

Estructura de Computadores

Tema 3. Traducción de Programas

Desplazamientos lógicos

- ▶ Shift Left Logical: `sll rd, rt, shamt`
 - ▶ Desplaza `rt` a la **izquierda** el número de bits indicado en el operando inmediato `shamt`
- ▶ Shift Right Logical: `srl rd, rt, shamt`
 - ▶ Desplaza `rt` a la **derecha** el número de bits indicado en el operando inmediato `shamt`
- ▶ Las posiciones que quedan vacantes se rellenan con ceros

Desplazamientos lógicos

- ▶ Shift Left Logical: `sll rd, rt, shamt`
 - ▶ Desplaza `rt` a la **izquierda** el número de bits indicado en el operando inmediato `shamt`
- ▶ Shift Right Logical: `srl rd, rt, shamt`
 - ▶ Desplaza `rt` a la **derecha** el número de bits indicado en el operando inmediato `shamt`
- ▶ Las posiciones que quedan vacantes se rellenan con ceros

```
li $t0, 0x33333333
sll $t1, $t0, 2      # $t1 = 0xCCCCCCCC
srl $t2, $t0, 2      # $t2 = 0x0CCCCCCC
```

Desplazamiento aritmético a la derecha

- ▶ Shift Right Arithmetic: `sra rd, rt, shamt`
 - ▶ Desplaza `rt` a la derecha el número de bits indicado en el operando inmediato `shamt`
- ▶ Las posiciones que quedan vacantes a la derecha se rellenan con una copia del bit de signo de `rt`

```
li $t0, 0x88888888
```

```
sra $t1, $t0, 1      # $t1 = 0xC4444444
```

Desplazamiento indicado en registro

- ▶ `sllv rd, rt, rs`
- ▶ `srlv rd, rt, rs`
- ▶ `srav rd, rt, rs`
- ▶ El número de bits a desplazar se indica en los 5 bits de menor peso del registro `rs`, el resto de bits se ignoran

Multiplicación y división por potencias de 2

- ▶ Desplazar a la izquierda equivale a multiplicar por una potencia de 2
 - ▶ `sll rd, rt, shamt`
 - ▶ $rd = rt \times 2^{shamt}$
 - ▶ Útil para calcular el offset de un vector dado el índice
- ▶ Desplazar a la derecha un natural (con `srl`) o un entero (con `sra`) equivale a dividirlo por una potencia de 2
 - ▶ `srl rd, rt, shamt`
 - ▶ $rd = rt / 2^{shamt}$

Ejemplo

```
int  vec[100];

void main() {
    int i = 12;
    vec[i] = 0;
}
```


Ejemplo

```
int vec[100];
```

```
void main() {  
    int i = 12;  
    vec[i] = 0;  
}
```

```
.data  
.align 2  
vec: .space 400
```

```
.text  
main: li $t0, 12 # $t0 = i  
      sll $t1, $t0, 2  
      la $t2, vec  
      addu $t2, $t2, $t1  
      sw $zero, 0($t2)
```

Conversión de Ca2 a Ca1

- ▶ Representar en Ca1 un entero x_s guardado en Ca2 en \$t0
 - ▶ Se puede convertir de Ca2 a Ca1 restando el bit de signo

Conversión de Ca2 a Ca1

- ▶ Representar en Ca1 un entero x_s guardado en Ca2 en \$t0
 - ▶ Se puede convertir de Ca2 a Ca1 restando el bit de signo

```
# Desplazamos el bit de signo a la posición 0  
srl $t1, $t0, 31
```

```
# Restamos el bit de signo  
subu $t0, $t0, $t1
```

Traducción de los operadores de desplazamiento en C

- ▶ C define dos operadores de desplazamiento de bits
 - ▶ Desplazamiento a la izquierda: `<<`
 - ▶ Se traduce a la instrucción `sll`
 - ▶ Desplazamiento a la derecha: `>>`
 - ▶ Para naturales, se traduce a la instrucción `srl`
 - ▶ Para enteros, se traduce a la instrucción `sra`

