

Aktivera Kursens mål:

- ▶ Konstruera en dator mha grindar och programmera denna

Aktivera Förra veckans mål:

- ▶ Beskriva grindar och de verktyg som behövs under konstruktionsarbetet av datorn
- ▶ Hur kodas tal och tecken i datorn

Veckans mål:

- ▶ Konstruera de olika kombinatoriska nät som ingår i en dator. Exempel på sådana nät är väljare, kodomvandlare och ALU (beräkningsenheten i processorn).
- ▶ Studera hur addition/subtraktion utförs och signalera vid fel (flaggor)
- ▶ Konstruera register som används för att lagra data i datorn.
- ▶ Koppla samman register och ALU med bussar till en enkel dataväg (som är i processorn)

Dagens mål, Du ska kunna.....

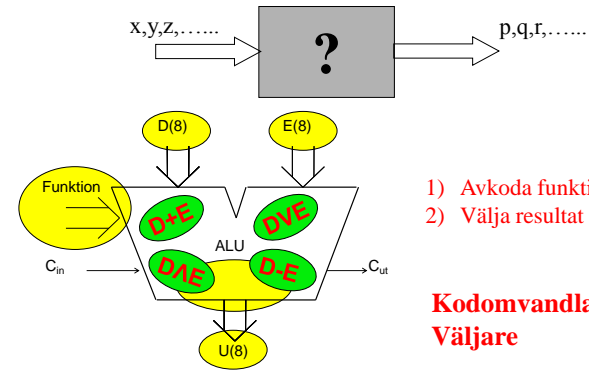
- ▶ Konstruera Kodomvandlare
- ▶ Först innebörden av och använda Don't care – termer
- ▶ Konstruera Väljare
- ▶ Förstå Fördelare
- ▶ Konstruera och använda Heladderare
- ▶ Koda och använda tal med och utan tecken

**Läs smart!
Lär dig mer!**

LV2 Fo4

4 Kombinatoriska nät

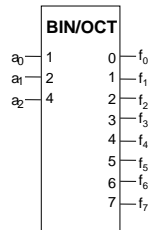
S4.1



Kodomvandlare

S4.11-12

Avkodare (eng **decoder**)



Figur 4.10 Prosamsymbol för "NBC till en av åtta" "Binary/Octal" kodomvandlare.

Binärsiffra in - EN aktiv utsignal

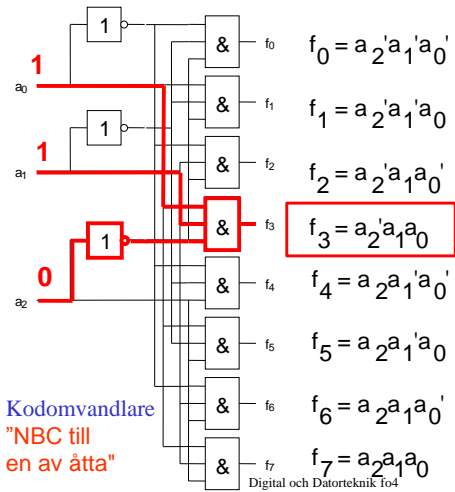
Ex: IN= 110
UT= f₆

Tabell 4.6 Funktionstabell för "NBC till en av åtta" kodomvandlare (avkodare).

S4.11

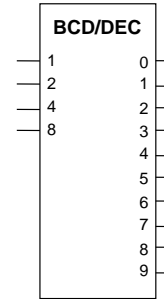
3 IN			8 UT							
a ₂	a ₁	a ₀	f ₀	f ₁	f ₂	f ₃	f ₄	f ₅	f ₆	f ₇
0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	1	0	0	0	0	0
0	1	1	0	0	0	1	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0
1	0	1	0	0	0	0	0	1	0	0
1	1	0	0	0	0	0	0	0	1	0
1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	1

f₀ = a₂'a₁'a₀'
 f₁ = a₂'a₁'a₀
 f₂ = a₂'a₁a₀'
 f₃ = a₂'a₁a₀
 f₄ = a₂a₁'a₀'
 f₅ = a₂a₁'a₀
 f₆ = a₂a₁a₀'
 f₇ = a₂a₁a₀



S4.11

Kodomvandlare



Figur 4.12 Prosamsymbol för "NBCD till en av tio" "BCD/Decimal" kodomvandlare.

