

# Rapporttitel ONDERTITEL RAPPORT

Naam | Cursustitel | Datum

## Inhoud

Week 3	3
3.3	3
В	3
C	3
D	3
3.4	4
3.5	4
3.6	5
3.7	8
Week 4	9
4.1	9
D	9
4.2	10
A	10
В	12
4-3	13
A	13
4.4	14
4.5	17
Week 5	
5.1	
A	
В	
C	
D	
E	
F	
G	
5.2	
A	
C	
·	······ ∠5

5.	.3	. 25
	A	
	В	
A	L	.29
В		. 30
	Prioriteit 5 berekening	31
	Prioriteit 4 berekening	31
	Prioriteit 3 berekening	. 32
	Prioriteit 2 berekening	. 33
	Prioriteit 1 berekening	. 34

## Week 3

```
3.3
B
Code:
volatile bool flag = false;
void SysTick_Handler(void){
    flag = true;
}

    while (1)
{
        // Wait a moment
        while (!flag);
        flag = false;
        GPIOD->ODR ^= 0xF000;
}
```

C

Omdat de flag verandert moet kunnen worden in de ISR, en de compiler moet deze variabele negeren tijdens het optimaliseren. Als dit niet gebeurt kan de variabele zodanig veranderd worden dat de ISR en niet meer bij kan.

```
D
```

Code:

```
void SysTick_Handler(void){
}

while (1)
{
    __asm__(" WFI");
    GPIOD->ODR ^= 0xF000;
}
```

```
3.4
       while (1)
       {
                _WFI();
              GPIOD->ODR ^= 0xF000;
       }
3.5
       GPIOD \rightarrow ODR = 0x4000;
       int interrupt_counter = 0;
       int color = Red;
       // Do forever:
       while (1)
                _WFI();
              interrupt_counter++;
              switch (color){
                     case Red:
                            if (interrupt_counter == 10){
                                    color = Orange;
                                    GPIOD->ODR = 0 \times 2000;
                            }
                     case Orange:
                             if (interrupt_counter == 12){
                                    color = Green;
                                    GPIOD \rightarrow ODR = 0 \times 1000;
                            }
                     case Green:
                            if (interrupt_counter == 20){
                                    color = Red;
                                    interrupt_counter = 0;
                                    GPIOD->ODR = 0x4000;
                             }
                     }
       }
}
```

Different functions for task management:

```
int Add_task(void (*func)(void), int period, int initial_delay){
       static int nr tasks = 0;
                                   // counter voor hoeveelheid taken
       if (nr_tasks > 7){
             return 0;
                                                // als groter dan 7 (alleen 8
mogelijk in dit geval) return 0 en doe niks.
      else{
              task_list[nr_tasks].function = func;
                            // vul taak parameters in
              task_list[nr_tasks].period = period;
              task_list[nr_tasks].counter = initial_delay;
              task_list[nr_tasks].initial_delay = initial_delay;
              task_list[nr_tasks].state = WAITING;
              nr_tasks++;
                                                // verhoog de hoeveelheid in de array
              return 1;
                                                 // return succes
      }
}
int runReadyTasks(void){
       int i = 0;
       for (i = 7; i >= 0; i--){
                                   // for loop voor maximaal 8 taken
              if (task_list[i].state != NOT_AVAILABLE){
                                   // check of <u>er uberhaupt</u> <u>een taak</u> is.
                     if(task_list[i].state == READY){
                                  // als de staat READY is
                            task_list[i].function();
                                         // run <u>de</u> <u>functie</u>
                            task_list[i].counter = task_list[i].period;
                                  // reset <u>de</u> counter <u>naar</u> <u>de</u> <u>periode</u>.
                     }
              }
      return 1;
}
```

```
void SysTick_Handler(void){
                                             // takenhandler
      for (int i = 7; i >= 0; i--){
                                       // maximaal 8 taken.
             if (task_list[i].state != NOT_AVAILABLE){
                                // check of <u>er uberhaupt een taak</u> is.
                   if(task_list[i].counter > 0){
                                       // Als de counter groter is dan 0
                          task_list[i].counter -= 1;
                                             // verlaag het met 1 (tick)
                   if(task_list[i].counter == 0){
                                       // Als het wel gelijk is aan 0
                          task_list[i].state = READY;
                                             // Maak de state ready
                   }
else{
                          task_list[i].state = WAITING;
                                       // Als de counter niet gelijk is aan 0,
maak de staat WAITING
             }
      }
}
```

```
Task structure with task functions
```

```
enum {NOT AVAILABLE, WAITING, READY};
void Toggle_Green(void){
      GPIOD->ODR ^= 0x1000;
}
void Toggle_Orange(void){
      GPIOD->ODR ^= 0x2000;
}
void Toggle_Red(void){
      GPIOD->ODR ^= 0x4000;
}
void Toggle_Blue(void){
      GPIOD->ODR ^= 0x8000;
}
struct tasks{
      void (*function)(void);
      int period;
      int counter;
      int initial_delay;
      int state;
} task;
struct tasks task_list[8];
Main function section for task adding and interrupt waking:
      int ret = Add_task(&Toggle_Green, 200, 100);
      if (ret == 0){
             while(1);
      }
      ret = Add_task(&Toggle_Orange, 500, 200);
      if (ret == 0){
             while(1);
      }
      ret = Add_task(&Toggle_Red, 750, 300);
      if (ret == 0){
             while(1);
      ret = Add_task(&Toggle_Blue, 300, 400);
      if (ret == 0){
             while(1);
      }
      // Do forever:
      while (1)
      {
               WFI();
             runReadyTasks();
      }
```

