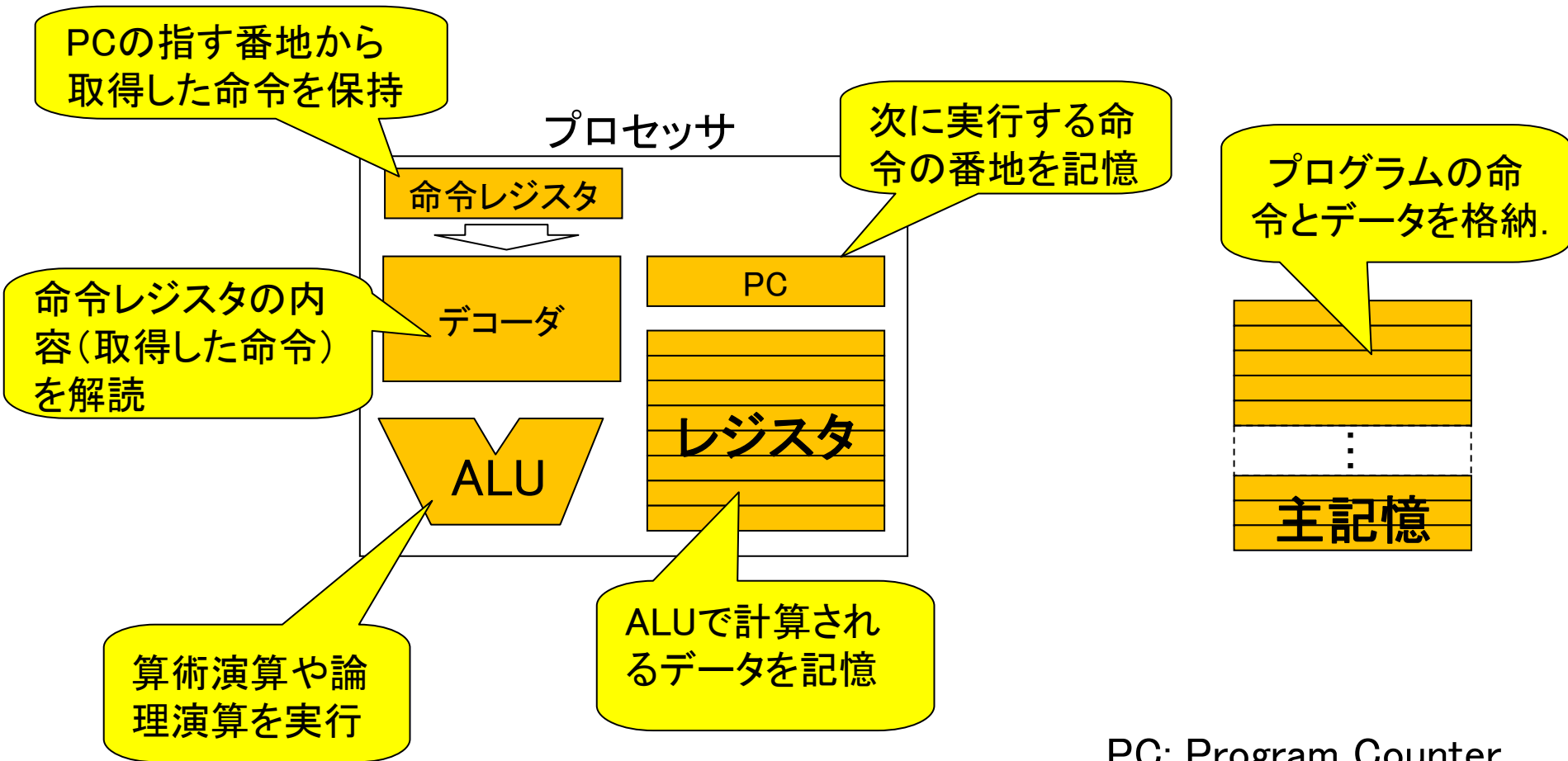


制御の流れ (分岐命令)

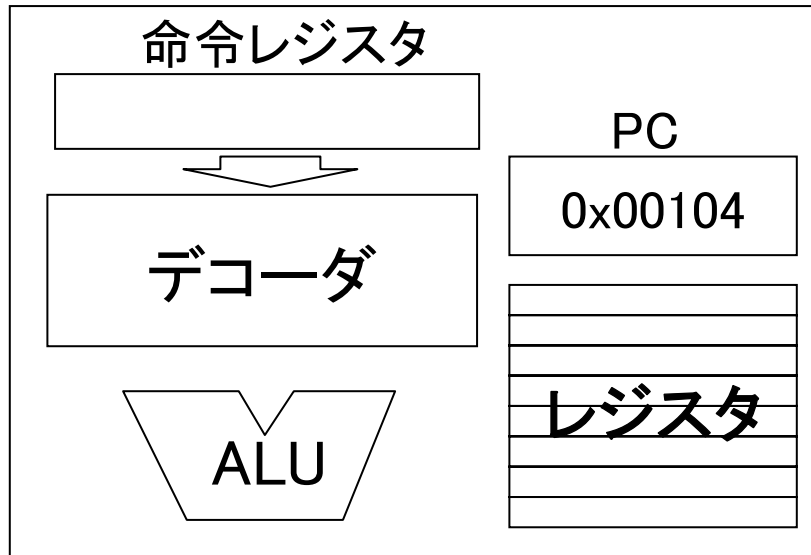
(教科書3.5節)

プロセッサの基本構成要素



命令の実行手順

プロセッサ



アドレス	主記憶
	...
0x00104	add \$t0, \$s1, \$s2
0x00108	sub \$t1, \$t0, \$s3
0x0010c	lw \$t1, 320(\$s4)
	...

1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

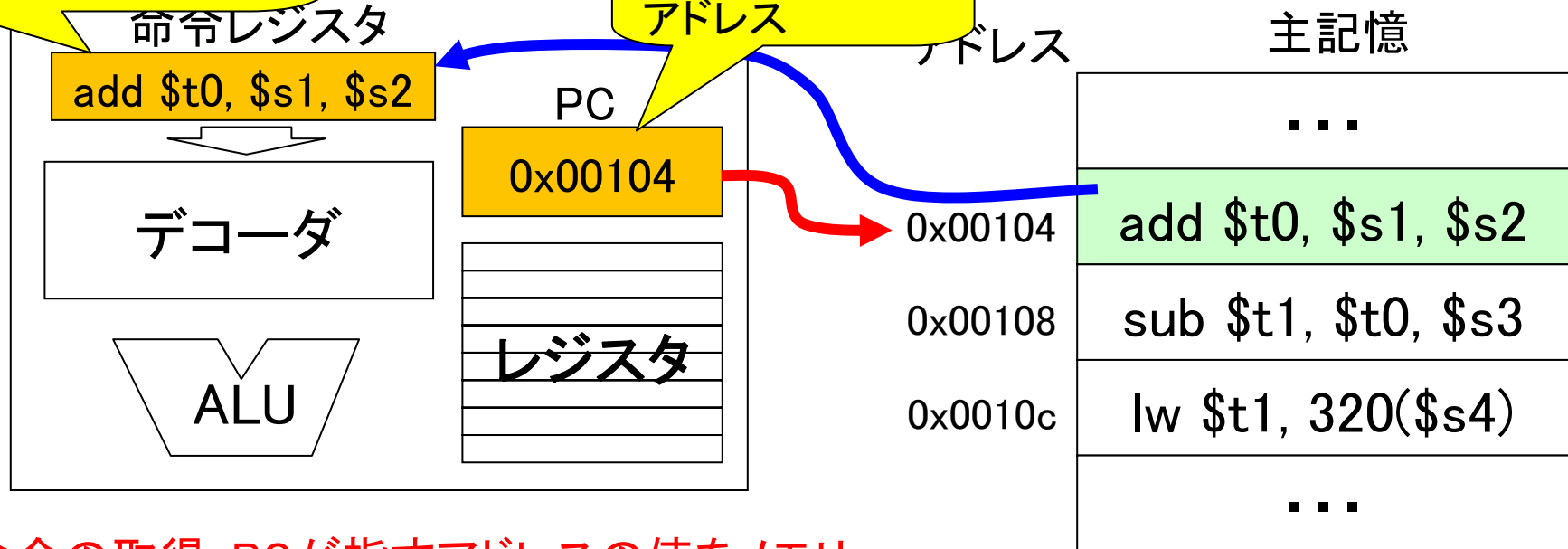
実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

命令の実行手順

PCの指す番地から
取得した命令を保持

プロセッサ

実行する命令の
アドレス



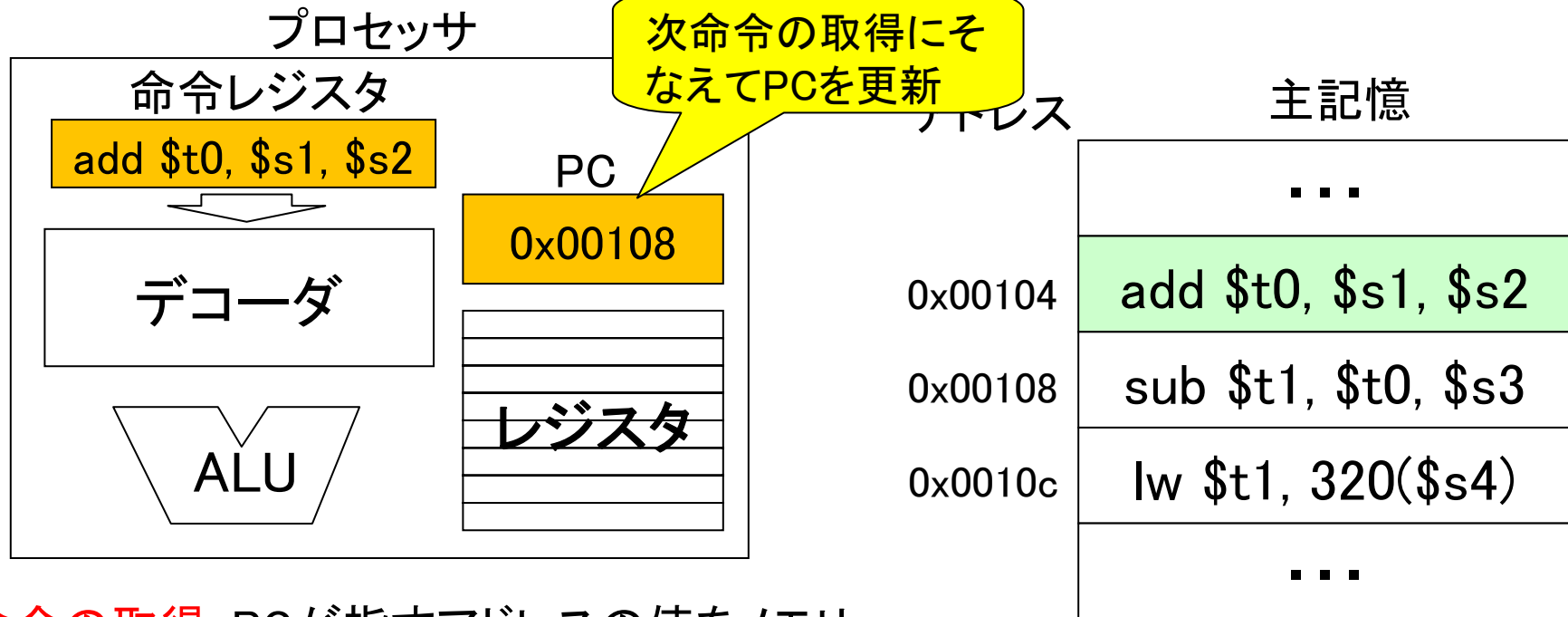
1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

