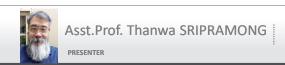


ไมโครคอนโทรลเลอร์ STM32

ครั้งที่ 3 : ระบบปฏิบัติการทันเวลา



- 🔐 โครงสร้างของโพรเซส
- 🔐 การทำงานแบบหลายภารกิจ และระบบปฏิบัติการหลายภารกิจ
- 🔐 เธรดในโพรเซส และ ความแตกต่างระหว่างโพรเซสกับเธรด
- **🎍** ระบบปฏิบัติการทันเวลา
 - 🔐 คุณสมบัติของระบบปฏิบัติการทันเวลา
- ่ การใช้งานระบบปฏิบัติการทันเวลาบน STM32
 - 🔐 การใช้งาน FreeRTOS ผ่าน CMSIS บน STM32 ในเบื้องต้น





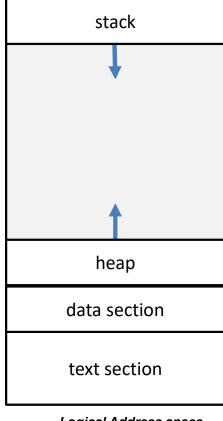
โครงสร้างของโพรเซส (Process)

- 🖖 โปรแกรม (Program) คือชุดคำสั่งที่ถูกบันทึกไว้ในหน่วยความจำสำรองที่พร้อมนำมาใช้งาน
 - 🔐 ระบบปฏิบัติการต้องอ่านโปรแกรมเข้ามาในหน่วยความจำหลัก และจัดโครงสร้างหน่วยความจำหลักและ ทรัพยากรอื่นๆ เสียก่อนที่จะเริ่มทำงาน
- โพรเซส (Process) คือองค์ประกอบของโครงสร้างหน่วยความจำและข้อมูลประกอบต่างๆ ที่ใช้เพื่อการดำเนินการในหน่วยหนึ่งๆ
 - (สายความจำภายในประกอบไปด้วย ส่วนชุดคำสั่ง (text section) ส่วนตัวแปรส่วนกลาง (data section) ส่วน พื้นที่สแต็ก (stack)(ตัวแปรเฉพาะที่ เลขที่อยู่ตำแหน่งกระโดดกลับจากฟังก์ชันและอาร์กิวเมนต์) และส่วนฮีป (heap) (พื้นที่สำหรับ อ้างอิงหน่วยความจำที่ขอเพิ่มเติมขณะโพรเซสทำงาน)
 - 🕜 โครงสร้างข้อมูลสำหรับบันทึกสถานะและข้อมูลต่างๆ ของโพรเซส (Process Control Block-PCB) และรายการ ทรัพยากรที่เป็นเจ้าของ
- ๒๐ ตัวอย่างเช่น ซอฟต์แวร์แก้ไขเอกสาร ตัวโปรแกรมและตัวเอกสารจะถูกอ่านขึ้นมาบนหน่วยความจำเกิดเป็น หนึ่งโพรเซส การแก้ไขเอกสารหลายตัวจะดำเนินการในลักษณะการแยกเป็นหน่วย (instance) ของโพรเซส อิสระจากกัน





โพรเซส (Process)



Process Control Block (PCB)

I/O and File

Logical Address space







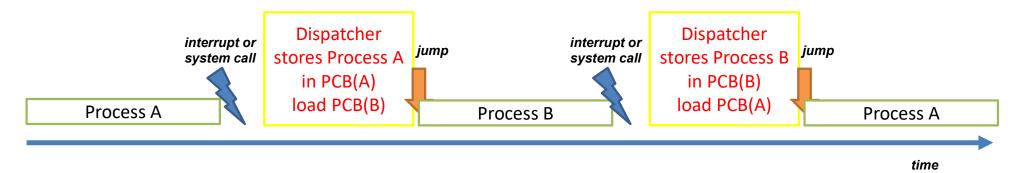
การทำงานแบบหลายภารกิจ (Multitasking)