NBCD-tal in -
 EN aktiv utsignal

Ex: IN= 1001
 UT= f₉

S4.13

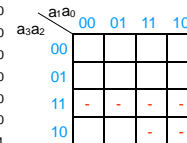
Ofullständig funktionstabell för "NBCD till en av tio" S4.15

4 IN				10 UT											
a ₃	a ₂	a ₁	a ₀	dec	f ₀	f ₁	f ₂	f ₃	f ₄	f ₅	f ₆	f ₇	f ₈	f ₉	
0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	2	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	3	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	4	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	5	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0
0	1	1	0	6	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0
0	1	1	1	7	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0
1	0	0	0	8	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0
1	0	0	1	9	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1

Tabell 4.7 Fullständig funktionstabell för "NBCD till en av tio"

Tabell 4.7

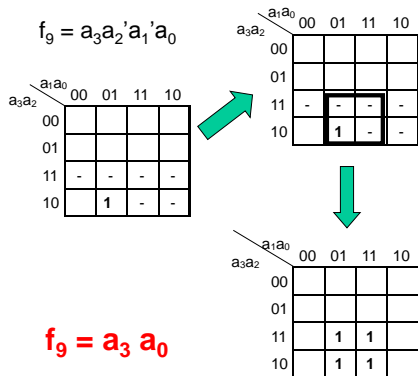
a ₃	a ₂	a ₁	a ₀	dec	f ₀	f ₁	f ₂	f ₃	f ₄	f ₅	f ₆	f ₇	f ₈	f ₉
0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	2	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	3	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	4	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0
0	1	0	1	5	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0
0	1	1	0	6	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0
0	1	1	1	7	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0
1	0	0	0	8	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
1	0	0	1	9	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
1	0	1	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
1	0	1	1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
1	1	0	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
1	1	0	1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
1	1	1	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
1	1	1	1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-



Don't care terms

Karnaughdiagram

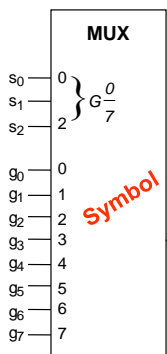
- $f_0 = a_3'a_2'a_1'a_0'$
- $f_1 = a_3'a_2'a_1'a_0$
- $f_2 = a_2'a_1'a_0'$
- $f_3 = a_2'a_1'a_0$
- $f_4 = a_2a_1'a_0'$
- $f_5 = a_2a_1'a_0$
- $f_6 = a_2a_1a_0'$
- $f_7 = a_2a_1a_0$
- $f_8 = a_3a_0'$



Don't care - termer

- En delmängd av "Alla kombinationer av insignalerna" används. Övriga insignalerna ger upphov till Don't care-termer i Karnaughdiagrammet.
- En Don't care - term kan väljas som etta eller nolla.
- Resultat: Konstruktionen får färre grindar.
- OBS! Konstruktionen kan inte användas för ogiltiga insignalerna.

• Studera uppg 4.12 och 4.20 (+ facit) i blåa boken



Väljare (eng multiplexer)

Funktionstabell

S4.16

s_2	s_1	s_0	f
0	0	0	g_0
0	0	1	g_1
0	1	0	g_2
0	1	1	g_3
1	0	0	g_4
1	0	1	g_5
1	1	0	g_6
1	1	1	g_7

"1 av 8 väljare"

