

# MIPSのまとめ

(教科書3.7節～3.8節, 4.1節～4.4節)

# レジスタ

## MIPS のレジスタ

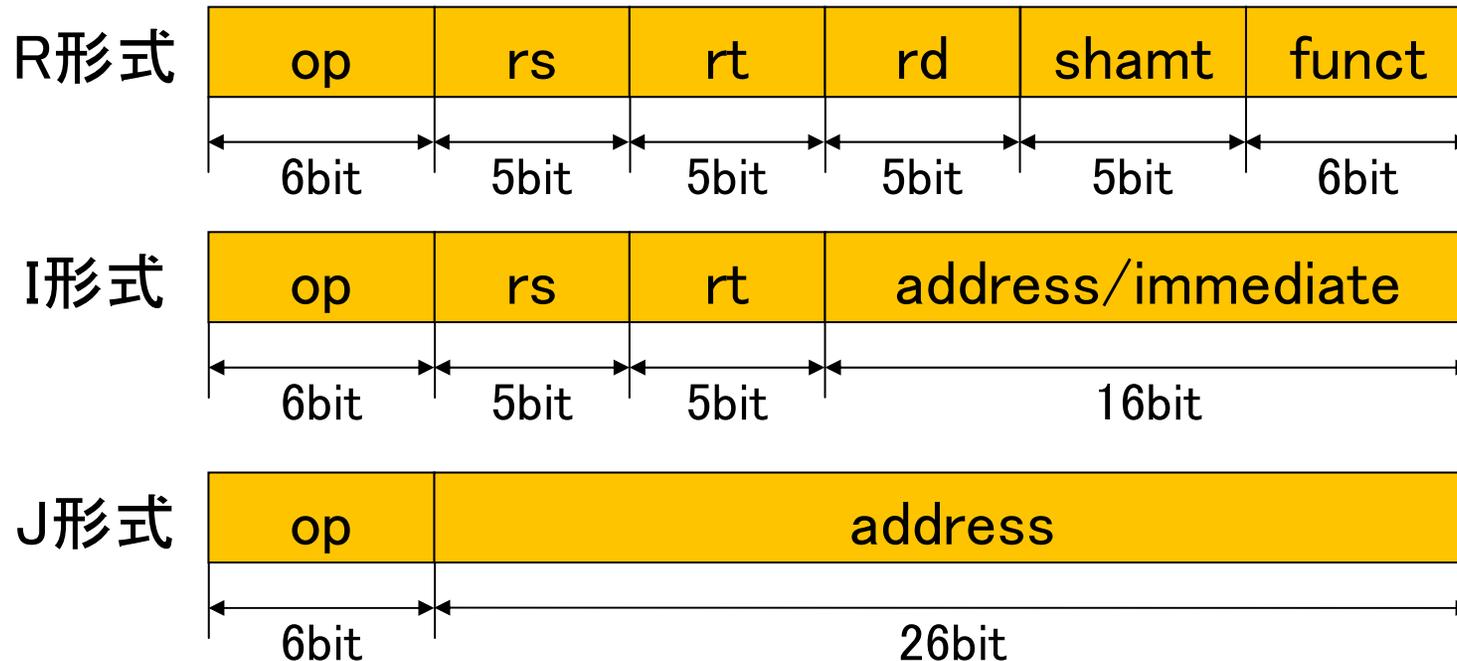
レジスタ名	レジスタ番号	用途	関数呼出時のレジスタ破壊
\$zero	0	定数値 0, 不要な結果の破棄	(NA)
\$v0~\$v1	2~3	関数の返り値	可
\$a0~\$a3	4~7	引数用	不可
\$t0~\$t7	8~15	一時保存用	可
\$s0~\$s7	16~23	変数用	不可
\$t8~\$t9	24~25	一時保存用	可
\$sp	29	スタックポインタ(後述)	不可
\$fp	30	フレームポインタ(後述)	不可
\$ra	31	戻り番地	不可

**プログラムカウンタ PC**: 次に実行する命令の番地を格納. 非分岐命令実行ごとに +4 され, また分岐命令実行時に更新される.

# 命令形式

**命令形式:** 命令語のフィールド構成.

- MIPS は命令語を32bit 幅で統一している.
- MIPS の命令形式は, R形式, I形式, J形式の3種類がある.
- どの命令形式かは, op フィールド(命令操作コード)で判別できる.



