



	U
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
8	
9	
10	
11	
12	

Maskinorienterad programmering

Arbetshäfte för laboration nr 1-3

Utvecklingsverktyget Eterm

Programmering i assemblerspråk

Borrmaskinsstyrning med mikrodatorn MC12

Testning och felsökning

Användning av avbrott

- Händelsestyrda avbrott

- Tidsstyrda avbrott, pseudoparallellism

Arbetet i häftet delas upp i tre delar:

Del 1 omfattar uppgifterna 1-3. (Lab 1)

Del 2 omfattar uppgifterna 4-8. (Lab 2)

Del 3 omfattar resterande uppgifter. (Lab 3)

Observera att uppgifterna i detta arbetshäfte även omfattar inmatning av text och simulering av program. Uppgifterna kan till största delen utföras utanför laborationstid.

© Lars-Eric Arebrink, 2000-2013

Version 13-01-14

Ifylls med bläck!

Laborant:

Personnummer

Namn (textat)

Grupp nr

Datum

Godkännande - laboration:

Laborationshandledares underskrift

Datum

Innehåll	sid
Inledning, målsättning och förberedelser	iii
1 Utvecklingsverktyget Eterm 6	1
2 Inledning till bormaskinsstyrning	9
3 Bormaskinutrustningen	21
4 Uppgift	22
5 Systemets konstruktion	23
5.1 Maskinvaran	23
5.2 Programvaran	26
5.3 Uttestning	27
5.4 Uppgifter	27
6 Användning av avbrottssystemet hos 68HC12	33
6.1 Händelsestyrda avbrott	33
6.2 Tidsstyrda avbrott, pseudoparallellism	36
Appendix 1 – Huvudprogram för bormaskinsstyrning	40
Appendix 2 – Programlistningar för KEYB och DELAY	41
Appendix 3 – Huvudprogram för bormaskinsstyrning	42
Appendix 4 – Kommandosubrutin för bormaskinsstyrning	43
Appendix 5 – Programlistning för START	44
Appendix 6 – Adresser för bormaskinsstyrning	44
Appendix 7 – Tangentbordsdisposition och hårdvarukoppling	45
Appendix 8 – SYSINI, program för fyra parallella processer	46
Uppgifter	
Uppgift 1	2
Uppgift 2	5
Uppgift 3a,b	10-13
Uppgift 4	28
Uppgift 5	29
Uppgift 6	30
Uppgift 7	31
Uppgift 8	32
Uppgift 9a,b	34-35
Uppgift 10a,b	36-38
Uppgift 11a,b	38-39
Uppgift 12	39

Inledning

I kursen Digital- och datorteknik har beskrivits hur en enkel "pedagogisk" dator fungerar, programmeras och utför uppgifter, sett i huvudsak från ett datortekniskt perspektiv. I detta arbetshäfte skall "kärnan", CPU12, i en modern "microcontroller", MC68HCS12 studeras med hjälp av ett utvecklingsverktyg **Eterm 6**. Verktöget används för att simulera "microcontrollern" som i sin tur styr och övervakar en simulerad enkel bormaskin, d v s ett mekaniskt system.

Målsättning

Att ge dig

- en inblick i vad ett mikroprocessorbaserat system för en enkel tillämpning består av,
- träning i att skriva ett huvudprogram med subrutinanrop,
- träning i att utveckla, skriva och dokumentera enkla programavsnitt, i form av subrutiner och avbrottsrutiner,

samt via praktisk verksamhet låta dig ladda, testa, felsöka och rätta dessa program

Förberedelser

Innan den praktiska verksamheten i laboratoriet påbörjas skall du för varje laborationspass

- läsa igenom aktuell del av arbetshäftet.
- tillsammans med din laborationspartner utföra en så stor del av uppgifterna i förväg att ni hinner med alla aktuella uppgifter under laborationspasset.
- inhämta kunskaper genom studier av motsvarande avsnitt i kurslitteraturen inklusive instruktionslistan för CPU12.
- dokumentera förberedelsearbetet på ett läsbart och förståeligt sätt.

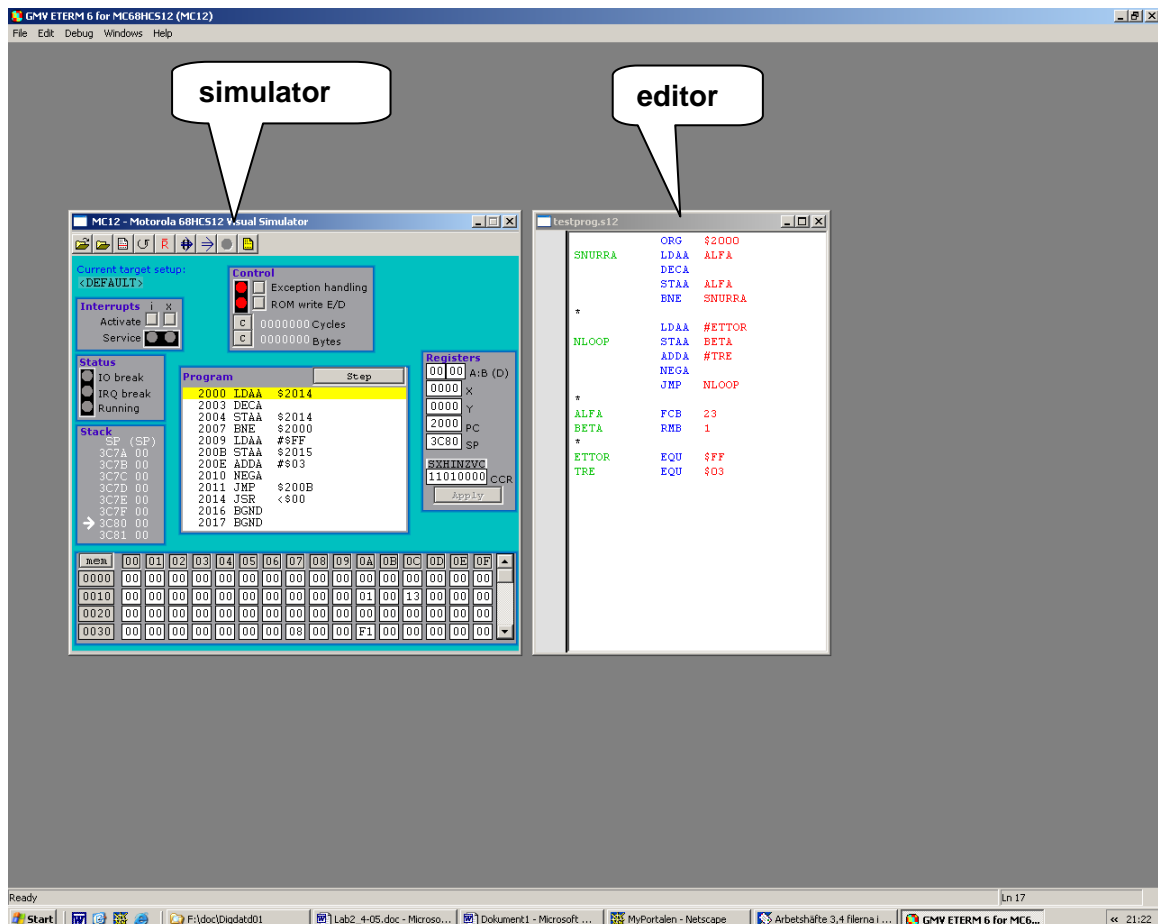
1 Utvecklingsverktyget Eterm 6

1.1 Textredigering och assemblering med Eterm 6

ETERM är ett utvecklingssystem för programutveckling i assemblerspråk. Det har utvecklats för undervisningsändamål och fungerar under Windows XP och Vista. Det finns flera varianter av *ETERM* beroende på vilken måldator (laborationsdator) som används. I detta häfte beskrivs *ETERM 6* för laborationsdatorn MC12, som är uppbyggd kring mikroprocessorn MC68HCS12.

ETERM omfattar funktioner för:

1. **Textredigering**, källtexten skrivs/redigeras med hjälp av en *Editor*, filnamnet ska sluta med *.s12*(source CPU12).
2. **Assemblering**, källtexten översätts till en laddfil som innehåller maskinkoden, med tillägget *.s19* av den inbyggda *assemblatorn*.
3. **Test**, laddfilen överförs till den inbyggda *simulatorn*. Vid laborationstillfällen kan man överföra laddfilen till laborationsdatorn MC12 via *ETERM's terminal* med hjälp av respektive programdels laddningsprogram.



Uppgift 1:

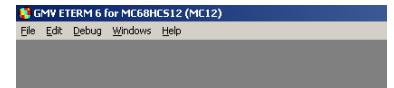
Här behandlas användningen av programdelarna *Editor* och *Assembler* i *ETERM*.

- Bibliotek för assemblerspråksfiler

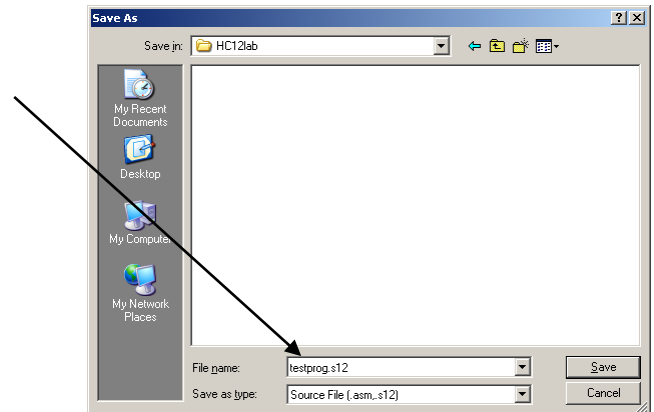
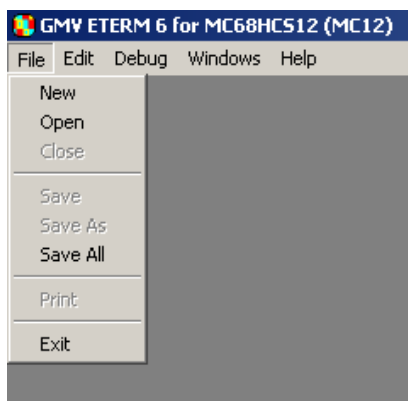
Skapa först ett bibliotek t ex med namnet *HC12lab* för dina assemblerspråksfiler för MC12-datorn.

- Starta ETERM

Starta sedan *ETERM* via "Start-Menyn" eller genom att dubbelklicka på någon "genväg".



Välj **File | New**, leta dig fram till biblioteket du skapade ovan och skriv *testprog.s12* i rutan **File name**. Klicka sedan på tangenten **Save** nere till höger i fönstret **Save as**.



- Skapa ett assemblerspråksprogram

Skriv in följande program (figur nedan). Använd helst (en eller flera) tabulatorer för att skilja kolumnerna åt.

Du kan öppna flera samtidiga fönster för källtextredigering. Om filnamnet slutar på *.s12* kommer källtexten att behandlas som ett assemblerspråksprogram för *CPU12*. Ett giltigt symbolfält färgas då grönt, en giltig instruktion (eller ett direktiv) färgas blått, ett giltigt operandfält färgas rött. Observera att detta hjälpmedel ("färgad syntax") inte nödvändigtvis innebär att ditt assemblerspråksprogram är korrekt, det är snarare till för att göra dig uppmärksam på enklare stavfel, syntaxfel etc.

```

testprog.s12
SNURRA  ORG      $2000
        LDAA    ALFA
        DECA
        STA     ALFA
        BNE    SNURRA
*
        LDAA    #ETTOR
NLOOP  STAA    BETA
        ADDA   #TRE
        NEGA
        JMP     NLOOP
*
ALFA   FCB     23
BETA   RMB     1
*
ETTOR  EQU     $FF
TRE    EQU     $03
    
```

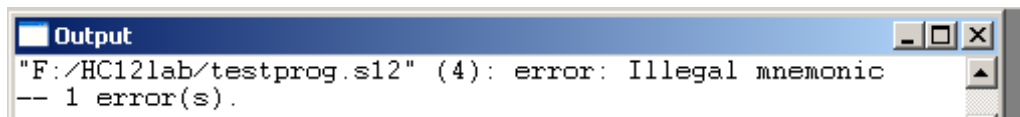
I programmet har vi exempel på såväl assemblerdirektiv som assemblerinstruktioner. Vi ser också hur vi kan skapa kommentarsrader genom att skriva '*' i radens första position.

Observera att vi har stavat en STAA-instruktion felaktigt (STA). Det medför att vi kommer att få se ett exempel på en felutskrift vid assembleringen.

Nu är det dags att assemblera filen, dvs översätta källtexten till maskinkod.

- Aktivera Editorfönstret genom att klicka i fönstret! (Vid detta tillfälle är fönstret normalt aktiverat, vilket du ser genom att titelraden är blå)
- Välj **Debug|Assemble** från menyn!

Filen assembleras nu och assembleratorn skriver direkt ut en felutskrift för den felstavade "STAA"-instruktionen. Om programmet (källtextfilen) inte innehåller fler fel får du en utskrift liknande den följande. (Jämför denna med *din* felutskrift).



Pröva nu med att dubbelklicka på felutskriften. Observera vad som händer i Editorfönstret **testprog.s12** ...

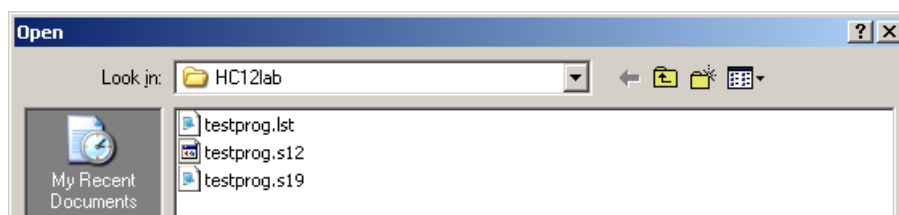
Assembleratorn känner inte till någon instruktion som heter "STA" och kan därför inte översätta denna till maskinkod. Vi måste då rätta felet.

- Ändra den felaktiga stavningen till STAA. Assemblera därefter på nytt

Nu bör programmet vara korrekt. Om det fortfarande är fel så rätta felen genom att redigera och assemblera på nytt.

- Stäng källfilen (**File | Close**).
- Välj sedan **File | Open** och ange **Any File (*.*)** i rutan **Files of type:** i fönstret **Open** för att ta reda på vilka filer som bildades vid assembleringen.

Man ser i fönstret nedan att det har bildats två nya filer med tilläggen .s19 och .lst.



Öppna filen testprog.lst. Följande fönster öppnas:

Här anges innehållet (kod och data) på dessa adresser

```

QA12 - MC68HC12 Absolute crossassembler, Version 1.2.0
(c) GMV 1989-2004

File: testprog.lst
002000          1.      ORG      $2000
002000 B6 20 14    2.  SNURRA LDAA  ALFA
002003 43         3.      DECA
002004 7A 20 14   4.      STAA  ALFA
002007 26 F7     5.      BNE   SNURRA
6.      *
002009 86 FF     7.      LDAA  #ETTOR
00200B 7A 20 15  8.  NLOOP STAA  BETA
00200E 8B 03     9.      ADDA  #TRE
002010 40        10.     NEGA
002011 06 20 0B 11.     JMP   NLOOP
12.     *
002014 17       13.  ALFA  FCB   23
002015         14.  BETA  RMB   1
          15.     *
          16.  ETTOR EQU  $FF
          17.  TRE   EQU  $03
    
```

I denna kolumn anges minnesadresserna (hexadecimal form)

Denna kolumn anger radnummer i källtextfilen

Här känner vi igen källtextfilens innehåll precis så som vi skrivit den i "testprog.s12".