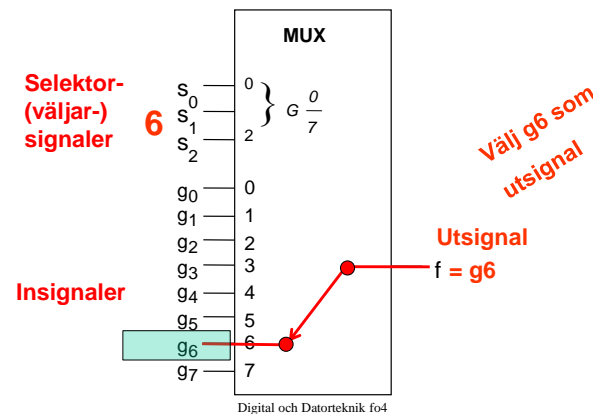
Funktion

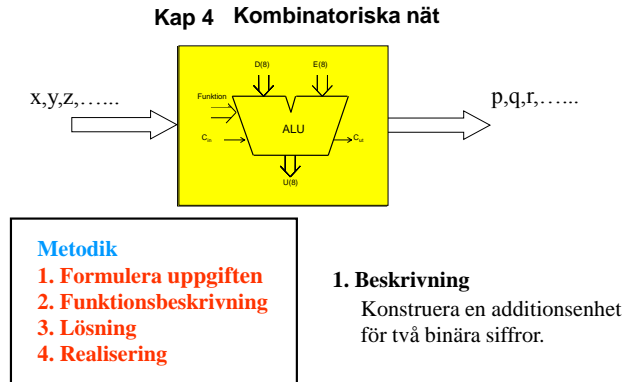
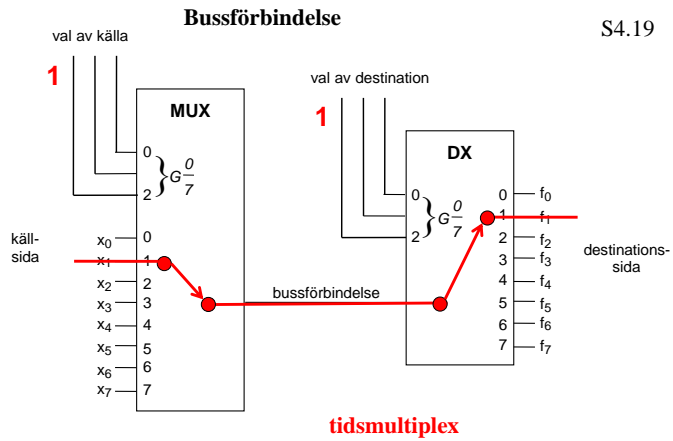
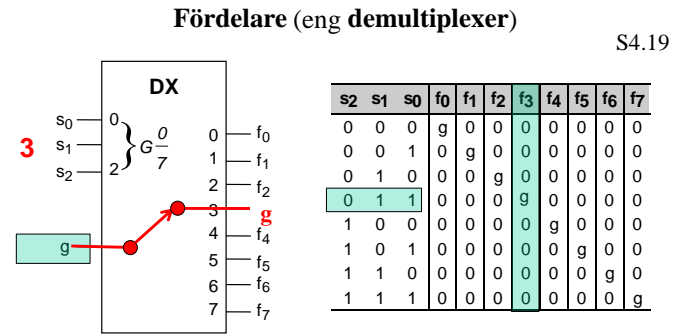
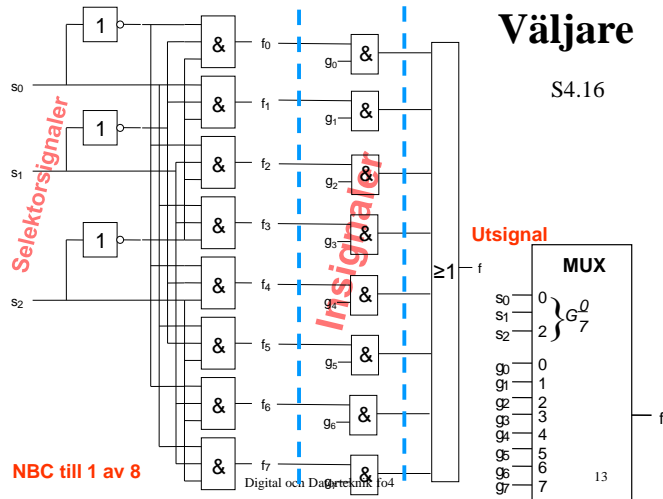
$$f = m_0g_0 + m_1g_1 + m_2g_2 + m_3g_3 + m_4g_4 + m_5g_5 + m_6g_6 + m_7g_7$$

m_0 är motsvarande minterm ($m_0 = s_2^0 s_1^0 s_0^0$)

Väljare

S4.16





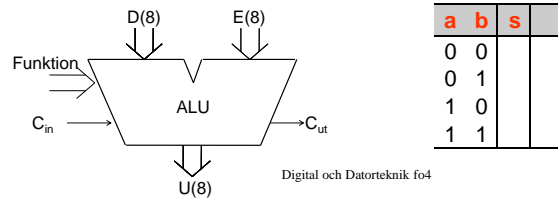
Adderare

(s4.2)
Arb s 34-35

2. Funktionsbeskrivning (ex 4.1 forts)

Addera två binära siffror.....???
Testa!!!!

$$\begin{array}{r} 0 \\ + 0 \\ \hline 0 \end{array} \quad \begin{array}{r} 0 \\ + 1 \\ \hline 1 \end{array} \quad \begin{array}{r} 1 \\ + 0 \\ \hline 1 \end{array} \quad \begin{array}{r} 1 \\ + 1 \\ \hline 0 \end{array} \quad \begin{array}{r} a \\ + b \\ \hline s \end{array}$$



17

Adderare

(S4.2)
Arb s 34-35

2. Funktionsbeskrivning (ex 4.1 forts)

Addera två binära siffror.....???
Testa!!!!

$$\begin{array}{r} 0 0 \\ + 0 \\ \hline 0 \end{array} \quad \begin{array}{r} 0 0 \\ + 1 \\ \hline 1 \end{array} \quad \begin{array}{r} 0 1 \\ + 0 \\ \hline 1 \end{array} \quad \begin{array}{r} 1 1 \\ + 1 \\ \hline 0 \end{array} \quad \begin{array}{r} c \\ + a \\ \hline b \\ s \end{array}$$

