Projeto 2: Comunicações Seguras

Universidade de Aveiro

Segurança Informática e Nas Organizações 2019/2020

Trabalho realizado por:

- 88808 João Miguel Nunes de Medeiros e Vasconcelos
- 88886 Tiago Carvalho Mendes

Novembro de 2019

1. Introdução

O presente documento tem como principal objetivo descrever detalhadamente a solução desenvolvida tendo em conta os objetivos propostos para o segundo projeto da unidade curricular de Segurança Informática e Nas Organizações da Universidade de Aveiro, considerando o seu planeamento, desenho, implementação e validação tendo em conta o código fornecido como base para o trabalho.

No guião de apresentação deste segundo projeto, era pedido o *planeamento*, *desenho*, *implementação* e *validação* de um protocolo que permita a **comunicação segura** (confidencial e íntegra) entre dois pontos, nomeadamente **um cliente e um servidor** através de uma ligação por **sockets TCP**, em python.

Nota: Este documento foi escrito utilizando **Markdown** e convertindo automaticamente para o formato *pdf*, por isso algumas partes do mesmo estão quebradas entre págias.

2. Planeamento

2.1 Objetivos do trabalho

De modo a planear a solução a desenvolver, é necessário considerar **os seguintes aspetos**, presentes no guião de apresentação do projeto:

- 1. **Desenhar um protocolo** para o estabelecimento de uma **sessão segura** entre o *cliente* e o *servidor*, suportando:
 - a) Negociação dos algoritmos usados
 - b) Confidencialidade
 - c) Controlo de integridade
 - o d) Rotação de chaves
 - e) Suporte de pelo menos duas cifras simétricas (ex: AES e Salsa20)
 - f) Dois modos de cifra (ex: CBC e GCM)
 - g) Dois algoritmos de síntese (ex: SHA-256 e SHA-512)
- 2. **Implementar a negociação** de algoritmos de cifra entre cliente e servidor.
- 3. Implementar o suporte para confidencialidade, resultando em mensagens cifradas.

4. **Implementar o suporte para integridade**, resultando na adição de códigos de integridade às mensagens.

5. **Implementar um mecanismo para rotação da chave** utilizada após um volume de dados ou tempo decorrido.

Outros aspetos a considerar são os seguintes:

- Implementação de funções genéricas de cifra/decifra/cálculo de um MAC/verificação de um MAC de textos
- Criação de novos tipos de mensagens a enviar, incluindo as mensagens já existentes dentro do conteúdo destas novas mensagens (num formato cifrado e íntegro).

