

# SISTEMAS COMPUTACIONAIS EMBEBIDOS

ANO LECTIVO: 2020/2021

CURSO: ENG. Eletrotécnica

REGIME: D

TRABALHO DE AVALIAÇÃO 1

AUTORES:

NOME: Gonçalo Lopes

Nº ALUNO: 2181775



NOME: Mateo Romero

Nº ALUNO: 2182076



---

---



# Índice

Índice de Figuras .....	5
Introdução.....	7
Ligações .....	9
Visão Geral .....	11
Queues .....	12
Idle Hook Task .....	12
Callbacks .....	13
Tarefas.....	13
Controlo dos Queues.....	18
Exemplo de funcionamento .....	19
Anexos .....	21
Código .....	21



# Índice de Figuras

Figura 1 - Esquema Software.....	11
Figura 2 - Estruturas dos Queues .....	12
Figura 3 - LCD .....	13
Figura 4 - Diagrama Regulação de Temperatura.....	15
Figura 5 - Diagrama Regulação Humidade .....	16
Figura 6 - Aplicação Android.....	17
Figura 7 - Exemplo de funcionamento .....	19



# Introdução

Este relatório é realizado no âmbito da disciplina de Sistemas Computacionais Embebidos e tem como objetivo dar a entender o projeto da disciplina e implementar grande parte da matéria abordada na cadeira.

O projeto trata-se do controlo de uma estufa, em que este tem de garantir condições climáticas regularizadas para o crescimento de plantas. Para conseguir manter e monitorizar estas condições climáticas específicas, é proposto a utilização de:

- Controlador:
  - ESP32;
- Sensores (*PySense*):
  - Temperatura (Si7006-A20);
  - Luminosidade (LTR-329ALS-01);
  - Humidade (Si7006-A20);
- Atuadores:
  - Motor de Rega;
  - Servomotor para o controlo de abertura de janela;
  - Resistência de aquecimento;
  - LED sinalizador;

A comunicação feita entre o microcontrolador e os sensores será feita a partir do protocolo I2C.

Para o controlo da temperatura serão utilizadas duas saídas, um servomotor para o controlo de uma janela, permitindo ventilação da estufa e uma resistência de potência para aquecer a mesma, neste caso vai ser representado por um LED. O controlo de humidade será utilizado um motor de rega, também representado por um LED.

Os valores dos sensores e dos estados dos atuadores estarão visíveis num LCD utilizando um protocolo de comunicação SPI.

