Esame di Architetture degli Elaboratori - 16/09/2021

A.A. 2020-21

Cognome e Nome	Matricola	
----------------	-----------	--

Soluzione

Per tutta la verifica, **N** sarà uguale alle cinque o sei cifre del numero della matricola dello studente, dapprima privata di eventuali lettere, e poi trascritta nel verso opposto aggiungendo infine zeri fino a raggiungere un numero di sei cifre.

Es.: se la matricola è 237424, allora N = 424732 se la matricola è 237400, allora N = 473200 se la matricola è I-37424, allora N = 424730.

1-3 pt. Si scelgano le 3 cifre non identiche più piccole in $N=N_5N_4N_3N_2N_1N_0$ e, mantenendone l'ordine dato all'interno di N, si attribuisca al numero M ottenuto giustapponendo le stesse cifre la base B più piccola che ne permette una rappresentazione simbolicamente sensata. A questo punto si converta lo stesso numero dalla base B alla nuova base 11, mostrando i calcoli necessari.

RISPOSTA: per esempio se N = 473200, allora M = 320 e B = 4. In tal caso la conversione alla base 11 si ottiene da

$$320_4 = 3*4^2 + 2*4^1 + 0*4^0 = 48 + 8 + 0 = 56$$

 $56 = 5*11^1 + 1*11^0 = 51_{11}$.

2 - 3 pt. Si consideri il numero M dell'esercizio precedente nella base B determinata come sopra. Quanti bit sono necessari per rappresentare in complemento a due l'intervallo numerico $[-M_B, M_B]$?

RISPOSTA: nel caso dell'esercizio precedente si aveva $M=320_4$. Di qui si ha subito $320_4=111000_2$. Ricordando la necessità di un bit aggiuntivo per il segno, si nota subito che 7 bit sono sufficienti per rappresentare l'intervallo in questione.

3 - 3 pt. Un chip di memoria ha una capacità di N Byte. Se ogni sei anni la densità di transistor nell'unità di memoria raddoppia, quale sarà la capacità del chip tre anni dopo a parità di superficie? Mostrare i calcoli necessari.

RISPOSTA: Poiché in sei anni la capacità raddoppia, ogni anno il fattore d'incremento è uguale alla radice sesta di due. A ogni

triennio dunque la capacità cresce del cubo della radice sesta di 2, cioè $2^{3/6}=2^{1/2}=\sqrt{2}$.

4 - 3 pt. Si consideri il numero $K = N_5N_4$ formato dalle due cifre più significative di $N = N_5N_4N_3N_2N_1N_0$. Lo si converta nel corrispondente numero binario K_2 . Infine, si realizzi lo schema di un circuito logico avente uscita uguale a 1 solo se gli ingressi formano una sequenza uguale a K_2 oppure uguale a K_2+1 .

RISPOSTA: per esempio se N=473200 si ha K=47 e $K_2=101111$. A questo punto basta realizzare di un circuito logico individuato dalla seguente tabella di verità:

ABCDEF | U
000000 | 0
... | 0
101111 | 1
110000 | 1
110001 | 0
... | 0
111111 | 0

Il circuito si può subito realizzare per esempio in forma canonica (una porta OR a 2 ingressi di 2 porte AND a 6 ingressi).

5 - 3 pt. Quanti transistor occorrono per realizzare il circuito dell'esercizio precedente?

RISPOSTA: nel caso della realizzazione canonica il circuito adopera 5 porte NOT, 2 porte AND a 6 ingressi e una porta OR a 2 ingressi. Occorrono dunque 5 + 2*7 + 3 = 22 transistor.

6 - 3 pt. Si progetti un codice binario a lunghezza fissa, in grado di rappresentare un numero di lettere dell'alfabeto occidentale sufficienti per codificare il proprio nome e cognome.