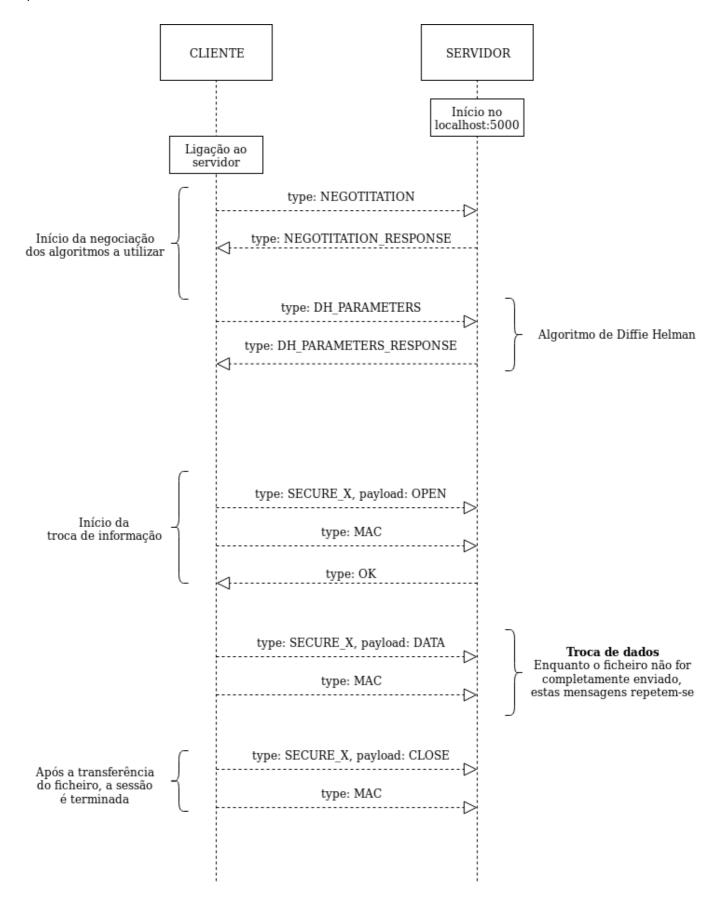
2.2 Fluxo de troca de mensagens

Para cumprir os objetivos pretendidos com a realização deste projeto, primeiro definimos qual seria o **fluxo de troca de mensagens**, que de seguida iremos explicar. Este fluxo está dividido em 5 fases distintas:

- 1. Início da negociação dos algoritmos a utilizar
- 2. Incorporação do algoritmo de Diffie Hellman
- 3. Início da troca de informação segura através de uma **mensagem** *OPEN* cifrada.
- 4. Envio de pedaços (chunks) de um ficheiro através de várias mensagens DATA cifradas.
- 5. Término da sessão após a transferência completa do ficheiro através de uma **mensagem** *CLOSE* cifrada.

Nota: De realçar que as mensagens cifradas são seguidamente acompanhadas de uma **mensagem do tipo MAC**, com o intuito de controlar a integridade das mesmas.

De seguida, apresenta-se um **diagrama de sequências UML**, ilustrando todas as mensagens trocadas entre o *cliente* e o *servidor*:



3. Implementação

3.1. Negociação dos algoritmos utilizados

A sessão entre o *cliente* e o *servidor* inicia-se com a negociação do **algoritmo de cifra**, **modo de cifra** e **função de síntese** a utilizar. Para tal, o cliente informa o servidor dos algoritmos que possui através de uma mensagem do tipo NEGOTIATION:

```
algorithms = dict()
algorithms['symetric_ciphers'] = self.symetric_ciphers
algorithms['chiper_modes'] = self.cipher_modes
algorithms['digest'] = self.digest

message = {'type': 'NEGOTIATION', 'algorithms': algorithms}
self._send(message)
```

O *servidor*, ao receber e processar esta mensagem, verifica quais os algoritmos deste conjunto que tem disponíveis e informa o *cliente* através de uma mensagem do tipo NEGOTIATION_RESPONSE quais os algoritmos escolhidos:

```
chosen_algorithms = dict()
chosen_algorithms['symetric_ciphers'] = self.crypto.symmetric_cipher
chosen_algorithms['chiper_modes'] = self.crypto.cipher_mode
chosen_algorithms['digest'] = self.crypto.digest
message = {'type': 'NEGOTIATION_RESPONSE', 'chosen_algorithms':
chosen_algorithms}
self._send(message)
```

Nota: A variável self.crypto é um objeto da classe Crypto, desenvolvida por nós, com todo o processamento criptográfico da nossa solução.

Após receber a mensagem com os algoritmos a utilizar durante a sessão, o *cliente* termina a etapa de **negociação de algoritmos** e dá início ao processo de **troca de chaves** através do algoritmo de **Diffie Hellman**.

De seguida seguem-se capturas de ecrã do funcionamento desta etapa, tanto no *cliente* como no *servidor*.