命令の実行手順



1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. **同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)**

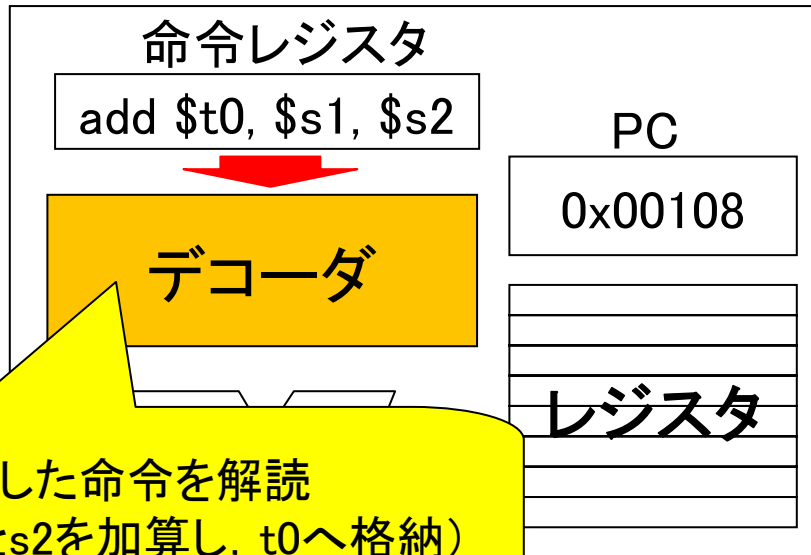
2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

命令の実行手順

プロセッサ



取得した命令を解読
(s1とs2を加算し, t0へ格納)

1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

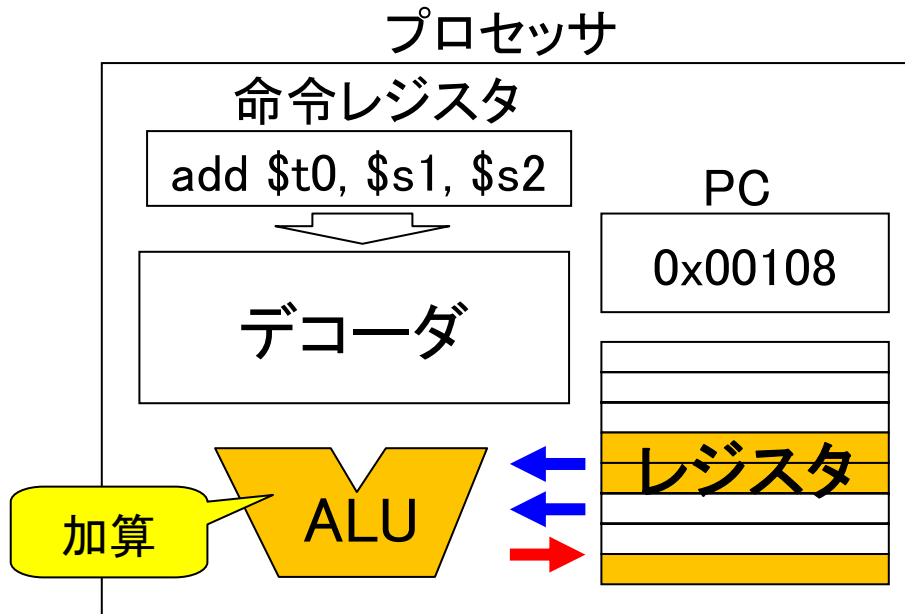
2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

アドレス	主記憶
	...
0x00104	add \$t0, \$s1, \$s2
0x00108	sub \$t1, \$t0, \$s3
0x0010c	lw \$t1, 320(\$s4)
	...

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

命令の実行手順



アドレス	主記憶
	...
0x00104	add \$t0, \$s1, \$s2
0x00108	sub \$t1, \$t0, \$s3
0x0010c	lw \$t1, 320(\$s4)
	...

1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

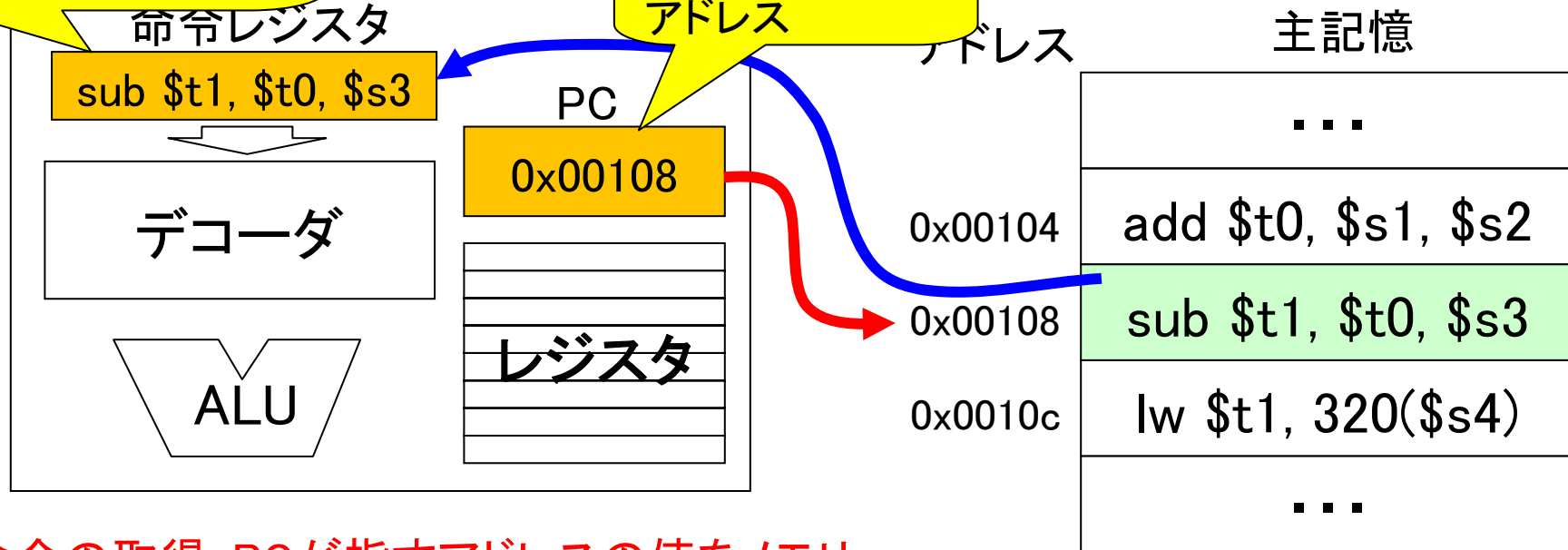
実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

命令の実行手順

PCの指す番地から
取得した命令を保持

プロセッサ

実行する命令の
アドレス



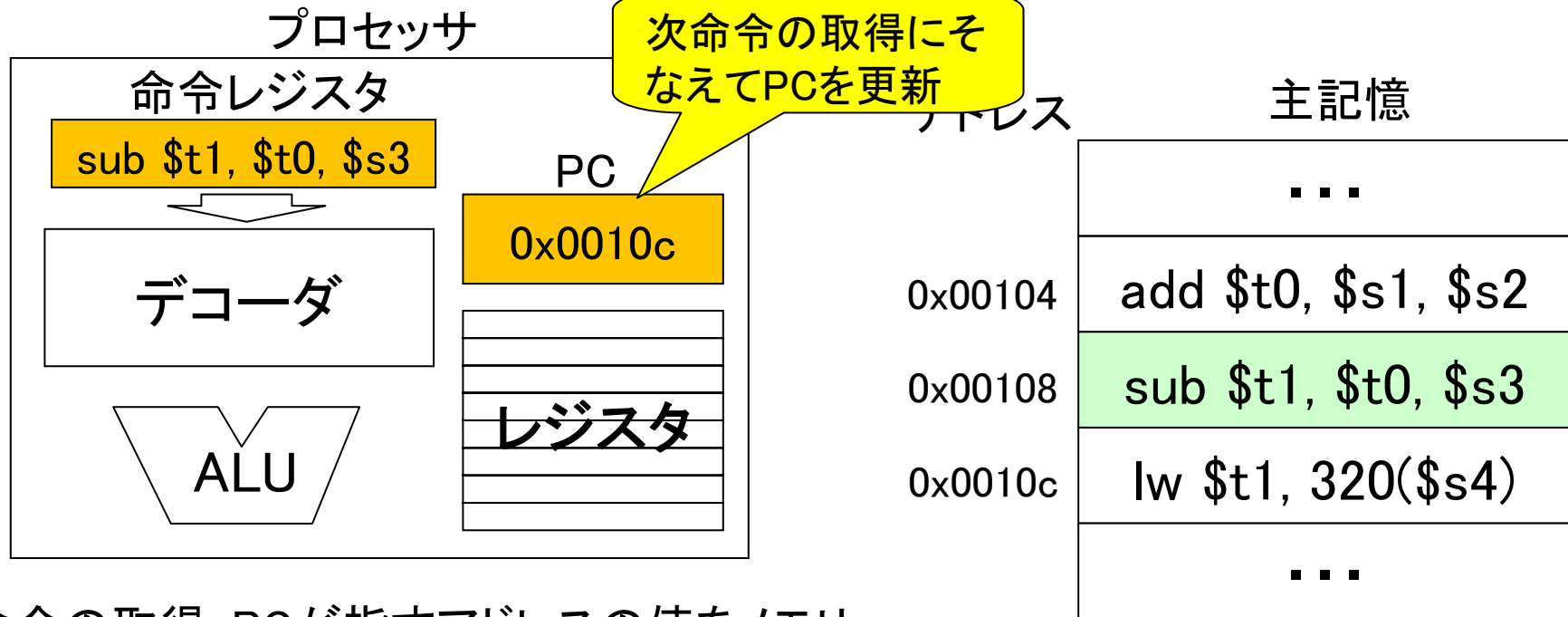
1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