🔐 อาศัย dispatcher ซึ่งเป็นโพรเซสของระบบปฏิบัติการ ทำงานทุกๆ คาบเวลาที่กำหนด หรือถูกเรียก ทางอ้อมผ่าน system call (บริการของระบบปฏิบัติการ) จากโพรเซสที่กำลังทำงาน

💜 ตัวอย่างเช่น การเรียกใช้ฟังก์ชัน delay() การใช้งาน printf() หรือ scanf() ในโปรแกรมภาษาซี เป็นต้น

💔 ระบบปฏิบัติการจะบันทึกสถานะต่างๆ ของโพรเซสปัจจุบันที่กำลังรัน (ค่าเรจิสเตอร์ทั้งหมดใน CPU และอื่นๆ) เก็บ ลง PCB แล้วไปโหลดสถานต่างๆ ของโพรเซสถัดไปจาก PCB (ประจำโพรเซสถัดไป) แล้วกระโดดไปทำงานจาก ตำแหน่งที่ค้างอยู่





RTOS Basics



การพัฒนาซอฟต์แวร์แบบหลายภารกิจ vs. การขัดจังหวะ

- 날 สำหรับอุปกรณ์หรือองค์ประกอบทางฮาร์ดแวร์ใน MCU ที่รองรับการขัดจังหวะ ผู้พัฒนาอาจเขียนโปรแกรมใน ลักษณะของการขับเคลื่อนด้วยการขัดจังหวะ (Interrupt driven) เพื่อทำงานตอบสนองการกระตุ้นจาก ฮาร์ดแวร์
 - 🕜 สามารถออกแบบโครงสร้างโปรแกรมออกเป็นองค์ประกอบแยกตามการตอบสนองต่อเหตุการณ์/การขัดจังหวะจาก ฮาร์ดแวร์ ทำให้การควบคุมอุปกรณ์แบ่งเป็นสัดส่วนจากกันอย่างชัดเจน
 - 🔐 เพิ่มเติมองค์ประกอบของโปรแกรมตามฮาร์ดแวร์ที่เพิ่มเติม/เปลี่ยนแปลง ได้โดยง่าย
 - 🔐 เลือกที่จะทำหรือไม่ทำเหตุการณ์ต่าง ได้ตามต้องการ (enable/disable interrupt)
- ปัญหาการเขียนโปรแกรมอาศัยการขัดจังหวะ
 - ไม่เหมาะสมกับระบบปฏิบัติการแบบหลายผู้ใช้ (multiuser) หรือระบบปฏิบัติการสมัยใหม่โดยทั่วไป เพราะโพรเซส ผู้ใช้งานอาจก่อปัญหาต่อการจัดสรรทรัพยากรระบบโดยระบบปฏิบัติการ
 - 🕜 งานบางประเภทต้องการการทำงานพร้อมกัน (concurrent) โดยธรรมชาติ และไม่มีเหตุการณ์ (event/interrupt) รองรับกลไกการกระตุ้นให้เริ่มทำงาน ไม่อาจจะใช้การขัดจังหวะเพื่อเข้ามาสลับงานได้อย่างสะดวก





ระบบปฏิบัติการแบบหลายภารกิจ (Multitasking OS)

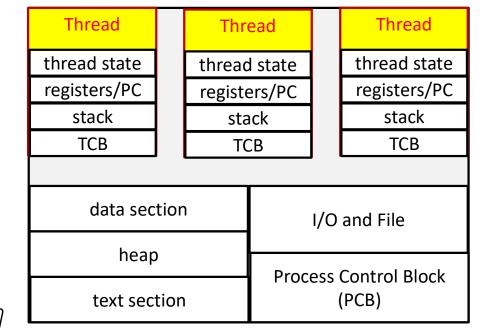
- ระบบปฏิบัติการสมัยใหม่ถูกออกแบบมาเพื่อให้รองรับการทำงานของหลายๆ โพรเซสพร้อมกัน
- 🎍 การจัดการ I/O และ File ถูกโอนหน้าที่ให้ระบบปฏิบัติการทำงานให้แทน
 - 🔐 โพรเซสผู้ใช้ เรียกผ่าน system call ของระบบปฏิบัติการ
 - 🔐 การจัดการอุปกรณ์ต่างๆ ระบบปฏิบัติการจัดการกับการขัดจังหวะแทนโพรเซสผู้ใช้ โดยกำหนดฟังก์ชัน เรียกกลับ (Callback function) ให้ผู้ใช้เขียนจัดการกับเหตุการณ์แทนการเข้าถึงกลไกทางฮาร์ดแวร์โดยตรง
- 🎍 แต่ละโพรเซสมีทรัพยากรที่ถูกจัดสรรมาใช้งานแยกกันเป็นอิสระ
- 🖖 ระบบปฏิบัติการสมัยใหม่ ยังรองรับการทำงานแบบหลายเธรด (Multithread) ได้อีกด้วย
 - 💦 รองรับโพรเซสที่สามารถแตกเธรดได้หลายเธรด

