Computeren inderst inde

DM573

Rolf Fagerberg

Mål

Målet for disse slides er at beskrive bits, Boolsk algebra og gates, som er de basale byggesten, når man laver CPU'er.

Bits

Information = valg mellem forskellig muligheder.

Simpleste situation: valg mellem to muligheder. Kald dem 0 og 1. Denne valgmulighed kaldes en bit.

Bits

Information = valg mellem forskellig muligheder.

Simpleste situation: valg mellem to muligheder. Kald dem 0 og 1. Denne valgmulighed kaldes en bit.

Større samling information: brug flere bits:

1011001100111010

F.eks. 16 bits: valg mellem $2^{16} = 65.536$ muligheder.

Bits

Information = valg mellem forskellig muligheder.

Simpleste situation: valg mellem to muligheder. Kald dem 0 og 1. Denne valgmulighed kaldes en bit.

Større samling information: brug flere bits:

1011001100111010

F.eks. 16 bits: valg mellem $2^{16} = 65.536$ muligheder.

Beregning: Ny information fra gammel. Dvs. nye bits fra gamle bits.

Computere

Fysisk repræsentation af bits i elektroniske computere:

- ► 0 = ingen strøm i ledning
- ► 1 = strøm i ledning

Computere er essentielt et (stort) system af ledninger og simpel elektronik, som kan repræsentere bits og som kan lave nye bits fra gamle.

Computere

Fysisk repræsentation af bits i elektroniske computere:

- ► 0 = ingen strøm i ledning
- ▶ 1 = strøm i ledning

Computere er essentielt et (stort) system af ledninger og simpel elektronik, som kan repræsentere bits og som kan lave nye bits fra gamle.

Dagens emne: hvordan strukturerer man opbygningen af et sådant system?

Computere

Fysisk repræsentation af bits i elektroniske computere:

- ► 0 = ingen strøm i ledning
- ightharpoonup 1 = strøm i ledning

Computere er essentielt et (stort) system af ledninger og simpel elektronik, som kan repræsentere bits og som kan lave nye bits fra gamle.

Dagens emne: hvordan strukturerer man opbygningen af et sådant system?

Svar:

- ▶ Boolsk algebra: regning med værdierne 0 og 1.
- ► Gates: elektronik som implementerer simple beregninger fra Boolsk algebra. De basale byggesten i opbygning af computere.

Algebra

Algebra

Almindelig regning med tal (almindelig "algebra"):

- ▶ Værdier er reelle tal: 2, 0, 3.1415, -13.5
- Simple beregninger: plus (+), minus (−), gange (·), dividere (/), negering (−), . . .
- Mere avancerede beregninger: sæt simple beregninger sammen, f.eks. $2 \cdot (3 + (-4))$

Algebra

Almindelig regning med tal (almindelig "algebra"):

- ▶ Værdier er reelle tal: 2, 0, 3.1415, -13.5
- Simple beregninger: plus (+), minus (−), gange (·), dividere (/), negering (−), . . .
- Mere avancerede beregninger: sæt simple beregninger sammen, f.eks. $2 \cdot (3 + (-4))$

Boolsk algebra:

- ▶ Værdier er 0 og 1.
- ▶ Simple beregninger: NOT (\neg) , OR (\lor) , AND (\land) ,...
- Mere avancerede beregninger: sæt simple beregninger sammen, f.eks. 0 ∧ (1 ∨ (¬0))

Funktioner kan gives via regneforskrifter:

$$y = f(x_1, x_2) = 3x_1 + 5x_2 + 7$$

Funktioner kan gives via regneforskrifter:

$$y = f(x_1, x_2) = 3x_1 + 5x_2 + 7$$

Funktioner kan også beskrives ved en tabel:

<i>X</i> ₂	y
1	12
1	15
1	18
2	17
:	:
	1 1 1

Funktioner kan gives via regneforskrifter:

$$y = f(x_1, x_2) = 3x_1 + 5x_2 + 7$$

Funktioner kan også beskrives ved en tabel:

<i>x</i> ₁	<i>X</i> ₂	y
0	1	12
1	1	15
2	1	18
0	2	17
:	:	:

For almindelige tal er der uendeligt mange input, så en tabel vil altid være en ufuldstændig beskrivelse.

