

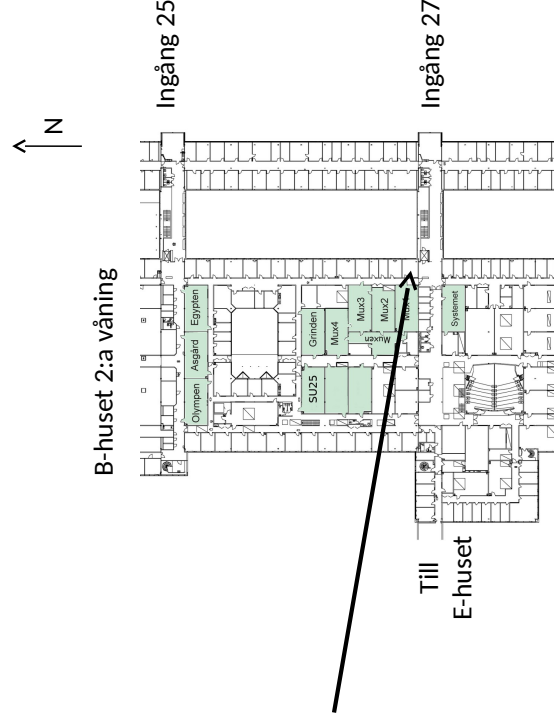
TSEA28 Datorteknik Y (och U)

Föreläsning 1

Kent Palmkvist, ISY

Vem är jag

- Föreläsare och kursansvarig
 - Kent Palmkvist
 - Kent.Palmkvist@liu.se
 - Kontor 3B:502 (andra våningen)



Tillgänglig information

- Alla slides finns på kursens hemsida
 - <https://www.isy.liu.se/edu/kurs/TSEA28>
- Kursmaterial även på kurshemsidan
 - Anvisningar för kursen (deadlines etc.)
 - Labbmaterial
 - Gamla tentor
 - Material från tidigare versioner av kursen
- Lisam används också
 - Labanmälan

Kursens mål

- Förstå
 - Hur en dator är uppbyggd och fungerar på registernivå
 - Binär aritmetik
- Kunna
 - Skriva små enkla assemblerprogram
 - Hantera in/utmatning
 - Implementera instruktioner i en mikroprogrammering
- Känna till
 - Principer för hur cache fungerar
 - Olika sätt att öka exekveringshastigheten
 - Hur processorn påverkar operativsystemet

Varför detta är intressant

- En programmeringsintresserad U:are
 - Förstå begränsningar hos olika datorer
- En matematikintresserad Y:are
 - Snabba upp beräkningsprogram och simuleringar
- En fysikintresserad Y:are
 - Använda sensorer för insamling av mätdata
- En elektronikintresserad student
 - Nästan all elektronik innehåller en dator

Det är roligt!

Senare kurser

- För Y
 - Elektronik kandidatprojekt
 - Datorteknik och realtidssystem
 - Inbyggda DSP processorer
 - Datorarkitektur
- För U
 - Processprogrammering och operativsystem
 - Datorarkitektur
 - Kompilatorkonstruktion

Administrativ information

Kursens innehåll

- Går VT1 + VT2
- 6 hp (3 hp tentamen, 3 hp lab)
- 16 föreläsning (8 under VT1)
- 4 lektioner (2 under VT1)
- 5 laborationer (3 under VT1)
- 1 tentamen (4h)
- Självstudier > 100h !!
 - Laborationsförberedelser ~ 12h per lab
 - Varierar mellan studenter, vissa kan behöva mer tid!

Kurslitteratur

- Computer Organization and Architecture – Themes and Variations; Alan Clements
 - Trycks inte längre
 - Referenslitteratur
- Många alternativ finns
 - Computer Organization and Design, ARM Edition, D. A. Patterson, J.L. Hennessy, ISBN 9780128017333, ebook 9780128018354
- Föreläsningsslides täcker samma innehåll
 - Lägg upp på lisam och websidorna



Kurslitteratur, övrigt material

- Laborationsanvisningar (finns på kurshemsidan)
 - Referensmaterial för laborationshårdvara och i tentauppgifter
- Notering: Tidigare års (Roos mfl) kurslitteratur går att använda, men saknar många detaljer
 - Grundläggande Datorteknik (Roos)
 - Kompendium i Datorteknik (Wiklund)

Föreläsningar och lektioner

- Föreläsningar bygger delvis på kursboken, men även annat material ingår
 - Slideskopior finns på kurshemsidan
 - Går att klara sig utan kursbok
- Lektioner introducerar och beskriver labbuppgifterna
 - Se dom som frågestunder
 - Se till att vara förberedd innan lektion!
 - Läs igenom labb-beskrivning och dokumentation innan lektion!