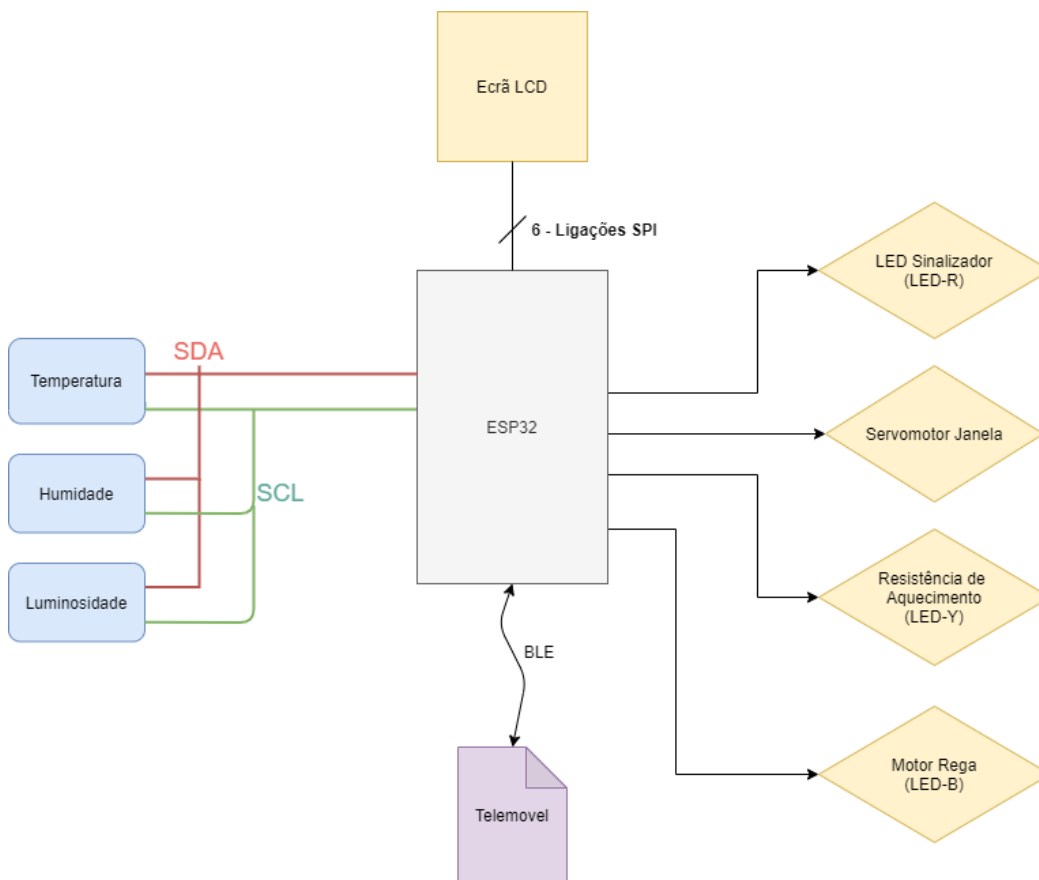
Este projeto também abrange comunicação por via *Bluetooth Low Energy* (BLE) com um dispositivo móvel, para supervisionar todo o sistema.





# Ligações

- **Saídas:**
  - LED Rega – Pino 14;
  - LED Resistência – Pino 12;
  - LED Luz – Pino 2;
  - Servomotor – Pino 25.
- **I2C:**
  - SDA – Pino 21;
  - SCL – Pino 22.
- **SPI:**
  - CS – Pino 15;
  - Reset – Pino 27;
  - MOSI/SDI – Pino 26;
  - MISO/SDO – Pino 13;
  - SCK – Pino 19;
  - D/C – Pino 18.





# Visão Geral

Para este trabalho decidiu-se repartir as funções em tarefas distintas para aproveitar melhor o processador do microcontrolador e tornar o código mais eficiente (ver Figura 1).

As tarefas foram organizadas da seguinte forma:

TAREFA	DESCRIÇÃO	PRIORIDADE
T0	Atualização LCD	1
T1	Medição dos sensores	5
T2	Cálculos das medições	4
T3	Atuadores	7
T4	Envio/Receção BLE	7
T5	Servomotor/Janela	4

