TI DSP, MCU 및 Xilinx Zynq FPGA 프로그램 전문가 과정

zero_bird Portfolio

최초 작성일: 2018. 06. 13

최종 작성일: 2018.06.00

작성자: 은태영(zero_bird@naver.com)

1.3 Queue API

1.3.1 Queue 생성 및 제거

1,3,1,1 vQueueCreate(): 메모리 동적 할당 Queue 생성

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

QueueHandle_t xQueueCreate ( UBaseType_t uxQueueLength, UBaseType_t uxItemSize );
```

새로운 Queue 를 만들고 Queue 를 참조 할 수 있는 핸들을 반환한다.

각 Queue 는 Queue 의 상태를 유지하고, Queue 내부 항목(Queue 저장 영역)을 유지하는데 RAM 이 필요하다.

xQueueCreate()를 사용하여 Queue를 생성하면, RAM 이 FreeRTOS 힙에서 자동으로 할당한다. xQueueCreateStatic()는 Queue를 만들때 RAM 은 응용 프로그램 작성자가 제공한다. 더 많은 수의 매개 변수를 가져오지만, 컴파일 시간에 RAM 을 정적으로 할당할 수 있다. Queue 는 task 간에, 그리고 task 와 인터럽트 간에 데이터를 전달하는데 사용된다. Queue 는 스케줄러가 시작되기 전이나 후에 생성할 수 있다. 이 함수를 사용하려면 FreeRTOSConfig.h의 configSUPPORT_DYNAMIC_ALLOCATION를 1로 설정하거나 정의되지 않은 상태로 두어야한다.

1.3.1.1.1 매개 변수

uxQueueLength: 생성되는 Queue 가 한 번에 보유할 수 있는 최대 항목 수다.

uxItemSize: Queue 에 저장할 수 있는 각 데이터 항목의 크기다.

1.3.1.1.2 반환 값

NULL: Queue 데이터 구조 및 저장 영역을 할당하기 위한 FreeRTOS의 힙 메모리가 충분하지 않을 때 반환한다.

다른 값은 Queue 가 성공적으로 작성된 경우이다. 반환 값은 만들어진 Queue 를 참조할 수 있는 핸들이다.

1.3.1.1.3 기타

```
// Queue 의 데이터 유형을 정의한다.
typedef struct A_Message {
    char ucMessageID;
    char ucData[ 20 ];
} AMessage;

// Queue 의 매개 변수를 정의한다.
#define QUEUE_LENGTH 5
#define QUEUE_ITEM_SIZE sizeof( AMessage )

int main( void ) {
    QueueHandle_t xQueue;
    // QUeue 를 생성하고 반환된 핸들을 xQueue 변수에 저장한다.
    xQueue = xQueueCreate( QUEUE_LENGTH, QUEUE_ITEM_SIZE );

if( xQueue == NULL ) {
    // Queue 를 만들 수 없다.
}

// 나머지 코드가 위치한다.
```

1.3.1.2 vQueueCreateStatic(): 메모리 정적 할당 Queue 생성

Queue 를 만들고 Queue 를 참조할 수 있는 핸들을 반환한다. 각 Queue 에는 Queue 상태를 유지하고 Queue 에 포함된 항목(Queue 저장 영역)을 보유하는데 사용되는 RAM 이 필요하다.

xQueueCreateStatic()을 사용하여 Queue를 생성하면 응용 프로그램 작성자가 RAM을 제공하므로, 더 많은 수의 매개 변수가 생성되지만 컴파일 시간에 RAM을 정적으로 할당할 수 있다.

Queue 는 task 사이에서나 task 인터럽트 데이터를 전달하는데 사용된다. Queue 는 스케줄러가 시작되기 전이나 후에 생성할 수 있다.

이 함수를 사용하려면, FreeRTOSConfig.h 의 configSUPPORT_STATIC_ALLOCATION 를 1로 설정해야 한다.

1.3.1.2.1 매개 변수

uxQueueLength: 생성된 Queue가 한번에 보유할 수 있는 최대 항목 수다.

uxItemSize: Queue 에 저장할 수 있는 각 데이터의 항목 크기(바이트)다.

pucQueueStorageBuffer: uxltemSize 가 0 이 아닐 경우, pucQueueStorageBuffer는 Queue 에 있을 수 있는 최대 항목 수 (uxQueueLength * uxltemSize 바이트) 만큼 큰 uint8_t 배열을 가리켜야 한다. uxltemSize 가 0 이면 데이터가 Queue 저장 영역으로 저장되지 않으므로 pucQueueStorageBuffer는 NULL일 수 있다.

pxQueueBuffer: StaticQueue_t 유형의 변수를 가리켜야 하며, Queue 의 데이터 구조를 유지하는데 사용된다.

1.3.1.2.2 반화 값

NULL: pxQueueBuffer가 NULL이기 때문에 Queue 생성에 실패하였다.

다른 모든 값은 Queue 가 정상적으로 생성되었으며, 반환된 값은 생성된 Queue 의 핸들이다.

1.3.1.2.3 기타

```
// Queue 는 최대 10 개의 uint64_t 변수를 보유하도록 작성된다.
#define QUEUE_LENGTH 10
#define ITEM_SIZE sizeof( uint64_t )

// Queue 의 데이터 구조를 유지하는데 사용되는 변수다.
static StaticQueue_t xStaticQueue;

// Queue 저장 영역으로 사용되는 배열의 최소 바이트다.
uint8_t ucQueueStorageArea[ QUEUE_LENGTH * ITEM_SIZE ];

void vATask( void *pvParameters ) {
    QueueHandle_t xQueue;

// 10 개의 uint64_t 값을 포함할 수 있는 Queue를 만든다.
    xQueue = xQueueCreateStatic( QUEUE_LENGTH, ITEM_SIZE, ucQueueStorageArea, &xStaticQueue );

// pxQueueBuffer 는 NULL 이 아니므로 xQueue 는 NULL 이 아니어야 한다.
    configASSERT( xQueue );
}
```

1.3.1.3 vQueueDelete(): Queue 삭제

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

void vQueueDelete ( TaskHandle_t pxQueueToDelete );
```

xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()로 생성된 Queue를 삭제한다. vQueueDelete()를 이용하여 세마포어를 삭제할 수도 있다.

Queue 는 task 사이에서나 task 인터럽트 데이터를 전달하는데 사용된다. task 는 Queue / 세마포어에 데이터를 보내려고 시도할 때, Queue / 세마포어가 이미 꽉 찼거나 Queue / 세마포어에서 데이터를 수신하려고 시도하는 경우 이를 차단(선택적 시간 제한 사용)하도록 선택할 수 있다. Queue / 세마포어가 현재 차단된 task 에 있으면 삭제를 하지 않아야 한다.

1.3.1.3.1 매개 변수

pxQueueToDelete: 삭제하고자 하는 Queue 나 세마포어의 핸들이다.

1.3.1.3.2 기타

```
// Queue 의 데이터 유형을 정의한다.
typedef struct A_Message {
   char ucMessageID;
   char ucData[ 20 ];
} AMessage;
// Queue 의 매개 변수를 정의한다.
#define QUEUE_LENGTH 5
#define QUEUE_ITEM_SIZE sizeof( AMessage )
int main(void) {
   QueueHandle_t xQueue;
   // Queue 를 생성하고 반환된 핸들을 xQueue 변수에 저장한다.
   xQueue = xQueueCreate( QUEUE_LENGTH, QUEUE_ITEM_SIZE );
   if( xQueue == NULL ) {
     // Queue 생성을 실패하였다.
   } else {
     // xQueue 를 전달하여 Queue 를 삭제한다.
     vQueueDelete(xQueue);
   }
```

1.3.2 Queue 읽기 / 쓰기

1.3.2.1 xQueueSend...(): Queue 에 쓰기

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

BaseType_t xQueueSend ( QueueHandle_t xQueue, const void * pvltemToQueue, TickType_t xTicksToWait );

BaseType_t xQueueSendToFront ( QueueHandle_t xQueue, const void * pvltemToQueue, TickType_t xTicksToWait );

