1].ar = 'b'0 ;

Q0.T = CE ;
Q1.T = CE & Q0 ;

/* ***** DECODER ***** */
DecS0 = Q0 ; /* Para efeitos de teste */
DecS1 = Q1 ;

Dec0 = !DecS0 & !DecS1 ;
Dec1 = DecS0 & !DecS1 ;
Dec2 = !DecS0 & DecS1 ;

/* ***** PRIORITY ENCODER ***** */
GS = !Enc0 # !Enc1 # !Enc2 # !Enc3 ;

Y0 = Enc2 & !Enc1 # !Enc3 ;
Y1 = !Enc2 # !Enc3 ;

/* ***** REGISTER ***** */
[R0..1].d = [Y0..1] ;
[R0..1].sp = 'b'0 ;
[R0..1].ar = 'b'0 ;
[R0..1].ck = Kscan1 ;

/* ***** KEY CONTROL ***** */
Kpress = GS ;
Kack = DAC ;

[K0..1].ar = 'b'0 ;
[K0..1].sp = 'b'0 ;
[K0..1].ckmux = Mclk ;
```

```
SEQUENCE [K1, K0] {
    PRESENT 0
        OUT Kscan0 ;
        IF Kpress NEXT 1 ;
        DEFAULT NEXT 0 ;
    PRESENT 1
        OUT Kscan1 ;
        DEFAULT NEXT 2 ;
    PRESENT 2
        OUT Kval ;
        IF Kack & !Kpress NEXT 0 ;
        DEFAULT NEXT 2 ;
}

/* ***** KEY BUFFER ***** */

/* ***** OUTPUT REGISTER ***** */
[00..1].d = [R0..1] ;
[02..3].d = [Q0..1] ;
[00..3].sp = 'b'0 ;
[00..3].ar = 'b'0 ;
00.ck = Wreg ;
01.ck = Wreg ;
02.ck = Wreg ;
03.ck = Wreg ;

/* ***** KEY BUFFER CONTROL ***** */
DAV = Kval ;

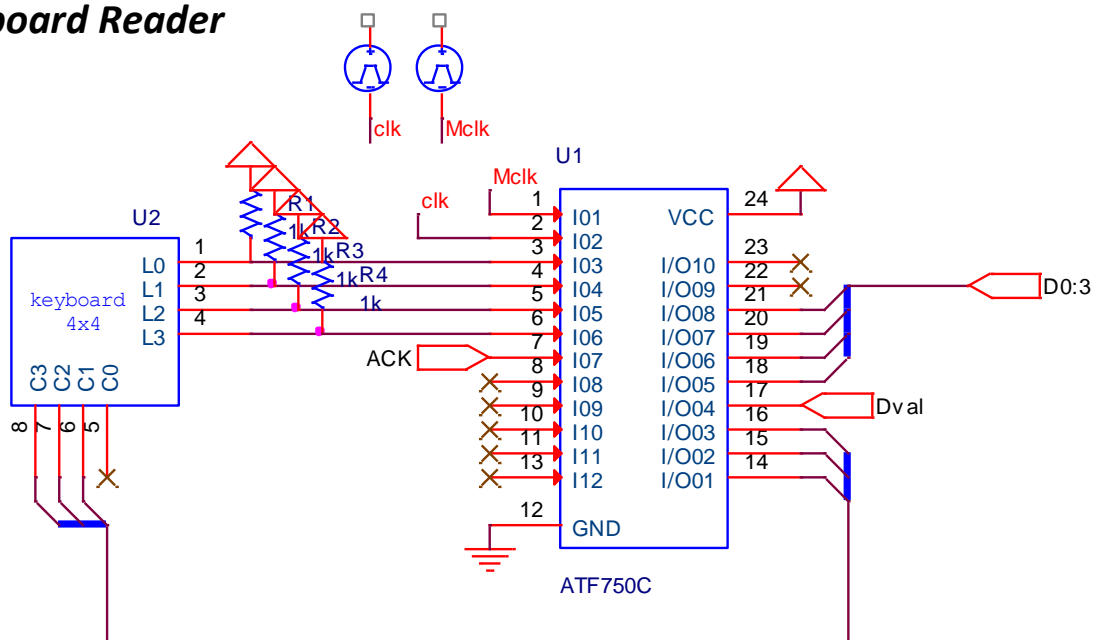
[X0..1].ar = 'b'0 ;
[X0..1].sp = 'b'0 ;
[X0..1].ckmux = Mclk ;

