# BK TP.HCM

### KIẾN TRÚC MÁY TÍNH Khoa Khoa Học và Kỹ Thuật Máy Tính

# Đại học Bách Khoa – Tp.HCM

08-2022

#### Bài tập/Thực hành 2

# CHƯƠNG 2 KIẾN TRÚC TẬP LỆNH MIPS: Lệnh đại số, luận lý, truy xuất dữ liệu

# Mục tiêu

- Sử dung thành thao công cu mô phỏng MARS. Biết cấu trúc một chương trình hợp ngữ MIPS.
- Sử dụng lệnh **syscall** để xuất/nhập dữ liệu tương tác với người dùng, debug.
- Nắm được các lệnh luận lý, đại số trong hợp ngữ MIPS.
- Nắm được cách khai báo các kiểu dữ liệu và sử dụng được các lệnh về truy xuất dữ liệu (load/store).

### Yêu cầu

- Tìm hiểu công cụ MARS.
- Xem các lệnh hợp ngữ trong slide/trong mục references trên bkelearning.
- Tham khảo tập lệnh nhanh cuối tài liệu này [trang 2].
- Nộp các file code hợp ngữ đặt tên theo format «lab2.asm » (ví dụ lab2\_1a.asm, lab2\_1b.asm) và chứa trong folder lab2 MSSV.

# Bài tập và Thực hành

#### Bài 1: Syscall

Tham khảo manual của lệnh syscall trong phần help của công cụ MARS và hiện thực các yêu cầu dưới đây dùng lệnh syscall.

- (a) Viết chương trình nhập vào 3 số nguyên a, b, c rồi xuất ra màn hình giá trị của hàm f(a,b,c) = (a b) c.
- (b) Viết chương trình xuất ra chuỗi **"Kien Truc May Tinh 2022"**. (giống ví dụ HelloWorld!)
- (c) Viết chương trình đọc vào một chuỗi 10 ký tự sau đó xuất ra màn hình chuỗi ký tự đó.

#### Bài 2: Các lệnh số học luận lý.

(a) Viết chương trình dùng các lệnh add, addi, sub, subi, or, ori ... để thực hiện phép tính bên dưới.

```
200000 # This immediate number is greater than 16-bit
+ 4000
- 700
```

Kết quả chứa vào thanh ghi  $$s_0$  và xuất kết quả ra màn hình (console).

#### Bài 3: Các lệnh về số học, phép nhân.

Viết chương trình tính giá trị biểu thức f(x) bên dưới. Kết quả lưu vào thanh ghi  $s_0$  và xuất ra màn hình.

```
f = a.x^3 + b.x^2 - c.x - d
```

Dùng syscall để nhập a, b, c, d, x và xuất kết quả ra màn hình.

Gợi ý: (theo phương pháp Horner's Method, sinh viên có thể làm theo cách của riêng mình)

• Nhân a với x rồi lưu kết quả vào thanh ghi tạm.  $\mathbf{t} = \mathbf{a.x}$ 

- Thực hiện phép số tính giữa thanh ghi tạm với b. <br/>  $\mathbf{t}=\mathbf{t}+\mathbf{b}$  //t = a.x + b
- Nhân thanh ghi tạm với x.  $\mathbf{t} = \mathbf{t} \mathbf{x} / t = (ax + b)x$
- Thực hiện phép số tính giữa thanh ghi tạm với c.  $\mathbf{t} = \mathbf{t}$   $\mathbf{c}$  //t = a.x2 + b.x c
- Nhân thanh ghi tạm với x.  $\mathbf{t} = \mathbf{t} \cdot \mathbf{x} / / \mathbf{t} = (ax2 + bx c)x$
- Thực hiện phép số tính giữa thanh ghi tạm với d.  $\mathbf{t} = \mathbf{t} \mathbf{d}$  //  $\mathbf{t} = \mathbf{a.x3} + \mathbf{b.x2} \mathbf{c.x} \mathbf{d}$

#### Bài 4: Lệnh load/store.

- (a) Cho dãy số nguyên 10 phần tử, xuất ra kết quả là HIỆU của phần tử thứ 4 và 6. **Mảng bắt đầu** từ **phần tử thứ 0**.
- (b) Chuyển đổi vị trí cuối và đầu của chuỗi "MSSV Ho-Ten". Ví dụ chuỗi "123456 Nguyen Van A" sẽ chuyển thành "A23456 Nguyen Van 1". Sinh viên thay tên và mã số sinh viên của mình vào chuỗi trên