BaseType_t xQueueSendToBack ( QueueHandle_t xQueue, const void * pvltemToQueue, TickType_t xTicksToWait );
```

항목을 Queue 의 앞 또는 뒤로 보내거나 쓴다.

xQueueSend()와 xQueueSendToBack()은 동일한 연산을 수행한다. 둘 Queue 의 뒤쪽으로 데이터를 보낸다. xQueueSend()가 원래 버전이었으므로, xQueueSendToBack() 대신 사용하는 것이 좋다.

1.3.2.1.1 매개 변수

xQueue : 데이터를 보내고자 하는(쓰여지는) Queue 의 핸들이다. Queue 의 핸들은 xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()의 호출에서 반환된다.

pvltemToQueue : Queue 에 복사할 데이터의 포인터다. Queue 가 보관할 수 있는 각 항목의 크기는 Queue 가 생성될 때 설정되며, pvltemToQueue 에서 Queue 저장소 영역으로 복사된다.

xTicksToWait: Queue 가 이미 가득 차 있으면 Queue 에서 공간을 사용할 수 있을 때까지 task 가 차단 상태로 대기하는 최대 시간이다. xTicksToWait 이 0 이고 Queue 가 가득 찬 경우. xQueueSend(), xQueueSendToFront(), xQueueSendToBack()은 즉시 반환한다.

차단 시간은 tick 기간으로 지정되므로 tick의 절대 시간은 tick의 주파수에 따라 달라진다. pdMS_TO_TICKS() 매크로는 tick을 지정된 시간의 밀리 초 단위로 변환하는데 사용할 수 있다. xTicksToWait을 portMAX_DELAY로 설정하면 FreeRTOSConfig.h의 INCLUDE_vTaskSuspend 가 1로 설정되었을 때 task 가 시간 초과 없이 무기한 대기한다.

1.3.2.1.2 반환 값

pdPASS: 데이터가 Queue 에 성공적으로 전송된 경우 반환한다. 차단 시간이 지정된 경우(xTickToWait 이 0 이 아닐 때) 함수를 반환하기 전에 Queue 를 사용할 수 있을 때까지 기다릴 수 있도록 호출한 task 가 차단 상태에 있을 수 있지만, 데이터가 성공적으로 반환되었다.

errQUEUE_FULL: Queue 가 이미 가득 차 있어서 데이터를 Queue 에 쓸 수 없을 때 반환된다. 차단 시간이 지정된 경우(xTickToWait 이 0 이 아닐 때) 호출 task 는 차단된 상태로 전환되어 다른 task 를 기다리거나 Queue 에 공간을 만들기 위해 인터럽트 되었지만, 그 일이 있기 전에 지정된 차단 시간이 만료되었다.

1.3.2.1.3 기타

```
// Queue 의 데이터 유형을 정의한다.
typedef struct A_Message {
    char ucMessageID;
    char ucData[ 20 ];
} AMessage;

// Queue 의 매개 변수를 정의한다.
#define QUEUE_LENGTH 5
#define QUEUE_ITEM_SIZE sizeof( AMessage )

int main( void ) {
    QueueHandle_t xQueue;
```

```
// Queue 를 생성하고 반환된 핸들을 xQueue 변수에 저장한다.
   xQueue = xQueueCreate( QUEUE_LENGTH, QUEUE_ITEM_SIZE );
   if( xQueue == NULL ) {
    // Queue 생성에 실패하였다.
   // Queue 핸들을 매개 변수로 전달하는 task 를 만든다.
   xTaskCreate(vAnotherTask, "Task", STACK_SIZE, (void *) xQueue, TASK_PRIORITY, NULL);
  // 실행 상태인 task 를 실행한다.
   vTaskStartScheduler();
   // Idle task 를 생성하기에 충분한 FreeRTOS 힙 메모리가 없을 경우에만 실행이 여기에 도달한다.
void vATask( void *pvParameters ) {
   QueueHandle_t xQueue;
   AMessage xMessage;
   // Queue 핸들이 task 의 매개 변수로 전달된다. 매개 변수를 다시 Queue 핸들로 캐스팅한다.
   xQueue = ( QueueHandle_t ) pvParameters;
   for(;;) {
    // Queue 에 보낼 메시지를 만든다.
    xMessage.ucMessageID = SEND_EXAMPLE;
    // Queue 에 메시지를 보내고 Queue 가 이미 가득차면 사용할 수 있는 공간을 10 tick 동안 기다린다.
    if(xQueueSendToBack(xQueue, &xMessage, 10)!=pdPASS){
      // 10tick 을 기다린 후에도 데이터를 Queue 에 보낼수 없었다.
    }
  }
```

1.3.2.2 xQueueSend...FromISR(): ISR 에서 Queue 에 쓰기

ISR에서 호출할 수 있는 xQueueSend(), xQueueSendToFront(), xQueueSendToBack()이다. ISR 버전에서는 차단 시간을 지정할 수 없다. xQueueSendFromISR()및 xQueueSendToBackFromISR()은 동일한 연산을 수행한다. 둘 다 Queue의 뒤쪽으로 데이터를 보낸다. xQueueSendFromISR()이 원래 버전이기 때문에, xQueueSendToBackFromISR() 대신 사용하는 것이 좋다.

인터럽트 서비스 루틴 내에서 xQueueSendFromISR(), xQueueSendToBackFromISR(), xQueueSendToFrontFromISR()을 호출하면 task 가 차단 상태 해제가 될 수 있다. 차단 해제된 task 의 우선 순위가 현재 실행중인 task(중단된 task)보다 높거나 같으면 컨텍스트 스위치를 수행해야 한다. 컨텍스트 스위치를 사용하면 인터럽트가 가장 높은 우선 순위의 준비 상태로 직접 반환된다.

xQueueSend(), xQueueSendToBack(), xQueueSendToFront() 함수와 달리 xQueueSendFromISR(), xQueueSendToBackFromISR(), xQueueSendToFrontFromISR()은 컨텍스트 스위치를 수행하지 않는다. 대신 컨텍스트 스위치가 필요한지 여부만 알려준다.

xQueueSendFromISR(), xQueueSendToBackFromISR(), xQueueSendToFrontFromISR()은 스케줄러가 시작되기 전에 호출되어서는 안된다.

1.3.2.2.1 매개 변수

xQueue : 데이터가 보내지는(쓰기를 하는) Queue 의 핸들이다. Queue 핸들은 xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()에 대한 호출에서 반환된다.

pvltemToQueue: Queue 에 복사할 데이터의 포인터다. Queue 가 보관할 수 있는 각 항목의 크기는 Queue 가 만들어 질 때 설정되며, pvltemToQueue 에서 Queue 저장소 영역으로 복사된다.

pxHigherPriorityTaskWoken: 단일 Queue 에 데이터가 사용 가능할 때까지 하나 이상의 task가 차단 상태로 대기할 수 있다. xQueueSendFromISR(), xQueueSendToFrontFromISR()또는 xQueueSendToBackFromISR()을 호출하면 데이터를 사용할 수 있을 때까지 task가 차단 상태가 될 수 있다. API 함수를 호출하면 task가 차단 상태를 벗어나고 차단되지 않은 task의 우선 순위가 현재 실행중인 task(중단된 task)보다 크거나 같으면 내부적으로 API 함수의 pxHigherPriorityTaskWoken가 pdTRUE로 설정된다. 이 값이 pdTRUE로 설정되면 인터럽트가 종료되기 전에 컨텍스트 스위치가 수행되어야 한다. 이렇게 하면 인터럽트가 가장 높은 우선 순위의 준비 상태 task로 직접 반환된다.

FreeRTOS V7.3.0 부터 pxHigherPriorityTaskWoken 은 선택적 매개 변수가 되어 NULL 로 설정할 수 있다.

1.3.2.2.2 반환 값

pdTRUE: 데이터가 Queue 에 성공적으로 전송되었다.

errQUEUE_FULL: Queue 가 이미 가득 차서 데이터를 Queue 에 보낼 수 없다.

1.3.2.2.3 기타

데모의 명확성을 위해 다음 예제에서는 여러개의 작은 데이터 항목을 보내도록 xQueueSendToBackFromISR()을 여러 번 호출한다. 이는 비효율적이므로 권장하지 않는다. 바람직한 방법은 다음과 같다.

- 1. 여러 데이터 항목을 구조체로 패킹 후, xQueueSendToBackFromISR()에 대한 단일 호출을 사용하여 전체 구조를 Queue로 보낸다. 이접근법은 데이터 항목의 수가 적은 경우에만 적합하다.
- 2. 순환 RAM 버퍼에 데이터 항목을 쓴 다음, xQueueSendToBackFromISR()에 대한 단일 호출을 사용하여 버퍼에 포함된 새 데이터 항목 수를 task 에 알린다.