Servidor

```
(venv) tiagocm@arya:~/Documents/Code/secure-communication$ python3 server.py
2019-11-18 11:54:05 arya root[7229] INFO Port: 5000 LogLevel: 20 Storage: /home/tiagocm/Documents/Code/secure-communication/files
[2019-11-18 11:54:05 arya aio-tcpsever[7229] INFO Single tcp server starting @0.0.0:5000, Ctrl+C to exit
2019-11-18 11:54:05 arya aio-tcpsever[7229] INFO Single tcp server starting @0.0.0:5000, Ctrl+C to exit
[2019-11-18 11:54:05 +0000] [7229] [INFO Starting worker [7229]
2019-11-18 11:54:05 arya aio-tcpsever[7229] INFO Starting worker [7229]
2019-11-18 11:54:07 arya root[7229] INFO Starting worker [7229]
2019-11-18 11:54:07 arya root[7229] INFO State: CONNECT
2019-11-18 11:54:07 arya root[7229] INFO State: CONNECT
2019-11-18 11:54:07 arya root[7229] INFO Received: NEGOTIATION
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO State: NEGOTIATION_RESPONSE
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO State: NEGOTIATION
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO State: NEGOTIATION
```

Cliente

```
(venv) ttagocm@arya:~/Documents/Code/secure-communication$ python3 client.py testfile.txt
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Sending file: /home/tiagocm/Documents/Code/secure-communication/testfile.txt to 127.0.0.1:5000 LogLevel
: 20
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: NEGOTIATION
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: NEGOTIATION
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: NEGOTIATION
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Received: NEGOTIATION RESPONSE
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Negotiation response
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Negotiation response
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Choosen algorithms: 3DES CBC SHA384
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: DH_PARAMETERS
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: DH_PARAMETERS
```

3.2. Troca de chaves utilizando o algoritmo Diffie Hellman

No seguimento do ponto anterior, o *cliente* inicia o processo de **troca de chaves** através do algoritmo de **Diffie Hellman**.

O cliente começa por gerar a sua componente pública e privada:

```
parameters = dh.generate_parameters(generator=2, key_size=512,
backend=default_backend())

self.private_key = parameters.generate_private_key()
a_peer_public_key = self.private_key.public_key()
p=parameters.parameter_numbers().p
g=parameters.parameter_numbers().g
y=a_peer_public_key.public_numbers().y

self.public_key=a_peer_public_key.public_bytes(crypto_serialization.Encodin g.PEM,crypto_serialization.PublicFormat.SubjectPublicKeyInfo)

return(self.public_key,p,g,y)
```

Através de uma mensagem do tipo DH_PARAMETERS este envia a componente pública, o valor primo ,p, e o valor do gerador, g, para que o servidor possa criar um objeto do tipo DHParameters igual ao do cliente e transiciona para o estado STATE_DH:

```
message = {'type':'DH_PARAMETERS','parameters':
    {'p':p,'g':g,'public_key':str(bytes_public_key,'ISO-8859-1')}}
    self._send(message)
    self.state=STATE_DH
```

O servidor ao receber esta mensagem vai criar um objeto do tipo DH_PARAMETERS igual ao do cliente e cria a sua componente pública e a sua componente privada. Com o auxilio da componente pública do cliente, o servidor cria a shared_key que irá ser derivada para criar a symetric_key que vai ser utilizada na comunicação entre o cliente e o servidor:

```
if(self.digest=="SHA256"):
    alg=hashes.SHA256()
elif(self.digest=="SHA384"):
    alg=hashes.SHA384()
elif(self.digest=="MD5"):
    alg=hashes.MD5()
elif(self.digest=="SHA512"):
    alg=hashes.SHA512()
elif(self.digest=="BLAKE2"):
    alg=hashes.BLAKE2b(64)
kdf = HKDF(
```

```
algorithm=alg,
length=32,
salt=None,
info=b'handshake data',
backend=default_backend()
)

key = kdf.derive(self.shared_key)

if self.symmetric_cipher == 'AES':
    self.symmetric_key = key[:16]
elif self.symmetric_cipher == '3DES':
    self.symmetric_key = key[:8]
elif self.symmetric_key = key[:32]
```

