



CCA – COMPETENCE CENTRE

HTL Anichstraße

DIC-serial_crypto

Fabio Plunser

14. April 2021



Zephyr™

Inhaltsverzeichnis

1	Information	1
2	Aufgabenstellung	1
2.1	Aufgaben und Eigenschaften des Krypto Prozessors	1
3	Theorie und Vorwissen	3
3.1	Zephyr	3
3.1.1	west	4
3.1.1.1	West als Repo Verwalter	4
3.1.1.2	West als Compiler	4
3.1.2	ninja	5
3.1.3	KConfig	5
3.1.4	Device Tree	6
3.1.5	Tinycrypt	7
3.2	Linux Pseudoterminal	7
3.3	Threads	7
3.4	Message-Queue	8
4	Programm Umsetzung	9
4.1	Blockschaltbild	9
4.2	Projekt Konfiguration	10
4.3	Initialisierung	10
4.3.1	Message-Queue	10
4.3.2	UART_0	11
4.3.3	Verschlüsselung	12
4.3.4	Threads	13
4.4	UART-IN-Thread	13
4.5	UART-Out-Thread	15
4.6	Processing Thread	16
4.6.1	Entschlüsselung	17
4.7	Test-Ausführung	18

Abbildungsverzeichnis

1	Statemachine	1
2	Process-Threads	7
3	Message-Queue-Darstellung	8
4	Blockschaltbild	9
5	Test00-01	18
6	Test02	18
7	Test03	18

8	Test04	19
9	Test05	20

Code

1	West Beispiel	3
2	west.yaml	4
3	West Beispiel	6
4	prj.conf	10
5	Message-Queue-Initialisierung	10
6	UART-Initialisierung	11
7	UART-Initialisierung	12
8	UART-Initialisierung	13
9	Statemachine-Enumerations	13
10	UART-IN-Thread	13
11	Statemachine	14
12	uart_message-struct label	15
13	UART-OUT-Thread	15
14	Processing-Thread	16
15	UART-Initialisierung	17

1 Information

Vielen dank an David Reiser, der mir sein Makefile zur Verfügung gestellt hat.

Weiterhin kann das komplette Projekt in folgender GITHUB Repository nachvollzogen werden:
<https://github.com/FabioPlunser/DIC-Lezuo/>

2 Aufgabenstellung

Die Aufgabe ist es, im echtzeit Betriebssystem Zephyr einen Krypto Prozessor zu programmieren, der einen Verschlüsselten Text erhält und mit AES-128 cbc entschlüsselt. Der Prozessor wird mit dem **nativ_posix-Board** programmiert. Dieses kann in eine normal ausführbare Datei kompiliert werden, die man auf einem Linux System ausführen kann. Somit wird ein Mikronroller Board emuliert.

2.1 Aufgaben und Eigenschaften des Krypto Prozessors

Der Krypto Prozessor soll in 4 Threads, **main**, **uart-in**, **uart-out**, **processing** aufgeteilt werden. Weiterhin soll die vorgegebene Statemachine und UART Protokoll implementiert werden. Die Statemachine gibt vor in wann das Programm was machen soll.

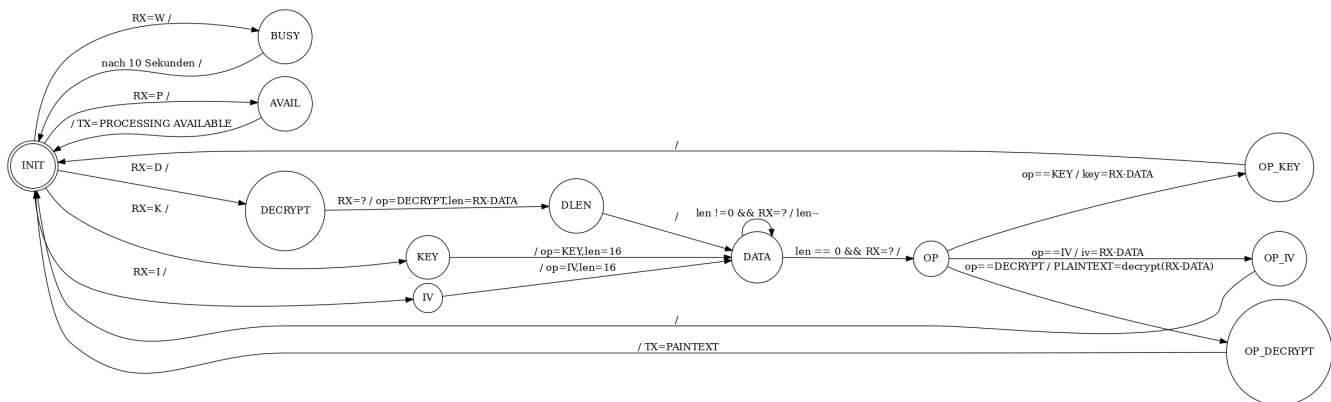


Abbildung 1: Statemachine

Weiterhin wurde ein UART Protokoll vorgegeben:

- alive: Wenn ein ' ' empfangen wird, soll sofort ein ' ' zurückgeschickt werden.
- avail: Wenn ein 'P' empfangen wird, soll vom processing-thread „PROCESSING AVAI“ zurückgeschickt werden.
- key: Wenn ein 'K' empfangen wird, folgen 16 Byte Des AES-128 Schlüssel, dieser empfangene Schlüssel wird in den Kryptoprozessor geladen.
- iv: Wenn ein 'I' empfangen wird, folgen 16 Byte des AES-128 IV, , dieser empfangene IV wird in den Kryptoprozessor geladen.

- Decrypt: Wenn ein 'D' empfangen wird, gefolgt von der Länge des Ciphertextes, gefolgt vom Ciphertext, wird dieser Ciphertext mit dem entsprechenden Key und IV mit AES128-CBC entschlüsselt und als Plaintext an der UART ausgegeben. Wenn der Ciphertext nicht durch 16 Teilbar ist, soll eine Fehlermeldung „XERROR“ zurückgesendet werden.

Das Programm soll alle Tests der vorgegebenen test.py Datei erfolgreich absolvieren. Die Tests, testen ob die Statemachine korrekt implementiert wurde und besteht aus folgende Test:

- Test0: Testung der UART Verbindung, indem ein '.' Punkt an den Prozessor geschickt wird.
- Test1: Testung der availability, indem ein 'P' an den Prozessor geschickt wird.
- Test2: Testung ob der Processor korrekt blockiert
- Test3: Testung ob ein Error vom Prozessor zurückgeschickt wird, wenn ein absichtlich nicht funktionierender Ciphertext an den Prozessor geschickt wird, da dieser nicht durch 16 Teilbar ist.
- Test4: Testung ob die standard Konfiguration der Entschlüsselt korrekt ist.
- Test5: Testung ob ein anderer Key und IV von dem Prozessor übernommen wird.

3 Theorie und Vorwissen

3.1 Zephyr

Zephyr ist ein Open-Source-Echtzeitbetriebssystem welches von der Linux Foundation.¹ Ein Echtzeitbetriebssystem, real-time operating system **RTOS** ist ein Betriebssystem, das Echtzeit-Anforderungen erfüllen kann. Das bedeutet, dass Anfragen eines Anwendungsprogramms innerhalb einer Voraus bestimmbaren Zeit gesichert verarbeitet werden.²

Zephyr wurde mit dem Getting-Started-GUID Linux Subsystem von Windows installiert. Um ein Zephyr Projekt zu kompilieren wird Zephyr eigenes **West**³ verwendet.

West ist ein Kompilierungs-Tool von Zephyr. Es verwendet Ninja und CMake um das Projekt zu kompilieren. West wird folgendermaßen verwendet, um ein Projekt zu kompilieren:

```
1 west build -p auto -b nativ_posix_64
```

Listing 1: West Beispiel

¹Quelle: [https://de.wikipedia.org/wiki/Zephyr_\(Betriebssystem\)](https://de.wikipedia.org/wiki/Zephyr_(Betriebssystem))

²Quelle: <https://de.wikipedia.org/wiki/Echtzeitbetriebssystem>

³<https://docs.zephyrproject.org/2.4.0/guides/west/index.html>

3.1.1 west

3.1.1.1 West als Repo Verwalter

West ist ein Command-line tool von Zephyr. Es wird unabhängig von Zephyr installiert und wird zur Kompilierung und Flashen verwendet. Das Problem das bei solchen Projekten entsteht ist, dass es sich aus mehreren GIT Repositories mit unterschiedlichen Versionen zusammen setzen kann, somit muss dafür gesorgt werden, dass alle GIT Repositories, mit der korrekter Version im korrekten pfad sich befinden. Diese werden im sogenannten *west manifest* **west.yaml** festgelegt.⁴

```
1 manifest:
2 defaults:
3   remote: upstream
4
5 remotes:
6   - name: upstream
7     url-base: https://github.com/zephyrproject-rtos
8
9 #
10 # Please add items below based on alphabetical order
11 projects:
12   - name: cmsis
13     revision: c3bd2094f92d574377f7af2aec147ae181aa5f8e
14     repo-path: mcuboot
15     path: modules/tee/tfm-mcuboot
16     revision: 1.7.0-rc1
17     ...
18 self:
19   path: zephyr
20   west-commands: scripts/west-commands.yml
21
```