```
// vBufferISR()은 값의 버퍼를 비우고 각 값을 Queue에 쓰는 인터럽트 서비스 루틴이다. 데이터를 기다리는 Queue에 차단된 여러 task 가 있을 수 있다.
void vBufferISR( void ) {
    char cln;
    BaseType_t xHigherPriorityTaskWoken;

    // task 가 아직 차단 해제되지 않았다.
    xHigherPriorityTaskWoken = pdFALSE;

    // 버퍼가 비워질 때까지 반복한다.
    do {
        // 버퍼로부터 1 바이트를 얻는다.
        cln = INPUT_BYTE( RX_REGISTER_ADDRESS );
```

```
/* 바이트를 Queue 에 쓴다. Queue 에 쓰면 task 가 차단 상태를 유지하고, 차단 상태를 벗어나는 task 의 우선 순위가 현재
실행중인 task(중단된 task)보다 높으면 xHigherPriorityTaskWoken 이 pdTRUE 로 설정된다. */
xQueueSendToBackFromISR(xRxQueue, &cIn, &xHigherPriorityTaskWoken);
} while(INPUT_BYTE(BUFFER_COUNT));

// 여기서 인터럽트 소스를 지운다.
/* xHigherPriorityTaskWoken 가 pdTRUE 와 같으면 버퍼가 비어 있고, 인터럽트 소스가 지워졌으므로 컨텍스트 스위치를
수행해야 한다. 참고:ISR 에서 컨텍스트 스위치를 수행하는데 필요한 구문은 포트마다 다르다. 응용 프로그램에 필요한 구문을
찾는데 사용되는 포트에 대해 웹 설명서 및 예제를 확인하도록 한다. */
portYIELD_FROM_ISR(xHigherPriorityTaskWoken);
```

1,3,2,3 xQueueOverwrite(): Queue 값 덮어쓰기

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

BaseType_t xQueueOverwrite ( QueueHandle_t xQueue, const void * pvltemToQueue );
```

Queue 가 가득 찬 경우에도 Queue 에 쓸 수 있는 xQueueSendToBack()에서는 큐에 이미 보관된 데이터를 덮어쓴다.

xQueueOverwrite()는 길이가 1 인 Queue 와 함께 사용하기위한 것으로 Queue 가 비어 있거나 가득 찬 것을 의미한다.

이 함수는 인터럽트 서비스 루틴에서 호출하면 안된다. 인터럽트 서비스 루틴에서는 xQueueOverwriteFromISR()을 사용한다.

1.3.2.3.1 매개 변수

xQueue: 데이터를 보낼 Queue의 핸들이다.

pvltemToQueue: Queue에 배치할 항목에 대한 포인터이다. Queue가 보관할 수 있는 각 항목의 크기는 Queue가 생성될 때 설정되며,이 값은 pvltemToQueue에서 Queue 저장소 영역으로 복사된다.

1.3.2.3.2 반환 값

xQueueOverwrite()는 xQueueGenericSend()를 호출하는 매크로 함수로서, xQueueSendToFront()와 동일한 반환 값을 갖는다. 그러나 pdQASS는 xQueueOverwrite()의 Queue 가 이미 꽉 찬 경우에도 Queue 에 쓰기를 하기 때문에 반환할 수 있는 유일한 값이다.

1.3.2.3.3 기타

```
void vFunction( void *pvParameters ) {
    QueueHandle_t xQueue;
    unsigned long ulVarToSend, ulValReceived;

/* 부호가 없는 long 값을 멤버로 하는 Queue 를 생성한다. 둘 이상의 값을 포함할 수 있는 Queue 에 대해서는
    xQueueOverwrite ()를 사용하지 않도록 권장한다. 이렇게 하면 configASSERT()가 정의된 경우 트리거 된다. */
    xQueue = xQueueCreate( 1, sizeof( unsigned long ) );

// xQueueOverwrite()를 사용하여 값 10 을 Queue 에 쓴다.
    ulVarToSend = 10;
    xQueueOverwrite( xQueue, &ulVarToSend );

// Queue 를 Peeking 하면 10 을 반환하지만, 값 10 은 Queue 에 남겨둔다. 블록 시간이 0 이면 Queue 가 값을 보유하고 있다.
    ulValReceived = 0;
```

```
xQueuePeek( xQueue, &ulValReceived, 0 );

if( ulValReceived != 10 ) {
    // 다른 task 가 값을 제거하면 오류가 발생한다.
}

// Queue 가 가득 찼다. xQueueOverwrite()를 사용하여 대기열에 있는 값을 100 으로 덮어쓴다.
ulVarToSend = 100;
xQueueOverwrite( xQueue, &ulVarToSend );

// 이번에는 Queue 를 읽어서 Queue 를 다시 비운다. 차단 시간으로 0 을 다시 사용한다.
xQueueReceive( xQueue, &ulValReceived, 0 );

// 값이 쓰여질 때 이미 Queue 가 가득 차 있더라도, 읽은 값은 마지막으로 쓰여진 값이다.
if( ulValReceived != 100 ) {
    // 다른 task 가 같은 Queue 를 사용하면 에러이다.
}
/* ... */
}
```

1,3,2,4 xQueueOverwriteFromISR(): ISR 에서 Queue 값 덮어쓰기

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

BaseType_t xQueueOverwriteFromISR ( QueueHandle_t xQueue, const void * pvltemToQueue,

BaseType_t * pxHigherPriorityTaskWoken );
```

ISR 에서 사용할 수 있는 xQueueOverwrite() 버전이다.

xQueueOverwriteFromISR()은 xQueueSendToBackFromISR()과 유사하지만 Queue 가 가득 차더라도 Queue 에 이미 쓰기를 한데이터를 덮어쓰면서 Queue 에 쓰기를 한다. xQueueOverwriteFromISR()은 길이가 1인 Queue 와 함께 사용하기 위한 것으로 Queue 가비어 있거나 가득 찬 것이다.

1.3.2.4.1 매개 변수

xQueue: 데이터를 보낼 Queue의 핸들이다.

pvltemToQueue : Queue 에 배치할 항목에 대한 포인터이다. Queue 가 보관할 수 있는 각 항목의 크기는 Queue 가 만들어질 때설정되며, 바이트가 pvltemToQueue 에서 Queue 저장소 영역으로 복사된다.

pxHigherPriorityTaskWoken : xQueueOverwriteFromISR()을 Queue 로 전송하면 task 의 차단이 해제되고 차단 해제된 task 의 우선순위가 현재 실행중인 task 보다 높으면 * pxHigherPriorityTaskWoken 을 pdTRUE 로 설정한다.

xQueueOverwriteFromISR()이 값을 pdTRUE 로 설정하면 인터럽트가 종료되기 전에 컨텍스트 스위치를 요청해야 한다. 사용되는 방법은 사용하는 포트에 대한 문서의 인터럽트 서비스 루틴 섹션을 참조한다.

1.3.2.4.2 반환 값

xQueueOverwriteFromISR()은 xQueueGenericSendFromISR()을 호출하는 매크로 함수이므로, xQueueSendToFrontFromISR()과 동일한 반환 값을 갖는다. 그러나 pdQASS는 xQueueOverwriteFromISR()이 Queue가 이미 꽉 찬 경우에도, Queue에 쓰기 때문에 반환할 수 있는 유일한 값이다.

1.3.2.4.3 기타