Filen ovan kallas listfilen och är mycket användbar vid felsökning av program eftersom den innehåller all information som behövs.

- Öppna också filen testprog.s19. Följande fönster öppnas:



Denna fil kallas laddfilen och innehåller endast information om programmets maskinkod och motsvarande minnesadresser samt en del information för det laddprogram som skall placera maskinkoden i minnet.

Nu har du gått igenom de steg som krävs för att:

- Skapa ett assemblerprogram för laborationsdatorn
- Översätta assemblerprogrammet till maskinkod

1.2 Simulering av program med Eterm 6

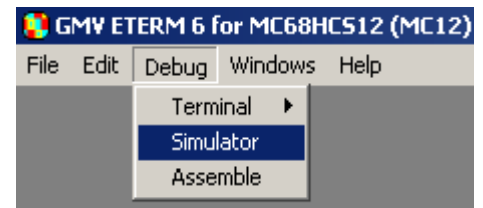
För att kunna utveckla och testa assemblerprogram är det viktigt att ha tillgång till, och behärska, en lättanvänd och anpassad programutvecklingsmiljö. I sådana här sammanhang är användning av *simulatorer* vanlig. Programdelen *Simulator* i *ETERM* kan användas för att simulera instruktionsutförandet i laborationsdatorn. Du kan t ex utföra ett assemblerprogram instruktionsvis och studera effekterna av de enskilda instruktionerna.

Uppgift 2:

Start av simulatormenyn

Vi ska nu fortsätta arbeta med programmet i filen "testprog.s12" från föregående avsnitt och använda *MC12-simulatoren* i *ETERM*.

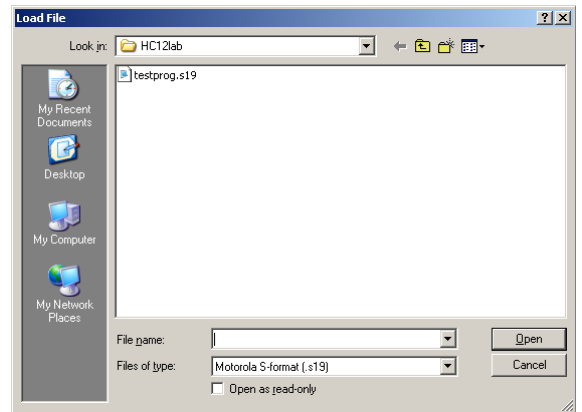
- Välj **Debug | Simulator** i fönstret *ETERM 6/MC12*.



Anm. Om ett Editor-fönster är aktivt när man startar simulatormenyn så assembleras motsvarande program automatiskt och dess laddfil hämtas till simulatormenyn.

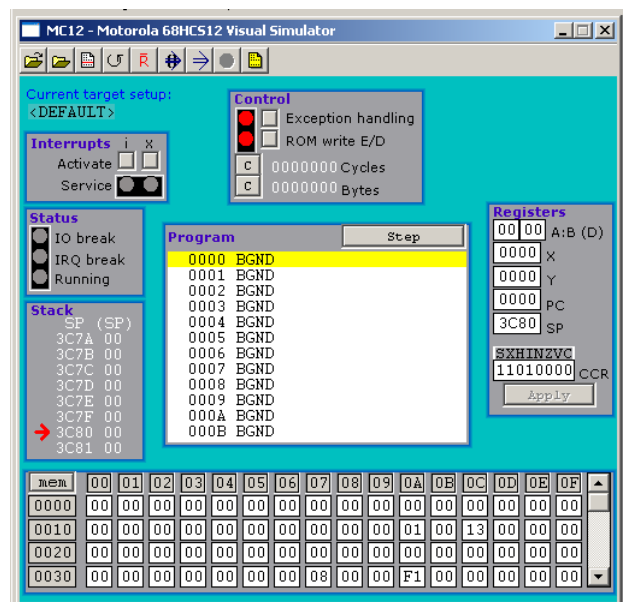
Dialog-rutan till höger öppnas nu:

- Välj **testprog.s19** och klicka på **Open**



Simulatorfönstret nedan till höger öppnas:
Simulatorfönstret indelas i ett antal olika fält:

- "Program" *programfönster*, här visas en disassemblering av det laddade programmet. Den instruktion som står i tur att utföras markeras med gul färg. Man kan utföra denna instruktion genom att klicka på knappen "Step".
- "Registers" *registerinnehåll*, anger innehållet i CPU12's register. Man kan ändra dessa innehåll manuellt genom att skriva in ett nytt värde och sedan klicka på "Apply Changes". För ackumulatörer och indexregister tolkas det inskrivna värdet på hexadecimal form. För flaggregistret CCR tolkas värdet på binär form.



- "mem" *minnesfönster* visar minnesinnehåll i en 64 bytes minnesarea som man kan ändra med hjälp av bläddringslistan längst ut till höger. Man kan här enkelt ändra minnesinnehållet genom att markera ett minnesord åt gången och sedan ändra det.
- "Interrupts" *avbrott* här kan man ge avbrottssignaler till den simulerade processorn. Genom att klicka en gång på **I-**, eller **X-tangenten** startar man simulering av motsvarande avbrottshantering hos CPU12.
- "Status" *statusfönster*, här visas den simulerade processorns status ur olika aspekter, t ex om den arbetar normalt eller om den har nått en brytpunkt. Vidare finns här en bild av stackinnehållet samt två räknare som visar antalet klockcykler och antalet bytes processorn läser i minnet.
- "Stack" *stackfönstret*, visar stackens innehåll.

Förutom styrmöjligheterna i simulatorfönstret finns det en meny som bl a används för att styra programkörning. Man når den genom att högerklicka i simulatorfönstret utanför programfönstret.

- Högerklicka i simulatorfönstret, dock ej i programfönstret!
(Menyn till höger visas då.)

De fyra översta raderna i menyn är brytpunktskommandon och behandlas senare.

Med de följande två kommandona, "**Load New**" och "**Reload**" kan man ladda ett nytt program eller ladda om det gamla till simulatorns minne.

De följande fyra kommandona styr den simulerade processorn på olika sätt:

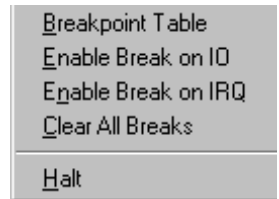
"**Reset Simulator**" försätter processorn i ett starttillstånd, hämtar startadressen från laddfilen och lägger in den i PC. Det är detta kommando man normalt använder innan man startar simulering av ett program med ett "**Run**"-kommando.

"**Reset CPU**" utför nästan samma sak som RESET av den verkliga processorn, inklusive att den hämtar startadressen från resetvektorn. Detta kommando förutsätter att startadressen finns på adresserna $FFFE_{16}$ och $FFFF_{16}$ i minnet. Efter "**Reset CPU**" startas programmet med ett "**Run**"-kommando.

"**Run**" och "**Run Fast**" startar simulering av programmet. Skillnaden mellan kommandona är att vid "**Run**" uppdateras simulatorfönstret mellan varje instruktion, vilket tar lång tid.



När man kör ett program med **"Run"** eller **"Run Fast"** förändras styrmenyn man får vid högerklick i simulatorfönstret. Den nya menyn visas i marginalen. Man ser att brytpunktskommandona finns kvar och att ett nytt kommando **"Halt"** har tillkommit.



"Breakpoints" brytpunkter används då man låter simulatören utföra **Run** men samtidigt vill avbryta programkörningen vid någon speciell händelse. En sådan kan vara att en förutbestämd adress används av processorn. En annan att processorn läser på en inport eller skriver till en utport. En tredje att processorn mottar en avbrottsbegäran.

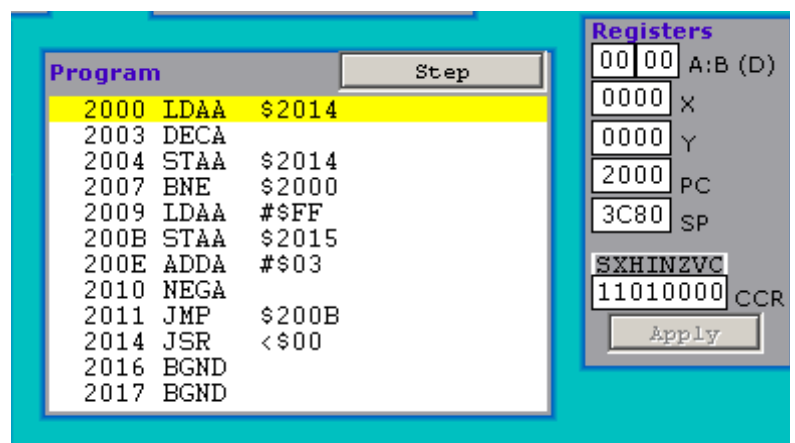
Instruktionsvis exekvering

Som första steg då man vill köra ett program måste man försäkra sig om att CPU12's programräknare (PC) innehåller adressen till programmets första instruktion. Som du säkert minns används direktivet ORG \$2000 för att ange startadressen för programmet i laborationsdatorns minne.

Kommandot **"Reset Simulator"** medför bl a att startadressen placeras i PC.

- Högerklicka i simulatorfönstret utanför programfönstret. Välj kommandot **"Reset Simulator"** i styrmenyn. Observera speciellt vad som händer med program- och registerfönstren.

Programfältet uppdateras och vi känner igen programmet, observera också att programräknaren (Program Counter) i registerfönstret ändras.



- Klicka på **"Step"** för att utföra den första instruktionen LDA \$2014
Observera, i registerfältet, hur innehållet i ackumulator A ändras.

Fortsätt nu med att utföra ett antal varv i programslingan instruktionsvis.

Fri exekvering

Då man testat ett program genom att stega sig igenom instruktion för instruktion kan man också välja att utföra det med **"Run"**-kommandot. Instruktionerna utförs då kontinuerligt en efter en och efter varje instruktion uppdateras alla simulatorns fönster. Detta kan vara ett utmärkt sätt att följa programflödet utan att behöva "klicka" sig igenom programmet.

- Högerklicka i simulatorfönstret, välj **"Run"** från menyn. Studera speciellt program- och register- fälten.

För att avbryta **"Run"** högerklickar du i simulatorfönstret och väljer **"Halt"** i menyn.

Slutligen kan du också välja **"Run Fast"** som är en ännu snabbare variant. Här simuleras instruktionerna så fort det är möjligt, inga fönster uppdateras och det går inte heller att följa programflödet. Det kan däremot vara användbart då du övertygat dig om att ditt program fungerar som det skall och vill se hur det betar sig mot någon kringenhets.

- Högerklicka och välj **"Halt"** för att avbryta **"Run"**. Högerklicka igen och välj **"Run Fast"**.

Även **"Run Fast"** avbryts genom att du högerklickar och väljer **"Halt"**.

Simulatorns minne

Du kan övervaka, och även ändra i, simulatorns minne i *minnesfältet*. Använd bläddringslistan till höger för att ställa in ett lämpligt minnesintervall.

Fältet visar 64 bytes minnesinnehåll i rader om 16 bytes vardera.

mem	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F
2000	B6	20	14	43	7A	20	14	26	F7	86	FF	7A	20	15	8B	03
2010	40	06	20	0B	00	FF	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
2020	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
2030	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00

Sammanfattning

I denna uppgift har du bekantat dig med *ETERM's MC12*-simulator. Det finns fortfarande ett antal funktioner i simulatorn som du ännu inte prövat på som exempelvis *Breakpoints* och *Interrupts*. *Breakpoints* kommer att användas i nästa avsnitt och *Interrupts* i slutet av häftet.

Simulatorn kommer att användas i det fortsatta arbetet med arbetshäftet. Den är också ett utmärkt hjälpmedel för att kontrollera exempelvis lösningar på övningsuppgifter mm.

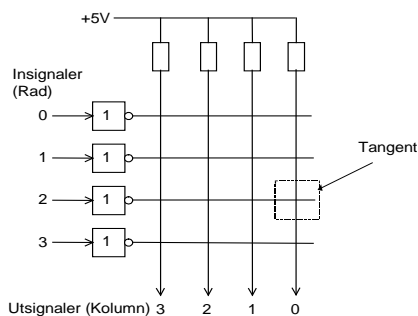
2 Inledning till bormaskinsstyrning

I detta arbetshäfte skall simulatoren i Eterm 6 för laborationsdatorn MC12 användas för att styra och övervaka en simulerad bormaskin så att enstaka hål eller kompletta hålmönster kan borraras i ett arbetsstycke.

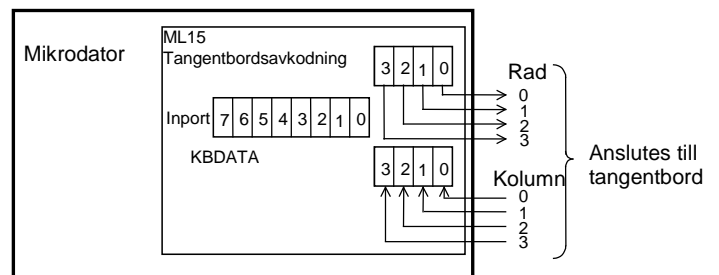
En operatör skall kunna ge olika kommandon till bormaskinen på ett tangentbord som är ett rektangulärt 4x4 matristangentbord med 4 insignaler och 4 utsignaler i en koppling enligt figur 1.

I varje korsning mellan en vågrät och en lodrät ledning finns en tangent. När en tangent trycks ned så kortsluts ledningarna i denna korsning. När ingen tangent är nedtryckt har alla utsignalerna 0-3 hög nivå via motstånd från +5V.

Man kan upptäcka om någon tangent i en rad av matrisen är nedtryckt genom att aktivera raden (lägga en "etta" på ingången på radens NOT-grind i figur 1) och sedan undersöka utsignalerna 0-3. När en tangent i en aktiverad rad är nedtryckt kommer utsignalen för motsvarande kolumn (3-0) att ha låg nivå ("0"). Genom att undersöka raderna i följd kan man således via radnummer och kolumnnummer identifiera den eller de tangenter som är nedtryckta.



Figur 1



Figur 2

För att underlätta tangentavläsningen används en speciell avkodningskrets, placerad på ett kretskort (ML15), som kan kopplas direkt till datorkortet MC12. Operatörens tangentbord ansluts till mikrodatorn via ML15-kortet, såsom visas till höger i figur 2. När en tangent är nedtryckt signaleras detta genom att bit 7 på inporten KBDATA får värdet 0 och bit 3-0 visar tangentnumret enligt figur 3. Av praktiska skäl vill man dock använda tangentnumreringen i figur 4 istället för den i figur 3.

0	4	8	C
1	5	9	D
2	6	A	E
3	7	B	F

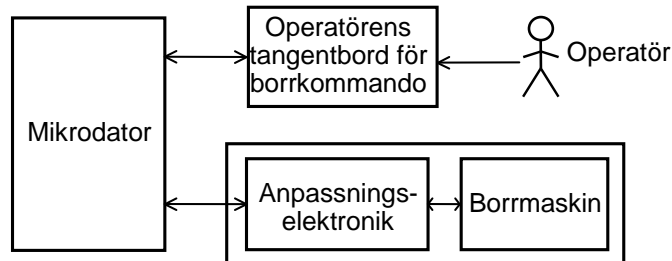
Figur 3

0	1	2	3
4	5	6	7
8	9	A	B
C	D	E	F

Figur 4

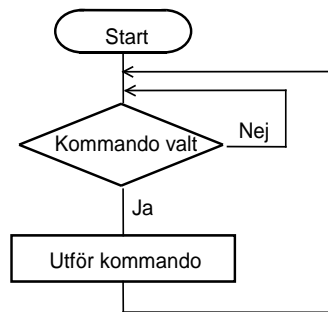
Operatören skall kunna ge olika kommandon till borrar-maskinen på tangentbordet. Kommandona skall vara, starta borrar-motor (0), stäng av borrar-motor (1), sänk borrar (2), höj borrar (3), vrid arbetsstycke (4), borra ett hål (5) och borra alla hål i arbetsstycket automatiskt.