命令の実行手順



1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. **同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)**

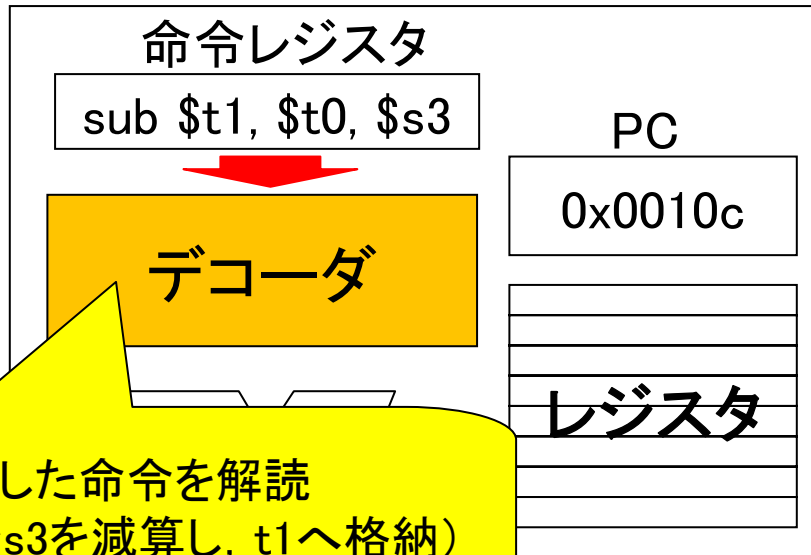
2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

命令の実行手順

プロセッサ



取得した命令を解読
(t0とs3を減算し, t1へ格納)

1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

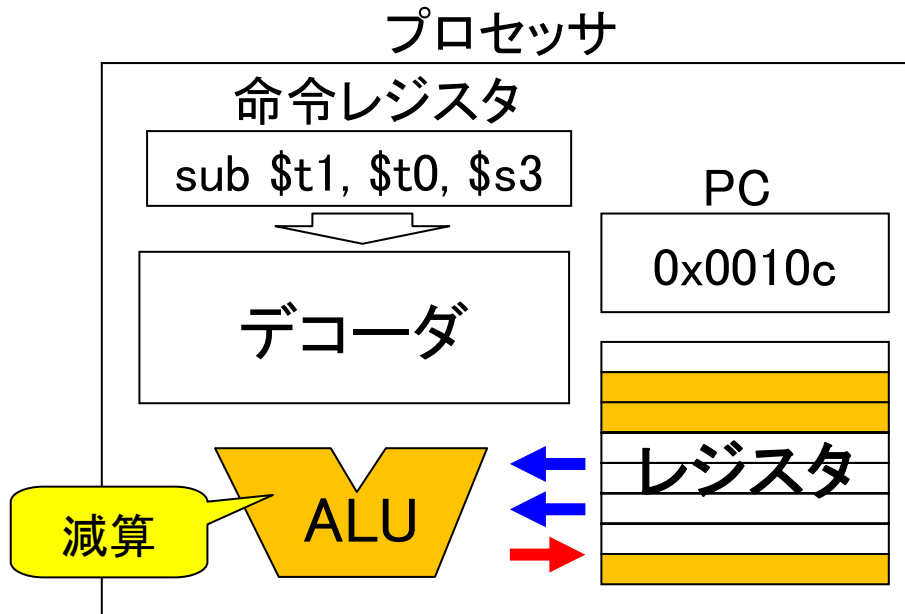
2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

アドレス	主記憶
	...
0x00104	add \$t0, \$s1, \$s2
0x00108	sub \$t1, \$t0, \$s3
0x0010c	lw \$t1, 320(\$s4)
	...

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

命令の実行手順



アドレス	主記憶
	...
0x00104	add \$t0, \$s1, \$s2
0x00108	sub \$t1, \$t0, \$s3
0x0010c	lw \$t1, 320(\$s4)
	...

1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

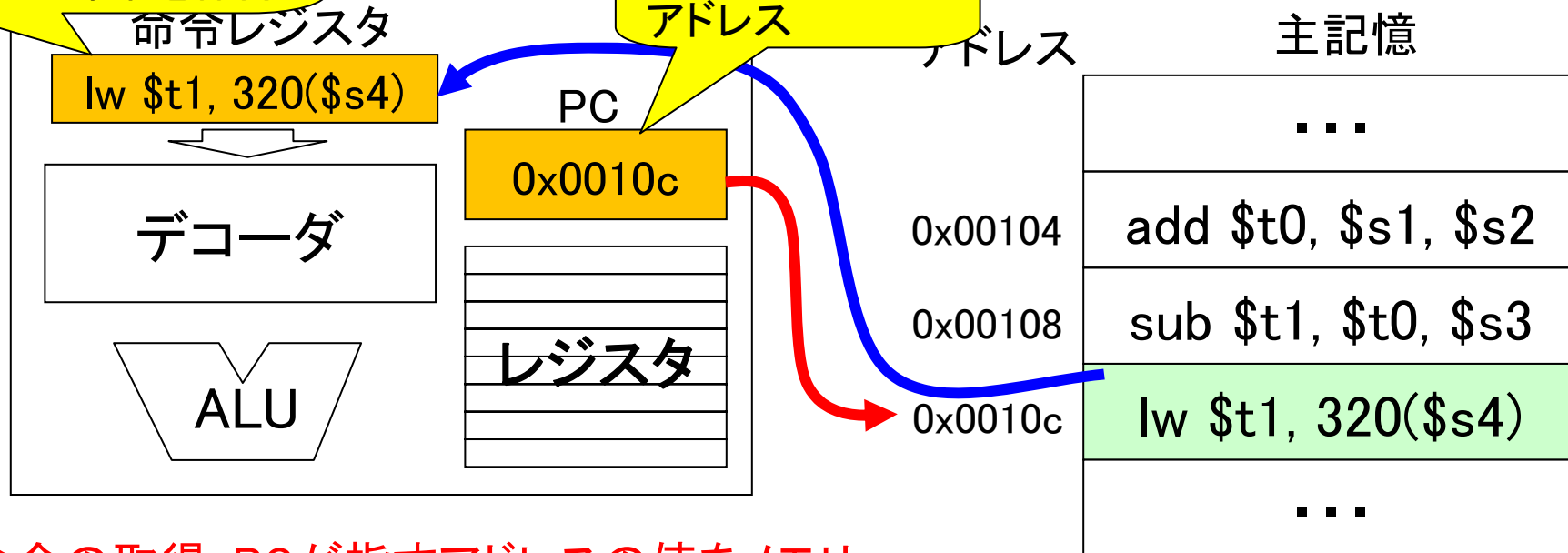
実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

命令の実行手順

PCの指す番地から
取得した命令を保持

プロセッサ

実行する命令の
アドレス



1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

以降, 繰り返し...

逐次制御だけで十分なのか？

- 命令実行に関する基本動作
 - 主記憶に格納された命令を1個ずつ、順番に実行する(逐次制御)
- 全ての場合に対応できるのだろうか？

```
A[80] = (g + A[2]) - (h + A[i]);
```

```
lw $t0, 8($s4)
add $t0, $t0, $s1
add $t1, $s3, $s3
add $t1, $t1, $t1
add $t1, $t1, $s4
lw $t1, 0($t1)
add $t1, $t1, $s2
sub $t1, $t0, $t1
sw $t1, 320($s4)
```

```
if (i == j)
    f = g + h;
else
    f = g - h;
```

???

**逐次制御だけでは対応できない！
条件に応じて分岐する必要がある！**

逐次制御で問題なし！

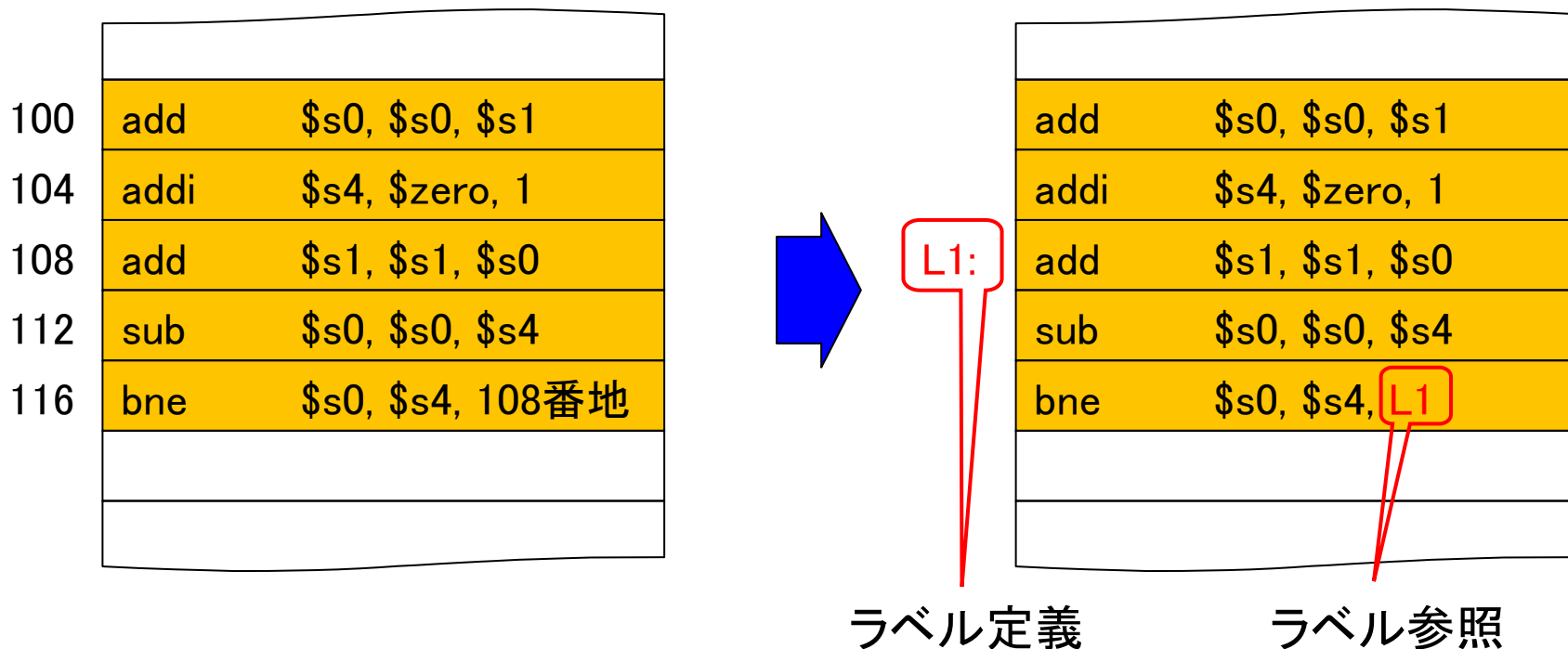
MIPSの命令(一部)