Laborationer

- Fem laborationer uppdelat på 2 x 2h (totalt 4h per labb)
 - Lab 1: Kodlås (introduktion till asembler)
 - Lab 2: Avbrott
 - Lab 3: Digitalur
 - Lab 4: Mikroprogrammering
 - Lab 5: Bussar och cache
- Laborationsgrupper
 - Max 2 personer per grupp
 - Max 15 grupper per labbtillfälle
- Labbanmälan via lisam
 - Måndag 22/1 kl 12.45 öppnar anmälan
- Viktigt!
 - Labbanmälan stänger dagen innan första labbtillfället
 - Bara anmälda studenter får delta på laborationen

Laborationsförberedelser

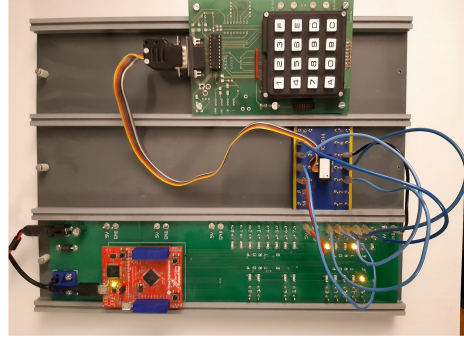
- Förbered innan labbtillfälle och lektion
 - Läs labkompendie och annat material
 - Lös uppgifter och/eller skriv kod innan labbtillfället
- Använd gärna möjligheten att köra utrustningen hemifrån
 - Möjligt köra distansversionen för att se om kod fungerar
 - Tillgängligt redan nu, se anvisningar på kurshemsidan
- Redovisning av lab görs på plats
 - Närvaro krävs vid redovisningen (går inte sitta på distans)
 - Inkluderar uppkoppling och test
- Lab på plats tillgängligt utanför schemalagd tid, start efter 1:a lab-tillfället

Förändringar från tidigare år

- Ny examinationsform: Digital Tentamen
 - Skriv svar på dator (wiseflow)
 - Endast dator som texteditor (inget stöd för kompilering/syntax highlight etc.)
 - Kräver windows eller mac dator (ej linux!)
 - Önskemål från tidigare års studenter
- Ny version av programvara och operativsystem lab1-3
 - RHEL 8 i mux1 och mux2, ccstudio 12.5
 - Ingen märkbar skillnad i funktion/utseende mot tidigare

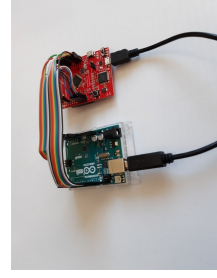
Laborationshårdvara Lab 1-3: Darna

- System med mikrokontroller baserad på Cortex-M4 processor
 - Tillverkare: Texas Instruments (det lilla röda kortet)
 - Processordesign: ARM
 - Gröna kortet till vänster: Darna, lokalt LiU
 - Knappar, displayer etc. kopplas in via kopplingspunkter i det gröna kortet
- Mjukvaran för programmering gratis nedladdningsbart från ti.com
 - Fungerar på windows, mac och linux
 - För att testa kod behövs ett inkopplat kort



Labutrustning för arbete på distans

- Emulerar anslutna tryckknappar etc mha programvara
 - Fast koppling
- Styr och mät av värden på anslutningar via en Arduino Uno
 - GUI för att se och styra (skrivet i python)
- Design tillgänglig på gitlab.liu.se för dom som vill bygga eget eller bara är nyfikna
 - Röda kortet är ett EK-TM4C123GXL (200-300 kr)



Lite datorhistoria

TSEA28 Datorteknik Y (och U), föreläsning 1

2024-01-16 18

De tidiga experimenten

- Analytic engine (1837, Charles Babbage)
 - Ritningar men ingen fungerande maskin
 - Ca 3 minuter för multiplikation av två 20-siffriga tal
- Z3 (1941, Konrad Zuse)
 - Elektromekanisk (relä)
 - 3 sekunder för multiplikation



https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Babbage_Difference_Engine.jpg



https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Z3_Deutsches_Museum.JPG