```
QueueHandle txQueue;
void vFunction( void *pvParameters ) {
  /* 부호가 없는 long 을 보관 유지하는 Queue 를 만든다. 둘 이상의 값을 포함할 수 있는 Queue 에 대해서
   xQueueOverwriteFromISR()를 사용하지 않는 것이 좋으며, configASSERT()이 정의된 경우 트리거가 된다. */
   xQueue = xQueueCreate( 1, sizeof( unsigned long ) );
void vAnInterruptHandler( void ) {
  // xHigherPriorityTaskWoken 은 사용하기 전에 pdFALSE 로 설정한다.
   BaseType_t xHigherPriorityTaskWoken = pdFALSE;
  unsigned long ulVarToSend, ulValReceived;
   // xQueueOverwriteFromISR()을 사용하여 10을 Queue 에 저장한다.
   xQueueOverwriteFromISR( xQueue, &ulVarToSend, &xHigherPriorityTaskWoken );
   // Queue 가 가득 차 있지만, Queue 에 있는 값을 새 값으로 덮어 쓰므로 xQueueOverwriteFromISR()을 다시 호출한다.
   xQueueOverwriteFromISR(xQueue, &ulVarToSend, &xHigherPriorityTaskWoken);
   // Queue 에서 100 을 반환한다.
   if(xHigherPriorityTaskWoken == pdTRUE) {
    /* Queue 에 쓰기 작업이 차단 해제되고, 차단 해제된 task의 우선 순위가 현재 실행중인 task의 우선순위보다 높거나 같다.
    (인터럽트가 중단된 task) 이 인터럽트가 차단되지 않은 task 로 직접 반환되도록 컨텍스트 스위치를 수행한다. */
    portYIELD_FROM_ISR();
    // 또는 포트 END_SWITCHING_ISR()에 따른다.
  }
```

1,3,2.5 xQueuePeek(): Queue 데이터 유지하며 읽기

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

BaseType_t xQueuePeek ( QueueHandle_t xQueue, void * pvBuffer, TickType_t xTicksToWait );
```

Queue 에서 항목을 읽지만 항목을 Queue 에서 제거하지 않는다.

xQueueReceive() 또는 xQueuePeek()을 사용하여 동일한 Queue 항목을 가져올 때, 동일한 해당 항목을 반환한다.

1.3.2.5.1 매개 변수

xQueue: 데이터를 읽을 Queue 핸들이다.

pvBuffer: Queue 에서 읽은 데이터를 복사할 메모리 포인터이다. 버퍼의 길이는 최소한 Queue 항목 크기와 같아야 한다. 항목 크기는 Queue 를 만드는데 사용된 xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()의 매개 변수 uxItemSize 로 설정된다.

xTicksToWait: Queue 가 이미 비어 있는 경우 데이터가 Queue 에서 사용 가능할 때까지 task가 차단 상태로 대기하는 최대 시간이다. xTicksToWait가 0 이면 Queue 가 이미 비어 있는 경우, xQueuePeek()을 즉시 반환한다. 차단 시간은 tick 시간으로 지정되고, tick 의 절대 시간은 tick 주파수에 따라 달라진다.

pdMS_TO_TICKS()매크로를 이용하여 밀리 초 단위로 지정된 시간을 tick 시간으로 변환하는데 사용할 수 있다. xTicksToWait을 portMAX_DELAY 로 설정할 때, FreeRTOSConfig.h 의 INCLUDE_vTaskSuspend 가 1 로 설정된 경우 task 가 시간 초과없이 무기한 대기한다.

1.3.2.5.2 반환 값

pdPASS: Queue 에서 데이터를 성공적으로 읽었을 때 반환된다. 차단 시간이 지정된 경우(xTicksToWait 이 0 이 아닐 경우) 호출하는 task 가 차단 상태에서 시간이 만료되기 전에 데이터를 Queue 에서 읽었다.

errQUEUE_EMPTY: Queue 가 비어 있어서 데이터를 읽을 수 없을 경우에 반환한다. 차단 시간이 지정되면(xTicksToWait 이 0 이 아닐 경우) 호출한 task 가 차단 상태에서 시간이 만료될 때까지 Queue 의 데이터를 읽지 못하였다.

1.3.2.5.3 기타

```
struct AMessage {
   char ucMessageID;
   char ucData[ 20 ];
} xMessage;
QueueHandle_t xQueue;
// Queue 를 만들고 값을 넣는 task 다.
void vATask( void *pvParameters ) {
   struct AMessage *pxMessage;
   // AMessage 구조체에 대해 10 개를 집어넣을 수 있는 Oueue 를 만든다. xOueue 변수에 생성된 Oueue 의 핸들을 저장한다.
   xQueue = xQueueCreate( 10, sizeof( struct AMessage * ) );
   if( xQueue == 0 ) {
    // Queue 데이터 구조나 저장 영역을 할당하는데 사용할 수 있는 FreeRTOS 힙 메모리가 충분하지 않아, Queue 생성에 실패했다.
    /* AMessage 객체에 대한 포인터를 xQueue 가 참조하는 Queue 에 보낸다. Queue 가 이미 가득 찬 경우 차단하지 않는다.
    xQueueSend()의 세번째 매개 변수는 0 이므로 차단 시간이 지정되지 않는다. */
    pxMessage = &xMessage;
    xQueueSend(xQueue, (void *) &pxMessage, 0);
   // 나머지 작업을 한다.
   for(;;) {}
// Queue 에서 데이터를 보기 위한 task 다.
void vADifferentTask( void *pvParameters ) {
   struct AMessage *pxRxedMessage;
   if( xQueue != 0 ) {
    // 생성된 Oueue 에 메시지를 준다. 메시지를 즉시 사용할 수 없는 경우 10tick 동안 차단한다.
    if( xQueuePeek( xQueue, &( pxRxedMessage ), 10 ) == pdPASS ) {
      // pxRxedMessage 는 구조체 AMessage 의 변수를 가리킨다. 그러나 항목은 Queue 에 남아있다.
   } else {
    // Queue 를 만들 수 없거나 만들지 못하였다.
   // 나머지 작업을 한다.
   for(;;) {}
```

1.3.2.6 xQueuePeekFromISR(): ISR 에서의 xQueuePeek()

#include "FreeRTOS.h" #include "queue.h"

BaseType_t xQueuePeekFromISR (QueueHandle_t xQueue, void * pvBuffer);

인터럽트 서비스 루틴(ISR)에서 사용할 수 있는 xQueuePeek()이다.

Queue 에서 항목을 읽지만 항목을 Queue 에서 제거하지 않는다. xQueueReceive() 또는 xQueuePeek()을 사용하여 동일한 Queue 에서 항목을 가져올 때, 동일한 항목을 반환한다.

1.3.2.6.1 매개 변수

xQueue: 데이터를 읽을 Queue의 핸들이다.

pvBuffer: Queue 에서 읽은 데이터를 복사할 메모리 포인터이다. 버퍼의 길이는 최소한 Queue 항목 크기와 같아야 한다. 항목 크기는 Queue를 만드는데 사용된 xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()의 매개 변수 uxItemSize 로 설정된다.

1.3.2.6.2 반환 값

pdPASS: Queue 에서 데이터를 성공적으로 읽을 경우 반환한다.

errQUEUE_EMPTY: Queue 가 이미 비어 있어 데이터를 읽을 수 없는 경우 반환한다.

1,3,2.7 xQueueReceive(): Queue 수신(읽기)

#include "FreeRTOS.h" #include "queue.h"

BaseType_t xQueueReceive (QueueHandle_t xQueue, void * pvBuffer, TickType_t xTicksToWait);

Queue 에서 항목을 수신(읽기)한다.

1.3.2.7.1 매개 변수

xQueue: 수신(읽기)하고자 하는 Queue의 핸들이다. Queue 핸들은 xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()호출 시 반환된다.

pvBuffer: Queue 에서 읽은 데이터를 복사할 메모리 포인터이다. 버퍼의 길이는 최소한 Queue 항목 크기와 같아야 한다. 항목 크기는 Queue 를 만드는데 사용된 xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()의 매개 변수 uxItemSize 로 설정된다.

xTicksToWait: Queue 가 이미 비어 있는 경우 데이터가 Queue에서 사용 가능할 때까지 task 가 차단 상태로 대기하는 최대 시간이다. xTicksToWait가 0 이면 Queue가 이미 비어 있는 경우, xQueueReceive()를 즉시 반환한다. 차단 시간은 tick 시간으로 지정되고, tick 의절대 시간은 tick 주파수에 따라 달라진다. pdMS_TO_TICKS()매크로를 이용하여 밀리 초 단위로 지정된 시간을 tick 시간으로 변환하는데 사용할 수 있다

xTicksToWait을 portMAX_DELAY로 설정할 때, FreeRTOSConfig.h의 INCLUDE_vTaskSuspend 가 1로 설정된 경우 task 가 시간 초과없이 무기한 대기한다.

