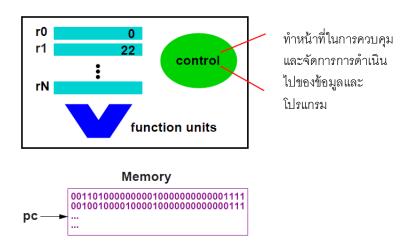
MIPS ISA (MIPS INSTRUCTION SET ARCHITECTURE)

รูปด้านล่างแสดงองค์ประกอบของคอมพิวเตอร์อย่างง่ายที่สุด



MIPS เป็นซีพียูที่ใช้สถาปัตยกรรมแบบ RISC (Reduced Instruction Set Computer)

- ให้มีชุดคำสั่งน้อยๆ เลือกเท่าที่จำเป็น
- O ทำให้การสร้าง HW ทำได้ง่ายและเร็ว

MIPS เป็น load/store architecture แบบ 32 bits

- การติดต่อกับ memory ทำผ่านกำสั่ง load/store เท่านั้น

Data type มี 3 แบบ

8 bits (byte) - เทียบเท่า char ในภาษาซึ่

16 bits (half-word) - เทียบเท่า short ในภาษาซี

32 bits (word) - เทียบเท่า int ในภาษาซึ่

MIPS memory

ระบบ 32 bits จะอ้าง address memory ได้จาก $0x\ 0000\ 0000\ ถึง <math>0x\ ffff\ ffff\ r$ รื่อ 2^{32} addresses ในหนึ่งช่อง address จะบรรจุข้อมูลความกว้างขนาด 8 bits หรือ 1 byte ซึ่งระบบหน่วยความจำปัจจุบันจะเป็นลักษณะ byte-oriented memory ทั้งนั้น ดังนั้นระบบ 32 bit address จะอ้างถึงข้อมูลได้ 2^{32} byte หรือ $4\ GBytes\ (2^2.2^{30})$

	ส่วนบรรจุข้อมูล (ความกว้าง 8บิท)
0x ffff ffff	
:	:
:	:
0x 0000 0002	
0x 0000 0001	
0x 0000 0000	

ถ้าขนาดข้อมูลมีขนาดมากกว่า 8 บิท เช่น 32 บิทหรือ 4 bytes ข้อมูลนี้จะกลุมตำแหน่ง address ทั้งหมด 4 ตำแหน่ง เช่น int x = 0x12345678 ถ้า address เริ่มต้นเป็น 0xffff 0000 จะได้ว่า address สุดท้ายเป็น 0xffff 0003 การจัดเก็บข้อมูลที่มากกว่า 8 บิทนี้ สามารถทำได้สองลักษณะโดยลักษณะแรกคือ Big Endian และอีกลักษณะ หนึ่งคือ Little Endian

Big endian : เอา MSB (Most Significant Byte) ไว้ที่ address ต่ำ

• Little endian : เอา MSB ไว้ที่ address สูง

จากข้อมูล 4 bytes ที่มีค่า 0x12345678 จะได้ว่า MSB คือ 0x12 และ LSB (Least Significant Byte) คือ 0x78 แผนภาพด้านล่างแสดงการเก็บแบบ Little Endian (ซ้าย) และ Big (ขวา) Endian

0x ffff ffff	
:	:
:	:
:	:
0xffff 0003	12
0xffff 0002	34
0xffff 0001	56
0xffff 0000	78
:	:
:	:
:	:
:	:
0x 0000 0002	
0x 0000 0001	
0x 0000 0000	

:	:
:	:
:	:
0xffff 0003	78
0xffff 0002	56
0xffff 0001	34
0xffff 0000	12
:	:
:	:
:	:
:	:
0x 0000 0002	
0x 0000 0001	
0x 0000 0000	

การเก็บแบบ Little Endian

การเก็บแบบ Big Endian

ซีพียูตระกูล MIPS ใช้ระบบ Big Endian ส่วนซีพียูตระกูล Intel X86 ใช้ระบบ Little Endian

