Hệ nhúng (Embedded Systems)

IT4210

Đỗ Công Thuần

Khoa Kỹ thuật máy tính, Trường CNTT&TT Đại học Bách khoa Hà Nội

Email: thuandc@soict.hust.edu.vn

ONE LOVE. ONE FUTURE.

Giới thiệu môn học

- Tên học phần: Hệ nhúng
- Mã học phần: IT4210 (3-0-1-6)
- Thời lượng:
 - 16.5 buổi lý thuyết (3 tiết/buổi)
 - -3 buổi thực hành (5 tiết/buổi)
- Yêu cầu kiến thức nền tảng:
 - Kiến trúc máy tính
 - Vi xử lý
 - Lập trình C



Mục tiêu môn học

- Nắm được kiến trúc tổng quan, đặc điểm và hoạt động của một hệ nhúng
- Biết thiết kế hệ nhúng cơ bản (nguyên lý thiết kế mạch, ...)
- Nắm được kiến trúc vi điều khiển (Intel, ARM)
- Lập trình vi điều khiển từ cơ bản đến nâng cao với các dòng vi điều khiển phổ biến
- Lập trình với hệ điều hành nhúng



Đánh giá học phần

- 1. Đánh giá quá trình: 40%
 - -Bài tập về nhà
 - Chuyên cần
 - Các bài thực hành, nhóm 4 SV/nhóm
- 2. Đánh giá cuối kỳ: 60%
 - Làm project cuối kỳ, nhóm 4 SV/nhóm
 - Yêu cầu sinh viên tự chọn nhóm và đăng kí đề tài.
 Chú ý: danh sách đề tài sẽ được cập nhật sau!



Tài liệu tham khảo

Textbook/Lecture notes:

- Peter Marwedel, Embedded System Design: Embedded Systems Foundations of Cyber-Physical Systems, and the Internet of Things, Spinger, 4th edition, 2021.
- Edward A. Lee and Sanjit A. Seshia, Introduction to Embedded Systems: A Cyber-Physical Systems Approach, MIT Press, 2nd edition, 2017.
- Tammy Noergaard, Embedded Systems Architecture: A Comprehensive Guide for Engineers and Programmers, Elsevier, 2nd edition, 2013.
- Han-Way Huang, Leo Chartrand, Microcontroller: An Introduction to Software & Hardware Interfacing, Cengage Learning, 2004.
- Lectures in Embedded Systems from Univ. of Cincinnati (EECE 6017C), Univ. of California, Berkeley (EECS 149), Univ. of Pennsylvania (ESE 350), Univ. of Kansas (EECS388).

– ...

Manuals/Handbooks/Internet

- Atmel, Microchip, Texas Instruments, Keil...
- Keil ASM51
- Arduino IDE

— ...



Nội dung học phần

- Chương 1: Giới thiệu về Hệ nhúng
- Chương 2: Thiết kế phần cứng Hệ nhúng
- Chương 3: Lập trình với 8051
- Chương 4: Ghép nối ngoại vi với 8051
- Chương 5: Arduino
- Chương 6: Ghép nối nối tiếp
- Chương 7: Ghép nối với thế giới thực
- Chương 8: Kiến trúc ARM
- Chương 9: RTOS và FreeRTOS



Nội dung học phần

- Chương 1: Giới thiệu về Hệ nhúng
- Chương 2: Thiết kế phần cứng Hệ nhúng
- Chương 3: Lập trình với 8051
- Chương 4: Ghép nối ngoại vi với 8051
- Chương 5: Arduino
- Chương 6: Ghép nối nối tiếp
- Chương 7: Ghép nối với thế giới thực
- Chương 8: Kiến trúc ARM
- Chương 9: RTOS và FreeRTOS



Chương 9

RTOS và FreeRTOS



Tại sao cần RTOS?

CMSIS và HAL lib:

- Giao tiếp với phần cứng/ngoại vi được thực hiện trên các API, driver đã chuẩn hóa.
- Tương thích tốt giữa các dòng chip hoặc các thiết kế mạch khác nhau.