P0 → Δ1.007 220 500 s (992.83 mHz)
 P1 → Δ2.517 854 625 s (397.16 mHz)
 P2 → Δ3.778 156 500 s (264.68 mHz)
 P3 → Δ1.510 818 125 s (661.89 mHz)

#### Results from logic analyzer

Logic signal	Corresponding function
Po	Toggle_Green
P <sub>1</sub>	Toggle_Orange
P <sub>2</sub>	Toggle_Red
P <sub>3</sub>	Toggle_Blue

#### 3.7

P0 → Δ504.18275 ms (1.98 Hz)
 P1 → Δ1.008 487 375 s (991.58 mHz)
 P2 → Δ1.512 623 000 s (661.1 mHz)
 P3 → Δ2.016 929 875 s (495.8 mHz)

Results from the logic analyzer including the initial delay ticks. Every tick is 0.005s, therefore 100 ticks is equal to 0.5S

Logic signal	LED	Set cycles (ticks)	Corresponding time (s)
Po	Green	100	0.5
P <sub>1</sub>	Orange	200	1
P <sub>2</sub>	Red	300	1.5
P <sub>3</sub>	Blue	400	2

## Week 4

#### 4.1

D

The times are x4 because every 1ms the tasks switches to the next task. Therefore after 4ms task 1,2,3 and 4 are 1ms further in their own scope. This is an order execution of tasks, without priorities.

```
    P0 → Δ400.0375 ms (2.5 Hz)
    P1 → Δ800.075 ms (1.25 Hz)
    P2 → Δ1.600 149 500 s (624.94 mHz)
    P3 → Δ3.200 299 500 s (312.47 mHz)
```

Logic signal	LED	Set cycles (ticks)	Corresponding time (ms)
Po	Green	100	400
P <sub>1</sub>	Orange	200	800
P <sub>2</sub>	Red	300	1200
P <sub>3</sub>	Blue	400	1600

## 4.2

## Α

Adjustments in code:

New function:

```
void non_blocking_delay(unsigned int ticks){
      extern unsigned int tick delay;
      extern void taskYield(void);
      tick_delay = ticks;
      taskYield();
}
Edited taskYield:
void taskYield(void)
{
      currentTask->state = RUNNING;
      currentTask->counter = tick_delay;
      asm(" <u>svc</u> #1");
}
Added counter:
unsigned int tick_delay;
Adjustments in schedule:
task * schedule()
{
      task* tempTaskPtr = currentTask;
      task *idleTaskPtr = &taskList[IDLE TASK];
      //tempTaskPtr->state = READY;
                                       // current task state = ready
      int teller=0;
      //Find next ready, non idle task.
                                 // -> do while will always execute once
      do
                                                     // zolang volgende taak niet
klaar is, en er door de hele lijst is gelopen
      {
             if (tempTaskPtr->counter == 0 && tempTaskPtr != idleTaskPtr){
                    tempTaskPtr->state = READY;
             }
             else if (tempTaskPtr != idleTaskPtr){
                    tempTaskPtr->counter--;
                    tempTaskPtr++;
             }
             if( (tempTaskPtr-1) == idleTaskPtr || tempTaskPtr == idleTaskPtr)
             // eind van de lijst -> naar begin weer gaan
                    //since idle task is the last in the list, we've reached the
end
                    //and need to continue at the beginning
                    tempTaskPtr = &taskList[0];
             }
```

```
    P0 → Δ100.0095 ms (10 Hz)
    P1 → Δ200.0195 ms (5 Hz)
    P2 → Δ400.0385 ms (2.5 Hz)
    P3 → Δ800.0765 ms (1.25 Hz)
```