Borrar-maskinssystemet skall ha det blockmässiga utseende enligt figur 5.



Figur 5

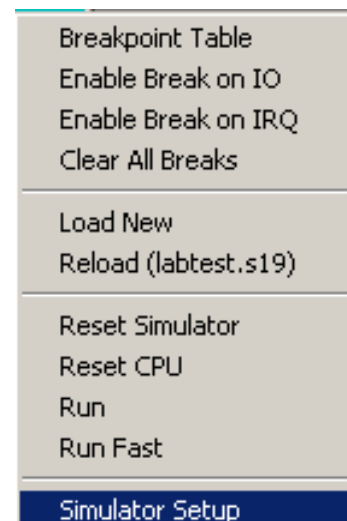
Systemet skall styras av operatörs-kommandon och arbeta enligt flödesplanen i figur 6.



Figur 6

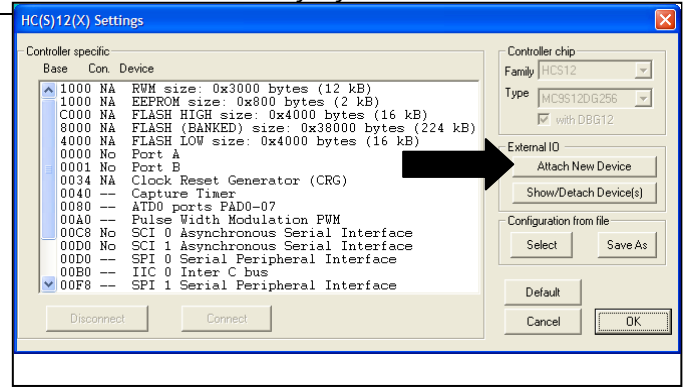
Uppgift 3a:

1. Installera vid behov programmet **Eterm 6 för MC12**. Skapa också ett bibliotek för lab1_3 på hårddisken eller på nätet. ☰
2. På kurs-hemsidan kommer att finnas en laddfil (*borr08.s19*) som skall innehålla ett komplett maskinprogram för styrning av borrar-maskinen. Kopiera denna fil och placera den i biblioteket lab1_3. ☰
3. Starta simulatören och ladda maskinkoden som finns i filen **borr08.s19**. Högerklicka i simulator-fönstret! Fönstret till höger visas då. Välj **"Simulator Setup"**!

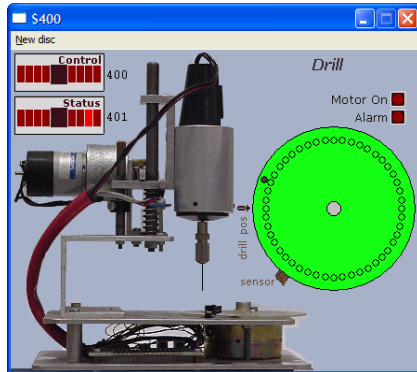


Fönstret till höger visas då:

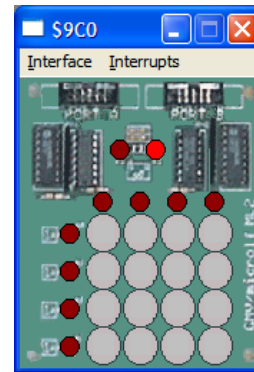
Välj "Attach New Device" och anslut följande I/O-enheter:



"Drill" på basadressen 400₁₆,



"ML2 Keyboard" på basadressen 9C0₁₆!



För varje enhet man ansluter till datorn med "Attach New Device" läggs det in ett nytt fönster med en interaktiv bild på den aktuella enheten.

Genom att klicka på "Interface" uppe till vänster i "tangentsbordsfönstret" kan man välja hur anslutningen till datorn skall se ut. Kontrollera att avkodningskretsen **ML15** är vald. Spara sedan denna konfiguration av in/utenheter i en fil med namnet *lab1_3io* genom att först klicka på tangenten "Save As".

Högerklicka och ge "Reset Simulator". Provkör sedan programmet genom att köra det i läget "Run Fast". Prova de olika tangenternas funktion. Tangentfunktionerna definieras i tabellen nedan. Det är ett program med liknande funktion du själv skall skriva under arbetet med arbetshäftet. □□□

START	STOP	DOWN	UP
STEP	DRILL	AUTO	

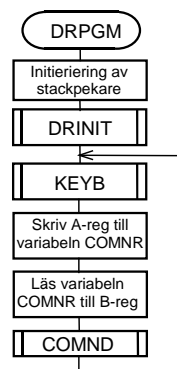
OBS!

Man trycker ned en tangent på det simulerade tangentsbordet genom att klicka på tangenten och släpper sedan upp den genom att klicka på den igen.

Kommandot DOWN skall endast fungera om bormotorn är startad med kommandot START.

När kommandot AUTO utförs är det lämpligt att använda skiva (disc) nr 4, eftersom det önskade hålmönstret är markerat på denna. Man byter skiva genom att klicka på "New disc" uppe till vänster i bormaskinsfönstret.

Programmet som styr bormaskinen, DRPGM, skall i princip utformas enligt figur 7.



Figur 7

Subrutinen DRINIT har specificerats på följande sätt:

DRINIT

Anrop:	JSR DRINIT
Indata:	Inga
Utdata:	Inga
Registerpåverkan:	CC-registret får påverkas
Anropade subr:	Ingen
Beskrivning:	Rutinen initierar bormaskinutrustningen genom att mata ut styrordet 00 ₁₆ på utgången DRCTRL. Därmed blir alla funktioner hos bormaskinen passiva. Vidare uppdateras adress DRCOPY med en kopia av styrordet, dvs 00 ₁₆ .

Subrutinen KEYB läser av operatörens tangentbord upprepade gånger tills en tangent trycks ned. När en tangent trycks ned placeras motsvarande tangentnummer i A-registret före återhopp. Vid återhopp från KEYB vet man alltså att operatören har tryckt ned en tangent och att tangentnumret finns i A-registret. En beskrivning av tangentbordet och dess anslutning finns på sidorna 9 och 10.

I subrutinen COMND utförs ett av maximalt åtta olika borkommandon, som i sin tur är subrutiner. Vilket kommando som utförs bestäms av värdet i B-registret vid anropet. Flödesschemat för subrutinen COMND visas i figur 8.

Enligt figur 7 skall programmet (huvudprogrammet)

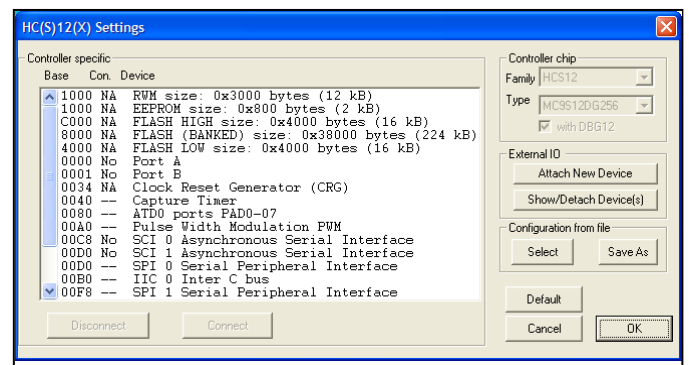
- Initiera stacken, d v s sätta stackpekaren till "bottom-of-stack"-adressen BOS
- Anropa subrutinen DRINIT, som placerar bormaskinen i viloläge, dvs ger DRCTRL-bitarna 4-0 värdet 0.
- Anropa subrutinen KEYB, som hämtar ett 8-bitars värde från operatörens tangentbord till register A.
- Placera detta värde i variabeln COMNR i minnet.
- Läs värdet i variabeln COMNR till register B.
- Anropa subrutinen COMND, som utför önskat kommando, och därefter hoppa tillbaka till anropet av KEYB så att operatören kan ge ett nytt kommando på sitt tangentbord.

Uppgift 3b: (Omfattar punkt 1 – 17)

1. En första variant av huvudprogrammet **DRPGM** är redan skriven och finns i **Appendix 1**. Studera det noga och mata in programtexten i en fil med namnet **main.s12** i biblioteket **lab1_3** m h a editorn i **Eterm 6** för **MC12**. □□□
2. Assemblera huvudprogramfilen **main.s12** och rätta eventuella fel som upptäcks i samband med detta. De två varningar man här får vid assembleringen behöver man inte bry sig om! Vid assembleringen bildas en listfil "main.lst" och en laddfil "main.s19". Studera listfilen och laddfilen genom att öppna dem med editorn. □□□
3. Ladda huvudprogrammets maskinkod som finns i filen **main.s19** till simulatorn. Högerklicka i simulatorfönstret!
Välj "**Simulator Setup**"!

Fönstret till höger visas då:

Klicka på tangenten "**Select**" i fältet "**Configuration from file**" och välj filen **lab1_3io** i det nya fönstret. Avsluta med "**Open**".



Placera ut bormaskinen och tangentbordet på lämpligt sätt på skärmen och avsluta med tangenten "**OK**" längst ner till höger i fönstret "**Settings**".

Högerklicka i simulatorfönstret och ge "**Reset Simulator**".

Tänk igenom vad programmet gör och testa det sedan genom att stega igenom det. Rätta eventuella fel med editorn, assemblera och ladda om det rättade programmet till simulatorn tills det fungerar som avsett. □□□

På kurshemsidan finns en länk till en fil **keyb.s12** med de färdigskrivna subrutinerna **KEYB** och **DELAY**. Programlistningar finns i **Appendix 2**.

Specifikationerna för de två subrutinerna visas nedan.

KEYB

Anrop:	JSR KEYB
Indata:	Inga
Utdata:	Tangentnummer (0-F ₁₆) för nedtryckt tangent i register A.
Registerpåverkan:	Register A, CC
Anropade subr:	Ingen
Beskrivning:	Rutinen väntar tills samtliga tangenter är uppe. Därefter registreras första nedtryckta tangent. Återhopp från rutinen görs alltså inte förrän en tangentnedtryckning har registrerats. Rutinen läser tangentnumret från avkodningskretsen enligt figur 3 och översätter det enligt figur 4.

DELAY

Anrop ex:	LDA #6 Genererar en fördröjning på 6*50 ms = 300 ms JSR DELAY
Indata:	Antalet fördröjningsintervall N om 50 ms i A-registret.
Utdata:	Inga.
Registerpåverkan:	Register CC
Anropade subr:	Ingen
Beskrivning:	Skapar en fördröjning om $N * 50$ ms.

- Kopiera filen keyb.s12 från hemsidan till ditt laborationsbibliotek. Inkludera filen med subrutinerna KEYB och DELAY i huvudprogrammet med assemblerdirektivet USE keyb.s12 i huvudprogramfilen main.s12. Lägg in USE-direktivet på samma ställe som i Appendix 3.

Ändra definitionen av KEYB till KEYB EQU KEYB1. Se Appendix 3. Därmed anropar man den riktiga KEYB-subrutinen från huvudprogrammet.

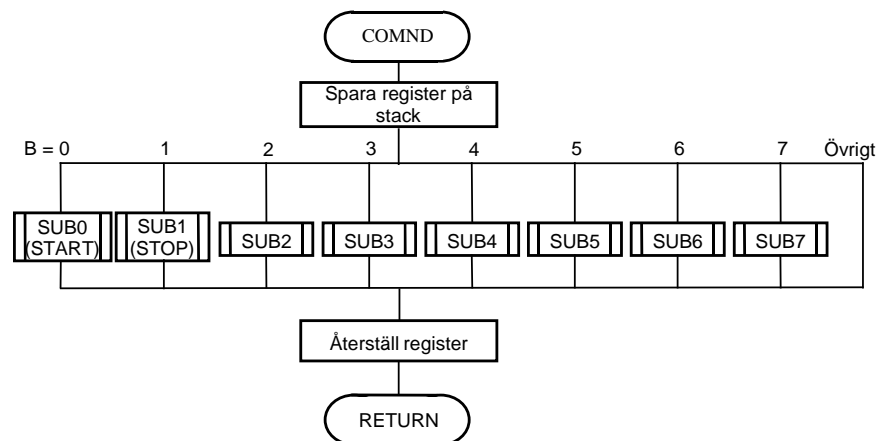
□□□

- Assemblera huvudprogramfilen **main.s12** och rätta eventuella fel som upptäcks i samband med detta. Starta sedan simulatören och ladda programmet. Högerklicka i simulatorfönstret och ge "**Reset Simulator**".

Testa sedan programmet genom att först stega igenom det och sedan köra det med "Run". Rätta eventuella fel med editorn, assemblera och ladda om programmet till simulatören och testa tills det fungerar som avsett.

□□□

När ett nytt operatörskommando har mottagits av subrutinen KEYB placerar huvudprogrammet kommandonumret i variabeln COMNR i minnet och laddar det sedan till register B, innan kommandosubrutinen COMND anropas. Flödes-schemat för subrutinen COMND visas i figur 8.



Figur 8

Enligt figur 8 skall subrutinen COMND först

- spara registervärden på stacken
- och sedan beroende av värdet i register B,
- för $B = 0 - 7$, anropa en av subrutinerna SUB0 - SUB7, eller för $B > 7$, göra ingenting
- och till sist
- återställa registervärden och göra återhopp

De olika subrutinerna som anropas av subrutinen COMND representerar var sitt kommando (var sin operation) som operatören kan ge till bormaskinen.

Subrutinnamnen SUB0 och SUB1 skall senare bytas ut mot START och STOP, såsom visas i figur 8. Subrutinen COMND är redan skriven och finns i

Appendix 4.

Adresserna till subrutinerna SUB0 - SUB7 skall ligga i en tabell i minnet med begynnelseadressen JUMPTAB. Eftersom adresserna är 16 bitar breda krävs det 2 st minnesord för att rymma (lagra) varje adress. Adresserna lagras på standardformat med den mest signifikanta byten på minnesadressen med lägst värde.

Eftersom huvudprogrammet innehåller subrutinanrop, men inga subrutiner ännu finns, ersätts de riktiga subrutinerna SUB0 - SUB7 med tomma subrutiner, som bara består av instruktionen RTS på resp. begynnelseadress.

Dessa förenklade subrutiner placeras i slutet av filen **comnd.s12**, på samma sätt som visas i slutet av Appendix 4.

6. Studera Appendix 4 noga och mata in programtexten i en fil med namnet **comnd.s12**. Placera filen i ditt laborationsbibliotek.

Inkludera subrutinen COMND i huvudprogrammet med assemblerdirektivet USE comnd.s12 i filen **main.s12**. Lägg in det nya USE-direktivet på raden efter det USE-direktiv som redan finns.

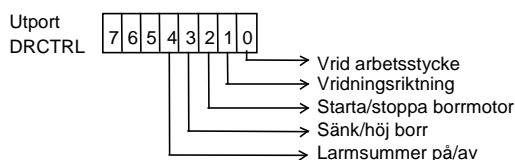
Ändra också definitionen av COMND till COMND EQU COMND1 i slutet av filen **main.s12**. Därmed anropas den riktiga COMND-subrutinen från huvudprogrammet. ooo

7. Assemblera huvudprogramfilen **main.s12** och rätta eventuella fel som upptäcks i samband med detta.

Starta sedan simulatören och ladda huvudprogrammets maskinkod som finns i filen **main.s19** till simulatören. Högerklicka och ge **"Reset Simulator"**. Testa programmet genom att stega igenom det. Rätta eventuella fel med editorn, assemblera och ladda det rättade programmet till simulatören.