# 命令セット

- 算術論理演算

- 加減算命令 (R形式, I形式)
- 比較命令 (R形式, I形式)
- 論理演算命令 (R形式, I形式)
- シフト命令 (R形式)

- データ転送

- メモリロード命令 (I形式)
- メモリストア命令 (I形式)
- 即値ロード命令 (I形式)

- 分岐

- 条件分岐命令 (I形式)
- 無条件分岐命令 (R形式, J形式)

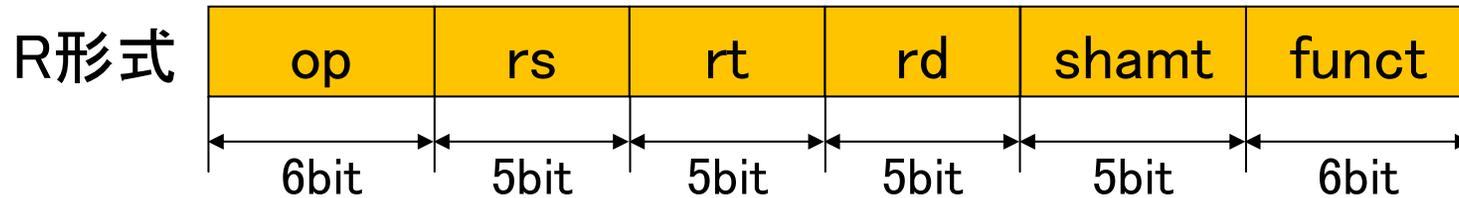
# 加減算命令(1)

レジスタ±レジスタ → レジスタ

add	\$○, \$△, \$□	# \$△ + \$□ → \$○
sub	\$○, \$△, \$□	# \$△ - \$□ → \$○
addu	\$○, \$△, \$□	# \$△ + \$□ → \$○
subu	\$○, \$△, \$□	# \$△ - \$□ → \$○

- add/sub 命令は、2の補数表現された符号つき整数の加減算を行う。
- addu/subu 命令は、符号なし整数の加減算を行う。
- add/sub 命令と addu/subu 命令はオーバーフロー発生時の振る舞いが違う。(計算については同じことを行う.)

# 加減算命令(2)



命令	op	rs	rt	rd	shamt	funct
add \$O, \$Δ, \$□	000000	\$Δ	\$□	\$O	00000	100000
addu \$O, \$Δ, \$□	000000	\$Δ	\$□	\$O	00000	100001
sub \$O, \$Δ, \$□	000000	\$Δ	\$□	\$O	00000	100010
subu \$O, \$Δ, \$□	000000	\$Δ	\$□	\$O	00000	100011

# 加減算命令(3)

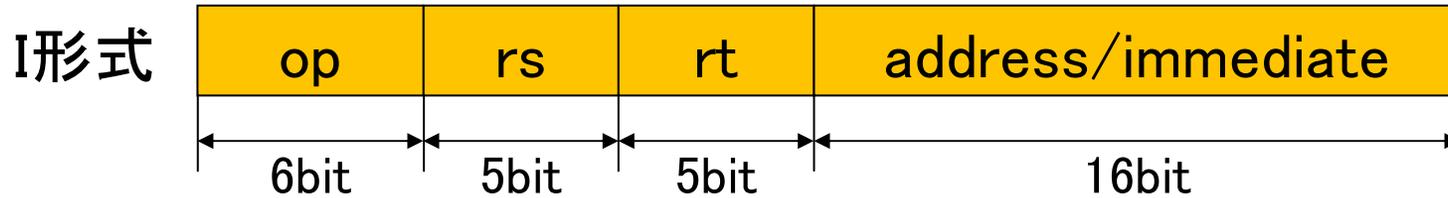
レジスタ + 定数 → レジスタ

addi	\$O, \$Δ, <span style="border: 1px solid red; padding: 2px;">n</span>	# \$Δ + n → \$O
addiu	\$O, \$Δ, n	# <del>\$Δ + n</del> → \$O