命令区分	命令	例	意味
算術演算	add	add \$s1, \$s2, \$s3	$\$s1 = \$s2 + \$s3$
	Subtract	sub \$s1, \$s2, \$s3	$\$s1 = \$s2 - \$s3$
データ転送	load word	lw \$s1, 100(\$s2)	\$s1に, メモリの[\$s2+100]番地のワードデータを読み込み
	store word	sw \$s1, 100(\$s2)	メモリの[\$s2+100]番地に, \$s1のワードデータを書込み
条件分岐	branch on equal	beq \$s1, \$s2, L	もし、 $\$s1 == \$s2$ ならLへ分岐
	branch on not equal	bne \$s1, \$s2, L	もし、 $\$s1 != \$s2$ ならLへ分岐
	set on less than	slt \$s1, \$s2, \$s3	もし、 $\$s2 < \$s3$ なら $\$s1 = 1$, 以外なら $\$s1 = 0$
無条件ジャンプ	jump	j L	Lにジャンプ
	jump register	jr \$s1	\$s1の値が示すアドレスにジャンプ

\$s1～\$s3は汎用レジスタ

ラベル名

ラベル名: 命令やデータが配置されている主記憶上の番地につけられた名前.



ラベル名はアセンブラによって実際の番地に変換される.

条件分岐命令(1)

条件分岐命令がない場合

① add \$s1, \$s2, \$s3
② add \$t0, \$s1, \$s4
③ lw \$t1, 8(\$s5)
④ sub \$t1, \$t1, \$t0
⋮

条件分岐命令がある場合

① add \$s1, \$s2, \$s3
② beq \$s1, \$s6, GoTo
add \$t0, \$s2, \$s4
sw \$t0, 8(\$s5)
⋮

命令実行の流れ

GoTo:

③ add \$s4, \$t4, \$t3
④ sw \$s4, 8(\$s5)

②で分岐条件が成立
した場合

分岐条件が不成立
の場合

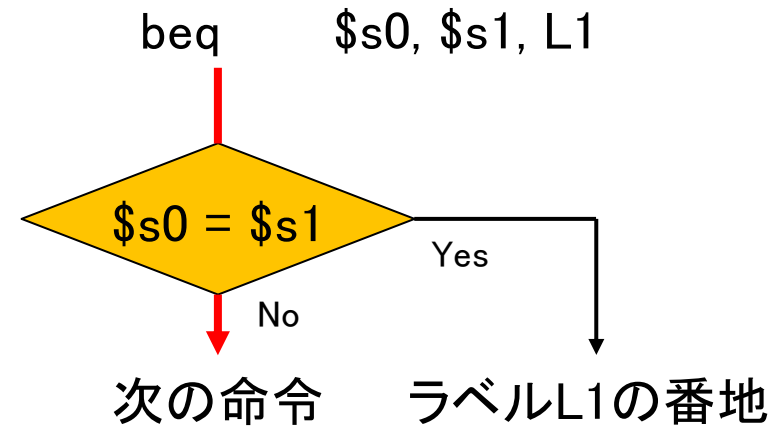
条件分岐命令(2)

例)

beq \$s0, \$s1, L1

レジスタ\$s0の値と\$s1の値を比較して、同じであればラベルL1へ分岐(PCの値を設定)

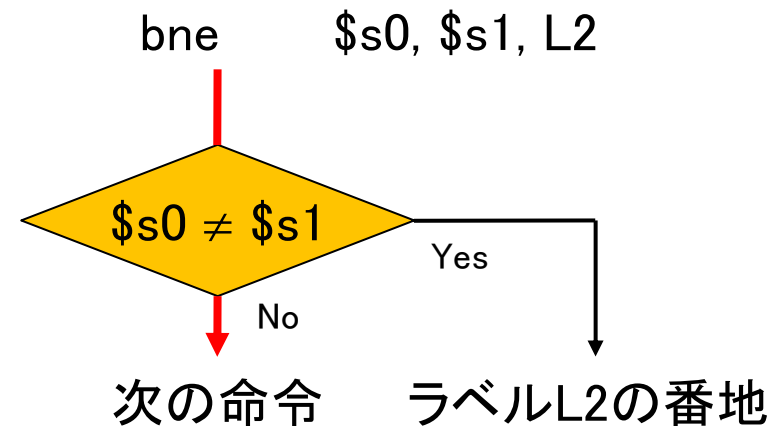
beq: Branch on Equal



bne \$s0, \$s1, L1

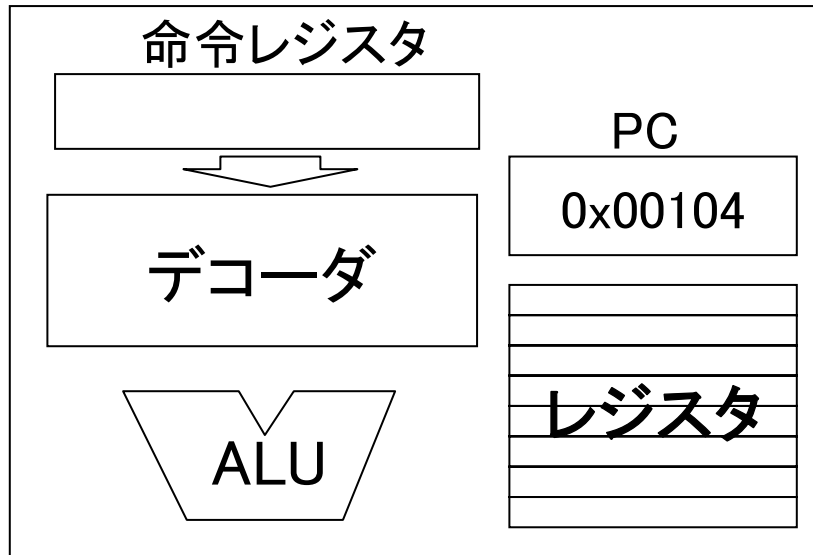
レジスタ\$s0の値と\$s1の値を比較して、同じでなければラベルL1へ分岐(PCの値を設定)

bne: Branch on Not Equal



条件分岐命令(3)

プロセッサ



1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)
2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード
3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

アドレス	主記憶
	...
0x00104	beq \$t0, \$s1, L1
0x00108	add \$t1, \$t0, \$s3
0x0010c	lw \$t1, 320(\$s4)
	...
L1 0x00400	lw \$t1, 120(\$s4)
	...

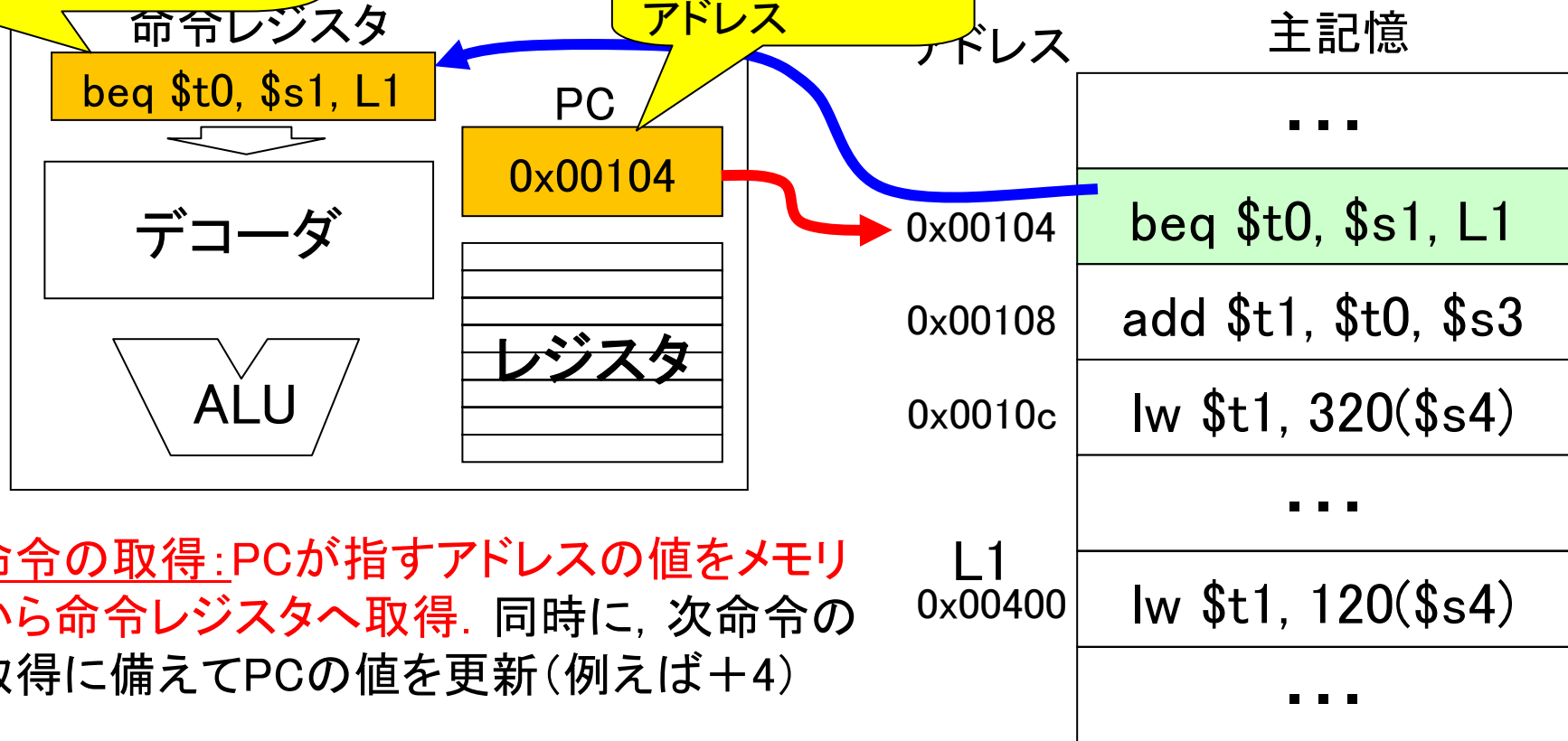
実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