Transistorbaserad elektronik

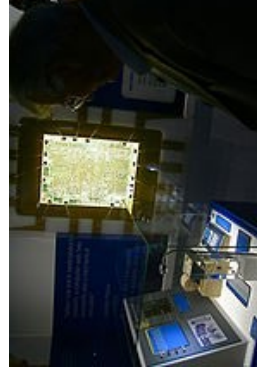
- Eniac, 1946
 - Radiorör, 150 kW effektförbrukning
 - 5000 additioner/subtraktioner per sekund
- Intel 4004, 1971
 - 2300 transistorer
 - Första enchips mikroprocessorn
 - 740 kHz klockfrekvens, 0.095 MIPS (Miljoner Instruktioner Per Sekund)



https://commons.wikimedia.org/wiki/File:ENIAC_Penn1.jpg#/media/File:ENIAC_Penn1.jpg



https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Legendary_Chip_Designer_Betting_on_Human_Mind.jpg#/media/File:Legendary_Chip_Designer_Betting_on_Human_Mind.jpg



Datorer börjar dyka upp i hemmiljö

- Cray-I, 1975
 - Superdator, vektormaskin, 80 MHz, 160 MIPS
- Apple II, 1977, resp. VIC20, 1981 (tidiga hemdatorer)
 - 8-bitars 6502 processor
 - 1 MHz klockfrekvens, 3500 transistorer
 - 48 Kbyte RAM minne (max)



https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Commodore_VIC-20-FL.jpg#/media/File:Commodore_VIC-20-FL.jpg

Två viktiga designers som påverkar än

- IBM PC, 1981
 - 16-bitars 8088 processor, 29000 transistorer
 - 4.77 MHz klockfrekvens, max 640 KB RAM
 - Ursprunget till PC-datorer (windows-maskiner)
- ARM, 1985
 - 32-bitars RISC-processor, 25000 transistorer
 - Acorn Archimedes
 - ARM Ltd startat av Apple och Acorn 1990



[https://commons.wikimedia.org/wiki/File:IBM_PC-IMG_7271.jpg#media/File:IBM_PC-IMG_7271.jpg](https://commons.wikimedia.org/wiki/File:IBM_PC_IMG_7271.jpg#media/File:IBM_PC-IMG_7271.jpg)



<http://www.voldcomputers.net/bms150.html>



<https://commons.wikimedia.org/wiki/File:AcornArchimedes-Wiki.jpg#/media/File:AcornArchimedes-Wiki.jpg>

Början av 2000-talet, större effektutveckling

- AMD64, 2003
 - 64-bitars 8086 kompatibel
 - 100 miljoner transistorer
 - 1 GHz klockfrekvens
- Intel Haswell (i3, i5, i7), 2013
 - Inkluderar grafikprocessor, 1.4 miljarder transistorer, 3 GHz
- AMD Epyq, 2017
 - 32 kärnor (processorer), 19 miljarder transistorer, 180W



Effektutveckling blir en viktig begränsning för persondatorer runt år 2000

Prestandamått. Aktuella trender

- Beräkningshastighet
 - Instruktioner / s (MIPS)
- Effektförbrukning (joule/instruktion)
 - Värmeutveckling ger krav på kylning
- Storlek
 - Fler transistorer och längre ledare ger större kapacitancer och större effektförbrukning
- Pris
- Hårdvaran allt mer specialiserad
 - Kryptering, videokodning och avkodning, Signalbehandling
- Många parallellkopplade datorer
 - Ibland delar datorerna vissa delar, (inkl delar av processorn)
- Mjukvaran måste anpassas till denna hårdvara
 - Kräver god förståelse för datorteknik

Summering

- Hastigheten (instruktioner per sekund) ökar exponentiellt
- Priset går ned trots ökad prestanda
- Moores lag
 - Antal transistorer på ett chip dubblas vartannat år
- Generellt: Prestanda ökar exponentiellt
 - Olika exponenter => differensen ökar också exponentiellt
 - Exempel: Under 1980-talet tog det lika lång tid för processorn att utföra en instruktion som en läsning/skrivning i minnet. Antal instruktioner/sekund har ökat fortare än antal läsningar/sekund i minnet

