

DA RESTITUIRE INSIEME AGLI ELABORATI e A TUTTI I FOGLI
 → NON USARE FOGLI NON TIMBRATI
 → ANDARE IN BAGNO PRIMA DELL'INIZIO DELLA PROVA
 → NO FOGLI PERSONALI, NO TELEFONI, SMARTPHONE, ETC

SVOLGIMENTO DELLA PROVA (selezionare una delle seguenti 4 opzioni):

PER GLI STUDENTI DI "ARCHITETTURA DEI CALCOLATORI – A.A. 2015/16 e 16/17": es. N.1+2+3+7.

NOTA: per l'esercizio 7 dovranno essere consegnati DUE files: il file del programma VERILOG e il file relativo all'output (screenshot o copy/paste)

1) [18/38] Trovare il codice assembly MIPS corrispondente al seguente programma (usando solo e unicamente istruzioni della tabella sottostante e rispettando le convenzioni di utilizzazione dei registri dell'assembly MIPS riportate qua sotto per riferimento).

```
float sqrt1(float n){
    float low=0, high=n, xlow=high, xhigh=low
    float sqrt=0, res=0; int times = 1;
    if(n<0) return -1;
    while(n<1){ n=n*100; times++; }
    if(n<0) n=-1*n;
    while(res!=n) {
        sqrt = (high+low)/2;
        res = sqrt*sqrt;
        if(res>n) high = sqrt;
        else if(res<n) low = sqrt;
        if(xlow==low && xhigh==high){
            break;
        }else{
            xlow = low;
            xhigh = high;
        }
    }
}

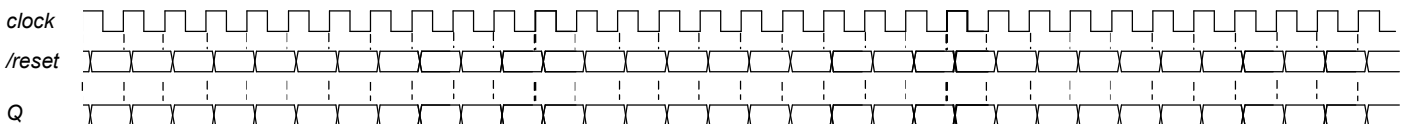
for(int i=1; i<times; i++){
    sqrt=sqrt/10;
}
return sqrt;

int main() {
    float sq7,sq27;
    sq7=sqrt1(7);
    sq27=sqrt1(27);
    print_float(sq7);
    print_string("\n");
    print_float(sq27);
    print_string("\n");
    exit(0);
}
```

- 2) [8/38] Si consideri una cache di dimensione 128B e a 4 vie di tipo write-back/write-non-allocate. La dimensione del blocco e' 8 byte, il tempo di accesso alla cache e' 4 ns e la penalita' in caso di miss e' pari a 40 ns, la politica di rimpiazzamento e' LRU. Il processore effettua i seguenti accessi in cache, ad indirizzi al byte: 127, 113, 163, 111, 140, 161, 115, 224, 222, 241, 216, 313, 416, 523, 691, 716, 831, 910, 1011, 1118, 1231, 121. Tali accessi sono alternativamente letture e scritture. Per la sequenza data, ricavare il tempo medio di accesso alla cache, riportare i tag contenuti in cache al termine, i bit di modifica (se presenti) e la lista dei blocchi (ovvero il loro indirizzo) via via eliminati durante il rimpiazzamento ed inoltre in corrispondenza di quale riferimento il blocco e' eliminato.
- 3) [4/38] Assemblare il seguente programma MIPS, utilizzando la tabella sottostante e riportando il formato utilizzato e i valori in esadecimale di ciascun campo di quel formato (es. LW \$2, 0(\$1) → FORMATO I: 23 1 2 0); il programma viene caricato all'indirizzo standard 0x0040'0000:

lab:	LW	\$2, 0(\$1)	SLT	\$8, \$7, \$2	
	SW	\$4, 0(\$3)	BNE	\$8, \$0, lab	
	SLL	\$5, \$2, 10	JR	\$31	
	SRA	\$6, \$4, 12	fun:	DIV	\$10, \$12
	MULTU	\$5, \$6		MFHI	\$2
	MFLO	\$7		JR	\$31
	JAL	fun			

