







BEÁGYAZOTT RENDSZEREK (C)





A kategória támogatója: Robert Bosch Kft.

Ismertető a feladathoz

A 4. forduló után elérhetőek lesznek a helyezések %-os formában: azaz kiderül, hogy a kategóriában a versenyzők TOP 20% - 40% -60% -ához tartozol-e!

Szeretnénk rá felhívni figyelmedet, hogy a játék nem Forma-1-es verseny! Ha a gyorsaságod miatt kilököd a rendesen haladó versenyzőket, kizárást vonhat maga után!

4.forduló

Gipsz Szabolcs már látja, hogy az STM32 vezérlőnek rengeteg dolga lesz: kezelnie kell a szenzorokból jövő adatokat, működtetni kell az aktuátorokat, szabályozási feladatokat kell ellátnia miközben a fő számítógéppel is együtt kell működnie. Szabolcs szeretné az egyes feladatokat megvalósító kódrészleteket egymástól jól elszeparáltan implementálni úgy, hogy a nem kívánatos egymásra hatásokat minimalizálja a stabil működés elérése érdekében.

A megoldásban a következő adatlapok lesznek a segítségedre:

STM32F103RB adatlap: https://www.st.com/resource/en/datasheet/stm32f103rb.pdf

NUCLEO-F103RB adatlap: https://www.st.com/resource/en/data_brief/nucleo-f103rb.pdf

HAL API dokumentáció: https://www.st.com/resource/en/user_manual/dm00154093-description-of-stm32f1-hal-and-lowlayerdrivers-stmicroelectronics.pdf

FreeRTOS referencia: https://www.freertos.org/fr-content-src/uploads/2018/07/FreeRTOS Reference Manual V10.0.0.pdf

Felhasznált idő: 00:00/20:00 Elért pontszám: 0/34

1. feladat 0/4 pont

Melyik állítás igaz az ütemezőre?

Válaszok

	Akkor fut le,	amikor e	egy taszk	befejezi a	futását	és a	vezérlést	visszaadja	az ütem	ezőnek
--	---------------	----------	-----------	------------	---------	------	-----------	------------	---------	--------

Folyamatosan fut a háttérben

✓ A taszkok állapotát, esetleges prioritását figyelembe véve választja ki a futtatandó taszkot Ez a válasz helyes, de nem jelölted meg.

✓ Módosítja a stack pointert Ez a válasz helyes, de nem jelölted meg.



idő alatt lefusson

Ez a válasz helyes, de nem jelölted meg.

Magyarázat

Az "Akkor fut le, amikor egy taszk befejezi a futását és a vezérlést visszaadja az ütemezőnek" és a "Folyamatosan fut a háttérben" válaszlehetőségfek hamisak.

Az ütemező algoritmus egy időzítő által generált megszakítás hatására, egy megszakításkezelő rutinban fut le periodikusan. Tehát nincs szüksége arra, hogy az aktuálisan futó taszk explicit módon befejezze/felfüggessze a működését. Az algoritmus kellően egyszerű és gyors ahhoz, hogy a megszakításkezelő rutinban lefusson, majd átadja a vezérlést a soron következő taszknak, tehát nem fut folyamatosan a háttérben.

🗸 Többféle algoritmus elterjedt a következő taszk kiválasztására, de lényeges szempont, hogy az ütemező a lehető legrövidebb

