Forelesning 7 Tilstandsmaskin

Hovedpunkter

- Tilstandsmaskin
- Tilstandstabell
- Tilstandsdiagram
- Analyse av D flip-flop basert tilstandsmaskin
- Reduksjon av antall tilstander
- Tilordning av tilstandskoder
- Designprosedyre for tilstandsmaskin basert på D flipflops

Tilstandsmaskin

En tilstandsmaskin er et sekvensielt system som gjennomløper et sett med tilstander styrt av verdiene på inngangssignalene

Tilstanden systemet befinner seg i, pluss evt. inngangsverdier bestemmer utgangsverdiene

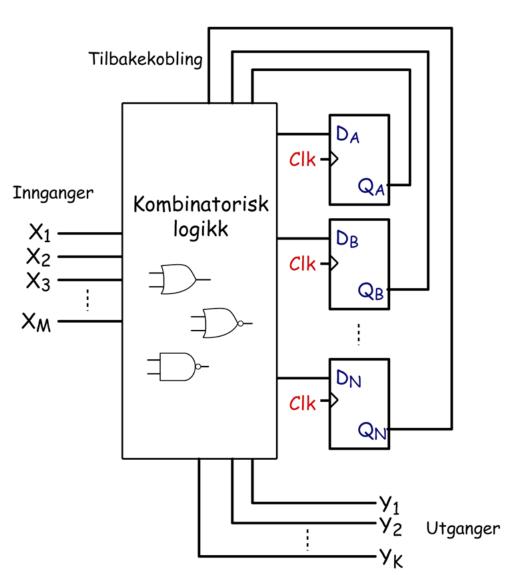
Tilstandsmaskins-konseptet gir en enkel og oversiktlig måte å designe avanserte system på

Tilstandsmaskin

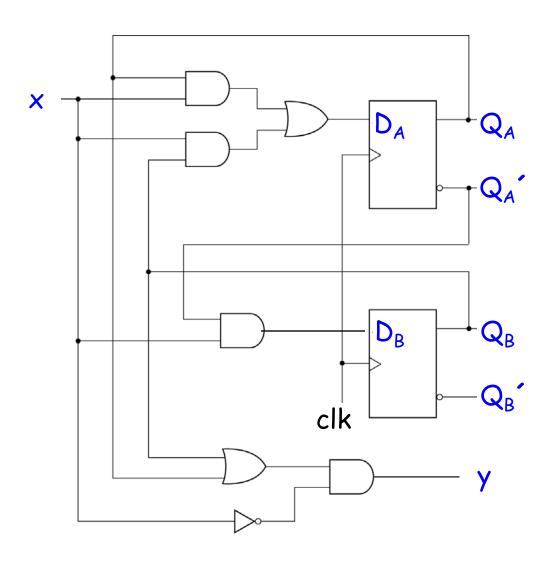
Generell tilstandsmaskin basert på D flip-flops

N-stk flip-flops gir 2N forskjellige tilstander

Utgangssignalene er en funksjon av nåværende tilstand pluss evt. inngangsverdier



Tilstandsmaskin der utgang y er en funksjon av tilstanden gitt av verdiene til Q_A og Q_B , samt inngangen x



Tilstandstabell

Tilstandstabell = sannhetstabell for tilstandsmaskin

Eksempel nr.1: En inngang, en utgang og 2 stk. D flip-flops

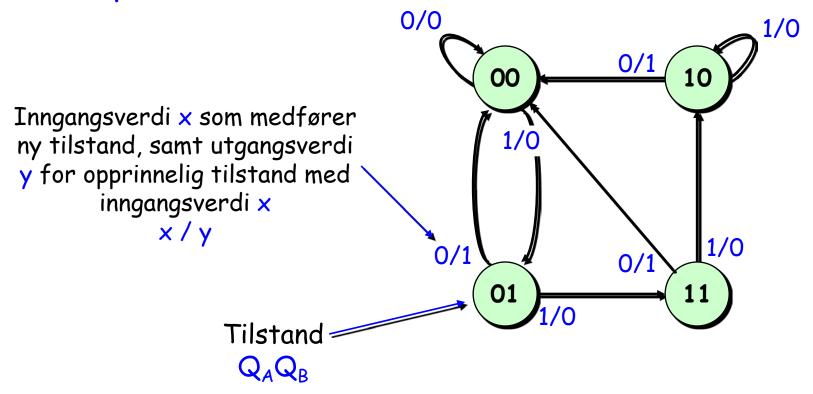
Nåværende tilstand Q _A Q _B	Inngang ×		Utgang for nåværende tilstand
0 0 0 0 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 1 1	0 1 0 1 0 1 0	0 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 0 0 0 1 0	0 0 1 0 1 0 1