Vấn đề:

- Vẫn chỉ xây dựng được các ứng dụng đơn lẻ, giống như trên hệ 8 bit
- Main loop + interrupt + DMA
- Khó tận dụng hết tài nguyên tính toán của CPU
- →Cần OS để hỗ trợ mô hình thực thi đa luồng



RTOS

- Mõi RTOS gồm 1 real-time OS kernel.
- Kernel quản lý các tài nguyên trong bất kỳ hệ thống thời gian thực nào, ví dụ: processor, memory, system timer.

Chức năng chính:

- Thread management
- Interprocess synchronization & communication
- Time management
- Memory management



Yêu cầu cơ bản của RTOS

1. Predictable OS timing behavior

- -Đảm bảo upper bound về thời gian thực thi các OS services.
- Thời gian vô hiệu hóa các ngắt (nếu có) phải ngắn để tránh interference giữa các bộ phận của OS.

2. OS must manage the timing and scheduling

 OS cần phải "aware of task deadlines" để có thể triển khai các phương pháp lập lịch.

3. OS must be fast

– Tất cả các yêu cầu được đề cập đều vô nghĩa nếu OS rất chậm!



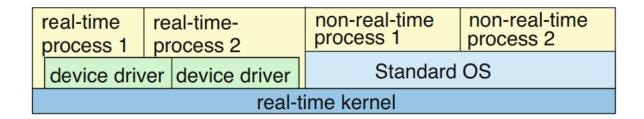
Phân Ioại RTOS

- Small, fast, proprietary kernels
 - −Để giảm run-time overheads:
 - Fast context switch; small size; responds to external interrupts quickly; provides fixed or variable sized partitions for memory management, ...
 - Để đối phó với timing-constraints:
 - Provide bounded execution time for most primitives;
 maintain a real-time clock; provides primitives to delay processing by a fixed amount of time and to suspend/resume execution, ...
 - Ví dụ: QNX, PDOS, VCOS, VxWORKS



Phân Ioại RTOS

- Standard OS with real-time extensions
 - Hybrid OS được phát triển bằng cách tận dụng lợi thế của các mainstream OS.
 - Một RT-kernel sẽ thực thi tất cả các RT-process.
 - Standard OS sẽ được thực thi như 1 trong những RT-process.
 - Ví dụ: RT-Linux





FreeRTOS

- Real-time OS (real-time kernel) cho hệ nhúng kích thước nhỏ, vừa
- Mã nguồn mở, phát triển bởi Richard Barry (2003)
- Maintain bởi Real Time Engineers Ltd.
- Mua lại bởi Amazon (2017)
- Hỗ trợ nhiều dòng chip:
 - ARM (ARM7, ARM9, Cortex-M3, Cortex-M4, Cortex-A), Atmel AVR, AVR32, HCS12, MicroBlaze, Cortus (APS1, APS3, APS3R, APS5, FPF3, FPS6, FPS8), MSP430, PIC, Renesas H8/S, SuperH, RX, x86, 8052, Coldfire, V850, 78K0R, Fujitsu MB91460 series, Fujitsu MB96340 series, Nios II, Cortex-R4, TMS570, RM4x, Espressif ESP32, RISC-V



Tại sao dùng real-time kernel?

- Đảm bảo mỗi ứng dụng đáp ứng processing deadlines
- Loại bỏ thông tin thời gian khỏi hệ thống bằng time-related APIs
- Dễ bào trì/mở rộng
- Tính module hóa
- Dễ phát triển, kiểm thử, tái sử dụng code
- Xử lý linh hoạt các ngắt
- •



PreeRTOS Features

- Pre-exemptive or co-operative operation
- Very flexible task priority assignement
- Flexible, fast and light weight task notification mechanism
- Queues
- Binary semaphores
- Counting semaphores
- Mutexes
- Recursive Mutexes
- Software timers
- Event groups

- Tick hook functions
- Idle hook functions
- Stack overflow checking
- Trace recording
- Task run-time statistics gathering
- Optional commercial licensing and support
- Full interrupt nesting model (for some architectures)
- A tick-less capability for extreme low power applications
- Software managed interrupt stack when appropriate (this can help save RAM)



• Tạo task: phức tạp nhất, bắt gặp đầu tiên

- pvTaskCode: task routine
- pcName: task name
- usStackDepth: stack size (in words)
- pvParameters: task parameter
- uxPriority: handle



