TRABALHO PRÁTICO

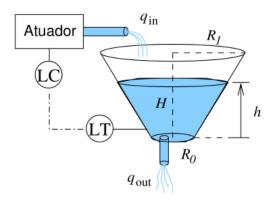
Helen da Silva Ikeda – 2019021360 Matheus José Fonseca Franklin – 2018014212

1. INTRODUÇÃO

O presente trabalho prático é referente à aplicação dos assuntos abordados na disciplina de Sistemas Distribuídos para Automação. O objetivo do trabalho é aplicar os conceitos aprendidos na disciplina a um sistema composto por uma tanque industrial que deve ser simulado e controlado, além de enviar informações para um sistema supervisório responsável pela teleoperação do controle do tanque.

2. DESCRIÇÃO DO PROBLEMA

Temos um tanque industrial que possui uma vazão de entrada q_{in} controlável, uma saída q_{out} não controlável e uma altura h(t) variável. O desenho do sistema está logo a seguir:

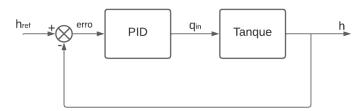


As características construtivas do tanque foram definidas iguais a:

- R1 (raio superior do tanque) = 8 metros
- R0 (raio inferior do tanque) = 5 metros
- H (altura total do tanque) = 10 metros
- Cv (coeficiente de descarga da saída do tanque) = 0.75

É necessário, portanto, criar os programas integrantes do sistema. Um dos programas será o *tanque_conico*, responsável por simular o comportamento dinâmico do tanque apresentado acima. O outro programa será chamado de *CLP* e deverá conter um cliente OPC para ler e atuar no processo via servidor, além de um servidor TCP/IP, responsável por receber conexões de clientes TCP/IP que desejam controlar o processo. O processo será o *synoptic_process*, responsável por garantir o interfaceamento com o usuário ao receber um valor de referência de altura do teclado, armazenar os dados em um arquivo .*txt* e comunicar através de TCP/IP com o *tanque conico*.

Para facilitar no entendimento do sistema e começar a planejar como e em que ordem o código seria feito, o seguinte diagrama de blocos foi projetado:



Vemos que na prática estaremos iterativamente calculando o erro através da diferença da saída do nosso tanque e da altura desejada e escolhida pelo usuário. Esse erro passará pelo controlador PID que, sintonizado corretamente, deve retornar um valor de q_{in} que diminua o erro cada vez mais, até que esteja suficientemente próximo de zero.

3. DESENVOLVIMENTO DO CÓDIGO

Para iniciar o desenvolvimento do código, a estratégia de dividir o código em 3 partes em arquivos diferentes foi adotada para realizar testes modulares e garantir o funcionamento individual dos programas antes de uní-los. As partes foram planta, controle e comunicação TCP/IP, e foram desenvolvidas nessa ordem. Cada parte será melhor explicada ao decorrer dos próximos tópicos.

As bibliotecas utilizadas ao longo de todo o desenvolvimento do código estão reunidas abaixo:

```
import numpy as np
from scipy.integrate import odeint
from opcua import Client
import time
from simple_pid import PID
import socket
import threading
```

3.1. PLANTA

O requisito do desenvolvimento do programa responsável por simular o comportamento dinâmico do tanque industrial é utilizar o método de integração por Runge-Kutta.

3.1.1. RUNGE-KUTTA

Os métodos de Runge-Kutta formam uma família de métodos numéricos utilizados para resolver equações diferenciais ordinárias. O método mais utilizado é o

método de Runge-Kutta de quarta ordem, que foi o selecionado para realizar a aproximação numérica que desejamos.

A dinâmica não linear que representa o comportamento da planta é dada por

$$\dot{h}(t) = \frac{-C_v \sqrt{h(t)}}{\pi [R_0 + \alpha h(t)]^2} + \frac{1}{\pi [R_0 + \alpha h(t)]^2} u(t)$$

O código começa, portanto, com a definição dessa equação:

```
# Definição da EDO

def edo(h, t, cv, r0, a, u):
    return (-cv*np.sqrt(h))/(np.pi*(r0 + a*h)**2) + u/(np.pi*(r0 + a*h)**2)
```

As variáveis do processo foram declaradas e estão a seguir:

```
# Definição das variáveis da dinâmica do tanque

cv = 0.75  # coeficiente de descarga da saída do tanque

r0 = 5  # raio da base do tanque (menor raio)

r1 = 8  # raio do topo do tanque (raio maior)

H = 10  # altura do tanque

a = (r1 - r0)/H  # alpha
```

Para resolver uma equação diferencial ordinária, é necessário definir suas condições iniciais. Portanto, para este problema, consideramos uma condição inicial nula:

```
# Solução da EDO para condição inicial
h0 = 0
t = np.linspace(0, 10, 1001)
sol = odeint(edo, h0, t, args=(cv, r0, a, u))
```

O método Runge-Kutta consiste de fato em estimar um valor da função em vários pontos intermediários. O ponto escolhido será a média ponderada entre os pontos intermediários citados. Ele é baseado na série de Taylor e sua ordem é definida de acordo com a ordem da série de Taylor.