Listing 2: west.yaml

Um einen Ordner zu initialisieren wird **west init** und zum downloaden der Daten **west update** verwendet.⁵

3.1.1.2 West als Compiler

West ist der Haupt-Compiler von Zephyr, west ruft cmake, ninja oder make im Hintergrund auf um erfolgreich zu Kompilieren. Im Hintergrund wird hauptsächlich ninja verwendet.⁶

⁴<https://docs.zephyrproject.org/latest/guides/west/index.html>

⁵<https://github.com/zephyrproject-rtos/west>

⁶<https://docs.zephyrproject.org/latest/application/index.html?highlight=ninja>

3.1.2 ninja

Ninja ist ein kleines build System mit Fokus auf Geschwindigkeit. Es ist in assembler geschrieben und ist so designend, dass die Input files von einem höheren Build-System erstellt werden und das es so schnell wie möglich buildet. Das Problem, das die Ninja entwickler mit GNU Make hatten, ist das es durch die Higher-Level Programmiersprache für große Projekte recht viel Zeit benötigt. Durch die Implementierung in Assembler steigt die Geschwindigkeit stark und ist somit sehr gut für große Projekte geeignet, jedoch steigt auch die Komplexität.

3.1.3 KConfig

Kernel Configuration File⁷ ist die `prj.conf` Datei in einem Zephyr Projekt. In diesem werden bestimmte Konfigurationen, Funktionen und „Geräte“, wie z.b. `CONFIG_SERIAL=y` aktiviert. Das Ziel ist es alle im Kernel beinhaltete Funktionen, Applikations spezifisch, zur Verfügung zu stellen, ohne den Source Code ändern zu müssen. Somit können Funktionen und Schnittstellen einfach aktiviert werden. Welche Schnittstellen für ein board aktiviert werden können, kann im Device Tree gefunden werden.

⁷<https://docs.zephyrproject.org/latest/application/index.html?#application-kconfig>

3.1.4 Device Tree

Der Device Tree⁸ ist in einem Zephyr Projekt eine Datei mit der Endung **.dts** dort stehen alle für das ausgewählte Board verfügbare Geräte drinnen. Im Fall des `nativ_posix_64` sieht dieses folgendermaßen aus.

```

1  /dts-v1/;
2
3  / {
4      #address-cells = < 0x1 >;
5      #size-cells = < 0x1 >;
6      model = "Native POSIX Board";
7      compatible = "zephyr,posix";
8      chosen {
9          zephyr,console = &uart0;
10         zephyr,shell-uart = &uart0;
11         zephyr,uart-mcumgr = &uart0;
12         zephyr,flash = &flash0;
13         zephyr,entropy = &rng;
14         zephyr,flash-controller = &flashcontroller0;
15         zephyr,ec-host-interface = &hcp;
16     };
17     aliases {
18         eeeprom-0 = &eeeprom0;
19         i2c-0 = &i2c0;
20         spi-0 = &spi0;
21         led0 = &led0;
22     };
23     leds {
24         compatible = "gpio-leds";
25         led0: led_0 {
26             gpios = < &gpio0 0x0 0x0 >;
27             label = "Green LED";
28         };
29     };
30
31     ...
32
33 };
34 uart0: uart {
35     status = "okay";
36     compatible = "zephyr,native-posix-uart";
37     label = "UART_0";
38     current-speed = < 0x0 >;
39 };
40
41 ...
42
43 };
```

Listing 3: West Beispiel

⁸<https://docs.zephyrproject.org/latest/guides/dts/intro.html>
<https://docs.zephyrproject.org/latest/reference/devicetree/index.html#devicetree>

3.1.5 Tinycrypt

Die TinyCrypt-Bibliothek bietet eine Implementierung für eingeschränkte Geräte von minimalen Standard-Kryptographie-Grundelementen. Die Bibliothek ist von Intel⁹ und wurde in Zephyr mit der implementiert.¹⁰ Innerhalb von Zephyr können die eigenen Crypto API Befehle oder die direkten TinyCrypt Befehle verwendet werden.

3.2 Linux Pseudoterminal

Ein Pseudoterminal ist ein Dienst der eine bidirektionale Pipe, aufbaut. Sie werden verwendet um ein physisches Terminal zu emulieren. Im Fall von Zephyr mit dem `nativ_posix` Board wird ein Pseudoterminal verwendet um mit dem Board zu kommunizieren. Der Pfad dieses Terminals ist `/dev/pts/`.