Logic signal	LED	Set cycles (ticks)	Corresponding time (ms)
Po	Green	100	100
P <sub>1</sub>	Orange	200	200
P <sub>2</sub>	Red	300	400
P <sub>3</sub>	Blue	400	800

```
4.3
A
void toggleGreen(void)
    while(1)
      SysTick->LOAD = 2 * CLOCK_FREQ_IN_KHz - 1;
                                                                                  //
2ms
      GPIOD->ODR ^= 1 << GREEN;</pre>
      non_blocking_delay(100);
    }
}
Code for changing period to 2ms
void startVersdOS(uint16_t sysTickPeriodIn_ms) {
      // Configure SysTick of 1 ms
      SysTick->LOAD = sysTickPeriodIn_ms * CLOCK_FREQ_IN_KHz - 1;
      SysTick->VAL = 0;
      SysTick->CTRL = SysTick_CTRL_CLKSOURCE_Msk //Clock source selection =
Processor clock (AHB)
                                  SysTick_CTRL_TICKINT_Msk //Counting down to zero
to asserts the SysTick exception request
                                  | SysTick_CTRL_ENABLE_Msk; //Counter enable
      //set systick and pendsv interrupt priority to lowest.
      //svc will be highest.
      SCB \rightarrow SHP[2] = 0xFF << 24;
      SCB->SHP[2] = 0xFF<<16;
      // Create Idle task
      addTaskToListAtIndex(idleTask, 128, -1, IDLE_TASK, UNPRIVILEGED);
        _set_CONTROL(1);
                                                                           // set
control bit (\underline{npriv}) to (\underline{un})privileged mode
      __asm(" wfi"); // Sleep until next SysTick
}
```

Added a set Control function to set the nPRIV bit high.

```
4.4
void SVC_Handler(void)
      // Get svc and systickperiod from psp stack
      uint32_t *psp_address;
      uint32_t *pc_address;
      uint32_t svc_number;
      uint32_t sysTickPeriodInMs;
      psp_address = (uint32_t *)__get_PSP();
                                                                                //
retrieve address of psp
      sysTickPeriodInMs = *psp_address;
      // send value of address of psp to variable
      pc_address = (uint32_t *)*(psp_address + 6);
      svc_number = *(pc_address-1);
      // try to filter out the value 2.
      svc number \&= (0x00FF0000);
      svc_number = svc_number >> 16;
      switch(svc number)
             case 1:
                    currentTask->state = RUNNING;
                    currentTask->counter = tick_delay + 1;
                    taskToExecute = schedule();
                    SCB \rightarrow ICSR = (1 << 28);
                    break;
             case 2:
                    if (sysTickPeriodInMs < 10){</pre>
                          SysTick->CTRL = 0;
                          SysTick->LOAD = sysTickPeriodInMs * CLOCK_FREQ_IN_KHz - 1;
                          SysTick->VAL = 0;
                          SysTick->CTRL = SysTick_CTRL_CLKSOURCE_Msk //Clock source
selection = Processor clock (AHB)
                                                     | SysTick CTRL TICKINT Msk
//Counting down to zero to asserts the SysTick exception request
                                                     | SysTick_CTRL_ENABLE_Msk;
//Counter enable
                    break;
      }
      //determine what to do based on the svc number and systick period.
}
```

```
void taskYield(void)
{
      asm(" svc #1");
             // Calls function SVC_Handler
                          // interrupt returns to msp with pushing certain
registers to stack
void ChangeSystick(uint32_t sysTickPeriodIn_ms)
      asm(" svc #2");
             // Calls function SVC_Handler
}
void toggleGreen(void)
{
    while(1)
      //SysTick->LOAD = 2 * CLOCK_FREQ_IN_KHz - 1;
                                                                               // 2ms
      extern void ChangeSystick(uint32_t sysTickPeriodIn_ms);
      ChangeSystick(5);
      GPIOD->ODR ^= 1 << GREEN;</pre>
      non_blocking_delay(100);
    }
}
```

```
    P0 → Δ500.051 ms (2 Hz)
    P1 → Δ1.000 101 500 s (999.9 mHz)
    P2 → Δ2.000 202 500 s (499.95 mHz)
    P3 → Δ4.000 405 500 s (249.97 mHz)
```