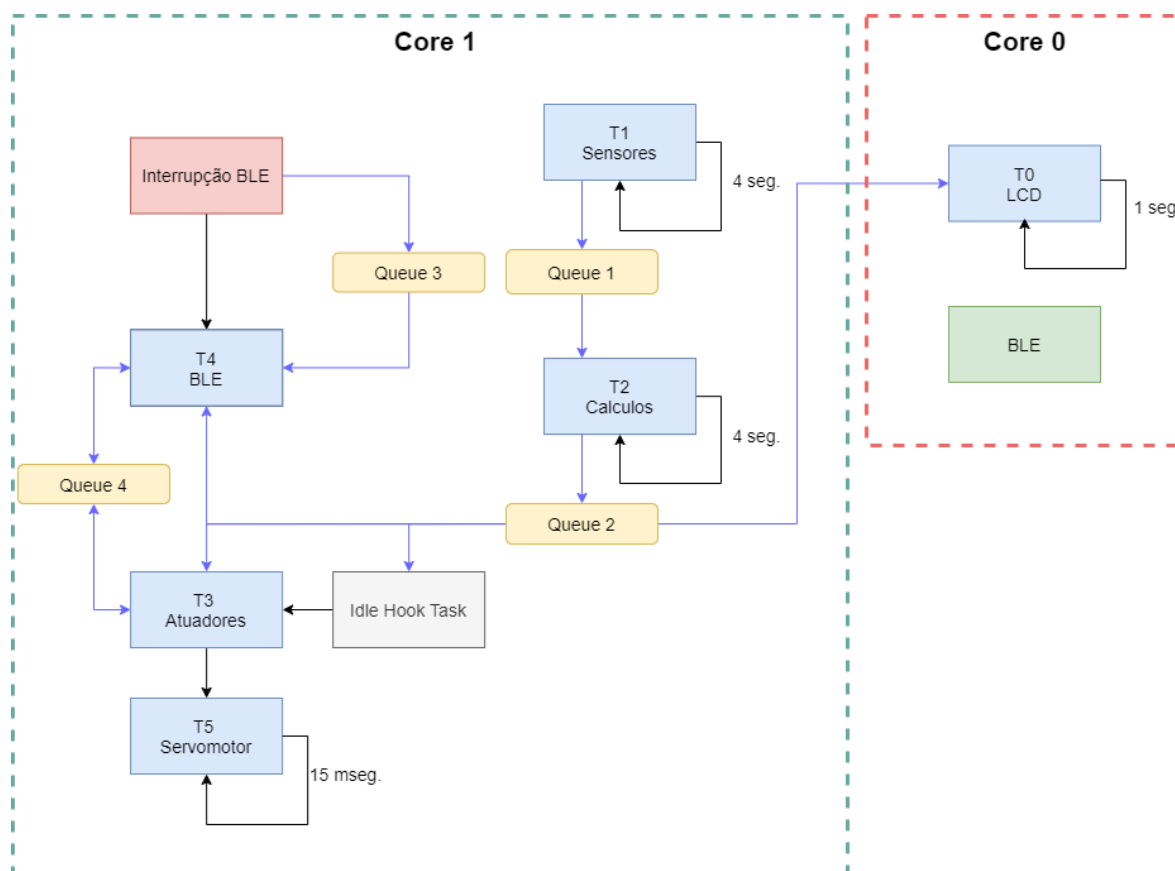


Figura 1 - Esquema Software

## Queues

Os queues utilizados têm como máximo 5 espaços, mas têm dados de diferentes tamanhos.

- O *Queue 1* utiliza a estrutura *thlr*, esta estrutura guarda o valor retirado dos sensores.
- O *Queue 2* utiliza outra estrutura, *thl*, onde guarda o valor dos sensores já processados para a grandeza física.
- O *Queue 3* utiliza um *array* de *char*[5], onde guarda a informação da comunicação BLE.
- O *Queue 4* utiliza uma estrutura de variáveis de tipo *bool*, e armazena as flags dos estados dos atuadores.

As estruturas *thlr* e *thl* estão visíveis na Figura 2.

```
typedef struct temphumlumraw{
    uint32_t rawtemp = 0;
    uint32_t rawhum =0;
    uint32_t rawlum1 =0;
    uint32_t rawlum2= 0;
}thlr;

typedef struct temphumlum{
    float temp =0.0;
    float hum =0.0;
    float lum =0.0;
}thl;

struct flags{
    bool t29 = false, t25 = false, t20 = false, t26 = false;
    bool h175400 = false, h150400 = false;
};
```

Figura 2 - Estruturas dos Queues

## Idle Hook Task

Foi utilizado o *Idle Hook Task* que verificar se as variáveis dos sensores são superiores ou inferiores a uns limites pré-definidos, junto com as *flags* da *queue 4*. Aqui é criada uma tarefa dos atuadores (T3) que, sendo a tarefa com maior prioridade de todas, corre imediatamente.

# Callbacks

Para a comunicação BLE são utilizados dois diferentes *callbacks*. O primeiro *callback* é relativamente simples é causado quando um dispositivo liga ou desliga do ESP32. O segundo *callback* é utilizado para enviar e receber dados.

## Tarefas

### 1. Tarefa 0 – Atualização LCD

A T0 está a correr periodicamente a cada segundo, dentro do *core 0*. É daqui que é atualizado o LCD (Figura 3). Esta tarefa corre no *core 0* porque o LCD mostra horas, minutos e segundos e se esta tarefa não poder correr por causa de outras tarefas com maior prioridade o tempo a ser mostrado não iria ser correto.