Ví dụ

```
/* Task to be created. */
void vTaskCode( void * pvParameters )
   /* The parameter value is expected to be 1 as 1 is passed in the
    pvParameters value in the call to xTaskCreate() below.
    configASSERT( ( ( uint32_t ) pvParameters ) == 1 );
   for(;;)
       /* Task code goes here. */
}
/* Function that creates a task. */
void vOtherFunction( void )
BaseType t xReturned;
TaskHandle_t xHandle = NULL;
   /* Create the task, storing the handle. */
   xReturned = xTaskCreate(
                   vTaskCode, /* Function that implements the task. */
                            /* Text name for the task. */
                   "NAME",
                   STACK_SIZE, /* Stack size in words, not bytes. */
                   ( void * ) 1, /* Parameter passed into the task. */
                   tskIDLE_PRIORITY,/* Priority at which the task is created. */
                   &xHandle );
                                    /* Used to pass out the created task's handle. */
    if( xReturned == pdPASS )
   {
       /* The task was created. Use the task's handle to delete the task. */
       vTaskDelete( xHandle );
```



Xóa task

```
void vTaskDelete( TaskHandle_t xTask );
```

- Xóa task khỏi hệ thống, kể cả khi nó đang chạy
- Tài nguyên được thu hồi trong system idle task



Các hàm điều khiển task:

- vTaskDelay: đặt task đang được gọi trong blocked state
- vTaskDelayUntil: tương tự vTaskDelay(), khác biệt là trả về thời gian tuyệt đối
- uxTaskPriorityGet: truy vấn prirotiy của task
- vTaskPrioritySet: thay đổi prirotiy của task
- vTaskSuspend: đưa task vào suspended state, và task sẽ không ở trong scheduler's list
- vTaskResume: đưa task từ suspended state trò lại ready state
- xTaskResumeFromISR: tương tự vTaskResume(), khác biệt là có thể được gọi từ một ISR
- xTaskAbortDelay: đưa một task ra khỏi blocked state



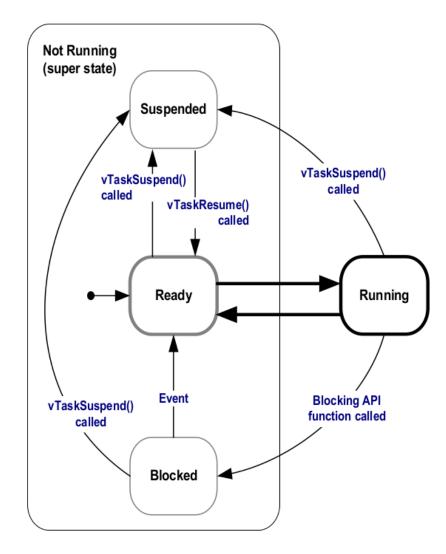
Các hàm hệ thống:

- taskYIELD
- taskENTER_CRITICAL
- taskEXIT_CRITICAL
- taskENTER_CRITICAL_FROM_ISR
- taskEXIT_CRITICAL_FROM_ISR
- <u>taskDISABLE_INTERRUPTS</u>
- <u>taskENABLE_INTERRUPTS</u>
- vTaskStartScheduler
- vTaskEndScheduler
- vTaskSuspendAll
- <u>xTaskResumeAll</u>
- vTaskStepTick



Task State Transitions

- Tại một thời điểm, mỗi task tồn tại ở 1 trong các 4 states:
 - Running: đang thực thi
 - Ready: sẵn sáng để thực thi
 - Blocked: chưa sẵn sàng, ví dụ phải chờ data
 - **Suspended**: bi ngưng





Multitasking vs. Concurrency

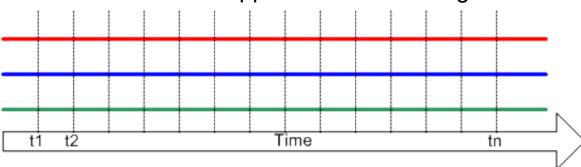
Concurrency

All available task appear to be executing ...

Task 1 Executing

Task 2 Executing

Task 3 Executing



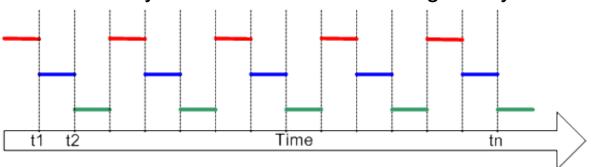
Multitasking

... but only one task is ever executing at any time.

