

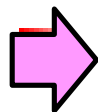
# 计算机组成理论第5期

## -指令集架构(2)-

大连理工大学立命馆大学国际信息软件学部大森孝之

# 讲座内容

---

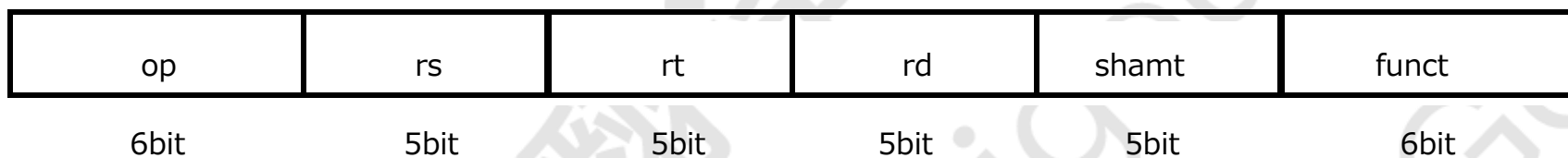


## 指令格式

- 什么是R格式和I格式?  
指令与机器语言的对
- 应关系
- 使用数组的汇编代码 用于分支的汇编代码  
无条件分支和 J 格式
- 大/小比较指令
- 寻址方式

# MIPS指令格式

## R格式



## 我格式化



## J格式



6bit

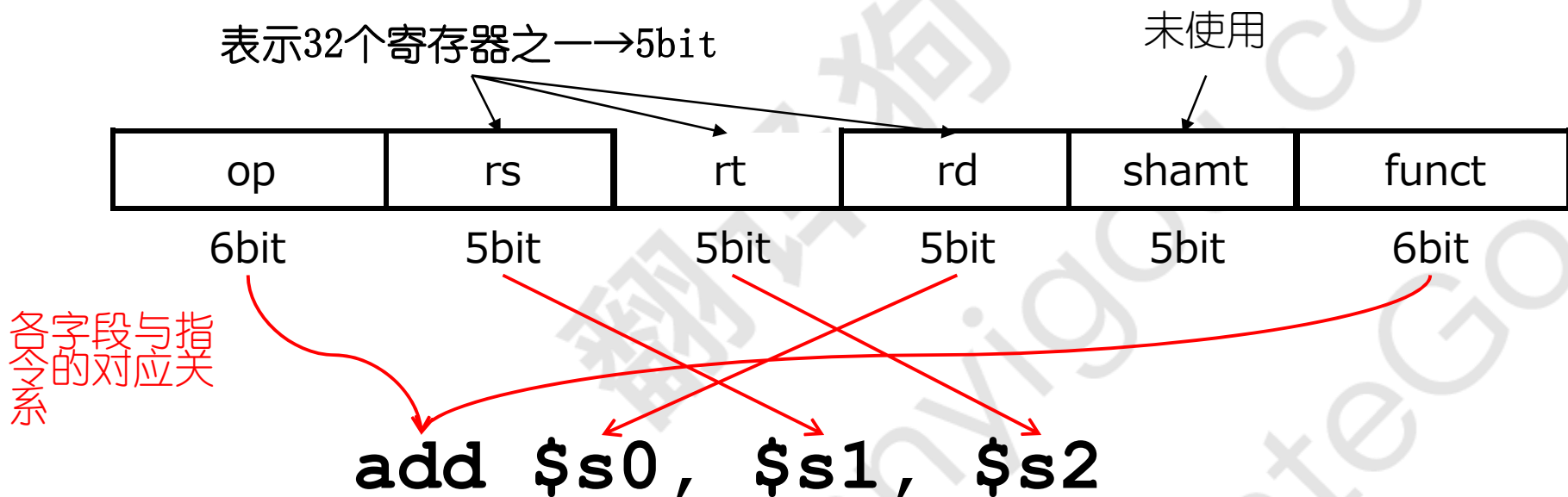
26bit

# R格式



- **op:** 指令操作码 (opcode)
- **rs:** 第一个源操作数
- **rt:** 第二个源操作数
- **rd:** 目标操作数
- **shamt:** 移位量
- **funct:** 功能码

## R 格式（用于添加指令）



- op: 指令操作码 (opcode)
- rs: 第一个源操作数
- rt: 第二个源操作数
- rd: 目标操作数 (destination operand)
- shamt: 移位量
- funct: 功能码