With 1 tick being 5ms (x5 from previous assignment) this is the result

Logic signal	LED	Set cycles (ticks)	Corresponding time (ms)
Po	Green	100	500
P <sub>1</sub>	Orange	200	1000
P <sub>2</sub>	Red	400	2000
P <sub>3</sub>	Blue	800	4000

Deze opdracht hebben we niet gemaakt

## Week 5

#### 5.1

#### Α

downloaden van het project

#### B

importeren van het project, en checken of deze werkt. Hierbij krijgt de consument een prioriteit van 3 (hoogste), de frikandel producent een prioriteit van 2, en de kroket producent een prioriteit van 1 (laagste). Dit is de output die we krijgen op ons console:

Eerst wordt er gevraagd naar de prioriteiten. Hierbij krijgt de consument een prioriteit van 3 (hoogste), de frikandel producent een prioriteit van 2, en de kroket producent een prioriteit van 1 (laagste). Hierna start het de consumenten thread (0x200015e8) als eerste, want deze heeft de hoogste prioriteit. Omdat de frikandellen producent prioriteit 2 heeft, start deze thread (0x20001b80) hierna. Direct hierna start de consument met het consumeren van de frikandellen dat te zien is aan "FFFFFFFFFF...". Als de frikandellen allemaal gemaakt zijn, stopt de frikandellen producent. Omdat de consument de hoogste prioriteit heeft, is deze eerder klaar met alle frikandellen consumeren dan dat de frikandel producent thread stopt. Omdat de kroket producent prioriteit 1 heeft, start deze thread (0x20002118) hierna. Direct hierna start de consument met het consumeren van de kroketten dat te zien is aan "KKKKKKK...". Als de kroketten allemaal gemaakt zijn, stopt de kroketten producent. Omdat de consument de hoogste prioriteit heeft, is deze eerder klaar met alle kroketten consumeren dan dat de kroket producent thread stopt.

Er zal maar één snack in de buffer terecht komen voordat de eerste snack is geconsumeerd, omdat de consument de hoogste prioriteit heeft.

#### C

sem\_wait zorgt er voor dat maar één taak tegelijkertijd gedaan kan worden. Normaal zou eerst de get() functie uitgevoerd worden, en daarna de rest van de consument functie. Nu wordt er eerst begonnen aan de consument functie, en deze is nog niet afgemaakt, en kan dus niet naar de get() functie. Hierdoor loopt stalls het programma.

#### D

compileer het originele programma met prioriteiten: consument = 1, frikandel producent =2 en kroket producent =3. Dit genereerd de volgende output:

Aangezien de kroket producent (0x20002118) de hoogste prioriteit heeft, start deze eerst. Hierna start de frikandel producent (0x2000180) meteen. Nadat deze twee zijn gestart, start de consument (0x200015e8) die de laagste prioriteit heeft. De kroketten worden als eerst geconsumeerd. Nadat de kroket producent klaar is, worden er nog kroketten geconsumeerd door de consument, omdat er nog kroketten in de buffer zitten. sem\_Empty = -1. Dit betekend dat de buffer helemaal vol zit +1, en er dus nog 9 kroketten geconsumeerd worden nadat de kroket producent is gestopt. Hierna worden de frikandellen geconsumeerd. Nadat de frikandellen producent is gestopt, worden er nog 9 frikandellen geconsumeerd, omdat de buffer nog vol zit, en sem\_Empty =-1. Hierna stopt ook de consumenten thread, en is het programma klaar.

#### E

Ik verwacht dat het programma het zelfde draait als in opdracht D, alleen met de frikandel producer en kroket producer omgedraaid.