## Làm thêm

1. Xác định các trường (OP, Rs, Rt, Rd, shamt, function, immediate) của các lệnh sau và chuyển các lệnh đó qua mã máy (dạng hex)

```
add $t0, $s0, $a0
                      # add register to register
addi $v0, $a1, 200
                      # add register to immediate
    $t0, 4($a0)
                    # load word
    $t0, 4($a0)
                    # store word
sw
    $t0, 4($a0)
1b
                    # load byte
sb $t0, 4 ($a0)
                    # store byte
                    # shift left logic (5-bit)
sll $t1, $s0, 5
```

## MIPS32® Instruction Set Quick Reference

RD Rs, RT RA PC Acc Lo, HI

DESTINATION REGISTER
SOURCE OPERAND REGISTERS
RETURN ADDRESS REGISTER (R31)
PROGRAM COUNTER
64-BIT ACCUMULATOR
ACCUMULATOR LOW (ACC3:0) AND HIGH (ACC6:32) PARTS
SIGNED OPERAND OR SIGN EXTENSION
UNSIGNED OPERAND OR ZERO EXTENSION
CONCATENATION OF BIT FIELDS
MIPS32 RELEASE 2 INSTRUCTION
ASSEMBLER PSEUDO-INSTRUCTION ± Ø :: R2 DOTTED

PLEASE REFER TO "MIPS32 ARCHITECTURE FOR PROGRAMMERS VOLUME II: THE MIPS32 INSTRUCTION SET "FOR COMPLETE INSTRUCTION SET INFORMATION.

	Arith	METIC OPERATIONS
ADD	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S + R_T$ (OVERFLOW TRAP)
ADDI	Rd, Rs, const16	$R_D = R_S + const 16^{\pm}$ (overflow trap)
ADDIU	Rd, Rs, const16	$R_D = R_S + _{CONST}16^{\pm}$
ADDU	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S + R_T$
CLO	RD, RS	RD = COUNTLEADINGONES(RS)
CLZ	RD, RS	$R_D = C_{OUNT}L_{EADING}Z_{EROS}(R_S)$
LA	Rd, label	$R_D = A_{DDRESS}(LABEL)$
LI	Rd, imm32	$R_D = IMM32$
LUI	Rd, const16	$R_D = const16 << 16$
MOVE	RD, RS	$R_D = R_S$
NEGU	RD, RS	$R_D = -R_S$
$SEB^{R2} \\$	RD, RS	$R_D = R_{S_{7:0}}^{\pm}$
SEH <sup>R2</sup>	RD, Rs	$R_D = R_{S_{15.0}}^{\pm}$
SUB	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S - R_T$ (overflow trap)
SUBU	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S - R_T$

	SHIFT AND ROTATE OPERATIONS		
ROTR <sup>R2</sup>	Rd, Rs, bits5	$R_D = R_{S_{BITSS-1:0}} :: R_{S_{31:BITSS}}$	
ROTRV <sup>R2</sup>	RD, Rs, RT	$R_D = R_{S_{RT4:0-1:0}} :: R_{S_{31:RT4:0}}$	
SLL	Rd, Rs, shift5	$R_D = R_S << _{\rm SHIFT} 5$	
SLLV	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S << R_{T_{4:0}} \label{eq:RD}$	
SRA	Rd, Rs, shift5	$R_D = R_S^{\pm} >> _{SHIFT} 5$	
SRAV	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S^{\pm} >> R_{T_{4:0}}$	
SRL	Rd, Rs, shift5	$R_D = R_S^{\varnothing} >> s_{HIFT}5$	
SRLV	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S{}^\varnothing >> R_{T_{4:0}}$	

Copyright © 2008 MIPS Technologies, Inc. All rights reserved.