3.3 Threads

Innerhalb eines Betriebssystems werden Applikationen und Abläufe als Prozesse realisiert. Prozesse werden vom Scheduler verwaltet. Um nun die Abarbeitung dieser Prozesse zu beschleunigen, besteht ein Prozess aus mehreren parallel laufenden Threads. Diese Threads beinhalten einen Teil des Codes des Prozesses, dadurch können große Probleme entstehen. Es muss sichergestellt werden, dass Threads nie auf die gleichen Variablen/Ressourcen zugreifen, da ansonsten *race-Conditions* entstehen.

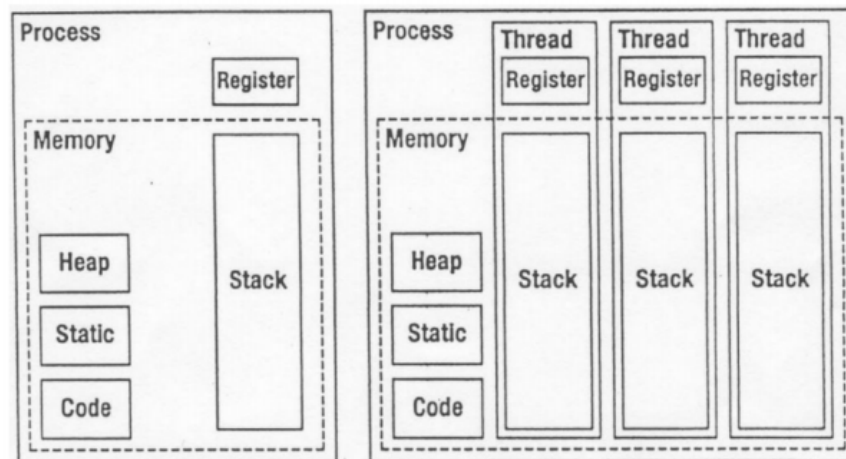


Abbildung 2: Process-Threads

⁹<https://github.com/intel/tinycrypt>

¹⁰<https://docs.zephyrproject.org/2.3.0/guides/crypto/tinycrypt.html?highlight=tinycrypt>

3.4 Message-Queue

Eine Message-Queue ist ein besonderer Buffer, ein FIFO-Buffer (First-In-First-Out-Buffer). Das bedeutet, es werden Nachrichten in einer Reihe in den Buffer geschrieben und es kann nur die erste Nachricht in der Reihe herausgenommen werden, dabei wird diese Nachricht im Buffer gelöscht und die nächste Nachricht rückt nach. Solche Message-Queues werden verwendet, um zwischen Threads die Daten korrekt auszutauschen. Da eine Nachricht beim Auslesen gelöscht wird, können nicht mehrere Threads gleichzeitig auf die Nachricht zugreifen.

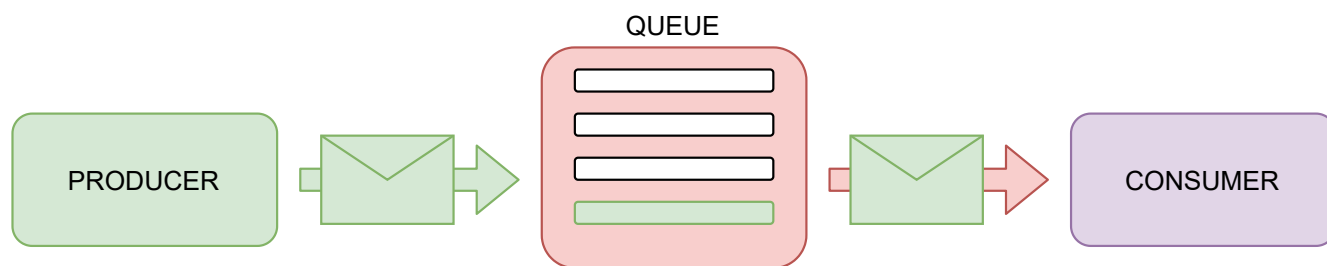


Abbildung 3: Message-Queue-Darstellung

4 Programm Umsetzung

Das Programm wurde wie angegeben in 4 Threads eingeteilt.

- Main-Thread
 - Initialisierung der anderen Threads
 - UART und Crypto Device Initialisierung
 - Validate Hardware Compatibility
 - alle 5 Sekunden ein Lebenszeichen von sich geben.
- UART-IN-Thread
 - Einlesen der UART
 - Statemachine Implementierung
- UART-OUT-Thread
 - Ausgabe der in die Queue geschriebenen Messages
- PROCESS-Thread
 - Verwaltung der Entschlüsselung