Task 1 Executing

Task 2 Executing

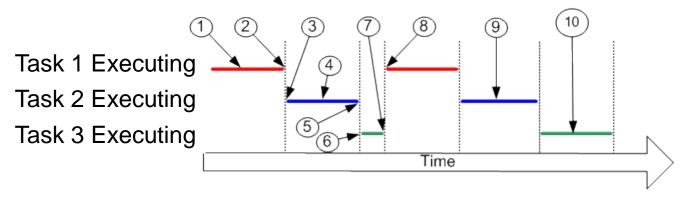
Task 3 Executing





FreeRTOS Scheduling

 Most likely allows each task a "fair" proportion of processor time.



- At (1) Task 1 is executing.
- At (2) the kernel suspends (swaps out) Task 1 ...
- ... and at (3) resumes Task 2.
- While Task 2 is executing (4), it locks a processor peripheral for its own exclusive access.
- At (5) the kernel suspends Task 2 ...
- ... and at (6) resumes task 3.
- Task 3 tries to access the same processor peripheral, finding it locked Task 3 cannot continue so suspends itself at (7).

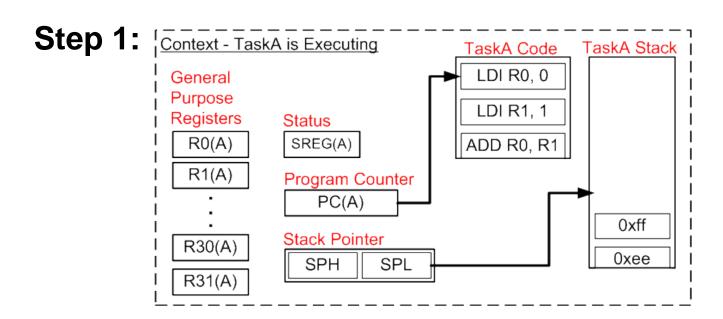
- At (8) the kernel resumes Task 1.
- Etc.
- The next time **Task 2** is executing **(9)** it finishes with the processor peripheral and unlocks it.
- The next time *Task 3* is executing (10) it finds it can now access the processor peripheral and this time executes until suspended by the kernel.



- Resources (processor registers, stack pointer, etc.) comprise the task execution context.
- A context switch is the process of storing the execution context of a task, so that the task can be restored and resume its execution at a later time.



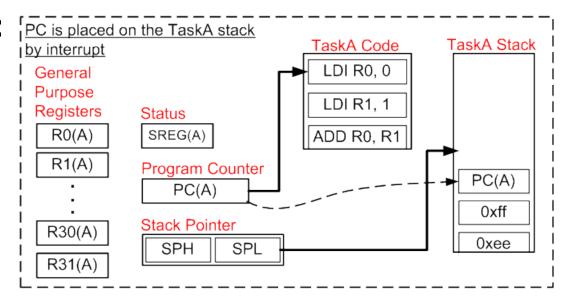
Example: context switch from TaskA to TaskB



TaskA is executing, TaskB has previously been suspended.



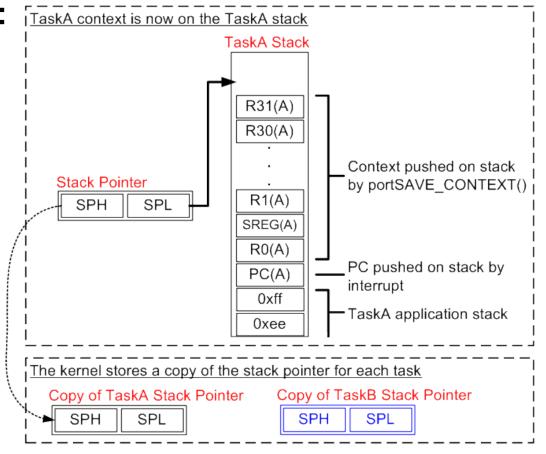
Step 2:



TaskA is about to execute an LDI instruction. When the interrupt occurs Task A context is automatically saved.



Step 3:



The interrupt is executed.

