SEMAPHORE (SEMAFOR) NEDİR?

Semaforlar, birden fazla iş parçacığının (örneğin, task, thread) aynı kaynakları (örneğin, bellek, çevresel birimler) aynı anda kullanmasını engellemek veya sınırlamak için kullanılır.

Semaforlar, iki farklı işlem yapabilir: bir task'ın beklemesini sağlamak veya bir task'ı uyandırmak. Eğer bir kaynak mevcutsa, semafor bir task'ı uyandırarak kaynağın kullanılmasına izin verir. Eğer kaynak mevcut değilse, semafor bekleyen task'ı askıya alır ve kaynak mevcut olduğunda task'ı uyandırır.

Semaforlar, task'lar arasında senkronizasyon ve veri paylaşımı gibi kritik bölgelerin yönetimi için kullanılır. Semaforlar, task'lar arasındaki iletişimi düzenlemek için de kullanılabilir. FreeRTOS gibi bir RTOS (Real-Time Operating System) de semaforlar kullanılabilir.

SEMAFOR ÇEŞİTLERİ NELERDİR?

Semaforlar, bir iş parçacığının belirli bir kaynağın kullanımını yönetmek için kullanılan araçlardır. Semaforlar, bir iş parçacığının kaynağa erişmesine izin verilip verilmeyeceğini belirleyen bir bit değeri taşırlar. Semaforlar genellikle aşağıdaki iki türde kullanılabilir:

Binary Semaphores: Binary semaforlar, bir kaynağın yalnızca bir kez kullanılabileceğini belirlemek için kullanılır. Binary semaforlar sadece 0 veya 1 değerini alabilirler ve bir iş parçacığı bu kaynağı kullanırken semaforun değerini 1 yapar ve bu kaynağı bıraktığında semaforun değerini tekrar 0 yapar.

Counting Semaphores: Counting semaforlar, birden fazla iş parçacığının aynı kaynağı kullanmasına izin verilen durumlar için kullanılır. Bu semaforlar belirli bir değer aralığında sayı değerlerini taşırlar ve bir iş parçacığı kaynağı kullandığında semaforun değerini bir azaltır ve kaynağı bıraktığında ise semaforun değerini bir arttırır.

Her iki semafor tipi de bir iş parçacığının kaynakları nasıl kullanacağını belirlemek için kullanılabilir. Binary semaforlar yalnızca bir iş parçacığının aynı anda kaynağı kullanmasını önlemek için kullanılabilirken, counting semaforlar birden fazla iş parçacığının aynı kaynağı kullanmasına izin verilen durumlarda kullanılabilir.

MUTUAL EXCLUSION NEDIR?

Mutual exclusion, bir sistemdeki bir veya daha fazla iş parçacığının aynı zamanda aynı kaynağa erişmesini önlemek için kullanılan bir terimdir. Mutual exclusion, bir kaynak için yalnızca bir iş parçacığının erişimine izin verir. Bu sayede kaynakta yapılan değişikliklerin birbirine zarar vermesi önlenebilir. Örneğin, bir bellek alanında yapılan değişikliklerin başka bir iş parçacığı tarafından fark edilmemesi, bu alanı kullanan iş parçacıkları arasında uyumsuzluk oluşturabilir. Mutual exclusion, bu tip problemlerin önüne geçmek için kullanılabilir.

FreeRTOS' DA SEMAFOR PROJESÍ

PROJENÍN AMACI:

Bu projede 2 adet görev olacak Task1 ve Task2, Task2 daha büyük öncelikli iken, Task1 daha küçük öncelikli olacak. (Task2 > Task1)

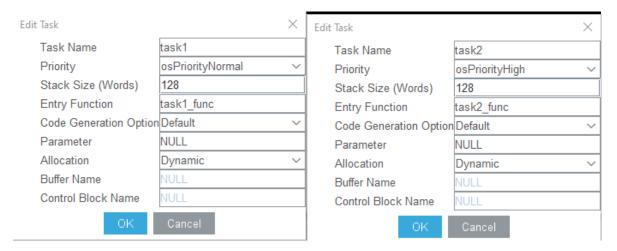
Task1' Semafor anahtarını verirken Task2 ise semafor anahtarını alacak.

Task1 Anahtarı vermeden önce c1 adlı değişkenin içindeki sayıyı 1 artıracak.

Task2 ise her anahtarı aldığında c2 adlı değişkenin içindeki sayıyı 1 artıracak.

PROJE AYARLARI:

Öncelikle FreeRTOS' u STM32CubeIDE' den aktifleştirip ardından Task1 ve Task2' yi tanımlıyoruz task2' nin önceliği task1' den fazla olacak şekilde ayarlıyoruz.



Ardından İkili Semaforu (Binary Semaphore) oluşturuyoruz.



Şimdi CTRL + S basıp otomatik olarak kodlarımızın oluşturulmasını bekliyoruz.

CMSIS_V1 Kütüphanesinin API' lerine bağımlı kalmadan semaforu oluşturmak için yorum satırında olan xSemaphoreCreateBinary() API' sini kullanabiliriz.

```
/* Create the semaphores(s) */
/* definition and creation of Semaphore */
osSemaphoreDef(Semaphore);
SemaphoreHandle = osSemaphoreCreate(osSemaphore(Semaphore), 1);
//SemaphoreHandle = xSemaphoreCreateBinary();
```

c1 ve c2 adında 2 adet değişken oluşturuyoruz

```
/* USER CODE BEGIN 4 */
uint32 t c1 = 0;
uint32 t c2 = 0;
/* USER CODE END 4 */
Şimdi ise task1 ve task2 görevlerinin fonksiyonlarını aşağıdaki gibi dolduruyoruz.
/* USER CODE END Header task1 func */
void task1_func(void const * argument)
  /* USER CODE BEGIN 5 */
  /* Infinite loop */
  for(;;)
      c1++;
      osSemaphoreRelease(SemaphoreHandle);
      //xSemaphoreGive(SemaphoreHandle);
      osDelay(1000);
  /* USER CODE END 5 */
}
/* USER CODE END Header task2 func */
void task2_func(void const * argument)
  /* USER CODE BEGIN task2 func */
  /* Infinite loop */
  for(;;)
      //if(xSemaphoreTake(SemaphoreHandle,pdMS TO TICKS(portMAX DELAY)) == pdTRUE)
      if(osSemaphoreWait(SemaphoreHandle, osWaitForever) == osOK)
      {
        c2++;
  /* USER CODE END task2 func */
```

NOT:

task1_func()' da bulunan osSemaphoreRelease() API' si yerine xSemaphoreGive() API' sini task2_func()' da bulunan osSemaphoreWait() API' si yerine xSemaphoreTake() API' sini kullanabiliriz.

SONUC:

Projeyi mikrodenetleyiciye debug modda yükleyip **Live Expressions** kısmından c1 ve c2 değişkenlerini incelediğimizde c1 ve c2 değişkenlerinin sırayla arttığını görürüz.

(x)= Variables	Breakpoints	€ Expressions	1010 Registers	ଙ୍କୁ Live Expressions	× SFRs		_	
						30	*	000
Expression			Туре		Value			
(x)= c1			uint32_t		58			
(x)= c2			uint32_t		59			
- Add ne	ew expression							

Projenin videosu github' da.