条件分岐命令(3)

PCの指す番地から
取得した命令を保持

プロセッサ

実行する命令の
アドレス



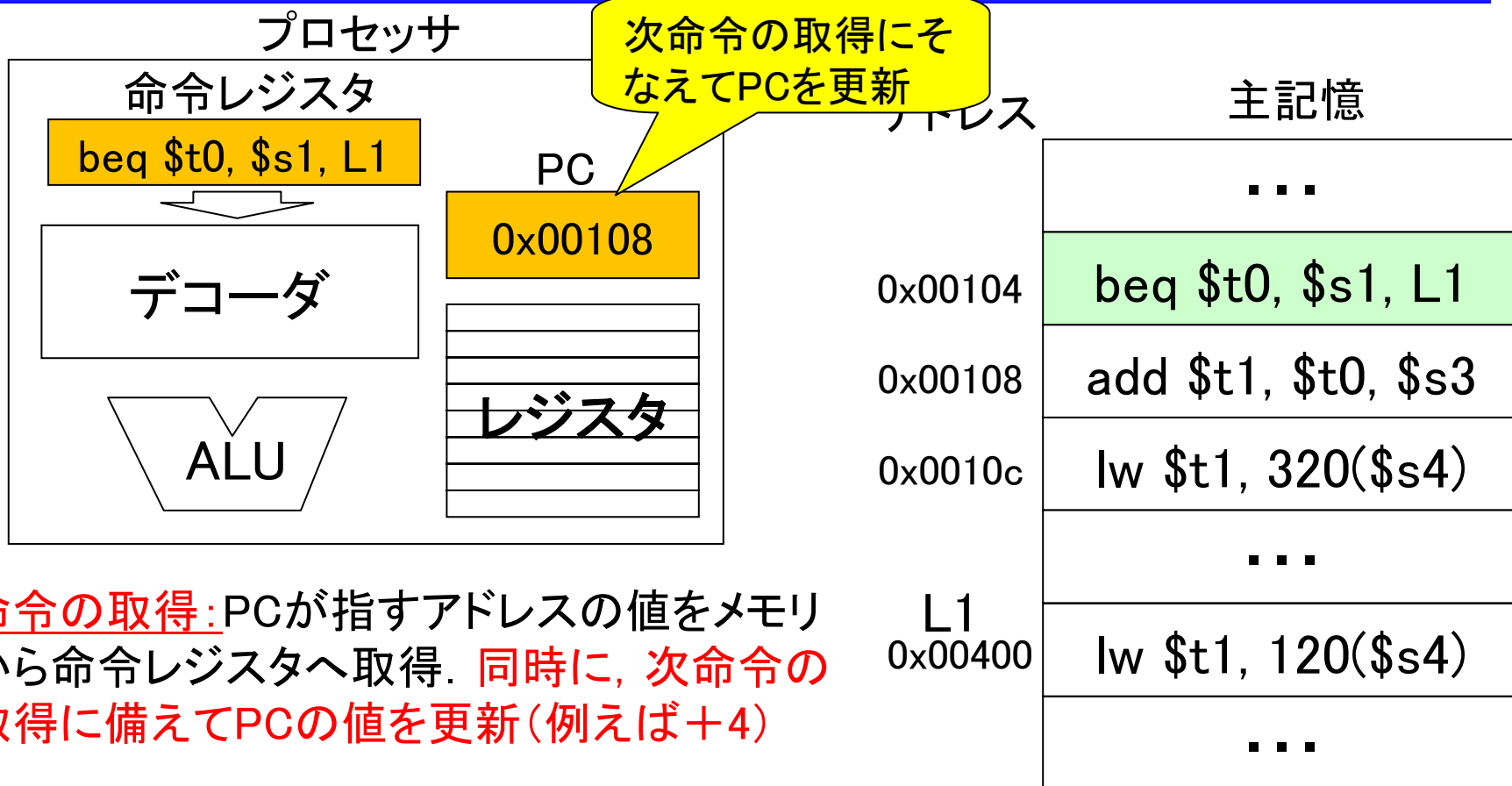
1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

条件分岐命令(3)



1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

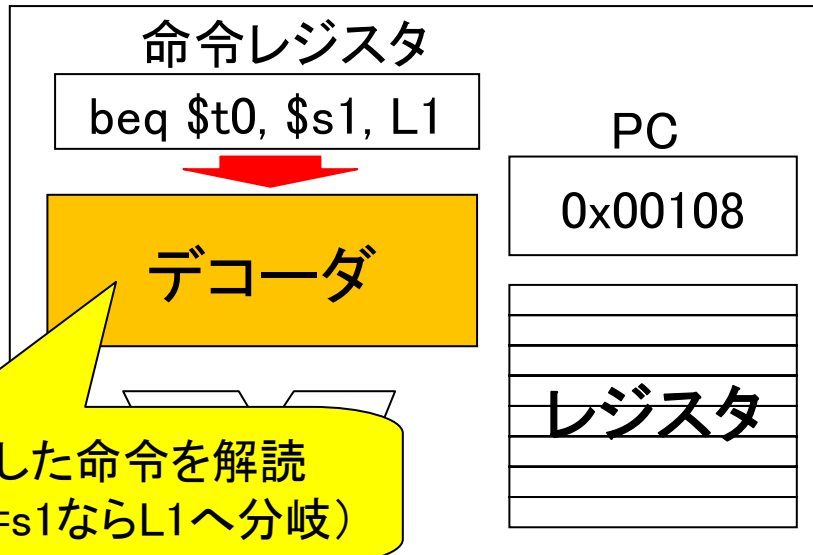
2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

条件分岐命令(3)

プロセッサ



取得した命令を解読
(t0==s1ならL1へ分岐)

1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

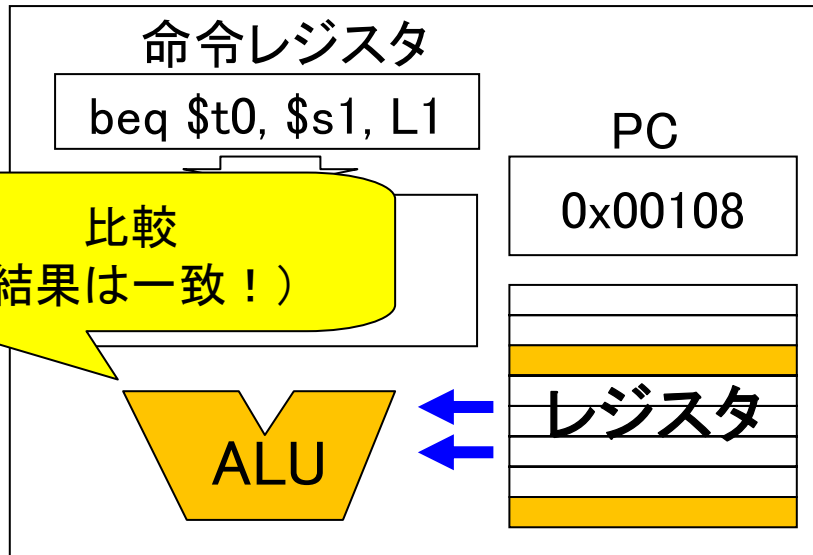
3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

アドレス	主記憶
	...
0x00104	beq \$t0, \$s1, L1
0x00108	add \$t1, \$t0, \$s3
0x0010c	lw \$t1, 320(\$s4)
	...
L1 0x00400	lw \$t1, 120(\$s4)
	...

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

条件分岐命令(3)

プロセッサ



1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

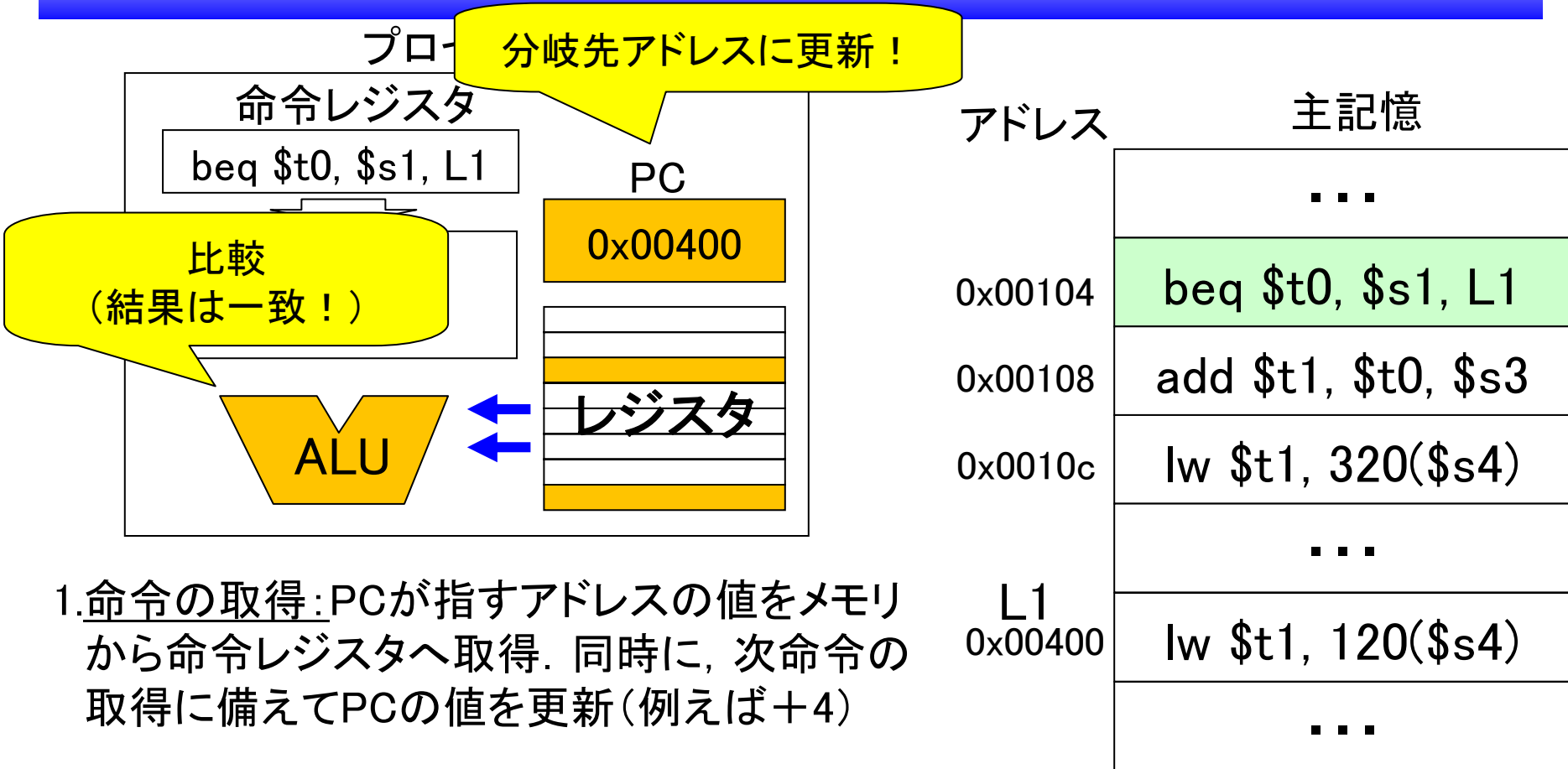
2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

アドレス	主記憶
	...
0x00104	beq \$t0, \$s1, L1
0x00108	add \$t1, \$t0, \$s3
0x0010c	lw \$t1, 320(\$s4)
	...
L1 0x00400	lw \$t1, 120(\$s4)
	...