Temos, portanto:

$$egin{aligned} k_1 &= f\left(t_n, y_n
ight) \ k_2 &= f\left(t_n + rac{h}{2}, y_n + rac{h}{2}k_1
ight) \ k_3 &= f\left(t_n + rac{h}{2}, y_n + rac{h}{2}k_2
ight) \ k_4 &= f\left(t_n + h, y_n + hk_3
ight) \end{aligned}$$

Sendo k_1 o termo inicial, k_2 e k_3 os termos intermediários e k_4 o termo final. A cada iteração, y será calculado por:

$$y_{n+1} = y_n + \frac{h}{6} \left(k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4 \right)$$

O código desenvolvido para este algoritmo ficou da seguinte forma:

```
# Método de integração de Runge-Kutta
def rungekutta4(f, h0, t, args=()):
    n = ler(t)
    h = np.zeros((n, 1))
    h[0] = h0
    for i in range(n - 1):
        height = t[i+1] - t[i]
        k1 = f(h[i], t[i], *args)
        k2 = f(h[i] + k1 * height / 2., t[i] + height / 2., *args)
        k3 = f(h[i] + k2 * height / 2., t[i] + height / 2., *args)
        k4 = f(h[i] + k3 * height, t[i] + height, *args)
        h[i+1] = h[i] + (height / 6.) * (k1 + 2*k2 + 2*k3 + k4)
    return h[i+1]
```

Temos então uma função *tanque* que tem como argumento a vazão de entrada do tanque e que engloba todo o código explanado acima, com esse adicional ao final da função:

```
# Solução pelo método de Runge-Kutta
t = np.linspace(0, 10, 1001)

sol = rungekutta4(edo, h0, t, args=(cv, r0, a, u))
sol = np.round(sol, 4)

qout = cv*np.sqrt(sol)
qout = np.round(qout, 4)

u = np.round(u, 4)

return sol, u, qout
```

Dentro da própria função, utilizamos a função *rungekutta4* para resolver a EDO a partir do argumento passado para a nossa função *tanque*. A função *round()* é utilizada para arredondar as casas decimais do valor e, como podemos ver, nossa função *tanque* retornará os valores de altura atual, vazão de entrada do tanque e vazão de saída. Essas saídas serão essenciais para as próximas etapas.

3.2. CONTROLE

O controle foi realizado separadamente para que pudesse ser testado com a planta antes de utilizá-lo na comunicação TCP/IP. O controlador escolhido foi o PID e seu desenvolvimento está nos tópicos a seguir.

3.2.1. PID

Para desenvolver o controlador PID, foi utilizada a biblioteca *simple_pid*. Foi utilizada somente a função *PID()*, que tem como argumento os ganhos *kp, ki* e *kd* e o valor de referência, chamado de *setpoint*.

```
pid = PID(3, 9, 0.05, setpoint = href)
```

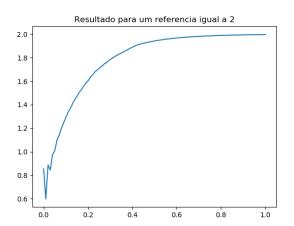
Os valores foram determinados de forma empírica, através do método de tentativa e erro. O *setpoint* até então foi definido como constante para testes, afinal esse *setpoint* posteriormente será definido pelo usuário através de uma entrada do teclado.

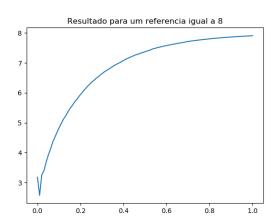
O código completo é bem simples. Consiste em manter em loop o controle atuando no processo, considerando os valores de forma iterativa.

```
pid = PID(3, 9, 0.05, setpoint=href)
h, qin, qout = tanque(0)
while True:
    href = node_h_ref.get_value()
    #a finalidade do 'for' é para não enviar muitas requisições ao servidor
    #opc desnecessariamente
    for _ in range(5):
        pid.setpoint = href
        control = pid(h)
        h, qin, qout = tanque(control)
        node_q_in.set_value(qin[0])
        node_h.set_value(h[0])
        time.sleep(0.5)
```

3.2.2. TESTE

O teste foi realizado diretamente com a função *tanque* e foi gerado um gráfico para permitir uma melhor visualização e entender se a resposta atinge a referência. Segue o resultado obtido pelo teste:





Podemos ver que para ambas as referências, o resultado rastreou corretamente a referência definida.