4.1 Blockschaftbild

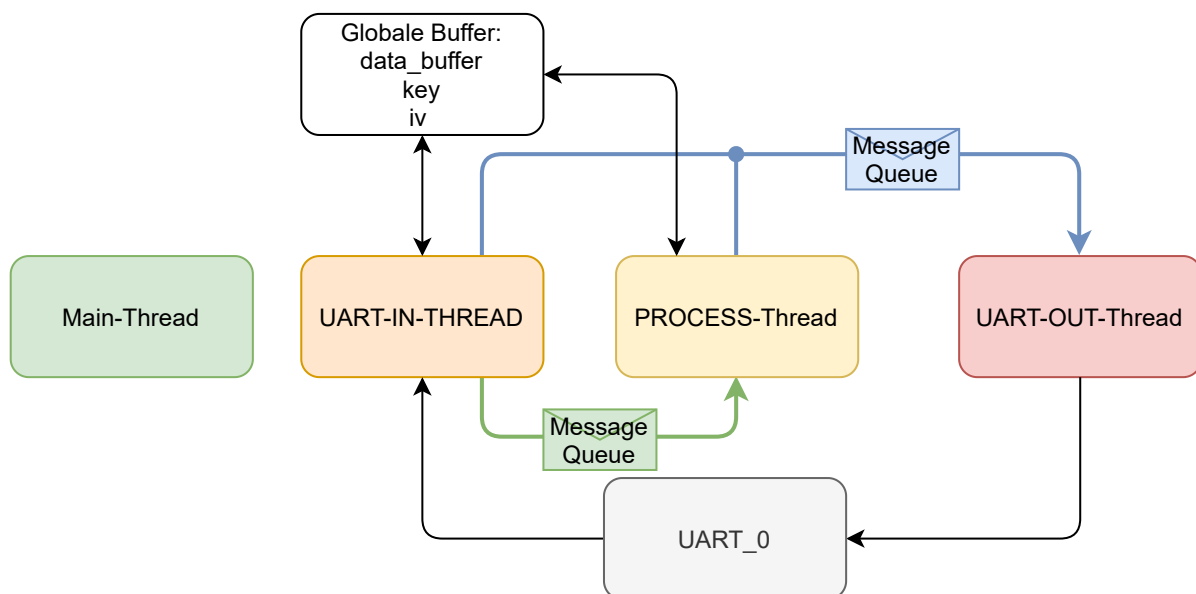


Abbildung 4: Blockschaftbild

4.2 Projekt Konfiguration

Sodass, das `nativ_posix` Board die benötigten Geräte verwenden kann müssen dieser in der `prj.conf` Datei aktivieren werden.

```
1 #Configure Serial-Connection
2 CONFIG_SERIAL=y
3 CONFIG_UART_NATIVE_POSIX=y
4 CONFIG_NATIVE_UART_0_ON_OWN_PTY=y
5
6 #Crypto
7 CONFIG_TINYCRYPT=y
8 CONFIG_TINYCRYPT_AES=y
9 CONFIG_TINYCRYPT_AES_CBC=y
10 CONFIG_CRYPT=y
11 CONFIG_CRYPT_TINYCRYPT_SHIM=y
```

Listing 4: `prj.conf`

4.3 Initialisierung

Es müssen:

- Message-Queue
- UART_0
- Verschlüsselung
- Threads

initialisiert werden.

4.3.1 Message-Queue

Wie in der Zephyr Dokumentation¹¹ beschrieben wird, kann eine Message-Queue mit einem Macro initialisiert werden. Für den Kryptoprozessor werden zwei Message-Queues verwendet, eine um die Nachrichten an der UART auszugeben und eine weitere um Befehle an den Process-Thread weiterzugeben.

```
1 K_MSGQ_DEFINE(uart_queue, sizeof(struct uart_message *), q_max_msgs, q_align);
2 K_MSGQ_DEFINE(crypto_queue, sizeof(char* ), q_max_msgs, q_align);
```

Listing 5: Message-Queue-Initialisierung

¹¹https://docs.zephyrproject.org/2.3.0/reference/kernel/data_passing/message_queues.html?highlight=queue

4.3.2 UART_0

Um die UART verwenden zu können muss zuerst ein Device „erstellt“ werden. Dieses Gerät muss dann zur richtigen UART_0 *gebinded*/verbunden werden. Danach kann die UART wie in der Dokumentation¹² beschrieben konfiguriert werden. Da die UART in diesem Fall nur mit Pseudo-Terminal verwendet wird, ist die Konfiguration der Baudrate etc. nicht notwendig.

```
1  const struct device * uart_dev;  
2  uart_dev = device_get_binding(UART_NAME);  
3  if(!uart_dev){  
4      printk("UART-binding-error\n");  
5  }  
6  const struct uart_config uart_cfg = {  
7      .baudrate = 115200,  
8      .parity = UART_CFG_PARITY_NONE,  
9      .stop_bits = UART_CFG_STOP_BITS_1,  
10     .data_bits = UART_CFG_DATA_BITS_8,  
11     .flow_ctrl = UART_CFG_FLOW_CTRL_NONE  
12 };  
13  
14 if(!uart_configure(uart_dev, &uart_cfg)){  
15     printk("UART-config-error\n");  
16 }
```