Het programma draait inderdaad zoals we hadden verwacht.

#### F

Ik verwacht dat het programma de twee producers om en om laat draaien, en dus steeds van producer wisselt. daarom zal de consument ook om en om een kroket en een frikandel krijgen.

Het programma draait zoals we hadden verwacht.

#### G

Ik verwacht dat het programma de twee producers om en om laat draaien, en dus steeds van producer wisselt. daarom zal de consument ook om en om een kroket en een frikandel krijgen. We krijgen daarnaast ook weer hetzelfde geval als in opdracht D, waar de buffer nog niet leeg is nadat de producer is gestopt.

Het programma draait zoals we hadden verwacht.

#### 5.2

#### A

maken van het project, en check of het voorbeeld werkt.

B vervang het globale variabel buffer en de semaforen semMutialExclusive, semEmpty en semFilled met een message queue.

```
#include "main.h"
#include <pthread.h>
#include <semaphore.h>
#include <mqueue.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <assert.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <errno.h>
#include <string.h>
mqd t mqdes;
struct mq attr mqAttrs;
void check errno(int error)
    if (error < 0)
        perror("Error");
        while (1);
    }
}
void check(int error)
    if (error != 0)
        printf("Error: %s\n", strerror(error));
        while (1);
    }
}
sem t semPrintf; // binary semaphore: used for mutual exclusive use of printf
void *producer(void *arg) // function for producer thread
    char c = *(char *)arg;
    check errno( sem wait(&semPrintf) );
    check_errno( printf("Thread: %p with argument: %c starts\n",
pthread self(), c) );
    check errno( sem post(&semPrintf) );
    for (int i = 0; i < 100; ++i)</pre>
        check errno( mq send(mqdes, (char *)&c, sizeof(c), 0) );
    check errno( sem wait(&semPrintf) );
    check errno( printf("Thread: %p stops\n", pthread self()) );
    check errno( sem post(&semPrintf) );
    return NULL;
}
void *consumer(void) // function for consumer thread
```

```
check errno( sem wait(&semPrintf) );
    check errno( printf("Thread: %p starts\n", pthread self()) );
    check errno( sem post(&semPrintf) );
    for (int i = 0; i < 200; ++i)</pre>
        int msg;
        check errno( mg receive(mgdes, (char *) &msg, sizeof(msg), NULL) );
        check errno( sem wait(&semPrintf) );
        check errno ( printf ("%c", msq) );
        check errno( fflush(stdout) );
        check errno( sem post(&semPrintf) );
    check errno( sem wait(&semPrintf) );
    check errno( printf("Thread: %p stops\n", pthread self()) );
    check errno( sem post(&semPrintf) );
   return NULL;
}
int read_prio(char *process name)
    int prio;
   do
        check errno( printf("Enter priority for process %s [1..15]: ",
process name) );
        check errno( fflush(stdout) );
    while (scanf("%d", &prio) != 1 || prio < 1 || prio > 15);
    return prio;
}
void *main thread(void *arg)
    int prioc = read prio("Consumer");
    int priop1 = read prio("Frikandel Producer");
