

BÁO CÁO THỰC HÀNH KIẾN TRÚC MÁY TÍNH (IT3280) TUẦN 4

Họ và tên: Trịnh Minh Đức

MSSV: 20225813

Assignment 1:

Ở bài này, ta xét các trường hợp của s_1 và s_2 bao gồm:

- TH1: s_1, s_2 dương; s_3 tràn:

duc1.asm

```

1  #Laboratory Exercise 4, Home Assignment 1
2  .text
3  start:
4  li $s1, 0x6abcdefa
5  li $s2, 0x5aaaaaaaa
6  li $t0, 0 #No Overflow is default status
7  addu $s3, $s1, $s2 # s3 = s1 + s2
8  xor $t1, $s1, $s2 #Test if $s1 and $s2 have the same sign
9  bltz $t1, EXIT #If not, exit
0  slt $t2, $s3, $s1
1  bltz $s1, NEGATIVE #Test if $s1 and $s2 is negative?
2  beq $t2, $zero, EXIT #s1 and $s2 are positive
3  # if $s3 > $s1 then the result is not overflow
4  j OVERFLOW
5  NEGATIVE:
6  bne $t2, $zero, EXIT #s1 and $s2 are negative
7  # if $s3 < $s1 then the result is not overflow
8  OVERFLOW:
9  li $t0, 1 #the result is overflow
0  EXIT:
1

```

Registers

Coproc 1

Coproc 0

Name	Number	Value
\$zero	0	0x00000000
\$at	1	0x5aaa0000
\$v0	2	0x00000000
\$v1	3	0x00000000
\$a0	4	0x00000000
\$a1	5	0x00000000
\$a2	6	0x00000000
\$a3	7	0x00000000
\$t0	8	0x00000001
\$t1	9	0x30167450
\$t2	10	0x00000001
\$t3	11	0x00000000
\$t4	12	0x00000000
\$t5	13	0x00000000
\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x00000000
\$s1	17	0x6abcdefa
\$s2	18	0x5aaaaaaaa
\$s3	19	0xc56789a4
\$s4	20	0x00000000
\$s5	21	0x00000000
\$s6	22	0x00000000
\$s7	23	0x00000000
\$t8	24	0x00000000
\$t9	25	0x00000000
\$k0	26	0x00000000
\$k1	27	0x00000000
\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffeffc
\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00000000
pc		0x00400038
hi		0x00000000
lo		0x00000000

Nhận xét: Đặt $\$s1 = 0x6abcdefa$ và $\$s2 = 0x5aaaaaaa$ khi đó $\$s3 = \$s1 + \$s2$ sẽ có kết quả là một số âm, phép **xor \$t1, \$s1, \$s2** sẽ có kết quả là một số dương, do đó chương trình sẽ tiếp tục chạy đến câu lệnh **slt \$t2, \$s3, \$s1**. Lúc này $\$s3 < \$s1$ nên $\$t2 = 1$, do đó chương trình sẽ thực hiện tiếp câu lệnh **j OVERFLOW**, nhảy đến nhãn OVERFLOW và gán giá trị của thanh $\$t0 = 1 \Rightarrow$ tràn số.

- TH2: $\$s1, \$s2$ dương; $\$s3$ không tràn:

Name	Number	Value
\$zero	0	0x00000000
\$at	1	0x00030000
\$v0	2	0x00000000
\$v1	3	0x00000000
\$a0	4	0x00000000
\$a1	5	0x00000000
\$a2	6	0x00000000
\$a3	7	0x00000000
\$t0	8	0x00000000
\$t1	9	0x6abf9b9d
\$t2	10	0x00000000
\$t3	11	0x00000000
\$t4	12	0x00000000
\$t5	13	0x00000000
\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x00000000
\$s1	17	0x6abcdefa
\$s2	18	0x00034567
\$s3	19	0x6ac02461
\$s4	20	0x00000000
\$s5	21	0x00000000
\$s6	22	0x00000000
\$s7	23	0x00000000
\$t8	24	0x00000000
\$t9	25	0x00000000
\$k0	26	0x00000000
\$k1	27	0x00000000
\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7fffffc
\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00000000
pc		0x00400038
hi		0x00000000
lo		0x00000000

Nhận xét: Đặt $\$s1 = 0x6abcdefa$ và $\$s2 = 0x34567$ khi đó $\$s3 = \$s1 + \$s2$ sẽ có kết quả là một số dương, phép **xor \$t1, \$s1, \$s2** sẽ có kết quả là một số dương, do đó chương trình sẽ tiếp tục chạy đến câu lệnh **slt \$t2, \$s3, \$s1**. Nhưng lúc này $\$s3 > \$s1$ nên $\$t2 = 0$,

do đó chương trình sẽ thực hiện tiếp câu lệnh **beq \$t2, \$zero, EXIT**, nhảy đến nhãn EXIT, giá trị của thanh \$t0 = 0 => không xảy ra tràn số.