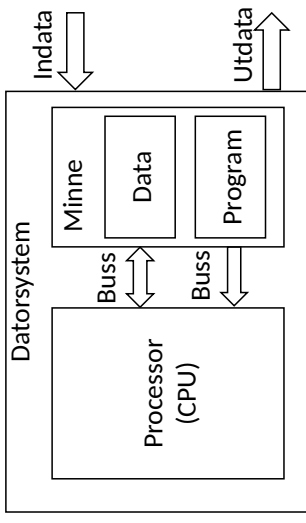
En dators inre uppbyggnad

En programmerares vy av en dator

- Högnivåspråk
 - Interpreterande (tolka kod under körning, t ex java, python)
 - Kompilerande (översätt innan körning till maskinkod, t ex C)
 - Generella, går att använda på många olika datorer
- Assemblerspråk
 - Datorns egna interna språk, unikt för varje datorfamilj
 - Alla högnivåspråk måste översättas till eller tolkas av program beskrivna i assembler
- Mikroprogrammering (inget en vanlig användare ser)
 - Styrning av interna funktioner i datorns inre

Översiktsbeskrivning av en dator

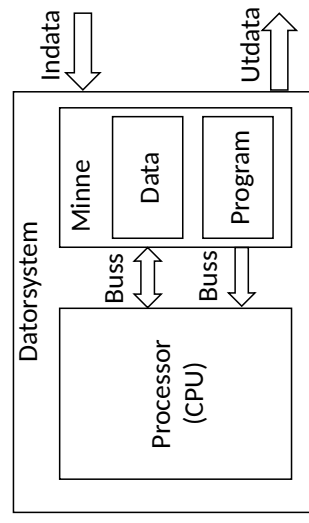
- Indata
 - Switchar, sensorer, kommunikationsmoduler
- Utdata
 - Lysdioder, reläer, video, etc.
- In och utdata i digital form
 - Binära tal
- Två huvuddelar
 - Minne lagrar data och program
 - Processor utför operationer



- Minnet innehåller två typer av information
 - Instruktioner (vad som ska göras)
 - Datavärden (värderna att räkna på)

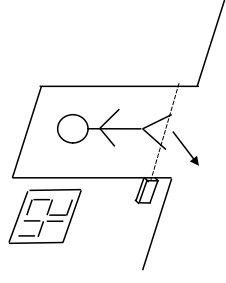
Principiell funktion

- Processorn läser instruktioner från minnet
 - Lagrade i binär form
 - Kallas oftast "Primärminne"
- Utför instruktionerna på värderna från indata och minne
 - Kan lagra mellanresultat inuti processorn
- Slutligt resultat hamnar i minne och som utsignal



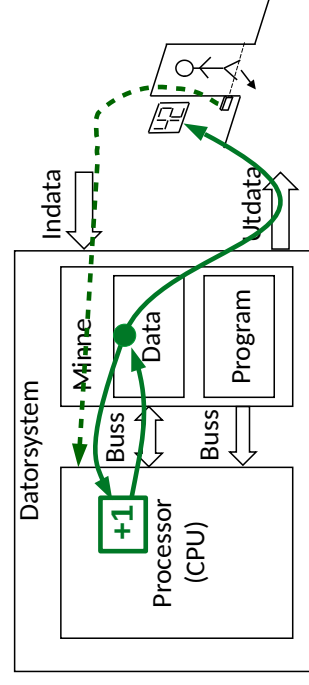
Litet exempel: Räkna studenter

- Jag vill räkna antal studenter som besöker mig på kontoret under en dag
 - Sätt sensor i dörren och en sifferdisplay
 - En dator får räkna
 - Ni som läst digitalteknik: ni vet hur man bygger detta med två räknare, 7-segmentsavkodare, enpulsare etc.
 - Detta byggsätt saknar flexibilitet när nya funktioner ska läggas till



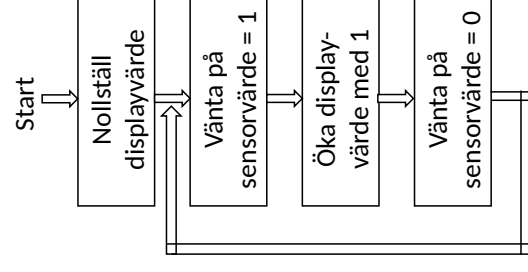
Litet exempel, lösning med dator

- Datorprogrammet ökar ett variabel-värde i minnet när någon passerar öppningen och uppdaterar display
- Displayvärdet lagrat i minnet
- Öka värdet i minnet när sensor anger att någon passerar
- Skicka nya värdet till display