	Logical ani	BIT-FIELD OPERATIONS
AND	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S \& R_T$
ANDI	Rd, Rs, const16	$R_D = R_S \& const 16^{\emptyset}$
EXT <sup>R2</sup>	Rd, Rs, P, S	$R_S = R_{SP+S-1:P}^{\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ $
INS <sup>R2</sup>	RD, RS, P, S	$R_{D_{P+S-1:P}} = R_{S_{S-1:0}}$
NOP		No-op
NOR	Rd, Rs, Rt	$R_D = \sim (R_S \mid R_T)$
NOT	RD, RS	$R_D = \sim R_S$
OR	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S \mid R_T$
ORI	Rd, Rs, const16	$R_D = R_S \mid \text{const} 16^{\varnothing}$
WSBH <sup>R2</sup>	RD, RS	$R_D = R_{S_{23:16}} :: R_{S_{31:24}} :: R_{S_{7:0}} :: R_{S_{15:8}}$
XOR	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S \oplus R_T$
XORI	Rd, Rs, const16	$R_D = R_S \oplus const16^{\varnothing}$

c	CONDITION TESTING AND CONDITIONAL MOVE OPERATIONS		
MOVN	Rd, Rs, Rt	IF $R_T \neq 0$ , $R_D = R_S$	
MOVZ	Rd, Rs, Rt	$_{IF}$ $R_T = 0$ , $R_D = R_S$	
SLT	Rd, Rs, Rt	$R_D = (R_S^{\pm} < R_T^{\pm}) ? 1 : 0$	
SLTI	Rd, Rs, const16	$R_D = (R_S^{\pm} < const16^{\pm}) ? 1 : 0$	
SLTIU	Rd, Rs, const16	$R_D = (R_S^{\varnothing} < CONST16^{\varnothing}) ? 1 : 0$	
SLTU	Rd, Rs, Rt	$R_D = (Rs^{\varnothing} < Rr^{\varnothing}) ? 1 : 0$	

	MULTIPLY AND DIVIDE OPERATIONS		
DIV	Rs, Rt	$Lo = Rs^{\pm} / Rr^{\pm}$ ; $H_I = Rs^{\pm} \mod Rr^{\pm}$	
DIVU	Rs, Rt	$Lo = Rs^{\varnothing} / Rr^{\varnothing}$ ; $Hi = Rs^{\varnothing} \mod Rr^{\varnothing}$	
MADD	Rs, Rt	$Acc += Rs^{\pm} \times Rt^{\pm}$	
MADDU	Rs, Rt	$Acc += Rs^{\varnothing} \times Rr^{\varnothing}$	
MSUB	Rs, Rt	$Acc = Rs^{\pm} \times Rt^{\pm}$	
MSUBU	Rs, Rt	$Acc = Rs^{\varnothing} \times Rr^{\varnothing}$	
MUL	Rd, Rs, Rt	$R_D = R_S^{\pm} \times R_T^{\pm}$	
MULT	Rs, Rt	$Acc = Rs^{\pm} \times Rr^{\pm}$	
MULTU	Rs, Rt	$Acc = Rs^{\varnothing} \times Rr^{\varnothing}$	

	Accumulator Access Operations		
MFHI	RD	$R_D = H_I$	
MFLO	RD	$R_D = L_O$	
MTHI	Rs	$H_I = R_S$	
MTLO	Rs	$L_0 = R_S$	

JUMPS AND BRANCHES (NOTE: ONE DELAY SLOT)		
B	OFF18	PC += OFF 18 <sup>±</sup>
BAL	OFF18	$R_A = PC + 8$ , $PC += OFF18^{\pm}$
BEQ	Rs, Rt, off18	$_{\mathrm{IF}}$ $\mathrm{R}_{\mathrm{S}}$ = $\mathrm{R}_{\mathrm{T}}$ , $\mathrm{PC}$ += $_{\mathrm{OFF}}18^{\pm}$
BEQZ	Rs, off18	$_{IF}$ $R_S = 0$ , $PC += _{OFF}18^{\pm}$
BGEZ	Rs, off18	$_{\text{IF }}R_{S}\geq0,\ PC\ \text{+= }_{OFF}18^{\pm}$
BGEZAL	Rs, off18	$R_A = PC + 8$ ; if $R_S \ge 0$ , $PC += OFF18^{\pm}$
BGTZ	Rs, off18	$_{IF}$ Rs $>$ 0, PC $+=$ $_{OFF}18^{\pm}$
BLEZ	Rs, off18	IF $R_S \le 0$ , $PC \stackrel{+=}{=} OFF18^{\pm}$
BLTZ	Rs, off18	$_{\rm IF}$ Rs < 0, PC += $_{\rm OFF}18^{\pm}$
BLTZAL	Rs, off18	$R_A = PC + 8$ ; IF $R_S < 0$ , $PC += OFF18^{\pm}$
BNE	Rs, Rt, off18	IF Rs $\neq$ RT, PC $+=$ OFF18 $^{\pm}$
BNEZ	Rs, off18	IF Rs $\neq$ 0, PC $+=$ OFF $18^{\pm}$
J	ADDR28	$PC = PC_{31:28} :: ADDR28^{\varnothing}$
JAL	ADDR28	$R_A = PC + 8$ ; $PC = PC_{31:28} :: ADDR 28^{\emptyset}$
JALR	Rd, Rs	$R_D = PC + 8$ ; $PC = R_S$
JR	Rs	PC = Rs