Alla giltiga värden (0-7) och något ogiltigt (>7) på variabeln COMNR skall testas genom att dess värde ges med operatörstangentbordet. ooo

All styrning av bormaskinen skall ske via en utport enligt figur 9. Utporten har den symboliska adressen DRCTRL. De olika subrutinerna SUB0 -SUB7 i figur 8 skall styra bormaskinen på olika sätt från utporten DRCTRL. Av figur 9 framgår att bitarna 0-5 på utporten styr var sin funktion hos bormaskinen.



Figur 9

Eftersom utporten genom sin konstruktion ej är läsbar för processorn behövs en läsbar kopia av det DRCTRL-ord som för tillfället styr bormaskinen, d v s det aktuella styrordet. Skälet till detta är att styrsubrutinerna skall kunna ändra enstaka bitar i styrordet och lämna de andra bitarna oförändrade. Detta går till så att en styrsubrutin först läser kopian av det gamla styrordet, ändrar en bit, och sedan skriver det nya styrordet till utportsadressen och till kopian. Om flera bitar i styrordet behöver ändras så utförs ändringarna en bit åt gången.

Kopian av styrordet skall finnas på adressen **DRCOPY** där den kan läsas av de subrutiner som behöver den. **DRCOPY** skall alltid uppdateras när **DRCTRL** ändras.

Subrutinen SUB0, som anropas i huvudprogrammet, skall nu bytas ut mot subrutinen START. Den startar bormotorn enligt följande specifikation:

START

Beskrivning:	Subrutinen startar bormotorn och väntar därefter i 200 ms före återhopp för att borret skall uppnå rätt hastighet.
	Starten av bormotorn sker genom att subrutinen OUTONE först matar ut värdet "1" på bit 2 av utporten DRCTRL och sedan uppdaterar kopian av styrordet, DRCOPY. Endast bit 2 på utporten och DRCOPY påverkas.
	Därefter fördröjs återhoppet 200 ms med subrutinen DELAY.
Anrop ex:	JSR START
Indata:	Inga
Utdata:	Inga
Registerpåverkan:	CC-registret får påverkas
Anropade subrutiner:	OUTONE, DELAY.

Subrutinen **START** är redan skriven och finns som programlistning i **Appendix 5**. Av specifikationen och listningen framgår att subrutinen **START** anropar subrutinerna **OUTONE** och **DELAY**.

Subrutinen **OUTONE** sköter utmatningen av styrsignaler (styrordet) till bormaskinen då en av styrsignalerna skall ettställas. En kopia av styrordet lagras på minnesadressen **DRCOPY**. Subrutinen **OUTONE** har följande specification:

OUTONE

Beskrivning:	Läser kopian av bormaskinens styrord på adress DRCOPY . Ettställer en av bitarna och skriver det nya styrordet till utporten DRCTRL och tillbaka till kopian DRCOPY . Vilken bit som ettställs bestäms av innehållet (0-7) i B-registret vid anrop av subrutinen. Ifall innehållet > 7 utförs ingenting.
Anrop ex:	LDAB #5 Bit nummer 5 i styrordet skall ettställas JSR OUTONE
Indata:	B-registret skall innehålla ett tal 0-7, som är numret på den bit i styrsignalordet som skall ettställas. Bitnumrering framgår av figuren nedan.
Utdata:	Inga
Registerpåverkan:	CC-registret får påverkas
Anropade subrutiner:	Inga

7	6	5	4	3	2	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

8. Skriv in subrutinen **START** i en egen fil med namnet **start.s12**.
Programlistning finns i **Appendix 5**.

Ändra subrutinnamnet **SUB0** till **START** i hopptabellen i filen **comnd.s12**.

ooo

9. Skriv subrutinen **OUTONE**. (Adresser ges i **Appendix 6**.)
Ledning: Man kan använda en tabell med 8 olika masker för de 8 olika bitnumren 0 - 7. Tabellen placeras lämpligen direkt efter sista instruktionen i subrutinen **OUTONE**.

Placera även subrutinen **OUTONE** i filen **start.s12**.

ooo

10. Assemblera filen **main.s12** tillsammans med filen **start.s12** genom att använda assemblerorddirektivet **USE start.s12** efter de andra **USE**-direktiven i filen **main.s12**. Rätta eventuella fel som upptäcks i samband med detta. ooo

11. När man skall testa och felsöka en ny subrutin, t.ex. **START**, finns följande två alternativ:

- att börja exekvera subrutinen direkt på adressen **START**
- att börja exekvera huvudprogrammet **DRPGM** med indata sådana att den subrutin som skall testas (**START**) anropas

Vilket alternativ bör användas och varför?

Ledtråd: Vad händer, förutom själva hoppet, när subrutinanropet i huvudprogrammet utförs?

Svar:

□□□

12. Ladda filen **main.s19** till simulatorn.

Testa subrutinerna **START** och **OUTONE** genom att köra huvudprogrammet på lämpligt sätt. Rätta, assemblera om, ladda och testkör programmet tills alla fel som upptäcks är borta!

Testa även att **OUTONE** fungerar för indatavärden $x = 1-7$ och för $x > 7$.

□□□

Subrutinen **SUB1**, som anropas i huvudprogrammet, skall nu bytas ut mot subrutinen **STOP**. Den stänger av bormmotorn enligt följande specifikation:

STOP

Beskrivning:	Subrutinen stoppar bormmotorn.
	Bormmotorn stoppas genom att subrutinen OUTZERO först matar ut värdet "0" på bit 2 av utporten DRCTRL och sedan uppdaterar kopian av styrordet, DRCOPY . Endast bit 2 på utporten och DRCOPY påverkas.
Anrop ex:	JSR STOP
Indata:	Inga
Utdata:	Inga
Registerpåverkan:	CC -registret får påverkas
Anropade subrutiner:	OUTZERO

Subrutinen **STOP** skall anropa en subrutin, **OUTZERO**, som fungerar analogt med den tidigare beskrivna **OUTONE**.

Subrutinen OUTZERO sköter utmatningen av styrsignaler (styrordet) till bormaskinen då en av styrsignalerna skall nollställas. En kopia av styrordet lagras på minnesadressen DRCOPY.

OUTZERO specificeras på följande sätt:

OUTZERO

Beskrivning:	Läser kopian av bormaskinens styrord på adress DRCOPY. Nollställer en av bitarna och skriver det nya styrordet till utporten DRCTRL och tillbaka till kopian DRCOPY. Vilken bit som nollställs bestäms av innehållet (0-7) i B-registret vid anrop av subrutinen. I fall innehållet > 7 utförs ingenting.
Anrop ex:	LDAB #5 Bit nummer 5 i styrordet skall nollställas JSR OUTZERO
Indata:	B-registret skall innehålla ett tal 0-7, som är numret på den bit i styrsignalordet som skall nollställas. Bitnumrering framgår av figuren nedan.
Utdata:	Inga
Registerpåverkan:	CC-registret får påverkas
Anropade subrutiner:	Inga

7	6	5	4	3	2	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

13. Skriv subrutinen **STOP**. Placera den i filen **stop.s12**.

Ändra subrutinnamnet SUB1 till STOP i hopptabellen i filen **comnd.s12**. **ooo**

14. Skriv subrutinen **OUTZERO**. Placera den i filen **stop.s12**.

Ledning: Man kan använda en tabell med 8 olika masker för de 8 olika bitnumren 0 - 7. Tabellen placeras lämpligen direkt efter sista instruktionen i subrutinen OUTZERO. **ooo**

15. Assemblera filen **stop.s12** tillsammans med de övriga filerna genom att inkludera den direkt efter de andra inkluderade filerna i filen **main.s12**.

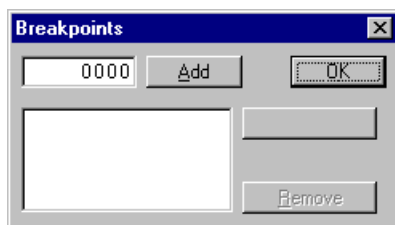
Rätta eventuella fel som upptäcks i samband med detta. **ooo**

16. Ladda filen **main.s19** till simulatorn. Felsök sedan subrutinerna STOP och OUTZERO genom att köra huvudprogrammet på lämpligt sätt. Rätta, assemblera om, ladda och testkör programmet tills inga fler fel upptäcks! Testa även att OUTZERO fungerar för indatavärden $x = 1-7$ och för $x > 7$.

ooo

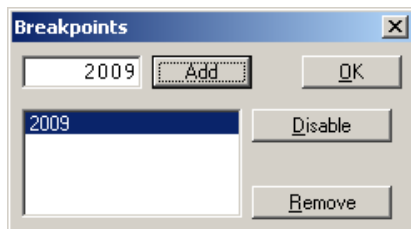
När man testar ett program är det värdefullt att kunna köra det kontinuerligt ("Run") fram till en viss punkt (adress) där körningen avbryts, så att man kan studera innehållet i processorns interna register och sedan fortsätta med kontinuerlig eller stegvis instruktionskörning. Simulatorens har denna möjlighet. Man kan placera en sk brytpunkt på ett lämpligt ställe i programmet och sedan starta kontinuerlig körning ("Run"). När simulatorens når fram till den instruktion som finns på brytpunktsadressen avbryts körningen och man kan studera processorns och minnets innehåll.

17. Vi skall prova med att lägga in en brytpunkt på det ställe som föreslås i Appendix 1. Högerklicka därför i simulatorfönstret och välj kommandot "Breakpoint table".



Följande fönster öppnas:

Skriv in adressen till raden efter läget COLOOP (2009₁₆) och klicka på Add.



Fönstret uppdateras enligt nedan:

Klicka sedan på OK!
 Detta medför att raden med adress 2009₁₆ rödfärgas i programfönstret.

Starta sedan i läget "Run".

I fortsättningen stannar simuleringen varje gång adressen 2009₁₆ passeras och man kan studera utportens värde och värdena i processorns register. När simulatorens har stannat vid en brytpunkt kan man fortsätta stega programmet eller köra det med "Run".

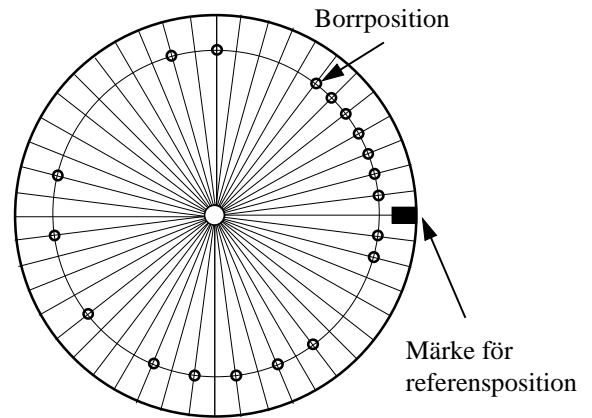
Tänk på att brytpunktsadressen kan behöva ändras om programmet ändras!
 Använd listfilen vid eventuell felsökning.

3 Borrmaskinsutrustningen

Arbetet som beskrivs i resten av detta häfte handlar om att använda laborationsdatorn MC12 för att styra en bormaskin. Det är en mycket enkel tillämpning som valts för att ej göra exemplet alltför komplext.

Styrningen skall skötas av ett huvudprogram som introducerats och använts i föregående avsnitt.

Det färdiga systemet skall användas för att borra hål i ett arbetsstycke, en skiva med given geometri. Hålen skall borraras längs en cirkel med radien 30 mm och med $n \times 7,5$ graders delning, $n = 1, 2, \dots, 48$, se figur 10. Hålmönstret skall vara valbart.



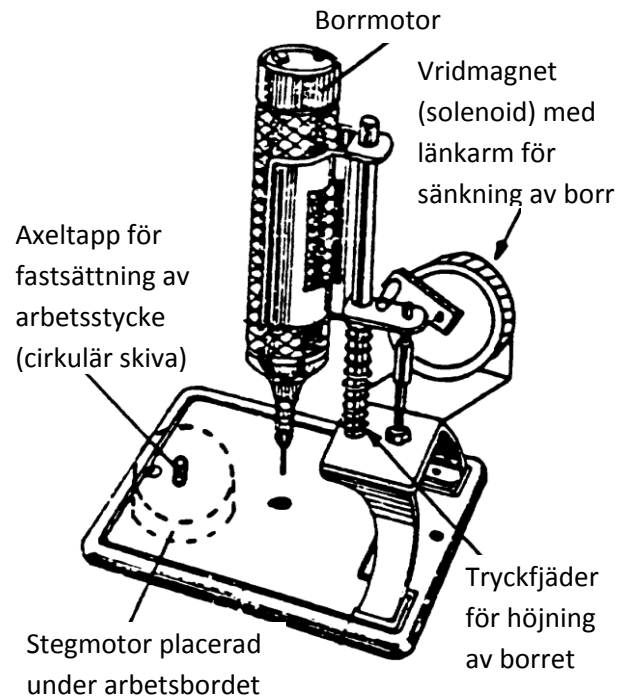
Figur 10

En bormaskinsutrustning har satts samman, såsom visas i figur 11.

I den är en bormaskin monterad på ett stativ.

Arbetsstycket sätts fast på en axeltapp som vrids av en stegmotor med minsta vridningsvinkeln $7,5^\circ$. Avståndet mellan axeltapp och borraraxel är ca. 30 mm.

Bormaskinen är en enkel maskin avsedd att borra hål i kretskort. Den har endast en hastighet och drivs av en likströmsmatad permanentmagnetiserad motor (vanlig i elektriska leksaker).



Figur 11

Bormaskinen är höj och sänkbar. Den kan sänkas med hjälp av en elektromagnet och höjas med en tryckfjäder.

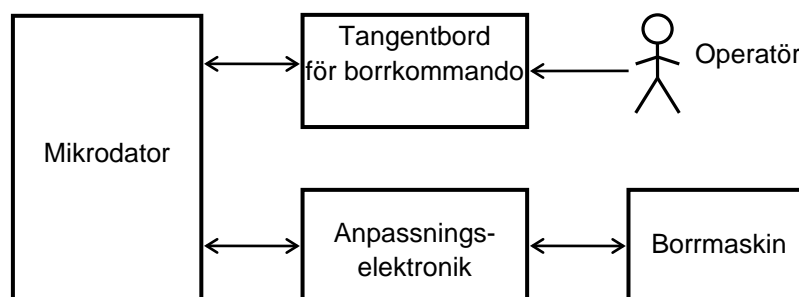
Stegmotorn är monterad under arbetsbordet. Dess axel vrids i steg om $7,5$ grader genom att strömmen i motorns lindningar styrs på ett lämpligt sätt.

4 Uppgift

I grova drag är uppgiften att använda laborationsdatorn MC12 för att styra och övervaka bormaskinen så att enstaka hål eller kompletta hålmönster kan borraras.

En operatör skall kunna ställa in önskat bormönster och utföra borrningen "manuellt" i ett antal deloperationer eller "automatiskt" i en enda komplett operation.

Systemet skall därför ha det blockmässiga utseende som framgår av figur 12.

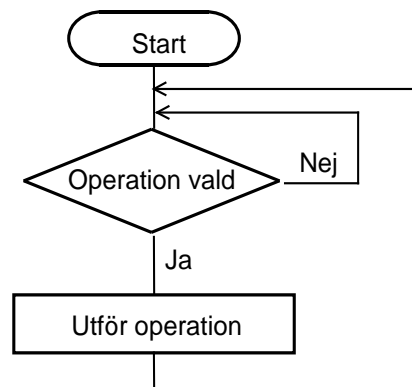


Figur 12

Systemet skall till stor del vara kommandostyrt och arbeta enligt flödesplanen i figur 13.