Para atualizar os estados dos atuadores a ser mostrados no LCD são verificadas *flags* dos atuadores ou é verificado o estado do pino correspondente (*HIGH* ou *LOW*).

Esta tarefa também limpa o *Queue 2*, ela verifica se o *Queue 2* tem dados novos e recebe (elimina) os antigos, mantendo dentro do *Queue 2* sempre uma estrutura de dados para ser utilizada nas outras tarefas.



Figura 3 - LCD

## 2. Tarefa 1 - Medição dos sensores

A T1 é uma tarefa periódica com um período de 4 segundos, aqui é lido o valor dos sensores de temperatura, humidade e luminosidade a partir do protocolo I2C e os valores dos mesmos são colocado no *Queue 1*.

Nesta tarefa também é aumentada a prioridade da tarefa 2 (Cálculos das medições) para 6 se a *Queue 2* estiver vazia, ou seja, que não há valores calculados na *Queue 1* e desta maneira a tarefa 2 tem mais prioridade que a tarefa 1.

## 3. Tarefa 2 - Cálculos das medições

A T2 também é uma tarefa periódica com um período de 4 segundos. Nesta tarefa é realizado os cálculos de cada grandeza. A tarefa começa por ir buscar variáveis ao *Queue 1* em que a tarefa 1 colocou os dados medidos e converte-os para graus Celsius, humidade relativa e lux. Se a *Queue 1* estiver vazia a tarefa 2 baixa a sua prioridade para a original, assim a tarefa 1 volta a ter mais prioridade que a tarefa 2.

Os cálculos foram colocados numa zona critica.

- **Temperatura:**

$$T (^{\circ}C) = \frac{175,72 * Temp\_Sensor}{65536} - 46,85$$

- **Luminosidade:**

$$LUX = \frac{(Ch1\_sensor) + (Ch2\_sensor)}{2}$$

Para facilitar os cálculos decidiu-se fazer uma média dos dois canais de luz, as variáveis ALS\_GAIN e ALS\_INT (ganhos internos) são definidas como *default*.

- **Humidade:**

$$RH\% = \frac{125 * RH\_Sensor}{65536} - 6$$

#### 4. Tarefa 3 – Atuadores

A T3 é criada na *Idle Hook Task* como já antes foi descrito com a prioridade de 7. Dependendo de qual grandeza se encontra fora do seu limite superior ou inferior é ativado/desativado o atuador físico correspondente. São utilizadas condições e as *flags* do *queue* para evitar que o sistema continuamente este a ligar ou desligar algum atuador se o mesmo já se encontra no estado desejado. No final, são enviados os novos estados das *flags* ao *queue*.

Para melhor compreensão do funcionamento dos atuadores da estufa, o sistema é descrito com os seguintes diagramas (Figura 4 e Figura 5):

- Sistema de regulação da temperatura:

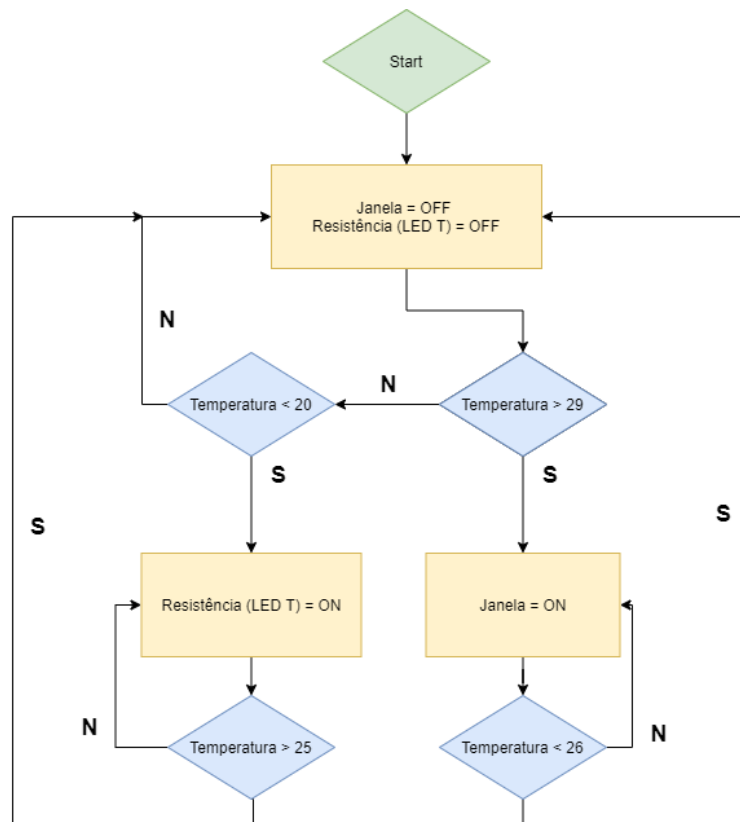
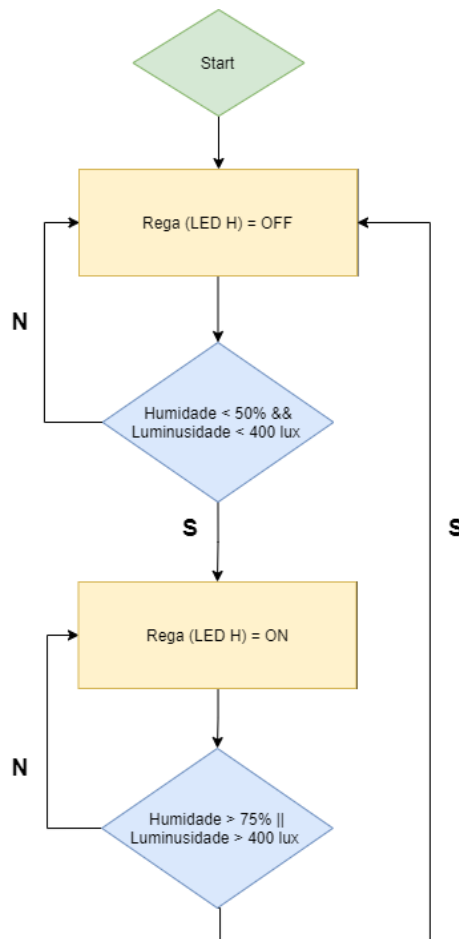


Figura 4 - Diagrama Regulação de Temperatura

A atuação do servomotor e da resistência de aquecimento só dependem do valor da temperatura, se esta estiver abaixo de 20° C ativa a resistência e quando subir para os 25°C desliga. Se a temperatura estiver acima dos 29°C ativa o servomotor, dando-lhe um grau de abertura (ex. 180°), quando a mesma baixar para os 26°C fecha a janela.

- **Sistema de regulação da humidade:**



*Figura 5 - Diagrama Regulação Humidade*

Para ativar o sistema de rega, será preciso que a humidade da terra esteja abaixo de 50% e que a luminosidade não seja superior a 400 lux (luminosidade de amanhecer), porque não se deve regar à tarde. Para desativar o motor de rega, basta que a humidade suba para os 75%.



## 5. Tarefa 4 - Envio/Receção BLE

A tarefa 4 é criada numa interrupção BLE, que acontece quando há alguma comunicação a partir do dispositivo móvel. Dentro da interrupção, o ESP32 pode escrever ou ler dados dependendo do comando recebido. Se há um comando para receber dados, dentro da interrupção são transformados numa *array* de *char*, e colocados na *Queue 3*. A seguir é utilizado um *semaphore* para correr a tarefa do BLE e controlar o sistema com base no código recebido.

O sistema pode enviar os dados de temperatura, humidade e luminosidade sempre que recebe 't', 'h', ou 'l' respetivamente. Para receber os dados das grandezas esta tarefa utiliza a função *QueuePeek* para receber e não eliminar os dados do *Queue2*.