# 立即数

**add a, b, c      # a = b+c**

**✗ add a, b, 4      # a = b+4 ???**

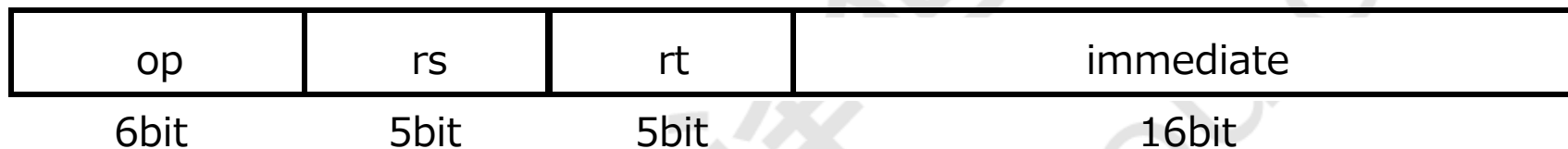
**○ addi a, b, 4      # a = b+4**

■ 使用addi指令添加常量addi: addimmediate

■ 即时:

直接写入用于操作的操作数中的值

## 我格式化

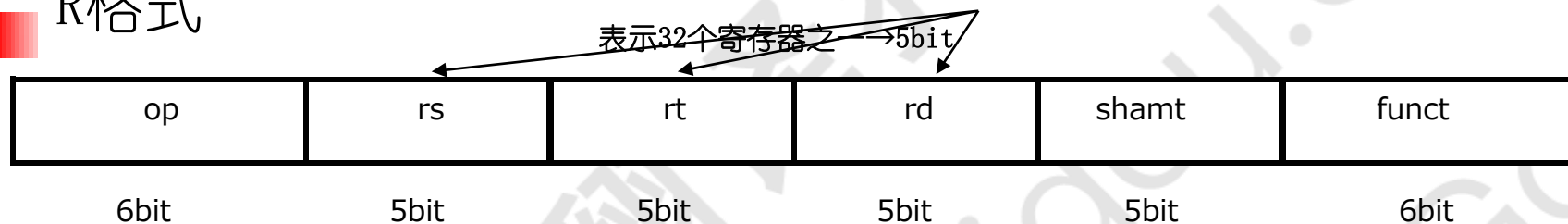


- **op:** 指令操作码 (opcode)
- **rs:** 第一个源操作数
- **rt:** 第二个源操作数
- **立即数:** 立即数操作数



## 立即数

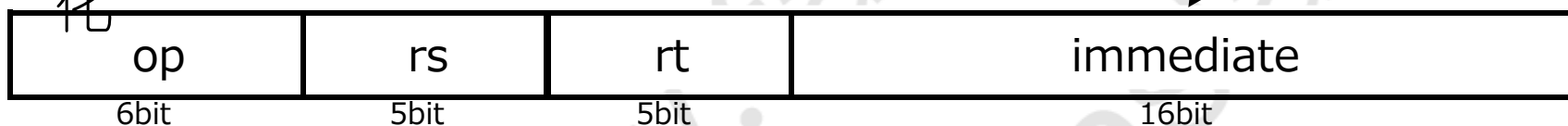
### R格式



**add a, b, c**

**# a = b+c**

### 我格式 化



**addi a, b, 4**

**# a = b+4**

**lw \$s1, 8(\$s2) # 8 is immediate**

**sw \$s1, 8(\$s2) # 8 is immediate**

## unsigned immediate

**addi**     **a, b, -4**     **# a = b-4**

**addiu**    **a, b, 4**        **# a = b+4**

- **addiu** 指令添加一个无符号整数
- **addi** 可以处理的常数是 -32768 到 32767。
- **addiu** 可以处理的常数是 0 到 65535。

## 确认问题

- 以下每个指令都是 R 格式或 I 格式。
  - add
  - addi
  - addiu
  - lw sw
- In I form 是什么意思？
- R 风格的指令中存在多少个操作数
- 回答 I-format 指令可以容纳的立即位宽。



翻译狗  
www.fanyigou.com  
www.translateGo.com

# 讲座内容

---

- 指令格式
- ➡ ■ 什么是R格式和I格式?  
指令与机器语言的对  
■ 应关系
- 使用数组的汇编代码 用于分支的汇编代码  
■ 无条件分支和 J 格式
- 大/小比较指令
- 寻址方式

# 命令与机器语言的对

## ■ R形式

op	<u>rs</u>	<u>rt</u>	<u>rd</u>	<u>shamt</u>	<u>funct</u>
6bit	5bit	5bit	5bit	5bit	6bit

## ■ I形式

op	<u>rs</u>	<u>rt</u>	immediate
6bit	5bit	5bit	16bit

指令	opcode/funct	指令	opcode/funct
add	0/20 <sub>16</sub>	sub	0/22 <sub>16</sub>
addi	8 <sub>16</sub>	lw	23 <sub>16</sub>
addiu	9 <sub>16</sub>	sw	2B <sub>16</sub>

参见“MIPS 参考数据”（无需记住考试编号）

# 命令与机器语言的对

## R形式

op	rs	rt	rd	shamt	funct
6bit	5bit	5bit	5bit	5bit	6bit

## I形式

op	rs	rt	immediate
6bit	5bit	5bit	16bit

## レジスタの種類

\$zero	0	常にゼロ
\$at	1	アセンブラが一時的に使用
\$v0-v1	2-3	戻り値用
\$a0-a3	4-7	引数用
\$t0-t9	8-15, 24-25	一時レジスタ (一時変数用)
\$s0-s7	16-23	退避レジスタ (変数用)