即値オペランド

- addi/addiu 命令では, 定数 n に 16bit の2の補数表現の符号つき整数 (-32768~32767) を指定できる.
- 定数 n は 32bit に 符号拡張されてから加算 される.
- addi 命令と addiu 命令はオーバーフロー発生時の振る舞いが違う. (計算については同じことを行う.)
- 「subi」「subiu」は存在しない. (∴ addi, addiu で代用すればよい.)

# 加減算命令(4)



命令	op	rs	rt	address/immediate
addi \$O, \$Δ, n	001000	\$Δ	\$O	n
addiu \$O, \$Δ, n	001001	\$Δ	\$O	n

# 加減算命令(5)

例) \$s1 に 65539 が格納されているとき,

addi \$s0, \$s1, 13

00000000 00000001	00000000 00000011	\$s1: 65539 <sub>(10)</sub>
+) 00000000 00000000	00000000 00001001	13 <sub>(10)</sub>
<hr/>		
00000000 00000001	00000000 00001100	\$s0: 65552 <sub>(10)</sub>

addi \$s0, \$s1, -13

00000000 00000001	00000000 00000011	\$s1: 65539 <sub>(10)</sub>
+) 11111111 11111111	11111111 11110111	-13 <sub>(10)</sub>
<hr/>		
00000000 00000000	11111111 11111010	\$s0: 65526 <sub>(10)</sub>

# 比較命令(1)

## レジスタ < レジスタ → レジスタ

slt	\$O, \$Δ, \$□	# \$Δ < \$□ → \$O
sltu	\$O, \$Δ, \$□	# \$Δ < \$□ → \$O

## レジスタ < 定数 → レジスタ(定数は 32bit に符号拡張)

slti	\$O, \$Δ, n	# \$Δ < n → \$O
sltiu	\$O, \$Δ, n	# \$Δ < n → \$O

- slt/slti 命令は, 第二オペランドと第三オペランドを 2 の補数表現された符号つき整数とみなして, 比較結果を \$O に書き込む.
- sltu/sltiu 命令は, 第二オペランドと第三オペランドを符号なし整数とみなして, 比較結果を \$O に書き込む.
- slti/sltiu 命令では, 定数 n は 32bit に符号拡張されてから比較される.

# 論理演算命令(1)

レジスタ and/or レジスタ → レジスタ

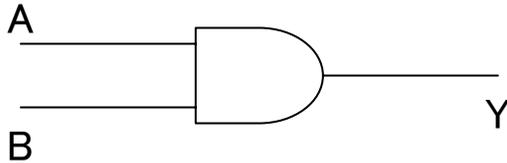
and	$\$O, \$\Delta, \$\square$	$\# \$\Delta \& \$\square \rightarrow \$O$
or	$\$O, \$\Delta, \$\square$	$\# \$\Delta   \$\square \rightarrow \$O$
xor	$\$O, \$\Delta, \$\square$	$\# \$\Delta \wedge \$\square \rightarrow \$O$

レジスタ and/or 定数 → レジスタ(定数は 32bit にゼロ拡張)

andi	$\$O, \$\Delta, n$	$\# \$\Delta \& n \rightarrow \$O$
ori	$\$O, \$\Delta, n$	$\# \$\Delta   n \rightarrow \$O$
xori	$\$O, \$\Delta, n$	$\# \$\Delta \wedge n \rightarrow \$O$