    int priop2 = read prio("Kroket Producer");
    check errno( printf("Output for Consumer priority = %d ", prioc) );
    check errno( printf("frikandel Producer priority = %d ", priop1) );
    check errno( printf("Kroket Producer priority = %d\n", priop2) );
    check errno( sem init(&semPrintf, 0, 1) ); // allow one thread
exclusively to use printf
    // Zie UM2609 6.2.1.2 Add to registry
    // https://www.st.com/resource/en/user manual/dm00629856-stm32cubeide-
user-quide-stmicroelectronics.pdf
   vQueueAddToRegistry((QueueHandle t) &semPrintf.xSemaphore,
"semPrintf");
   mqAttrs.mq maxmsg = 3;
   mqAttrs.mq msgsize = sizeof(int);
   mqAttrs.mq flags = 0;
    check errno((int) ( mqdes = mq open("/ints", O RDWR | O CREAT, 0666,
&mqAttrs) ));
    pthread_attr_t ptac, ptap1, ptap2;
    check( pthread attr init(&ptac) );
```

```
check( pthread attr init(&ptap1) );
    check( pthread attr init(&ptap2) );
    check( pthread attr setstacksize(&ptac, 1024) );
    check( pthread attr setstacksize(&ptap1, 1024) );
    check( pthread attr setstacksize(&ptap2, 1024) );
    struct sched param spc, spp1, spp2;
    check( pthread attr getschedparam(&ptac, &spc) );
    check( pthread attr getschedparam(&ptap1, &spp1) );
    check( pthread attr getschedparam(&ptap2, &spp2) );
    spc.sched priority = prioc;
    spp1.sched priority = priop1;
    spp2.sched_priority = priop2;
    check( pthread attr setschedparam(&ptac, &spc) );
    check( pthread attr setschedparam(&ptap1, &spp1) );
    check( pthread attr setschedparam(&ptap2, &spp2) );
    pthread t ptc, ptp1, ptp2;
    char frikandel = 'F', kroket = 'K';
    check( pthread_create(&ptc, &ptac, consumer, &mqdes) );
    check( pthread create(&ptp1, &ptap1, producer, &frikandel) );
    check( pthread create(&ptp2, &ptap2, producer, &kroket) );
    check( pthread join(ptc, NULL) );
    check( pthread join(ptp1, NULL) );
    check( pthread_join(ptp2, NULL) );
    check errno( sem destroy(&semPrintf) );
    check( pthread attr destroy(&ptac) );
    check( pthread attr destroy(&ptap1) );
    check( pthread attr destroy(&ptap2) );
    check( mg close(mgdes) );
    check( mg unlink("/ints") );
    return NULL;
}
int main(void)
   Board Init();
    pthread_attr_t pta;
    check( pthread_attr_init(&pta) );
    check( pthread_attr_setdetachstate(&pta, PTHREAD_CREATE_DETACHED) );
    check( pthread_attr_setstacksize(&pta, 1024) );
    struct sched param sp;
    check( pthread attr getschedparam(&pta, &sp) );
    // The main thread must have the highest priority because this thread
will start
   // the other threads and we want to study the interaction between those
other threads
    sp.sched priority = 15;
    check( pthread attr setschedparam(&pta, &sp) );
```

```
pthread_t pt;
  check( pthread_create(&pt, &pta, main_thread, NULL) );

printf("\n");
  vTaskStartScheduler();
  /* We should never get here as control is now taken by the scheduler

*/

check( pthread_attr_destroy(&pta) );

return EXIT_SUCCESS;
}
```

