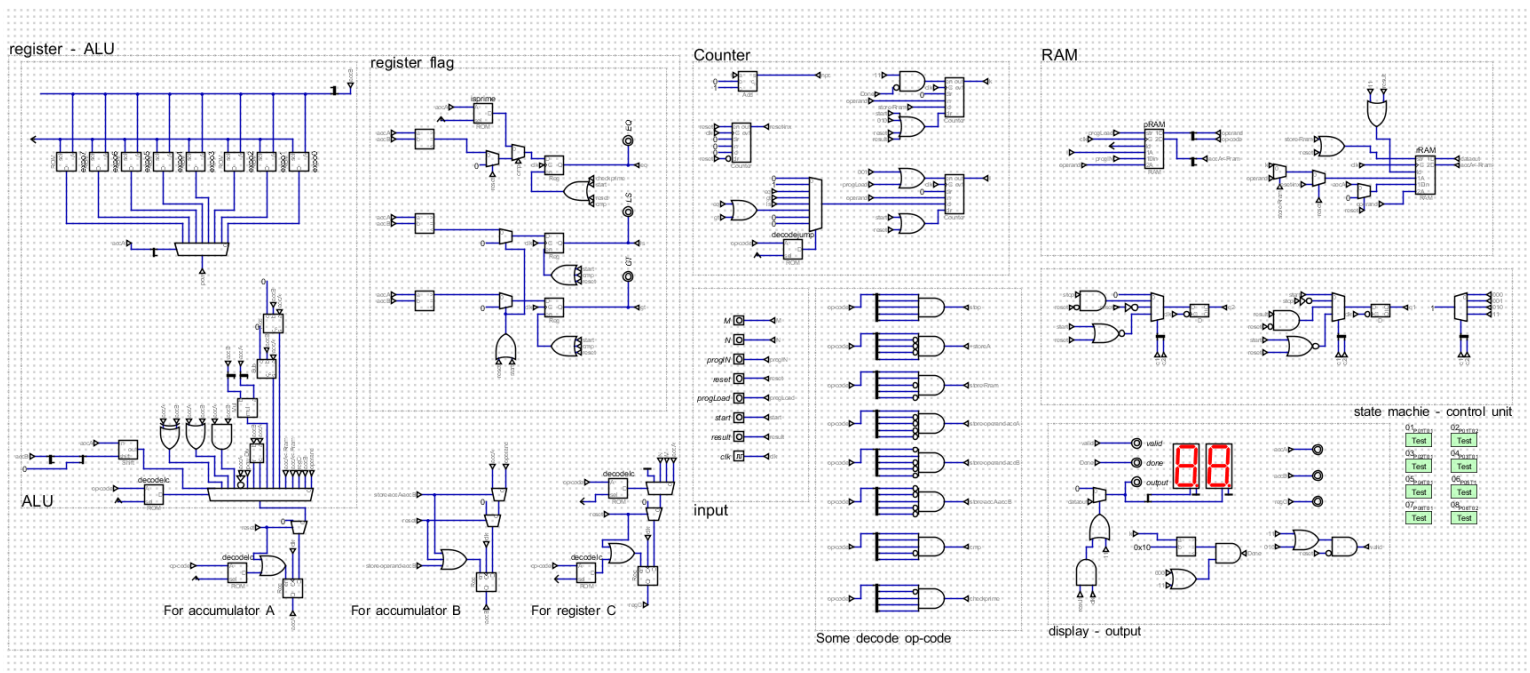


# เอกสารด้านเทคนิค CEDT Final Project 2567

## Digital Logic 2110252: Mini CPU

จัดทำโดยกลุ่ม DigLoEiEi



## การออกแบบ CPU สำหรับโปรเจค Mini CPU

CPU ที่ออกแบบในโปรเจคนี้มีโครงสร้างการทำงานแบบ **Single-Cycle** ซึ่งทำให้สามารถประมวลผลคำสั่งได้อย่างมีประสิทธิภาพในหนึ่งรอบการทำงานของสัญญาณนาฬิกา (clock cycle) การทำงานของ CPU ถูกควบคุมด้วย **state machine** ที่ประกอบไปด้วยสี่สถานะหลัก ได้แก่ **Idle**, **Execute**, **Wait Result**, และ **Show Output** โดย CPU นี้ถูกออกแบบมาให้ทำงานร่วมกับหน่วยความจำ **Program RAM (pRAM)** และ **Result RAM (rRAM)** เพื่อจัดเก็บโปรแกรมคำสั่งและผลลัพธ์ตามลำดับ