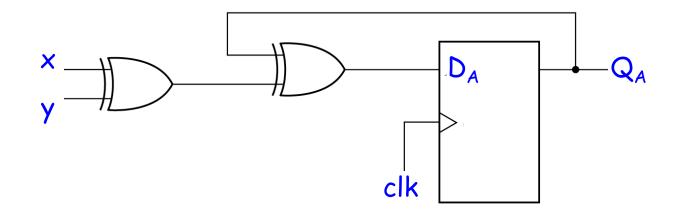
M.H

Tilstandsdiagram

Tilstandsdiagram = grafisk illustrasjon av egenskapene til en tilstandsmaskin

Eksempel nr.1:





To innganger x og y, en utgang som bare er gitt av tilstanden Q_A

Innganger × y	Neste 1	nåværende tilstand Q _A
0 0	0	0
0 1	1	0
1 0	1	0
1 1	0	0
0 0	1	1
0 1	0	1
1 O	0	1
1 1	1	1
		Innganger tilstand

M.H

1 Itaana fan

Tilstandsdiagram

Liste av inngangskombinasjoner som gir ny tilstand /

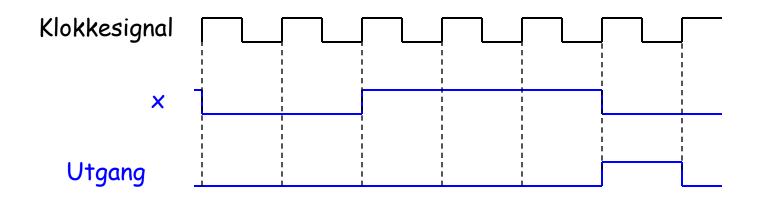
iste av inngangskombinasjone som gir ny tilstand / utgangsverdi for nåværende tilstand*

*Merk at i dette tilfelle er utgangsverdien kun avhengig av tilstanden (uavhengig av inngangsverdiene)

Eksempel nr.3 – design av sekvensdetektor

Ønsker å lage en krets som finner ut om det har forekommet tre eller flere "1"ere etter hverandre i en klokket bit-sekvens x

Klokket bit-sekvens: Binært signal som kun kan skifte verdi synkront med et klokkesignal



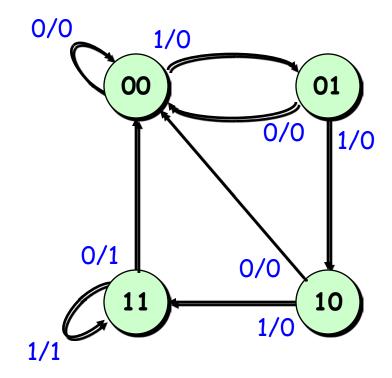
Eksempel nr.3 – design av sekvensdetektor

Tilstandsdiagram

Velger å ha 4 tilstander. Lar hver tilstand symbolisere antall "1"ere som ligger etter hverandre i bit-sekvensen.

Inngang: bit-sekvens x

Utgang: gitt av tilstanden, "0"
for tilstand 0-2, "1" for
tilstand 3



Bruker D flip-flops

 D_A og D_B settes til de verdiene man ønsker at Q_A og Q_B skal ha i neste tilstand

$$D_{A} = Q_{A}'Q_{B}x + Q_{A}Q_{B}'x + Q_{A}Q_{B}'x + Q_{A}Q_{B}x$$

$$Q_{A}Q_{B}x$$

$$D_{B} = Q_{A}'Q_{B}'x + Q_{A}Q_{B}'x + Q_{A}Q_{B}'x + Q_{A}Q_{B}x$$

Nåværende tilstand						nåværende tilstand		
(Q_A	Q_B	×	Q_A	Q_B	У		
	0	0	0	0	0	0		
	0	0	1	0	1	0		
	0	1	0	0	0	0		
	0	1	1	1	0	0		
	1	0	0	0	0	0		
F	1	0	1	1	1	0		
	1	1	0	0	0	1		
	1	1	1	1	1	1		