Para poder controlar os atuadores de forma manual é necessário primeiro bloquear o sistema de controlo automático (bloquear a criação da tarefa 3), para isso tem de ser enviado o comando 'm' para ativar o controlo manual, e a seguir podem ser utilizados os comandos 'ton' ou 'toff' para abrir ou fechar a janela, 'ron' ou 'roff' para ligar ou desligar o sistema de rega, e finalmente 'aon' ou 'aoff' para controlar a resistência de aquecimento. Para sair do modo manual, o dispositivo volta a enviar um 'm', e logo são colocadas as flags do *queue 4* a *false*.

O envio dos comandos é realizado por parte da app android (Figura 6).

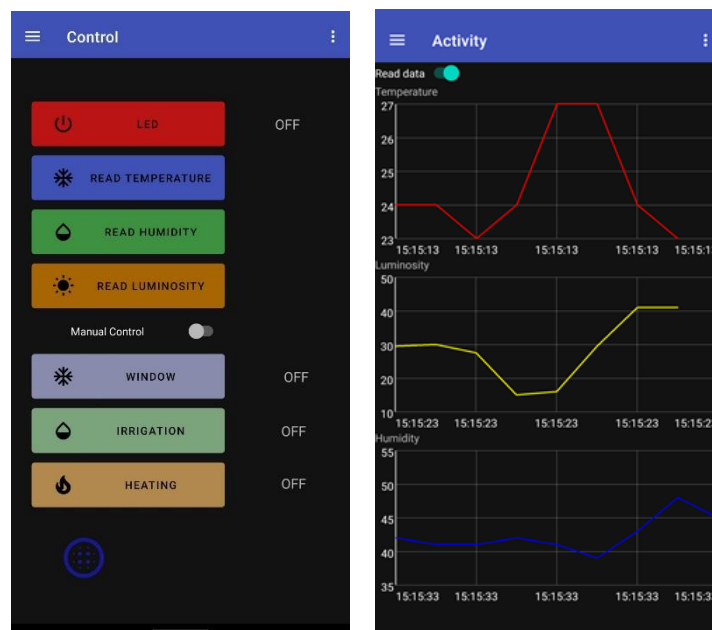


Figura 6 - Aplicação Android

## 6. Tarefa 5 – Servomotor

Para o controlo do servomotor é utilizada outra tarefa para permitir que o sistema interrompa o seu processo, se for necessário. O servomotor utiliza um ciclo para aumentar periodicamente os graus de abertura/feixe com um período de *15ms* até atingir os limites (0 ou 180). Quando chegar a um dos limites a tarefa 5 elimina-se.

O seu controlo é realizado com a biblioteca *“ESP32Servo.h”*.

## Controlo dos Queues

Para controlar a quantidade de dados dentro dos *queues*, especificamente dos *Queue 1* e *2* é utilizado *uxQueueMessagesWaiting()* para controlar a prioridade da tarefa 2.

Se há mais do que 1 dado dentro do *Queue 1* a tarefa 2 não reduz sua prioridade para a seguir correr novamente com alta prioridade e retirar os dados extra do *Queue 1* e colocá-los no *Queue 2*.

Noutro caso, se há mais do que 1 dado dentro do *Queue 2*, não é necessário aumentar a prioridade da tarefa 2, porque primeiro as outras tarefas têm que retirar os dados do *Queue 2*, antes da tarefa 2 colocar mais dados dentro da mesma.

Quando é criada a tarefa 3, retira uma estrutura da *Queue 4* (*queue* com as *flags* para os atuadores) e utiliza-a para comparar com o estado atual dos sensores, após ter efetuado as mudanças necessárias, atualiza a mesma com as *flags* atuais. A *Queue 4* também é utilizada na tarefa 4 (BLE), quando alteramos do estado manual para o automático é retirado uma estrutura da *queue* e atualizado com uma estrutura de *flags* a *false*.

