COMPITO di ARCHITETTURA DEI CALCOLATORI 1 del 23-09-2013 **MATRICOLA**_____

COGNOME_____

NOME_____

MODULO RETI LOGICHE:
I SEGUENTI ESERCIZI VALGONO 50% DEL VOTO FINALE (40/80) PER GLI INFORMATICI (ARCHITETTURA 1) E (1 E 2) IL 33% DEL VOTO FINALE (20/60) PER GLI ALTRI (ARCHTIETTURA 1A)

Esercizio 1

Date le tre seguenti funzioni:

$$f_1 = \Sigma_4(1,5,12,13,14)$$
$$f_2 = \Sigma_4(5,7,8,9,10,13)$$
$$f_3 = \Sigma_4(4,9,11,12,13)$$

a) elencarne tutti gli implicanti primi multipli;
b) costruirne le rispettive espressioni minime selezionando opportuni sottoinsiemi di implicanti primi multipli;
c) disegnare la rete che le implementa.

Esercizio 2

Con un registro parallelo a quattro bit si vuole costruire un circuito che può operare nei seguenti modi:
1) effettuare traslazioni logiche e aritmetiche di un bit verso destra;
2) eseguire il conteggio modulo 10;
3) riconoscere se in una successione di coppie di bit in ingresso è presente la quintupla 00,01,11,10,00.

MODULO CALCOLATORI ELETTRONICI:
I SEGUENTI ESERCIZI VALGONO 50% DEL VOTO FINALE (40/80) PER ARCHITETTURA 1 E 66% DEL VOTO FINALE (40/60) PER ARCHITETTURA 1A. VALGONO 40/40 PER GLI ALTRI.

1. [18] Trovare il codice assembly MIPS corrispondente del seguente programma (**utilizzando solo e unicamente istruzioni dalla tabella sottostante**), **rispettando le convenzioni di utilizzazione dei registri dell'assembly MIPS** (riportate in calce, per riferimento). In alternativa, si usi l'assembly x86 anziche' MIPS.Le funzioni non definite sono da considere funzioni esterne al programma.

```
double x[3][3], y[3][3], z[3][3], w[3][3], u[3];

double sqr(double x) {
   double y;
   y=x*x;
   return(y);
}

double sign(double x) {
   if (x<0.0) return(-1);
   if (x==0.0) return(0);
   else return(1);
}

genqr(double q[][3], double r[][3], int s) {
   int i, j, k; double a,b,c;
   for(j=0;j<s;++j){
      c=0.0;
      for(k=0;k<j+1;++s){
         c=c+sqr(q[k][j]);
      }
      a=sqrt(c+sqr(r[j][j]));
      b=sqrt(c+sqr(r[j][j]+a*sign(r[j][j])));
      for(k=j;k<s;++k){
         u[k-j]=r[k][j]/b;
      }
      for(i=0;i<s;++i){
         if (i<j) w[i][i]=1;
      }
      for(k=0;k<s-j;++k){
         w[k+j][i]=u[i]*u[k];
      }
   }
}


int main () {
   genqr(x,y,3);
   mmul(x,z,3);
}
```

2. [8] Si consideri una cache di dimensione 256B e a 2 vie di tipo write-back. La dimensione del blocco e' 64 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: 6881, 6761, 6811, 1191, 6812, 6117, 1881, 1791, 1887, 2198, 6885, 6180, 6811, 2178, 6868, 6783, 6895, 6779, 6815, 6316, 6810. 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 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] Supponendo che le funzioni "sqr" e "sign" siano su un file separato rispetto a quello in cui stanno le funzioni genqr main, generare la tabella dei simboli e la tabella di rilocazione per il programma della domanda 1.

4. [6] Programmare il timer 8254 e il registro SPR in modo che sul beeper compaia un beep di frequenza 400Hz.
5. [4] Spiegare a cosa servono i segnali RAS e CAS in una memoria DRAM, facendo riferimento ad una operazione di scrittura di una DRAM da 1 Gbit.