M.H

Utgang for

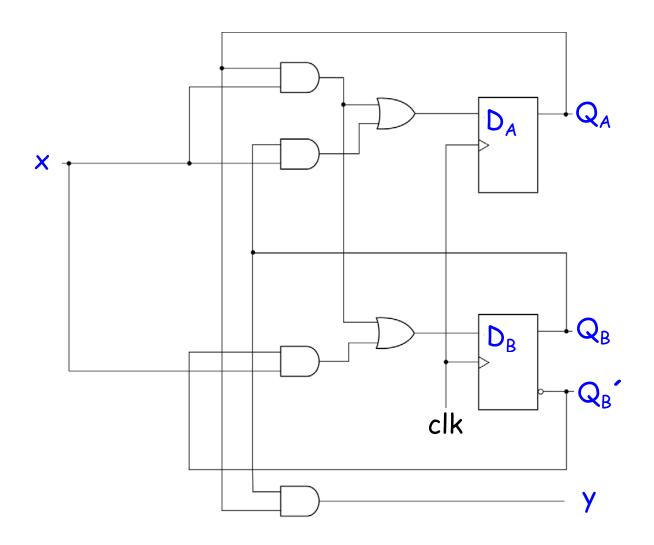
 $y = Q_A Q_R$

Forenkler uttrykkene med Karnaugh-diagram

$$D_A = Q_A x + Q_B x$$

$$D_B = Q_A x + Q_B' x$$

$$y = Q_A Q_B$$



En tilstandsmaskin gir oss en eller flere utgangssignal som funksjon av en eller flere inngangssignal

Hvordan dette implementeres internt i maskinen er uinteressant sett utenifra

I noen tilfeller kan man fjerne tilstander (forenkle designet) uten å påvirke inngangs/utgangs-funksjonene

Hvis to tilstander har samme utgangssignal, samt leder til de samme nye tilstandene gitt like inngangsverdier, er de to opprinnelige tilstandene like. En tilstand som er lik en annen tilstand kan fjernes.

M.H

1	Våværende tilstand	Inngang	Neste tilstand	Utgang
	A	0	В	0
Eksempel:	A	1	В	0
•	В	0	C	0
	В	1	D	0
Tilatond C on like	C	0	A	0
Tilstand 6 er lik	C	1	D	0
tilstand E	D	0	Е	0
	D	1	F	1
	Ε	0	Α	0
	Ε	1	F	1
	F	0	G	0
	F	1	F	1
	G	0	Α	0
	G	1	l F	1

M.H

	Näværende		Neste	
	tilstand	Inngang	tilstand	Utgang
	A	0	В	0
Eksempel:	A	1	В	0
•	В	0	C	0
	В	1	D	0
	, <i>C</i>	0	A	0
Fjerner tilstand	\mathcal{C}	1	D	0
6 . Erstatter	D	0	E	0
hopp til G med	D	1	F	1
hopp til E	Ε	0	Α	0
	Ε	1	F	1
	F	0	Œ	0
	F	1	F	1

	Nåværende tilstand	Inngang	Neste tilstand	Utgang
	A	0	В	0
Eksempel:	A	1	В	0
•	В	0	C	0
	В	1	D	0
Nå er tilstand F	C	0	A	0
	C	1	D	0
lik tilstand D	D	0	E	0
	D	1	F	1
	, E	0	A	0
Fjerner tilstand	¹ E	1	F	1
r	F	0	E	0
	F	1	F	1

Eksempel:	
-----------	--

Har fjernet tilstand F

Nåværende			
tilstand	Inngang	tilstand	Utgang
A	0	В	0
A	1	В	0
В	0	C	0
В	1	D	0
C	0	Α	0
C	1	D	0
D	0	E	0
D	1		1
Е	0	A	0
Е	1		1