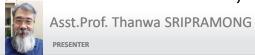




เธรด (thread)

- ่ เรรด เป็นองค์ประกอบการทำงานย่อยภายใน โพรเซส
 - แต่ละเธรดทำงานกึ่งอิสระจากกัน (ทำงานไปพร้อม กัน/ถูกสลับเวลาใช้ CPU แบบ multitasking เช่นเดียวกับการทำงานแบบหลายโพรเซส)
 - (สาย โช้คำสั่ง (ฟังก์ชันร่วมกัน) ใช้ตัวแปรส่วนกลาง I/O และไฟล์ ร่วมกันระหว่างทุกเธรด
 - 🔐 แยกตัวแปรเฉพาะที่และสแต็กออกจากกัน
 - การเขียนโปรแกรมจะอยู่ในรูปฟังก์ชันของเธรด ที่ สามารถเรียกทำงานพร้อมๆ กันได้
 - ิ จินตนาการเหมือนมีคนหลายๆ คน ทำงานพร้อมๆ กันแต่ใช้สิ่งของต่างๆ ร่วมกัน









การพัฒนาโปรแกรมแบบหลายเธรด

- โปรแกรมที่ถูกพัฒนาขึ้นแบบดั้งเดิม สามารถปรับมาเป็นการเขียนแบบหลายเธรด (Thread parallelism) ได้ในสองรูปแบบ
 - 🕜 Data parallelism การแบ่งข้อมูล(ขนาดใหญ่) ออกเป็นหลายๆ ส่วนเพื่อให้แต่ละเธรด (ที่มีฟังก์ชันทำงานเหมือนกัน) ทำงานกับข้อมูลแต่ละส่วน
 - 💜 ตัวอย่างเช่น มีข้อมูลภาพขนาดใหญ่ จึงแบ่งภาพขนาดใหญ่ออกเป็นส่วนๆ เพื่อให้ฟังก์ชันจัดการภาพ จัดการกับ แต่ละส่วนของภาพไปพร้อมๆ กันหลายเธรด (ในกรณีที่ CPU มีหลายคอร์ จะช่วยเพิ่มความเร็วในการจัดการได้อย่าง มาก)
 - (สาวานแตกต่างกัน) ทำงานกับงานแต่ละส่วน
 - พัก ตัวอย่างเช่น มีการจัดการกับอุปกรณ์ I/O หลายตัวพร้อมกัน จึงแบ่งฟังก์ชันการทำงานออกเป็นหลายฟังก์ชัน และ ให้แต่ละเธรดทำงานกับฟังก์ชันแต่ละตัวแยกกันไป ส่งผลทำให้เขียนโปรแกรมได้ง่ายขึ้นกว่าการที่ใช้ฟังก์ชันเดียว จัดการกับ I/O ทุกตัว