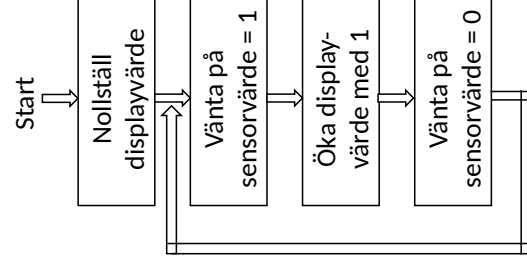
Första steget: definiera en algoritm

- Varje gång sensorvärdet ändras från 0 till 1 ska displayvärdet ökas med 1
- Dela upp i mindre steg
 - Initiering när strömmen slås på
 - Hitta sensorvärdesändring 0 till 1
 - Läs sensorvärde
 - Om sensorvärde inte 1 börja om med läsning
 - Öka displayvärde
 - Hitta sensorvärdesändring 1 till 0
 - Läs sensorvärde
 - Om sensorvärde inte 0 börja om med läsning
 - Börja om att leta efter sensor=1



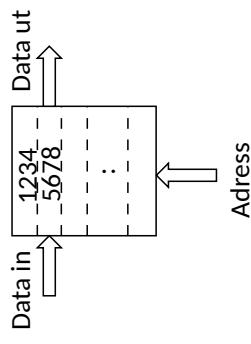
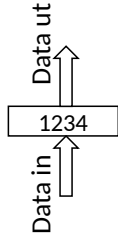
Funktioner/instruktioner som behövs

- Processorn kommer utföra instruktion efter instruktion (i en sekvens)
 - Jämför med att läsa ett recept
- Varje instruktion måste vara väldigt enkel (ska finnas hårdvara som utför detta senare)
- Tänk igenom och räkna upp olika aktiviteter
 - Sätta värde i minnet
 - Läsa värde från minnet
 - Skicka värde till display
 - Läsa av sensor (ljusmängd, t ex 0 eller 1 som värde)
 - Jämför värden
 - Börja om i sekvens från tidigare steg
 - Börja om i sekvens om speciellt värde fåtts



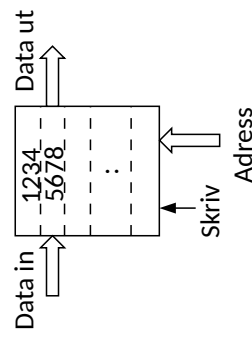
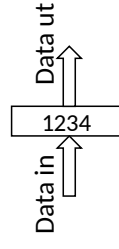
Typer av byggblock i processorn

- Register
 - Lagrar ett värde tillfälligt
 - En eller flera bitars värde
- Minne
 - Större vektor av registervärden
 - Minnescell väljs via adress
 - Ibland samma anslutning både för data in och data ut
 - Styrsignaler som väljer om data sparas eller läses



Typer av byggblock i processorn

- Register
 - Lagrar ett värde tillfälligt
 - En eller flera bitars värde
 - I exemplet: värdet på displayen lagras i ett register
- Minne
 - Större vektor av registervärden
 - Minnescell väljs via adress
 - Styrsignalen Skriv som väljer om data sparas eller läses



Storlekar på register och minnen

- Minsta enheten som kan lagras är en bit
 - Värde 0 eller 1
 - Oftast representerad som en spänning 0V eller 5V (eller liknande)
- Ofta grupperas bitar i större enheter
 - Nibble: 4 bitar (16 olika värden)
 - Byte: 8 bit (256 olika värden)
 - Halfword: 16 bitar (65536 olika värden)
 - Word: 32 bitar (4294967296 olika värden)
- Antal bitar in som adress bestämmer maximalt antal adresser i minnet
 - 0 indexerat (första värdet på adress 0)
 - 2^n adressbitar stort
 - 10 bitar ger $2^{10} = 1024$ olika adresser
 - Ett dataord per adress (kan vara 1 eller flera ord)
 - I datasammanhang oftast 1 byte per adress