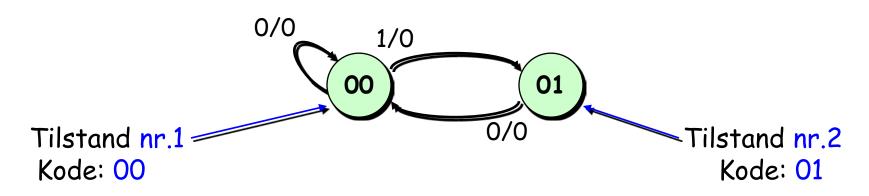


Tilordning av tilstandskoder

I en tilstandsmaskin med M tilstander må hver tilstand tilordnes en kode basert på minimum N bit der $2^N \ge M$

Kompleksiteten til den kombinatoriske delen avhenger av valg av tilstandskode

Anbefalt strategi for valg av kode: prøv-og-feil i tilstandsdiagrammet

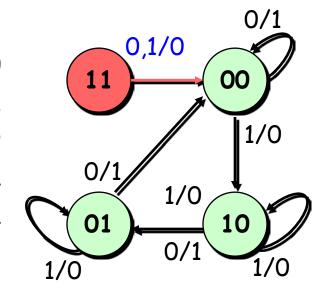


M.H

Ubrukte tilstander

I en tilstandsmaskin med N flip-flopper vil det alltid finnes 2^N tilstander. Designer man for M tilstander der $M < 2^N$ vil det finnes ubrukte tilstander.

Problem: Under oppstart (power up) har man ikke full kontroll på hvilken tilstand man havner i først. Havner man i en ubrukt tilstand som ikke leder videre til de ønskede tilstandene vil systemet bli låst.



Løsning: Design systemet slik at alle ubrukte tilstander leder videre til en ønsket tilstand.

Generell designprosedyre basert på D flip-flops

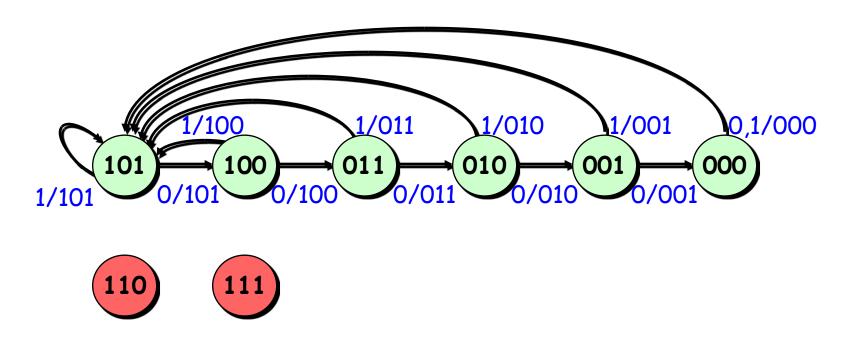
- 1) Definer tilstandene, inngangene og utgangene
- 2) Velg tilstandskoder, og tegn tilstandsdiagram
- Tegn tilstandstabell
- 4) Reduser antall tilstander hvis nødvendig
- 5) Bytt tilstandskoder hvis nødvendig for å forenkle
- 6) Finn de kombinatoriske funksjonene
- 7) Skjekk at ubrukte tilstander leder til ønskede tilstander
- 8) Tegn opp kretsen

Design eksempel nr.4

Designer en teller som teller sekvensen 5,4,3,2,1,0. Etter 0 skal telleren gjenta sekvensen (telle rundt). Telleren skal kunne resettes til 5 med ett reset signal.