Listing 6: UART-Initialisierung

¹²<https://docs.zephyrproject.org/2.3.0/reference/peripherals/uart.html>

4.3.3 Verschlüsselung

Die Initialisierung der Verschlüsselung bzw. des Crypto Device funktioniert sehr ähnlich wie bei der UART. Nur statt eine eigenen Konfiguration wird eine Validate_Hardware_Funktion verwendet um zu Überprüfen wie das Crypto Device verwendet werden kann. Diese Funktion wurde vom CBC Beispiel von Zephyr kopiert.

```
1  const struct device * crypto_dev;
2  static uint32_t cap_flags;
3
4  //bind crpyto
5  crypto_dev = device_get_binding(CRYPTO_DRV_NAME);
6  if (!crypto_dev) {
7      printk("Crypto-binding-error\n");
8      return;
9  }
10 //validate hardware for crypto device
11 validate_hw_compatibility();
12
13
14 int validate_hw_compatibility()
15 {
16     uint32_t flags = 0U;
17     flags = cipher_query_hwcaps(crypto_dev);
18     if ((flags & CAP_RAW_KEY) == 0U) {
19         printk("Please provision the key separately "
20             "as the module doesnt support a raw key\n");
21         return -1;
22     }
23
24     if ((flags & CAP_SYNC_OPS) == 0U) {
25         printk("The app assumes sync semantics. "
26             "Please rewrite the app accordingly before proceeding\n");
27         return -1;
28     }
29
30     if ((flags & CAP_SEPARATE_IO_BUFS) == 0U) {
31         printk("The app assumes distinct IO buffers. "
32             "Please rewrite the app accordingly before proceeding\n");
33         return -1;
34     }
35     cap_flags = CAP_RAW_KEY | CAP_SYNC_OPS | CAP_SEPARATE_IO_BUFS;
36     return 0;
37 }
```

Listing 7: UART-Initialisierung

4.3.4 Threads

Die Threads werden innerhalb des Main-Thread initialisiert. Dabei sind die Threads in einem Array und werden nacheinander gestartet.

```
1 pthread_t thread_id[Number_of_threads];
2 init_threads(thread_id);
3
4 void init_threads(pthread_t* thread_id)
5 {
6     //init threads
7     int i, thread_ok;
8     void*(*threads[]) (void*) = {uart_in_thread, uart_out_thread,
9         process_thread};
10    for(i=0; i<Number_of_threads; i++)
11    {
12        thread_ok = pthread_create(&thread_id[i], NULL, threads[i], NULL);
13        if(thread_ok != 0)
14        {
15            printf("Thread creation Error\n");
16        }
17    }
```

Listing 8: UART-Initialisierung

4.4 UART-IN-Thread

Im UART-IN-Thread ist die Statemachine implementiert. Somit steuert dieser Thread alle Vorgänge im Prozessor. Die States werden mittels einer Switch-Case abgefragt und gesetzt. Um die States übersichtlich zu setzen wurde eine Enumeration verwendet.

```
1 enum state{ INIT, ALIVE, AVAIL, KEY, IV, DECRYPT, DLEN, DATA,
2     SELECT_OPERATION};
3 enum op{OP_KEY, OP_IV, OP_DECRYPT};
```

Listing 9: Statemachine-Enumerations

```
1 void* uart_in_thread(void * x){
2     state_machine();
3     return x;
4 }
```

Listing 10: UART-IN-Thread


```

1 void state_machine()
2 {
3     uint8_t i = 0;
4     uint8_t uart_in;
5     uint8_t* data_buffer = "";
6     printk("In State Machine\n");
7     while(1)
8     {
9         switch(st_state){
10             case INIT:
11                 if(!uart_poll_in(uart_dev, &uart_in)){
12                     switch(uart_in){
13                         case 'w':
14                         case 'W':
15                             put_message_in_crypto_queue("W\n");
16                             break;
17                         ...
18                     }
19                     break;
20                     ...
21                     Pseudo-Code
22                     case DECRYPT
23                     //set busy flag, set op=OP_KEY, goto DLEN
24                     case IV
25                     //allocate data_buffer, set op=OP_IV, goto DATA
26                     case KEY
27                     //allocate data_buffer, set op=OP_KEY, goto DATA
28                     case DLEN
29                     //allocate data_buffer for data + iv, copy iv into buffer, move
30                     //pointer from buffer where data should start, goto data
31                     CASE DATA
32                     //get data from uart and put it into data_buffer, goto
33                     SELECT_OPERATION
34                     case SELECT_OPERATION:
35                         switch(operation)
36                         {
37                             case OP_KEY:
38                                 //copy key from data_buffer into global key variable,
39                                 goto state = INIT
40                             case OP_IV:
41                                 //copy iv from data_buffer into global iv variable, goto
42                                 state = INIT
43                             case OP_DECRYPT
44                                 //reset pointer from data_buffer, copy data_buffer into
45                                 a global buffer, goto state = INIT
46                         }
47                     }
48                 }
49             }
50         }
51     }
52 }