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

条件分岐命令(3)



1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

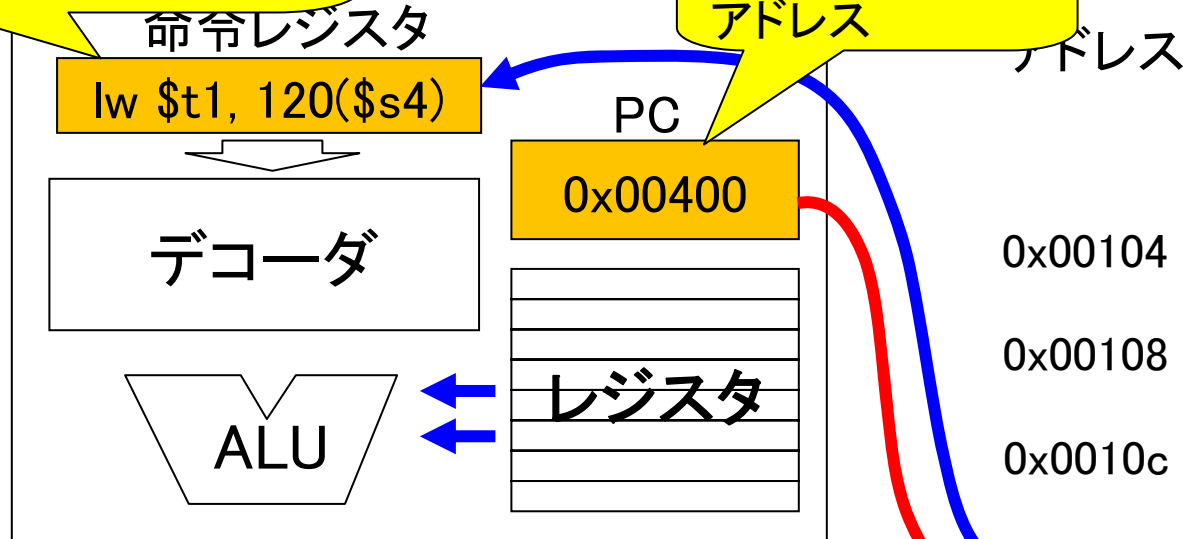
実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

条件分岐命令(3)

PCの指す番地から
取得した命令を保持

プロセッサ

実行する命令の
アドレス



アドレス

主記憶

1. 命令の取得: PCが指すアドレスの値をメモリから命令レジスタへ取得. 同時に, 次命令の取得に備えてPCの値を更新(例えば+4)

2. 命令の解読: 命令レジスタの値をデコード

3. 命令の実行: 解読結果に従って実行

L1
0x00400

	...
0x00104	beq \$t0, \$s1, L1
0x00108	add \$t1, \$t0, \$s3
0x0010c	lw \$t1, 320(\$s4)
	...
L1 0x00400	lw \$t1, 120(\$s4)
	...

実際には, 各命令は2進表現でメモリに格納されている

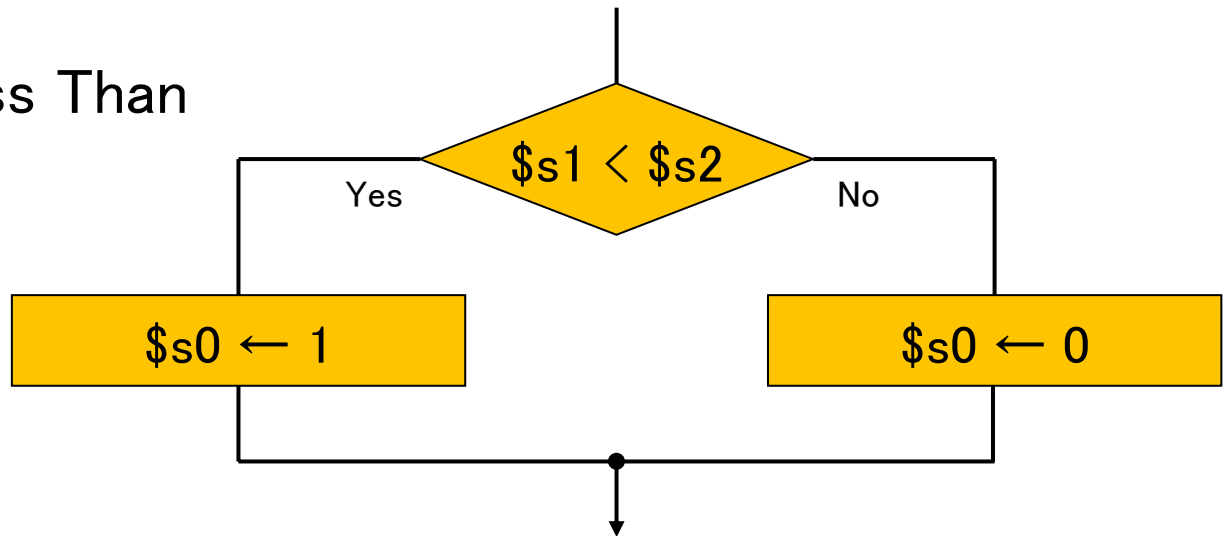
条件分岐命令(4)

例)

slt \$s0, \$s1, \$s2


レジスタ\$s1の値と\$s2の値を比較して、 $s1 < s2$ であれば\$s0に値「1」を、そうでなければ値「0」を格納(分岐条件の設定に利用)

slt: Set on Less Than


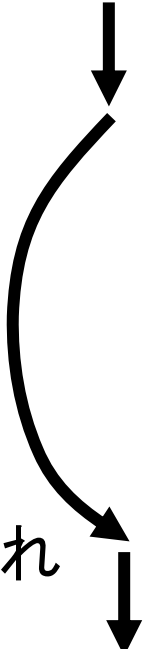


無条件分岐命令(1)

分岐命令がない場合

- 
- ① add \$s1, \$s2, \$s3
 - ② add \$t0, \$s1, \$s4
 - ③ lw \$t1, 8(\$s5)
 - ④ sub \$t1, \$t1, \$t0
 - ⋮

無条件分岐命令がある場合

- 
- 
- ① add \$s1, \$s2, \$s3
 - ② j **GoTo**
 - add \$t0, \$s2, \$s4
 - sw \$t0, 8(\$s5)
 - ⋮

命令実行の流れ

- GoTo:**
- ③ add \$s4, \$t4, \$t3
 - ④ sw \$s4, 8(\$s5)

常に分岐先を実行

無条件分岐命令(2)

例)

j L1

常にラベルL1へ分岐(PCの値を設定)

j: Jump

jr \$s0

常に\$s0に格納されている番地へ分岐(PCの値を設定)

jr: Jump Register

アセンブリ言語プログラムを書いてみよう！

問題: 以下, 4つの場合に関して, slt命令, beq命令, または, bne命令を用いてアセンブリ言語プログラムを作成せよ. なお, 常にゼロの値を保持するレジスタ(\$zero)を用いて良い.

- ①「 $\$s0 < \$s1$ 」ならラベルLへ分岐
- ②「 $\$s0 > \$s1$ 」ならラベルLへ分岐
- ③「 $\$s0 \leq \$s1$ 」ならラベルLへ分岐
- ④「 $\$s0 \geq \$s1$ 」ならラベルLへ分岐

アセンブリ言語プログラムを書いてみよう！

問題: 以下, 4つの場合に関して, slt命令, beq命令, または, bne命令を用いてアセンブリ言語プログラムを作成せよ. なお, 常にゼロの値を保持するレジスタ(\$zero)を用いて良い.

- ①「 $\$s0 < \$s1$ 」ならラベルLへ分岐
- ②「 $\$s0 > \$s1$ 」ならラベルLへ分岐
- ③「 $\$s0 \leq \$s1$ 」ならラベルLへ分岐
- ④「 $\$s0 \geq \$s1$ 」ならラベルLへ分岐

解答①

$\$s0 < \$s1$ なら $\$t0 \leftarrow 1$,
それ以外なら $\$t0 \leftarrow 0$

```
slt    $t0, $s0, $s1  
bne   $t0, $zero, L
```

$\$t0 \neq \$Zero$ (つまり $\$t0=1$)
ならLへ分岐

解答②

$\$s1 < \$s0$ なら $\$t0 \leftarrow 1$,
それ以外なら $\$t0 \leftarrow 0$

```
slt    $t0, $s1, $s0  
bne   $t0, $zero, L
```

$\$t0 \neq \$Zero$ (つまり $\$t0=1$)
ならLへ分岐

アセンブリ言語プログラムを書いてみよう！

問題: 以下, 4つの場合に関して, slt命令, beq命令, または, bne命令を用いてアセンブリ言語プログラムを作成せよ. なお, 常にゼロの値を保持するレジスタ(\$zero)を用いて良い.

