


CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Digital- och datorteknik



Föreläsning #23

Biträdande professor Jan Jonsson

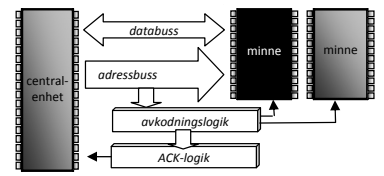
Institutionen för data- och informationsteknik
Chalmers tekniska högskola

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Översikt

När flera minnesmoduler placeras i processorns adressrum ansluts modulernas adressgångar till motsvarande ledningar i adressbussen. Övriga adressledningar i bussen används för att välja rätt minnesmodul genom att man bildar selektorsignaler ("chip select") med hjälp av dem via logik för adressavkodning.



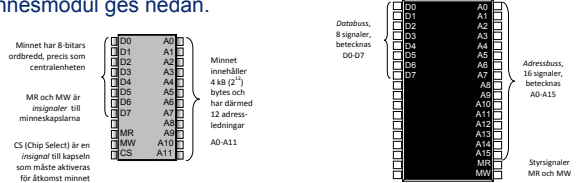
CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Översikt

Som målsystem i våra exempel på adressavkodning använder vi ett mindre inbyggt datorsystem med en centralenhet med 64 kbyte adressrum (16-bitars adressbuss) och 8-bitars databuss.

Som minnesmoduler använder vi ROM och RWM i storlekarna 4 kbyte – 32 kbyte. Exempel på 4 kbyte minnesmodul ges nedan.



Databuss, 8 signaler, betecknas D0-D7

Minnet innehåller 4 kB (2^{12}) bytes och har därmed 12 adressledningar A0-A11

MR och MW är insignaler till minneskapslarna

CS (Chip Select) är en insignal till kapseln som måste aktiveras för åtkomst minnet

Adressbuss, 16 signaler, betecknas A0-A15

Styrinsignaler MR och MW

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Placering av minnesmoduler

När man gör adressavkodningen för en dator utgår man ifrån hur stort minne och vilken typ av minne som behövs. Därefter avgörs hur stora minnesmoduler som skall användas. Nästa steg är att placera in de olika modulerna i centralenhetens adressrum. Var varje minnesmodul placeras beror på vad modulen skall innehålla samt vilka konventioner som används för den typen av dator.

För inbyggda datorsystem gäller normalt att:

- ROM placeras där man vill ha data som inte skall förändras, t ex programkod, textsträngar, vektorer för reset- och interrupt.
- RWM placeras där man vill ha data som skall kunna förändras av programmet, t ex variabler och stack.

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Placering av minnesmoduler (storlekar)

4 kbyte minnesmodul (12 adressledningar: $A_0 - A_{11}$)
 Storlek: 1000_{16} bytes
 Exempel på adressområde: $1000_{16} - 1FFF_{16}$

8 kbyte minnesmodul (13 adressledningar: $A_0 - A_{12}$)
 Storlek: 2000_{16} bytes
 Exempel på adressområde: $2000_{16} - 3FFF_{16}$

16 kbyte minnesmodul (14 adressledningar: $A_0 - A_{13}$)
 Storlek: 4000_{16} bytes
 Exempel på adressområde: $4000_{16} - 7FFF_{16}$

32 kbyte minnesmodul (15 adressledningar: $A_0 - A_{14}$)
 Storlek: 8000_{16} bytes
 Exempel på adressområde: $8000_{16} - FFFF_{16}$

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Placering av minnesmoduler (minneskarta)

För att illustrera den valda placeringen av minnesmoduler och periferikretsar används oftast en minneskarta ("memory map").

För ett datorsystem med 64 kbyte adressrum är det totala adressområdet $0000_{16} - FFFF_{16}$.

Exempel: system med 20 kbyte minne:

- 4 kbyte RWM
4 kbyte placerat på $8000_{16} - 8FFF_{16}$
- 16 kbyte ROM
8 kbyte placerat på $C000_{16} - DFFF_{16}$
8 kbyte placerat på $E000_{16} - FFFF_{16}$

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Placering av minnesmoduler (minneskarta)

De olika modulerna skall adresseras inom unika adressintervall (områden). Inom respektive minnesmoduls adressområde är ett litet antal av de mest signifikanta adressbitarna konstanta.