ประโยชน์ของการทำงานแบบหลายเธรด

- **1**
- ง ประหยัดทรัพยากรมากว่าการเขียนโปรแกรมแบบหลายโพรเซส
 - 🔐 สามารถกำหนดตัวแปรส่วนกลาง (global variables) เพื่อส่งผ่านข้อมูลระหว่างเธรดได้ง่าย
 - (สามารถแชร์ฟังก์ชันใช้งานร่วมกันระหว่างเธรดได้ (กรณีที่สร้างเธรดหลายเธรดแต่ทำงานลักษณะ เดียวกัน)
- ช่วยให้สามารถใช้งานคอมพิวเตอร์ที่มีหลายคอร์ได้อย่างคุ้มค่า
 - CPU และ MCU ปัจจุบันมีการพัฒนาให้มีซีพียูหลายหน่วย(คอร์-core) การแตกเธรดจะเกิดการกระจาย การทำงานของเธรดไปยังคอร์ต่างๆ ได้ ทำให้ใช้งาน CPU ได้คุ้มค่า
- 🖖 แบ่งการทำงานออกเป็นส่วนๆ (modularity) สร้างความสะดวกในการจัดการกับองค์ประกอบ ของระบบที่มีหลากหลาย
 - 🔐 ตัวอย่างเช่น การจัดการกับเซ็นเซอร์และแอ็กชูเอเตอร์ (actuator) ต่างๆ โดยสร้างเธรดสำหรับอุปกรณ์ แต่ละตัวแยกจากกัน





ข้อด้อยของการทำงานแบบหลายเธรด

- 🇼 การพัฒนาโปรแกรมยุ่งยากขึ้นกว่าเดิม
 - (เนื่องจากการขาดประสบการณ์ ไปจนถึงการต้องเลือกว่างานส่วนไหนจะแยกการทำงานออกจากกัน หรือจะแบ่งข้อมูลส่วนใดออกไปทำงานในแต่ละเธรด
- การสร้างเธรดหลายเธรดเพื่อช่วยประมวล อาจไม่ได้ทำให้ความเร็วเพิ่มขึ้น (แม้บน CPU ที่มี หลายคอร์)
 - 🔐 เนื่องจากการประมวลข้อมูลขนาดใหญ่อาจจะต้องมีการใช้ผลการคำนวณจากองค์ประกอบข้อมูลในส่วน อื่นเข้ามาเกี่ยวข้องกับข้อมูลอีกส่วน การคำนวณในแต่ละเธรดจึงต้องรอผลลัพธ์จากเธรดอื่นให้ทำงาน เสร็จในขั้นตอนหนึ่งๆ ก่อน เธรดปัจจุบันจึงจะทำงานต่อได้
 - 💜 ดูเรื่องกฎของแอมดาห์ล (Amdahl's law)
- 🆖 อาจสร้างปัญหาเรื่องสภาวะแข่งขัน (race condition)
 - 💦 รายละเอียดเพิ่มเติมในเนื้อหาครั้งที่ 6







ปัญหาของระบบปฏิบัติการหลายภารกิจโดยทั่วไป

- การจัดสรรเวลาให้กับโพรเซสแต่ละตัว อาจจัดสรรเวลาแบบไม่กำหนดคาบเวลาที่ชัดเจน หรืออาจ จัดสรรเวลาแบบชัดเจน (กรณีหลังมักใช้ round-robin)
 - (สากมีโพรเซส/เธรดจำนวนมากทำงานพร้อมกัน อาจส่งผลทำให้บางโพรเซส/เธรดไม่มีโอกาสได้ทำงาน หรือได้สัดส่วนเวลาทำงานน้อยกว่าที่ควรจะเป็น หรือไม่สามารถระบุเป็นสัดส่วนเวลาที่แน่นอน
 - () อาจมีโพรเซสบางตัวที่ใช้เวลานานมาก และอาจทำงานโดยที่โพรเซสอื่นๆ คาดไม่ถึง ทำให้โพรเซสอื่นอาจ ไม่สามารถทำงานเสร็จได้ทันตามกำหนด
 - พิ ตัวอย่างเช่นในระบบปฏิบัติการวินโดวส์ ในขณะที่ผู้ใช้กำลังทำงาน ระบบปฏิบัติการอาจจะตรวจสอบไฟล์เพื่อหา ไวรัสอยู่เบื้องหลัง ซึ่งการอ่านฮาร์ดดิสก์ที่มีขนาดไฟล์ใหญ่มากๆ ส่งผลทำให้ผู้ใช้งานอาจรู้สึกว่าซอฟต์แวร์ที่กำลังใช้ งานกระตุก (หยุดทำงานเป็นระยะๆ)
 - 💜 การแตกเธรดเพื่อจัดการ I/O หลายๆ ตัวพร้อมๆ กัน ผู้พัฒนาอาจเขียนโค้ดที่ใช้เวลาทำงานนานเกินไป และจัดสรร ลำดับความสำคัญไม่เหมาะสม อาจส่งผลทำให้เธรดที่ต้องจัดการ I/O บางตัวอาจทำงานไม่ทัน