2. feladat 0/10 pont

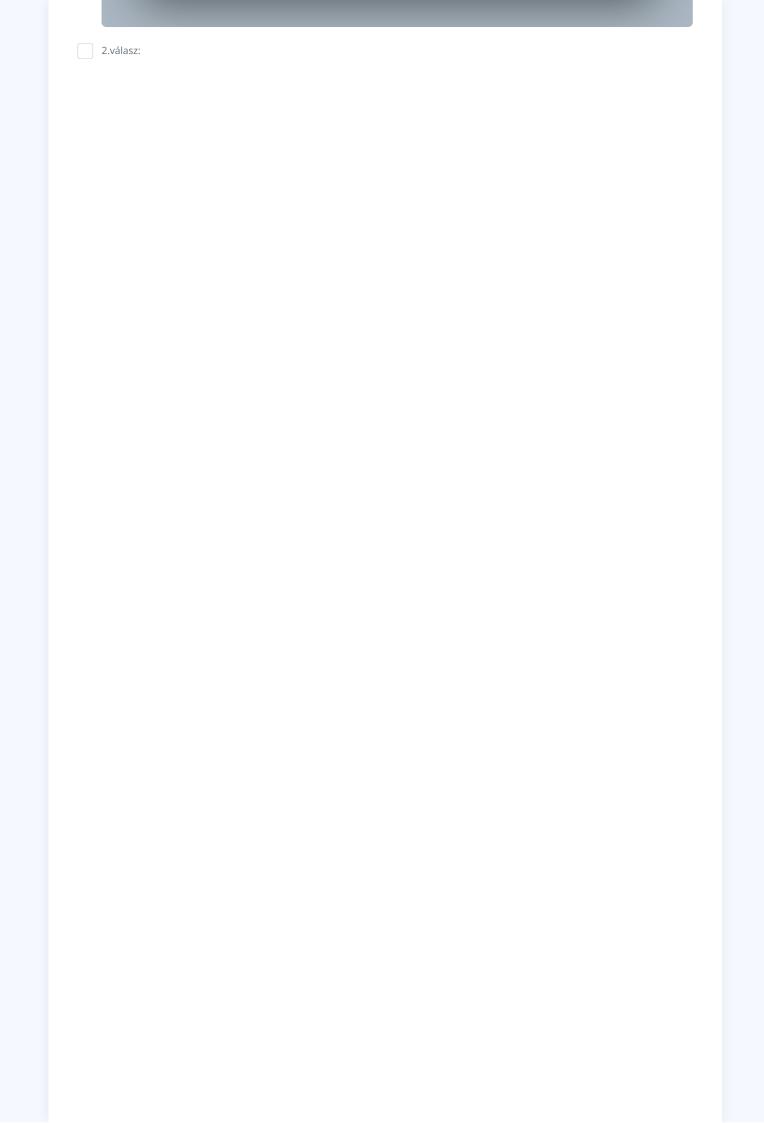
Szabolcs egy egyszerű LED-villogtatós példával szeretné kipróbálni, hogyan lehet FreeRTOS-ben taszkot létrehozni, de véletlenül benne hagyott egy hibát a kódban, ami miatt az – bár lefordul, de – nem működik.

Segíts neki megtalálni! Hányadik sorban van a hiba? (számmal add meg)

```
1 #include "main.h"
 2 #include "cmsis_os.h"
 4 #define STACK_SIZE 128
 6 void SystemClock_Config(void);
 7 static void MX_GPIO_Init(void);
 8 static void MX_USART2_UART_Init(void);
10 UART_HandleTypeDef huart2;
11 TaskHandle_t myLEDTaskHandle = NULL;
12 StaticTask_t myLEDTaskControlBlock;
13
14 void myLEDTaskMain(void *argument) {
15
    for(;;)
    {
17
       HAL_GPI0_TogglePin(LD2_GPI0_Port, LD2_Pin);
18
       osDelay(500);
19
     }
20 }
21
22 void createLEDTask() {
23
24
       StackType_t myLEDTaskStack[128];
       myLEDTaskHandle = xTaskCreateStatic(
25
26
                           myLEDTaskMain,
27
                           "myLEDTask",
28
                           STACK_SIZE,
29
                           ( void * ) 1,
30
                           tskIDLE_PRIORITY,
31
                           myLEDTaskStack,
                           &myLEDTaskControlBlock);
32
33 }
34
35 int main(void) {
36 HAL_Init();
37
    SystemClock_Config();
    MX_GPIO_Init();
38
    MX_USART2_UART_Init();
39
40
    osKernelInitialize();
41
42
    createLEDTask();
43
44
    osKernelStart();
45
    while (1)
46
    {
47
     }
48 }
```