1.3.2.7.2 반환 값

pdPASS: Queue 에서 데이터를 성공적으로 읽었을 때 반환된다. 차단 시간이 지정된 경우(xTicksToWait이 0이 아닐 경우) 호출하는 task 가 차단 상태에서 시간이 만료되기 전에 데이터를 Queue 에서 읽었다.

errQUEUE_EMPTY: Queue 가 비어 있어서 데이터를 읽을 수 없을 경우에 반환한다. 차단 시간이 지정되면(xTicksToWait 이 0 이 아닐 경우) 호출한 task 가 차단 상태에서 시간이 만료될 때까지 Queue 의 데이터를 읽지 못하였다.

1.3.2.7.3 기타

```
// Queue 의 데이터 유형을 정의한다.
typedef struct A Message {
   char ucMessageID;
   char ucData[ 20 ];
} AMessage;
// Queue 의 매개 변수를 정의한다.
#define QUEUE_LENGTH 5
#define QUEUE_ITEM_SIZE sizeof( AMessage )
int main(void) {
   QueueHandle_t xQueue;
   // Queue 를 생성하고, 핸들을 xQueue 변수에 저장한다.
   xQueue = xQueueCreate( QUEUE_LENGTH, QUEUE_ITEM_SIZE );
   if( xQueue == NULL ) {
     // Queue 를 생성할 수 없다.
   // task 를 생성하고. Oueue 핸들을 task 매개 변수로 전달한다.
   xTaskCreate(vAnotherTask, "Task", STACK_SIZE, (void *) xQueue, TASK_PRIORITY, NULL);
   // 실행 상태인 task 를 시작한다.
   vTaskStartScheduler();
   // Idle task 를 생성하기에 충분한 FreeRTOS 힙 메모리가 남아 있지 않은 경우에만 실행이 여기에 도달한다.
   for(;;);
}
void vAnotherTask( void *pvParameters ) {
   QueueHandle txQueue;
   AMessage xMessage;
   // Queue 핸들이 task 매개 변수로 전달된다. 매개 변수를 다시 Queue 핸들로 캐스팅 한다.
   xQueue = ( QueueHandle_t ) pvParameters;
   for(;;) {
    /* Queue 에서 데이터를 사용할 수 있게 될 때까지 기다린다. FreeRTOSConfig.h 의 INCLUDE_vTaskSuspend 가 1 일 경우,
     종료 시점이 불명확하다. */
     if( xQueueReceive( xQueue, &xMessage, portMAX_DELAY ) != pdPASS ) {
      // 차단 상태로 데이터가 도착하기를 기다리지만, Queue 에서 아무것도 수신하지 못하였다.
      // xMessage 에 수신된 데이터가 포함된다.
     }
```

1.3.2.8 xQueueReceiveFromISR(): ISR 에서의 xQueueReceive()

#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

BaseType_t xQueueReceiveFromISR (QueueHandle_t xQueue, void * pvBuffer,

BaseType_t * pxHigherPriorityTaskWoken);

ISR에서 호출할 수 있는 xQueueReceive()이다. xQueueReceive()과는 달리 xQueueReceiveFromISR()는 차단 시간을 지정할 수 없다.

인터럽트 서비스 루틴 내에서 xQueueReceiveFromISR()을 호출하면 Queue에서 차단 상태인 task가 차단 해제될 수 있다. 이러한 차단 해제된 task 우선 순위가 현재 실행중인 task(인터럽트 된 task)보다 높거나 같으면 컨텍스트 스위치를 수행해야 한다. 컨텍스트 스위치를 사용하면 인터럽트가 가장 높은 우선순위의 준비 상태 task 로 직접 반환된다. xQueueReceive()와는 달리 xQueueReceiveFromISR()은 컨텍스트 스위치를 수행하지 않는다. 대신 컨텍스트 스위치가 필요한지 여부만 알려준다. 따라서, xQueueReceiveFromISR()은 스케줄러가 시작되기 전에 호출되어서는 안된다. xQueueReceiveFromISR()을 호출하는 인터럽트는 스케줄러가 시작되기 전에 실행하지 않아야 한다.

1.3.2.8.1 매개 변수

xQueue: 수신(읽기)하고자 하는 Queue의 핸들이다. Queue 핸들은 xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()호출 시 반환된다.

pvBuffer: Queue 에서 읽은 데이터를 복사할 메모리 포인터이다. 버퍼의 길이는 최소한 Queue 항목 크기와 같아야 한다. 항목 크기는 Queue 를 만드는데 사용된 xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()의 매개 변수 uxItemSize 로 설정된다.

pxHigherPriorityTaskWoken: 단일 Queue 에서 하나 이상의 task가 차단되어 Queue 에서 공간을 사용할 수 있을 때까지 기다리는 것이 가능할 수 있다. xQueueReceiveFromISR()을 호출하면 사용 가능한 공간이 만들어 지므로, 그러한 task가 차단 상태를 벗어난다. API 함수를 호출하면 task가 차단 상태를 벗어나고, 차단 해제된 task 우선 순위가 현재 실행중인 task(중단된 task)보다 크거나 같으면 내부적으로 API 함수가 * pxHigherPriorityTaskWoken을 pdTRUE로 설정한다. xQueueReceiveFromISR()의 값이 pdTRUE로 설정되면 인터럽트가 종료되기 전에 컨텍스트 스위치가 수행되어야 한다. 이렇게 하면 인터럽트가 직접적으로 우선 순위가 가장 높은 task를 준비 상태로 만든다. FreeRTOS V7.3.0 부터 pxHigherPriorityTaskWoken은 선택적 매개 변수로 바뀌었으며 NULL로 설정할 수 있다.

1.3.2.8.2 반환 값

pdPASS: 데이터가 Queue 에서 성공적으로 수신되었다.

pdFAIL: Queue 가 이미 비어있어 Queue 에서 데이터를 받지 못하였다.

1.3.2.8.3 기타

데모의 명확성을 위해 섹션의 예제에서 여러 개의 작은 데이터 항목을 받기 위해 xQueueReceiveFromISR()를 여러 번 호출한다.

이는 비효율적이므로 대부분의 응용 프로그램에 권장되지 않는다. 한 가지 구조에서 여러 데이터 항목을 단일 게시물의 Queue로 보내고, xQueueReceiveFromISR()은 한번만 호출한다. 이는 task 레벨로 연기될 수 있다.

```
/* vISR 값은 Queue 를 비우고, 각각을 주변 장치로 보내는 인터럽트 서비스 루틴이다. Queue 가 데이터를 공간을 기다리는 동안 해당Queue 에 여러 task 가 차단되어 있을 수 있다. */void vISR(void) {<br/>char cByte;<br/>BaseType_t xHigherPriorityTaskWoken;// task 가 아직 차단 해제되지 않았다.<br/>xHigherPriorityTaskWoken = pdFALSE;/* Queue 가 비게 될 때까지 반복한다. xQueueReceiveFromISR()를 호출하면, task 가 차단 상태를 벗어나고,<br/>차단 해제된 task 의 우선 순위가 현재 실행 상태인 task(ISR 이 중단된 task)보다 크거나 같으면<br/>xHigherPriorityTaskWoken 이 xQueryReceiveFromISR() 내에서 pdTRUE 로 설정된다. */<br/>while(xQueueReceiveFromISR(xQueue, &cByte, &xHigherPriorityTaskWoken) == pdPASS) {
```

```
// 수신된 바이트를 주변 장치에 쓴다.
OUTPUT_BYTE(TX_REGISTER_ADDRESS, cByte);
}

// 인터럽트 소스를 지운다.
/* Queue 가 비어 있고, xHigherPriorityTaskWoken 가 pdTRUE 로 설정되었을 때, 필요한 경우 컨텍스트 스위치를 수행할 수 있는 인터럽트를 해제한다. 참고:ISR에서 컨텍스트 스위치를 수행하는데 필요한 구문은 포트와 컴파일러마다 다르다. 응용 프로그램에 필요한 올바른 구문을 찾으려면 웹 설명서와 사용중인 포트의 예를 확인한다.*/
portYIELD_FROM_ISR(xHigherPriorityTaskWoken);
```