- Velger en tilstand for hvert tall ut. Systemet har 1 reset inngang, og trenger 3 utganger for å representere tallene 5 til 0.
- 2) Velger tilstandskoder som direkte representerer tallene ut. Tallene ut blir gitt av tilstandene

2) Tegner tilstandsdiagram



Registrerer at vi har to ubrukte tilstander

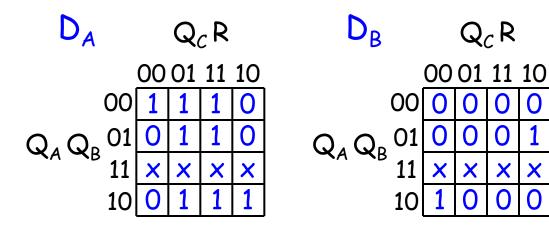
- 3) Tegner tilstandstabell
- 4) Ingen reduksjonsmulighet
- 5) Velger å ikke bytte tilstandskoder da utgangene i såfall må omformes

Ubrukte
tilstander

Nåvæ tilsto utg Q _A	and Jang	/ 3	Inngang	Neste tilstand $Q_A Q_B Q_C$
0	0	0	0	1 0 1
0	0	0	1	1 0 1
0	0	1	0	0 0 0
0	0	1	1	1 0 1
0	1	0	0	0 0 1
0	1	0	1	1 0 1
0	1	1	0	0 1 0
0	1	1	1	1 0 1
1	0	0	0	0 1 1
1	0	0	1	1 0 1
1	0	1	0	1 0 0
1	0	1	1	1 0 1
1	1	0	0	XXX
1	1	0	1	XXX
1	1	1	0	XXX
\ 1	1	1	1	XXX

MH

6) Setter inn i karnaughdiagram og finner forenklede funksjoner



$$D_A = R + Q_A' Q_B' Q_C' + Q_A Q_C$$

$$D_B = Q_B Q_C R' + Q_A Q_C' R'$$

$$D_C = Q_C' + R$$

6) Sjekker at ubrukte tilstander leder til ønskede tilstander - ok

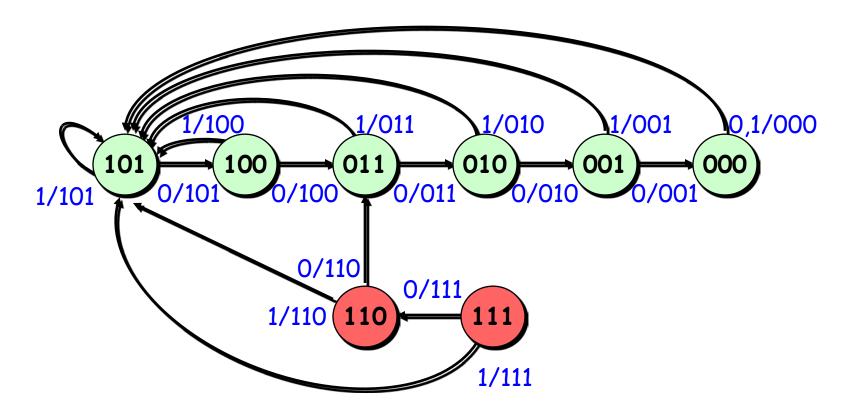
Năvæ tilst				I
utg	gang	3	Inngang	Neste tilstand
Q_A	Q	Q_{0}	c R	$Q_A Q_B Q_C$
1	1	0	0	0 1 1
1	1	0	1	1 0 1
1	1	1	0	1 1 0
1	1	1	1	1 0 1

$$D_A = R + Q_A' Q_B' Q_C' + Q_A Q_C$$

$$D_B = Q_B Q_C R' + Q_A Q_C' R'$$

$$D_C = Q_C' + R$$

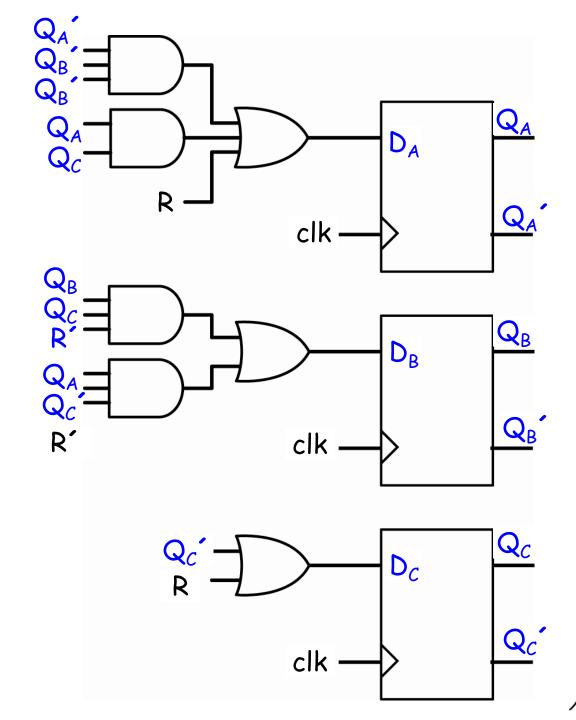
 Alle ubrukte tilstander leder til ønskede tilstander, viser med diagram