lagyarázat A helyes válasz: a 24. sorban van a hiba. A taszkot az xTaskCreateStatic() függvényhívással hozzuk létre, így explicit módon megadhatjuk, hogy hol helyezkedjen el a taszk TCB-je és stackje a memóriában. A taszk stackjét a myLEDTaskStack tömbben tároljuk, viszont ezt a tömböt a createLEDTask() stackjén hoztuk létre, ami hiba, hiszen ez egy ideiglenes változó, a függvényből visszatérés után a helyét felszabadítjuk, így később az bármikor felülíródhat. A legkézenfekvőbb helyes megoldás ezt a tömböt globális változóként létrehozni. • feladat 0/20 pont abolcs több párhuzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, a egyszerre több taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi idrészletek közül a helyesen működő változatot!	A helyes válasz:	
A helyes válasz: a 24. sorban van a hiba. A taszkot az xTaskCreateStatic() függvényhívással hozzuk létre, így explicit módon megadhatjuk, hogy hol helyezkedjen el a taszk TCB-je és stackje a memóriában. A taszk stackjét a myLEDTaskStack tömbben tároljuk, viszont ezt a tömböt a createLEDTask() stackjén hoztuk létre, ami hiba, hiszen ez egy ideiglenes változó, a függvényből visszatérés után a helyét felszabadítjuk, így később az bármikor felülíródhat. A legkézenfekvőbb helyes megoldás ezt a tömböt globális változóként létrehozni. • feladat 0/20 pont tabolcs több párhuzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, a egyszerre több taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi ódrészletek közül a helyesen működő változatot!	24	
zabolcs több párhuzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, a egyszerre több taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi ódrészletek közül a helyesen működő változatot! álɑszok	lagyarázat	
taszk TCB-je és stackje a memóriában. A taszk stackjét a myLEDTaskStack tömbben tároljuk, viszont ezt a tömböt a createLEDTask() stackjén hoztuk létre, ami hiba, hiszen ez egy ideiglenes változó, a függvényből visszatérés után a helyét felszabadítjuk, így később az bármikor felülíródhat. A legkézenfekvőbb helyes megoldás ezt a tömböt globális változóként létrehozni. • feladat 0/20 pont abolcs több párhuzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, a egyszerre több taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi ódrészletek közül a helyesen működő változatot!	A helyes válasz:	a 24. sorban van a hiba.
E. feladat 0/20 pont Zabolcs több párhuzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, a egyszerre több taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi ódrészletek közül a helyesen működő változatot!	taszk TCB-je és s createLEDTask()	tackje a memóriában. A taszk stackjét a myLEDTaskStack tömbben tároljuk, viszont ezt a tömböt a stackjén hoztuk létre, ami hiba, hiszen ez egy ideiglenes változó, a függvényből visszatérés után a helyét
zabolcs több párhuzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, a egyszerre több taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi ódrészletek közül a helyesen működő változatot! Válɑszok	A legkézenfekvő	bb helyes megoldás ezt a tömböt globális változóként létrehozni.
3. feladat 0/20 pont zabolcs több párhuzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, a egyszerre több taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi ódrészletek közül a helyesen működő változatot! Válaszok 1. válasz:		
zabolcs több párhuzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, a egyszerre több taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi ódrészletek közül a helyesen működő változatot! Válcszok		
zabolcs több párhuzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, a egyszerre több taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi ódrészletek közül a helyesen működő változatot!	. feladat	
		0/20 pont
1.válasz:	zabolcs több párh a egyszerre több	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz i	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz rálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz rálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz rálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz rálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz rálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz rálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz rálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz íálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz rálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi
	zabolcs több párh a egyszerre több ódrészletek köz rálaszok	uzamosan futó taszkra bontja a szoftver által végzett feladatokat. Tudja, hogy bizonyos erőforrások nem szeretik, taszkból próbálják elérni őket, ezért mutex-szel védi a közös erőforrásokat. Segíts neki kiválasztani az alábbi

```
osThreadId_t myLEDTaskHandle;
const osThreadAttr_t myLEDTask_attributes = {
  .stack_size = 128 * 4,
  .priority = (osPriority_t) osPriorityLow,
osThreadId_t myPIDTaskHandle;
const osThreadAttr_t myPIDTask_attributes = {
  .name = "myPIDTask",
  .priority = (osPriority_t) osPriorityHigh,
osThreadId_t mySonarTaskHandle;
const osThreadAttr_t mySonarTask_attributes = {
  .stack_size = 128 * 4,
  .priority = (osPriority_t) osPriorityNormal,
osMutexId_t myUSARTMutexHandle;
const osMutexAttr_t myUSARTMutex_attributes = {
  .name = "myUSARTMutex"
int main(void) {
  HAL_Init();
  SystemClock_Config();
  MX_USART2_UART_Init();
  osKernelInitialize();
  myUSARTMutexHandle = osMutexNew(&myUSARTMutex_attributes);
  myLEDTaskHandle = osThreadNew(myLEDTaskMain, NULL, &myLEDTask_attributes);
myPIDTaskHandle = osThreadNew(myPIDTaskMain, NULL, &myPIDTask_attributes);
mySonarTaskHandle = osThreadNew(mySonarTaskMain, NULL, &mySonarTask_attributes);
  osKernelStart();
  while(1) {}
void myLEDTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "LED control task is working OK.";
    controlLEDs();
    osMutexAcquire(myUSARTMutexHandle, 0);
    HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
    myLEDTaskPrintDebug();
    osMutexRelease(myUSARTMutexHandle);
    osDelay(100);
void myPIDTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "PID control task is working OK.";
    controlPIDs();
    osMutexAcquire(myUSARTMutexHandle, 0);
    HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
    myPIDTaskPrintDebug();
    osMutexRelease(myUSARTMutexHandle);
    osDelay(100);
void mySonarTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "HC-SR04 control task is working OK.";
    controlHCSR();
    osMutexAcquire(myUSARTMutexHandle, 0);
HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
    mySonarTaskPrintDebug();
    osMutexRelease(myUSARTMutexHandle);
    osDelay(100);
  }
```



```
osThreadId_t myLEDTaskHandle;
const osThreadAttr_t myLEDTask_attributes = {
  .name = "myLEDTask",
  .priority = (osPriority_t) osPriorityLow,
osThreadId_t myPIDTaskHandle;
const osThreadAttr_t myPIDTask_attributes = {
  .name = "myPIDTask",
  .priority = (osPriority_t) osPriorityHigh,
osThreadId_t mySonarTaskHandle;
const osThreadAttr_t mySonarTask_attributes = {
  .name = "mySonarTask",
  .stack_size = 128 * 4,
  .priority = (osPriority_t) osPriorityNormal,
osMutexId_t myUSARTMutexHandle;
const osMutexAttr_t myUSARTMutex_attributes = {
  .name = "myUSARTMutex"
int main(void) {
  SystemClock_Config();
  MX_USART2_UART_Init();
  osKernelInitialize();
  myUSARTMutexHandle = osMutexNew(&myUSARTMutex_attributes);
  myLEDTaskHandle = osThreadNew(myLEDTaskMain, NULL, &myLEDTask_attributes);
myPIDTaskHandle = osThreadNew(myPIDTaskMain, NULL, &myPIDTask_attributes);
mySonarTaskHandle = osThreadNew(mySonarTaskMain, NULL, &mySonarTask_attributes);
  osKernelStart();
  while(1) {}
void myLEDTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "LED control task is working OK.";
    controlLEDs();
    osMutexAcquire(myUSARTMutexHandle, 0);
    osThreadSetPriority(myLEDTaskHandle, osPriorityHigh);
    HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
    myLEDTaskPrintDebug();
    osMutexRelease(myUSARTMutexHandle);
    osThreadSetPriority(myLEDTaskHandle, osPriorityLow);
    osDelay(100);
void myPIDTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "PID control task is working OK.";
    controlPIDs();
    osMutexAcquire(myUSARTMutexHandle, 0);
    osThreadSetPriority(myPIDTaskHandle, osPriorityHigh);
    HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
    myPIDTaskPrintDebug();
    osMutexRelease(myUSARTMutexHandle);
    osThreadSetPriority(myPIDTaskHandle, osPriorityHigh);
    osDelay(100);
void mySonarTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "HC-SR04 control task is working OK.";
    controlHCSR();
    osMutexAcquire(myUSARTMutexHandle, 0);
    osThreadSetPriority(mySonarTaskHandle, osPriorityHigh);
    HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
    mySonarTaskPrintDebug();
```