Traducción de los operadores de desplazamiento en C

- ▶ C define dos operadores de desplazamiento de bits
 - ▶ Desplazamiento a la izquierda: `<<`
 - ▶ Se traduce a la instrucción `sll`
 - ▶ Desplazamiento a la derecha: `>>`
 - ▶ Para naturales, se traduce a la instrucción `srl`
 - ▶ Para enteros, se traduce a la instrucción `sra`
- ▶ Traducir a MIPS la siguiente sentencia en C (a y b son enteros y están almacenados en `$t0` y `$t1`)

```
a = (a << b) >> 2;
```

Traducción de los operadores de desplazamiento en C

- ▶ C define dos operadores de desplazamiento de bits
 - ▶ Desplazamiento a la izquierda: `<<`
 - ▶ Se traduce a la instrucción `sll`
 - ▶ Desplazamiento a la derecha: `>>`
 - ▶ Para naturales, se traduce a la instrucción `srl`
 - ▶ Para enteros, se traduce a la instrucción `sra`
- ▶ Traducir a MIPS la siguiente sentencia en C (a y b son enteros y están almacenados en `$t0` y `$t1`)

```
a = (a << b) >> 2;
```

```
sllv $t4, $t0, $t1  
sra $t0, $t4, 2
```

Operaciones lógicas bit a bit en MIPS

► Repertorio de instrucciones lógicas

<code>and rd, rs, rt</code>	$rd = rs \text{ AND } rt$
<code>or rd, rs, rt</code>	$rd = rs \text{ OR } rt$
<code>xor rd, rs, rt</code>	$rd = rs \text{ XOR } rt$
<code>nor rd, rs, rt</code>	$rd = rs \text{ NOR } rt = \text{NOT } (rs \text{ OR } rt)$
<code>andi rt, rs, imm16</code>	$rt = rs \text{ AND ZeroExt}(imm16)$
<code>ori rt, rs, imm16</code>	$rt = rs \text{ OR ZeroExt}(imm16)$
<code>xori rt, rs, imm16</code>	$rt = rs \text{ XOR ZeroExt}(imm16)$

► `imm16` ha de ser un natural

Operaciones lógicas bit a bit - C vs MIPS

- Asumiendo que a, b y c están en \$t0, \$t1 y \$t2:

Lenguaje C	Ensamblador MIPS
<code>c = a & b;</code>	<code>and \$t2, \$t0, \$t1</code>
<code>c = a b;</code>	<code>or \$t2, \$t0, \$t1</code>
<code>c = a ^ b</code>	<code>xor \$t2, \$t0, \$t1</code>
<code>c = ~a;</code>	<code>nor \$t2, \$t0, \$zero</code>
<code>c = a & 7;</code>	<code>andi \$t2, \$t0, 7</code>
<code>c = a 7;</code>	<code>ori \$t2, \$t0, 7</code>
<code>c = a ^ 7;</code>	<code>xori \$t2, \$t0, 7</code>

Ejemplo

- ▶ Traducir la siguiente sentencia en C:
 - ▶ $a = \sim(a \& b);$
- ▶ Operador “ \sim ”: Negación bit a bit
- ▶ Asume que a y b se almacenan en los registros \$t0 y \$t1.

Ejemplo

- ▶ Traducir la siguiente sentencia en C:
 - ▶ $a = \sim(a \& b);$
- ▶ Operador “ \sim ”: Negación bit a bit
- ▶ Asume que a y b se almacenan en los registros \$t0 y \$t1.

```
and $t4 , $t0 , $t1  
nor $t0 , $t4 , $zero
```

Seleccionar bits

- ▶ La instrucción `and` se utiliza para seleccionar determinados bits de un registro, poniendo el resto a 0