1.3.2.9 xQueueReset(): Queue 리셋

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

BaseType_t xQueueReset ( QueueHandle_t xQueue );
```

Queue 를 빈 상태로 리셋 한다. 리셋 될 때 Queue 에 포함된 모든 데이터는 삭제된다.

1.3.2.9.1 매개 변수

xQueue: 리셋 하고자 하는 Queue의 핸들이다.

Queue 핸들은 xQueueCreate() 또는 xQueueCreateStatic()에 대한 반환 값으로 얻을 수 있다.

1.3.2.9.2 반환 값

xQueueReset()의 원래 버전은 pdPASS 또는 pdFAIL을 반환하였다. 하지만, FreeRTOS V7.2.0 부터 xQueueReset()은 항상 pdPASS를 반환한다.

1.3.3 Queue Set

1.3.3.1 vQueueCreateSet(): Queue Set 생성

#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

cQueueSetHandle_t xQueueCreateSet (const UBaseType_t uxEventQueueLength);

Queue Set 은 RTOS task 가 RTOS Queue 들이나 세마포어에서 동시에 읽는 작업을 차단(보류)할 수 있도록 하는 메커니즘을 제공한다.

Queue Set 은 xQueueCreateSet()을 사용하여 명시적으로 만들어야 사용 가능하다. 일단 생성되면 표준 FreeRTOS Queue 와 세마포어를 xQueueAddToSet()을 이용하여 Set 에 추가할 수 있다. 그런 다음 xQueueSelectFromSet()을 사용하여, Set 에 포함된 Queue 나 세마포어가 Queue 읽기 또는 세마포어 작업이 성공했는지 여부를 확인한다.

뮤텍스가 포함된 Queue Set을 차단해도 뮤텍스 소유자는 차단된 task 의 우선 순위를 상속하지 않는다.

Queue Set에 추가된 모든 Queue는 각 공간에 추가로 4 바이트 RAM 이 필요하다. 따라서 최대 카운트 값이 큰 카운터 세마포어를 Queue Set에 추가하면 안된다.

xQueueSelectFromSet() 호출을 통해 처음 Queue 집의 멤버에 대한 핸들을 반환하지 않는 한, 수신(Queue의 경우) 또는 task(세마포어의 경우)는 Queue Set을 수행하면 안된다.

xQueueCreateSet() API 함수를 사용하려면 FreeRTOSConfig.h 의 configuse_QUEUE_SETS 을 1로 설정해야 한다.

Queue Set 을 사용하는 것보다 간단한 대안이 존재한다. 이는 여러 개체의 차단 페이지를 참조한다. 자세한 정보는 FreeRTOS.org 웹시트를 참조한다.

1.3.3.1.1 매개 변수

uxEventQueueLength: Queue Set 은 해당 Set 에 포함된 Queue 및 세마포어에서 발생하는 이벤트를 저장한다. uxEventQueueLength는 한번에 대기할 수 있는 최대 이벤트 수를 지정한다. 이벤트가 손실되지 않는다는 것을 확실히 하려면 uxEventQueueLength를 이진 세마포어와 뮤텍스의 길이 1인 Queue에 추가된 Queue의 길이의 합으로 설정되어야 한다. 카운터 세마포어는 최대 카운트 값에 의해 설정된 길이를 가진다.

예를 들어 아래와 같이 사용한다.

- Queue Set 에 길이 5 인 Queue, 길이 12 인 다른 Queue 및 이진 세마포어를 보유하려면 uxEventQueueLength를 (5+12+1) 또는 18 로 설정해야 한다.
- Queue Set 에 3 개의 이진 세마포어를 보유할 경우 uxEventQueueLength 는 (1+1+1) 또는 3 으로 설정해야 한다.
- Queue Set 의 최대 개수가 5 인 카운터 세마포어 및 최대 개수가 3 인 카운터 세마포어를 보유할 경우 uxEventQueueLength 는 (5+3) 또는 8로 설정해야 한다.

1.3.3.1.2 반환 값

NULL: Queue Set을 작성하지 못한 상태이다.

다른 값은 Queue Set 이 성공적으로 작성되었다. 리턴 값은 작성된 Queue Set 을 참조할 수 있는 핸들이다.

1.3.3.1.3 기타

// Queue Set에 추가될 Queue 길이를 정의한다. #define QUEUE_LENGTH_1 10 #define QUEUE_LENGTH_2 10