	LOAD AND STORE OPERATIONS		
LB	RD, OFF16(Rs)	$R_D = _{\text{MEM}} 8 (R_S + _{\text{OFF}} 16^{\pm})^{\pm}$	
LBU	RD, OFF16(Rs)	$R_D = MEM8(R_S + OFF16^{\pm})^{\varnothing}$	
LH	Rd, off16(Rs)	$R_D = MEM 16(R_S + OFF 16^{\pm})^{\pm}$	
LHU	Rd, off16(Rs)	$R_D = MEM 16(R_S + OFF 16^{\pm})^{\varnothing}$	
LW	Rd, off16(Rs)	$R_D = \text{MEM}32(R_S + \text{OFF}16^{\pm})$	
LWL	Rd, off16(Rs)	$R_D = L_{OAD}W_{ORD}L_{EFT}(R_S + off 16^{\pm})$	
LWR	RD, OFF16(Rs)	$R_D = L_{OAD}W_{ORD}R_{IGHT}(R_S + off 16^{\pm})$	
SB	Rs, off16(Rt)	$_{\text{MEM}}8(R_{\text{T}} + _{\text{OFF}}16^{\pm}) = R_{S_{7:0}}$	
SH	Rs, off16(Rt)	$_{\text{MEM}}16(R_{\text{T}} + _{\text{OFF}}16^{\pm}) = R_{S_{15:0}}$	
SW	Rs, off16(Rt)	$_{\text{MEM}}32(R_{\text{T}} + _{\text{OFF}}16^{\pm}) = R_{\text{S}}$	
SWL	Rs, off16(Rt)	STOREWORDLEFT(RT + OFF16 <sup>±</sup> , Rs)	
SWR	Rs, off16(Rt)	STOREWORDRIGHT(RT + OFF 16 <sup>±</sup> , Rs)	
ULW	Rd, off16(Rs)	$R_D = UNALIGNED\_MEM32(R_S + OFF16^{\pm})$	
USW	Rs, off16(Rt)	UNALIGNED_MEM $32(R_T + off 16^{\pm}) = R_S$	

	Atomic Read-Modify-Write Operations		
LL	RD, OFF16(Rs)	$R_D = MEM32(R_S + OFF16^{\pm})$ ; LINK	
SC	Rd, off16(Rs)	IF ATOMIC, MEM32(Rs + OFF $16^{\pm}$ ) = RD; RD = ATOMIC $? 1 \cdot 0$	

MD00565 Revision 01.01

	Registers		
0	zero	Always equal to zero	
1	at	Assembler temporary; used by the assembler	
2-3	v0-v1	Return value from a function call	
4-7	a0-a3	First four parameters for a function call	
8-15	t0-t7	Temporary variables; need not be preserved	
16-23	s0-s7	Function variables; must be preserved	
24-25	t8-t9	Two more temporary variables	
26-27	k0-k1	Kernel use registers; may change unexpectedly	
28	gp	Global pointer	
29	sp	Stack pointer	
30	fp/s8	Stack frame pointer or subroutine variable	
31	ra	Return address of the last subroutine call	

#### DEFAULT C CALLING CONVENTION (O32)

# Stack Management

- The stack grows down.
- Subtract from \$sp to allocate local storage space.
  Restore \$sp by adding the same amount at function exit.
- The stack must be 8-byte aligned.
- Modify \$sp only in multiples of eight.

#### Function Parameters

- Every parameter smaller than 32 bits is promoted to 32 bits.
- First four parameters are passed in registers \$a0-\$a3.