Seleccionar bits

- ▶ La instrucción `and` se utiliza para seleccionar determinados bits de un registro, poniendo el resto a 0
- ▶ Ejemplo: seleccionar los 16 bits de menor peso del registro `$t0`
`andi $t1, $t0, 0xFFFF`

Seleccionar bits

- ▶ La instrucción `and` se utiliza para seleccionar determinados bits de un registro, poniendo el resto a 0
- ▶ Ejemplo: seleccionar los 16 bits de menor peso del registro `$t0`
`and $t1, $t0, 0xFFFF`
- ▶ Ejemplo: extraer los bits 0, 2, 4, 6
`and $t1, $t0, 0x0055`

Seleccionar bits

- ▶ La instrucción `and` se utiliza para seleccionar determinados bits de un registro, poniendo el resto a 0
- ▶ Ejemplo: seleccionar los 16 bits de menor peso del registro `$t0`
`andi $t1, $t0, 0xFFFF`
- ▶ Ejemplo: extraer los bits 0, 2, 4, 6
`andi $t1, $t0, 0x0055`
- ▶ La instrucción `andi` se puede utilizar para calcular el resto de la división por potencias de 2

Utilidad de las operaciones lógicas bit a bit

- ▶ Poner bits a 1
 - ▶ Ejemplo: poner a 1 los 16 bits de menor peso de \$t0

```
ori $t0 , $t0 , 0xFFFF
```

Utilidad de las operaciones lógicas bit a bit

- ▶ Poner bits a 1

- ▶ Ejemplo: poner a 1 los 16 bits de menor peso de \$t0

```
ori $t0 , $t0 , 0xFFFF
```

- ▶ Complementar bits

- ▶ Ejemplo: complementar los bits pares de \$t0

```
li $t1 , 0x55555555  
xor $t0 , $t0 , $t1
```


Comparaciones y operaciones booleanas

- ▶ En C las expresiones enteras admiten las operaciones de comparación
 - ▶ `==`, `!=`, `<`, `<=`, `>`, `>=`

Comparaciones y operaciones booleanas

- ▶ En C las expresiones enteras admiten las operaciones de comparación
 - ▶ `==`, `!=`, `<`, `<=`, `>`, `>=`
- ▶ No existe el tipo booleano, el resultado de una comparación es un entero
 - ▶ 0: falso
 - ▶ Distinto de 0: verdadero

Comparaciones y operaciones booleanas

- ▶ En C las expresiones enteras admiten las operaciones de comparación
 - ▶ `==`, `!=`, `<`, `<=`, `>`, `>=`
- ▶ No existe el tipo booleano, el resultado de una comparación es un entero
 - ▶ 0: falso
 - ▶ Distinto de 0: verdadero
- ▶ También existen expresiones lógicas formadas por operadores booleanos
 - ▶ `&&`, `||`, `!`

Comparaciones y operaciones booleanas

- ▶ En C las expresiones enteras admiten las operaciones de comparación
 - ▶ `==`, `!=`, `<`, `<=`, `>`, `>=`
- ▶ No existe el tipo booleano, el resultado de una comparación es un entero
 - ▶ 0: falso
 - ▶ Distinto de 0: verdadero
- ▶ También existen expresiones lógicas formadas por operadores booleanos
 - ▶ `&&`, `||`, `!`
- ▶ Los operadores booleanos devuelven un valor entero “normalizado”: 0 o 1

Repertorio de instrucciones de comparación

<code>slt rd, rs, rt</code>	$rd = rs < rt$	enteros
<code>sltu rd, rs, rt</code>	$rd = rs < rt$	naturales
<code>slti rd, rs, imm16</code>	$rd = rs < \text{Sext}(\text{imm16})$	enteros
<code>sltiu rd, rs, imm16</code>	$rd = rs < \text{Sext}(\text{imm16})$	naturales

- ▶ Generan un valor lógico normalizado:
 - ▶ Si la comparación es falsa escriben 0 en rd
 - ▶ Si la comparación es cierta escriben 1 en rd