# Exemplo de funcionamento

Na Figura 7 mostra o funcionamento teórico do sistema. (A duração de cada tarefa não é referenciada em termos práticos)

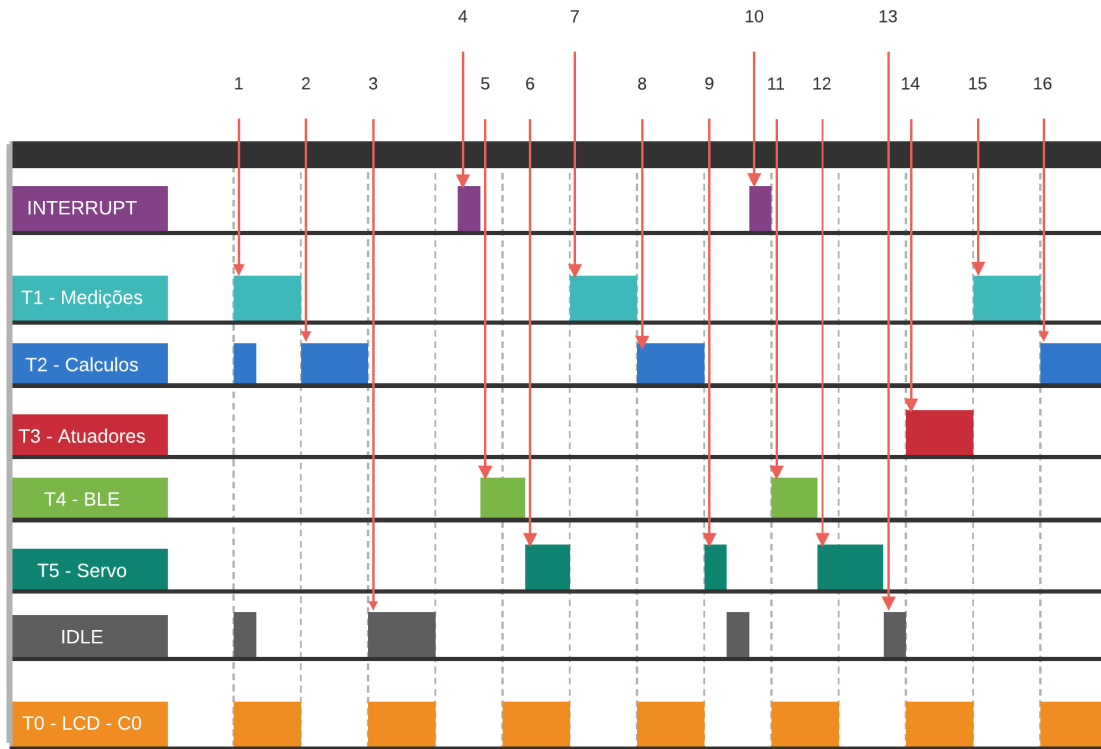


Figura 7 - Exemplo de funcionamento

## Legenda Figura 7:

1. A tarefa com maior prioridade corre, neste caso é a tarefa 1 e a tarefa 2 fica á espera.
2. A tarefa 2 pode correr.
3. Não há mais tarefas que precisam correr, então a tarefa *Idle* corre.
4. Acontece uma interrupção por o BLE, é entregue ao semáforo.
5. A tarefa 4 pode correr, e ativa o servomotor criando a tarefa 6.
6. Tarefa 6 inicia a abrir a janela.
7. A tarefa 6 é interrompida por a tarefa 1, fica a espera para terminar seu processo.
8. A tarefa 2 corre com prioridade elevada pela tarefa 1.
9. A tarefa 6 pode completar seu processo.
10. Há outra interrupção, entregue ao semáforo.
11. A tarefa 4 corre novamente, e ativa o servomotor criando a tarefa 6.

12. A tarefa 6 corre completamente, fechando a janela.
13. A tarefa Idle verifica que os dados estão fora dos limites, cria a tarefa 3
14. A tarefa 3 corre.
15. O sistema mede novos dados. A tarefa 1 corre.
16. A tarefa 2 corre.

# Anexos

Código

Vídeo: <https://youtu.be/WT9ojvMCGUo>