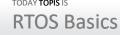




ระบบปฏิบัติการทันเวลา (Real-time Operating System)

- 🍅 ระบบปฏิบัติการที่ถูกออกแบบมาให้แต่ละโพรเซส/เธรด ที่ทำงานอยู่บนระบบ สามารถได้รับ โอกาสทำงานได้อย่างเหมาะสม
 - พิจารณาจากความสามารถในการประเมินช่วงเวลาระหว่างการรับข้อมูลเข้า นำไปคำนวณ จนส่งข้อมูล ออก ต้องทำให้ได้ภายในคาบเวลาที่ (ผู้พัฒนา) กำหนด (response time ในค่าที่กำหนด)
- 🎍 ลักษณะการจัดสรรเวลาให้กับโพรเซส/เธรดแต่ละตัว อาจใช้กลไก
 - 🕜 Round-robin (กำหนด timer interrupt มีคาบเวลาตามที่กำหนด และเปลี่ยนงานเมื่อครบคาบเวลา)
 - CE Event driven (กำหนด interrupt ทางฮาร์ดแวร์ หรืออื่นใด สำหรับโพรเซส/เธรด ที่มีความสำคัญ ที่ จำเป็นต้องทำงานให้เสร็จภายในเวลาที่กำหนด สามารถเข้ามาแย่งเวลาทำงานโพรเซสอื่นที่กำลังทำอยู่ได้
- Mard real-time vs Soft real-time
 - 🤐 Hard real-time แต่ละงานมีการจัดแบ่งเวลาสลับทำงานภายในระดับมิลลิวินาทีหรือน้อยกว่านั้น
 - Soft real-time การจัดสรรเวลางานอาจจะมีโอกาสคลาดเคลื่อนได้ในระดับร้อยมิลลิวินาที สำหรับ ระบบงานที่ไม่ต้องการความเที่ยงมากนัก หรือ response time มีค่าสูงในระดับวินาทีหรือมากกว่า

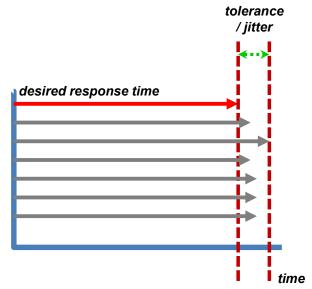






คุณสมบัติที่สำคัญของระบบปฏิบัติการทันเวลา

- ปราทารได้ผลการทำงานที่ถูกต้องแม่นยำ (Determinism)
 - ผลการทำงานของระบบจะต้องให้คำตอบที่มีความถูกต้อง แม่นยำ (input -> output เช่นเดิมเสมอ)
 - 🔐 ความผิดพลาดในระดับที่กำหนด
 - (ไatency ภายในเวลาที่กำหนด (latency ภายในเวลาที่ กำหนด)
 - 💜 มีการกำหนดค่า jitter ไว้ชัดเจนสำหรับการทำงานหนึ่งๆ
- 🖖 ประสิทธิภาพการทำงานที่สูง (High performance)
 - 🕜 ต้องทำงานได้อย่างรวดเร็ว และตอบสนองทันเวลา
 - 🐠 เมื่อเทียบกับระบบปฏิบัติการโดยทั่วไป

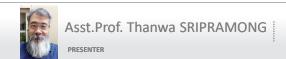






คุณสมบัติที่สำคัญของระบบปฏิบัติการทันเวลา(ต่อ)