Comparaciones de tipo “<”

- ▶ Traducir a MIPS, suponiendo que a, b, c se almacenan en \$t0, \$t1, \$t2

`c = a < b;`

Comparaciones de tipo “<”

- ▶ Traducir a MIPS, suponiendo que a, b, c se almacenan en \$t0, \$t1, \$t2

`c = a < b;`

- ▶ Si a y b son naturales

`slt $t2, $t0, $t1`

Comparaciones de tipo “<”

- ▶ Traducir a MIPS, suponiendo que a, b, c se almacenan en \$t0, \$t1, \$t2

`c = a < b;`

- ▶ Si a y b son naturales

`slt $t2, $t0, $t1`

- ▶ Si a y b son enteros

`slt $t2, $t0, $t1`

Comparaciones “>”, “>=”, “<=”

- ▶ MIPS solo incluye instrucciones de comparación “menor que”
- ▶ Las otras desigualdades se pueden traducir usando “menor que”

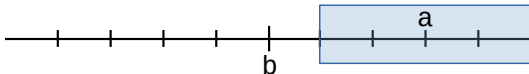
$$\text{▶ } a > b \iff b < a$$

$$\text{▶ } a \geq b \iff \overline{(a < b)}$$

$$\text{▶ } a \leq b \iff \overline{(a > b)} \iff \overline{(b < a)}$$

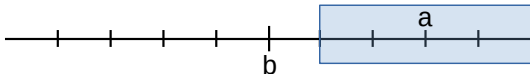
Comparación “>”

► $a > b \iff b < a$



Comparación ">"

- $a > b \iff b < a$



- ▶ Traducir $c=(a>b)$; suponiendo que a , b y c se guardan en $\$t0$, $\$t1$ y $\$t2$:

```
slt $t2, $t1, $t0      # c = (b < a)
```

Negación lógica “!”

```
unsigned char a = 0x55;  
unsigned char b;
```

```
b = !a; // b = 0
```

Negación lógica “!”

```
unsigned char a = 0x55;  
unsigned char b;
```

```
b = !a; // b = 0
```

- ▶ Traducción a MIPS con comparación “menor que 1” como natural
- ▶ `sltiu $t1, $t0, 1` # \$t0=a, \$t1=b
 - ▶ Si \$t0 es cero (falso): \$t1 = 1 (cierto)
 - ▶ Si \$t0 es distinto de cero (cierto): \$t1 = 0 (falso)

Negación bit a bit “ \sim ” vs Negación lógica “!”

- ▶ La negación bit a bit y la negación lógica puedan dar resultado **distinto**

```
unsigned char a = 0x55;  
unsigned char b, c;
```

```
b = !a; // b = 0  
c = ~a; // c = 0xAA
```

Negación bit a bit “ \sim ” vs Negación lógica “!”

- ▶ La negación bit a bit y la negación lógica puedan dar resultado **distinto**

```
unsigned char a = 0x55;  
unsigned char b, c;
```

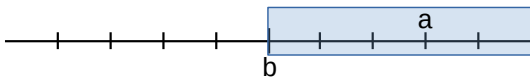
```
b = !a; // b = 0  
c = ~a; // c = 0xAA
```

- ▶ Traducción a MIPS (a, b y c están en \$t0, \$t1 y \$t2):

```
sltiu $t1, $t0, 1      # b = !a;  
nor   $t2, $t0, $zero  # c = ~a;
```

Comparación “ \geq ”

► $a \geq b \iff \overline{(a < b)}$



Comparación “ \geq ”

► $a \geq b \iff \overline{(a < b)}$

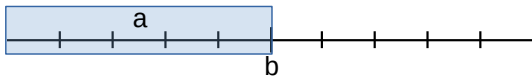


- ▶ Traducir `c=(a>=b)`; suponiendo que `a`, `b`, y `c` se guardan en `$t0`, `$t1` y `$t2`:

```
slt $t4, $t0, $t1      # aux = (a < b)
sltiu $t2, $t4, 1      # c = !aux
```