Funktioner kan gives via regneforskrifter:

$$y = f(x_1, x_2) = 3x_1 + 5x_2 + 7$$

Funktioner kan også beskrives ved en tabel:

x_1	<i>X</i> 2	y
0	1	12
1	1	15
2	1	18
0	2	17
:	:	
	:	:

For almindelige tal er der uendeligt mange input, så en tabel vil altid være en ufuldstændig beskrivelse.

Men i Boolsk algebra har hver input-variabel kun to mulige værdier. Derfor er der et endeligt antal forskellige input, så tabeller kan beskrive funktioner fuldstændigt.

 $\label{eq:Beregning} \mbox{Beregning} = \mbox{ny information fra gammel. Dvs. nye bits fra gamle.}$

Dvs. en funktion fra bits til bits.

Beregning = ny information fra gammel. Dvs. nye bits fra gamle.

Dvs. en funktion fra bits til bits.

For én bit ind (x) og én bit ud (y) er alle mulighederne for en funktion:

X	y
0	0
1	0

X	у
0	1
1	1

X	У
0	0
1	1
	•

X	y
0	1
1	0

Konstant 0 Konstant 1 Identiteten Negering (NOT)

Beregning = ny information fra gammel. Dvs. nye bits fra gamle.

Dvs. en funktion fra bits til bits.

For én bit ind (x) og én bit ud (y) er alle mulighederne for en funktion:

X	y
0	0
1	0

X	У
0	1
1	1

X	у
0	0
1	1

X	у
0	1
1	0

Konstant 0 Konstant 1 Identiteten Negering (NOT)

[Der er 2 forskellige input (rækker), og derfor $2^2 = 4$ forskellige muligheder for valg af output (sidste søjle)]

Beregning = ny information fra gammel. Dvs. nye bits fra gamle.

Dvs. en funktion fra bits til bits.

For én bit ind (x) og én bit ud (y) er alle mulighederne for en funktion:

X	У
0	0
1	0

X	у
0	0
1	1

Konstant 0 Konstant 1 Identiteten Negering (NOT)

[Der er 2 forskellige input (rækker), og derfor $2^2 = 4$ forskellige muligheder for valg af output (sidste søjle)]

Fact: De tre første er trivielle at lave med elektriske kredsløb (forbind output til jord, forbind output til strøm, forbind output til input). NOT kan laves med transistorer og andre simple elektroniske komponenter, som vist til højre.



NOT-gate

En kredsløbsdel, som implementerer NOT kaldes en NOT-*gate*. Symbol for en NOT-gate i et kredsløb:

Tabel over NOTs funktion:

X	NOT(x)
0	1
1	0

Matematisk notation (Boolsk udtryk) for NOT:

$$\neg 0 = 1; \quad \neg 1 = 0;$$

Beregning

 ${\sf Beregning} = {\sf en} \,\, {\sf funktion} \,\, {\sf fra} \,\, {\sf bits} \, {\sf til} \,\, {\sf bits}.$

Beregning

Beregning = en funktion fra bits til bits.

For to bits ind $(x_1 \text{ og } x_2) \text{ og \'en bit ud } (y)$ er mulighederne:

x_1	<i>x</i> ₂	У
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	0

<i>x</i> ₁	<i>x</i> ₂	У
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

x_1	<i>x</i> ₂	y
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	0

	X
16	(
stk	(
	1
	-

<i>x</i> ₁	<i>x</i> ₂	у
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	1

[Der er $2^2=4$ forskellige input (rækker), og derfor $2^4=16$ forskellige muligheder for valg af output (sidste søjle)]

Vi skal lære navnene (AND, OR, NAND, ...) for en del af disse. **Fact:** Også de kan laves med transistorer og andre simple elektroniske komponente. Her er f.eks. en AND:



AND-gate

En kredsløbsdel, som implementerer AND kaldes en AND-gate.

Symbol for en AND-gate i et kredsløb:



AND-gate

En kredsløbsdel, som implementerer AND kaldes en AND-gate.