Operationer för följande kommandon skall finnas:

- starta bormotorn
- stoppa bormotorn
- sänk borret
- höj borret
- vrid (stega) arbetsstycket medurs ett steg
- borra ett hål
- vrid (stega) arbetsstycket till en referensposition och borra sedan hål längs cirkeln enligt ett bestämt mönster.



Figur 13

Det skall finnas en givare som anger när borret finns i sitt översta läge och en givare som visar när ett hål är färdigborrat, dvs att borret har nått sitt bottenläge. Dessutom skall det finnas en givare som visar att arbetsstycket har vridits till referenspositionen. Det skall också finnas en larmanordning som kan användas för att uppmärksamma operatören på vissa händelser.

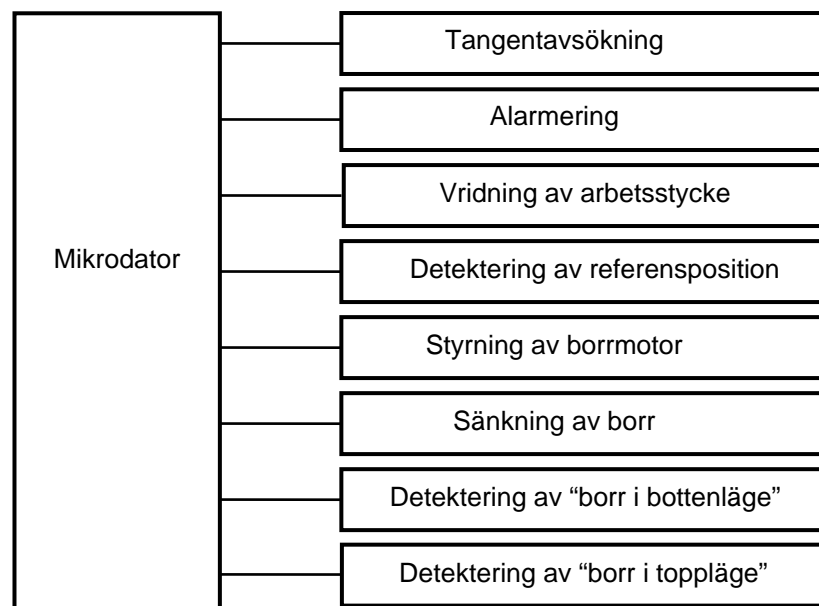
Den funktionsmässiga kommunikationen mellan mikrodatorn och dess omgivning kan sammanfattas med blockschemat i figur 14 i nästa avsnitt.

5 Systemets konstruktion

Systemet består av två delar, maskinvara och programvara. Utgångsläget för arbetet i detta avsnitt är att en prototyp av maskinvaran finns tillgänglig och att skalet till ett huvudprogram introducerats i föregående avsnitt.

5.1 Maskinvaran

Borrmaskinstativet har kompletterats med en givare som visar om arbetsstycket har vridits till sin referensposition och två givare som visar om borret är höjt till sitt toppläge eller om det sänkt till sitt bottenläge, d v s att ett hål är färdigborrat.



Figur 14

Givarna för referenspositionen och borrets lägen är läsgafflar för infrarött ljus. De består av en lysdiod som belyser en fototransistor. När ett ogenomskinligt föremål passerar ändras utsignalen.

Borrmaskinen ansluts till mikrodatorn via ett kretskort med styrelektronik, som är integrerat med borrmaskinen. Dess uppgift är att anpassa signal- och effektnivåer. På kortet finns drivenheter för bormotorn, sänkmekanismen (en elektromagnet) och stegmotorn. Dessutom finns logik för styrning av stegmotorns olika lindningar, givarelektronik samt en larmsummer.

Kortet har fem ingångar för binära styrsignaler från MC12-datorns utportar. Kortet har också tre utgångar för givarsignaler, kopplade till en inport på MC12.

På nästa sida följer en beskrivning av styrelektronikkortets in- och utsignaler:

ingång - 'bormotor':

nivå	funktion
0	bormotorn går ej
1	bormotorn går

På grund av mekanisk tröghet hos bormaskinen får man räkna med en reaktionstid av 0,2 s vid start. Stopptiden är längre, men saknar betydelse i praktiken.

ingång - 'sänkmekanism':

nivå	funktion
0	höjer borret
1	sänker borret

ingång - 'stegpuls': En positiv flank (0 → 1) vrider arbetsstycket ett steg i den riktning som anges på ingång - 'fram/back'. På grund av mekanisk tröghet får man räkna med en reaktionstid av 0,2 s per steg.

ingång - 'fram/back':

nivå	funktion
0	ger moturs vridning
1	ger medurs vridning

Skall aktiveras innan positiv flank ges på ingång - 'stegpuls'

ingång - 'larm':

nivå	funktion
0	"summern" inaktiv
1	"summern" aktiv

utgång - 'borr nere':

nivå	funktion
0	borr ej nere
1	borr nere

utgång - 'borr i topp':

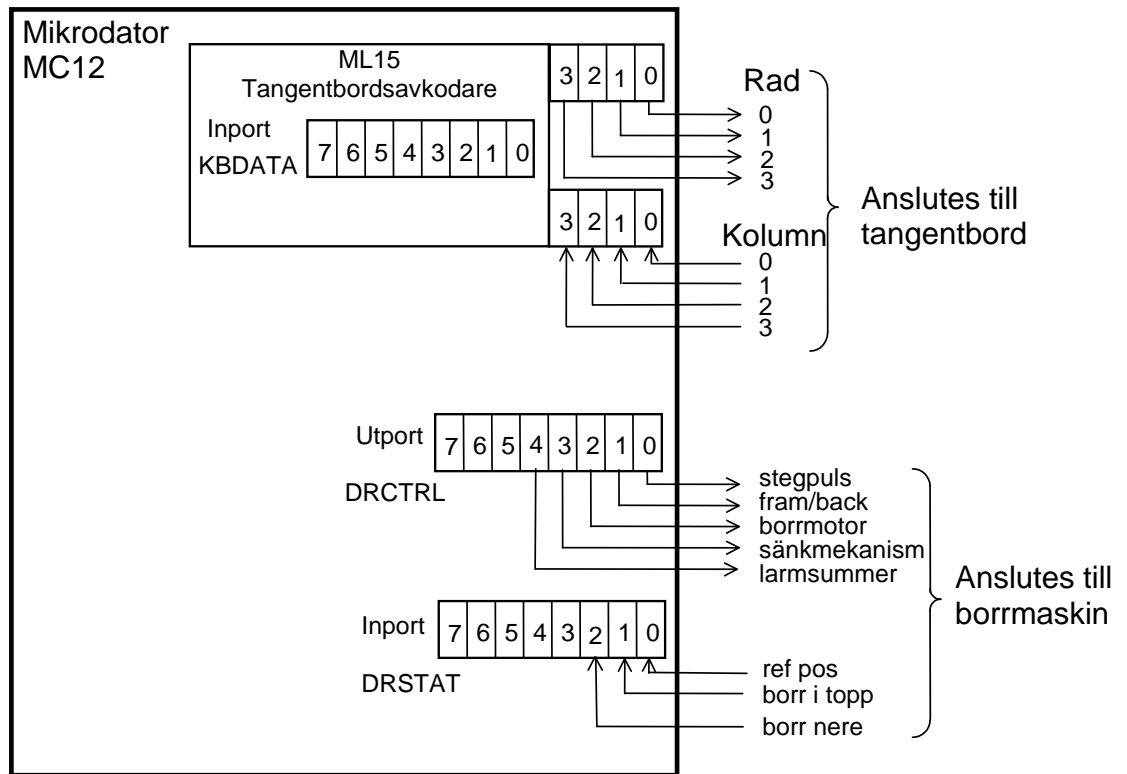
nivå	funktion
0	borr ej i topp
1	borr i topp

utgång - 'ref pos':

nivå	funktion
0	arbetsstycket ej i referensposition
1	arbetsstycket i referensposition

Tangentbordet är tidigare beskrivet i avsnitt 2.

Styreelektroniken och tangentbordet ansluts till mikrodatoren via in-/utportar, såsom visas i figur 15.



Figur 15

Tangentbordsavkodaren ML 15 sköter självständigt avkodningen av tangentbordet och resultatet kan mikrodatoren läsa på inporten KBDATA. Bit 7 på KBDATA har värdet 0 om en tangent är nedtryckt och värdet 1 om alla tangenter är uppe. Bit 3-0 visar med ett värde $(0000)_2 - (1111)_2$ enligt figur 3 vilken tangent som är nere. Övriga bitar har värdet 0.

Portarna har följande symboliska adresser:

inport KBDATA

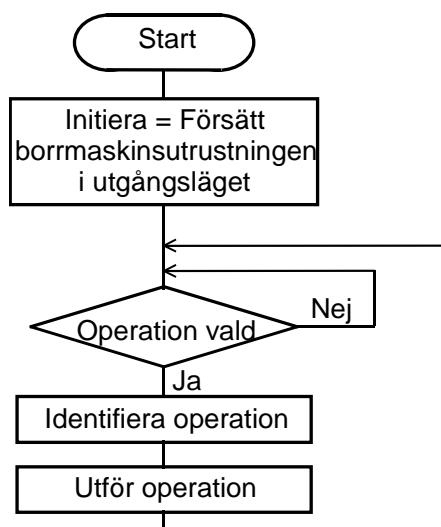
utport DRCTRL

inport DRSTAT

I prototypkopplingen har man tillgång till inporten KBDATA via ett kretskort ML 15, som kan kopplas in rakt ovanför mikrodatorkortet MC12. Portarna DRCTRL och DRSTAT finns på mikrodatorkortet MC12 och kopplas till bormaskinen via en bred kontakt på kortsidan.

5.2 Programvaran

Utvecklingen av programvaran utgår ifrån det tidigare gjorda beslutet att systemet skall vara kommandostyrt. Programvaran får då lämpligen växa fram ur flödesplanen i figur 16, som delvis känns igen från figur 7. Programmet för att styra och övervaka utrustningen skall bestå av ett huvudprogram som på något sätt anropar subrutiner för de olika operationerna.



Figur 16

Det har tidigare också bestämts att systemet skall ha kommandon för vissa operationer, vilket innebär att operatören skall kunna starta operationerna från tangentbordet. Varje sådan operation skall i programvaran representeras av en subrutin. Det har bestämts att kommandona, d v s subrutinerna, skall läggas in på tangenterna i följande ordning

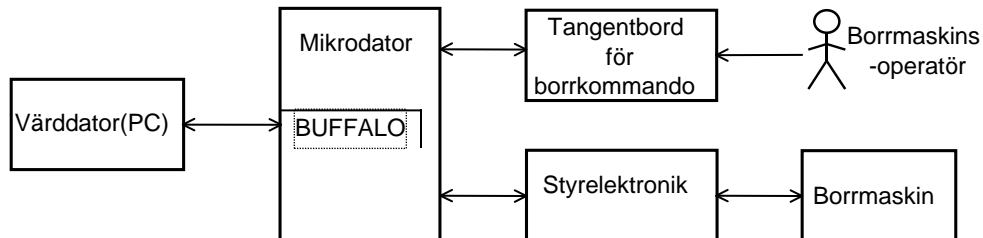
tangent nr	operation	subrutin
0	starta bormotorn	START
1	stoppa bormotorn	STOP
2	sänk borret	DOWN
3	höj borret	UP
4	rotera arbetsstycket medurs ett steg	STEP
5	borra ett hål	DRILL
6	stega arbetsstycket till referensposition och borra hål längs cirkeln enligt givet mönster.	AUTO

Programutvecklingen består fortsättningsvis av att modifiera och komplettera huvudprogrammet i figur 16.

Operationerna kan delas in i enkla operationer, START, STOP, DOWN, UP, STEP, och sammansatta operationer, DRILL och AUTO, där de sammansatta använder enkla operationer som komponenter.

5.3 Uttestning

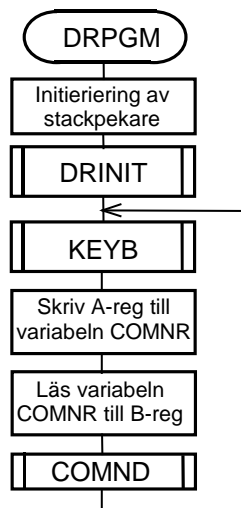
För att möjliggöra programskrivning, assemblering, testning, felsökning och felrättning har det mikroprocessorbaserade systemet kompletterats med en värddator (PC) som kommunicerar med ett monitorprogram, BUFFALO, i mikrodatoren MC12. Se figur 17. Monitorprogrammet BUFFALO beskrivs i ett separat häfte.



Figur 17.

5.4 Uppgifter

Huvudprogrammet DRPGM är utformat enligt flödesplanen i figur 18.



Figur 18

Subrutinerna DRINIT, KEYB och COMND har specificerats i avsnitt 2.

Subrutinen COMND avgör först vilket kommando som skall utföras och utför sedan kommandot som i sin tur är en subrutin. Subrutinen skrevs in i filen **comnd.s12** i uppgift 3b punkt 6.

Uppgift 4:

- Öppna filen **comnd.s12** och ändra innehållet i hopptabellen "JUMPTAB" till START, STOP, DOWN, UP, STEP, DRILL och AUTO. (Behåll Sub7!) Byt också namn på de tomma subrutinerna SUB2 - SUB6 till DOWN, UP, STEP, DRILL och AUTO.
- Assemblera filen **main.s12** och rätta eventuella fel som upptäckts i samband med detta. Tag om möjligt ut en utskrift av listfilen på en skrivare. Istället för att skriva ut listfilen på en skrivare kan man öppna listfilen med editorn och studera innehållet på bildskärmen. Studera listfilen!
- Ladda filen **main.s19** till simulatorm. Testa och felsök programmet, inklusive subrutinerna START och STOP. Ändra eventuella fel. Assemblera, ladda och testa programmet tills det fungerar som det skall.

□□□

Subrutinerna för de enkla operationerna DOWN, UP och STEP specificeras på följande sätt:

DOWN

Beskrivning:	Rutinen kontrollerar först i DRCOPY att bormotorn är startad. Om den är det sänks borret genom att drivenheten för elektromagneten aktiveras och DRCOPY uppdateras. Om bormotorn inte är startad görs återhopp utan att borret sänks.
Anrop:	JSR DOWN
Indata:	Inga
Utdata:	Inga
Registerpåverkan:	CC-registret får påverkas
Anropade subr:	OUTONE

UP

Beskrivning:	Rutinen höjer borret genom att deaktivera elektromagneten. Den uppdaterar också DRCOPY och väntar tills borret är i sitt toppläge före återhopp.
Anrop:	JSR UP
Indata:	Inga
Utdata:	Inga
Registerpåverkan:	CC-registret får påverkas
Anropade subr:	OUTZERO

STEP

Beskrivning: Rutinen kontrollerar först i DRCOPY att borret inte är sänkt och vrider sedan kretskortet ett steg medurs genom att mata ut riktningsinformation och stegpuls till stegmotorns drivenhet. Efter stegpulsen väntar rutinen 200 ms före återhopp så att arbetsstycket skall hinna vridas ett steg. Om borret är sänkt vid anrop av STEP utförs ingen stegning utan istället ges tre larmsignaler på "summern" före återhopp.