  64-bit parameters are passed in register pairs:

  Little-endian mode: \$a1:\$a0 or \$a3:\$a2.

  - Big-endian mode: \$a0:\$a1 or \$a2:\$a3.
- Every subsequent parameter is passed through the stack.

   First 16 bytes on the stack are not used.

   Assuming \$sp was not modified at function entry:

- The 1<sup>st</sup> stack parameter is located at 16(\$sp).
   The 2<sup>nd</sup> stack parameter is located at 20(\$sp), etc.
- 64-bit parameters are 8-byte aligned.

#### Return Values

- 32-bit and smaller values are returned in register \$v0.
- 64-bit values are returned in registers \$v0 and \$v1:
- Little-endian mode: \$v1:\$v0. Big-endian mode: \$v0:\$v1.

	MIPS32 VIRTUAL ADDRESS SPACE				
kseg3	0xE000.0000	0xFFFF.FFFF	Mapped	Cached	
ksseg	0xC000.0000	0xDFFF.FFFF	Mapped	Cached	
kseg1	0xA000.0000	0xBFFF.FFFF	Unmapped	Uncached	
kseg0	0x8000.0000	0x9FFF.FFFF	Unmapped	Cached	
useg	0x0000.0000	0x7FFF.FFFF	Mapped	Cached	

```
Copyright © 2008 MIPS Technologies, Inc. All rights reserved.
```

```
READING THE CYCLE COUNT REGISTER FROM C
unsigned mips_cycle_counter_read()
     unsigned cc;
     unsigned cc;
asm volatile("mfc0 %0, $9" : "=r" (cc));
return (cc << 1);
```

```
Assembly-Language Function Example
 int asm_max(int a, int b)
    int r = (a < b) ? b : a;
  return r;
     .text
    .set
               noreorder
     .global asm_max
     .ent
               asm max
asm_max:
               $v0, $a0
$t0, $a0, $a1
    move
slt
                                   # r = a
# a < b ?
                                   # return
# if yes, r = b
     jr
               $ra
               $v0, $a1, $t0
     movn
     .end
               asm max
```

```
C/Assembly-Language Function Interface
#include <stdio.h>
int asm max(int a, int b);
int main()
      int x = asm_max(10, 100);
int y = asm_max(200, 20);
printf("%d %d\n", x, y);
```

```
int dp(int a[], int b[], int n)
```

INVOKING MULT AND MADD INSTRUCTIONS FROM C

```
Atomic Read-Modify-Write Example
atomic_inc:
                            $t0, 0($a0)  # load linked

$t1, $t0, 1  # increment

$t1, 0($a0)  # store cond'l

$t1, atomic_inc  # loop if failed
         addiu
         sc
beqz
         nop
```

```
Accessing Unaligned Data
note: ULW and USW automatically generate appropriate code
      LITTLE-ENDIAN MODE
                                          BIG-ENDIAN MODE
           RD, OFF16(Rs)
                                              RD, OFF16(Rs)
LWL
           RD, OFF16+3(Rs)
                                   LWR
                                              RD, OFF16+3(Rs)
SWR
          RD, OFF16(Rs)
                                   SWI
                                             RD, OFF16(Rs)
           RD, OFF16+3(Rs)
                                   SWR
                                              RD, OFF16+3(Rs)
```

```
Accessing Unaligned Data From C
typedef struct
 int u;
__attribute__((packed)) unaligned;
int unaligned_load(void *ptr)
     unaligned *uptr = (unaligned *)ptr;
return uptr->u;
```

MIPS SDE-GCC Compiler Defines		
mips	MIPS ISA (= 32 for MIPS32)	
mips_isa_rev	MIPS ISA Revision (= 2 for MIPS32 R2)	
mips_dsp	DSP ASE extensions enabled	
_MIPSEB	Big-endian target CPU	
_MIPSEL	Little-endian target CPU	
_MIPS_ARCH_CPU	Target CPU specified by -march=CPU	
_MIPS_TUNE_CPU	Pipeline tuning selected by -mtune=CPU	

#### Notes

- Many assembler pseudo-instructions and some rarely used machine instructions are omitted.
- The C calling convention is simplified. Additional rules apply when passing complex data structures as function parameters. The examples illustrate syntax used by GCC compilers.
- Most MIPS processors increment the cycle counter every other cycle. Please check your processor documentation.

MD00565 Revision 01.01