7) Tegner opp krets

 Q_A , Q_B og Q_C blir tellerens utganger

Telleren resettes ved å sette R=1

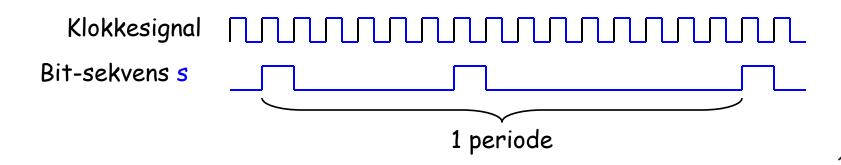


Eksempel nr.5 - trafikklys

Ønsker å bruker tilstandsmaskin for å styre trafikklys

Krysset har to vanlige trafikklys A og B. Disse styres med de binære signalene R_A , G_A , Gr_A samt R_B , G_B , Gr_B . Setter man G_A til "1" lyser det grønt i lys A osv.

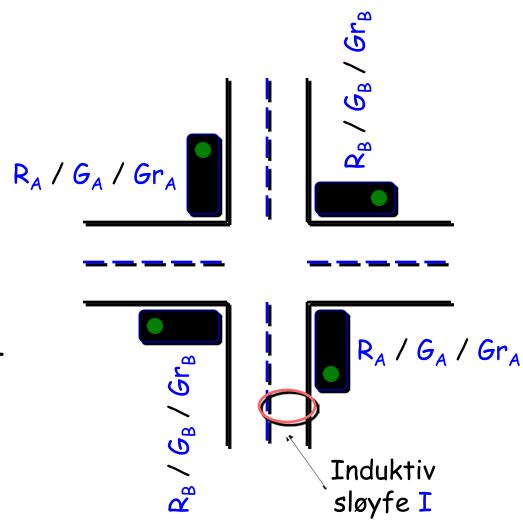
For å generere lyssekvensene bruker vi en repeterende bit-sekvens s som vist under. Avstanden mellom "1"er pulsene gir intervallene mellom skifte fra grønt i lys A til grønt i lys B og motsatt.



Eksempel nr.5 - trafikklys

Systemet har en induktiv sensor i bakken som registrerer biler den ene veien. Bil over sensoren gir I=1 ellers har vi I=0

Vi ønsker at bil registrert av sensoren skal gi grønt lys i A så fort som mulig

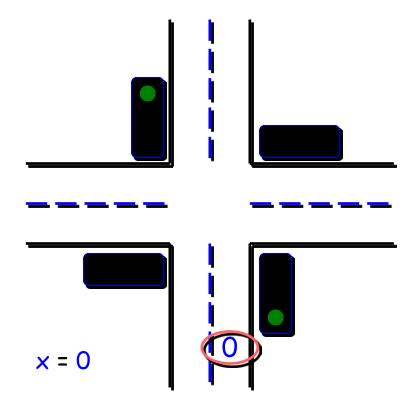


- 1,2) Velger følgende forenklede tilstander:
 - 00 Grønt lys i A, rødt lys i B
 - 01 Gult lys i A og B. Skifter mot grønt lys i B.
 - 10 Rødt lys A, grønt lys i B
 - 11 Gult lys i A og B. Skifter mot grønt lys i A.