De konstanta bitarna i vårt exempel är markerade med en ram.

| Modul | Adress | Adresssignal nr | | | | | | | | | | | | | | | |
|----------|--------|-----------------|----|----|----|----|----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| RWM | 8000H | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| | 8FFFH | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| ROM nr 1 | C000H | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| | DFFFH | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| ROM nr 2 | E000H | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| | FFFFH | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Placering av minnesmoduler (minneskarta)

De konstanta adressbitarna har samma (unika) värden för alla adresser inom området och kan ses som en ID-kod för området. ID-koden kan användas för att "peka ut" respektive minnesmodul, när processorn skall läsa eller skriva i just denna modul.

| Modul | Adress | Adresssignal nr | | | | | | | | | | | | | | | |
|----------|--------|-----------------|----|----|----|----|----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| RWM | 8000H | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| | 8FFFH | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| ROM nr 1 | C000H | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| | DFFFH | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| ROM nr 2 | E000H | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| | FFFFH | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Placering av minnesmoduler (avkodning)

Adressavkodningen ("chip select"-logiken) sker i logikblock med de mest signifikanta adressbitarna samt, när så behövs, signalen MR som insignal. Utsignalerna består av "chip select"-signaler till de olika modulerna.

The diagram illustrates the connection between a central unit and memory modules. The central unit is connected to two memory modules (labeled 'minne') via a 'databuss' and an 'adressbuss'. Below the central unit, there is a block for 'avkodningslogik' (decoder logic) and an 'ACK-logik' block. Arrows indicate the flow of data and control signals.

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Placering av minnesmoduler (avkodning)

Vi betraktar nu adressavkodningen för RWM-modulen i vårt exempel. När modulstorleken är 4 kbyte = 2^{12} byte används 12 stycken adressbitar för intern adressavkodning inom modulen. De övriga fyra adressbitarna, $A_{15} - A_{12}$, används för att bestämma var någonstans i processorns adressrum modulen placeras.

RWM-modulen placeras i adressintervallet $8000_{16} - 8FFF_H$. I detta intervall har adressbitarna $A_{15} - A_{12}$ värdena 1000_2 . Modulen kan då pekats ut med en "chip select"-signal, som bildas på följande sätt:

The diagram shows a logic gate (AND gate) with four inputs labeled A_{15} , A_{14} , A_{13} , and A_{12} . The output of the gate is labeled 'CS RWM'.

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Placering av minnesmoduler (avkodning)

På ett liknande sätt kan vi ta fram adressavkodningen för ROM-modulerna i vårt exempel. De två modulerna placeras i adressintervallet $C000_{16} - DFFF_H$ (ROM nr 1) respektive $E000_{16} - FFFF_H$ (ROM nr 2).

Här används även MR-signalen vid bildandet av "chip select". Om MR inte används så skulle en eventuell skrivning i ROM (t ex på grund av ett programmeringsfel) innebära att både processorn och ROM-modulen släpper ut data på databussen och orsakar en "busskollision".

The diagram shows two logic gates (AND gates) used for generating chip select signals for ROM modules. The first gate has inputs A_{15} , A_{14} , A_{13} , and MR, and its output is labeled 'CS ROM nr 1'. The second gate has inputs A_{15} , A_{14} , A_{13} , and MR, and its output is labeled 'CS ROM nr 2'.

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Fullständig adressavkodning

Vi har i vår lösning använt alla adressbitar som krävs för att aktivera en modul enbart inom dess avsedda adressområde. Detta kallas för fullständig adressavkodning.

Vid fullständig adressavkodning kommer adressrummet att utnyttjas maximalt. Vi kan exempelvis bygga ut med fler minnesmoduler eller lägga till periferikretsar, utan att behöva göra om den tidigare adressavkodningen.

Denna typ av avkodning kan dock i många fall kräva relativt komplicerade logiknät.

The diagram is a memory map showing address ranges. The vertical axis represents the address range from 0000_{16} to $FFFF_{16}$. The map is divided into several sections:

- 0000_{16} to 8000_{16} : Outnyttjat adressområde (unutilized).
- 8000_{16} to $8FFF_{16}$: 4 kbyte RWM.
- 8000_{16} to $DFFF_{16}$: Outnyttjat adressområde (unutilized).
- $C000_{16}$ to $DFFF_{16}$: 8 kbyte ROM 1.
- $E000_{16}$ to $FFFF_{16}$: 8 kbyte ROM 2.

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Ofullständig adressavkodning

För att förenkla adressavkodningen kan man ibland låta bli att använda alla adressbitarna. Detta får till följd att avkodningen inte blir entydig, d v s samma "chip select"-signal kan bli aktiv i fler än ett adressintervall. Man kallar denna metod för ofullständig adressavkodning.