### โครงสร้างการทำงานแบบ State Machine

#### 1. Idle State:

- ทำหน้าที่รอรับคำสั่งจากโปรแกรม เมื่อได้รับสัญญาณ **start = 1** CPU จะเข้าสู่สถานะ **Execute** เพื่อเริ่มประมวลผลคำสั่งจากหน่วยความจำ **pRAM** ที่ตำแหน่ง **address 0x00** โดยที่ CPU ยังรอการส่งข้อมูลจาก **input** อื่น ๆ ที่อาจมีส่วนช่วยในการประมวลผลคำสั่ง

#### 2. Execute State:

- ในสถานะนี้ CPU จะอ่านคำสั่งจาก **pRAM** และดำเนินการตาม **op-code** ที่ระบุ โดยการงานจะเกี่ยวข้องกับการดำเนินการต่างๆ เช่น การคำนวณ การเคลื่อนย้ายข้อมูลระหว่าง **Accumulator A**, **Accumulator B**, และ **Register C** รวมถึงการควบคุมลำดับการทำงานด้วยการใช้คำสั่ง **Jump** การทำงานในสถานะนี้จะดำเนินไปจนกระทั่งพบคำสั่ง **STOP** (op-code 11111) จากนั้น CPU จะเข้าสู่สถานะ **Wait Result**

#### 3. Wait Result State:

- ในสถานะนี้ CPU จะหยุดการทำงานชั่วคราวและรอสัญญาณ **result = 1** เพื่อเข้าสู่ขั้นตอนการแสดงผลลัพธ์ เมื่อได้รับสัญญาณดังกล่าว CPU จะเข้าสู่สถานะ **Show Output**

#### 4. Show Output State:

- CPU จะนำค่าผลลัพธ์ที่เก็บไว้ใน **rRAM** แสดงออกทาง **output** รวมถึงบน **7-segment display** ที่มีอยู่สองตัว โดยผลลัพธ์จะถูกดึงออกมาจาก **rRAM** ตั้งแต่ตำแหน่ง **address 0x00 - 0x0F** หลังจากแสดงผลลัพธ์ครบแล้ว CPU จะกลับไปยังสถานะ **Idle** เพื่อรอคำสั่งใหม่

## องค์ประกอบหลักของ CPU

- **Accumulator A (accA) และ Accumulator B (accB):**
  - ทำหน้าที่เป็นหน่วยเก็บข้อมูลที่ใช้ในการประมวลผลคำสั่งทางคณิตศาสตร์ โดยมี op-code ที่ควบคุมการทำงาน เช่น  $\text{accA} \leftarrow \text{Operand (00001)}$  สำหรับการนำค่า operand ไปเก็บใน Accumulator A และ  $\text{accB} \leftarrow \text{Operand (00010)}$  สำหรับการนำค่าไปเก็บใน Accumulator B
- **Register C (regC):**
  - เป็นหน่วยเก็บข้อมูลชั่วคราวที่สามารถรับข้อมูลจากทั้ง accA และ accB รวมถึงจาก input ภายนอกอย่าง M และ N ตัวอย่าง op-code ที่ควบคุมการทำงานของ Register C ได้แก่  $\text{regC} \leftarrow \text{accA (00101)}$  สำหรับการนำค่าจาก accA ไปเก็บไว้ใน regC และ  $\text{regC} \leftarrow \text{M (00111)}$  สำหรับการนำค่าจาก input M ไปเก็บใน Register C
- **Arithmetic Logic Unit (ALU):**
  - หน่วยประมวลผลทางคณิตศาสตร์ที่ทำงานร่วมกับ accA และ accB ในการดำเนินการต่างๆ เช่น การบวก การลบ การคูณ รวมถึงการดำเนินการทางตรรกศาสตร์ (logical operations) ตัวอย่างเช่น op-code  $\text{accA} \leftarrow \text{accA} + \text{accB (10001)}$  ใช้ในการนำค่าจาก accA มาบวกกับ accB แล้วเก็บผลลัพธ์ไว้ใน accA
- **Program RAM (pRAM) และ Result RAM (rRAM):**
  - pRAM ทำหน้าที่เก็บโปรแกรมคำสั่งที่ส่งเข้ามา โดยเริ่มต้นจาก address 0x00 และทำการประมวลผลตามลำดับของคำสั่งจนกว่าจะพบคำสั่ง STOP ที่จะทำให้การประมวลผลหยุดลง
  - rRAM ใช้เก็บผลลัพธ์จากการคำนวณ โดยผลลัพธ์ที่ได้จะถูกแสดงในช่วง address 0x00 - 0x0F ซึ่ง CPU จะดึงข้อมูลจาก rRAM เพื่อแสดงผลในขั้นตอนสุดท้าย
- **ROM และ MUX:**
  - ROM เก็บข้อมูลเกี่ยวกับ op-code ที่จำเป็นสำหรับการควบคุมการทำงานของ CPU ในแต่ละคำสั่ง