MIPS ISA มี 3 กลุ่มคำสั่ง

- Load/store ติดต่อ/เคลื่อนย้าย ข้อมูลเข้า/ออก memory
- ALU ทำฟังก์ชั้นคณิตศาสตร์และ logic พื้นฐาน

- Control flow การเปลี่ยนคำสั่งในการทำงาน
 - O jump หรือ branch

MIPS registers

- 32 ตัว ความกว้าง 32 bits ต่อตัว

```
RO, R1, ..., R31
$0, $1, ..., $31
```

- ทุกๆ ตัว เป็น general purpose แต่ยกเว้น R0 (\$0) มีค่าเป็นศูนย์เสมอแม้ว่าจะพยายามเขียนค่าอื่นๆเข้าไป!

ชุดคำสั่งกลุ่ม load/store

- Load คือ อ่านค่าจาก memory address หนึ่ง
- Store คือ เขียนค่าไปที่ memory address หนึ่ง
- Load อ่านจาก memory แล้วเอามาเก็บไว้ที่ register
 - O Word load, byte load, half-word load
- Store อ่านค่าจาก register ใปเก็บใน memory
 - O Word store, half-word store, byte store

MIPS Load/Store Instructions

```
rt, imm(rs) # load byte (signed)
lbu rt, imm(rs) # load byte (unsigned)
    rt, imm(rs) # load half-word (signed)
1h
lhu rt, imm(rs) # load half-word (unsigned)
lw
    rt, imm(rs) # load word
    rt, imm(rs) # store byte
sb
    rt, imm(rs) # store half-word
sh
    rt, imm(rs) # store word
                                     imm
   6 bits
            5 bits
                    5 bits
                                    16 bits
```

หา address ของ memory ที่จะ load/store ยังใง

ตัวอย่างการ โหลดข้อมูล word (ขนาด 4 bytes)

lw \$7, 4(\$5)

สมมติว่า \$5 = 0xffff0000

Address = 0xffff0000 + 4

0xffff0007	0x78
0xffff0006	0x23
0xffff0005	0x11
0xffff0004	0xaa
0xffff0003	0xbb
0xffff0002	0x76
0xffff0001	0x9e
0xffff0000	0x00

ค่าที่ โหลดเข้ามาที่ \$7 คือค่า

\$7 = 0xaa 11 23 78 (MIPS เป็น big endian)

load byte:

lb \$7, 4(\$5)

ได้ \$7 = 0xffff ffaa

load byte unsigned:

lbu \$7, 4(\$5)

ได้ \$7 = 0x000000aa

lb เปรียบเทียบกับ lbu

ให้ตัวแปร x เป็น int ที่อยู่ใน memory และมีค่าเท่ากับ 0xaabbccdd

dd cc bb

ถ้าให้ค่า &x เก็บใน \$8 ต้องการ load ข้อมูลเข้าที่ \$9

lw \$9, 0 (\$8)

จะได้ว่า \$9 = 0xaabbccdd หลังจากการ load word

ถ้าใช้คำสั่ง 16 \$9,0 (\$8)

 $\$9 = 0 \mathrm{xffffffaa}$ (a คือ 1010 บิทซ้ายสุดเป็น 1 ดังนั้นต้องมีการทำ sign extension)

ถ้าใช้คำสั่ง lbu \$9,0 (\$8)

\$9 = 0x000000aa (แบบ unsigned ไม่สนใจการทำ sign extension)

ถ้า x = 44bbccdd แล้วใช้คำสั่ง 1b = \$9, 0(\$8)

\$9 = 0x00000044

ถ้าเปลี่ยนใช้คำสั่ง Ibu \$9, 0 (\$8)

\$9 = 0x00000044

ให้ x เป็น array of int แปลงส่วนของโค๊ดภาษาซีด้านล่างให้อยู่ในรูป MIPS Assembly int foo;

foo = x[2];

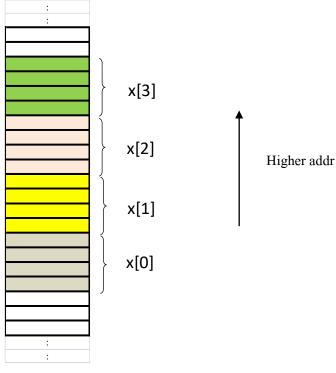
x[3] = foo;