Anrop: JSR STEP

Indata: Inga

Utdata: Inga

Registerpåverkan: CC-registret får påverkas

Anropade subr: ALARM, DELAY, OUTZERO, OUTONE

Kontrollen ovan av om borret är sänkt görs genom att undersöka värdet av signalen "sänkanordning" i ordet DRCOPY. Man kan inte använda givaren för "borr nere" vid denna kontroll eftersom en borring kan pågå utan att borret har hunnit igenom arbetsstycket!

I specifikationen har man också kommit fram till att alarmering skall kunna göras med hjälp av subrutinen

ALARM

Beskrivning: Ger ett antal larmsignaler med längden 0,4 s och med 0,2 s mellanrum.

Anrop ex: LDAB #2 Två larmsignaler skall ges
JSR ALARM

Indata: Antal larmsignaler i B-registret.

Utdata: Inga

Registerpåverkan: CC-registret får påverkas

Anropade subr: DELAY, OUTZERO, OUTONE.

Uppgift 5:

- Skriv subrutinerna **DOWN**, **UP**, **STEP** och **ALARM**. Placera dem i filen **dusa.s12**.
- Inkludera filen **dusa.s12** i filen **main.s12** efter de andra inkluderade filerna. Assemblera och rätta de fel som upptäcks i samband med detta. Studera listfilen.
- Ladda maskinkoden i simulatorn. Testa, felsök och rätta subrutinerna **DOWN**, **UP**, **STEP** och **ALARM** genom att köra huvudprogrammet. □□□

För att ett hål skall kunna borraras i en sammansatt operation behövs ett program som avgör om borret har arbetat sig igenom hela arbetsstycket innan det höjs. Subrutinen **DDTEST** (drill down test) skall sköta detta. DDTEST specificeras nedan.

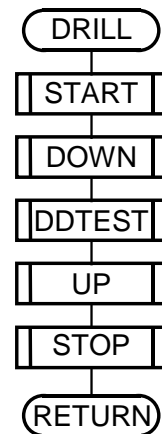
DDTEST

Beskrivning:	Undersöker via en givare om borret nått sitt bottenläge. Återhopp sker ej förrän borret nått bottenläget. Om borret ej har nått bottenläget inom 4 sekunder ges två larmsignaler på "summern" och återhopp sker. För att inte borrarningen skall fördröjas onödigt länge bör man läsa av bottenlägesgivaren minst tio gånger per sekund.
Anrop:	JSR DDTEST
Indata:	Inga
Utdata:	Inga
Registerpåverkan:	CC-registret får påverkas
Anropade subr:	ALARM, DELAY.

Uppgift 6:

- Skriv subrutinen **DDTEST** enligt specifikationen ovan. Skriv in DDTEST i filen **drill.s12**.
- Skriv en subrutin **DRILL** enligt flödesplanen i figur 19. Skriv in den i filen **drill.s12**.
- Inkludera filen **drill.s12** i filen **main.s12** och assemblera sedan. Rätta eventuella fel som upptäckts i samband med detta. Studera listfilen.
- Testa, felsök och rätta subrutinerna DRILL (kommando nr 5) och DDTEST genom att köra huvudprogrammet i simulatorn på samma sätt som förut.

□□□



Figur 19

Arbetsstycket skall roteras (stegas) till referenspositionen i subrutinen **REFPO**.

REFPO

Beskrivning: Vrider arbetsstycket till referenspositionen genom att läsa av läsgaffeln och vrida arbetsstycket ett steg i taget tills referenspositionen detekteras.

Anrop: JSR REFPO

Indata: Inga

Utdata: Inga

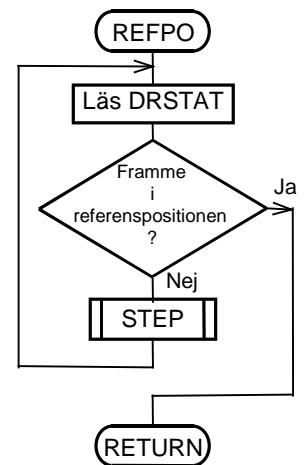
Registerpåverkan: CC

Anropade subr: STEP

Uppgift 7:

- Skriv subrutinen **REFPO** enligt flödesplanen i figur 20 och mata in den i filen **auto.s12**.
- Inkludera filen **auto.s12** i filen **main.s12** och assemblera sedan. Rätta eventuella fel som upptäcks i samband med detta. Studera listfilen.

ooo



Figur 20.

När arbetsstycket befinner sig i referenspositionen eller när ett hål har borrats i en position skall arbetsstycket roteras ett antal steg till positionen för nästa hål. Detta skall göras i subrutinen **NSTEP** som specificeras enligt

NSTEP

Beskrivning: Roterar arbetsstycket N steg medurs.

Anrop ex: LDAA #2 Stega två steg
JSR NSTEP

Indata: Antalet steg (0-255) i A-registret.

Utdata: Inga

Registerpåverkan: CC-registret får påverkas

Anropade subr: STEP

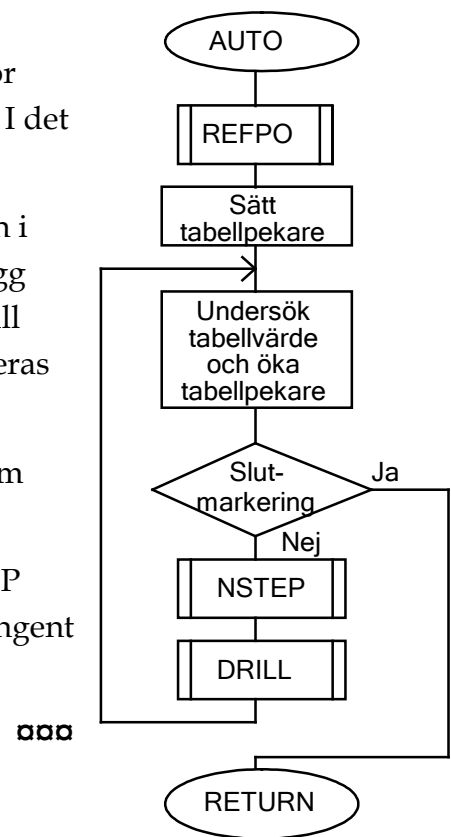
Man har bestämt att hålmönstret för ett arbetsstycke (ett varv) skall specificeras i en tabell, med basadressen **PATTERN**, såsom visas i figur 21. I denna anges antalet steg till nästa hål. Talet **FF₁₆** används för att markera att inga fler hål finns.

Hål nr	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	-
Antal steg	0	1	1	1	1	1	1	1	2	1	5	2	2	2	2	4	4	3	8	2	FF

Figur 21

Uppgift 8:

- Skriv subrutinen **NSTEP** och mata in den i filen **auto.s12**. Tänk på att rutinen skall fungera även för $A = 0$, dvs att man redan står där man skall borra! I det fallet skall man alltså inte stega alls.
- Skriv också en subrutin **AUTO** enligt flödesplanen i figur 22 till höger. Mata in den i filen **auto.s12**. Lägg även in håltabellen enligt figur 21. Håltabellen skall börja på adressen **PATTERN**, som lämpligen placeras direkt efter **RTS**-instruktionen i **AUTO**.
- Assemblera filen **main.s12**. Rätta eventuella fel som upptäcks i samband med detta. Studera listfilen.
- Testa, felsök och rätta subrutinerna **REFPO**, **NSTEP** och **AUTO** genom att köra huvudprogrammet (tangenta 6) i simulatören på samma sätt som förut.



Figur 22

6 Användning av avbrottssystemet hos 68HCS12

För att illustrera användning av processorns avbrottssystem skall styrsystemet för bormaskinen först kompletteras med tryckknappar för avbrottsgenerering. Dessa avbrott kallas **händelsestyrda** och skall ta hand om dels nödstopp och dels signalering med summern.

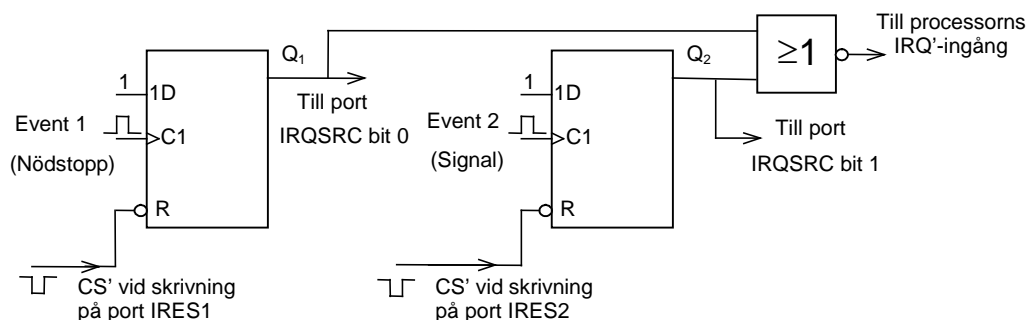
Senare skall styrsystemet kompletteras med en pulsgenerator kopplad till processorns avbrottssystem. Pulsgeneratorns utsignal är en binär signal med konstant frekvens, som orsakar avbrott med samma frekvens. Denna typ av avbrott kallas **tidsstyrda** och skall användas för att få processorn att skenbart köra flera program samtidigt, sk **pseudoparallellism**.

6.1 Händelsestyrda avbrott

Den naturliga lösningen för att realisera nödstopp med hjälp av processorn är att använda icke maskerbart avbrott (NMI). På laborationsdatoren finns dock ingen möjlighet att koppla en yttre signal till processorns NMI-ingång (XIRQ). Endast IRQ-ingången finns tillgänglig och används därför för nödstoppet.

När **nödstoppsknappen** trycks ned skall alltså ett IRQ-avbrott genereras. Detta skall utformas så att processorn överger det program den håller på att köra och istället utför ett hopp till huvudprogrammets (DRPGM) start. Där anropas subrutinen DRINIT som bland annat stänger av alla funktioner hos bormaskinen. Om ett kommando håller på att utföras när ett nödstoppsavbrott kommer så avslutas kommandot direkt och alla funktioner hos bormaskinen blir sedan passiva när subrutinen DRINIT utförs i början av huvudprogrammet. Nya kommandon kan sedan ges på samma sätt som vid normal start av programmet.

När **signalknappen** trycks ned skall också ett IRQ-avbrott genereras. I detta fall skall summern signalera och därefter skall det avbrutna programmet fortsätta körningen där det blev avbrutet. Det skall alltså vara möjligt att signalera med summern medan tex kommandot (rutinen) AUTO utförs. I figur 23 visas den koppling som skall användas för att generera avbrotten.



Figur 23.

Av figur 23 framgår att nedtryckning av någon av switcharna **1** eller **2** gör att en av D-vipporna ettställs. Detta medför i sin tur att en **IRQ'**-signal (Interrupt Request) sänds till processorn via NOR-grinden. Om flaggbiten **I** i processorns flaggregister **CC** är nollställd kommer processorn att avbryta det pågående programmet och hoppa till en avbrottsrutin som pekats ut av IRQ-vektorn.

I avbrottsrutinen måste först källan till avbrottet bestämmas eftersom det i detta fall finns två möjligheter. Avbrottsrutinen måste därför läsa port **IRQSRC** och med hjälp av bitpositionerna **0** och **1** avgöra vilken vippa som är ettställd.

Avbrottsrutinen fortsätter sedan med att antingen "nödstoppsdelen" eller "signaldelen" utförs beroende på vilken vippa som var ettställd.

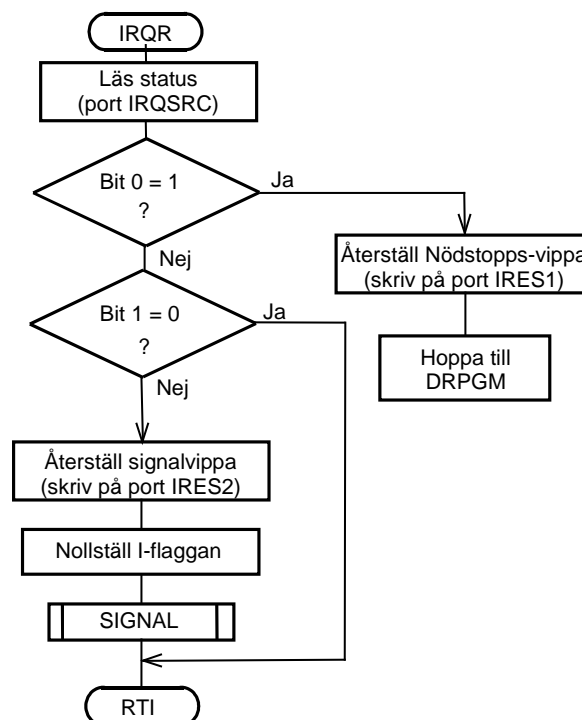
I början av "nödstopps"- resp. "signaldelen" av avbrottsrutinen nollställs motsvarande avbrottsvippa genom att en skrivning görs på adressen **IRES1** eller **IRES2** eftersom "chip-select"-signalerna för dessa skrivningar är kopplade till var sin "reset"-ingång på D-vipporna.

Om en ettställd avbrottsvippa inte nollställs i avbrottsrutinen skulle den direkt generera ett nytt avbrott då man återvänder till huvudprogrammet från avbrottsrutinen.

En flödesplan för avbrottsrutinen visas i figur 24.

Uppgift 9a: Skriv en avbrottsrutin **IRQR** enligt flödesplanen i figur 24. Mata in den i filen **irqr.s12**. Subrutinen **SIGNAL** skall ge en larmsignal på "summern".

Skriv också subrutinen **SIGNAL**, som skall ge en larmsignal på summern med hjälp av subrutinen **ALARM**. Mata in subrutinen **SIGNAL** i filen **irqr.s12**. □□□



Figur 24.

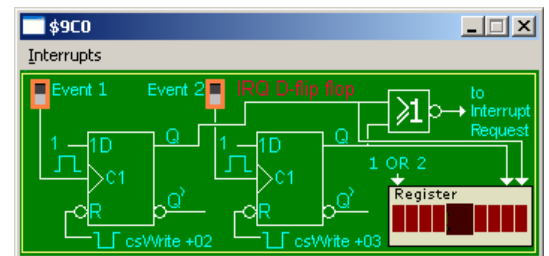
För att avbrottssystemet skall kunna användas måste I-flaggan i processorns CC-register först nollställas och adressen till avbrottsrutinen placeras i IRQ-vektorn. Dessa initieringar skall göras i rutinen **IRQINIT**.

Då matningsspänningen slås på för D-vipporna kan de hamna i vilket läge som helst. Eftersom båda vipporna skall ha Q-värdet noll från början nollställer man dem i rutinen **IRQINIT** genom att skriva på utportarna IRES1 och IRES2. Detta måste göras innan avbrottssystemet kopplas på, dvs innan I-flaggan nollställs.

På grund av att IRQ-vektorn finns på adressen $FFF2_{16}$ i ROM (ej skrivbart) har IRQ-vektorn i labsystemet (dvs MC12-datorn) och simulatorm "flyttats" till adressen $3FF2_{16}$ som alltså skall innehålla adressen till avbrottsrutinen.