SI-prefix och datorer

- SI-prefix används för att förkorta notation av stora tal
 - $K = 10^3 = 1000$ (kilo)
 - $M = 10^6 = 1000000$ (mega)
 - $G = 10^9 = 1000000000$ (giga)
 - $T = 10^{12} = 1000000000000$ (tera)
- Stämmer mindre bra med minnesstorlekar (antag 1 byte/address)
 - 10 bitar adress => 1024 adresser ~ 1 KByte (2.4 % fel)
 - 20 bitar adress => 1048576 adresser ~ 1 MByte (4.8 % fel)
- Ökande relativt fel med ökande storlek

Binära prefix

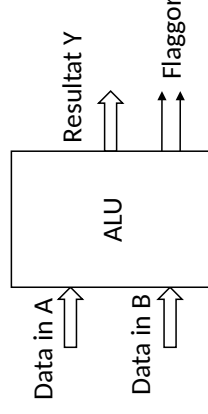
- Slarvig användning: 64KByte minne är 65536 byte stort
 - Används fortfarande för att beskriva primärminnets storlek
 - 16 GByte minnesmodul lagrar 17179869184 Byte
- Ny/tydligare notation: binära SI-prefix
 - Ki = 1024 (kibi)
 - Mi = 1024^2 (mebi)
 - Gi = 1024^3 (gibi)
 - Ti = 1024^4 (tebi)
- Ex: 65536 Byte = $64 * 1024 \Rightarrow 64$ KiByte
- Används mest för sekundärminnen
 - Hårdisk, SSD, etc.
 - 1 TByte = $10^{12} \approx 931$ GiByte

Adress och bit positioner

- Alla positioner är noll-indexerade
 - Position längst till höger i ett binärt mönster är bitposition 0
 - Ett N-bitars register/värde har bitposition N-1 ned till 0
 - Adresser räknas från adress 0 och uppåt
 - 4 bitars adress $\Rightarrow 2^4 = 8$ kombinationer, adresser 0 till 7
 - En byte har bitpositioner räknat från 7 ned till 0
- Ofta beskrivs minnet som en array
 - Adress 0 ofta placerad längst upp
 - Adresser ökar nedåt
 - Matchar hur instruktioner i ett program körs en efter en med ökande adress

Typer av byggblock i processorn, forts.

- Aritmetikenhet för enklare beräkningar
 - Addition, subtraktion, and, or, etc.
 - Resultat analyseras (kontrollera om beräkning gav svar = 0, om minnessiffra från addition etc.)
 - Flaggor visar egenskaper om beräkningen/resultatet
- Styrsignaler väljer vilken funktion som ska beräknas.



$$Y = f(A,B)$$

där

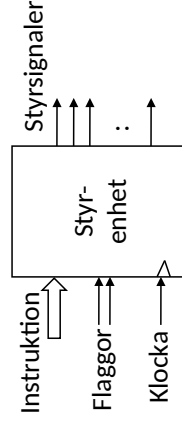
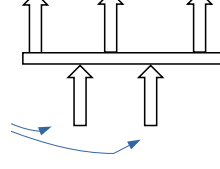
f kan vara AND, OR, XOR, NOT, ADD, SUB, SHIFT, ROTATE, ...

Flaggor anger egenskaper hos resultat, t ex =0, minnessiffra, etc.

Typer av byggblock i processorn, forts.

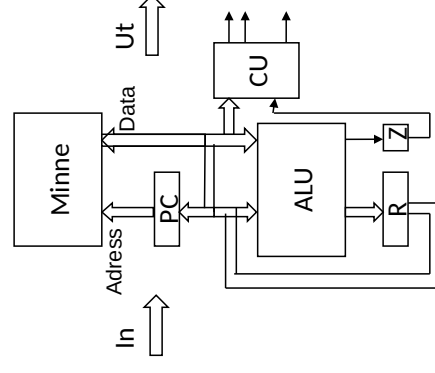
- Bussar
 - Skickar vidare värden från en block till många andra
 - Bara ett värde åt gången på bussen
- Styrenhet
 - Hämta nästa instruktion
 - Avkoda vilken instruktion som ska utföras
 - Hämta nästa instruktion
 - Avkoda instruktion
 - Styr vilka värden som skickas vart
 - Påverkas ibland av flaggornas värde
 - Klocka styr hur ofta styrsignaler ändras