ให้ foo เก็บใน \$8 และ address เริ่มต้นของ array x เก็บที่ \$10

lw \$8, 8(\$10)

sw \$8, 12(\$10)

แผนภาพการเก็บ array ของ integer (ซึ่งเป็นข้อมูลขนาด 4 bytes) เป็นไปตามด้านล่าง



กลุ่มคำสั่ง ALU (Arithmetic & Logic Instruction)

- ทำ function คณิตศาสตร์และตรรกพื้นฐาน เช่น +, -, and, or
- Operand ของคำสั่ง ALU เป็น register หรือค่าคงที่เท่านั้น
- ค่าของ \$0 เป็นศูนย์ตลอด (ไม่ว่าจะพยายามยัดเยียดค่าอื่นให้)

Integer Arithmetic Operations

```
add
       rd, rs, rt
                      # rd = rs + rt
addi
       rt, rs, imm # rt = rs + s_ext(imm)
addiu rt, rs, imm # rt = rs + s_ext(imm)
       rd, rs, rt
                      # rd = rs + rt
slt
       rd, rs, rt
                      \# rd = (rs <_s rt)
       rt, rs, imm # rt = (rs <_s s_ext(imm))
sltiu rt, rs, imm # rt = (rs < s_ext(imm))</pre>
sltu
       rd, rs, rt
                      # rd = (rs < rt)
sub
       rd, rs, rt
                      # rd = rs - rt
subu
       rd, rs, rt
                      # rd = rs - rt
    op
                       rt
                               rd
                                       shamt
                                                funct
   6 bits
             5 bits
                      5 bits
                              5 bits
                                       5 bits
                                                 6 bits
                   a, b, c;
            int
            a = b - (c+7)
            c = (a < 0)? 1: 0
```

ให้ \$16 เก็บค่าตัวแปร a \$17 เก็บค่าตัวแปร b \$18 เก็บค่าตัวแปร c จะแปลงโค้ดด้านบนเป็น MIPS assembly ได้ดังนี้

```
addiu $8, $18, 7  // temp = c+7

subu $16, $17, $8  // a = b-temp

slti $18, $16, 0  // (a<0)? 1:0
```

addiu กับ addi

- สังเกตว่าตัวแปรเป็น int แต่ทำใมชุคคำสั่งที่ออกมาจึงเลือกใช้แบบ unsigned แทนที่จะเป็น signed
- addi มีการ raise exception เวลา overflow addiu เวลาเกิด overflow แล้วปล่อยผ่าน

ภาษา C เลือกใช้แบบ unsigned เพราะ C ไม่คำนึงถึง overflow

Logical Operations

```
and
       rd, rs, rt
                       # rd = rs & rt
 andi rt, rs, imm
                      # rt = rs & imm
                      # rd = ~(rs | rt)
       rd, rs, rt
 lui
       rt, imm
                       # rt = imm << 16
 or
       rd, rs, rt
                      # rd = rs | rt
                       # rt = rs | imm
 ori
       rt, rs, imm
       rd, rt, shamt # rd = rt << shamt
 sll
 sllv rd, rt, rs
                       # rd = rt << (rs&0x1f)
       rd, rt, shamt # rd = rt >>s shamt
 srav rd, rt, rs
                       # rd = rt >>_S (rs&0x1f)
       rd, rt, shamt # rd = rt >> shamt
 srlv rd, rt, rs
                     # rd = rt >> (rs&0x1f)
                      # rd = rs ^ rt
       rd, rs, rt
                      # rt = rs ^ imm
 xori rt, rs, imm
ถ้ำ rt = 0xaabbccdd หลังจากคำสั่ง sra rd, rt, 8
จะใต้ rd = 0xffaabbcc
แต่ถ้าใช้คำสั่ง srl rd, rt, 8
จะได้ rd = 0x00aabbcc
```