```
// 이진 세마포어의 유효 길이는 1이다.
#define BINARY_SEMAPHORE_LENGTH 1
// 각각의 Queue1과 Queue2가 보유할 항목의 크기를 정의한다. 사용된 값은 데모 용이다.
#define ITEM_SIZE_QUEUE_1 sizeof( uint32_t )
#define ITEM_SIZE_QUEUE_2 sizeof( something_else_t )
// Queue Set 에 추가될 2 개의 Queue 와 이진 세마포어의 결합 길이다.
#define COMBINED_LENGTH ( QUEUE_LENGTH_1 + QUEUE_LENGTH_2 + BINARY_SEMAPHORE_LENGTH )
void vAFunction( void ) {
   static QueueSetHandle_t xQueueSet;
   QueueHandle_t xQueue1, xQueue2, xSemaphore;
   QueueSetMemberHandle t xActivatedMember;
   uint32_t xReceivedFromQueue1;
   something_else_t xReceivedFromQueue2;
   // 모든 Queue 와 세마포어에 대해서 이벤트를 보유할 수 있을 만큼 큰 Queue Set을 만든다.
   xQueueSet = xQueueCreateSet( COMBINED_LENGTH );
   // Set 에 포함될 Queue 를 만든다.
   xQueue1 = xQueueCreate( QUEUE_LENGTH_1, ITEM_SIZE_QUEUE_1 );
   xQueue2 = xQueueCreate( QUEUE_LENGTH_2, ITEM_SIZE_QUEUE_2 );
   // Set 에 포함될 세마포어를 만든다.
   xSemaphore = xSemaphoreCreateBinary();
   // 세마포어를 가져와서 비운다. 이 세마포어는 방금 생산되었으며, 사용할 수 있기 때문에 차단 시간으로 0을 준다.
   xSemaphoreTake(xSemaphore, 0);
   // Queue 와 세마포어를 Set 에 추가한다.
   // xQueueSelectFromSet()에 대한 호출은 이 시점(Queue 또는 세마포어 핸들을 반환할 때)부터 수행할 수 있다.
   xOueueAddToSet( xOueue1, xOueueSet );
   xQueueAddToSet(xQueue2, xQueueSet);
   xQueueAddToSet( xSemaphore, xQueueSet );
   for(;;) {
    // Set 에 추가된 Queue 나 세마포어에서 사용할 수 있는 것을 기다린다. 200ms 이상 차단하지 않는다.
    xActivatedMember = xQueueSelectFromSet( xQueueSet, pdMS_TO_TICKS( 200 ) );
    // 선택된 멤버를 확인한다.
    // xQueueSelectFromSet()의 반환 값 핸들에 사용 가능한 것이 없는 경우, 수신 / 호출은 0의 차단 시간을 사용한다.
    if( xActivatedMember == xQueue1 ) {
      xQueueReceive(xActivatedMember, &xReceivedFromQueue1, 0);
      vProcessValueFromQueue1(xReceivedFromQueue1);
    } else if( xActivatedQueue == xQueue2 ) {
      xQueueReceive(xActivatedMember, &xReceivedFromQueue2, 0);
      vProcessValueFromQueue2( &xReceivedFromQueue2);
    } else if( xActivatedQueue == xSemaphore ) {
      // 세마포어가 주어질 수 있는지 다시 확인한다.
      xSemaphoreTake(xActivatedMember, 0);
      vProcessEventNotifiedBvSemaphore();
      break;
    } else {
      // 처리할 준비가 된 RTOS Queue 나 세마포어 없이 200ms 차단 시간이 만료되었다.
```

1,3,3,2 vQueueAddToSet(): Queue Set 에 추가

#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

BaseType_t xQueueAddToSet (QueueSetMemberHandle_t xQueueOrSemaphore, cQueueSetHandle_t xQueueSet);

xQueueCreateSet()호출에 의해 이전에 작성된 Queue Set 에 Queue 또는 세마포어가 추가된다.

xQueueSelectFromSet() 호출을 통해 처음 Queue Set의 멤버에 대한 핸들을 반환하지 않는 한, 수신(Queue의 경우) 또는 task(세마포어의 경우)는 Queue Set을 수행하면 안된다.

xQueueAddToSet() API 함수를 사용하려면, FreeRTOSConfig.h 의 configUSE_QUEUE_SETS 을 1로 설정해야 한다.

이 설명은 xQueueCreateSet()함수의 예제를 참조한다.

1.3.3.2.1 매개 변수

xQueueOrSemaphore: Queue Set 에 추가되는 Queue 또는 세마포어 핸들이다.(QueueSetMemberHandle_t 유형을 사용한다.)

xQueueSet: Queue 또는 세마포어를 추가 할 Queue Set 핸들이다.

1.3.3.2.2 반화 값

pdPASS: Queue 또는 세마포어가 Queue Set 에 성공적으로 추가되었다.

pdFAIL: Queue 또는 세마포어가 이미 다른 Set의 멤버이기 때문에 Queue Set에 추가할 수 없다.

1.3.3.3 xQueueSelectFromSet(): Queue Set 멤버 탐색

#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

QueueSetMemberHandle_t xQueueSelectFromSet (QueueSetHandle_t xQueueSet, const TickType_t xTicksToWait);

xQueueSelectFromSet()은 Queue Set 의 멤버에서 데이터를 포함하거나(Queue 일 경우), take(세마포어일 경우)를 이용할 수 있다. xQueueSelectFromSet()은 효과적으로 task를 차단(보류)하고, Queue Set 에 있는 Queue 와 세마포어들의 읽기를 동시에 처리할 수 있다. 뮤텍스가 포함된 Queue Set 을 차단해도 뮤텍스 소유자는 차단 된 task 의 우선 순위를 상속하지 않는다. xQueueSelectFromSet()의 호출이 핸들을 반환하지 않는 한, Queue Set 의 멤버들에 대한 수신(Queue의 경우) 또는 take(세마포어의 경우)를 수행하지 않아야 한다.

xQueueSelectFromSet() 함수를 사용하려면 FreeRTOSConfig.h 의 configuse_QUEUE_SETS 를 1로 설정해야 한다.

Queue Set 사용에 대한 대안이 존재한다. 자세한 내용은 FreeRTOS.org 웹 사이트의 Multiple Objects 를 참조한다.

1.3.3.3.1 매개 변수

xQueueSet: 작업이 (잠재적으로) 차단할 대기열 세트입니다.

xTicksToWait: 호출 한 작업이 대기열 읽기 또는 세마포어 가져 오기 작업을 위해 대기열 세트 구성원이 준비 될 때까지 대기하기 위해 차단 된 상태 (다른 작업 실행 중)로 유지되는 최대 시간 (틱)입니다.

1.3.3.3.2 반환 값

NULL: xTicksToWait 매개 변수에 지정된 차단 시간이 만료되기 전에 Set에 포함된 Queue 또는 세마포어를 사용할 수 없다.

다른 값 : 데이터가 들어있는 Queue Set에 포함된 Queue 의 핸들(QueueSetMemberHandle_t 유형) 또는 사용 가능한 세마포어(QueueSetMemberHandle_t 유형)의 핸들이다.

1.3.3.3.3 기타

이 설명서의 xQueueCreateSet() 함수에 제공된 예제를 참조한다.

1,3,3,4 xQueueSelectFromSetFromISR(): ISR 에서 Queue Set 멤버 탐색

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

QueueSetMemberHandle_t xQueueSelectFromSetFromISR ( QueueSetHandle_t xQueueSet);
```

인터럽트 서비스 루틴에서 사용할 수 있는 xQueueSelectFromSet()이다.

xQueueSelectFromSetFromISR()를 사용하려면 FreeRTOSConfig.h의 configUSE_QUEUE_SETS을 1로 설정해야 한다.

1.3.3.4.1 매개 변수

xQueueSet: 탐색중인 Queue Set 이다. 이 함수는 인터럽트에서 사용하도록 설계되었기 때문에 읽기를 차단할 수 없다.

1.3.3.4.2 반환 값

NULL: Queue Set 의 멤버를 사용할 수 없다.

다른 값: Queue Set 에 위치한 사용 가능한 Queue 핸들 또는 세마포어 핸들이다. (QueueSetMemberHandle_t 유형)

1.3.3.4.3 기타

```
void vReceiveFromQueueInSetFromISR( void ) {
    QueueSetMemberHandle_t xActivatedQueue;
    unsigned long ulReceived;

    // Queue Set 에 데이터가 있는지 확인한다.
    xActivatedQueue = xQueueSelectFromSetFromISR( xQueueSet );

if( xActivatedQueue != NULL ) {
    // xQueueSelectFromSetFormISR()에 의해 반환된 Queue 를 읽는다.
    if( xQueueReceiveFromISR( xActivatedQueue, &ulReceived, NULL ) != pdPASS ) {
        // xQueueSelectFromSetFormISR()에서 핸들을 반환할 때 데이터를 사용할 수 있어야 한다.
    }
    }
}
```

1.3.3.5 xQueueRemoveFromSet(); Queue Set 데이터 제거

#include "FreeRTOS.h" #include "queue.h"

BaseType_t xQueueRemoveFromSet (QueueSetMemberHandle_t xQueueOrSemaphore, QueueSetHandle_t xQueueSet);

Queue Set 에서 Queue 또는 세마포어를 제거한다.

Queue 또는 세마포어가 비어있는 경우에만 Queue 또는 세마포어를 Queue Set 에서 제거할 수 있다.

xQueueRemoveFromSet() API 함수를 사용하려면 FreeRTOSConfig.h 의 configuse_QUEUE_SETS 을 1로 설정해야 한다.

1.3.3.5.1 매개 변수

xQueueOrSemaphore : Queue Set 에서 제거되는 Queue 또는 세마포어의 핸들이다. (QueueSetMemberHandle_t 유형으로 캐스팅한다.)
xQueueSet : Queue 또는 세마포어가 포함된 Queue Set 의 핸들이다.

1.3.3.5.2 반환 값

pdPASS: Queue 또는 세마포어가 Queue Set 에서 성공적으로 제거되었다.

pdFAIL: Queue 또는 세마포어가 Queue Set에 없거나 Queue 또는 세마포어가 비어 있지 않아서 제거되지 않는다.

1.3.3.5.3 기타

이 예제는 xQueueSet 이 이미 작성된 Queue Set 이고, xQueue 가 이미 작성되어 xQueueSet 에 추가된 Queue 라고 가정한다.

```
if(xQueueRemoveFromSet(xQueue, xQueueSet)!= pdPASS) {
    // xQueue 가 xQueueSet의 구성원이 아니거나 xQueue 가 비어 있지 않으므로 Queue Set에서 제거할 수 없다.
} else {
    // Queue 가 성공적으로 제거되었다.
}
```