Endast en källa aktiv åt gången



Exekvering av program kräver minst

- Programräknare (PC)
 - Håller reda på position för aktuell instruktion i minnet
- Aritmetikenhet (ALU)
 - Beräknar addition etc.
 - Z: flagga = 1 om resultat = 0
- Tillfälliga register (R)
 - Kan vara flera stycken
- Styrenhet (CU)



Programmet lagras i minnet (exempel)

- Kallas en maskininstruktion
 - Binärt datamönster
 - Tolkas av styrenheten i processorn
- Lagras i en minnescell
 - I detta exempel: 32 bitar i en minnescell
- Två delar
 - Vilken typ av operation
 - Exempel: valt 4 bitar => 16 olika typer
 - Argument till operationen
 - Resten av bitarna: 32-4 = 28 bitar argument

Typ Argument

xxxx xxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxx

4 bitar 28 bitar

Typkod Förklaring

0000 (0)	Ladda in argument i R
0001 (1)	Addera argument till R
0010 (2)	Jämför argument med R, Z=1 om R=argument, Z=0 annars
0011 (3)	Sätt PC till argument om Z=0
0100 (4)	Sätt PC till argument om Z=1
0101 (5)	Sätt PC till argument om argument = 2000 skicka R till display
0110 (6)	om argument = 2100 hämta aktuellt displayvärde till R
0110 (6)	om argument = 2200 hämta sensorvärde till R, R=1 om någon står i dörren, R=0 annars
0111 (7)	läs värde till R från minne på adress i argumentet
1000 (8)	skriv värde i R till minne på adress i argumentet

Assemblerinstruktioner

- Svårt komma ihåg och läsa binärmönster
 - Använd så kallade mnemonics istället
 - Oftast förkortningar

Typkod	Assemblerinstruktion	Föklaring
0000 (0)	mov R,#värde	Ladda in argument i R (MOVE)
0001 (1)	add R,#värde	Addera argument till R
0010 (2)	cmp R,#värde	Jämför R med argument, Z=1 om R=argument, Z=0 annars (CoMPare)
0011 (3)	bne adress	Sätt PC till argument om Z=0 (Branch Not Equal)
0100 (4)	beq adress	Sätt PC till argument om Z=1 (Branch Equal)
0101 (5)	b adress	Sätt PC till argument (Branch)
0110 (6)	bl 2000	om argument = 2000 skicka R till display (Branch and Link)
0110 (6)	bl 2100	om argument = 2100 hämta aktuellt displayvärde till R
0110 (6)	bl 2200	om argument = 2200 hämta sensorvärde till R, R=1 om någon står i dörren, R=0 annars

Assemblerinstruktioner, forts

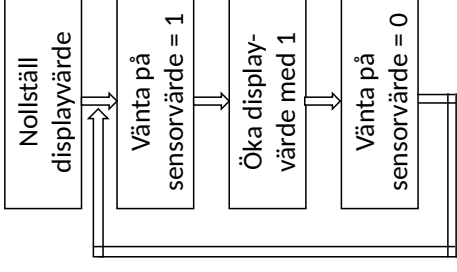
- Olika processorfamiljer har olika mnemonics
 - Olika namn för samma funktion
 - Samma namn för olika funktioner
- Finns även pseudo-instruktioner i assembler
 - Styr assemblerns generering av maskininstruktioner
 - Kan ibland översätta en instruktion till en/flera andra

Z80	ARM	68000	x86_64	Betydelse	Pseudoinstruktion: C1r r0 Ska nollställa R0
ldr	ldr	move	mov	Läs data från minne	Assembler översätter kanske till xor r0,r0 ; r0 = r0 xor r0
ld	str	move	mov	Skriv data till minne	
jr	b	bra	jmp	Hoppa i programmet	
cp	cmp	cmp	cmp	Jämför	
add	add	add	add	Addera	