- TH3: \$s1, \$s2 âm, \$s3 tràn:

Name	Number	Value
\$zero	0	0x00000000
\$at	1	0xbbbb0000
\$v0	2	0x00000000
\$v1	3	0x00000000
\$a0	4	0x00000000
\$a1	5	0x00000000
\$a2	6	0x00000000
\$a3	7	0x00000000
\$t0	8	0x00000001
\$t1	9	0x11111110
\$t2	10	0x00000000
\$t3	11	0x00000000
\$t4	12	0x00000000
\$t5	13	0x00000000
\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x00000000
\$s1	17	0xaaaaaaaa
\$s2	18	0xbbbbbbbb
\$s3	19	0x66666666
\$s4	20	0x00000000
\$s5	21	0x00000000
\$s6	22	0x00000000
\$s7	23	0x00000000
\$t8	24	0x00000000
\$t9	25	0x00000000
\$k0	26	0x00000000
\$k1	27	0x00000000
\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffc
\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00000000
pc		0x00400038
hi		0x00000000
lo		0x00000000

Nhận xét: Đặt \$s1 = 0xaaaaaaaa và \$s2 = 0xbbbbbbbb khi đó \$s3 = \$s1 + \$s2 sẽ có kết quả là một số dương, phép **xor \$t1, \$s1, \$s2** sẽ có kết quả là một số dương, do đó chương trình sẽ tiếp tục chạy đến câu lệnh **slt \$t2, \$s3, \$s1**. Lúc này \$s3 > \$s1 nên \$t2 = 0, mặt khác chương trình sẽ chuyển qua nhãn NEGATIVE do lệnh **bltz \$s1, NEGATIVE**. Lúc này chương trình sẽ kiểm tra \$t2 có bằng 0 hay không, nhưng \$t2 = 1 nên chương trình sẽ nhảy xuống nhãn OVERFLOW và gán \$t0 = 1 => xảy ra tràn dấu.

- TH4: \$s1, \$s2 âm, \$s3 không tràn:

	Name	Number	Value
	\$zero	0	0x00000000
	\$at	1	0x9fff0000
	\$v0	2	0x00000000
00	\$v1	3	0x00000000
2c	\$a0	4	0x00000000
30	\$a1	5	0x00000000
34	\$a2	6	0x00000000
	\$a3	7	0x00000000
	\$t0	8	0x00000000
	\$t1	9	0x60000000
	\$t2	10	0x00000001
	\$t3	11	0x00000000
	\$t4	12	0x00000000
	\$t5	13	0x00000000
	\$t6	14	0x00000000
	\$t7	15	0x00000000
	\$s0	16	0x00000000
	\$s1	17	0x9fffffff
	\$s2	18	0xffffffff
	\$s3	19	0x9ffffffe
	\$s4	20	0x00000000
	\$s5	21	0x00000000
	\$s6	22	0x00000000
00	\$s7	23	0x00000000
00	\$t8	24	0x00000000
00	\$t9	25	0x00000000
00	\$k0	26	0x00000000
00	\$k1	27	0x00000000
00	\$gp	28	0x10008000
00	\$sp	29	0x7fffffc
00	\$fp	30	0x00000000
00	\$ra	31	0x00000000
00	pc		0x00400034
00	hi		0x00000000
00	lo		0x00000000

Nhận xét: Đặt $\$s1 = 0x9fffffff$ và $\$s2 = 0xffffffff$ khi đó $\$s3 = \$s1 + \$s2$ sẽ có kết quả là một số âm, phép **xor \$t1, \$s1, \$s2** sẽ có kết quả là một số dương, do đó chương trình sẽ tiếp tục chạy đến câu lệnh **slt \$t2, \$s3, \$s1**. Lúc này $\$s3 < \$s1$ nên $\$t2 = 1$, nhưng sau đó chương trình sẽ kiểm tra ra $\$s1$ là số âm qua lệnh **bltz \$s1, NEGATIVE** và chuyển xuống nhãn **NEGATIVE**. Lúc này chương trình sẽ thực hiện lệnh **bne \$t2, \$zero, EXIT** để kiểm tra xem $\$t2 \neq 0$ không và $\$t2$ có khác 0, nên chương trình sẽ chuyển đến nhãn **EXIT**, $\$t0 = 0 \Rightarrow$ Không xảy ra tràn dấu.