RISPOSTA: ad esempio nel caso del nome e cognome del docente, il nome contiene i caratteri A,C,D,E,F,I,O,N,R,T, i quali possono essere codificati con lunghezza fissa adoperando 4 bit:

A = 0000

C = 0001

D = 0010

E = 0011

F = 0100

I = 0101

0 = 0110

N = 0111

R = 1000

T = 1001

7 - 3 pt. Adoperando il codice all'esercizio precedente, durante la trasmissione del nome e cognome si verifica una serie di errori che casualmente mutano la sequenza, che viene viceversa ricevuta come cognome e nome. Si faccia vedere quali bit hanno cambiato valore.

RISPOSTA: sempre adoperando l'esempio dell'esercizio precedente, si ha:

Ι С 0 R F 0 Ν 0 N Τ Α F Ε Ε R Т С Α Ν D

8 - 3 pt. E' possibile bloccare via software gli interrrupt nel microcontrollore di Arduino? Motivare la risposta.

RISPOSTA: sì, per esempio a livello globale impostando il bit 7 del registro SREG. Le istruzioni per cambiare il valore di tale bit sono rispettivamente cli() [clear interrupt] per disabilitare gli interrupt, e sei() [set interrupt] per ripristinare lo stato precedente all'arrivo di un'interruzione.

9 - 3 pt. In un'architettura a 32 bit si consideri una memoria cache con 1024 linee di 32 byte associativa a K vie, in cui $K = N_5$ è la cifra più significativa di $N = N_5N_4N_3N_2N_1N_0$. Quanti **bit** occupa questa memoria? Mostrare i calcoli necessari:

RISPOSTA: Tenendo conto del campo TAG che in nel caso specifico occupa 17 bit più il bit di validità, entrambi presenti in ogni via, l'occupazione totale è di K * 1024 * (32*8 + 17 + 1) bit.

10 - 3 pt. In un processore provvisto di un'unica ALU il tempo per leggere il contenuto di un registro è di 2 μ s e il tempo di scrittura in un registro è di 6 μ s. Se non si tiene conto dei tempi ulteriori necessari allo svolgimento un'istruzione macchina, quanto impiega nel migliore dei casi il processore in questione per scambiare il contenuto di due registri?

RISPOSTA: Nel migliore dei casi il processore deve i) leggere il registro A, ii) scrivere il suo contenuto in un registro ausiliario C, iii) leggere il registro B, iv) scrivere il

contenuto di B in A, v) leggere il registro C, vi) scrivere il contenuto di C in B. In totale occorrono $2+6+2+6+2+6=22~\mu s$.

11 [INF] - 3pt. Considerate le sei cifre $MN_4N_3N_2N_1N_0$ che formano il numero $N = MN_4N_3N_2N_1N_0$, convertire il numero $-N_4$ -2 - 8^{-M} ("meno N_4 meno 2 meno 8 alla -M") in codifica floating point IEEE 754 a 32 bit. Mostrare i calcoli.

RISPOSTA: Il numero in questione è uguale a $-(N_4+2+8^{-M})$. Quindi, può essere convertito in un binario negativo contenente una parte intera uguale a N_4+2 e una parte frazionaria uguale a 8^{-M} , subito rappresentabile in binario come $0.0...01_2$ avendo posto 3*M-1 zeri a destra del punto decimale. Il resto dell'esercizio segue la tradizionale procedura di conversione nella codifica floating point richiesta.

12 [INF] - 3 pt. È data la seguente mappa di Karnaugh

AB CD	00		01		11		10
00	——— 		1		1		M
01	0		0		0		0
11	P		0		0		P
10	M		0		0		М

in cui P vale 0 se la cifra **più** significativa N_5 in N è pari oppure 1 se è dispari, e M vale 0 se la cifra **meno** significativa N_0 in N è pari oppure 1 se è dispari. Qual è l'espressione booleana dell'uscita E dal circuito combinatorio descritto da questa mappa?