a	b	c	s
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

Digital och Dator teknik fo4

18

Adderare

Arb s 34-35

3. Lösning (ex 4.1 forts)

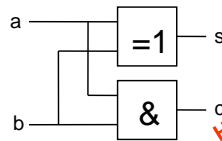
$$c = ab$$

$$s = a'b + ab' \rightarrow s = a \oplus b$$

a	b	c	s
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

	b	
	0	1
a	0	1
1	1	

4. Realisering



Halv Adderare
Tar ej hänsyn till
CARRY IN

Digital och Dator teknik fo4

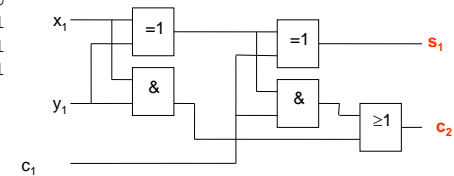
19

Adderare

Arb s 34-35

c ₁	x ₁	y ₁	s ₁	c ₂
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

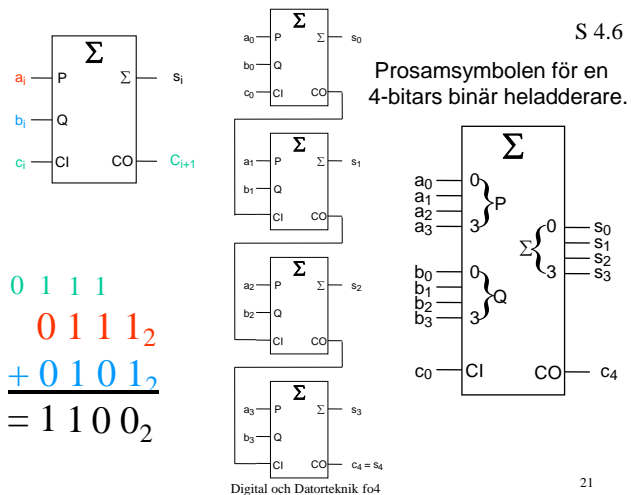
$$\begin{array}{r} c_2 \quad c_1 \\ x_1 \quad x_0 \\ + \quad y_1 \quad y_0 \\ \hline = \quad s_1 \quad s_0 \end{array}$$



Hel
Adderare

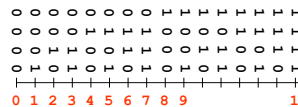
Digital och Dator teknik fo4

20



Tal MED och UTAN tecken Arb s 36-37

$b_3 b_2 b_1 b_0$
 4 bitar - Representera 16 olika tal



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

Binärtal = Tal utan tecken [0,15]

Arb s 36-37

Tal utan inbyggd tecken	15	1 1 1 1	0 1 1 1	7	Tal med inbyggd tecken
	14	1 1 1 0	0 1 1 0	6	
	13	1 1 0 1	0 1 0 1	5	
	12	1 1 0 0	0 1 0 0	4	
	11	1 0 1 1	0 0 1 1	3	
	10	1 0 1 0	0 0 1 0	2	
	9	1 0 0 1	0 0 0 1	1	
	8	1 0 0 0	0 0 0 0	0	
	7	0 1 1 1	1 1 1 1	-1	
	6	0 1 1 0	1 1 1 0	-2	
	5	0 1 0 1	1 1 0 1	-3	
	4	0 1 0 0	1 1 0 0	-4	
	3	0 0 1 1	1 0 1 1	-5	
	2	0 0 1 0	1 0 1 0	-6	
	1	0 0 0 1	1 0 0 1	-7	
	0	0 0 0 0	1 0 0 0	-8	

Digital och Datorteknik fo4

Def 2-Komplement: Arb s 37-39

Pos: $Y = Y$ Neg: $(-Y) = 2^n - |Y| = Y_{2K}$

Att tvåkomplementera: Ex 4 bit: $2^n = 2^4 = 16$

$2^n - Y = 2^n - 1 - Y + 1 = 16 - 1 - Y + 1 = 15 - Y + 1 (= Y_{1K} + 1)$

Ex $Y = 6$: 0110 Hitta $(-Y)$

$$\begin{array}{r} 15_{10} \quad 1111 \\ -Y \quad -0110 \\ \hline = Y_{1K} \quad = 1001 \end{array}$$

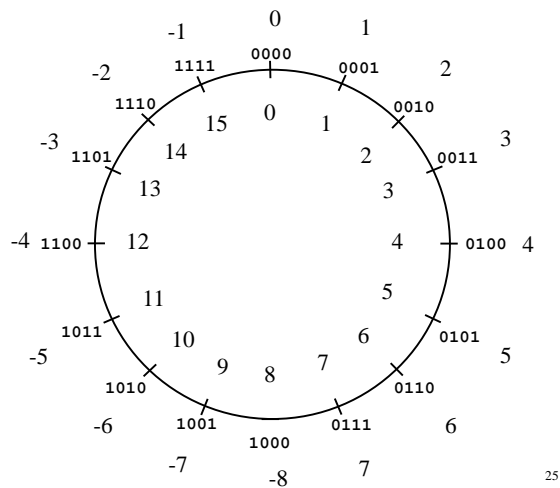
INVERSEN! Def 1komp! Y_{1K}

$$\begin{array}{r} \text{addera } 1 \\ \hline = Y_{2K} \quad = 1010 \end{array}$$

$Y_{1K} + 1 = Y_{2K}$ $(-Y = 1010)$
 $(-6 = 1010)$

Att subtrahera:

$X - Y = X + Y_{2K} = X + Y_{1K} + 1$



Veckans mål:

LV2 Fo 5

- ▶ Konstruera de olika kombinatoriska nät som ingår i en dator. Exempel på sådana nät är väljare, kodomvandlare och ALU (beräkningsenheten i processorn).
- ▶ Studera hur addition/subtraktion utförs och signalera vid fel
- ▶ Konstruera register som används för att lagra data i datorn.
- ▶ Koppla samman register och ALU med bussar till en enkel dataväg (som är i processorn)

Dagens mål, Du ska kunna....