Instructions

Instruction	Example		Meaning	Comments
add	`add`	`$1,$2,$3`	$1 = $2 + $3	3 operands; exception possible
subtract	`sub`	`$1,$2,$3`	$1 = $2 - $3	3 operands; exception possible
add immediate	`addi`	`$1,$2,100`	$1 = $2 + 100	+ constant; exception possible
subtract immediate	`subi`	`$1,$2,100`	$1 = $2 - 100	- constant; exception possible
multiplication	`mult`	`$1, $2`	Hi,Lo= $1 x $2	64-bit Signed Product ; result in Hi,Lo
division	`div`	`$1, $2`	Hi= $1 % $2, Lo = $1 / $2	Signed division
move from Hi	`mfhi`	`$1`	$1 = Hi	Create copy of Hi
move from Lo	`mflo`	`$1`	$1 = Lo	Create copy of Lo
and	`and`	`$1,$2,$3`	$1 = $2 & $3	3 register operands; Logical AND
or	`or`	`$1,$2,$3`	$1 = $2 | $3	3 register operands; Logical OR
nor	`nor`	`$1,$2,$3`	$1 = !($2 | $3)	3 register operands; Logical NOR
xor	`xor`	`$1,$2,$3`	$1 = $2 ^ $3	3 register operands; Logical XOR
and immediate	`andi`	`$1,$2,100`	$1 = $2 & 100	Logical AND register, constant
or immediate	`ori`	`$1,$2,100`	$1 = $2 | 100	Logical OR register, constant
xor immediate	`xori`	`$1,$2,100`	$1 = $2 ^ 100	Logical XOR register, constant
shift left logical	`sll`	`$1,$2,10`	$1 = $2 << 10	Shift left by constant
shift right logical	`srl`	`$1,$2,10`	$1 = $2 >> 10	Shift right by constant
load word	`lw`	`$1,100($2)`	$1 = Memory[$2+100]	Data from memory to register
load byte	`lb`	`$1,100($2)`	$1 = Memory[$2+100]	Data from memory to register
load byte unsigned	`lbu`	`$1,100($2)`	$1 = Memory[$2+100]	Data from mem. to reg.; no sign extension
store word	`sw`	`$1,100($2)`	Memory[$2+100] = $1	Data from register to memory
store byte	`sb`	`$1,100($2)`	Memory[$2+100] = $1	Data from register to memory
load address	`la`	`$1,var`	$1 = &var	Load variable address
branch on equal	`beq`	`$1,$2,100`	if ($1 = = $2) go to PC+4+100	Equal test; PC relative branch
branch on not equal	`bne`	`$1,$2,100`	if ($1 != $2) go to PC+4+100	Not equal test; PC relative
set on less than	`slt`	`$1,$2,$3`	if ($2 < $3) $1 = 1; else $1 = 0	Compare less than; 2`s complement
set on less than immediate	`slti`	`$1,$2,100`	if ($2 < 100) $1 = 1; else $1 = 0	Compare < constant; 2`s complement
set on less than unsigned	`sltu`	`$1,$2,$3`	if ($2 < $3) $1 = 1; else $1 = 0	Compare less than; natural number
set on less than imm. unsigned	`sltiu`	`$1,$2,100`	if ($2 < 100) $1 = 1; else $1 = 0	Compare constant; natural number
jump	`j`	`10000`	go to 10000	Jump to target address
jump register	`jr`	`$31`	go to $31	For switch, procedure return
jump and link	`jal`	`10000`	$31 = PC + 4;go to 10000	For procedure call
add.s add.d	`add.x`	`$f0,f2,$f4`	$f0=$f2+$f4	Single and double precision add
sub.s sub.d	`add.x`	`$f0,f2,$f4`	$f0=$f2-$f4	Single and double precision subtraction
mul.s mul.d	`mul.x`	`$f0,f2,$f4`	$f0=$f2*$f4	Single and double precision multiplication
div.s div.d	`div.x`	`$f0,f2,$f4`	$f0=$f2/$f4	Single and double precision division
mov.s mov.d	`mov.x`	`$f0,$f2`	$f0←$f2	Single and double precision move
abs.s abs.d	`abs.x`	`$f0,$f2`	$f0=ABS($f2)	Single and double precision absolute value
neg.s neg.d	`neg.x`	`$f0,$f2`	$f0= – ($f2)	Single and double precision absolute value
c.lt.s c.lt.d (eq,ne,le,gt,ge)	`c.lt.x`	`$f0,$f2`	Temp=($f0<$f2)	Single and double: compare $f0 and $f2 <,=,!=,<=,>,>=
mtc1 (mfc1)	`mtc1`	`$1,$f2`	$f2=$1	Data from gen.reg. to C1 reg. (no conversion) (and viceversa)
branch on false	`bc1f`	`label`	If (Temp = = false) go to label	Temp is 'Condition-Code'
branch on true	`bc1t`	`label`	If (Temp = = true) go to label	Temp is 'Condition-Code'
load floating point (32bit)	`lwc1`	`$f0,0($1)`	$f0←Memory[$1]	
store floating point (32bit)	`swc1`	`$f0,0($1)`	Memory[$1]←$f0	
convert single into double	`cvt.d.s`	`$f0,$f2`	$f0=(double)$f2	Also cvt.s.d (viceversa)
convert single into integer	`cvt.w.s`	`$f1,$f0`	$f1=(int)$f0	Also cvt.s.w (viceversa)

Register Usage

Name	Register 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	Register 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

Name	Usage
$f0, $f1, …, $f31	Single precision floating point registers
$f0, $f2, …, $f30	Double precision floating point 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	($12,$13)=double to print	---
print_string	4	$a0=address of ASCIIZ string to print	---
Sbrk	9	$a0=Number of bytes to be allocated	$v0=pointer to the allocated memory