- MUX (Multiplexer) ทำหน้าที่เลือกเส้นทางของข้อมูลที่เหมาะสมตาม op-code ที่ระบุ เช่น การเลือกแหล่งข้อมูลจาก accA, accB หรือ Register C เพื่อส่งไปยัง ALU หรือหน่วยความจำอื่นๆ

## Inputs ของ CPU

CPU นี้มี inputs ดังต่อไปนี้:

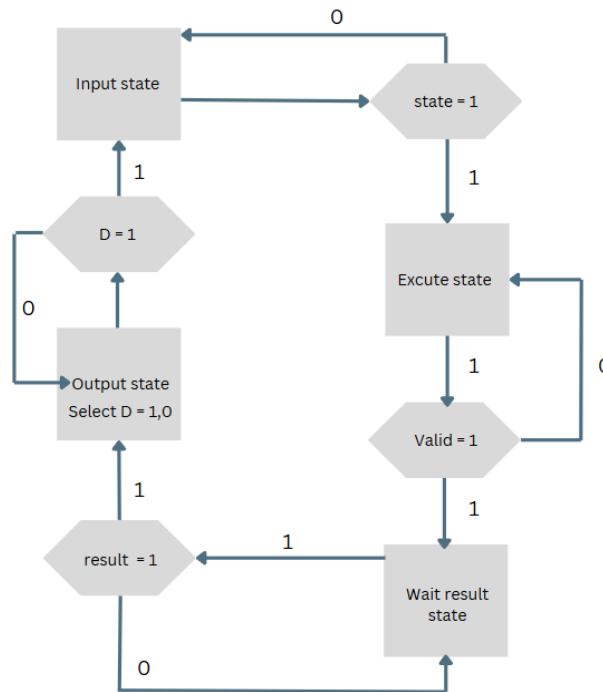
- M (8 bits): พารามิเตอร์ที่ 1 ซึ่งจะใช้ในการประมวลผลคำสั่ง
- N (8 bits): พารามิเตอร์ที่ 2 ซึ่งจะใช้ในการประมวลผลคำสั่ง
- progIN (13 bits): ข้อมูล input ที่ใช้ส่งโปรแกรมเข้ามาที่ละคำสั่งจนกระทั่งครบก่อนจะเริ่มทำงาน
- reset (1 bit): เมื่อได้รับค่า 1 จะทำการ reset การทำงานของวงจรและเคลียร์ค่าของ pRAM และ rRAM ให้เป็น 0 ทั้งหมด
- progLoad (1 bit): เมื่อได้รับค่า 1 จะเริ่มอ่านค่าจาก progIN ที่ละคำสั่ง ไปเก็บใน pRAM เริ่มตั้งแต่ address 0x00 จนกว่าจะมีสัญญาณ progLoad เป็น 0 โดยสามารถเก็บคำสั่งได้สูงสุดถึง 256 คำสั่ง
- start (1 bit): เมื่อได้รับค่า 1 จะเริ่มทำงานตามคำสั่งที่อยู่ใน pRAM
- result (1 bit): เมื่อได้รับค่า 1 จะเริ่มส่งคำตอบที่อยู่ใน rRAM
- clk (1 bit): สัญญาณ clock ใช้สำหรับให้จังหวะในการทำงานของวงจร