- TH5: $\$s1$ dương, $\$s2$ âm (TH $\$s1$ và $\$s2$ trái dấu nói chung):

Name	Number	Value
\$zero	0	0x00000000
\$at	1	0x4fff0000
\$v0	2	0x00000000
\$v1	3	0x00000000
\$a0	4	0x00000000
\$a1	5	0x00000000
\$a2	6	0x00000000
\$a3	7	0x00000000
\$t0	8	0x00000000
\$t1	9	0xd0000000
\$t2	10	0x00000000
\$t3	11	0x00000000
\$t4	12	0x00000000
\$t5	13	0x00000000
\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x00000000
\$s1	17	0x9fffffff
\$s2	18	0x4fffffff
\$s3	19	0xffffffff
\$s4	20	0x00000000
\$s5	21	0x00000000
\$s6	22	0x00000000
\$s7	23	0x00000000
\$t8	24	0x00000000
\$t9	25	0x00000000
\$k0	26	0x00000000
\$k1	27	0x00000000
\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffefc
\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00000000
pc		0x00400038
hi		0x00000000
lo		0x00000000

Nhân xét: Gán $\$s1 = 0x9fffffff$, $\$s2 = 0x4fffffff$, lúc này $\$s3 = \$s1 + \$s2 < 0$, phép **xor \$t1, \$s1, \$s2** sẽ có kết quả là một số âm, do đó chương trình sẽ chuyển đến nhãn EXIT để kết thúc chương trình do câu lệnh **bltz \$t1, EXIT**, $\$t0 = 0 \Rightarrow$ Không xảy ra tràn số.



- Lệnh addu giúp có thể lưu giá trị khi kết quả phép cộng nằm ngoài vùng giá trị của thanh ghi.
- Hai số cùng dấu thì phép xor của hai số đó sẽ luôn có giá trị là một số dương, và ngược lại sẽ có giá trị là số âm nếu hai số trái dấu.
- Tổng của hai số trái dấu với nhau không thể là một giá trị tràn số.
- Tổng của hai số dương sau lệnh addu có giá trị âm thì sẽ xảy ra tràn số, tổng của hai số âm sau lệnh addu có giá trị dương thì cũng sẽ xảy ra tràn số.

Assignment 2:

- Extract MSB of \$s0

- Code:

.text

li \$s0, 0x12345678

andi \$s1, \$s0, 0xff000000

\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x12345678
\$s1	17	0x12000000
\$s2	18	0x00000000

- Clear LSB of \$s0

- Code:

.text

li \$s0, 0x12345678

andi \$s1, \$s0, 0xfffff00

\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x12345678
\$s1	17	0x12345600
\$s2	18	0x00000000
\$s3	19	0x00000000

- Set LSB of \$s0 (bits 7 to 0 are set to 1)

- Code:

.text

li \$s0, 0x12345678

ori \$s1, \$s0, 0x000000ff

\$s0	16	0x12345678
\$s1	17	0x123456ff
\$s2	18	0x00000000

- Clear \$s0 (\$s0=0, must use logical instructions)

- Code:

.text

li \$s0, 0x12345678

and \$s1, \$s0, \$zero

\$s0	16	0x12345678
\$s1	17	0x00000000
\$s2	18	0x00000000

Assignment 3:

a) abs \$s0,\$s1

- Code:

.text

li \$s1, -10

\$s0	16	0x0000000a
\$s1	17	0xffffffff6
\$s2	18	0x00000000
\$s3	19	0x00000000

slt \$t0, \$s1, \$zero # \$t0 = \$s1 < 0 ? 1 : 0

beqz \$t0, ABS # \$t0 = 0 => ABS

sub \$s0, \$zero, \$s1 # else \$s1 = 0 - \$s1

j END

ABS:

```
add    $s0, $s1, $zero    # $s0 = | $s1 |
```

END:

b) move \$s0,\$s1

- Code:

.text

```
li      $s1, 10

add     $s0, $s1, $zero    # $s0 = $s1
```

\$t7	15	0
\$s0	16	10
\$s1	17	10
\$s2	18	0

c) not \$s0, \$s1

- Code:

.text

```
li      $s1, 8

addi    $s0, $s1, 1        # $s0 = $s1 + 1

sub     $s0, $zero, $s0    # $s0 = 0 - $s0

# not $s0, $s1
```

\$t6	14	0
\$t7	15	0
\$s0	16	-9
\$s1	17	8
\$s2	18	0
\$s3	19	0

d) ble \$s1,\$s2,label

- Code:

.text

li \$s1, 3

li \$s2, 5

sle \$t0, \$s1, \$s2 # \$t0 = \$s1 <= \$s2 ? 1 : 0

bnez \$t0, label

j exit

label:

li \$s3, 10 # neu \$s1 <= \$s2 thi \$s3 = 10

exit:

\$s0	16	0
\$s1	17	3
\$s2	18	5
\$s3	19	10
\$s4	20	0

Assignment 4:

- Code:

.text

li \$s1, 0x4fffffff

li \$s2, 0x5fffffff

li \$t0, 0

addu \$s3, \$s2, \$s1 # \$s3 = \$s2 + \$s1

xor \$t1, \$s1, \$s2

kiểm tra xem \$s1 và \$s2 có cùng dấu không, nếu có \$t1 > 0

bltz \$t1, exit # \$t1 < 0 thì không tràn dấu

xor \$t2, \$s3, \$s1

kiểm tra xem \$s1 và \$s3 có cùng dấu không, nếu trái dấu => \$t2 < 0 => tràn số

bgtz \$t2, exit

nếu \$t2 > 0 thì \$s3 và \$s1 cùng dấu => không tràn số

overflow:

li \$t0, 1

exit:

Ta xét hai trường hợp không tràn số và có tràn số:

- TH1: \$s1 = 0x4ffffff và \$s2 = 0x5ffffff => Có tràn số

\$a2	6	0
\$a3	7	0
\$t0	8	1
\$t1	9	268435456
\$t2	10	-536870911
\$t3	11	0
\$t4	12	0
\$t5	13	0
\$t6	14	0
\$t7	15	0
\$s0	16	0
\$s1	17	1342177279
\$s2	18	1610612735
\$s3	19	-1342177282
\$s4	20	0
\$s5	21	0
\$s6	22	0
\$s7	23	0
\$t8	24	0
\$t9	25	0
\$k0	26	0
\$k1	27	0
\$gp	28	268468224
\$sp	29	2147479548
\$f...	30	0

Nhận xét: Theo lý thuyết, có hiện tượng tràn số xảy ra nếu ta đặt \$s1 = 0x4ffffff và \$s2 = 0x5ffffff. Mặt khác, giá trị của \$t0 = 1 => thỏa mãn lý thuyết.

- TH2: \$s1, 0x4ffffff và \$s2, 0x123

\$a1	5	0
\$a2	6	0
\$a3	7	0
\$t0	8	0
\$t1	9	1342176988
\$t2	10	536870621
\$t3	11	0
\$t4	12	0
\$t5	13	0
\$t6	14	0
\$t7	15	0
\$s0	16	0
\$s1	17	1342177279
\$s2	18	291
\$s3	19	1342177570
\$s4	20	0
\$s5	21	0
\$s6	22	0
\$s7	23	0
\$t8	24	0
\$t9	25	0
\$k0	26	0
\$k1	27	0
\$gp	28	268468224
\$sp	29	2147479548

Nhân xét: Theo lý thuyết sẽ không có hiện tượng tràn số xảy ra nếu ta đặt $\$s1 = 0x4ffffff$ và $\$s2 = 0x123$. Mặt khác, giá trị của $\$t0 = 0 \Rightarrow$ thỏa mãn lý thuyết.

- TH3: $\$s1 = 0x4ffffff$, $\$s2 = 0x9ffffff$

\$a3	7	0
\$t0	8	0
\$t1	9	-805306368
\$t2	10	0
\$t3	11	0
\$t4	12	0
\$t5	13	0
\$t6	14	0
\$t7	15	0
\$s0	16	0
\$s1	17	1342177279
\$s2	18	-1610612737
\$s3	19	-268435458
\$s4	20	0
\$s5	21	0
\$s6	22	0
\$s7	23	0
\$t8	24	0
\$t9	25	0
\$k0	26	0
\$k1	27	0
\$gp	28	268468224
\$sp	29	2147479548

Nhân xét: Theo lý thuyết sẽ không có hiện tượng tràn số xảy ra nếu ta đặt \$s1 = 0x4ffffff và \$s2 = 0x9ffffff. Mặt khác, giá trị của \$t0 = 0 => thỏa mãn lý thuyết.