Uppgift 9b:

- Skriv en subrutin **IRQINIT** som nollställer D-vipporna, skriver in avbrottsrutinens adress i avbrottsvektorn för IRQ och aktiverar avbrotts-systemet. **IRQINIT** skall anropas från huvudprogrammet efter anropet av subrutinen **DRINIT**. Placera subrutinen i filen **irqr.s12**.
Adresser finns i Appendix 6.
- Inkludera filen **irqr.s12** i filen **main.s12** och assemblera.
Rätta eventuella fel som upptäcks i samband med detta. Studera listfilen.
- Ladda programmet i simulatorm och högerklicka i simulatorfönstret. Välj "Simulator Setup" och klicka på knappen "Attach New Device".
Välj "IRQ flip flop" och skriv in adressen $DC0_{16}$. Fönstret nedan visas:
- Klicka på "Interrupts" i listan uppe till vänster i fönstret och välj "Enable". Klicka sedan på knapparna Event 1 och Event 2 så att bägge D-vipporna ettställs. Stega sedan programmet fram till anropet av subrutinen **IRQINIT** och kontrollera att den nollställer D-vipporna genom att skriva på adresserna IRES1 och IRES2 samt placerar rätt innehåll i IRQ-vektorn och till sist nollställer I-flaggan.
- Placera en brytpunkt i början av avbrottsrutinen (adressen kan man hitta i listfilen **main.lst**) och starta i läget RUN. Programmet skall nu bete sig precis som tidigare!
- Testa sedan avbrotten genom att först trycka på knappen *Event 1*. Om programmet fungerar skall körningen då stoppas vid brytpunkten i början av avbrottsrutinen. Fortsätt att stega avbrottsrutinen och kontrollera att ett hopp görs tillbaka till huvudprogrammets start.
- Testa sedan det andra avbrottet genom att trycka på knappen *Event 2* och fortsätt stega efter brytpunkten. Kontrollera att "signalavbrottet" uppför sig på önskat sätt.



6.2 Tidsstyrda avbrott, pseudoparallellism

Styrprogrammet är uppbyggt så att under tiden ett kommando utförs kan inget nytt kommando ges från tangentbordet. Det beror på att processorn är upptagen med att utföra det senast mottagna kommandot. Denna effekt är speciellt tydlig när "långa" kommandon som AUTO utförs. Ett sätt att kringgå detta problem visade vi i förgående uppgift. Vi använde yttre logikkretsar tillsammans med processorns avbrottsystem för att ge kommandon för nödstopp och alarmering. Om alarmeringskommandot ges när processorn utför ett "längre" kommando som AUTO visar det sig att denna metod har en påtaglig nackdel.

Uppgift 10a:

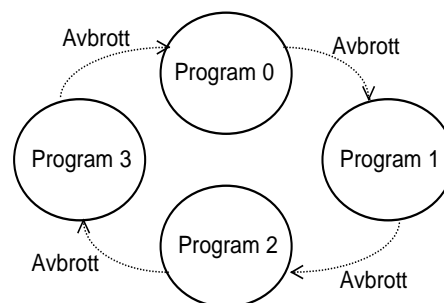
Vilken? _____

□□□

För att känna av tangentbordet, styra bormaskinen och ge alarmsignal samtidigt måste processorn kunna köra motsvarande programavsnitt samtidigt. Eftersom processorn bara kan köra ett program åt gången förefaller det omöjligt att realisera samtidig körning av flera program eller programavsnitt med bara en processor. Man kan dock åstadkomma detta med en metod som beskrivs nedan.

- Man skriver separata program (med separata stackar) för de aktiviteter, som processorn skall styra samtidigt.
- En pulsgenerator med konstant, relativt hög frekvens (ca 20-500Hz), kopplas till processorns avbrottsystem, via en avbrottsvipa. Vid varje avbrott byter avbrottsrutinen program på så sätt att ett annat program än det som blev avbrutet körs efter avbrottsrutinen.

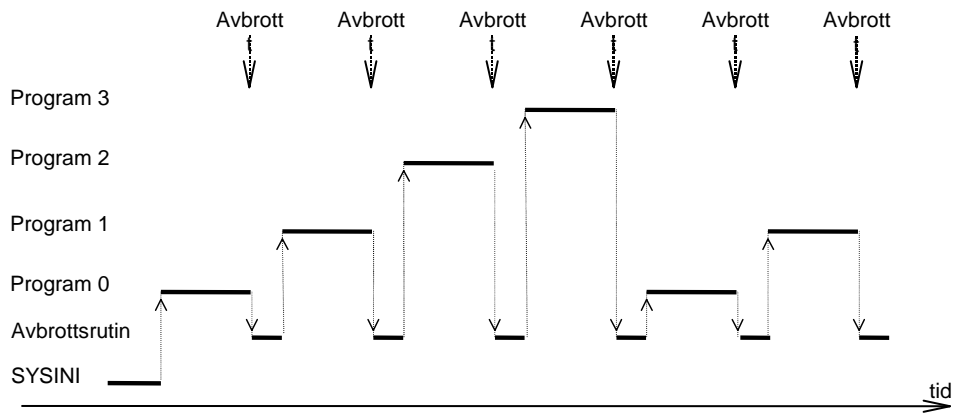
Om man har fyra olika program som skall köras "samtidigt" kan man t ex se till att det program som körs växlar enligt figur 25.



Figur 25

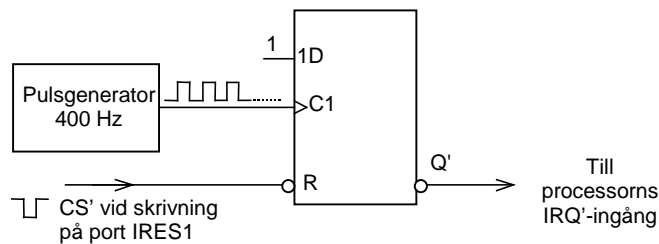
Om avbrotten genereras med tillräckligt hög frekvens får man intrycket att programmen körs samtidigt (pseudoparallellism).

I Appendix 8 ges ett program, SYSINI, som tillsammans med en avbrottsrutin växlar mellan fyra olika användarprogram, program 0-3, enligt figur 25 och 26.



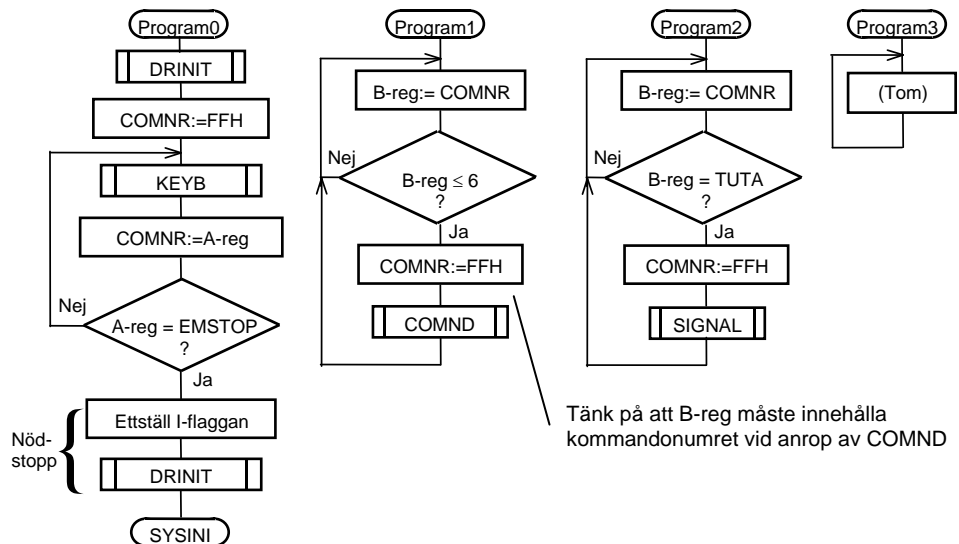
Figur 26

Avbrottsbegäran till processorn kommer från en avbrottsvippan som triggas av en pulsgenerator på labplatsen, se figur 27. Avbrottsvippan genererar avbrottsbegäran (låg nivå) på processorns IRQ' - ingång med tidsintervallet 2,5 ms. Vippans avbrottsbegäran återställs i avbrottsrutinen med en skrivning på adressen IRES1, se figur 27.



Figur 27

Ett förslag till hur bormaskinsprogrammet kan delas upp i parallella processer visas i flödesplanerna i figur 28 nedan.



Figur 28

Variabeln COMNR innehåller borrhkomandot (0-F₁₆) som senast har tagits emot från subrutinen KEYB i *Program0*. Innan kommandot utförs i *Program1* eller *Program2* skriver dessa processer in värdet FF₁₆ i COMNR. På detta sätt utförs kommandot endast en gång.

Uppgift 10b:

- Studera programlistningen i Appendix 8. En fil **sysini.s12** med samma innehåll, finns på kursens hemsida.
- Kopiera denna fil och lägg in den i ert laborationsbibliotek.
- Borrmaskinsprogrammet delas upp i tre parallella processer, program0 - program2, enligt figur 28. Skriv in programavsnitten 0-2 i filen **sysini.s12**. Använd tangent 7 som TUTA och tangenten F₁₆ som EMSTOP (nödstopp).

Lämna *Program 3* oförändrat. Vi har inte någon lämplig uppgift för det.

- Öppna filen **main.s12** och spara den under namnet **main1.s12** i laborationsbiblioteket. Tag bort ORG-direktivet i början på filen **main1.s12!**
- Inkludera filen **main1.s12** sist i filen **sysini.s12**. På detta sätt blir samtliga tidigare skrivna subrutiner tillgängliga eftersom deras filer är inkluderade i **main1.s12**.
- Assemblera filen **sysini.s12** och rätta eventuella fel. Ladda programmet till simulatorn. Använd samma I/O-konfigurering som i förra uppgiften. Testa och felsök sedan programmet genom att byta process upprepade gånger med "Event 1"-knappen. □□□

Det återstår ett par problem i det nuvarande programpaketet. Sannolikheten för att det första problemet skall märkas är dock så låg att man förmodligen inte noterar det.

Problemet uppstår t ex om ett program (en process) läser DRCOPY och sedan blir avbrutet av ett annat program (process) som läser och modifierar DRCOPY. När det första programmet (processen) återupptar sin körning kommer det att manipulera sitt (numera inaktuella) värde på DRCOPY och sedan skriva tillbaka ett felaktigt värde på DRCOPY. Det område i programmet som kan skapa problem, dvs programkoden från det att DRCOPY läses tills dess att den skrivs tillbaka, kallas för **kritisk region**. Vi måste därför förhindra att ett program (en process) blir avbrutet när det befinner sig i en kritisk region.

Uppgift 11a: Hur förhindrar man att ett avsnitt i ett program (en process) blir avbrutet?

Modifiera subrutinerna OUTONE och OUTZERO i filerna **start.s12** resp **stop.s12** så att de ej kan avbrytas i de kritiska regionerna. □□□

Uppgift 11b: Assemblera filen **sysini.s12** och rätta eventuella fel. Ladda programmet till simulatorn. Testa och felsök sedan programmet i simulatorn genom att byta process upprepade gånger med "Event 1"-knappen. Undersök speciellt vad som händer om avbrotten inträffar i de kritiska regionerna. □□□

När programmet fungerar och senare används för att styra bormaskinen upptäcker man att operationerna utförs betydligt långsammare än tidigare. Försök att fundera ut vad detta beror på. (Tänk på hur subrutinen DELAY fungerar.)

Genom att "skala om" DELAY-rutinen kan man se till att den ger rätt fördröjningsvärde i detta fall.

En mer generell lösning är att DELAY-rutinen använder en sk realtidsklocka, där man kan läsa av den verkliga tiden.

Uppgift 12:

- Skriv en ny subrutin DELAY3, som ger en fördröjningstid som gör att operationerna utförs i samma takt som tidigare.
Placera subrutinen DELAY3 sist i filen **keyb.s12**.

Tänk på att DELAY3-rutinen **måste** vara *reentrant* d v s inga globala variabler (= fasta minnesadresser för variabler) får användas, utan enbart stacken och registren. Reentrance innebär att flera processer "samtidigt" kan använda samma subrutin.

- Gör en kopia av filen **sysini.s12** och placera den i laborationsbiblioteket. Ge kopian namnet **sysini1.s12**. Ändra filen **sysini1.s12** så att filen **main2.s12** inkluderas i slutet istället för **main1.s12**.
- Gör en kopia av filen **main1.s12** och placera den i laborationsbiblioteket. Ge kopian namnet **main2.s12**. Ändra definitionen DELAY EQU DELAY2 i slutet av filen **main2.s12** till DELAY EQU DELAY3.
- Assemblera filen **sysini1.s12** och rätta eventuella fel. Programmet behöver inte simuleras. □□□

Appendix 1. Huvudprogram 1 för bormaskinsstyrning

```

*****
*                               Symboldefinitioner
KBDATA    EQU    $09C0          Inport för avläsning av tangentnummer
COMNR     EQU    $2FFF          COMNR är kommandonumret
DRCOPY    EQU    $2FFE          DRCOPY är en kopia av senaste styord
BOS       EQU    $2FEF          BOS är Bottom Of Stack
BEGIN     EQU    $2000          BEGIN är startadressen för RWM
DRCTRL    EQU    $0400          Utport för styordet till bormaskinen
DRSTAT    EQU    $0401          Inport för givare på bormaskinen
*****
*                               Huvudprogram
*****
DRPGM     ORG    BEGIN          Start för huvudprog
          LDS    #BOS
*
          JSR    DRINIT          Initieringar för passiv maskin
*
COLOOP    JSR    KEYB           Hämta kommandonummer till reg A
*
          STAA   COMNR          Uppdatera variabeln COMNR
*
          LDAB   COMNR          Hämta COMNR-variabeln
*
          JSR    COMND          Utför kommando
*
          JMP    COLOOP        Hämta nästa COMNR-värde
*
*****
*SUBROUTIN – DRINIT
*Beskrivning: Rutinen försätter bormaskinen i passivt tillstånd.
*Anrop:      JSR DRINIT
*Indata:     Inga
*Utdata:     Inga
*Reg-påverkan: Register CC
*Anr subr:   Ingen
*****
DRINIT     CLR    DRCTRL        Beg värde till bormaskin
          CLR    DRCOPY        Beg värde till kopian
          RTS
*
*****
*
KEYB2      RTS                 Tomma subrutiner för test
COMND2     RTS
DELAY2     RTS
*
*****
*****
*
KEYB       EQU    KEYB2        Den "tomma" KEYB-rutinen
COMND      EQU    COMND2       Den "tomma" COMND-rutinen
DELAY     EQU    DELAY2        Välj den tomma subrutinen för test med simulator
*****

```

Lämpligt ställe för en brytpunkt!

Appendix 2. Programlistningar för KEYB och DELAY

*SUBROUTIN – KEYB

*Beskr: Rutinen väntar tills samtliga tangenter är uppe.
 * Därefter registreras första nedtryckta tangent.
 *Anrop: JSR KEYB
 *Indata: Inga
 *Utdata: Tangentnummer (0-F₁₆) för nedtryckt tangent i register A.
 *Reg-påv: Register A,CC
 *Anr subr: Ingen

KEYB1 PSHX

*

KEY1 TST KBDATA Läs tangentdataregister
 BPL KEY1 Vänta om någon tangent nere (bit 7 = 0)

*

KEY2 LDAA KBDATA Läs tangentdataregister
 BMI KEY2 Vänta om alla uppe (bit 7 = 1)

*

LDX #KEYTAB Pekare till tangenttabell
 LDAA A,X Hämta tangentnummer i tabell

*

PULX
 RTS

*

KEYTAB FCB 0,4,8,12,1,5,9,13,2,6,10,14,3,7,11,15

*SUBROUTIN - DELAY

*Beskrivning: Skapar en fördröjning om N * 50 ms.
 *Anrop ex: LDAA #6 *Fördröjning 6*50 ms = 300 ms
 * JSR DELAY
 *Indata: Antal intervall, N, om 50 ms i A-registret
 *Utdata: Inga
 *Reg-påverkan: CC-registret får påverkas
 *Anrop subr: Ingen.