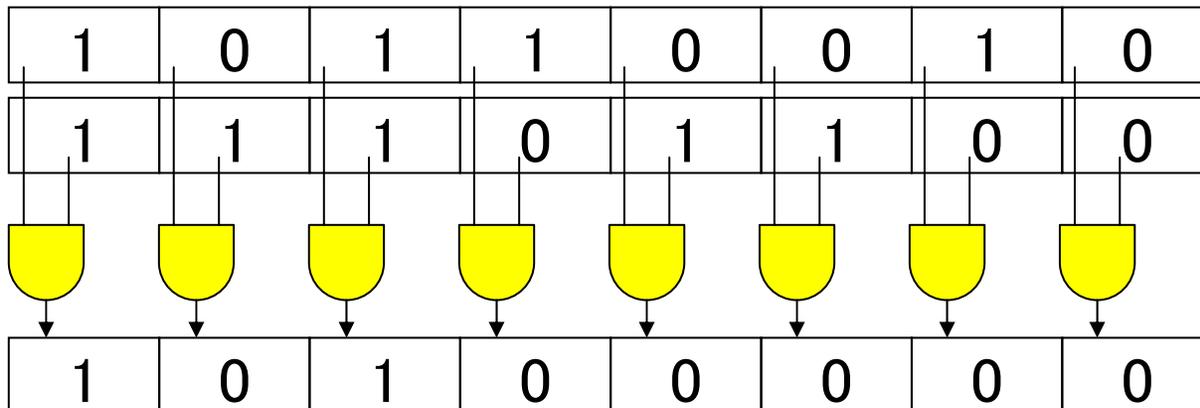
# 論理演算命令(2)

ANDゲート: 入力が全て1のときのみ出力が1.



A	B	Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

AND演算(&): オペランドのビットごとに AND をとる.



# シフト命令(1)

レジスタを n ビット論理左右シフト → レジスタ

sll	\$O, \$Δ, n	# \$Δ を n ビット論理左シフト → \$O
srl	\$O, \$Δ, n	# \$Δ を n ビット論理右シフト → \$O

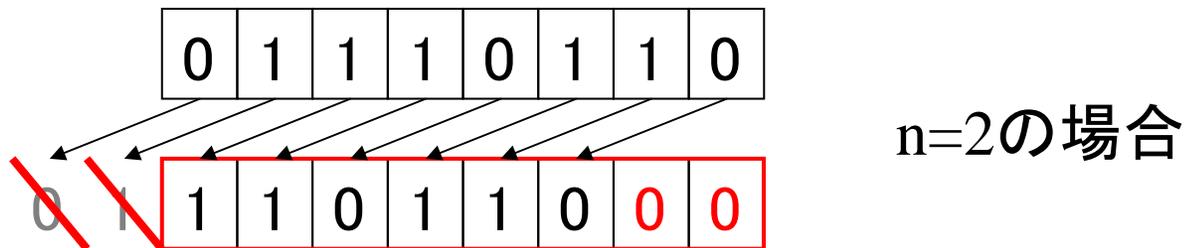
レジスタを n ビット算術右シフト → レジスタ

sra	\$O, \$Δ, n	# \$Δ を n ビット算術右シフト → \$O
-----	-------------	---------------------------

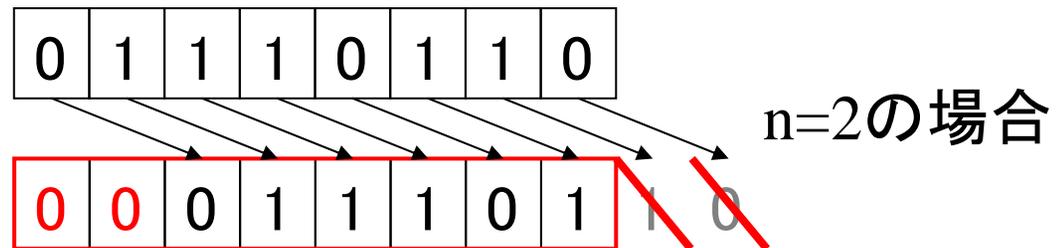
# シフト命令(2)

n ビット論理シフト演算: n ビット分を左右にずらし, はみ出したビットを捨てて, 空いたビットに 0 を補填する.