Assignment 5:

.text

li \$s0, 3 # dat so can nhan la x = 3

li \$t1, 1 # buoc nhay la 1

li \$t2, 5

se co 4 vong lap tu 1 den 4, tuong ung voi viec ta

se nhan x voi 2, 4, 8, 16.

loop:

sllv \$s0, \$s0, \$t1

phép lui \$t1 bit, đồng nghĩa với phép nhân với lũy thừa của 2

addi \$t1, \$t1, 1 # \$t1 = \$t1 + 1

sub \$s1, \$t1, \$t2 # \$s1 = \$t1 - \$t1

beqz \$s1, endloop # nếu \$s1 = 0 thì dừng vòng lặp

j loop

endloop:

\$t0	8	0
\$t1	9	5
\$t2	10	5
\$t3	11	0
\$t4	12	0
\$t5	13	0
\$t6	14	0
\$t7	15	0
\$s0	16	3072
\$s1	17	0
\$s2	18	0
\$s3	19	0
\$s4	20	0
\$s5	21	0
\$s6	22	0
\$s7	23	0
\$t8	24	0
\$t9	25	0

\$a3	7	0x00000000
\$t0	8	0x00000000
\$t1	9	0x00000005
\$t2	10	0x00000005
\$t3	11	0x00000000
\$t4	12	0x00000000
\$t5	13	0x00000000
\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x00000c00
\$s1	17	0x00000000
\$s2	18	0x00000000
\$s3	19	0x00000000
\$s4	20	0x00000000
\$s5	21	0x00000000
\$s6	22	0x00000000
\$s7	23	0x00000000
\$t8	24	0x00000000
\$t9	25	0x00000000
\$k0	26	0x00000000
\$k1	27	0x00000000
\$gp	28	0x10008000

Trạng thái	\$t1	\$s0	\$s1
Sau khi khởi tạo các giá trị	0x00000001	0x00000003	0x00000000
Sau khi chạy hết vòng for đầu tiên	0x00000002	0x00000006	0xffffffffd
Sau khi chạy hết vòng for thứ hai	0x00000003	0x00000018	0xffffffffe
Sau khi chạy hết vòng for thứ ba	0x00000004	0x000000c0	0xfffffffff
Sau khi chạy hết vòng for thứ ba	0x00000005	0x00000c00	0x00000000

Nhận xét: Theo như tính toán, kết quả cuối cùng thu được trên thanh \$s0 sẽ có giá trị là $3 * 2 * 4 * 8 * 16 = 3072$. Mặt khác giá trị trên thanh \$s0 sau khi chạy xong chương trình có giá trị là $0x00000c00 = 3072 \Rightarrow$ Kết quả thu được sau khi chạy chương trình hoàn toàn đúng với kết quả tính toán được trên lý thuyết.

- Code:

Chương trình nhân một số x với một số lũy thừa của 2:

.text


```

li    $s1, 3      # dat x = 3
li    $s2, 5

# $s2 = 5 đồng nghĩa với dịch trái 5 bit,
# tương đương phép nhân với 32

sllv  $s3, $s1, $s2

# dịch bit của $s1 sang trái 5 lần => nhân $s1 với 32

```

\$s0	16	0
\$s1	17	3
\$s2	18	5
\$s3	19	96

- Nhận xét: Giá trị trên thanh ghi \$t3 = 96 đúng với phép nhân $3 * 32 \Rightarrow$ Chương trình cho ra kết quả đúng với kết quả tính toán theo lý thuyết.

Tổng kết:

- **SLLV**: Thực hiện phép dịch trái bit của giá trị trong một thanh ghi nguồn theo một số lượng bit được chỉ định bởi giá trị trong thanh ghi nguồn thứ hai.
- **SLL**: Thực hiện phép dịch trái bit của giá trị trong một thanh ghi theo một số lượng bit cố định được chỉ định trực tiếp trong lệnh.
- **SRLV**: Ngược lại với lệnh SLLV, lệnh này thực hiện phép dịch phải bit của giá trị trong một thanh ghi nguồn (source register) theo một số lượng bit được chỉ định bởi giá trị trong thanh ghi nguồn thứ hai (shift amount).
- **SRL**: Ngược lại với lệnh SLL, lệnh này thực hiện phép dịch phải bit của giá trị trong một thanh ghi theo một số lượng bit cố định được chỉ định trực tiếp trong lệnh.