Om vi i vårt exempel skulle använda enklast möjliga avkodning skulle minnesmodulerna fortfarande ha sina ursprungliga unika adressområden, men det skulle också bli möjligt att adressera dem på andra ställen i adressrummet.

| | |
|--------------------|---------------|
| 0000 ₁₆ | 4 kbyte RWM |
| 4000 ₁₆ | 4 kbyte RWM |
| 8000 ₁₆ | 4 kbyte RWM |
| C000 ₁₆ | 8 kbyte ROM 1 |
| D000 ₁₆ | 8 kbyte ROM 2 |
| E000 ₁₆ | 8 kbyte ROM 1 |
| F000 ₁₆ | 8 kbyte ROM 2 |

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Ofullständig adressavkodning

Vi ser i vårt exempel att endast adressbit A_{14} är helt nödvändig för att skilja på adressområdena för RWM- och ROM-modulerna.

För att välja mellan de två ROM-modulerna behöver man sedan lägga till adressbit A_{13} .

Adressavkodningen kan alltså göras med ett färre antal grindar, och med grindar med ett färre antal ingångar.

| Modul | Adress | Adresssignal nr |
|----------|--------|---------------------------------|
| RWM | 0000H | 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | 4000H | 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 |
| RWM | 8000H | 0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | C000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | D000H | 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 1 | 4000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 1 | 8000H | 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 2 | 4000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 2 | 8000H | 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | 0000H | 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | 4000H | 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 |
| RWM | 8000H | 0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | C000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | D000H | 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 1 | 4000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 1 | 8000H | 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 2 | 4000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 2 | 8000H | 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Ofullständig adressavkodning

Adressavkodningen kan alltså göras med ett färre antal grindar, och med grindar med ett färre antal ingångar.

A_{14} — 1 — CS RWM

A_{14} , A_{13} , MR — & — CS ROM nr 1

A_{14} , A_{13} , MR — & — CS ROM nr 2

| Modul | Adress | Adresssignal nr |
|----------|--------|---------------------------------|
| RWM | 0000H | 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | 4000H | 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 |
| RWM | 8000H | 0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | C000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | D000H | 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 1 | 4000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 1 | 8000H | 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 2 | 4000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 2 | 8000H | 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | 0000H | 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | 4000H | 1 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 |
| RWM | 8000H | 1 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | C000H | 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| RWM | D000H | 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 1 | 4000H | 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 1 | 8000H | 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 2 | 4000H | 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| ROM nr 2 | 8000H | 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |

CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Placering av periferikretsar (minneskarta)

Antag att man nu skulle vilja utöka vårt exempel med två inportar och två utportar, och placera dem i adressområdet $4000_{16} - 4003_{16}$. Med fullständig adressavkodning kommer alla 16 adressbitar att krävas vid avkodningen.