n ビット左シフト:



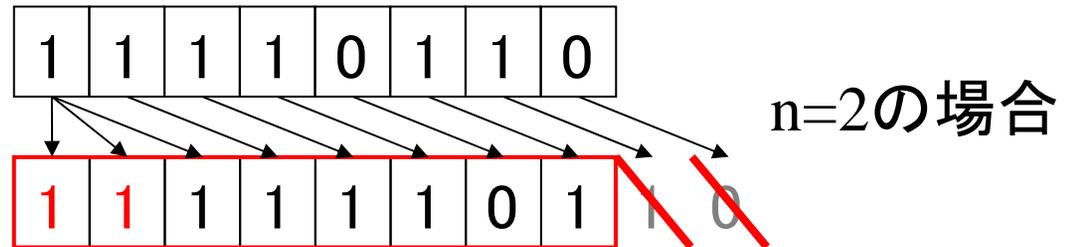
n ビット右シフト:



# シフト命令(3)

n ビット算術右シフト演算: n ビット分を右にずらし, はみ出したビットを捨てて, 空いたビットに 最上位ビット(符号ビット)を補填する.

n ビット右シフト:



# データ転送命令(1)

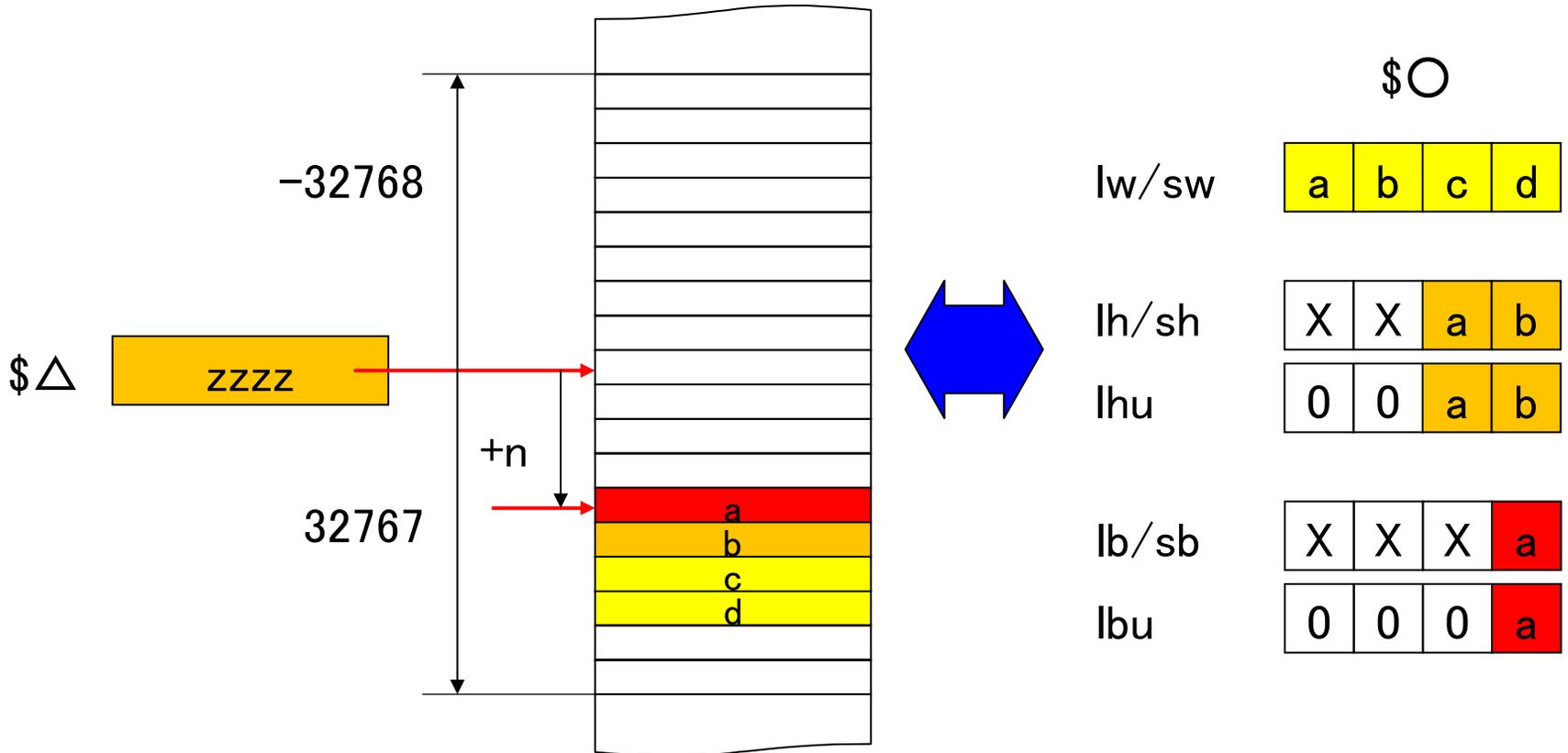
## レジスタ/メモリ間(符号つき)