# 命令与机器语言的对

(例子)

op      rd      rs      rt  
**add \$s0, \$s1, \$s2**

op	rs	rt	rd	shamt	funct
6bit	5bit	5bit	5bit	5bit	6bit

- op: 命令操作码 0
- rs: 第一个源操作数 17<sub>10</sub>
- rt: 第二个源操作数 18<sub>10</sub>
- rd: 目标操作数 16<sub>10</sub>
- shamt: 班次金额 0
- funct: 功能码 32<sub>10</sub>

000000 10001 10010 10000 00000 100000



# 命令与机器语言的对

(例子) `addi $s0, $s1, 5`

op	rs	rt	immediate
6bit	5bit	5bit	16bit

- op: 命令操作码
- rs: 第一个源操作数
- rt: 第二个源操作数
- immediate: 立即操作数

8

17<sub>10</sub>

16<sub>10</sub>

5



001000 10001 10000 0000000000000000101

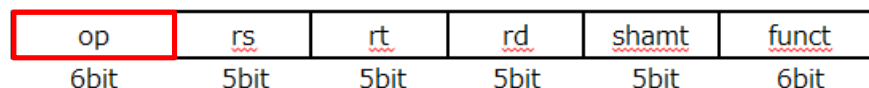
# 指令格式的区分

■ 计算机如何区分指令格式？

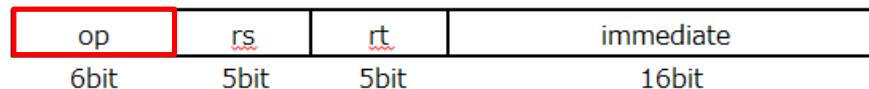
■ 每条指令的前 6 位（操作码）

看了就可以看到格式（比如0是R格式， $35_{10}$ （ $1w$ ）是I格式）

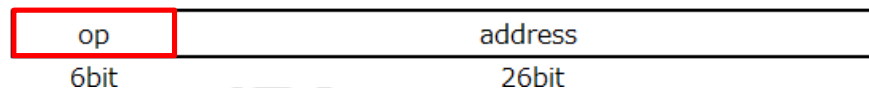
■ R形式



■ I形式



■ J形式



# 换挡操作

**sll \$s0, \$s1, 4** . 将 \$s1 的值向左移动 4 位  
逻辑移位并存储在  
\$ s0 中 (逻辑左移)

**srl \$s0, \$s1, 4** . 将 \$s1 的值向右移动 4 位  
逻辑移位并存储在  
\$ s0 中 (逻辑右移)

R格式

op	rs	rt	rd	shamt	funct
6bit	5bit	5bit	5bit	5bit	6bit

**sll (rd) , (rt) , (shamt)** op:0 funct:0

**srl (rd) , (rt) , (shamt)** op:0 funct:2

# 讲座内容

---

- 指令格式
  - 什么是R格式和I格式?
  - ➡ 指令与机器语言的对
  - 应关系
  - 使用数组的汇编代码 用于分支的汇编代码
  - 无条件分支和 J 格式
  - 大/小比较指令
  - 寻址方式

# 使用数组的汇编代码

(例子)  $a[300] = b + a[200]$

a: \$t1  
b: \$s1

```
lw    $t0, 800($t1)
add   $t0, $s1, $t0
sw    $t0, 1200($t1)
```

■ 内存地址偏移是数组元素个数的4倍

# 使用数组的汇编代码

(例子)  $a[i] = b + a[i]$

a: \$t1  
b: \$s1  
i: \$s2

```
sll    $t2,    $s2,    2
add     $t2,    $t2,    $t1
lw      $t0,    0($t2)
add     $t0,    $s1,    $t0
sw      $t0,    0($t2)
```

# 使用移位操作计算 4x 使用数组的汇编代码

---

# 确认问题

$a[50] = b - a[i]$

a: \$t1  
b: \$s1  
i: \$s2

```
(1) $t2, $s2, 2
(2) $t2, $t2, $t1
(3) $t0, 0($t2)
(4) $t0, $s1, $t0
sw $t0, (5) ((6))
```

... 计算 4 次 i

... 将 a[i] 的地址存储在  
\$ t2 中

... 将 a[i] 的值加载到 \$ t0  
中

...  $\$t0 = \$s1 - \$t0$

. 将 \$ t0 的值存储在 [50] 中





翻译狗  
www.fanyigou.com  
www.translateGo.com

# 参考

---

- Computer Configuration and Design 5th Edition by David A. Patterson, John L. Hennessy, 成田光明翻译, Nikkei BP
- Shigeru Yamashita“计算机组成理论1”讲义