#### C

welke prioriteit zou je de *messages* moeten geven om real-time gedrag te implementeren?

Op het moment dat een bepaald bericht een deadline heeft, die korter is als de ander, zal deze een hogere prioriteit moeten krijgen.

#### 5.3

#### A

maken van het project, en check of het voorbeeld werkt.

#### В

vervang de semafoor semPrintf met een mutex.

```
#include "main.h"
#include <pthread.h>
#include <semaphore.h>
#include <mqueue.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <assert.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <errno.h>
#include <string.h>
mqd t mqdes;
struct mq attr mqAttrs;
pthread mutex t m;
void check_errno(int error)
    if (error < 0)
        perror("Error");
        while (1);
    }
}
void check(int error)
    if (error != 0)
        printf("Error: %s\n", strerror(error));
        while (1);
    }
}
void *producer(void *arg) // function for producer thread
    char c = *(char *)arg;
    check( pthread mutex lock(&m) );
    check errno( printf("Thread: %p with argument: %c starts\n",
pthread_self(), c) );
    check( pthread_mutex_unlock(&m) );
    for (int i = 0; i < 100; ++i)</pre>
    {
        check errno( mq send(mqdes, (char *)&c, sizeof(c), 0) );
    }
    check( pthread_mutex_lock(&m) );
    check errno( printf("Thread: %p stops\n", pthread self()) );
    check( pthread mutex unlock(&m) );
    return NULL;
}
void *consumer(void *arg) // function for consumer thread
```

```
check( pthread mutex lock(&m) );
    check errno( printf("Thread: %p starts\n", pthread self()) );
    check( pthread mutex unlock(&m) );
    for (int i = 0; i < 200; ++i)</pre>
        int msq;
        check errno( mg receive(mgdes, (char *) &msg, sizeof(msg), NULL) );
        check( pthread mutex lock(&m) );
        check errno( printf("%c", msq) );
        check errno( fflush(stdout) );
        check( pthread mutex unlock(&m) );
    check errno( printf("Thread: %p stops\n", pthread self()) );
    return NULL;
}
int read_prio(char *process name)
    int prio;
   do
        check errno( printf("Enter priority for process %s [1..15]: ",
process name) );
        check errno( fflush(stdout) );
    while (scanf("%d", &prio) != 1 || prio < 1 || prio > 15);
    return prio;
}
void *main thread(void *arg)
    pthread mutexattr t ma;
    check( pthread mutexattr init(&ma) );
    check( pthread mutex init(&m, &ma) );
    int prioc = read prio("Consumer");
    int priop1 = read prio("Frikandel Producer");
    int priop2 = read prio("Kroket Producer");
    check errno( printf("Output for Consumer priority = %d ", prioc) );
    check errno( printf("frikandel Producer priority = %d ", priop1) );
    check errno( printf("Kroket Producer priority = %d\n", priop2) );
    mqAttrs.mq_maxmsg = 3;
    mqAttrs.mq_msgsize = sizeof(int);
   mqAttrs.mq_flags = 0;
    check_errno((int)( mqdes = mq_open("/ints", O_RDWR | O CREAT, 0666,
&mqAttrs) ));
    pthread_attr_t ptac, ptap1, ptap2;
    check( pthread attr init(&ptac) );
    check( pthread_attr_init(&ptap1) );
    check( pthread attr init(&ptap2) );
    check( pthread attr setstacksize(&ptac, 1024) );
```

```
check( pthread attr setstacksize(&ptap1, 1024) );
    check( pthread attr setstacksize(&ptap2, 1024) );
    struct sched param spc, spp1, spp2;
    check( pthread attr getschedparam(&ptac, &spc) );
    check( pthread attr getschedparam(&ptap1, &spp1) );
    check( pthread attr getschedparam(&ptap2, &spp2) );
    spc.sched priority = prioc;
    spp1.sched priority = priop1;
    spp2.sched priority = priop2;
    check( pthread attr setschedparam(&ptac, &spc) );
    check( pthread attr setschedparam(&ptap1, &spp1) );
    check( pthread attr setschedparam(&ptap2, &spp2) );
    pthread t ptc, ptp1, ptp2;
    char frikandel = 'F', kroket = 'K';
    check( pthread create(&ptc, &ptac, consumer, &mqdes) );
    check( pthread create(&ptp1, &ptap1, producer, &frikandel) );
    check( pthread create(&ptp2, &ptap2, producer, &kroket) );
    check( pthread join(ptc, NULL) );
    check( pthread join(ptp1, NULL) );
    check( pthread_join(ptp2, NULL) );
    check( pthread_attr_destroy(&ptac) );
    check( pthread attr destroy(&ptap1) );
    check( pthread attr destroy(&ptap2) );
    check( mq_close(mqdes) );
    check( mq unlink("/ints") );
    return NULL;
}
int main(void)
   Board Init();
    pthread attr t pta;
    check( pthread attr init(&pta) );
    check( pthread_attr_setdetachstate(&pta, PTHREAD_CREATE_DETACHED) );
    check( pthread attr setstacksize(&pta, 1024) );
    struct sched param sp;
    check( pthread_attr_getschedparam(&pta, &sp) );
    sp.sched priority = 15;
    check( pthread_attr_setschedparam(&pta, &sp) );
    pthread t pt;
    check( pthread create(&pt, &pta, main thread, NULL) );
    printf("\n");
      vTaskStartScheduler();
```

```
/* We should never get here as control is now taken by the scheduler
*/
check( pthread_attr_destroy(&pta) );
return EXIT_SUCCESS;
}
```

## Week 6 rekenopdracht

#### A

Bepaal voor elke taak i de prioriteit Pi als DMPA (Deadline Monotonic Priority Assignment) wordt gebruikt. De hoogste prioriteit die je mag gebruiken is 5 en de

laagste prioriteit die je mag gebruiken is 1.