lw	$\$O, n(\$Δ)$	# $(\$Δ + n)$ 番地 → $\$O$ , 1ワード(32bit)
lh	$\$O, n(\$Δ)$	# $(\$Δ + n)$ 番地 → $\$O$ , 1ハーフワード(16bit)
lhu	$\$O, n(\$Δ)$	# $(\$Δ + n)$ 番地 → $\$O$ , 1ハーフワード(16bit)
lb	$\$O, n(\$Δ)$	# $(\$Δ + n)$ 番地 → $\$O$ , 1バイト(8bit)
lbu	$\$O, n(\$Δ)$	# $(\$Δ + n)$ 番地 → $\$O$ , 1バイト(8bit)
sw	$\$O, n(\$Δ)$	# $\$O$ → $(\$Δ + n)$ 番地, 1ワード(32bit)
sh	$\$O, n(\$Δ)$	# $\$O$ → $(\$Δ + n)$ 番地, 1ハーフワード(16bit)
sb	$\$O, n(\$Δ)$	# $\$O$ → $(\$Δ + n)$ 番地, 1バイト(8bit)

- オフセット n には, 16bit の2の補数表現の整数 (-32768~32767)を指定できる.
- オフセット n は 32bit に符号拡張されてからベースレジスタに加算される.
- lw/sw 命令の対象番地は4の倍数, lh/sh 命令の対象番地は2の倍数でなければならない. (整列化制約)
- lb/lh 命令では読み込むデータの符号拡張, lbu/lhu 命令ではゼロ拡張が行われる.

# データ転送命令 (2)

lw/lh/lb/lhu/lbu/sw/sh/sb \$O, n(\$Δ)



# データ転送命令(4)

## 即値→レジスタ

lui	\$O, n	# \$Oの上位 16bit に n を格納
		# \$Oの下位 16bit に 0 を格納



## 32bit 即値(nm)の転送

lui	\$O, n	# \$Oの上位 16bit に n を格納
addi	\$O, m	# \$Oの下位 16bit に m を格納(符号拡張あり)

lui	\$O, n	# \$Oの上位 16bit に n を格納
ori	\$O, m	# \$Oの下位 16bit に m を格納(符号拡張なし)

# 分岐命令(1)

j	Label	# Label に無条件分岐
jal	Label	# Label に無条件分岐(関数呼出用)
jr	\$O	# \$Oの番地に無条件分岐
beq	\$△, \$□, Label	# \$△ = \$□ ならば Label に分岐
bne	\$△, \$□, Label	# \$△ ≠ \$□ ならば Label に分岐

- 命令によってジャンプできる範囲に違いがある.

- j, jal (J形式): 擬似直接アドレッシング
- jr (R形式): レジスタ値をそのままPCに設定
- beq, bne (I形式): PC相対アドレッシング

# 分岐命令の守備範囲