3.3. TCP/IP

A comunicação via TCP/IP entre o *CLP* e o *synoptic_process* foi feita utilizando a biblioteca *socket*. O *synoptic_process* deve simular um sistema supervisório para realizar a teleoperação do controle do tanque. Podemos pensar que seria a tela e os controles que ficam dispostos dentro de uma sala de controle. Ou seja, o *synoptic_process* terá interfaceamento com o usuário, além de solicitar informações ao *CLP*. Portanto, nosso *synoptic_process* será o cliente TCP/IP e o *CLP* será o servidor TCP/IP e o cliente OPC.

3.3.1. CLIENTE

A comunicação entre cliente e servidor foi desenvolvida para ficar o mais simples possível, portanto o cliente e o servidor se comunicam através de uma porta fixa, definida em "1024", afinal portas abaixo de 1023 são reservadas.

Para uma melhor visualização, as linhas de código referentes à *print* e *write* foram suprimidas em arquivo externo. Esses detalhes serão vistos mais adiante. A estrutura do código cliente inicia da seguinte forma:

```
HOST = "127.0.0.1"  # The server's hostname or IP adress
PORT = 1024  # The port used by the server

s = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
s.connect((HOST, PORT))

print("\nInsira a altura desejada: ")
ref = input()
```

Um socket *s* é inicializado e se conecta ao *host* e *porta* definidos. Além disso, a variável *ref* recebe uma entrada do teclado. Precisamos enviar essa referência continuamente ao servidor para que ele possa calcular e retornar os valores de controle. Temos o seguinte loop para isso:

```
while True:
    s.sendall(ref.encode())
    hist = s.recv(1024)

h, qin, alarme = hist.split(b',')
    h = h.decode()
    qin = qin.decode()
    alarme = alarme.decode()

h = str(h).replace("[", " ")
    h = str(h).replace("[", " ")
    qin = str(qin).replace("[", " ")
    alarme = str(alarme).replace("[", " ")
    alarme = str(alarme).replace("]", " ")
```

O while envia a variável ref e recebe em uma variável hist a resposta do servidor. Assim que recebe esse dado, é necessário conferir se o dado chegou de fato, pois se não chegou, encerramos o while para não dar nenhum erro. Com o hist entrando no loop, utilizamos a função split() para separar o dado de acordo com as vírgulas e o decode() para transformar de bytes para string. As linhas abaixo apenas tratam os dados ao retirar os caracteres desnecessários para mostrar ao usuário.

Além disso, foi solicitado como requisito de projeto que o operador seja capaz de receber sinais de aviso quando o nível do tanque estiver muito alto ou muito baixo. Com isso, os requisitos foram implementados da seguinte forma:

```
if alarme == '1':
    print("PERIGO: NIVEL BAIXO\n")
elif alarme == '2':
    print("PERIGO: NÍVEL ALTO\n")
```

3.3.2. SERVIDOR

Assim como no código do cliente, o *host* e a *porta* foram definidos de forma a serem fixos e conectarem sem maiores problemas com o cliente. Um socket *s* é inicializado, dá um *bind* e fica escutando até que o cliente conecte. O servidor aceita a comunicação e entra em um *while*, no qual receberá a referência do cliente. Temos aqui a criação do cliente OPC, o qual recebe o caminho de acesso e utiliza a função *connect* para realizar a conexão. Nós são criados através do *get_node* para as variáveis de altura atual, altura de referência e vazão de entrada.

```
socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
s.bind((HOST, PORT))
s.listen()
print("Esperando conexoes...")
conn, addr = s.accept()
with conn:
    print(f"Conectado por {addr}")
    # cria o client
    client = Client("opc.tcp://localhost:52520/OPCUA/SimulationServer")
    client.connect()
    node_h = client.get_node("ns=3;i=1008")
    node_q_in = client.get_node("ns=3;i=1009")
node_h_ref = client.get_node("ns=3;i=1010")
    mutex.acquire()
    while True:
        href = conn.recv(1024)
        href = float(href.decode())
        node_h_ref.set_value(href)
        h = node_h.get_value()
        q_in = node_q_in.get_value()
```

Para realizar as condições de acionamento do alarme, o seguinte código foi implementado:

```
#condições para acionamento do alarme
#a altura do tanque é 10m
h_tanque = 10
if (h/h_tanque)<0.05:
    alarme = 1
elif (h/h_tanque)>0.95:
    alarme = 2
else:
    alarme = 0
```

Após isso, as saídas obtidas do *tanque_conico* serão concatenadas com vírgulas entre si para serem enviadas ao cliente, que como visto anteriormente, irá separar e tratar esses dados. O código está a seguir:

```
aux = str(h)+str(v)+str(q_in)+str(v)+str(alarme)
data = aux.encode()
conn.sendall(data)
```