De seguida o servidor transiciona para o estado STATE_DH e envia a sua componente pública ao cliente, através de uma mensagem do tipo DH_PARAMETERS_RESPONSE:

```
message={'type':'DH_PARAMETERS_RESPONSE', 'parameters':
   {'public_key':str(self.crypto.public_key, 'ISO-8859-1')}}
self._send(message)
```

Por fim, o cliente ao receber a componente pública do servidor transiciona para o estado STATE_OPEN e cria a shared_key que irá ser derivada para criar a symetric_key (igual para ambos os interlocutores). A symetric_key vai ser utilizada na comunicação entre o cliente e o servidor:

```
public_key_server=crypto_serialization.load_pem_public_key(bytes_public_key
,backend=default_backend())
self.shared_key=self.private_key.exchange(public_key_server)
```

De seguida seguem-se capturas de ecrã do funcionamento desta etapa, tanto no *cliente* como no *servidor*.

Servidor

Cliente

3.3. Confidencialidade

Após a troca de chaves descrita no ponto anterior, o *cliente* dá início à troca de informação através do envio de uma mensagem do tipo OPEN:

```
message = {'type': 'OPEN', 'file_name': self.file_name}
```

No entanto, esta forma de enviar a mensagem **não é de todo segura.** Portanto, e visto que se pode proceder à **encriptação** e **desencriptação** através das chaves simétricas partilhadas, o *cliente* irá enviar uma nova mensagem do tipo SECURE_X, que irá ter como 'payload' a mensagem do tipo OPEN encriptada:

```
secure_message = {'type': 'SECURE_X', 'payload': None}
payload = json.dumps(message).encode()
criptogram = self.crypto.file_encryption(payload)
secure_message['payload'] = base64.b64encode(criptogram).decode()
self._send(message)
```

Nota: Com o intuito de simplificar a explicação, este pedaço de código foi adaptado, não estando rigorosamente igual ao da solução entregue.

A função self.crypto.file_encryption(payload), semelhante à desenvolvida nas aulas práticas da unidade curricular, encripta um conjunto de **bytes** segundo o algoritmo de **cifra simétrica** e o modo de **cifra** escolhidos no *processo de negociação*, corrigindo o **block_size** do último bloco através de um **padding**, retornando por fim o criptograma.

O *servidor*, ao receber a mensagem do tipo SECURE_X, guarda o conteúdo do campo 'payload' na variável self.encrypted_data (que será útil na transferência do ficheiro, como explicado mais à frente). De seguida, e **só após** confirmar a **integridade da mensagem** (também explicado mais à frente), o *servidor* desencripta o 'payload' e processa a mensagem (neste caso do tipo OPEN) com o código já fornecido (podendo ser também do tipo DATA ou CLOSE).

Esta lógica de encriptação e desencriptação de mensagens está implementada tanto no *cliente* como no *servidor*. Assim, pode-se garantir a **confidencialidade** das mensagens trocadas.

De seguida seguem-se capturas de ecrã do funcionamento do envio de mensagens do tipo SECURE_X com um 'payload' cifrado do tipo OPEN, tanto no *cliente* como no *servidor*:

Servidor

Cliente

3.4. Controlo de integridade

Como explicado no ponto anterior, após a troca de chaves utilizando o algoritmo de **Diffie Hellman**, todas as mensagens são cifradas no *cliente* antes de serem enviadas para o *servidor*. Ao serem recebidas no *servidor*, este necessita de verificar **a integridade** da mensagem recebida antes de **a desencriptar**. Portanto, e seguindo o princípio de *Encrypt-then-MAC*, o *cliente* gera um MAC através da chave partilhada e da função de síntese escolhida no processo de negociação da seguinte forma:

```
if self.digest == "SHA256":
    h = hmac.HMAC(self.shared_key, hashes.SHA256(),
backend=default_backend())
elif self.digest == "SHA384":
    h = hmac.HMAC(self.shared_key, hashes.SHA384(),
backend=default_backend())
elif self.digest == "MD5":
    h = hmac.HMAC(self.shared_key, hashes.MD5(), backend=default_backend())
elif self.digest == "SHA512":
    h = hmac.HMAC(self.shared_key, hashes.SHA512(),
backend=default_backend())
elif self.digest == "BLAKE2":
    h = hmac.HMAC(self.shared_key, hashes.BLAKE2b(64),
backend=default_backend())
```