RISPOSTA: in dipendenza dai valori assunti da P e M, avremo:

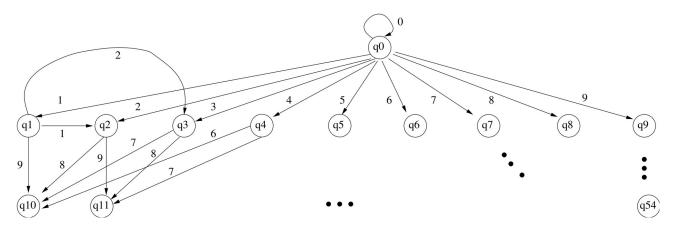
- 1 copertura di "uni" se P=0 e M=0: E = BC'D'
- 2 coperture di "uni" se P=1 e M=0: E = B'CD + BC'D'
- 2 coperture di "uni" se P=0 e M=1: E = B'D' + C'D'
- 2 coperture di "uni" se P=1 e M=1: E = B'C + C'D'

Erano ovviamente accettate anche soluzioni basate sulla copertura degli zeri.

13 [INF] - 3 pt. Disegnare le parti significative del grafo, oppure illustrare a parole il funzionamento di una macchina di Moore definita sull'insieme delle cifre decimali $I=\{0,1,\ldots,9\}$, in grado di calcolare la somma decimale delle cifre da N_0 a N_5 in $N=N_5N_4N_3N_2N_1N_0$ via via ricevute in ingresso. I nodi devono essere tutti

etichettati in modo consistente. A questo punto si dica quali nodi la specifica macchina ha percorso durante il funzionamento.

RISPOSTA: Etichettiamo ogni stato come qS, in cui S è la sommma delle cifre che la macchina ha ricevuto in ingresso fino a quel momento. La macchina al solito parte da uno stato iniziale q0, e di qui prosegue su uno stato scelto tra dieci possibili q0, ..., q9 a seconda del valore N_0 in ingresso compreso tra 0 e 9. A questo punto, sulla base del valore N_1 procede su uno degli stati tra q0 e q18 sulla base della somma $N_1 + N_0$. Il processo continua identico fino a quando la sesta cifra N_5 non è arrivata. Dopo l'arrivo della sesta cifra la macchina sarà necessariamente in uno stato compreso tra q0 e q54, rappresentativo della somma di tutte le cifre ricevute in ingresso. Nella figura sotto è indicata solo una parte del grafo della macchina, per non ingombrare il disegno con un numero eccessivo di nodi e archi.



14 [INF] - 9 pt. Scelta la cifra più grande B in $N = N_5 N_4 N_3 N_2 N_1 N_0$, scrivere un programma in assembly per ARM il quale converte N, inteso in base 10, nella nuova base B. Le cifre che costituiscono il numero nella nuova base sono scritte nel verso corretto in locazioni successive di memoria appartenenti a un array, via via che sono calcolate. É gradita la presenza di commenti al codice prodotto.

RISPOSTA:

n: .word 63 ; 473200

b: .word 2 ; 7

result: .skip 20 ; contains binary digits until value 2^20

@ ********* code segment **********
.text

main:

```
ldr r4, =result+20-1; load result array bottom in r4
                                   ; load number address in r1
        ldr r1, =n
        ldr r1, [r1]
                                   ; load number in r1
                                   ; load base address in r2
        1dr r2, =b
                                 ; load base in r2
; reset result in r6
        ldr r2, [r2]
loop_1: mov r6, #0
loop_0: cmp r1, r2
                                   ; ...
        subge r1, r1, r2 ; if n>=b then n <= n-b addge r6, r6, #1 ; if n>=b increment resu
                                   ; if n>=b increment result
        bge loop_0
strltb r1, [r4], #-1
; if n>=b repeat loop_0
; if n<b byte-store remainder</pre>
        movlt r1, r6
                                   ; if n<b copy previous result
                                   ; if result == 0 ...
        cmp r6, #0
        beq exit
                                   ; ... then exit
                                 ; else start again
        b loop_1
exit:
        swi 0x11
```