- ▶ Förstå och använda Tvåkomplementsrepresentation
- ▶ Addera /Subtrahera med 2-komp-tal
- ▶ Ange Flaggbitar
- ▶ Förstå uppbyggnaden av en ALU (Bit-slice)

**Läs smart!
Lär dig mer!**

Def 2-Komplement:

Pos: $Y = Y$ **Neg:** $(-Y) = 2^n - |Y| = Y_{2K}$

Att tvåkomplementera: Ex 4 bit: $2^n = 2^4 = 16$
 $2^n - Y = 2^n - 1 - Y + 1 = 16 - 1 - Y + 1 = 15 - Y + 1 (= Y_{1K} + 1)$
 Ex Y=6: 0110 Hitta (-Y)

$$\begin{array}{r} 15_{10} \quad 1111 \\ -Y \quad -0110 \\ \hline = Y_{1K} \quad = 1001 \end{array}$$

INVERSEN! Def 1komp!

Y_{1K}

$$\begin{array}{r} \text{addera } 1 \quad +0001 \\ = Y_{2K} \quad = 1010 \\ \mathbf{1010} \end{array}$$

$Y_{1K} + 1 = Y_{2K} \quad (-Y =$

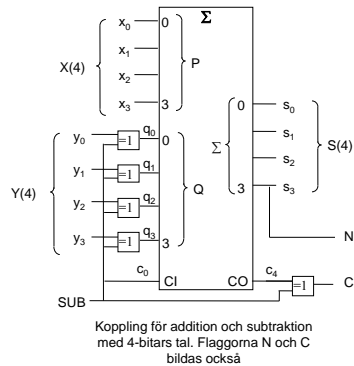
Def Flaggor

Arb s 40

Statusflaggor ut från ALU:n som indikerar om resultatet blev rätt eller fel

C Carry	Tal utan tecken	[0,15]	(ADD : minnessifra; SUB: lånesifra)
V Overflow	Tal med tecken	[-8,7]	
N Negative	Tal med tecken	[-8,7]	
Z Zero	Tal med och utan tecken		

C=1: Resultatet av operationen blev *fel* för en operation *utan tecken*
V=1: Resultatet av operationen blev *fel* för en operation *med tecken*
N=1: Resultatet av operationen blev *negativt* för en operation *med tecken*
Z=1: Resultatet av operationen blev *null*



2-komplementrepresentation av heltal Ext6 sid2(9)

En lösning på problemet tal med tecken får man med 2- komplementrepresentation.

Denna innebär att man behåller positiva tal som de är.

Negativa tal byts ut mot 2-komplementet av motsvarande positiva tal.

Exempel.

För 8-bitars tal gäller:

+5 används som det är dvs $(00000101)_2$

-5 byts mot $2^8 - 5 =$

$256 - 5 = (100000000)_2 - (00000101)_2 = (11111011)_2$

-38 byts mot $2^8 - 38 =$

$256 - 38 = (100000000)_2 - (00100110)_2 = (11011010)_2$

Läs Ext 6

Systematisk genomgång av addition och subtraktion med 2-k aritmetik Ext6

Additionen $X + Y$ skrivs som: $S = X + Y = (\pm |X|) + (\pm |Y|)$

Subtraktionen $X - Y$ skrivs som: $S = X - Y = (\pm |X|) - (\pm |Y|)$

Positiva heltal eller 0 anges som: $(+ |X|)$ och då gäller att $0 \leq |X| \leq 127$

Negativa heltal anges som: $(- |X|)$ och då gäller att $1 \leq |X| \leq 128$

Addition med 2-komplementaritmetik

Följande fyra fall förekommer: (1c är lika med 1b om X och Y byter plats.)

1a. $S = X + Y = (+ |X|) + (+ |Y|)$ 1b. $S = X + Y = (+ |X|) + (- |Y|)$

1c. $S = X + Y = (- |X|) + (+ |Y|)$ 1d. $S = X + Y = (- |X|) + (- |Y|)$

Sammanfattning av addition och subtraktion med 2-komplementaritmetik Ext6

Vanlig binär addition och subtraktion kan användas för tal med 2-komplementrepresentation.

Overflow kan inträffa och innebär att gränsen för det tillgängliga talområdet har överskridits.

Overflow kan inträffa i fallen 1a, 1d, 2b och 2c.