1.3.4 Queue 레지스트리

1,3,4,1 vQueueAddToRegistry(): Queue 레지스트리에 Queue 추가

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

void vQueueAddToRegistry ( QueueHandle_t xQueue, char * pcQueueName );
```

사람이 읽을 수 있는 이름을 Queue 에 할당하고, Queue 레지스트리에 Queue 를 추가한다.

Queue 레지스트리는 커널 인식 디비거에서 사용된다.

- 1. 디버깅 인터페이스에서 쉽게 Queue 및 세마포어 식별을 위해 텍스트 이름을 Queue 또는 세마포어와 연관시킬 수 있다.
- 2. 디버거가 Queue 및 세마포어 구조를 찾을 수 있는 방법을 제공한다.

configQUEUE_REGISTRY_SIZE 커널 구성 상수는 한번에 등록할 수 있는 큐 및 세마포어의 최대 수를 정의한다.

커널 인식 디버깅 인터페이스에서 볼 필요가 있는 Queue 및 세마포어만 등록해야 한다. Queue 레지스트리는 커널 인식 디버거가 사용될 때만 필요하다. 그 밖의 경우에는 용도가 없으므로 configQUEUE_REGISTRY_SIZE 를 0으로 설정하거나, configQUEUE_REGISTRY_SIZE 구성 상수 정의를 생략할 수 있다.

등록된 Queue 를 삭제하면 자동으로 레지스트리에서 제거된다.

1.3.4.1.1 매개 변수

xQueue: 레지스트리에 추가될 큐의 핸들이다. 세마포어 핸들을 사용할 수도 있다.

pcQueueName: 대기열 또는 세마포어를 설명하는 이름이다. 이것은 FreeRTOS에서 특별히 사용되지 않고, 디버깅을 돕는 목적으로만 사용된다. 핸들로 식별하는 것보다 식별하기 쉽게 하기 위함이다.

1.3.4.1.2 기타

```
void vAFunction(void) {
   QueueHandle_t xQueue;

   // 10 글자를 저장할 만큼의 Queue 를 생성한다.
   xQueue = xQueueCreate(10, sizeof(char));

   // 생성된 Queue 는 커널 인식 디버거에서 볼 수 있어야 하기 때문에 레지스트리에 추가한다.
   vQueueAddToRegistry(xQueue, "AMeaningfulName");
}
```

1,3,4,2 pcQueueGetName(): Queue 텍스트 이름 출력

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

const char * pcQueueGetName ( QueueHandle_t xQueue );
```

사람이 읽을 수 있는 Queue 의 텍스트 이름을 출력한다. Queue 는 Queue 레지스트리에 추가된 경우에만 텍스트 이름을 갖는다.

1.3.4.2.1 매개 변수

xQueue: 출력하고자 하는 Queue의 핸들이다.

1.3.4.2.2 반환 값

Queue 의 텍스트 이름은 NULL 로 끝나는 C 문자열이다.

반환되는 값은 출력하는 Queue 의 이름을 가리키는 포인터이다.

1.3.5 Queue 정보 출력

1,3,5,1 xQueuelsQueueEmptyFromISR(): ISR 에서 Queue 항목 출력

#include "FreeRTOS.h" #include "queue.h"

BaseType_t xQueuelsQueueEmptyFromISR (const QueueHandle_t pxQueue);

Queue 에 항목이 있는지 또는 이미 비어 있는지 여부를 확인한다. Queue 가 비어 있으면 항목을 Queue 에서 받을 수 없다. 이 기능은 ISR 에서만 사용되야 한다.

1.3.5.1.1 매개 변수

pxQueue: 출력하고자 하는 Queue 다.

1.3.5.1.2 반환 값

pdFALSE : xQueuelsQueueEmptyFromISR()가 호출될 때, 조회중인 Queue 가 비어 있다. (데이터 항목을 포함하지 않는다.)

다른 모든 값은 xQueuelsQueueEmptyFromISR()이 호출될 때 비어 있지 않는다. (데이터 항목이 포함된다.)

1.3.5.2 xQueuelsQueueFullFromISR(): ISR 에서 Queue 공간 확인

#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

 $Base Type_t \ xQueue Is Queue Full From ISR \ (\ const \ Queue Handle_t \ px Queue \);$

Queue 가 가득 차 있는지 새 항목을 받을 공간이 있는지 확인한다.

Queue 가 가득 차 있지 않을 때만 새 항목을 성공적으로 수신할 수 있다.

이 기능은 ISR 에서 사용할 수 있다.

1.3.5.2.1 매개 변수

pxQueue: 확인하고자 하는 Queue 다.

1.3.5.2.2 반환 값

pdFALSE: Queue 가 가득 차 있지 않다.

다른 모든 값은 xQueuelsQueueFullFromISR()을 호출할 때 가득 차 있는 상태이다.

1,3,5,3 uxQueueMessagesWaiting(): Queue 가 보관하는 항목의 수 출력

#include "FreeRTOS.h"
#include "gueue.h"

UBaseType_t uxQueueMessagesWaiting (const QueueHandle_t xQueue);

Queue 에 보관되고 있는 항목의 수를 출력한다.

1.3.5.3.1 매개 변수

xQueue: 출력하고자 하는 Queue의 핸들이다.

1.3.5.3.2 반환 값

uxQueueMessagesWaiting()을 호출할 때 확인하고자 하는 Queue가 보관하고 있는 항목의 수다.

1.3.5.3.3 기타

```
void vAFunction( QueueHandle_t xQueue ) {
    UBaseType_t uxNumberOfltems;

// xQueue 핸들에 의해 참조되는 Queue 가 보관하는 항목의 수를 받는다.
    uxNumberOfltems = uxQueueMessagesWaiting( xQueue );
```

1,3,5,4 uxQueueMessagesWaitingFromISR(): ISR 에서 보관하는 항목의 수 출력

#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

UBaseType_t uxQueueMessagesWaitingFromISR (const QueueHandle_t xQueue);

ISR 에서 사용할 수 있는 uxQueueMessagesWaiting()이다.

1.3.5.4.1 매개 변수

xQueue: 출력하고자 하는 Queue의 핸들이다.

1.3.5.4.2 반환 값

uxQueueMessagesWaitingFromISR()을 호출할 때 확인하고자 하는 Queue 가 보관하고 있는 항목의 수다.

1.3.5.4.3 기타

```
void vAnInterruptHandler(void) {
    UBaseType_t uxNumberOfltems;
    BaseType_t xHigherPriorityTaskWoken = pdFALSE;

// Queue 의 상태를 확인한다. Queue 에 10 개 이상의 항목이 포함되어 있는 경우, Queue 를 비우는 작업을 수행한다.
// xQueue 핸들에 참조된 Queue 가 얼마나 많은 항목을 갖고 있는지 확인한다.
    uxNumberOfltems = uxQueueMessagesWaitingFromISR(xQueue);

if( uxNumberOfltems > 10 ) {
    // task 가 깨어 있는 상태면 xSemaphore 는 차단된다. 세마포어를 지정하면 task 가 차단 해제된다.
    xSemaphoreGiveFromISR(xSemaphore, &xHigherPriorityTaskWoken);
    }

/* 이 시점에서 xHigherPriorityTaskWoken 가 pdTRUE 일 경우, xSemaphoreGiveFromISR()호출로 차단 해제된
    task 의 우선순위가 현재 실행중인 task 보다 크거나 같다. (인터럽트가 발생했을 때 실행 상태에 있던 task) 이 경우
    인터럽트 서비스 루틴을 떠나기 전에 우선순위가 높은 준비 상태 task(차단 해제된 task)로 인터럽트가 반환되도록
    컨텍스트 스위치를 수행한다. 인터럽트 내부에서 컨텍스트 스위치를 수행하는데 필요한 구문은 포트마다 다르다.
    사용중인 포트에 대한 웹 문서 및 예제를 확인하여 응용 프로그램에 맞는 구문을 사용한다. */
}
```

1,3,5,5 uxQueueSpacesAvailable(): Queue 여유 공간 출력

```
#include "FreeRTOS.h"
#include "queue.h"

UBaseType_t uxQueueSpacesAvailable ( const QueueHandle_t xQueue );
```

Queue 에 사용 가능한 여유 공간의 수를 반환한다. 즉, Queue 가 가득 차기 전에 Queue 에 게시할 수 있는 항목의 수다.

1.3.5.5.1 매개 변수

xQueue: 조회하고자 하는 Queue의 핸들이다.

1.3.5.5.2 반환 값

uxQueueSpacesAvailable()가 호출될 때 질문하는 Queue 에서 사용 가능한 여유 공간의 수다.

1.3.5.5.3 기타

```
void vAFunction( QueueHandle_t xQueue ) {
    UBaseType_t uxNumberOfFreeSpaces;

// 현재 xQueue 핸들에 의해 참조되는 Queue 의 여유 공간을 uxNumberOfFreeSpaces 에 저장한다.
    uxNumberOfFreeSpaces = uxQueueSpacesAvailable( xQueue );
}
```