- 4) Non assegnato
 5) Non assegnato
 6) Non assegnato
 7) [8/38] **Realizzare** in Verilog (per studenti 2014 e anni precedenti --> v.note finale) sia un serial carry counter a 4-bit che il relativo testbench: il clock ha un periodo di 10ns; il segnale _reset e' attivo basso: resta alto per 5ns, basso per 20ns, e poi ritorna alto per 600ns. Il contatore inizia il conteggio producendo sull'uscita Q il valore binario 0000 quando il segnale di /reset e' attivato, appena disattivato il /reset il conteggio prosegue. **Tracciare il diagramma di temporizzazione** come verifica della correttezza dell'unità riportando i segnali clock, /reset, uscita Q per la durata complessiva (625ns). Nota: si può svolgere l'esercizio su carta oppure con ausilio del simulatore salvando una copia dell'output (diagramma temporale) e del programma Verilog su USB-drive del docente. (Per studenti 2014 e anni precedenti descrivere il comportamento di questa rete e disegnare l'intero diagramma di temporizzazione, come sopra specificato).



Instructions

Opcod+Funct (hexadecimal)	Instruction	Example	Meaning	Comments
00+20/00+21	add	add/addu \$1,\$2,\$3	\$1 = \$2 + \$3	(signed/unsigned) 3 operands; exception possible
00+22/00+23	subtract	sub/subu \$1,\$2,\$3	\$1 = \$2 - \$3	(signed/unsigned) 3 operands; exception possible
08/09	add immediate	addi/addiu \$1,\$2,100	\$1 = \$2 + 100	(signed/unsigned) + constant ; exception possible
00+18/00+19	multiplication	mult/multu \$1, \$2	Hi,Lo= \$1 x \$2	(signed/unsigned) 64-bit Product ; result in Hi,Lo
00+1A/00+1B	division	div/divu \$1, \$2	Hi= \$1 % \$2, Lo = \$1 / \$2	(signed/unsigned) division
00+10/00+12	move from Hi / move from Lo	mfhi/mflo \$1	\$1 = Hi (\$1 = Lo)	Create copy of Hi (Create a copy of Lo)
00+2A/00+2B	set on less than	slt/sltu \$1,\$2,\$3	if (\$2 < \$3) \$1 = 1; else \$1 = 0	(signed/unsigned) compare \$2 and \$3 (less than)
0A/0B	set on less than immediate	slti/sltiu \$1,\$2,100	if (\$2 < 100) \$1 = 1; else \$1 = 0	(signed/unsigned) compare \$2 and constant (less than)
00+24/25/26/27	and / or / xor / nor	and/or/xor/nor \$1,\$2,\$3	\$1=\$2&\$3 / \$2 \$3 / \$2^\$3 / !(\$2 \$3)	3 register operands; Logical AND/OR/XOR/NOR
0C/0D/0E	and / or / xor immediate	andi/ori/xori \$1,\$2,100	\$1 = \$2 & 100 / \$2 100 / \$2 ^100	Logical AND/OR/XOR register, constant
00+00	shift left logical	sll \$1,\$2,10	\$1 = \$2 << 10	Shift left by constant
00+02/00+03	shift right (!logical,a=arithmetic)	srl/sra \$1,\$2,10	\$1 = \$2 >> 10	Shift right by constant (for arithmetic: sign is preserved)
23/20	load word / load byte	lw/lb \$1,100(\$2)	\$1 = Memory[\$2+100]	Data from memory to register
24	load byte unsigned	lbu \$1,100(\$2)	\$1 = Memory[\$2+100]	Data from mem. To reg.; no sign extension
2B/28	store word / store byte	sw/sb \$1,100(\$2)	Memory[\$2+100] = \$1	Data from register to memory
0F	load upper immediate	lui \$1,0x1234	\$1=0x1234'0000	load most significant 16 bits
PSEUDOINSTRUCTION	load address	la \$1,var	\$1 = &var	Load address of var (lui \$1,Hi6(&var);ori \$1,Hi6(&var) Hi6/Li6=high/low 16 bits of &var
02	jump	j 10000	go to 10000	Jump to target address
00+08	jump register	jr \$31	go to \$31	For switch, procedure return
03	jump and link	jal 10000	\$31 = PC + 4; go to 10000	For procedure call
04	branch on equal	beq \$1,\$2,100	if (\$1 == \$2) go to PC+4+100	Equal test; PC relative branch
05	branch on not equal	bne \$1,\$2,100	if (\$1 != \$2) go to PC+4+100	Not equal test; PC relative
00+0C	syscall	syscall	call OS service \$v0	See table of system calls below
10+10,rs=10	rfe	rfe	shift right (k,e) bits in STATUS reg	Exit Kernel Mode, Enable Interrupts
PSEUDOINSTRUCTION	branch unconditional	b 100	go to PC+4+100	PC relative branch (e.g., beq \$0,\$0,100)
PSEUDOINSTRUCTION	no operation	nop	do nothing	Do nothing (e.g. sll \$0,\$0,0)
30	load-linked	ll \$1,100(\$2)	\$1=Memory[\$2+100]	Read and start to monitor the given memory location
38	store-conditional	sc \$1,100(\$2)	Memory[\$2+100]=\$1 or →	return 0 if a coherence action happens since the previous ll (\$1 must be different from 0)
11+00 fmt=10/11	add.s / add.d	add.x \$f0,\$f2,\$f4	\$f0=\$f2+\$f4	Single and double precision add
11+01 fmt=10/11	sub.s / sub.d	sub.x \$f0,\$f2,\$f4	\$f0=\$f2-\$f4	Single and double precision subtraction
11+02 fmt=10/11	mul.s / mul.d	mul.x \$f0,\$f2,\$f4	\$f0=\$f2*\$f4	Single and double precision multiplication
11+03 fmt=10/11	div.s / div.d	div.x \$f0,\$f2,\$f4	\$f0=\$f2/\$f4	Single and double precision division
11+05 fmt=10/11	abs.s / abs.d	abs.x \$f0,\$f2	\$f0=ABS(\$f2)	Single and double precision absolute value
11+06 fmt=10/11	mov.s / mov.d	mov.x \$f0,\$f2	\$f0←\$f2	Single and double precision move
11+07 fmt=10/11	neg.s / neg.d	neg.x \$f0,\$f2	\$f0= - (\$f2)	Single and double precision opposite value
11+3C(31,32,3D,3E,3F) fmt=10/11	c.lt.s / c.lt.d (ne,eq,gt,le,ge)	c.lt.x \$f0,\$f2	Temp=(\$f0<\$f2)	Single and double: compare \$f0 and \$f2 <,<=,>,>=
11+00 fmt=4/0	move to/from coprocessor 1	mtc1/mfc1 \$1,\$f2	\$f2=\$1 / \$1=\$f2	Move \$1 to/from C1 reg. \$f2 (no conversion)
10+00 fmt=4/0	move to/from coprocessor 0	mtc0/mfc0 \$1,\$f2	\$c2=\$1 / \$1=\$c2	Move \$1 to/from C0 reg. \$f2 (no conversion)
11+00 fmt=6/2	move to/from control reg of cop.1	ctc1/cfc1 \$1,\$c2	\$c2=\$1 / \$1=\$c2	Move \$1 to/from C1-CONTROL register
11 fmt=8,ft=1/0	branch on true/false	bclt/bclf label	If (Temp == true/false) go to label	Temp is 'Condition-Code'
31/39	load/store floating point (32bit)	lwc1/swc1 \$f0,0(\$1)	\$f0←Memory[\$1] / Memory[\$1]←\$f0	Data from FP (C1) register to memory
11+21,fmt=10/11+22,fmt=11	convert from/to single to/from double	cvt.d.s/cvt.s.d \$f0,\$f2	\$f0=(double)\$f2/\$f0=(single)\$f2	Type conversion
11+24,fmt=11/11+20	convert from/to single to/from integer	cvt.w.s/cvt.s.w \$f1,\$f0	\$f1=(int)\$f0 / \$f0=(single)\$f2	Type conversion