I fallen 1a och 1d inträffar overflow vid addition av tal med lika tecken om summan får motsatt tecken.

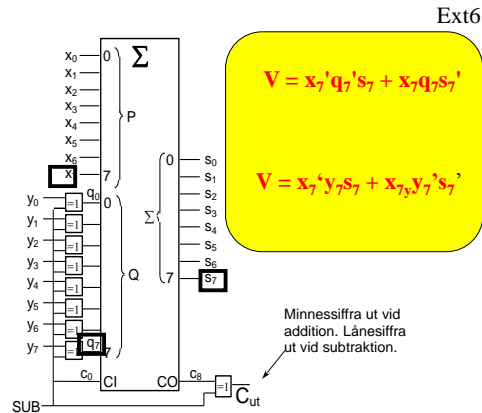
$(Pos + Pos = Neg)$ eller $(Neg + Neg = Pos)$

I fallet 2b inträffar overflow vid subtraktion av ett negativt tal från ett positivt tal om skillnaden tolkas som negativ.

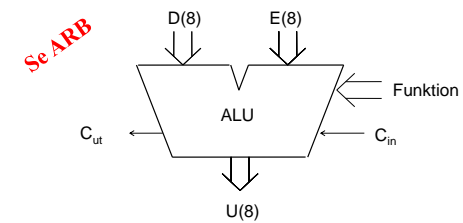
$(Pos - Neg = Neg)$

I fallet 2c inträffar overflow vid subtraktion av ett positivt tal från ett negativt tal om skillnaden tolkas som positiv.

$(Neg - Pos = Pos)$



ALU



ADD – SUB – AND – OR

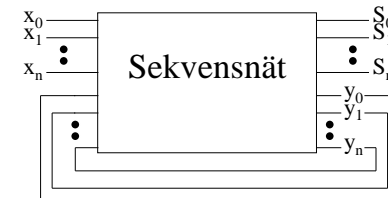
Veckans mål:

- ▶ Konstruera de olika kombinatoriska nät som ingår i en dator. Exempel på sådana nät är väljare, kodomvandlare och ALU (beräkningseenheten i processorn).
- ▶ Studera hur addition/subtraktion utförs och signalera vid fel (flaggor)
- ▶ Konstruera register som används för att lagra data i datorn.
- ▶ Koppla samman register och ALU med bussar till en enkel dataväg (som är i processorn)

Dagens mål, Du ska kunna.....

- ▶ Förstå vad sekvensnät är (och senare konstruera sekvensnät)
- ▶ Konstruera olika Latch:ar och använda dessa
- ▶ Förstå och använda vippor
- ▶ Förstå uppbyggnaden av register och hur dessa kopplas samman med hjälp av bussar.
- ▶ Förstå och använda 3-state-logik
- ▶ Använda RTN-beskrivning
- ▶ Koppla ihop en enkel dataväg (Systemexempel)

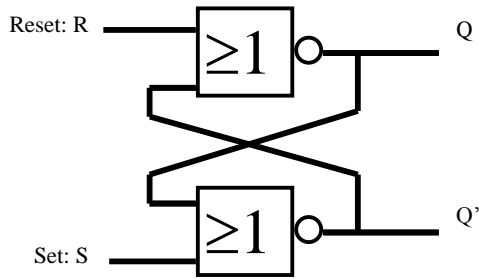
**Läs smart
Lär dig mer!**



S5.1

- Återkoppling (feedback)
- Minnesfunktion

Låskretsar – (Latch'ar) S5.3



SR - Latch

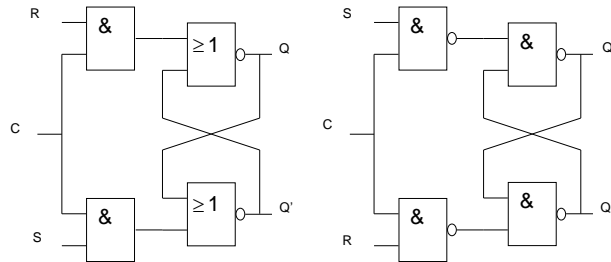
S5.4/6

S	R	Q ⁺
0	0	Q
0	1	0
1	0	1
1	1	*

S5.7

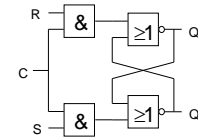
Grindad SR-latch

Ofta förses SR-latchar med en tredje ingång, till vilken en styrpuls C ansluts. Härvid erhålls en s k **grindad SR-latch**.