วงจรมี output ที่สำคัญดังนี้:

- valid (1 bit): จะมีค่าเป็น 1 เมื่อทำงานตามโปรแกรมเสร็จเรียบร้อยแล้วพร้อมส่งคำตอบ
- done (1 bit): จะมีค่าเป็น 1 เมื่อการทำงานเสร็จสิ้นและส่งผลคำตอบเรียบร้อยแล้ว หรือตอนเริ่มต้นครั้งแรกที่พร้อมรับคำสั่ง reset, progLoad, หรือ start
- output (8 bits): แสดงค่าผลลัพธ์ที่ได้จากการทำงาน โดยจะแสดงผลลัพธ์ที่อยู่ใน rRAM เป็นเลขฐาน 16 หลังจากได้รับสัญญาณ result
- 7-segment display (2 ตัว): ใช้สำหรับแสดงค่าผลลัพธ์ของ output เพื่อให้ตรวจสอบผลลัพธ์ได้
- rRAM (ขนาด 256 x 8 bits): ใช้สำหรับเก็บคำตอบ

## ASM Chart

ASM chart โดยย่อสำหรับการออกแบบ Mini CPU ที่ใช้ State Machine



ภาพการออกแบบASM chartของโปรแกรม

### การอธิบาย ASM Chart

- **Idle State:** ในสถานะนี้ CPU รอรับข้อมูลจากผู้ใช้ โดยไม่มีสัญญาณ reset เนื่องจากไม่จำเป็นต้องรีเซ็ตเมื่ออยู่ในสถานะ Idle หากได้รับสัญญาณ start CPU จะเปลี่ยนไปที่ **Execute State** เพื่อเริ่มทำงานตามคำสั่งที่ได้รับจาก pRAM.
- **Execute State:** CPU จะทำการประมวลผลคำสั่งที่ได้รับจาก pRAM โดยจะตรวจสอบว่ามีคำสั่ง STOP หรือไม่ หากมีคำสั่งนี้ CPU จะเปลี่ยนไปที่ **Wait Result State** เพื่อรอผลลัพธ์ ในกรณีที่ไม่มีสัญญาณ reset CPU จะกลับไปอยู่ที่ **Idle State** เพื่อเริ่มต้นใหม่.
- **Wait Result State:** CPU จะรอจนกว่าจะได้รับสัญญาณ result มีค่าเป็น 1 เพื่อส่งค่าผลลัพธ์ที่อยู่ใน rRAM ไปยังผู้ใช้ ถ้ามีสัญญาณ reset CPU จะเปลี่ยนกลับไปอยู่ที่ **Idle State**.

- **Show Output State:** ในสถานะนี้ CPU จะส่งค่าผลลัพธ์จาก rRAM ไปยังผู้ใช้ เมื่อเสร็จสิ้นการส่งข้อมูล CPU จะกลับไป Idle State หรือถ้ามีสัญญาณ reset จะทำการกลับไป Idle State เช่นกัน.

## Control Unit (CU) ของ Mini CPU

Control Unit (CU) ของ Mini CPU ได้รับการออกแบบเพื่อให้เป็นศูนย์กลางในการควบคุมและประสานการทำงานของหน่วยประมวลผล โดยทำหน้าที่ควบคุมลำดับการทำงานของคำสั่งในโปรแกรมตามโครงสร้างที่กำหนดใน ASM Chart