Innganger: s, I

Utganger: R_A , G_A , Gr_A , R_B , G_B , Gr_B

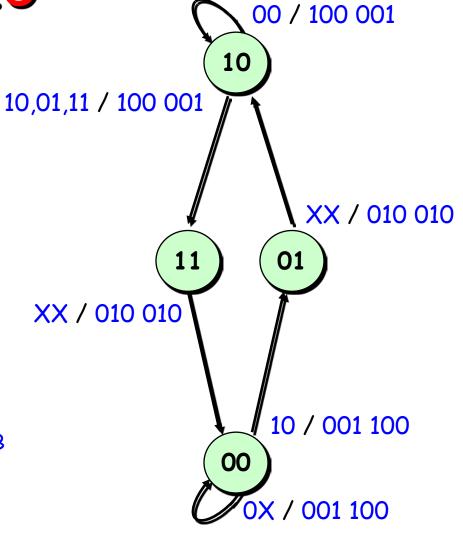
Lar utgangene kun være en funksjon av tilstanden



2) Tilstandsdiagram

X - don't care

sI/R_AG_AGr_A R_BG_BGr_B



6)	Finner kombinatoriske	Nåvæ tilst			ganger	Nes tilst		Utga	nger
	funksjoner	Q_A	Q_B	S	I	Q_A	Q_B	$R_AG_AGr_A$	$R_BG_BGr_B$
	ranksjoner	0	0	0	0	0	0	0 0 1	1 0 0
N	$= \mathbf{Q}_{A} \oplus \mathbf{Q}_{B}$	0	0	0	1	0	0	0 0 1	1 0 0
UA	$- Q_A \cup Q_B$	0	0	1	0	0	1	0 0 1	1 0 0
D ₀ =	$= Q_A Q_B 'I + Q_B 's$	C' 0	0	1	1	0	0	0 0 1	1 0 0
R	AAAB - AB O	0	1	0	0	1	0	0 1 0	0 1 0
		0	1	0	1	1	0	0 1 0	0 1 0
		0	1	1	0	1	0	0 1 0	0 1 0
	$Q_A = Q_A Q_B'$	0	1	1	1	1	0	0 1 0	0 1 0
	$G_A = Q_B$	1	0	0	0	1	0	1 0 0	0 0 1
		1	0	0	1	1	1	1 0 0	0 0 1
G	$r_A = Q_A'Q_B'$	1	0	1	0	1	1	1 0 0	0 0 1
		1	0	1	1	1	1	1 0 0	0 0 1
	$R_B = Gr_A$	1	1	0	0	0	0	0 1 0	0 1 0
	$G_{\rm B} = G_{\rm A}$	1	1	0	1	0	0	0 1 0	0 1 0
	OB - OA	1	1	1	0	0	0	0 1 0	0 1 0
	$Gr_B = R_A$	1	1	1	1	0	0	0 1 0	0 1 0

MH

7) Tegner opp krets

$$D_A = Q_A \oplus Q_B$$

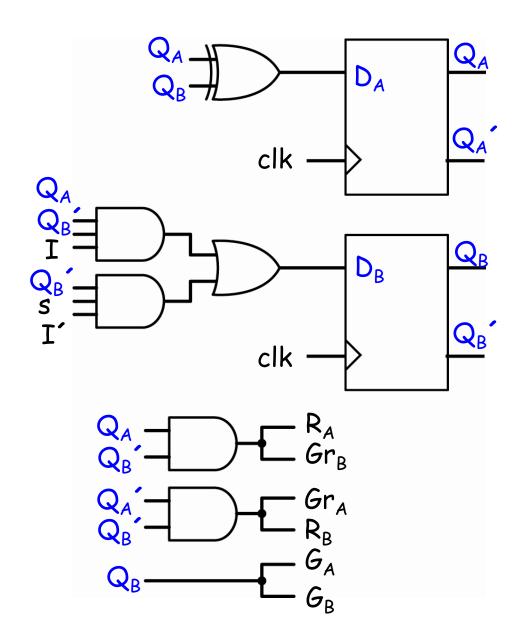
$$D_B = Q_A Q_B 'I + Q_B 'sI'$$

$$R_A = Q_A Q_B'$$

 $G_A = Q_B$
 $Gr_A = Q_A' Q_B'$

$$R_B = Gr_A$$

 $G_B = G_A$
 $Gr_B = R_A$



Oppsummering

- Tilstandsmaskin
- Tilstandstabell
- Tilstandsdiagram
- Analyse av D flip-flop basert tilstandsmaskin
- Reduksjon av antall tilstander
- Tilordning av tilstandskoder
- Designprosedyre for tilstandsmaskin basert på D flipflops