Symbol for en AND-gate i et kredsløb:



Tabel over ANDs funktion:

<i>x</i> ₁	<i>x</i> ₂	$AND(x_1, x_2)$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1 1

Matematisk notation (Boolsk udtryk) for AND:

$$0 \wedge 0 = 0$$
; $0 \wedge 1 = 0$; $1 \wedge 0 = 0$; $1 \wedge 1 = 1$;

OR-gate

Symbol for en OR-gate i et kredsløb:



OR-gate

Symbol for en OR-gate i et kredsløb:

Tabel over ORs funktion:

<i>x</i> ₁	<i>x</i> ₂	$OR(x_1,x_2)$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Matematisk notation (Boolsk udtryk) for OR:

$$0 \lor 0 = 0; \ 0 \lor 1 = 1; \ 1 \lor 0 = 1; \ 1 \lor 1 = 1;$$

XOR-gate

Symbol for en XOR-gate i et kredsløb:



XOR-gate

Symbol for en XOR-gate i et kredsløb:

$$\Rightarrow \hspace{-0.5cm} \bigcirc \hspace{-0.5cm} -$$

Tabel over XORs funktion:

<i>x</i> ₁	<i>X</i> ₂	$XOR(x_1, x_2)$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Matematisk notation (Boolsk udtryk) for XOR:

$$0 \oplus 0 = 0$$
; $0 \oplus 1 = 1$; $1 \oplus 0 = 1$; $1 \oplus 1 = 0$;

NAND-gate

Symbol for en NAND-gate i et kredsløb:



NAND-gate

Symbol for en NAND-gate i et kredsløb:

Tabel over NANDs funktion:

<i>x</i> ₁	<i>x</i> ₂	$NAND(x_1, x_2)$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Matematisk notation (Boolsk udtryk) for NAND:

 $0 \text{ nand } 0 = 1; \ 0 \text{ nand } 1 = 1; \ 1 \text{ nand } 0 = 1; \ 1 \text{ nand } 1 = 0;$

NOR-gate

Symbol for en NOR-gate i et kredsløb:



NOR-gate

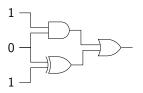
Symbol for en NOR-gate i et kredsløb:

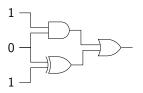
Tabel over NORs funktion:

<i>x</i> ₁	<i>x</i> ₂	$NOR(x_1, x_2)$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

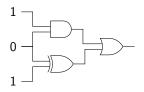
Matematisk notation (Boolsk udtryk) for NOR:

$$0 \text{ nor } 0=1; \ 0 \text{ nor } 1=0; \ 1 \text{ nor } 0=0; \ 1 \text{ nor } 1=0;$$

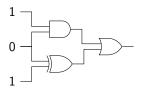




Hvad er gates?

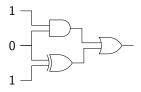


Hvad er gates? Gates er: AND, XOR og OR.



Hvad er gates? Gates er: AND, XOR og OR.

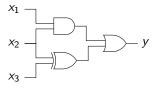
Hvad er output?



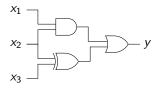
Hvad er gates? Gates er: AND, XOR og OR.

Hvad er output? Output er: 1.

Samme kredsløb set som generel funktion:



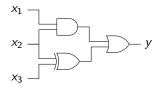
Samme kredsløb set som generel funktion:



Udfyld tabel:

<i>x</i> ₁	<i>x</i> ₂	<i>X</i> ₃	у
0	0	<i>x</i> ₃	?
0	0	1	?
0	1	0	?
0	1	1	? ? ? ? ?
1	0	0	?
1	0	1	?
1	1	0	?
1	1	1	?

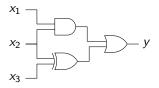
Samme kredsløb set som generel funktion:



Udfyld tabel:

<i>x</i> ₁	<i>X</i> ₂	<i>X</i> ₃	у
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

Samme kredsløb set som generel funktion:



Udfyld tabel:

x_1	<i>x</i> ₂	<i>X</i> ₃	y
0 x ₁	0 x ₂	<i>x</i> ₃	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

Kredsløb beregner flg. Boolske udtryk: $(x_1 \wedge x_2) \vee (x_2 \oplus x_3)$.

Alle tabeller

Bemærk at man alene med AND, OR og NOT kan lave kredsløb som beregner enhver ønsket tabel (dvs. enhver ønsket beregning):

- 1. Find de rækker (input) i tabellen, hvor output y er lig 1.
- 2. For hver række (input) brug AND og NOT til at lave et kredsløb, som giver output 1 for dette og kun dette input (se eksemplet på næste side for metoden).
- 3. Sæt disse kredsløb sammen med en masse OR.