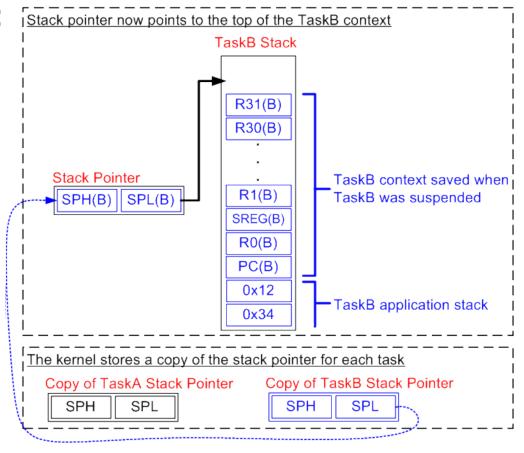


Step 4:

- The RTOS function vTaskIncrementTick() executes after the TaskA context has been saved.
- Assume that incrementing the tick count has caused TaskB to become ready to run.
- TaskB has a higher priority than TaskA so
 vTaskSwitchContext() selects TaskB as the task to be given processing time when the ISR completes.



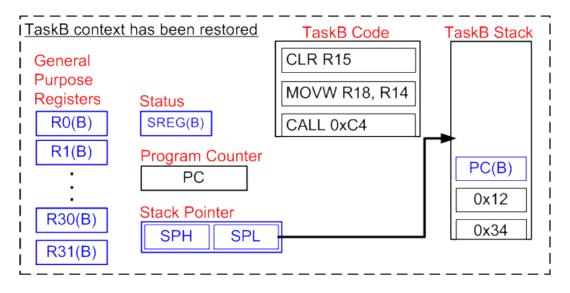
Step 5:



The TaskB context must be restored.



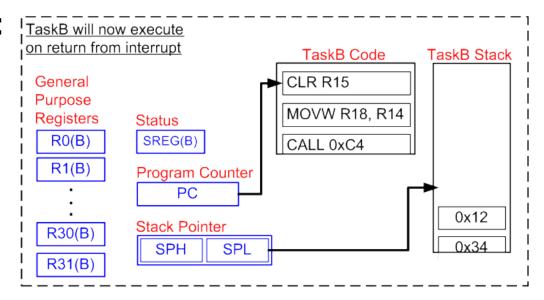
Step 6:



The TaskB context is completely restored.



Step 7:



The TaskB is now executed.



Tích hợp CMSIS với FreeRTOS

- CMSIS cung cấp wrapper cho FreeRTOS
- Truy cập API của FreeRTOS qua CMSIS-RTOS interface.

CMSIS_OS API v1.x	CMSIS_OS API v2.x	FreeRTOS API
osThreadCreate()	osThreadNew()	xTaskCreate()
osThreadGetId()	osThreadGetId()	xTaskGetCurrentTaskHandle()
osThreadTerminate()	osThreadTerminate() osThreadExit()	vTaskDelete()
osThreadYield()	osThreadYield()	taskYIELD()
osThreadSetPriority()	osThreadSetPriority()	vTaskPrioritySet()
osThreadGetPriority()	osThreadGetPriority()	uxTaskPriorityGet() uxTaskPriorityGetFromISR()
osDelay()	osDelay()	vTaskDelay()



Tích hợp CMSIS với FreeRTOS

Ví dụ:

```
- osThreadId_t Task1Handle;
- osThreadId t osThreadNew(osThreadFunc t func, void
 *argument, const osThreadAttr_t* attr)
- osStatus t osThreadTerminate(osThreadId t
 thread id)
- osStatus_t osThreadYield(void)
- osStatus t osThreadResume(osThreadId t thread id)
- osThreadState_t osThreadGetState(osThreadId_t
 thread id)
- osStatus_t osThreadSuspend(osThreadId_t thread_id)
```