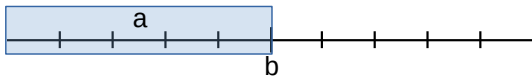
Comparación “<=”

► $a \leq b \iff \overline{(a > b)} \iff \overline{(b < a)}$



Comparación “ \leq ”

$$\blacktriangleright a \leq b \iff \overline{(a > b)} \iff \overline{(b < a)}$$



- Traducir `c=(a<=b)`; suponiendo que `a`, `b`, y `c` se guardan en `$t0`, `$t1` y `$t2`:

```
slt $t4, $t1, $t0    # aux = (b < a)
sltiu $t2, $t4, 1     # c = !aux
```

Conversión a valor lógico **normalizado**

- ▶ Valores lógicos en C:
 - ▶ 0: Falso
 - ▶ Distinto de 0: Cierto

Conversión a valor lógico **normalizado**

- ▶ Valores lógicos en C:
 - ▶ 0: Falso
 - ▶ Distinto de 0: Cierto
- ▶ Valores lógicos normalizados:
 - ▶ 0: Falso
 - ▶ 1: Cierto

Conversión a valor lógico **normalizado**

- ▶ Valores lógicos en C:
 - ▶ 0: Falso
 - ▶ Distinto de 0: Cierto
- ▶ Valores lógicos normalizados:
 - ▶ 0: Falso
 - ▶ 1: Cierto
- ▶ Se puede normalizar el valor lógico con instrucción **sltu**
- ▶ `sltu $t1, $zero, $t0`
 - ▶ Si $\$t0$ es 0: $\$t1 = 0$
 - ▶ Si $\$t0$ es distinto de 0: $\$t1 = 1$

Comparaciones “==” y “!=”

- ▶ Se traducen a una resta seguida de una negación lógica o de una normalización a 0 o 1

Comparaciones “==” y “!=”

- ▶ Se traducen a una resta seguida de una negación lógica o de una normalización a 0 o 1
- ▶ Traducir `c=(a==b)`; suponiendo que `a`, `b` y `c` se guardan en `$t0`, `$t1` y `$t2`:

```
sub $t4, $t0, $t1 # vale cero si son iguales
sltiu $t2, $t4, 1 # negacion logica
```


Comparaciones “==” y “!=”

- ▶ Se traducen a una resta seguida de una negación lógica o de una normalización a 0 o 1
- ▶ Traducir `c=(a==b)`; suponiendo que `a`, `b` y `c` se guardan en `$t0`, `$t1` y `$t2`:

```
sub $t4, $t0, $t1 # vale cero si son iguales
sltiu $t2, $t4, 1 # negacion logica
```

- ▶ Traducir `c=(a!=b)`; suponiendo que `a`, `b` y `c` se guardan en `$t0`, `$t1` y `$t2`:

```
sub $t4, $t0, $t1 # vale cero si son iguales
sltu $t2, $zero, $t4 # normalizar a 0 o 1
```

Operador and booleano “&&”

- ▶ Se puede usar and si normalizamos antes los valores a 0 o 1
- ▶ Traducir `c = a && b`; suponiendo que a, b y c se guardan en \$t0, \$t1 y \$t2:

```
sltu $t3, $zero, $t0  
sltu $t4, $zero, $t1  
and  $t2, $t3, $t4
```

and bit a bit “&” vs and lógica “&&”

- El operador and bit a bit y el operador and lógico puedan dar resultado **distinto**

```
unsigned char a = 0x55, b = 0xAA, c;  
c = a & b;    // c = 0  
c = a && b;   // c = 1
```

and bit a bit “&” vs and lógica “&&”

- El operador and bit a bit y el operador and lógico puedan dar resultado **distinto**

```
unsigned char a = 0x55, b = 0xAA, c;  
c = a & b;    // c = 0  
c = a && b;   // c = 1
```