Implementering i exempeldatorn

- Beskriv varje blocks funktion med hjälp av befintliga instruktioner

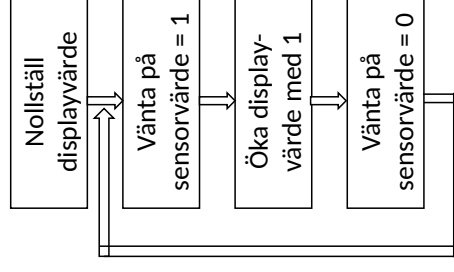
Address	Maskinkod	Assembler-instruktion	Förklaring
0		mov R,#0	: Nollställ displayvärde
1	00	bl 2000	: sätt display till 00
2	00	bl 2200	: Hämta sensorvärde
3	#1	cmp R,#1	: Står någon i dörren?
4	2	bne 2	: nej, gör om
5	2100	bl 2100	: hämta displayvärdet
6	#1	add R,#1	: öka displayvärdet
7	00	bl 2000	: visa det nya värdet
8	2200	bl 2200	: Hämta sensorvärde
9	#0	cmp R,#0	: Är dörren tom?
10	8	bne 8	: nej, kontrollera igen
11	2	b 2	: börja om



Implementering i exempeldatorn, forts.

- Översätt sedan till binär form
 - Dessa binära värden är vad som lagras i minnet

Address	Maskinkod	Typ	Arg.	Assembler-instruktion	Förklaring
0	0	0		mov R,#0	: Nollställ displayvärde
1	6	2000		bl 2000	: sätt display till 00
2	6	2200		bl 2200	: Hämta sensorvärde
3	2	1	#1	cmp R,#1	: Står någon i dörren?
4	3	2		bne 2	: nej, gör om
5	6	2100		bl 2100	: hämta displayvärdet
6	1	1	#1	add R,#1	: öka displayvärdet
7	6	2000		bl 2000	: visa det nya värdet
8	6	2200		bl 2200	: Hämta sensorvärde
9	2	0	#0	cmp R,#0	: Är dörren tom?
10	3	8		bne 8	: nej, kontrollera igen
11	5	2		b 2	: börja om



Assembler (hjälpprogram)

- Översätter assemblerinstruktioner (text) till maskinkod (binärdata)
 - Skriv en textfil med assemblerinstruktioner
- Håller även reda på adresser
 - Ange bara symboliska namn på platser i programmet (kallas label)

	wait0:	bl 2200	; Hämta sensorvärde	8	6	2200
	↑	cmp R,#0	; Är dörren tom?	9	2	0
label		bne wait0	; nej, kontrollera igen	10	3	8

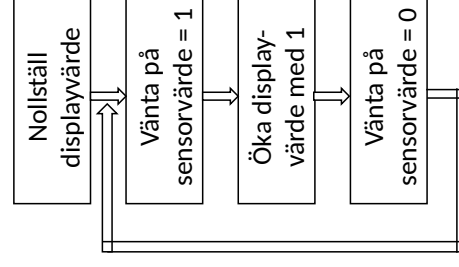
↑
label

Assemblerversion av programmet

- Textbeskrivning, inklusive kommentarer
 - Label måste starta längst till vänster
 - Instruktioner måste ha ett mellanslag innan

```

start:  mov R,#0      ; Nollställ R
        bl 2000    ; sätt display till 00
wait1:  bl 2200    ; Hämta sensorvärde
        cmp R,#1   ; Står någon i dörren?
        bne wait1  ; nej, gör om
        bl 2100    ; hämta displayvärdet
        add R,#1   ; öka displayvärdet
        bl 2000    ; visa det nya värdet
wait0:  bl 2200    ; Hämta sensorvärde
        cmp R,#0   ; Är dörren tom?
        bne wait0  ; nej, kontrollera igen
        b wait1    ; börja om
  
```



Ytterligare funktion: fördröjning

- Varje besökare kan ge flera pulser
 - Två ben, väska, kläder
- Lösning: vänta en stund efter display räknat upp
 - En loop i programmet som bara tar tid att utföra

Label	Assembler-instruktion	Förklaring
start:	mov R,#0 bl 2000	; Nollställ R ; sätt display till 00
wait1:	bl 2200 cmp R,#1 bne wait1	; Hämta sensorvärde ; Står någon i dörren? ; nej, gör om
	bl 2100 add R,#1 bl 2000	; hämta displayvärdet ; öka displayvärdet ; visa det nya värdet
delay:	mov R,#0 add R,#1 cmp R,#10000 bne delay bl 2200	; starta timer på 0 ; öka timer med 1 ; lämpligt antal klockcykler? ; inte tillräckligt många varv
wait0:	cmp R,#0 bne wait0 b wait1	; Hämta sensorvärde ; Är dörren tom? ; nej, kontrollera igen ; börja om