Register Usage

Name	Reg. Num.	Usage
\$zero	0	The constant value 0
\$s0-\$s7	16-23	Saved
\$t0-\$t9	8-15,24-25	Temporaires
\$a0-\$a3	4-7	Arguments

Name	Reg. Num.	Usage
\$v0-\$v1	2-3	Results
\$fp, \$sp	30,29	frame pointer, stack pointer
\$ra, \$gp	31,28	return address, global pointer
\$k0-\$k1	26,27	Kernel usage

Reg. Num.	Usage
\$f0, \$f2	Return values
\$f12,\$f14	Function arguments
\$f20,\$f22,\$f24,\$f26,\$f28,\$f30	Saved registers
\$f4,\$f6,\$f8,\$f10,\$f16,\$f18	Temporaires registers

System calls

Service Name	Service Num. (\$v0)	INPUT Arguments	OUTPUT Arguments
print int	1	\$a0=integer to print	---
print float	2	\$f12=float to print	---
print double	3	(\$f12,\$f13)=double to print	---
print string	4	\$a0=address of ASCHZ string to print	---
read int	5	---	\$v0=integer
read float	6	---	\$f0=float
read double	7	---	\$f0-f1=double
read string	8	\$a0=address of input buffer, \$a1=max characters to read	---
sbrk	9	\$a0=Number of bytes to be allocated	\$v0=pointer to the allocated memory
exit	10	---	---