Bij DMPA wordt niet gekeken naar de periodetijd maar naar de deadline. Hierbij is de kleinste deadline de grootste prioriteit. Hierdoor krijg je:

Taak (i)	Prioriteit (P)
1	2
2	4
3	5
4	3
5	1

Bereken voor elke taak i de blocking time Bi.

$$B_i = \sum_{k=1}^{K} usage(k, i)C_k$$

- Bi = Maximale blocking time voor taak i
- K = totaal aantal gebruikte resources
- usage(k, i) = Boleaanse functie met de volgende statements:
  - Als een lagere prioriteit resource *k* gebruikt
  - o En als taak *i* of een hogere prioriteit resource *k* gebruikt
- Als beide statements waar zijn wordt dit stukje van de functie 1, anders o.
- $C_k$  = maximale vergrendeltijd van resource k

Als je dit invult bij elke taak krijg je de volgende resultaten:

Blocking time	Resource 1	Resource 2	Resource 3	Resource 4	Totaal blocking time $(B_1)$
$\boldsymbol{\mathit{B}}_{1}$	О	100	О	О	100
$\boldsymbol{\mathit{B}}_{2}$	О	100	50	20	170
$B_3$	25	100	0	0	125
$B_4$	О	100	50	О	150
<b>B</b> <sub>5</sub>	0	0	0	0	0

C

Bereken voor elke taak i of de deadline wordt gehaald en geef, indien de deadline

wordt gehaald, de response tijd Ri.

Om antwoord te geven op deze vraag moeten alle response tijden van de taken geanalyseerd en berekent worden. Dit is hieronder te zien van hoogste naar laagste prioriteit:

#### Prioriteit 5 berekening

$$R_3 = C_3 + B_3 = 250 + 125 = 375$$

De volgende functies van berkening 2 tm 5 worden geïtereerd tot  $R_i = R_{itemp}$ , hieronder is de code ook te vinden in python per berekening

#### Prioriteit 4 berekening

$$R_{2temp} = \ C_2 + \ B_2 + \ \left\lceil \frac{R_2}{T_3} \right\rceil * \ C_3$$

import math

```
def looped_function():
    R2 = 0
    for i in range(20):
        R2t = 225 + 175 + (math.ceil(R2 / 500) * 250)
        if (R2 == R2t):
            return
        R2 = R2t
        print(R2)
    return
```

looped\_function()

Resultaat:

```
400
650
900
>>> R<sub>2</sub> is dus 900.
```

 $R_3 = D_3$ . Hierdoor zal de deadline behaald worden.

## Prioriteit 3 berekening

```
\begin{split} R_{4temp} &= \ C_4 + \ B_4 + \left\lceil \frac{R_4}{T_2} \right\rceil * \ C_2 + \left\lceil \frac{R_4}{T_3} \right\rceil * \ C_3 \\ \\ \text{def looped_function():} \\ \text{R2 = 0} \\ \text{for i in range(20):} \\ \text{R2t = 75 + 150 + (math.ceil(R2 / 500) * 250) + (math.ceil(R2 / 1000))} \\ \text{if (R2 == R2t):} \\ \text{return} \\ \text{R2 = R2t} \\ \text{print(R2)} \\ \text{return} \end{split}
```

#### Resultaat:

```
225
700
950
>>> R<sub>4</sub> is dus 950
```

looped\_function()

 $R_3 < D_3$ . Hierdoor zal de deadline behaald worden.

### Prioriteit 2 berekening

```
\begin{split} R_{1temp} &= C_1 + B_1 + \left\lceil \frac{R_1}{T_4} \right\rceil * C_4 + \left\lceil \frac{R_1}{T_2} \right\rceil * C_2 + \left\lceil \frac{R_1}{T_3} \right\rceil * C_3 \\ \text{def looped_function():} \\ &= R_2 = 0 \\ &= \text{for i in range(20):} \\ &= R_2 t = 100 + 100 + (\text{math.ceil(R2 / 500)} * 250) + (\text{math.ceil(R2 / 1000)}) \\ &* 225) + (\text{math.ceil(R2 / 2000)} * 75) \\ &= \text{if (R2 == R2t):} \\ &= \text{return} \\ &= R_2 t \\ &= \text{print(R2)} \end{split}
```

Resultaat:

looped\_function()

200 750 1000 >>>

 $R_3 < D_3$ . Hierdoor zal de deadline behaald worden.

### Prioriteit 1 berekening

## Resultaat:

```
\begin{array}{c} 125 \\ 775 \\ 1025 \\ 1500 \\ R_5 = 1500 \end{array}
```

looped\_function()

 $R_3 > D_3$ . Hierdoor zal de deadline niet behaald worden.