3.3.3. VISUALIZAÇÃO

É necessário gravar os dados de altura atual, vazão de entrada e vazão de saída do tanque em um arquivo .txt nomeado de historiador. Uma variável arquivo foi utilizada para abrir o arquivo e escrever nele. Note pelo trecho a seguir que foram adicionados alguns elementos para que o arquivo fique o mais legível possível:

Não há necessidade de incluir o resto do código neste momento. No entanto, ao longo de sua extensão, existem elementos de impressão que permitem ao usuário interagir com informações de forma suficientemente clara e tornam o arquivo de saída agradável e com uma interface simples, sem a necessidade de bibliotecas complementares, ou seja, eliminando uma possível complexidade desnecessária.

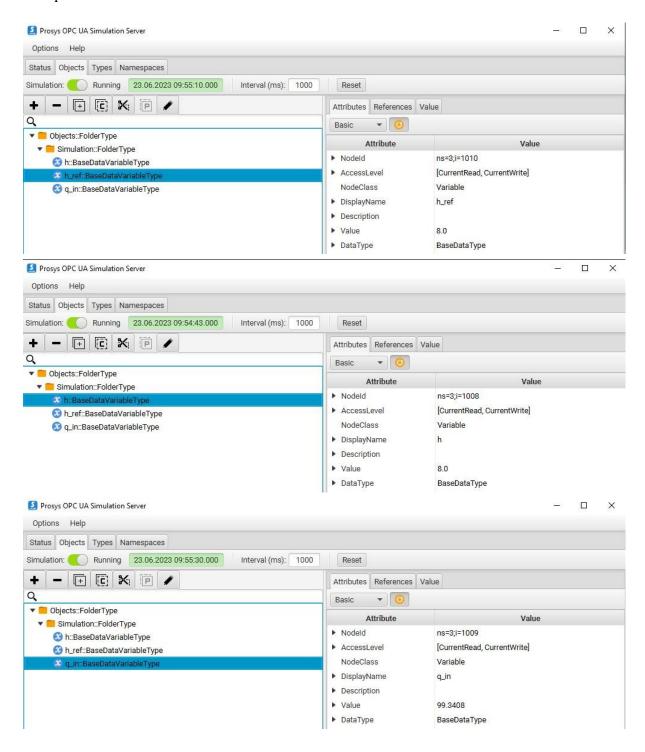
4. PROSYS

Para operar como servidor OPC, foi usado o software Prosys OPC UA Simulation Server. Na aba "Objects" foram criados 3 nós:

• h - indica o nível atual do tanque medido pelo sensor

- q in indica a vazão de entrada do tanque imposta pelo controlador
- h ref indica o setpoint de nível passado para o controlador

Dessa forma, é possível o controlador ler o setpoint de nível e o sensor enviar dados de supervisão via OPC.



5. RESULTADOS

A seguir, vemos o prompt de comando do cliente, o *synoptic_process*, e os dados enviados ao arquivo *historiador.txt*.

```
Insira a altura desejada:
8
Iniciando controle, aguarde...
Processo finalizado.
Altura final alcancada atraves do controle: 7.9591
Dados armazenados no arquivo historiador.txt
```

A referência utilizada para este teste foi igual a 8 metros. No prompt de comando, a última altura medida é mostrada na tela.

```
HISTORICO DA

TELA DE CONTROLE DO TANQUE

Altura desejada: 8 metros

Dados do controle realizado:

Altura atual =9.0
Vazao de entrada =117.3525

Altura atual =8.0

Vazao de entrada =99.3408
```

A tela acima é o *historiador.txt*, abrangendo somente a parte inicial e final do resultado de controle para melhor visualização, afinal são muitos valores impressos no arquivo. A cada execução, os valores são sobrescritos nos valores antigos.

6. CONCLUSÃO

O desenvolvimento deste trabalho prático foi essencial para a fixação dos conceitos e métodos aprendidos durante toda a disciplina de Sistemas Distribuídos para Automação. Além disso, a multidisciplinariedade que enfrentamos entre as áreas de Controle, Redes de Computadores e Automação tornaram o trabalho ainda mais interessante.

No fim, o problema proposto foi solucionado e o controle do tanque funcionou com sucesso, assim como a comunicação com o sinótico por OPC e TCP/IP.

7. REFERÊNCIAS

https://perso.crans.org/besson/publis/notebooks/Runge-Kutta_methods_for_ODE_integration_in_Python.html

https://www.bogotobogo.com/python/Multithread/python_multithreading_Synchroniz_ation_Lock_Objects_Acquire_Release.php

https://superfastpython.com/timer-thread-in-python/

https://www.codingem.com/python-convert-bytes-to-string/