

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 (ARCHITETTURA 1A)

Esercizio 1

Una rete sequenziale asincrona con due ingressi x_1, x_2 ed una uscita z , funziona nel seguente modo. Quando x_2 cambia da 0 ad 1 e poi da 1 a 0 mentre x_1 è 1, l'uscita cambia da 1 a 0 quando x_1 diventa 0 e ritorna 1 al cambiare di x_1 da 0 ad 1 mentre x_2 è 0. In ogni altra situazione l'uscita è 1. Progettare la rete tenendo conto del fatto che ai fini del funzionamento non sono validi cambiamenti simultanei degli ingressi.

Esercizio 2

Progettare un registro a 5 bit con i seguenti modi di funzionamento:

- 1) contatore ad anello autoinizializzante ed autocorrettore;
- 2) contatore modulo 24;
- 3) registro di rotazione sinistra;
- 4) registro di traslazione aritmetica destra di 2 bit (propaga il bit del segno).

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 anziché MIPS. Le funzioni non definite sono da considerare funzioni esterne al programma.

FILE1.c::

```
double arr[20];

int merge(double arr[],int l,int m,int h)
{
    double arr1[10],arr2[10];
    int n1,n2,i,j,k;
    n1=m-1+1;
    n2=h-m;

    for(i=0; i<n1; i++)
        arr1[i]=arr[l+i];
    for(j=0; j<n2; j++)
        arr2[j]=arr[m+j+1];

    arr1[i]=9999;
    arr2[j]=9999;

    i=0;
    j=0;
    for(k=l; k<=h; k++) {
        if(arr1[i]<=arr2[j])
            arr[k]=arr1[i++];
        else
            arr[k]=arr2[j++];
    }

    return 0;
}
```

FILE2.c::

```
extern double arr[20];
int merge_sort(int arr[],int low,int high)
{
    int mid;
    if(low<high) {
        mid=(low+high)/2;
        merge_sort(arr,low,mid);
        merge_sort(arr,mid+1,high);
        merge(arr,low,mid,high);
    }
    return 0;
}

int main()
{
    int n,i;

    merge_sort(arr,0,n-1);

    print_string("Sorted array:");
    for(i=0; i<n; i++)
        print_double(arr[i]);

    exit(0);
}
```

2. [8] Si consideri una cache di dimensione 64B e a 4 vie di tipo write-back. La dimensione del blocco è 8 byte, il tempo di accesso alla cache è 4 ns e la penalità in caso di miss è pari a 40 ns, la politica di rimpiazzamento è LRU. Il processore effettua i seguenti accessi in cache, ad indirizzi al byte: 1781, 1761, 1711, 7191, 1712, 1117, 7181, 7791, 7187, 5198, 7185, 7180, 7111, 5178, 7168, 1783, 1795, 1779, 1715, 1316, 1710. 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. [5] Prendendo come riferimento il programma della domanda 1, si supponga che le funzioni main e merge_sort siano nel FILE2.c mentre la funzione merge l'array arr siano nel FILE1.c. Costruire e rappresentare le informazioni necessarie al collegamento dei due file in un unico file binario, coi valori effettivi dei simboli da collegare.
5. [4] Dato il programma MIPS:


```
add $1, $2, $3
sub $1, $4, $5
add $6, $1, $7
lw $8, 0($6)
```

indicare le dipendenze fra i registri che possono causare stalli nella pipeline

6. [5] Spiegare il funzionamento dello schema di paginazione a 4 livelli con indirizzi a 64 bit e pagine di dimensione pari a 8KB.

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 <,<=,>,>=
mtcl (mfc1)	mtcl \$1,\$F2	\$F2←\$1	Data from gen.reg. to C1 reg. (no conversion) (and viceversa)
branch on false	bclf label	If (Temp == false) go to label	Temp is 'Condition-Code'
branch on true	bclt 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
\$\$0-\$\$7	16-23	Saved
\$\$0-\$\$9	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 ASCII string to print	---
Sbrk	9	\$a0=Number of bytes to be allocated	\$v0=pointer to the allocated memory