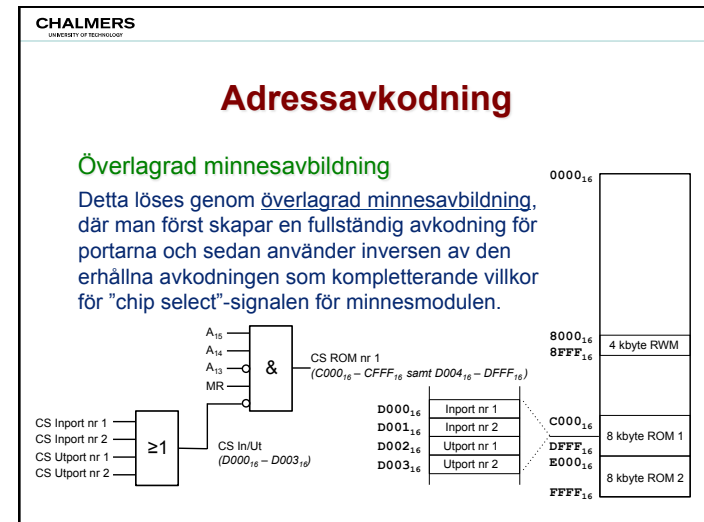
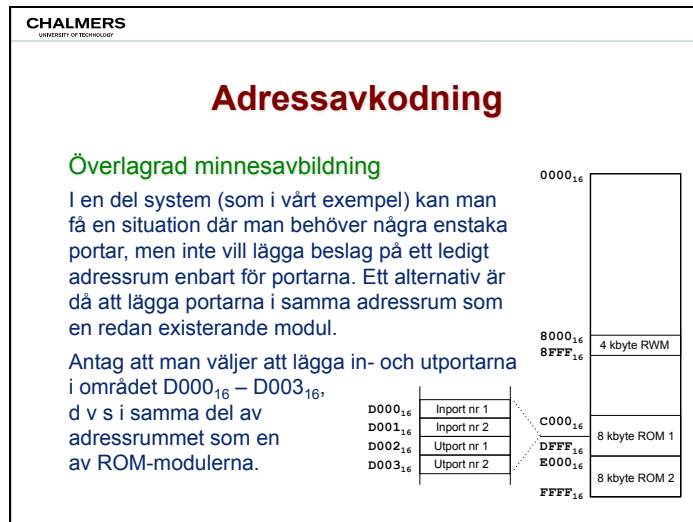
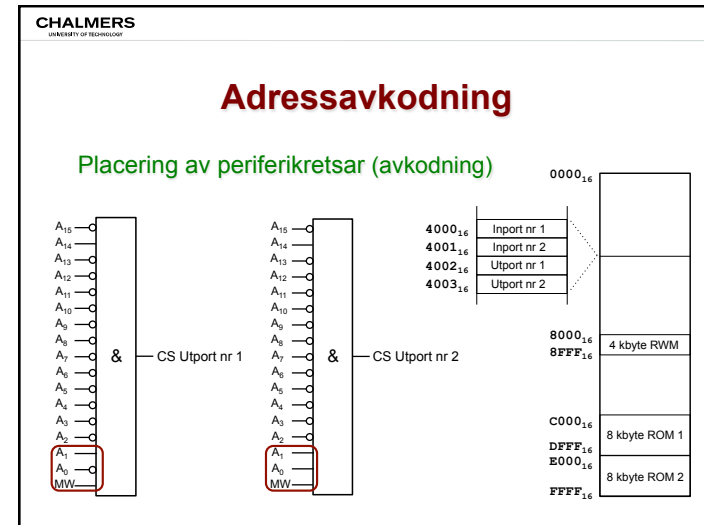
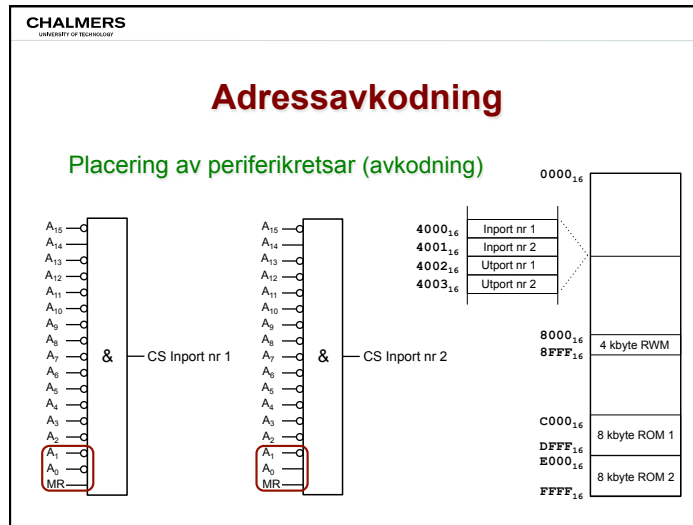
4000₁₆ — Inport nr 1

4001₁₆ — Inport nr 2

4002₁₆ — Utport nr 1

4003₁₆ — Utport nr 2

| Modul | Adress | Adresssignal nr |
|----------|--------|---------------------------------|
| Inport 1 | 4000H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 |
| Inport 2 | 4001H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 |
| Utport 1 | 4002H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 |
| Utport 2 | 4003H | 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 |



CHALMERS
UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Adressavkodning

Generell avkodningslogik

I stället för att bygga upp adressavkodningen med diskreta grindar använder man i praktiken ofta färdiga kretsar för att bilda "chip select"-signalerna, t ex binäravkodare, fördelare ("demultiplexer"), eller PLA-/PAL-kretsar.

PLA- och PAL-kretsar är exempel på sk programmerbar logik, PLD (Programmable Logic Device). Adressavkodning som utförs med denna typ av kretsar blir därmed den mest flexibla.

Att fundera på:
Hur skulle adressavkodningen för vårt exempel göras om vi använde binäravkodare eller fördelare?