Kernel primitives

- Queues
- Queue Sets
- Stream Buffers
- Message Buffers
- Semaphore / Mutexes



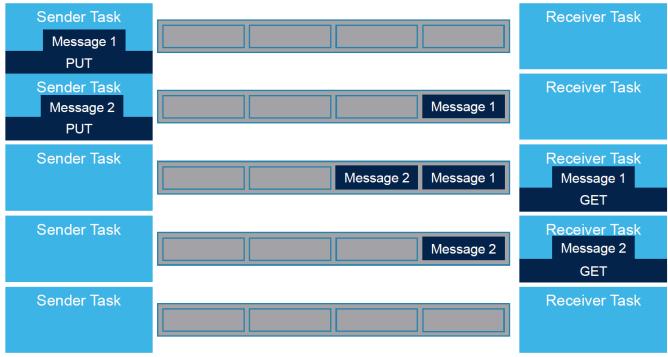
FreeRTOS Kernel Services

- Heap Memory Management
- Task Management
- Queue Management
- Software Timer Management
- Interrupt Management
- Resource Management
- Event Groups
- Task Notifications
- → Xem thêm *https://www.freertos.org*
- → Xem thêm FreeRTOS Kernel Quick Start Guide



Ví dụ: Thread và IPC

- IPC: inter-process communication, cho phép truyền dữ liệu giữa các tiến trinh
- Queue: truyền số nguyên/con trỏ giữa các task





Các API liên quan

```
const osMessageQueueAttr t attr= { .name= "Queue1" };

    osMessageQueueId t osMessageQueueNew(uint32 t msg cnt,

                        uint32 t msg size,
                        const osMessageQueueAttr t *attr);

    osStatus_t osMessageQueueDelete(osMessageQueueId_t queue_id);

    osStatus t osMessageQueuePut(osMessageQueueId t queue id,

                        const void *msg ptr,
                        uint8 t msg prio,
                        uint32 t timeout);

    osStatus_t osMessageQueueGet(osMessageQueueId_t queue_id,

                        const void *msg ptr,
                        uint8 t *msg prio,
                        uint32_t timeout);

    uint32_t osMessageQueueGetCount(osMessageQueueId_t queue_id);
```



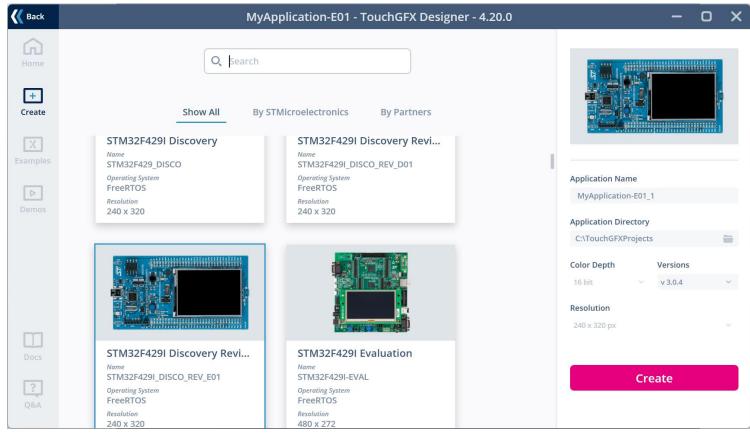
Giới thiệu TouchGFX

- Kết hợp khả năng tính toán của CPU và tính đa nhiệm của OS → có thể xây dựng các hệ thống phức tạp hơn, hỗ trợ giao diện đồ họa.
- TouchGFX là framework do ST cung cấp, cho phép xây dựng giao diện đồ họa trên các hệ thống nhúng dựa trên STM32.
- Tích hợp chặt chẽ với bộ công cụ của ST.
 - Tạo project, cấu hình giao diện, sinh mã, chạy mô phỏng trên TouchGFX Designer.
 - Phát triển phần mềm trên STM32CubeIDE.
- Phiên bản mới nhất: 4.20.0



Tạo project với TouchGFX Designer

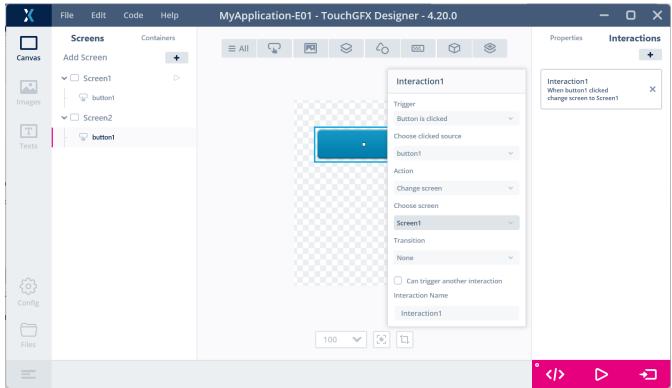
- Tao project cho STM32F429I-DISCO
 - Note: chọn REV_E01 (xanh dương)