- Ѡ ความทนทานต่อความผิดพลาดของระบบและความปลอดภัยสูง
 - 🔐 ระบบมักถูกนำไปใช้ในงานวิกฤติ (critical systems) ที่ต้องมีการป้องกันการถูกโจมตีหรือเจาะระบบ และ ต้องทำงานต่อไปหากองค์ประกอบบางส่วนเกินความเสียหาย
- ความสามารถในการควบคุมงานที่มีลำดับความสำคัญให้ทำงานภายในเวลาที่กำหนด
 - ในบางสภาพของการทำงานของระบบ อาจส่งผลทำให้การวนกลับมาทำงานของบางงานไม่ทันตามเวลา (เช่น จากการรอคอย I/O ที่นานผิดปกติของบางงาน) ในกรณีเช่นนี้จะต้องมีกลไกลัดการทำงานของโพ รเซส/เธรดที่สำคัญ (high priority) ให้มาทำงานก่อน (พักงานอื่นไว้ในภายหลัง) เพื่อรับประกันเวลา response time ของโพรเซส/เธรด ที่สำคัญดังกล่าวให้ได้ภายในคาบเวลาที่กำหนด
- 🕍 ใช้พื้นที่หน่วยความจำน้อยและทรัพยากรระบบเท่าที่จำเป็น
 - 🔐 ระบบปฏิบัติการทันเวลามักถูกนำไปใช้ในระบบสมองกลฝังตัวที่มีพื้นที่หน่วยความจำ/ทรัพยากรที่จำกัด ดังนั้นระบบปฏิบัติการทันเวลาที่ถูกออกแบบมาในลักษณะนี้จะต้องมีขนาดเล็ก โดยยังให้ขีดความสามารถ เท่าที่จำเป็นต่อการทำงาน





FreeRTOS



- 🔐 มีขนาดเล็ก และฝังตัวรวมอยู่กับโปรแกรมผู้พัฒนาในรูปแบบของไลบรารี
- Open source ไม่ต้องเสียค่าใช้จ่าย และเปิดเผยโค้ด
- 🖖 STM32CubeIDE รองรับ FreeRTOS ในฐานะเป็น Middleware
 - 🔐 มีไลบรารีติดตั้งมาพร้อมใช้งานได้ทันที
 - 🥝 สามารถเรียกใช้ฟังก์ชัน (API) ตามรูปแบบของ FreeRTOS หรือเรียกใช้ API ตามรูปแบบ CMSIS
 - W Common Microcontroller Software Interface Standard (CMSIS) เป็นมาตรฐานการเรียกใช้ API ของ CPU ในตระกูล Arm Cortex (STM32 ใช้ CPU ที่เป็นหัวใจในการทำงานในตระกูล Arm Cortex M)







สรุปหัวข้อ

- 🖖 หลักการทำงานพื้นฐานของระบบหลายงาน (multitasking) คือการสลับเอาชุดคำสั่งของแต่ละงานขึ้นมาทำเป็น เวลาสั้นๆ ก่อนเปลี่ยนสลับให้งานอื่นขึ้นมาทำบ้าง
 - การเขียนโปรแกรมแบบหลายเธรด เป็นการกำหนดให้ฟังก์ชันย่อยที่กำหนดขึ้นในโพรเซส ทำงานไปพร้อมๆ กัน (ตามหลักการของ multitasking)
- ่ ระบบปฏิบัติการทันเวลา เป็นระบบปฏิบัติการที่มีการรับประกันว่าแต่ละโพรเซส∕เธรด จะต้องทำงานได้เสร็จ ในเวลาที่กำหนดไว้ (ตามที่ออกแบบ/ขีดความสามารถของฮาร์ดแวร์) โดยไม่มีสภาพที่ไม่คาดฝันที่ทำให้บางงาน เสร็จไม่ทันตามเวลา
- ┢ FreeRTOS เป็น(ไลบรารี)ระบบปฏิบัติการทันเวลาที่นิยมใช้ใน STM32 เพื่อใช้ในการสร้างเธรดหลายตัวให้ ทำงานพร้อมกัน