```

Listing 11: Statemachine

4.5 UART-Out-Thread

Der UART-OUT-Thread sendet die Daten, die in der UART-Message-Queue stehen. Da die Daten für die finalen Tests teilweise mit Nullterminierung geschickt werden müssen wurde für die UART-Message-Queue ein Struct erstellt um die länge der Message festzulegen, da *strlen()* nur bis zur Nullterminierung zählt.

```
1 struct uart_message{
2     unsigned char* message;
3     uint32_t len;
4 };
```

Listing 12: uart_message-struct label

```
1 //put string into uart queue
2 int put_message_in_uart_queue(unsigned char* str, uint32_t len)
3 {
4     static struct uart_message message;
5     message.message = str;
6     message.len = len;
7     struct uart_message * message_pointer = &message;
8
9     if(k_msgq_put(&uart_queue, &message_pointer, K_FOREVER)!=0){
10         printk("Couldn't put message in queue!!\n");
11     }
12     return 0;
13 }
14 //send uart messages from queue
15 void* uart_out_thread(void * x)
16 {
17     int i=0;
18     uint32_t len;
19     struct uart_message * message;
20     unsigned char* message_temp;
21     while(1)
22     {
23         if(!k_msgq_get(&uart_queue, &message, K_NO_WAIT)) {
24             len = message->len;
25             message_temp = message->message;
26             while(i < len)
27             {
28                 uart_poll_out(uart_dev, message_temp[i++]);
29             }
30             i = 0;
31         }
32     }
33     return x;
34 }
```

Listing 13: UART-OUT-Thread

4.6 Processing Thread

Der Processing-Thread startet die Entschlüsselung und verwaltet, wie in der Angabe beschrieben, das Senden vom "Processing-Available" und Blocken des Threads.

```
1 void * process_thread(void * x)
2 {
3     unsigned char* message;
4     while(1)
5     {
6         if(!k_msgq_get(&crypto_queue, &message, K_NO_WAIT)) {
7
8             switch (message[0])
9             {
10              case 'D':
11                  printk("Process_thread: Decrypting\n");
12                  printk("Ciphertext: %02X\n", cbc_buffer);
13                  processing_busy = true;
14                  if(cbc_mode())
15                  {
16                      format_plaintext_for_comparison(out_buffer);
17                  }
18                  processing_busy = false;
19                  break;
20              case 'P':
21                  if(processing_busy == false){
22                      put_message_in_uart_queue("PROCESSING AVAILABLE\n", strlen("
23                      PROCESSING AVAILABLE\n"));
24                  }
25                  break;
26              case 'W':
27                  processing_busy = true;
28                  sleep(10);
29                  processing_busy = false;
30                  break;
31
32              default:
33                  break;
34            }
35        }
36    }
37    return x;
38 }
```

Listing 14: Processing-Thread

4.6.1 Entschlüsselung

Für die Entschlüsselung sind standard IV und Key und ein Input und Output Buffer nötig. Diese werden global und in der Statemachine entsprechend der Angabe gesetzt.

```

1 //set default ciphertext BBBBBBBBBBBBBBBB
2 static uint8_t iv[AES_IV_LEN] = {
3     0x42,0x42,0x42,0x42,
4     0x42,0x42,0x42,0x42,
5     0x42,0x42,0x42,0x42,
6     0x42,0x42,0x42,0x42,
7 };
8 //set default key, with care so that iv and key are not overwriting each
   other
9 uint8_t* key = iv;
10 static uint8_t* cbc_buffer;
11 static uint8_t* out_buffer;
12
13 int cbc_mode()
14 {
15     uint32_t in_buffer_len = len + AES_IV_LEN;
16     uint32_t out_buffer_len = len;
17     out_buffer = malloc(out_buffer_len);
18     struct cipher_ctx ini = {
19         .keylen = AES_KEY_LEN,
20         .key.bit_stream = key,
21         .flags = cap_flags,
22     };
23     struct cipher_pkt decrypt = {
24         .in_buf = cbc_buffer,
25         .in_len = in_buffer_len,
26         .out_buf = out_buffer,
27         .out_buf_max = out_buffer_len,
28     };
29     if(cipher_begin_session(crypto_dev, &ini, CRYPTO_CIPHER_ALGO_AES,
30         CRYPTO_CIPHER_MODE_CBC, CRYPTO_CIPHER_OP_DECRYPT)){
31         cipher_free_session(crypto_dev, &ini); put_message_in_uart_queue("XERROR
32         \n", strlen("XERROR\n")); return 0;
33     }
34     if (cipher_cbc_op(&ini, &decrypt, cbc_buffer)) {
35         cipher_free_session(crypto_dev, &ini); put_message_in_uart_queue("XERROR
36         \n", strlen("XERROR\n")); return 0;
37     }
38     cipher_free_session(crypto_dev, &ini);
39     return 1;
40 }