Após a geração do MAC, o *cliente* envia uma mensagem do tipo MAC da seguinte forma:

```
message = {'type': 'MAC'}
message['data'] = base64.b64encode(self.crypto.mac).decode()
message['iv'] = iv
message['tag'] = tag
message['nonce'] = nonce
self._send(message)
```

Nota: Os campos 'iv', 'tag'e 'nonce' são necessários para os modos de cifra de **CBC** (*iv*), **GCM** (*iv* e *tag*) e para a cifra simétrica **ChaCha20** (*nonce*).

Deste modo, o *servidor* ao receber a mensagem **cifrada** e a mensagem **com o MAC**, gera um novo MAC da mesma forma que o *client*e e compara o **valor gerado com o valor recebido**. Caso sejam iguais, pode-se garantir a **integridade/autenticidade** da mensagem recebida, podendo ser desencriptada. Caso contrário, o *servidor* envia uma mensagem de ERROR ao cliente, com o falhanço do **controlo de integridade** da mensagem.

De seguida seguem-se capturas de ecrã do funcionamento do envio de mensagens do tipo SECURE_X com um 'payload' de DATA e do tipo MAC, tanto no *cliente* como no *servidor*:

Servidor

```
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO Received: SECURE_X
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO State: OPEN
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO State: OPEN
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO Received: MAC
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO Integrity controll: Success
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO State: DATA
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO State: DATA
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO Received: SECURE_X
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO Received: SECURE_X
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO State: DATA
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO State: DATA
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO Received: MAC
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO Integrity controll: Success
2019-11-18 11:54:09 arya root[7229] INFO Integrity controll: Success
```

Cliente

```
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Received: OK
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Received: OK
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Channel open
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: SECURE_X
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: MAC
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: SECURE_X
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: MAC
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: SECURE_X
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: MAC
2019-11-18 11:45:57 arya root[6854] INFO Send: SECURE_X
```

3.5. Rotação de chaves

Uma vez que o principal objetivo deste trabalho é o envio de **um ficheiro de forma segura**, é necessário implementar um **mecanismo de rotação de chaves** que garanta a alteração da chave após ter sido ultrapassado um certo **threshold**.

O cliente começa por ler o ficheiro em blocos de 960 bytes e envia esses blocos através de uma mensagem do tipo DATA garantindo confidencialidade através do método referido no ponto 3.3 Confidencialidade:

```
data = f.read(16 * 60)
message['data'] = base64.b64encode(data).decode()
logger.debug("Data: {} read size {}".format(data,f.tell()))
secure_message = self.encrypt_payload(message)

self._send(secure_message)
self.send_mac()
```

Ao atingir o threshold de 1000 blocos o cliente inicia novamente o processo de criação de uma chave através do Diffie_Helman. Este guarda a posição onde se encontrava a ler o ficheiro e transiciona para o estado STATE_KEY_ROTATION após enviar a mensagem do tipo DH_PARAMETERS:

```
if self.chunk_count==1000:
    # Generate Diffie Helman client private and public keys
    bytes_public_key,p,g,y=self.crypto.diffie_helman_client()
    message={'type':'DH_PARAMETERS','parameters':
```

```
{'p':p,'g':g,'public_key':str(bytes_public_key,'ISO-8859-1')}}
self.chunk_count=0
self.last_pos=f.tell()
self.state=STATE_KEY_ROTATION
self._send(message)
break
```

Seguindo o flow mencionado no ponto 3.2. Troca de chaves utilizando o algoritmo Diffie Hellman o servidor e o cliente chegam a uma nova symetric_key que vai ser utilizada na comunicação segura entre o servidor e o cliente.