### 1. โครงสร้างของ Control Unit

- **State Machine:** CU ถูกสร้างขึ้นในรูปแบบของ state machine ซึ่งประกอบด้วย 4 สถานะหลัก ได้แก่ Idle, Execute, Wait Result, และ Show Output เพื่อจัดการกับการทำงานในแต่ละขั้นตอน
- **Logic Circuit:** วงจรตรรกะภายใน CU ใช้ในการประมวลผลสัญญาณจาก input ต่าง ๆ เช่น reset, start, result และ progLoad โดยจะควบคุมการทำงานของ CPU ตามคำสั่งที่ได้รับ
- **MUX (Multiplexer):** MUX ถูกใช้เพื่อเลือก op-code ที่จะส่งไปยัง ALU หรือ registers ตามความต้องการของคำสั่ง เพื่อให้การทำงานมีความยืดหยุ่นและเหมาะสม
- **Clock Signal:** สัญญาณนาฬิกา (clk) มีบทบาทในการซิงโครไนซ์การทำงานของส่วนต่าง ๆ ใน CPU ซึ่งช่วยให้การประมวลผลเป็นไปอย่างมีระเบียบและแม่นยำ

### 2. การทำงานของ Control Unit

- **รับข้อมูลจาก input:** CU จะตรวจสอบสัญญาณ input อย่างต่อเนื่อง เช่น reset ที่จะทำให้เกิดกลับไปสู่สถานะ Idle, start ที่จะเริ่มการทำงานตามคำสั่งใน pRAM, และ result ที่จะส่งผลลัพธ์ออกมา
- **การส่งคำสั่งไปยัง ALU และ Registers:** เมื่อตรวจสอบว่าเริ่มทำงานแล้ว CU จะส่งสัญญาณที่เหมาะสมไปยัง ALU เพื่อให้ทำการคำนวณ หรือส่งข้อมูลไปยัง accumulators (accA และ accB) และ register C ตามคำสั่งใน op-code

- **การควบคุมการทำงานของ rRAM:** CU ควบคุมการเก็บและส่งค่าผลลัพธ์ไปยัง rRAM โดยกำหนดวิธีการเก็บข้อมูลจาก accA และ accB ลงใน rRAM ตามคำสั่งที่ระบุในโปรแกรม

## Data Path ของ Mini CPU

Data Path ของ Mini CPU เป็นโครงสร้างที่ใช้ในการจัดการและส่งผ่านข้อมูลระหว่างส่วนต่าง ๆ ของ CPU เพื่อให้การทำงานของหน่วยประมวลผลมีประสิทธิภาพและรวดเร็ว การออกแบบ Data Path จะต้องเชื่อมโยงระหว่าง ALU, registers, memory (pRAM และ rRAM) และ counters อย่างเหมาะสม

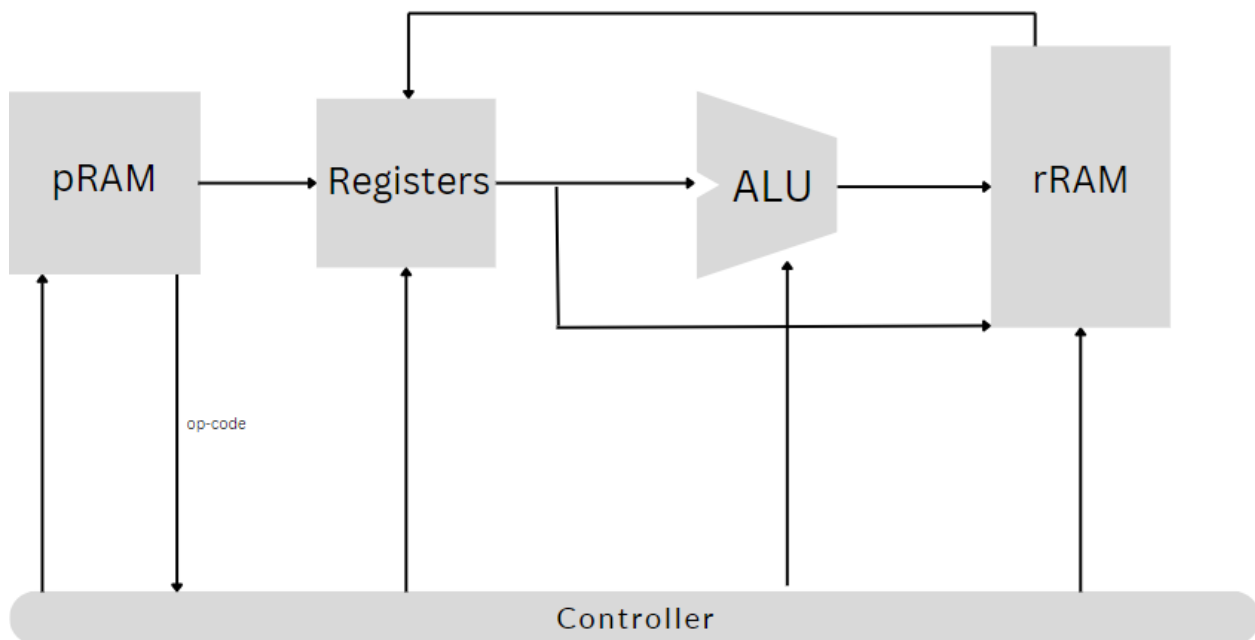
Data Path ประกอบด้วย:

1. **ALU (Arithmetic Logic Unit):** ALU เป็นส่วนที่ทำการคำนวณทางคณิตศาสตร์และตรรกะ โดยจะรับข้อมูลจาก accumulators (accA และ accB) และส่งผลลัพธ์กลับไปยัง accA
2. **Registers:** Data Path ประกอบด้วย accumulators (accA และ accB) และ register C ที่ใช้ในการเก็บค่าต่าง ๆ ขณะทำงาน ค่าที่เก็บใน accumulators จะถูกใช้ในการคำนวณใน ALU และ register C จะเก็บค่าที่สำคัญจากการประมวลผล
3. **Memory (pRAM และ rRAM):**
  - **pRAM (Program RAM)** ใช้สำหรับเก็บโปรแกรมที่ต้องการประมวลผล โดยจะถูกเข้าถึงผ่าน counter i ที่ใช้ควบคุม address ในการอ่านและเขียนข้อมูล
  - **rRAM (Result RAM)** ใช้สำหรับเก็บผลลัพธ์ที่ได้จากการคำนวณ ซึ่งจะเข้าถึงผ่าน counter k ที่ทำหน้าที่ควบคุม address ของ rRAM
4. **การทำงานของ Data Path:**
  - **การรับข้อมูล:** Data Path เริ่มต้นด้วยการรับข้อมูลจาก input ที่เข้ามา เช่น M, N, progIN เป็นต้น ซึ่งข้อมูลเหล่านี้จะถูกส่งไปยัง registers หรือ pRAM ตามที่กำหนด
  - **การส่งข้อมูลไปยัง ALU:** ข้อมูลที่อยู่ใน accA และ accB จะถูกส่งไปยัง ALU เพื่อทำการคำนวณตามคำสั่งที่ได้รับจาก Control Unit ข้อมูลที่ได้จะถูกส่งกลับไปยัง accA

- **การเขียนและอ่านจาก Memory:** Data Path จะจัดการกับการอ่านข้อมูลจาก pRAM โดยใช้ counter i ในการระบุ address ที่จะอ่านคำสั่งตามลำดับ ข้อมูลที่อ่านจะถูกนำไปเก็บใน accumulators หรือ registers ตามคำสั่งที่กำหนด และสำหรับ rRAM การใช้ counter k จะควบคุม address ที่ใช้เก็บผลลัพธ์จากการประมวลผลที่เกิดขึ้น
- **การส่งผลลัพธ์ออก:** ผลลัพธ์ที่ได้จากการประมวลผลจะถูกเก็บใน rRAM และสามารถส่งออกไปยัง output ได้ โดยจะแสดงผลผ่าน 7-segment display หรือ output ขนาด 8 bits

#### 5. การเชื่อมต่อระหว่างส่วนต่าง ๆ:

- **MUX (Multiplexer):** MUX ใช้ในการเลือกข้อมูลที่ต้องการส่งไปยัง ALU หรือ registers โดยการเลือกผ่าน op-code ที่ทำงาน



รูปภาพ Data Path โดยย่อ