DELAY1 PSHA DELAY sätts lika med DELAY1 vid körning i HC12
 PSHX A och X till stacken

*

TSTA
 BEQ DERET Fördröjningsvärde noll

*

ALOOP LDX #10000 10000x5 mikrosek = 50 ms fördröjning

*

XLOOP DEX Denna del skall justeras tills den tar 5 mikrosek

NOP
 NOP
 BNE XLOOP

*

DECA
 BNE ALOOP

*

DERET PULX
 PULA
 RTS

I subrutinhuvudet ovan beskrivs den DELAY-subrutin som skall användas när programmet körs av den verkliga processorn 68HCS12 och styr den verkliga bormaskinen.

Vid stegning av programmet i simulatören skall vi använda en förenklad subrutin DELAY2, som bara består av instruktionen RTS. Subrutinen DELAY2 definieras i huvudprogrammet.

Vid körning av programmet i simulatören med Run bör man använda DELAY-rutinen som visas på denna sida, men med mycket kortare fördröjningstid.

Appendix 3. Huvudprogram 2 för bormaskinsstyrning

```
*****
*                               Symboldefinitioner
KBDATA EQU $09C0 Inport för avläsning av tangentnummer
COMNR EQU $2FFF COMNR är kommandonumret
DRCOPY EQU $2FFE DRCOPY är en kopia av senaste styrord
BOS EQU $2FEF BOS är Bottom Of Stack
BEGIN EQU $2000 BEGIN är startadressen för RWM
DRCTRL EQU $0400 Utport för styrordet till bormaskinen
DRSTAT EQU $0401 Inport för givare på bormaskinen
*****
```

* Huvudprogram

```
*****
*                               Huvudprogram
DRPGM ORG BEGIN Start för huvudprog
LDS #BOS

*                               JSR DRINIT Initieringar för passiv maskin

*                               JSR KEYB Hämta kommandonummer till reg A
STAA COMNR Uppdatera variabeln COMNR

*                               LDAB COMNR Hämta COMNR-variabeln

*                               JSR COMND Utför kommando

*                               JMP COLOOP Hämta nästa COMNR-värde
*****
```

*SUBROUTIN – DRINIT

*Beskrivning: Rutinen försätter bormaskinen i passivt tillstånd.

*Anrop: JSR DRINIT

*Indata: Inga

*Utdata: Inga

*Reg-påverkan: Register CC

*Anr subr: Ingen

```
*****
DRINIT CLR DRCTRL Beg värde till bormaskin
CLR DRCOPY Beg värde till kopian
RTS
*
*****
```

```
*                               USE keyb.s12 Här hamnar innehållet i filen keyb.s12
*
```

```
*                               KEYB2 RTS Tom subrutin för test
*
```

```
*                               COMND2 RTS Tom subrutin för test
*
```

```
*                               DELAY2 RTS Tom subrutin för test
*
```

```
*                               KEYB EQU KEYB1 Den "riktiga" KEYB-rutinen
```

```
COMND EQU COMND2 Här väljer vi de tomma subrutinerna för test
DELAY EQU DELAY2
```

Appendix 4. Kommandosubrutin för bormaskinsstyrning

```
*****
*
*      SUBRUTIN - COMND
*Beskrivning: Rutinen avgör vilken kommandosubrutin som skall anropas och anropar denna.
*Anrop ex:   LDAB  #5          Sätt kommando nummer 5
*           JSR   COMND      Kommando nr 5 utförs
*Indata:     Kommandonummer i reg B
*Utdata:     Inga
*Reg-påverkan: CC-registret får påverkas
*Anrop subr: SUB0 - SUB7
*****
```

```
MAX      EQU    7          Maxvärde för kommandonummer
COMND1   PSHB
          PSHX          Spara register på stack
                          A, B och X till stacken
*
          CMPB   #MAX     Giltigt värde?
          BHI   COMEX     Nej, hoppa ut
*
          LDX   #JUMPTAB  Ja, pekare till hopptabell
          ASLB
          LDX   B,X       Hämta hoppadress från tabell
*
          JSR   ,X        Utför kommandosubrutin
*
COMEX    PULX
          PULB
          RTS
*
*****
```

Tabell med subrutinadresser

```
JUMPTAB  FDB    SUB0,SUB1,SUB2,SUB3,SUB4,SUB5,SUB6,SUB7
*****
SUB0      RTS
SUB1      RTS
SUB2      RTS
SUB3      RTS
SUB4      RTS
SUB5      RTS
SUB6      RTS
SUB7      RTS
*****
```

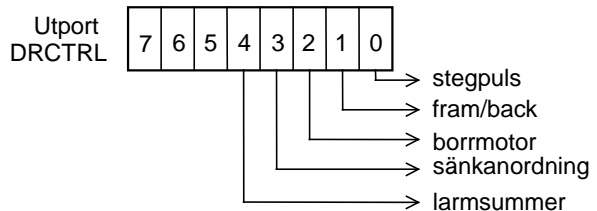
*

Appendix 5. Programlistning för START

```
*****
*SUBROUTIN - START
*Beskrivning: Rutinen startar bormmotorn, uppdaterar DRCOPY och väntar i 200 ms
* för att borret skall uppnå rätt hastighet.
*Anrop: JSR START
*Indata: Inga
*Utdata: Inga
*Registerpåverkan: CC-registret får påverkas
*Anropade subrutiner: OUTONE,DELAY
*****
START PSHA
      PSHB A och B till stacken
*
      LDAB #$02
      JSR OUTONE Ettställ bit 2 i styrorde till bormmaskinen
*
      LDAA #$04
      JSR DELAY Fördröjning 4*50 ms = 200 ms
*
      PULB Återställ reg enl ovan
      PULA
      RTS
*****
```

Appendix 6. Adresser för bormmaskinsstyrning

Startadresser i RWM:	Huvudprogram	DRPGM	2000 ₁₆
Andra använda adresser i RWM:			
Variabeln COMNR (8 bitar)		COMNR	2FFF ₁₆
Kopia av bormmaskinens styrorde		DRCOPY	2FFE ₁₆
"Bottom-of-stack"		BOS	2FEF ₁₆
Avbrottsvektor för IRQ (I MC12-datorn och simulatorn.)			3FF2 ₁₆ (OBS!)
Portadresser:			
	(inport)	KBDATA	09C0 ₁₆
	(inport)	IRQSRC	0DC0 ₁₆
	(utport)	IRES1	0DC2 ₁₆
	(utport)	IRES2	0DC3 ₁₆
	(utport)	DRCTRL	0400 ₁₆
	(inport vid simulering)	DRSTAT	0401 ₁₆
	(inport i MC12-datorn)	DRSTAT	0600 ₁₆ (OBS!)



Håltabell för kommandot AUTO:

Hål nr	1	2	3	4	5	6	7														
Antal steg	0	1	1	1	1	1	1	1	2	1	5	2	2	2	2	4	4	3	8	2	FF

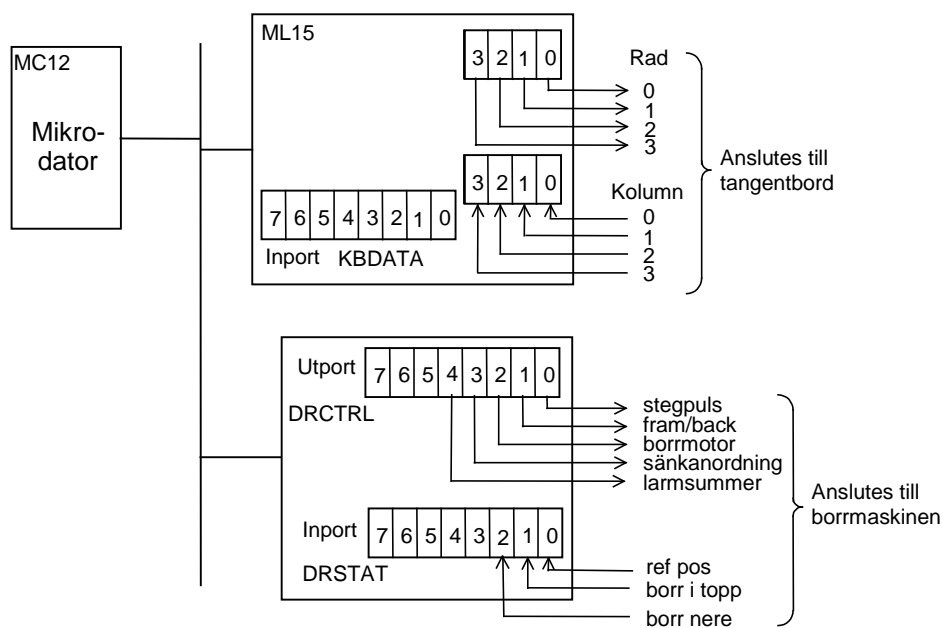
Appendix 7.

Tangentbordsdisposition

	Kolumn			
	3	2	1	0
0	0	1	2	3
1	4	5	6	7
2	8	9	A	B
3	C	D	E	F

START	STOP	DOWN	UP
STEP	DRILL	AUTO	

Hårdvarukoppling



Stegpuls:	Positiv flank stegar.
Fram/back:	1 ger medurs stegning.
Borrar motor:	1 startar motorn.
Sänkanordning:	1 sänker borret.
Larmsummer:	1 ger signal.
Referensposition:	Framme = 1.
Toppläge:	Topp = 1.
Bottenläge:	Botten = 1.

Appendix 8.

```

*          Definitioner av konstanter
BEGIN    EQU    $2000          Startadress för SYSINI
BOS      EQU    $2F00          Bottom of stack
DRCOPY   EQU    $2FFE          Kopia av borrhkommando
DRCTRL   EQU    $0400          Portadress för borrhkommando
IRQVEC   EQU    $3FF2          Ändrad från $FFF2 för MC12
IRES1    EQU    $0DC2          Clearadress avbrottsvippa 1
IRES2    EQU    $0DC3          Clearadress avbrottsvippa 2
STSIZE   EQU    $40           Stackstorlek för varje process
*****

*          Program SYSINI
*          Utför nödvändiga initieringar och skapar fyra
*          parallella processer
*****

          ORG    BEGIN
*          Skapar färdiga stackar för program 1-3
SYSINI   LDX    #PROGR1          Återhopsadress till progr 1
          STX    BOS-(1*STSIZE)-2
          LDX    #PROGR2          Återhopsadress till progr 2
          STX    BOS-(2*STSIZE)-2
          LDX    #PROGR3          Återhopsadress till progr 3
          STX    BOS-(3*STSIZE)-2
*
          LDAA  #$C0              CC-registrets innehåll,
          STAA  BOS-(1*STSIZE)-9  med S=1,X=1,I=0 och övriga=0.
          STAA  BOS-(2*STSIZE)-9
          STAA  BOS-(3*STSIZE)-9
*
          Skapar tabell med stackpekare till processerna
          LDX    #BOS-(1*STSIZE)-9
          STX    SPTAB+2
          LDX    #BOS-(2*STSIZE)-9
          STX    SPTAB+4
          LDX    #BOS-(3*STSIZE)-9
          STX    SPTAB+6
*
          LDX    #IRQRUT          Sätt IRQ-vektorn
          STX    IRQVEC          MC12-vektorn
*
          CLR    CURPRG          Program 0 skall exekveras
          LDS    #BOS            Stackpekare för program 0
*
          STAA  IRES1            Nollställ båda avbrottsvipporna
          STAA  IRES2            för säkerhets skull!
*****
          CLI                    Tillåter I-avbrott
          JMP    PROGR0
*
*****
*          Dataarea
*****
CURPRG   RMB    1              Aktivt program
SPTAB    RMB    8              Tabell för processernas stackpekare
*
*****

```

```

*****
*           Avbrottshanterare IRQRUT
*           Byter process (Round robin, modulo 4), visar process-
*           nummer på DRCTRL, bit 7 och 6. Nollställer avbrottsvipa
*****
*
IRQRUT  LDAB  CURPRG      Vilket program exekverar?
        LDX  #SPTAB      Adress till stackpekartabell i X
        STS  B,X         Spara dess stackpekare i tabellen!
*
        ADDB #2          Nästa modulo-4 på tur
        ANDB #%0000110  Sekvens 000,010,100,110,000,...
        STAB CURPRG
*
        LDS  B,X         Laddar stackpekare för nästa process från tabell
*
        JSR  SHWPROC      Nästa processnummer till DRCTRL bit 7,6
*
        STAA IRES1       Nollställ båda avbrottsvipporna
        STAA IRES2       för säkerhets skull!
*
        RTI              Återhopp till nästa process
*
*****
*SUBROUTIN – SHWPROC
*Beskrivning: Subrutin som visar processnumret på bit 7,6 på port DRCTRL.
*Anrop:       JSR SHWPROC
*Indata:     2 * processnr i B-reg
*Utdata:     Inga
*Reg-påverkan: Register A,B,CC
*Anr subr:   Ingen
*****
SHWPROC LDAA  #$20        Processnummer till reg B bit 7,6.
        MUL
*
        LDAA  #%00111111  Nollställ bit 7,6 i DRCOPY
        ANDA  DRCOPY
        STAA  DRCOPY
*
        ORAB  DRCOPY      Processnummer till DRCOPY bit 7,6.
        STAB  DRCOPY
        STAB  DRCTRL     Processnummer till DRCTRL bit 7,6.
        RTS
*
*****
*           De parallella processerna. Här ska du(ni) lägga in
*           din(er) kod i uppgift 10b, eller hopp till din(er) kod
*****
PROGR0  NOP              Program 0
        JMP   PROGR0
*****
PROGR1  NOP              Program 1
        JMP   PROGR1
*****
PROGR2  NOP              Program 2
        JMP   PROGR2
*****
PROGR3  NOP              Program 3
        JMP   PROGR3
*****

```

Då SYSINI avslutas med hopp till program 0 finns följande innehåll i SP, SP-tabell och stackar:

SP: BOS = \$2F00

SPTAB+0: ?

SPTAB+2: $BOS-1*STSIZE-9 = \$2EB7$

SPTAB+4: $BOS-2*STSIZE-9 = \$2E77$

SPTAB+6: $BOS-3*STSIZE-9 = \$2E37$

Stack för program 0	Stack för program 1	Stack för program 2	Stack för program 3				
Adress							
2EC1 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E81 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E41 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E01 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-
-							
-							
-							
-							
2EC2 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E82 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E42 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E02 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-
-							
-							
-							
-							
2EF6 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2EB6 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E76 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E36 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-
-							
-							
-							
-							
2EF7 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2EB7 ₁₆ <table border="1"><tr><td>C0</td></tr></table>	C0	2E77 ₁₆ <table border="1"><tr><td>C0</td></tr></table>	C0	2E37 ₁₆ <table border="1"><tr><td>C0</td></tr></table>	C0
-							
C0							
C0							
C0							
2EF8 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2EB8 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E78 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E38 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-
-							
-							
-							
-							
2EFE ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2EBE ₁₆ <table border="1"><tr><td>20</td></tr></table>	20	2E7E ₁₆ <table border="1"><tr><td>20</td></tr></table>	20	2E3E ₁₆ <table border="1"><tr><td>20</td></tr></table>	20
-							
20							
20							
20							
2EFF ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2EBF ₁₆ <table border="1"><tr><td>83</td></tr></table>	83	2E7F ₁₆ <table border="1"><tr><td>87</td></tr></table>	87	2E3F ₁₆ <table border="1"><tr><td>8B</td></tr></table>	8B
-							
83							
87							
8B							
2F00 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2EC0 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E80 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-	2E40 ₁₆ <table border="1"><tr><td>-</td></tr></table>	-
-							
-							
-							
-							

} Adress till program 1 } Adress till program 2 } Adress till program 3