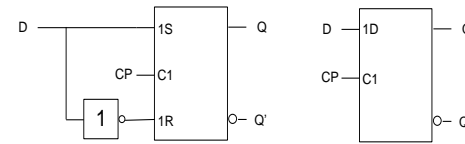


Latch'ar

S	R	Q ⁺
0	0	Q
0	1	0
1	0	1
1	1	*

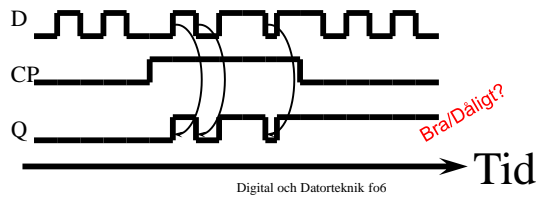
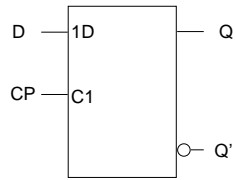


Klockad SR-latch.



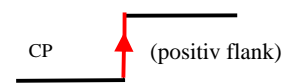
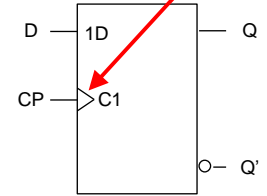
Klockad D-latch.

D	Q ⁺
0	0
1	1

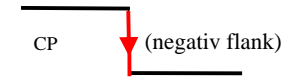
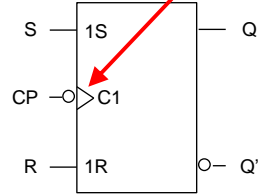


Flanktriggade vippor

D-vippa (positiv flank)

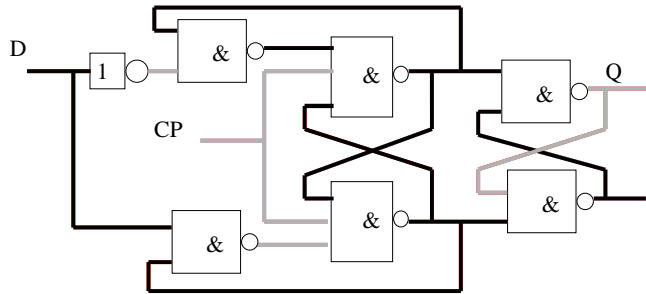


SR-vippa (negativ flank)



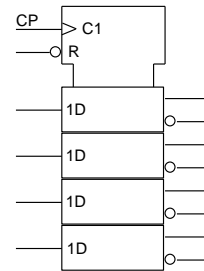
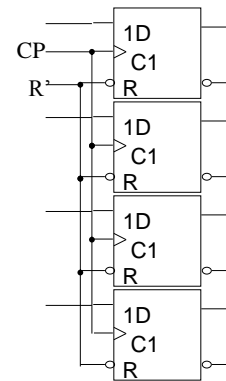
Flanktriggad Vippa (D Vippa)

S5.14



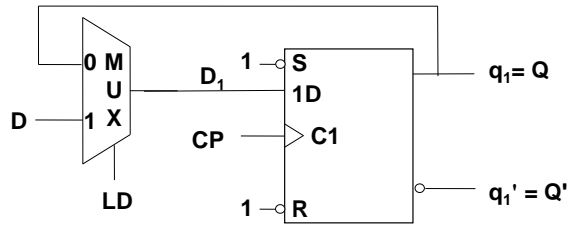
4-bitars register med möjlighet för nollställning.

S5.21

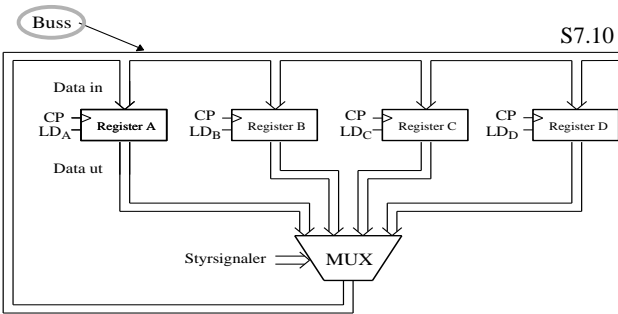
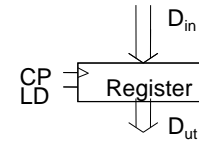
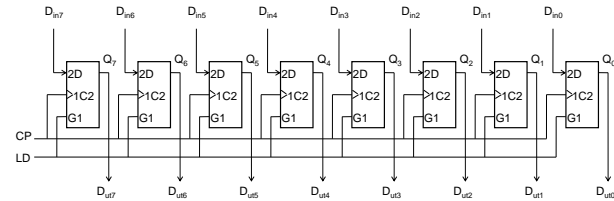


D-vippa med "Load Enable"