- Traducción a MIPS (a, b y c están en \$t0, \$t1 y \$t2):

```
and $t2, $t1, $t0      # c = a & b;
```

```
# c = a && b;  
sltu $t3, $zero, $t0  
sltu $t4, $zero, $t1  
and  $t2, $t3, $t4
```

Operador or booleano “||”

- ▶ Usar instrucción `or` y normalizar el resultado
- ▶ Traducir `c = a || b`; suponiendo que `a`, `b` y `c` se guardan en `$t0`, `$t1` y `$t2`:

```
or $t2, $t1, $t0
```

```
sltu $t2, $zero, $t2
```

Saltos condicionales relativos al PC

beq rs, rt, label	si ($rs == rt$) $PC = PC_{up} + Sext(offset16)$
bne rs, rt, label	si ($rs \neq rt$) $PC = PC_{up} + Sext(offset16)$
b label	beq \$0, \$0, label

- ▶ La dirección de destino del salto se especifica mediante una etiqueta en ensamblador
- ▶ La instrucción incluye un inmediato de 16 bits (offset16)
 - ▶ El offset16 codifica la distancia a saltar respecto al PC
 - ▶ Diferencia entre la dirección de destino y la dirección de la instrucción siguiente
 - ▶ $offset16 = (label - PC_{up})/4$
 - ▶ $PC_{up} = PC + 4$
 - ▶ Permite saltar dentro del rango $[-2^{15}, 2^{15} - 1]$
 - ▶ Modo de direccionamiento relativo al PC

Macros de salto

<code>blt rs, rt, label</code>	si($rs < rt$) salta a label	<code>slt \$at, rs, rt</code> <code>bne \$at, \$zero, label</code>
<code>bgt rs, rt, label</code>	si($rs > rt$) salta a label	<code>slt \$at, rt, rs</code> <code>bne \$at, \$zero, label</code>
<code>bge rs, rt, label</code>	si($rs \geq rt$) salta a label	<code>slt \$at, rs, rt</code> <code>beq \$at, \$zero, label</code>
<code>ble rs, rt, label</code>	si($rs \leq rt$) salta a label	<code>slt \$at, rt, rs</code> <code>beq \$at, \$zero, label</code>

- Para naturales, las macros `bltu`, `bgtu`, `bgeu` y `bleu` se expanden de la misma forma, usando `sltu`

Saltos incondicionales

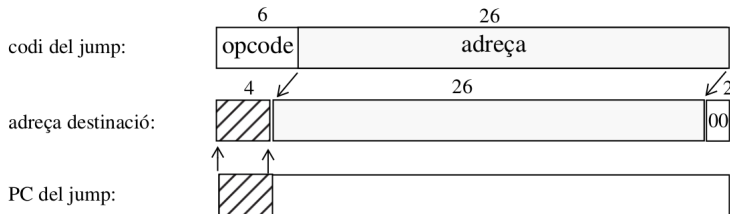
- ▶ La macro `b` está restringida al rango $[-2^{15}, 2^{15} - 1]$
- ▶ Para saltos que superen el rango, se utilizan las siguientes instrucciones:

<code>j target</code>	<code>PC = target</code>
<code>jr rs</code>	<code>PC = rs</code>
<code>jal target</code>	<code>PC=target; \$ra = PC_{up}</code>
<code>jalr rs, rd</code>	<code>PC=rs; rd=PC_{up}</code>

- ▶ Se utilizan para implementar subrutinas

Saltos incondicionales en modo pseudodirecto

- ▶ Las instrucciones `j` y `jal` se codifican en el formato J
 - ▶ La dirección de destino se codifica en los 26 bits de menor peso de la instrucción



Modos de direccionamiento

- ▶ Modo registro
 - ▶ `addu $t0, $t0, $t1`
- ▶ Modo inmediato
 - ▶ `addiu $t0, $t0, 4`
- ▶ Modo memoria
 - ▶ `lw $t0, 0($t1)`
- ▶ Modo pseudodirecto
 - ▶ `j label`
- ▶ Modo relativo al PC
 - ▶ `beq $t0, $zero, label`