osMutexRelease(myUSARTMutexHandle);

```
osThreadSetPriority(mySonarTaskHandle, osPriorityNormal);
  osDelay(100);
}
}
```

✓ 3.válasz:

```
osThreadId_t myLEDTaskHandle;
const osThreadAttr_t myLEDTask_attributes = {
  .name = "myLEDTask",
  .priority = (osPriority_t) osPriorityLow,
osThreadId_t myPIDTaskHandle;
const osThreadAttr_t myPIDTask_attributes = {
  .name = "myPIDTask",
  .priority = (osPriority_t) osPriorityHigh,
osThreadId_t mySonarTaskHandle;
const osThreadAttr_t mySonarTask_attributes = {
  .stack_size = 128 * 4,
  .priority = (osPriority_t) osPriorityNormal,
osMutexId_t myUSARTMutexHandle;
const osMutexAttr_t myUSARTMutex_attributes = {
  .name = "myUSARTMutex"
int main(void) {
  SystemClock_Config();
  MX_USART2_UART_Init();
  osKernelInitialize();
  myUSARTMutexHandle = osMutexNew(&myUSARTMutex_attributes);
  myLEDTaskHandle = osThreadNew(myLEDTaskMain, NULL, &myLEDTask_attributes);
myPIDTaskHandle = osThreadNew(myPIDTaskMain, NULL, &myPIDTask_attributes);
mySonarTaskHandle = osThreadNew(mySonarTaskMain, NULL, &mySonarTask_attributes);
  osKernelStart();
  while(1) {}
void myLEDTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "LED control task is working OK.";
    controlLEDs();
    osThreadSetPriority(myLEDTaskHandle, osPriorityHigh);
    osMutexAcquire(myUSARTMutexHandle, 0);
    HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
    myLEDTaskPrintDebug();
    osMutexRelease(myUSARTMutexHandle);
    osThreadSetPriority(myLEDTaskHandle, osPriorityLow);
    osDelay(100);
void myPIDTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "PID control task is working OK.";
    controlPIDs();
    osMutexAcquire(myUSARTMutexHandle, 0);
    HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
    myPIDTaskPrintDebug();
    osMutexRelease(myUSARTMutexHandle);
    osDelay(100);
void mySonarTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "HC-SR04 control task is working OK.";
    controlHCSR();
    osThreadSetPriority(mySonarTaskHandle, osPriorityHigh);
    osMutexAcquire(myUSARTMutexHandle, 0);
    HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
    mySonarTaskPrintDebug();
    osMutexRelease(myUSARTMutexHandle);
    osThreadSetPriority(mySonarTaskHandle, osPriorityNormal);
```

```
osThreadId_t myLEDTaskHandle;
const osThreadAttr_t myLEDTask_attributes = {
  .priority = (osPriority_t) osPriorityLow,
osThreadId_t myPIDTaskHandle;
const osThreadAttr_t myPIDTask_attributes = {
osThreadId_t mySonarTaskHandle;
const osThreadAttr_t mySonarTask_attributes = {
 .name = "mySonarTask",
.stack_size = 128 * 4,
  .priority = (osPriority_t) osPriorityNormal,
osThreadId_t myUsartTaskHandle;
const osThreadAttr_t myUsartTask_attributes = {
  .stack_size = 128 * 4,
#define MSGQUEUE_OBJECTS 16
osMessageQueueId_t myUSARTQueueHandle;
const osMessageQueueAttr_t myUSARTQueue_attributes = {
  HAL_Init();
  SystemClock_Config();
  MX_USART2_UART_Init();
  myUSARTQueueHandle = osMessageQueueNew (MSGQUEUE_OBJECTS, 64, &myUSARTQueue_attributes);
 myLEDTaskHandle = osThreadNew(myLEDTaskMain, NULL, &myLEDTask_attributes);
myPIDTaskHandle = osThreadNew(myPIDTaskMain, NULL, &myPIDTask_attributes);
mySonarTaskHandle = osThreadNew(mySonarTaskMain, NULL, &mySonarTask_attributes);
myUsartTaskHandle = osThreadNew(myUsartTaskMain, NULL, &myUsartTask_attributes);
  osKernelStart();
  while(1) {}
void myLEDTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "LED control task is working OK.";
    osMessageQueuePut(myUSARTQueueHandle, msg, 0, 0);
    myLEDTaskSendDebug();
void myPIDTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "PID control task is working OK.";
    osMessageQueuePut(myUSARTQueueHandle, msg, 0, 0);
    myPIDTaskSendDebug();
    osDelay(100);
void mySonarTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char* msg = "HC-SR04 control task is working OK.";
    controlHCSR();
    osMessageQueuePut(myUSARTQueueHandle, msg, 0, 0);
    mySonarTaskSendDebug();
    osDelay(100);
void myUsartTaskMain(void *argument) {
  for(;;) {
    char msg[64];
    status = osMessageQueueGet(myUSARTQueueHandle, &msg, 0, 0);
    if(status == os0K)
```

```
HAL_UART_Transmit(&huart2, msg, sizeof(msg), HAL_UART_TIMEOUT_VALUE);
}
}

Ez a válasz helyes, de nem jelölted meg.
```

Magyarázat

Az első és a második megoldás esetén is előfordulhat prioritás inverzió, valamint abból eredő deadlock.

Előfordulhat, hogy az alacsony prioritású taszk megszerzi a mutexet, majd a magas prioritású taszk is megpróbálja, de nem sikerül neki. Ekkor az ütemező a közepes prioritású taszknak adja a vezérlést, ami korlátlan ideig futhat (hiszen a magasabb prioritású taszk vár a mutexre, az alacsonyabb prioritású taszk pedig... alacsonyabb prioritású).

A második megoldás esetén Szabolcs megpróbálta a prioritásplafon protokollal orvosolni a problémát, de a taszk prioritását csak a mutex megszerzése után emelné meg. Szerencsétlen esetben erre azonban már egyáltalán nem biztos, hogy van lehetősége.

A prioritásplafon protokollt a harmadik megoldásban implementálja helyesen.

A negyedik megoldásban egy másik stratégiához folyamodott: egy önálló taszkot hozott létre a szűk erőforrás kezelésére, ami egy üzenetsoron keresztül várja a feldolgozandó adatokat. A többi taszk ebbe az üzenetsorba küldi be a kiíratandó üzeneteit, így elkerülhető a fentebb vázolt szerencsétlen helyzet.