- ①「 $\$s0 < \$s1$ 」ならラベルLへ分岐
- ②「 $\$s0 > \$s1$ 」ならラベルLへ分岐
- ③「 $\$s0 \leq \$s1$ 」ならラベルLへ分岐 $\Rightarrow \$s0 > \$s1$ でない
- ④「 $\$s0 \geq \$s1$ 」ならラベルLへ分岐 $\Rightarrow \$s0 < \$s1$ でない

解答③

$\$s1 < \$s0$ なら $\$t0 \leftarrow 1$,
それ以外なら $\$t0 \leftarrow 0$

```
slt    $t0, $s1, $s0
beq    $t0, $zero, L
```

$\$t0 = \$Zero$ (つまり $\$t0 = 0$)
ならLへ分岐

$\$s0 < \$s1$ なら $\$t0 \leftarrow 1$,
それ以外なら $\$t0 \leftarrow 0$

```
slt    $t0, $s0, $s1
beq    $t0, $zero, L
```

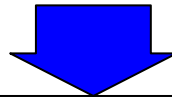
$\$t0 = \$Zero$ (つまり $\$t0 = 0$)
ならLへ分岐

解答④

コード例: C言語の goto 文

- ラベル名で指定するところに飛ぶ.

```
...  
goto L100;  
...  
L100: xxxx
```



```
      j      L100  
      ...  
L100: xxxx
```

コード例: C言語の if 文(1)

- 式の値が真(0以外の整数)ならば else の前を実行する. 式の値が偽(0)ならば else の後を実行する. 文が複数ある場合は中括弧でくる.

```
if (式)  
  文;
```

```
else  
  文;
```

```
if (式) {  
  文;
```

```
  ...
```

```
}
```

```
else {  
  文;
```

```
  ...
```

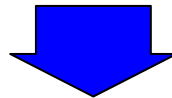
```
}
```

省略可能

- 式の値が偽のときに特にすることがなければ, else 以降は省略してもよい.

コード例: C言語の if 文 (2)

```
    if (i == j) goto L1;  
    f = g + h;  
L1:   f = f - i;
```

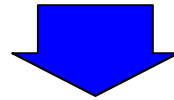


```
    beq    $s3, $s4, L1  
    add    $s0, $s1, $s2  
L1:   sub    $s0, $s0, $s3
```

変数名	レジスタ
f	\$s0
g	\$s1
h	\$s2
i	\$s3
j	\$s4

コード例: C言語の if 文 (3)

```
if (i == j)
    f = g + h;
else
    f = g - h;
```

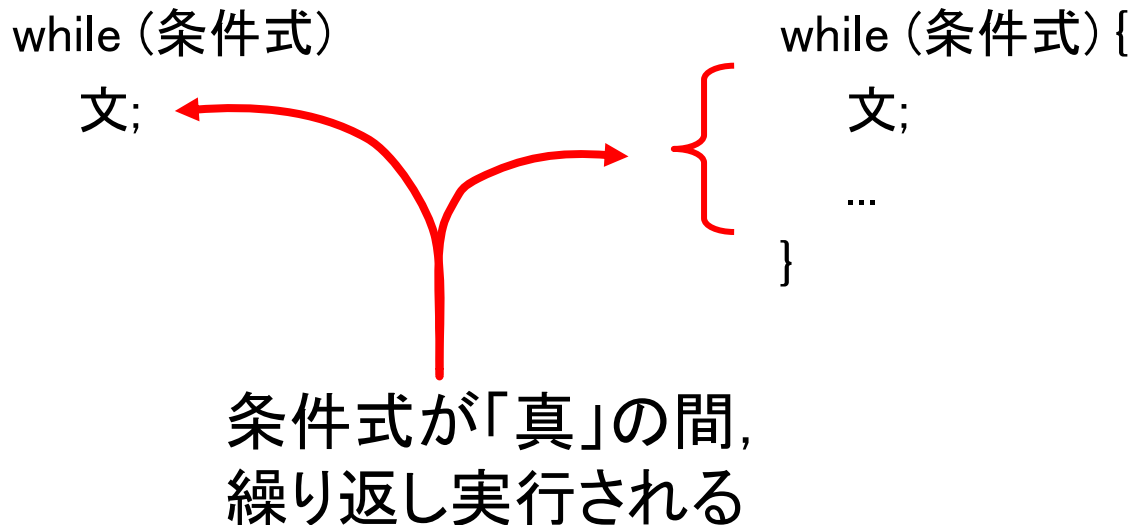


```
        bne    $s3, $s4, ELSE
        add    $s0, $s1, $s2
        j      EXIT
ELSE:   sub    $s0, $s1, $s2
EXIT:   ...
```

変数名	レジスタ
f	\$s0
g	\$s1
h	\$s2
i	\$s3
j	\$s4

コード例: C言語の while 文(1)

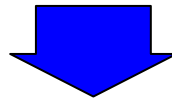
1. 条件式を評価する.
2. 条件式の値が真(0以外の整数)ならば文または中括弧の中を実行する. 偽(0)ならば文または中括弧の中を実行せずに次に進む(=ループを終了する).
3. 文または中括弧の中を実行した後は 1. に戻る.



コード例: C言語の while 文(2)

```
while (save[i] == k)
    i = i + j;
```

save[i] の番地 = \$s6 + \$s3 * 4

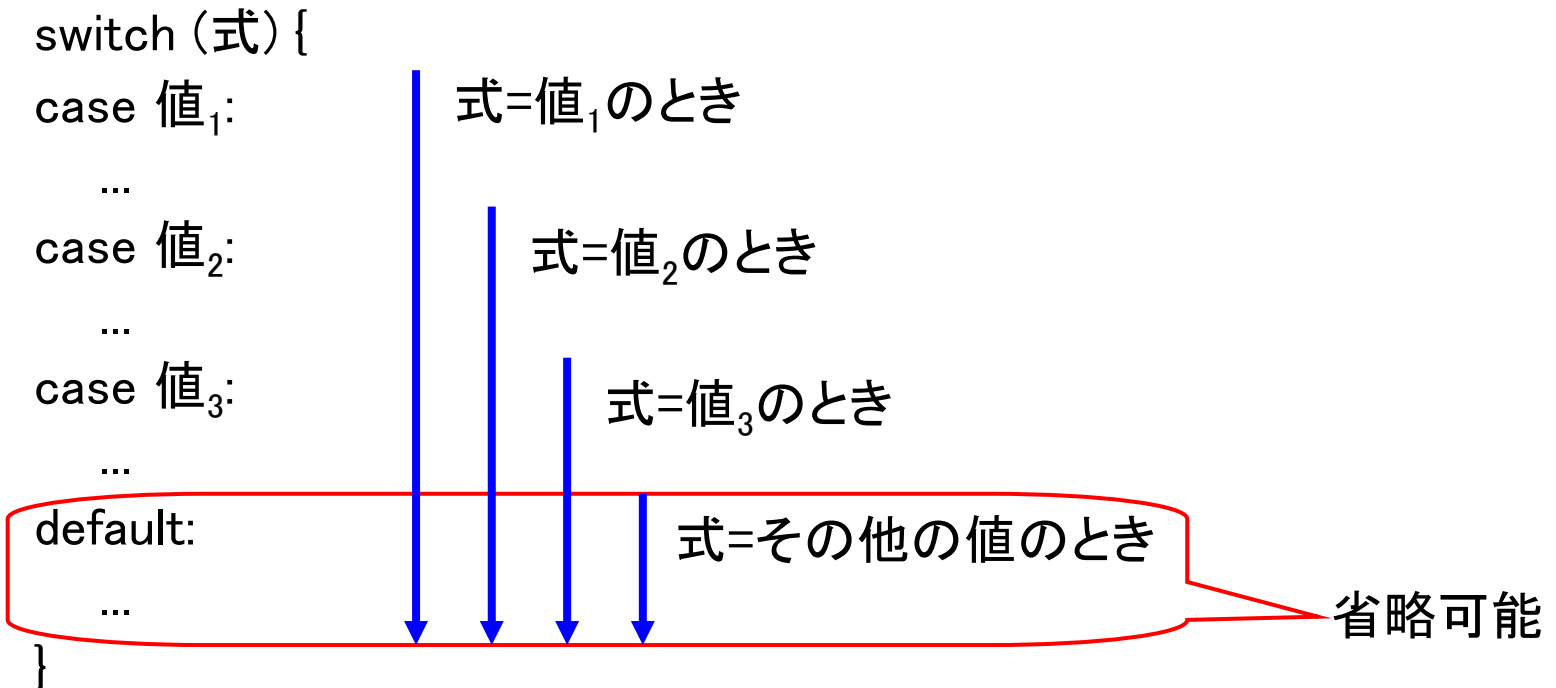


```
WHILE:  add    $t0, $s3, $s3
        add    $t0, $t0, $t0
        add    $t0, $t0, $s6
        lw     $t1, 0($t0)
        bne   $t1, $s5, EXIT
        add    $s3, $s3, $s4
        j     WHILE
EXIT:   ...
```

変数名	レジスタ
i	\$s3
j	\$s4
k	\$s5
save[] 先頭番地	\$s6

コード例: C言語の switch 文(1)

- 式の値と同じ値の case のところに飛ぶ. 該当する case が無い場合は default のところに飛ぶ.



- default 以降は不要ならば省略してもよい.

コード例: C言語の switch 文(2)

- 通常, switch 文の各 case のあとには break 文を入れる.
- switch 文の中括弧の中で break 文を実行すると, 中括弧の残りの実行を打ち切り, switch 文の外に飛ぶ.

```
switch (式) {  
  case 値1:  
    ...  
    break;  
  case 値2:  
    ...  
    break;  
  default:  
    ...  
}
```

式=値₁のとき

式=値₂のとき

式=その他の値のとき

コード例: C言語の switch 文 (3)

```
switch (k) {  
case 0:  
    f = i + j;  
    break;  
case 1:  
    f = g + h;  
    break;  
case 2:  
    f = g - h;  
    break;  
case 3:  
    f = i - j;  
    break;  
}
```