Sentencia *if-then-else*

```
if (condicion)
    sentencia_then
else
    sentencia_else
```

Sentencia *if-then-else*

```
if (condicion)
    sentencia_then
else
    sentencia_else
```

```
    evaluar condición
    salta si es falsa a sino
    traducción de sentencia_then
    salta a fisi
sino:
    traducción de sentencia_else
fisi:
```

Sentencia *if-then-else*

- ▶ Traduce a MIPS el código en C, suponiendo que a, b, c, y d son enteros almacenados en \$t0, \$t1, \$t2 y \$t3:

```
if (a >= b)
    d = a;
else
    d = b;
```

Sentencia *if-then-else*

- ▶ Traduce a MIPS el código en C, suponiendo que a, b, c, y d son enteros almacenados en \$t0, \$t1, \$t2 y \$t3:

```
if (a >= b)
    d = a;
else
    d = b;
```

```
blt $t0, $t1, sino
move $t3, $t0
b fisi
sino:
    move $t3, $t1
fisi:
```

Evaluación “lazy”

- ▶ En C, los operadores lógicos “&&” y “||” se evalúan de izquierda a derecha de forma “lazy”
 - ▶ Si la parte izquierda determina el resultado, la parte derecha **NO** se evalúa

Evaluación “lazy”

- ▶ Traduce a MIPS el código en C, suponiendo que a, b, c y d son enteros almacenados en \$t0, \$t1, \$t2 y \$t3:

```
if (a >= b && a < c)
    d = a;
else
    d = b;
```


Evaluación “lazy”

- ▶ Traduce a MIPS el código en C, suponiendo que a, b, c y d son enteros almacenados en \$t0, \$t1, \$t2 y \$t3:

```
if (a >= b && a < c)
    d = a;
else
    d = b;
```

```
blt $t0, $t1, sino
bge $t0, $t2, sino
move $t3, $t0
b fisi
sino:
    move $t3, $t1
fisi:
```

Evaluación “lazy”

- ▶ Traduce a MIPS el código en C, suponiendo que a, b, c y d son enteros almacenados en \$t0, \$t1, \$t2 y \$t3:

```
if (a >= b || a < c)
    d = a;
else
    d = b;
```

Evaluación “lazy”

- ▶ Traduce a MIPS el código en C, suponiendo que a, b, c y d son enteros almacenados en \$t0, \$t1, \$t2 y \$t3:

```
                                bge $t0 , $t1 , llavors
                                bge $t0 , $t2 , sino
if (a >= b || a < c) llavors:
    d = a;                      move $t3 , $t0
else                            b fisi
    d = b;                      sino:
                                move $t3 , $t1
                                fisi:
```

Donada la següent sentència escrita en alt nivell en C:

```
if (((a<=b)&&(b!=0)) || ((b%8)^0x0005)>0))  
    z=5;  
else  
    z=a-b;
```

Completa el següent fragment de codi MIPS, que tradueix l'anterior sentència, escrivint en cada calaix un mnemònic d'instrucció o macro, etiqueta, registre o immediat. Les variables a, b i z són de tipus `int` i estan inicialitzades i guardades als registres `$t0`, `$t1` i `$t2`, respectivament.

	<input type="text"/>	\$t0, \$t1,	<input type="text"/>
etq1:	<input type="text"/>	\$t1, \$zero,	<input type="text"/>
etq2:	andi	\$t3, \$t1,	<input type="text"/>
etq3:	<input type="text"/>	\$t5, \$t3,	<input type="text"/>
etq4:	ble	\$t5, \$zero,	<input type="text"/>
etq5:	li	\$t2, 5	
etq6:	b	<input type="text"/>	
etq7:	subu	\$t2, \$t0, \$t1	
etq8:			