

Lösningar och svar

1.

- a) Man kan förmoda att CS₁ och CS₂ används till minnesmoduler eftersom de vardera tar upp stora adressområden. CS₁ används säkerligen till ett minne som har en R/W-ingång, d v s ett RWM. CS₂ används till ett minne som ej har någon R/W-ingång, d v s ett ROM.

Då CS₃ och CS₄ tar upp en adress vardera så kan man förmoda att de används till I/O-portar. CS₃ är aktiv när R/W är 0, d v s under skrivning och bör därför gå till en utport. CS₄ är aktiv när R/W är 1, d v s under läsning och bör således gå till en inport.

- b) Minnesmodulerna i adressrum M tar upp följande adressområden:

A₁₅ A₁₄ A₁₃ A₁₂ A₁₁ A₁₀ A₉ A₈ A₇ A₆ A₅ A₄ A₃ A₂ A₁ A₀

RWM: 1 1 0 x x x x x x x x x x x x x C000h - DFFFh
ROM: 1 1 1 1 x x x x x x x x x x x x x F000h - FFFFh

In- och utportarna i adressrum M tar upp följande adressområden:

A₁₅ A₁₄ A₁₃ A₁₂ A₁₁ A₁₀ A₉ A₈ A₇ A₆ A₅ A₄ A₃ A₂ A₁ A₀

Utport: 0 1 1 0 0 0 0 0 1 1 0 0 0 0 0 0 60C0h
Inport: 0 1 1 0 0 0 0 0 1 1 0 0 0 0 0 1 60C1h

- c) Processortillverkaren garanterar att adress- och R/W-signalerna är stabila och giltiga under den tid som signalen E är 1. Därför använder man signalen E som en VMA- (Valid Memory Adress) signal.

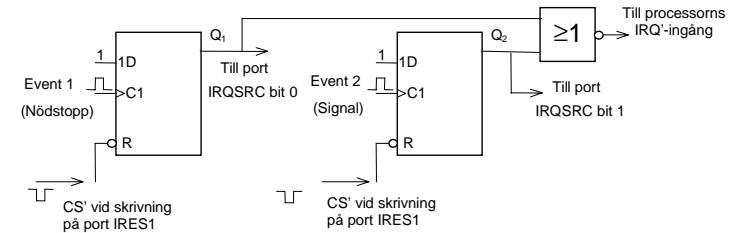
2. a) Minnesinnehåll efter assemblering och laddning:

3250	BF	Number	FCB	%10111111
3251		Portcopy	RMB	1
3252	B6 32 50		LDAA	Number
3255	16 37 20		JSR	KLIR
3258	7B 04 D0		STAB	Port
325B	7B 32 51		STAB	Portcopy

- b) Man startar exekveringen med g 3252, ty där börjar maskininstruktionerna.

3.

a) Koppling



b) *****

*SUBROUTIN-IRQINIT

*Beskrivning: Rutinen nollställer D-vipporna, lägger in adressen till avbrottsrutinen läggs in på adressen FFF2 och FFF3 samt att I-flaggan nollställs.

*Anrop: BSR IRQINIT

*Indata: Inga

*Utdata: Inga

*Reg-påverkan: Ingen

*Anrop subr: Ingen

```

IRQINIT  PSHA
          PSHX
          LDX  #IRQR          adressen till avbrottsrutinen läggs
          STX  $FFF2          på adressen FFF2 och FFF3
          LDAA IRES1          nollställer D-vippa 1
          LDAA IRES2          nollställer D-vippa 2
          ANDCC #%11101111    I-flaggan nollställs
          PULX
          PULA
          RTS

```

c) *****

*AVBROTTSRUTIN-IRQR

*Beskrivning: Om swith 1 har aktiverats, dvs BITPOS 7=1 så görs nödstopp. Om swith 2 har aktiverats, dvs BITPOS 6=1 så körs larmrutinen.

*Anrop: via IRQ

*Indata: Inga

*Utdata: Inga

*Reg-påverkan: CC

*Anrop subr: SIGNAL

```

IRQR     LDAA  IRQSRG          hämtar vippornas status
          ASLA
          BCC  NO_STOP        undersöker statusbit för nödstopp
          LDAB IRES1          nollställer vippa 1
          BRA  DRPGM          om c=1 hoppa till DRPGM
NO_STOP  ASLA
          BCC  NO_SIGNAL      undersöker statusbit för larm
          LDAB IRES2          nollställer vippa 2
          ANDCC #%11101111    nollställer I-flaggan
          BSR  SIGNAL          om c=1 hoppa till subrutinen SIGNAL
NO_SIGNAL RTI

```

4.

- a) Första samplet tas så snart startbiten upptäcks. Eftersom mottagaren undersöker den inkomna signalen med frkvensen 160 kHz, så kan samplingsögonblicket ϵ ligga inom intervallet 0 - 6,25 μ s.
- b) Man kan misstänka att felet beror på att mottagarens frekvens skiljer sig från sändarens. Ramfel ("framing error") erhålls när den sända paritetsbiten tolkas som stoppbit och det sker när mottagaren läser stoppbiten för tidigt. Mottagarens frekvens är då högre än sändarens.
- c) Man upptäcker detta när den sända paritetsbiten är 0. Paritetsfelet beror på att mottagaren dessutom läser paritetsbiten så tidigt att den egentligen läser den sända bit 6 två gånger. Andra gången förväntar sig mottagaren en paritetsbit. Paritetsfel signaleras om sänd bit 7 och sänd paritetsbit har olika värden.

5.

// Filen ports.h

```
#define ML5DISPL_SEGMENT_ADR  0xC02
#define ML5DISPL_DIGITS_ADR   0xC03
#define ML5DISPL_SEGMENT      *((portptr) ML5DISPL_SEGMENT_ADR)
#define ML5DISPL_DIGITS       *((portptr) ML5DISPL_DIGITS_ADR)
```

// Filen displayML5.c

void display_hex(unsigned int number);

// Filen displayML5.c

#include "displayML5.h"

#include "ports.h"

void display_hex(unsigned int number) {

```
    static unsigned char tab[16] = {0x77, 0x24, 0x5d, 0x6d,
                                   0x2e, 0x6b, 0x7b, 0x25,
                                   0x7f, 0x6f, 0x3f, 0x7a,
                                   0x58, 0x7c, 0x5b, 0x1b};
```

int digNo, radbits;

for (digNo=0, radbits=0x1; digNo<6; digNo++, radbits<<=1) {

ML5DISPL_DIGITS = ~radbits; // markera indikator som skall aktiveras

ML5DISPL_SEGMENT = tab[number & 0xf]; // ange segment

number >>= 4;

}

}

6.

```
int strcmp(char *s, char *t) {
    for (; *s == *t; s++, t++)
        if (*s == '\0')
            return 0;
    return *s - *t;
}
```

7. Svaren kommer!

a)

Grundläggande definitioner

- En *händelse* föranleder en reaktion (ny eller annorlunda *aktivitet*). Den tid som åtgår för att utföra en specificerad aktivitet kallas *svarstid*.
- Vid kravanalysen fastställs alla aktiviteter, alla upptänkliga händelser samt de maximala svarstider, så kallad "deadline" som kan tillätas.



b)

Schemalägningsstrategier