・kが「0」の場合

・f=i+j;だけが実行される

・kが「1」の場合

・f=g+h;だけが実行される

・kが「2」の場合

・f=g-h;だけが実行される

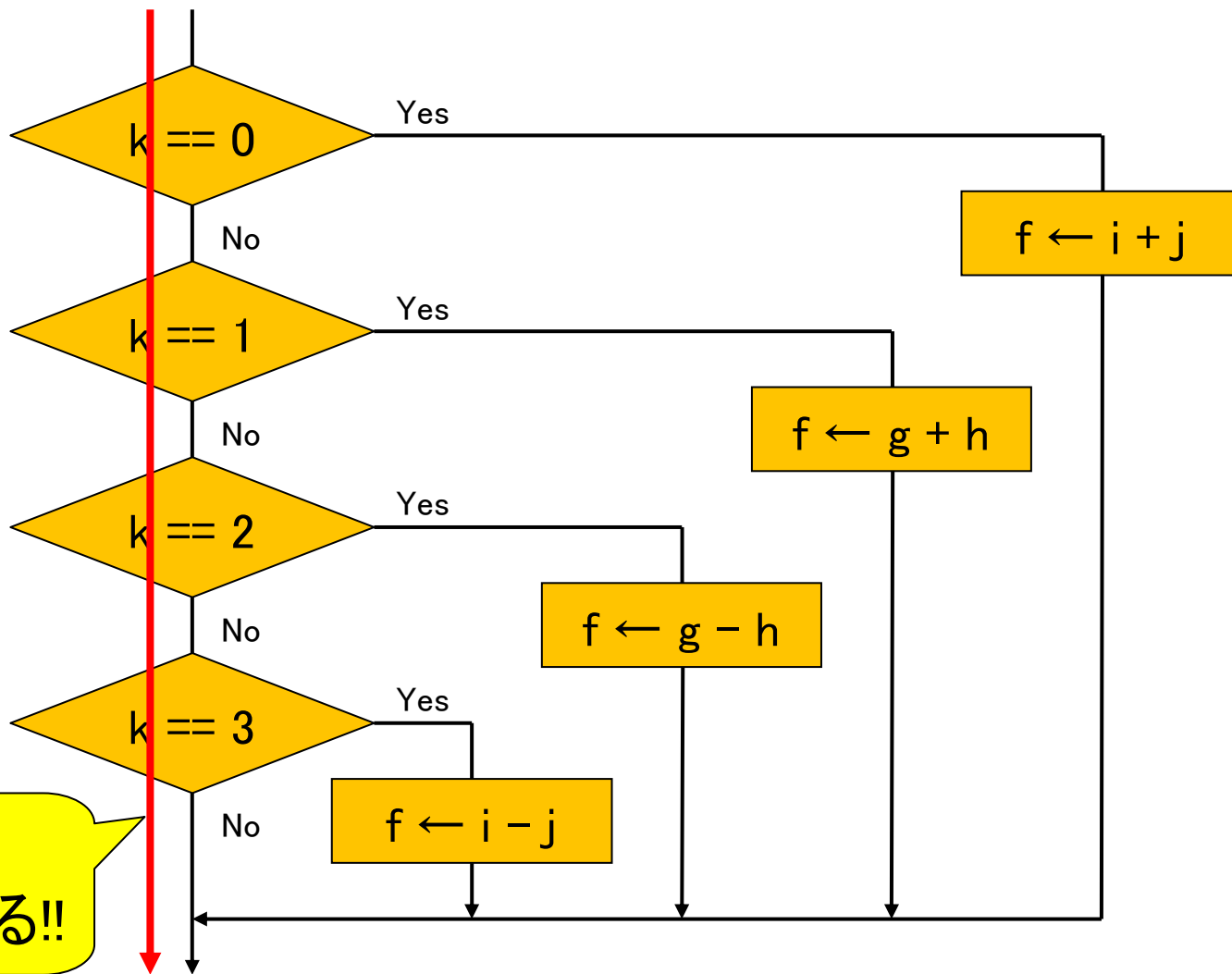
・kが「3」の場合

・f=i-j;だけが実行される

・kが「0,1,2,3以外の場合」

・switch本体は実行されない

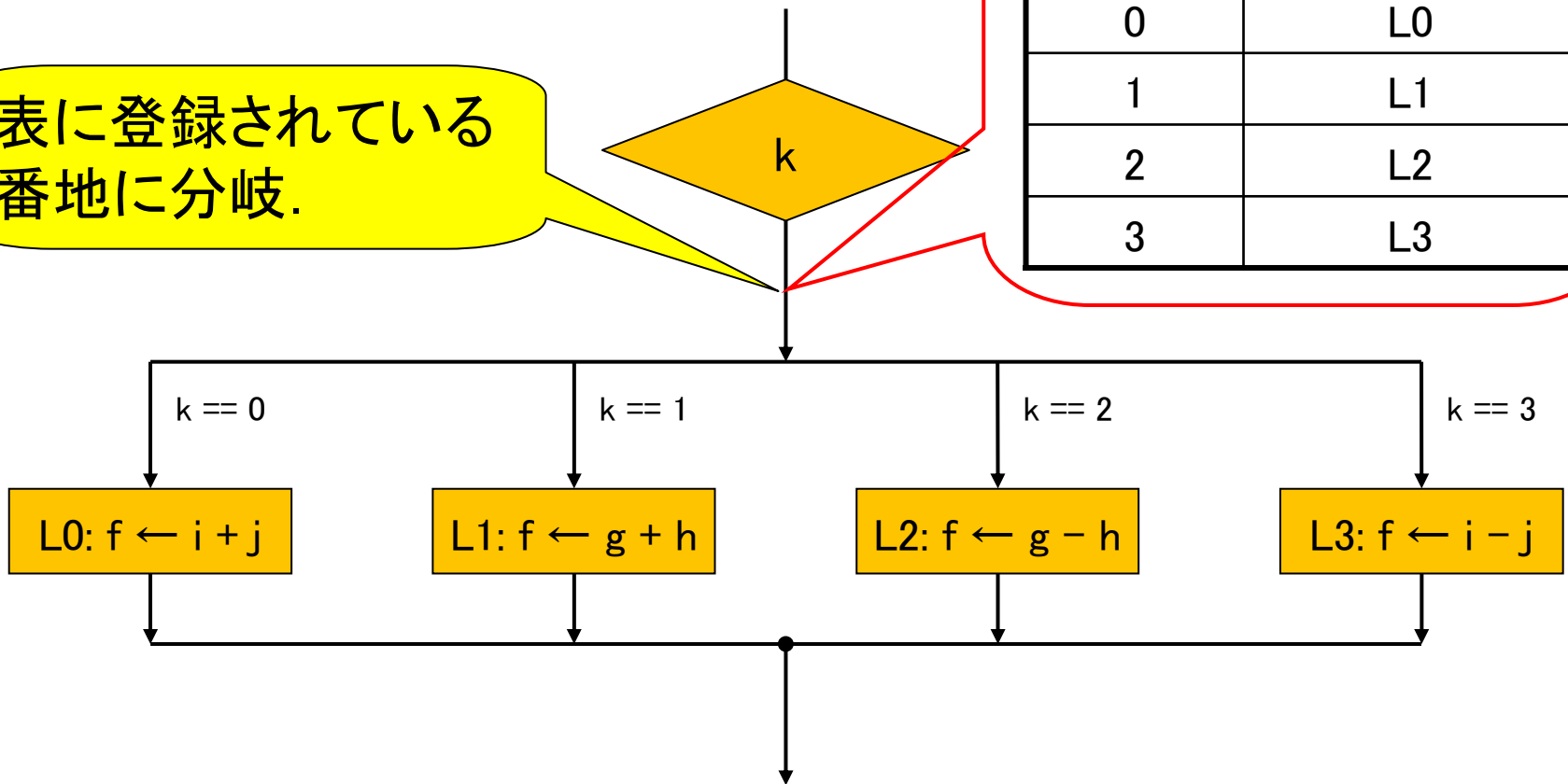
コード例: C言語の switch 文(4)



コード例: C言語の switch 文 (5)

表に登録されている
番地に分岐.

添え字	登録番地
0	L0
1	L1
2	L2
3	L3



コード例: C言語の switch 文(6)

範囲検査

```
slt    $t3, $s5, $zero
bne   $t3, $zero, EXIT
slt    $t3, $s5, $t2
beq   $t3, $zero, EXIT
```

多岐分岐

```
add   $t0, $s5, $s5
add   $t0, $t0, $t0
add   $t0, $s6, $t0
lw    $t1, 0($t0)
jr    $t1
```

```
L0:   add   $s0, $s3, $s4
      j     EXIT
L1:   add   $s0, $s1, $s2
      j     EXIT
L2:   sub   $s0, $s1, $s2
      j     EXIT
L3:   sub   $s0, $s3, $s4
EXIT: ...
```

\$s6 →

変数名	レジスタ
f	\$s0
g	\$s1
h	\$s2
i	\$s3
j	\$s4
k	\$s5
番地表先頭番地	\$s6
定数4	\$t2

添え字	登録番地
0	L0
1	L1
2	L2
3	L3

コード例: C言語の for 文(1)

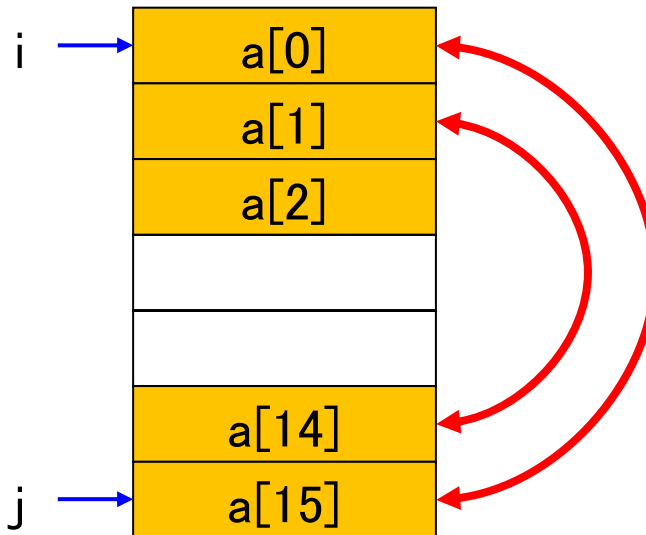
1. 初期化式を評価する.
2. 条件式の値が真(0以外の整数)ならば文または中括弧の中を実行する. 偽(0)ならば文または中括弧の中を実行せずに次に進む(=ループを終了する).
3. 文または中括弧の中を実行した後は, 更新式を評価し, 2. に戻る.

```
for (初期化式; 条件式; 更新式) 文;
for (初期化式; 条件式; 更新式) {
    文;
    ...
}
```

条件式が「真」の間,
繰り返し実行される

コード例: C言語の for 文 (2)

```
for (i = 0, j = 15; i < j; i++, j--) {  
    tmp = a[i];  
    a[i] = a[j];  
    a[j] = tmp;  
}
```



コード例: C言語の for 文 (3)

初期化式 add \$s0, \$zero, \$zero
 add \$s1, \$t4, \$zero

条件式 FOR: slt \$t0, \$s0, \$s1
 beg \$t0, \$zero, EXIT

tmp = a[i] add \$t1, \$s0, \$s0
 add \$t1, \$t1, \$t1
 add \$t1, \$s3, \$t1
 lw \$s2, 0(\$t1)

a[i] = a[j] add \$t2, \$s1, \$s1
 add \$t2, \$t2, \$t2
 add \$t2, \$s3, \$t2
 lw \$t3, 0(\$t2)
 sw \$t3, 0(\$t1)

a[j] = tmp sw \$s2, 0(\$t2)

更新式 add \$s0, \$s0, \$t5
 sub \$s1, \$s1, \$t5

j FOR

EXIT: ...

変数名	レジスタ
i	\$s0
j	\$s1
tmp	\$s2
a[] 先頭番地	\$s3
定数15	\$t4
定数1	\$t5