Como o cliente se encontra no estado STATE_KEY_ROTATION, após receber a mensagem do tipo DH_PARAMETERS_RESPONSE irá continuar a enviar o ficheiro em vez de enviar uma mensagem do tipo OPEN acabando por transicionar novamente para o estado STATE_OPEN.

```
if self.state==STATE_KEY_ROTATION:
    self.state = STATE_OPEN
    self.send_file(self.file_name)

elif self.state==STATE_DH:
    secure_message = self.encrypt_payload({'type': 'OPEN', 'file_name':
    self.file_name})
    self._send(secure_message)
    self.send_mac()
    self.state = STATE_OPEN
```

Ao enviar o ficheiro, o cliente vai continuar na zona onde estava antes de iniciar a rotação de chaves:

```
if self.last_pos != 0:
    f.seek(self.last_pos)
    self.last_pos=0
```

De seguida seguem-se capturas de ecrã do funcionamento da rotação de chaves, tanto no *cliente* como no *servidor*, no meio da transferência de um grande ficheiro:

Servidor

```
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: SECURE_X
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: SECURE_X
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: SECURE_X
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: MAC
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: MAC
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: MAC
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO State: DATA
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO State: DATA
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO State: DATA
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Send: DH_PARAMETERS
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO State: DATA
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO State: DATA
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO State: RECURE_X
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO State: RECURE_X
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Neceived: SECURE_X
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Neceived: MAC
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Integrity controll: Success
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: MAC
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: MAC
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: MAC
2019-11-18 11:46:06 arya root[6851] INFO Received: SECURE_X
```

Cliente

```
2019-11-18 11:46:04 arya root[6854] INFO Send: SECURE_X
2019-11-18 11:46:04 arya root[6854] INFO Send: MAC
2019-11-18 11:46:06 arya root[6854] INFO Send: DH_PARAMETERS
2019-11-18 11:46:06 arya root[6854] INFO Send: DH_PARAMETERS
2019-11-18 11:46:06 arya root[6854] INFO State: KEY_ROTATION
2019-11-18 11:46:06 arya root[6854] INFO Received: DH_PARAMETERS_RESPONSE
2019-11-18 11:46:06 arya root[6854] INFO Send: SECURE_X
2019-11-18 11:46:06 arya root[6854] INFO Send: SECURE_X
```

3.6. Finalização da comunicação

Após o envio de todos os blocos que constituem o ficheiro, o cliente envia uma mensagem do tipo CLOSE através do método referido no ponto 3.3 Confidencialidade e termina sua conexão com o servidor:

```
self._send(self.encrypt_payload({'type': 'CLOSE'}))
self.send_mac()
logger.info("File transferred. Closing transport")
self.transport.close()
```

Cliente:

```
2019-11-18 12:16:52 arya root[8129] INFO Send: SECURE_X
2019-11-18 12:16:52 arya root[8129] INFO Send: MAC
2019-11-18 12:16:52 arya root[8129] INFO File transferred. Closing transport
2019-11-18 12:16:52 arya root[8129] INFO The server closed the connection
(venv) tlagocm@arya:~/Documents/Code/secure-communications [
```

4. Conclusão

Após a realização deste segundo trabalho prático, concluímos que os objetivos propostos no guião disponibilizado foram, de uma forma geral, alcançados com sucesso. Com este trabalho, os nossos conhecimentos sobre comunicações seguras e mecanismos de segurança utilizados para as implementar aumentaram. É de salientar ainda que o trabalho de equipa e a superação de dificuldades foram fatores importantíssimos no sucesso do trabalho, melhorando as competências interpessoais de ambos os elementos do grupo.

5. Bibliografia

A bibliografia utilizada foi a seguinte:

- · cryptography.io
- https://joao.barraca.pt/