Det resulterende kredsløb giver output 1 præcis for de rækker (input), hvor tabellen har 1 som output.

Alle tabeller

Bemærk at man alene med AND, OR og NOT kan lave kredsløb som beregner enhver ønsket tabel (dvs. enhver ønsket beregning):

- 1. Find de rækker (input) i tabellen, hvor output y er lig 1.
- For hver række (input) brug AND og NOT til at lave et kredsløb, som giver output 1 for dette og kun dette input (se eksemplet på næste side for metoden).
- 3. Sæt disse kredsløb sammen med en masse OR.

Det resulterende kredsløb giver output 1 præcis for de rækker (input), hvor tabellen har 1 som output.

Et eksempel gives på næste side, med fire inputs x_1 , x_2 , x_3 og x_4 . Det udtrykkes med matematisk notation, men kan nemt konverteres til et kredsløb med fire input ledninger x_1 , x_2 , x_3 og x_4 (brug AND-gates for \land , NOT-gates for \neg og OR-gates for \lor).

Eksempel

I følgende tabel er der to rækker, hvor output y er lig 1:

<i>x</i> ₁	<i>x</i> ₂	<i>X</i> 3	<i>X</i> ₄	у	
0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	
:	:	:	:	0	
0	1	1	0	1	\leftarrow
:	:	:	:	0	
1	0	1	0	1	\leftarrow
:	:	:	:	0	

Følgende to udtryk har værdi 1 præcis når input (x_1, x_2, x_3, x_4) er (0, 1, 1, 0), henholdsvis (1, 0, 1, 0):

$$\frac{((\neg x_1) \land x_2) \land (x_3 \land (\neg x_4))}{(x_1 \land (\neg x_2)) \land (x_3 \land (\neg x_4))}$$

Derfor har følgende udtryk værdi 1 præcis for de input, hvor tabellen har 1 i output:

$$(((\neg x_1) \land x_2) \land (x_3 \land (\neg x_4))) \lor ((x_1 \land (\neg x_2)) \land (x_3 \land (\neg x_4)))$$

Boolske funktioner og kredsløb

Opsummering:

- Boolske funktioner kan beskrives ved tabeller.
- Kredsløb bygget op af gates (og med input- og outputledninger) kan ofte¹ ses som implementerende Boolske funktioner.
- Enhver Boolsk funktion kan implementeres via et kredsløb.

 $^{^1\}mathrm{Se}$ de næste sider for flip-flops, som ikke så nemt kan siges at implementere en Boolsk funktion.

Boolske funktioner og kredsløb

De basale operationer (plus, gange, division, invertér bits, . . .) i en computer kan beskrives via Boolske funktioner og derfor implementeres via kredsløb bygget på af gates.

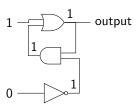
F.eks. kan addition

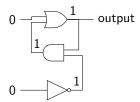
$$\begin{array}{r}
111\\101010_2\\+001111_2\\\hline
=111001_2
\end{array}$$

på hver ciffer-position beskrives ved to funktioner

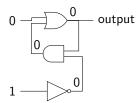
- ▶ RESULTAT(x_1, x_2, x_3), som ud fra de to input-cifre x_1 og x_2 samt menten x_3 på denne plads giver output-cifferet på denne plads.
- MENTE(x_1, x_2, x_3), som ud fra de to input-cifre x_1 og x_2 samt menten x_3 på denne plads giver menten på næste plads.

[Menten på første plads er altid 0.]



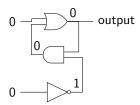


Bemærk at output er stabilt.



Bemærk at output er stabilt.

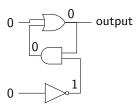
Vi kan ændre output.



Bemærk at output er stabilt.

Vi kan ændre output.

Bemærk at output er stabilt.



Bemærk at output er stabilt.

Vi kan ændre output.

Bemærk at output er stabilt.

Alt i alt: vi kan lave kredsløb som kan *gemme* en ønsket bit (sålænge der er strøm). Dvs. at vi kan lave hukommelsesceller.

CPU'er

Pointe: Med gates kan vi

- Lave enhver funktion fra bits til bits.
- Lave hukommelsesceller, der kan gemme bits

Gates bruges derfor som de basale byggeklodser til at bygge CPU'er.