Tạo project với TouchGFX Designer

- Tạo giao diện, interaction
- Generate code, chạy thử trên board





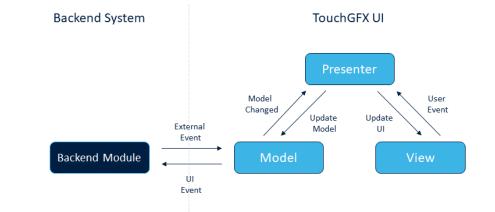
Cấu trúc project

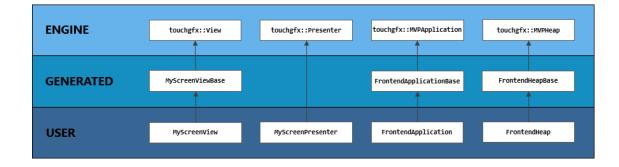
✓ III STM32F429I-DISCO

- > 🐉 Binaries
- - > 🗁 Startup
 - 🗸 🗁 User
 - generated
 - 🗡 🗁 gui
 - > 🗟 FrontendApplication.cpp
 - > 🗟 Model.cpp
 - Screen1Presenter.cpp
 - Screen1View.cpp
 - Screen2Presenter.cpp
 - Screen2View.cpp
 - > 🗁 TouchGFX
 - freertos.c
 - 🗦 🗟 main.c
 - > la stm32f4xx_hal_msp.c

 - k stm32f4xx_it.c
 - syscalls.c
 - > 🖻 sysmem.c
- Debug
- > Drivers
- >

 Middlewares
 - STM32F429I-DISCO.launch
 - ☐ STM32F429ZITX_FLASH.ld







Animation với TouchGFX

Timebased update (giống game loop)

```
void handleTickEvent()
   Screen1ViewBase::handleTickEvent();  // Call superclass eventhandler
   tickCounter += 1;
   if (tickCounter == 600)
        myWidget.startFadeAnimation(0, 20); // Fade to 0 = invisible in 20 frames
void handleTickEvent()
   Screen1ViewBase::handleTickEvent();  // Call superclass eventhandler
   tickCounter += 1;
   if (tickCounter == 10)
        box1.setColor(Color::getColorFromRGB(0xFF, 0x00, 0x00)); // Set color to red
        box1.invalidate();
                                                                 // Request redraw
```



Backend communication

- Giao tiếp giữa các đối tượng TouchGFX với hardware.
- 2 phương án:
 - Polling trực tiếp từ hàm tick của model, hoặc tick handler của view.
 - Tạo riêng 1 task giao tiếp với phần cứng, đấy dữ liệu sang TouchGFX qua queue của FreeRTOS.



Ví dụ

- Lập trình theo mô hình MVP
- Vẽ và tạo fade animation cho hình tròn
- Di chuyển hình tròn từ trên xuống dưới
- Tô màu Box





Screen1View.hpp

```
#ifndef SCREEN1VIEW HPP
#define SCREEN1VIEW HPP
#include <gui_generated/screen1_screen/Screen1ViewBase.hpp>
#include <gui/screen1 screen/Screen1Presenter.hpp>
class Screen1View : public Screen1ViewBase
public:
    Screen1View();
    virtual ~Screen1View() {}
    virtual void setupScreen();
    virtual void tearDownScreen();
    void handleTickEvent();
    uint32 t tickCount;
protected:
};
#endif // SCREEN1VIEW HPP
```



Screen1View.cpp

```
#include <gui/screen1_screen/Screen1View.hpp>
#include <touchgfx/Color.hpp>
Screen1View::Screen1View() {
       tickCount = 0;
void Screen1View::setupScreen() {
    Screen1ViewBase::setupScreen();
void Screen1View::tearDownScreen() {
    Screen1ViewBase::tearDownScreen();
void Screen1View::handleTickEvent() {
    Screen1ViewBase::handleTickEvent();
    tickCount += 1;
    circle1.setY(tickCount % 320);
    invalidate();
```