```

Listing 15: UART-Initialisierung


```

Buffer 0x4000b80
Keylen: 16, keystream: BBBBBBBBBBBBBBBB@QdU , flags 50
Plaintext: Schoene Crypto Welt
Putting into uart-queue: D Schoene Crypto Welt
Message in queue: D Schoene Crypto Welt
State Machine UART_IN: X
Main-Thread is alive
State Machine UART_IN: K
DATA
Data: 0x41
Data: 0x41
Data: 0x41
Data: 0x41

```

```

test_04 (__main__.MyTests) ... Data in Bytes: b'D' Data: 68
000000.000 TX 0000 44 D
Data in Bytes: b' ' Data: 32
000000.100 TX 0000 20
Data in Bytes: b'\xaa' Data: 170
000000.201 TX 0000 AA .
Data in Bytes: b'\xe3' Data: 227
000000.301 TX 0000 E3
Data in Bytes: b'e' Data: 161
000000.401 TX 0000 65 e
Data in Bytes: b'' Data: 39
000000.502 TX 0000 27
Data in Bytes: b',' Data: 44
000000.602 TX 0000 2C ,
Data in Bytes: b'\x81' Data: 129
000000.702 TX 0000 81
Data in Bytes: b'\x07' Data: 7
000000.803 TX 0000 07 .
Data in Bytes: b'\xa8a' Data: 138
000000.903 TX 0000 8A .
Data in Bytes: b'\xb6' Data: 182
000001.003 TX 0000 B6 .
Data in Bytes: b'\x11' Data: 17
000001.104 TX 0000 11 .
Data in Bytes: b'k' Data: 107
000001.204 TX 0000 6B k
Data in Bytes: b'6' Data: 54
000001.304 TX 0000 36 6
Data in Bytes: b'\x18' Data: 24
000001.404 TX 0000 18 .
Data in Bytes: b'l' Data: 49
000001.505 TX 0000 31 l
Data in Bytes: b'\xd0' Data: 208
000001.605 TX 0000 D0
Data in Bytes: b'\xf6' Data: 246
000001.705 TX 0000 F6 .
Data in Bytes: b'\xa5' Data: 165
000001.806 TX 0000 A5 .
Data in Bytes: b'\xcd3' Data: 211
000001.906 TX 0000 D3 .
Data in Bytes: b'\xc8' Data: 200
000002.006 TX 0000 C8 .
Data in Bytes: b'X' Data: 88
000002.107 TX 0000 58 X
Data in Bytes: b'^' Data: 126
000002.207 TX 0000 7E ^
Data in Bytes: b'\x94' Data: 148
000002.307 TX 0000 94 .
Data in Bytes: b'k' Data: 107
000002.407 TX 0000 6B k
Data in Bytes: b'S' Data: 83
000002.508 TX 0000 53 S
Data in Bytes: b'\xeb' Data: 11
000002.608 TX 0000 0B .
Data in Bytes: b'y' Data: 121
000002.708 TX 0000 79 y
Data in Bytes: b'W' Data: 87
000002.809 TX 0000 57 W
Data in Bytes: b't' Data: 84
000002.909 TX 0000 54 T
Data in Bytes: b'l' Data: 49
000003.009 TX 0000 31 l
Data in Bytes: b'\x07' Data: 7
000003.110 TX 0000 07 .
Data in Bytes: b'\xf1' Data: 241
000003.210 TX 0000 F1 .
Data in Bytes: b'^^' Data: 94
000003.310 TX 0000 5E ^
Data in Bytes: b'X' Data: 88
000003.411 TX 0000 58 X
000004.512 RX 0000 44 20 35 63 68 6F 65 6E 65 20 43 72 79 70 74 6F D Schoene Crypto
000004.612 RX 0010 20 07 65 6C 74 0D 0D 0D 0D 0D 0D 0D 0D 0D 0D 0D 0D Welt.....
000004.712 RX 0020 0D 0D 0D
Repl'y'D Schoene Crypto Welt'r|r|r|r|r|r|r|r|r|r|r|r|r|r|x08'
pk

```

PlunserFabio

Abbildung 9: Test05