Upg 50

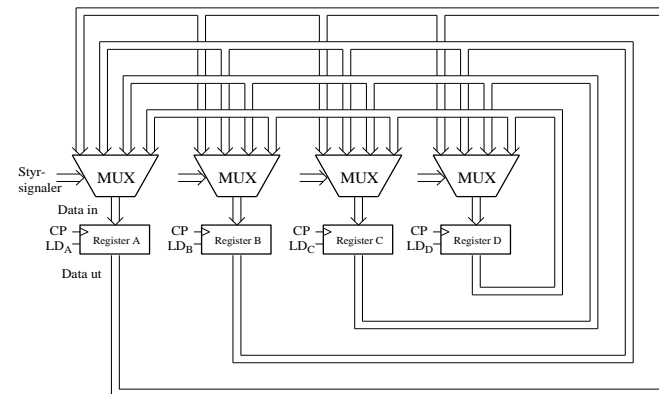


Register och bussar



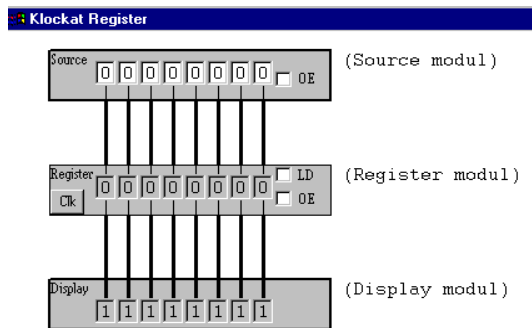
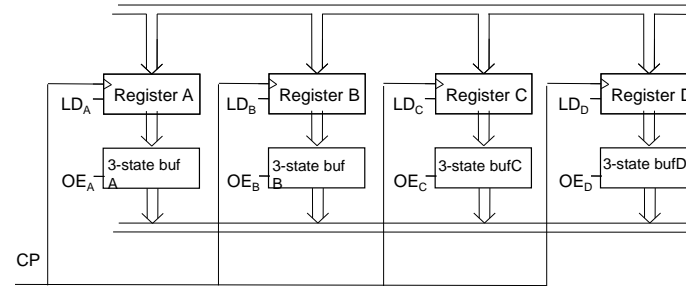
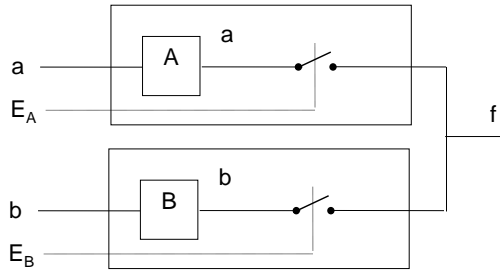
Enklare logiknät för dataöverföring mellan enheter.

Vi skall ha möjlighet att göra dataöverföring.

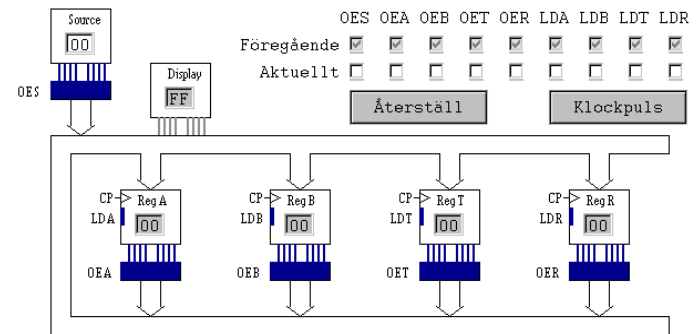


Realisering av logiknät för flera samtidiga dataöverföringar mellan register.

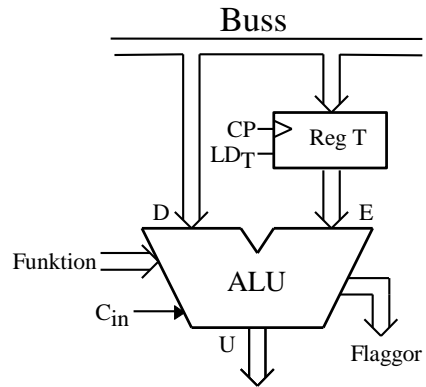
”Three-State”



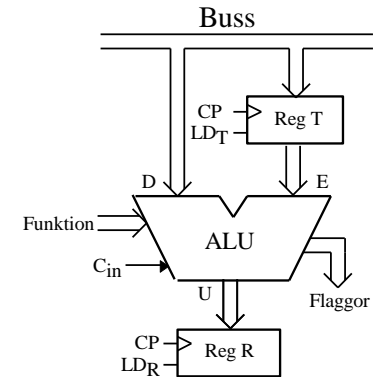
RTN: Register Transfer Notation



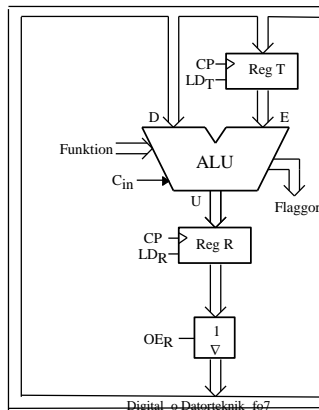
Användning av temporärregister (T) för lagring av indata till ALU.



Användning av resultatregister (R) för lagring av utdata från ALU.



Anslutning av resultatregister (R) till buss.



Logiknät för databehandling med aritmetik-logikenhet (ALU).