SEQUENCE [X1, X0] {
    PRESENT 0
        IF DAV & !ack NEXT 1 ;
        DEFAULT NEXT 0 ;
    PRESENT 1
        OUT Wreg ;
        DEFAULT NEXT 2 ;
    PRESENT 2
        OUT Dval, DAC ;
        IF !DAV NEXT 3 ;
        DEFAULT NEXT 2 ;
    PRESENT 3
        OUT Dval ;
        IF ack NEXT 0 ;
        DEFAULT NEXT 3 ;
}
```

Acerca dos pins de *input* e *output*, nos pins de *input* residem os dois *clocks*, o *Mclk* para as máquinas de estados e um *Clk* para o contador, as entradas do Pencoder e ainda o sinal *ACK* que vem o control.

Nos pins de *output* residem as saídas negadas dos do decoder, que vão para o teclado matricial, *Dval* para o control, o *output* do *OutputRegister*, e portanto o código da tecla, e nos dois ultimos que os *flip-flops* do *key buffer control* que sao usados internamente. Ao mesmo tempo nos pinnodes residem os restantes *flip-flops* que são usados internamente.

D. Esquema elétrico do módulo Keyboard Reader



Title		
KeyBoard Reader		
Size	Document Number	Rev
A	1	2
Date:	Monday, June 01, 2020	Sheet 1 of 1

Para o circuito apresentado, tendo em conta o hardware disponível para a realização dos vários módulos, aqui em especial, o teclado matricial 4x4, sabendo que este tem um máximo de 20mA de corrente de contacto é possível calcular o valor necessário para as resistências a utilizar, neste esquema elétrico são usadas 4 resistências de 1k cada, que equivale a 5mA quando ligadas a 5V, estando dentro do valor máximo para o teclado.

O clock *clk*, que irá servir para o contador do módulo *Key Decode* deverá ser mais lento que o *Mclk*, portanto, o dobro do tempo de *Mclk* deverá ser suficiente para impedir que as máquinas se destabilizem e provoquem avarias.

E. Código Java da classe *HAL*

```
package edu.isel.lic.link;

import isel.leic.*;
import isel.leic.utils.Time;

import java.util.Scanner;

public class HAL // Virtualiza o acesso ao sistema UsbPort
{
    public static int input, output;
    public static final int MAX_BITS = 0xFF;
    private static final boolean ULICX = false; // mudar para true caso estiver a ser usado uLICx

    // Inicia a classe
    public static void init() {
        clrBits(MAX_BITS);
    }

    // Retorna true se o bit tiver o valor lógico '1'
    public static boolean isBit(int mask) {
        return (mask == readBits(mask));
    }

    // Retorna os valores dos bits representados por mask presentes no UsbPort
    public static int readBits(int mask) {
        getInput();
        return mask & input;
    }

    // Escreve nos bits representados por mask o valor de value
    public static void writeBits(int mask, int value) {
        output = mask & value | ~mask & output;
        updateOutput();
    }

    // Coloca os bits representados por mask no valor lógico '1'
    public static void setBits(int mask) {
        output = output | mask;
        updateOutput();
    }

    // Coloca os bits representados por mask no valor lógico '0'
    public static void clrBits(int mask) {
        output = output & ~mask;
        updateOutput();
    }

    // Atualiza a saída no UsbPort com o valor da variável output
    private static void updateOutput() {
        UsbPort.out(ULICX ? output : ~output);
    }

    // Atualiza a variável input com a entrada do UsbPort
    private static void getInput() {
        input = (ULICX ? UsbPort.in() : ~UsbPort.in());
    }
}
```


F. Código Java da classe *KBD*

```
package edu.isel.lic.peripherals;

import edu.isel.lic.link.HAL;
import isel.leic.utils.Time;

public class KBD // Ler teclas. Métodos retornam '0'..'9','A'..'F' ou NONE.
{
    public static final char NONE = 0x20; // Para podermos usar as posições iniciais da CGRAM
    public static final String kbd="147*2580369#";
    public static final int Dval_MASK = 0x10, DATA_MASK = 0x0F, ACK_MASK = 0x20;

    // Inicia a classe
    public static void init() {
        HAL.clrBits(ACK_MASK);
    }

    // Retorna de imediato a tecla premida ou NONE se não há tecla premida.
    public static char getKey() {
        char key = NONE;

        if (HAL.isBit(Dval_MASK)) {
            key = kbd.charAt(HAL.readBits(DATA_MASK));
            HAL.setBits(ACK_MASK);
            //Time.sleep(1);
            HAL.clrBits(ACK_MASK);
        }

        return key;
    }

    // Retorna quando a tecla for premida ou NONE após decorrido 'timeout' milisegundos.
    public static char waitKey(int timeout) {
        char key;
        long starting_time = Time.getTimeInMillis(), current_time;
        boolean keyPress = false;

        do {
            current_time = Time.getTimeInMillis();
            key = getKey();
            if (key != NONE)
                keyPress = true;
        } while((current_time - starting_time < timeout) && !keyPress);

        return key;
    }
}
```