

SAT Introslices

DM573

Rolf Fagerberg

Recap: Boolske funktioner

Nogle velkendte Boolske funktioner:

x	$\neg x$
0	1
1	0

x_1	x_2	$x_1 \wedge x_2$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

x_1	x_2	$x_1 \vee x_2$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Boolske funktioner

Ny funktion (nyt navn for én af de 16 mulige Boolske funktioner med to input-variable):

x_1	x_2	$x_1 \Rightarrow x_2$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Boolske funktioner

Ny funktion (nyt navn for én af de 16 mulige Boolske funktioner med to input-variable):

x_1	x_2	$x_1 \Rightarrow x_2$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Bemærk:

x_1	x_2	$\neg x_1 \vee x_2$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Ækvivalens af Boolske funktioner

To Boolske udtryk siges at være **ækvivalente**, hvis de har samme tabel.

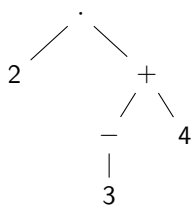
Så $x_1 \Rightarrow x_2$ og $\neg x_1 \vee x_2$ er ækvivalente, og kan erstatte hinanden.

x_1	x_2	$x_1 \Rightarrow x_2$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

x_1	x_2	$\neg x_1 \vee x_2$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

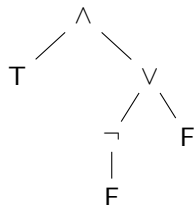
Udtrykstræer

Husk at Boolske udtryk (lige som for normale algebraiske udtryk), er udtrykstræer, hvor beregningen går nedefra og op.



Input: tal
Output: tal

$$2 \cdot ((-3) + 4)$$



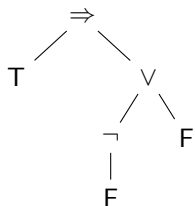
Input: Booleans
Output: Booleans

$$T \wedge ((\neg F) \vee F)$$

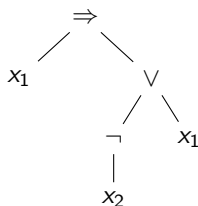
Vi bruger parenteser til at lave en lineær beskrivelse af den hierarkiske struktur.

Udtrykstræer

Funktionen \Rightarrow kan naturligvis også indgå i et udtryk(stræ):



$$T \Rightarrow ((\neg F) \vee F)$$



$$x_1 \Rightarrow ((\neg x_2) \vee x_1)$$

Hvis bladene er Boolske variable, giver udtrykket en ny Boolsk funktion (en ny tabel).

Satisfiability

Et Boolsk udtryk med n variable x_1, x_2, \dots, x_n , kaldes **satisfiable** hvis der findes et sæt værdier (f.eks. $x_1 = F, x_2 = S, \dots, x_n = F$) som gør hele udtrykket sandt.

Dvs. hvis der findes en linje i udtrykkets tabel, hvor output er 1.

Satisfiability

Et Boolsk udtryk med n variable x_1, x_2, \dots, x_n , kaldes **satisfiable** hvis der findes et sæt værdier (f.eks. $x_1 = F, x_2 = S, \dots, x_n = F$) som gør hele udtrykket sandt.

Dvs. hvis der findes en linje i udtrykkets tabel, hvor output er 1.

SAT problemet: givet et Boolsk udtryk med n variable, afgør om det er satisfiable (og hvis ja, find et satisfying sæt værdier for x_1, x_2, \dots, x_n).

Conjunctive Normal Form (CNF)

Et Boolsk udtryk er på **CNF form** hvis det er en konjunktion (ANDs) af disjunktionser (ORs) af literals (variable og negerede variable).

Eksempel:

$$(x_1 \vee \neg x_2 \vee x_4) \wedge (x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_1 \vee x_2 \vee \neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge (\neg x_1 \vee x_3 \vee x_5)$$

Conjunctive Normal Form (CNF)

Et Boolsk udtryk er på **CNF form** hvis det er en konjunktion (ANDs) af disjunktioner (ORs) af literals (variable og negerede variable).

Eksempel:

$$(x_1 \vee \neg x_2 \vee x_4) \wedge (x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_1 \vee x_2 \vee \neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge (\neg x_1 \vee x_3 \vee x_5)$$

Om notation: Bemærk, at $a \vee (b \vee c)$ er ækvivalent med $(a \vee b) \vee c$, dvs. har samme tabel. Parenteser mellem \vee kan derfor udelades, og vi skriver blot $a \vee b \vee c$. Tilsvarende er $a \wedge (b \wedge c)$ ækvivalent med $(a \wedge b) \wedge c$, og vi skriver blot $a \wedge b \wedge c$. Vi lader \neg binde stærkere end de andre Boolske operatorer, således at vi blot skriver $\neg a$ i stedet for $(\neg a)$.

Conjunctive Normal Form (CNF)

Et Boolsk udtryk er på **CNF form** hvis det er en konjunktion (ANDs) af disjunktioner (ORs) af literals (variable og negerede variable).

Eksempel:

$$(x_1 \vee \neg x_2 \vee x_4) \wedge (x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_1 \vee x_2 \vee \neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge (\neg x_1 \vee x_3 \vee x_5)$$

Om notation: Bemærk, at $a \vee (b \vee c)$ er ækvivalent med $(a \vee b) \vee c$, dvs. har samme tabel. Parenteser mellem \vee kan derfor udelades, og vi skriver blot $a \vee b \vee c$. Tilsvarende er $a \wedge (b \wedge c)$ ækvivalent med $(a \wedge b) \wedge c$, og vi skriver blot $a \wedge b \wedge c$. Vi lader \neg binde stærkere end de andre Boolske operatorer, således at vi blot skriver $\neg a$ i stedet for $(\neg a)$.

En disjunktion af literals, f.eks. $(x_1 \vee \neg x_2 \vee x_4)$, kaldes en **clause**.

CNF som udtrykstræ

Eksempel (gentaget):

$$(x_1 \vee \neg x_2 \vee x_4) \wedge (x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_1 \vee x_2 \vee \neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge (\neg x_1 \vee x_3 \vee x_5)$$

Set som udtrykstræ er et Boolsk udtryk i CNF, hvis det set fra oven består af: først et lag af \wedge -knuder, dernæst et lag af \vee -knuder, dernæst et lag (af max tykkelse én) af \neg -knuder, og dernæst et lag (tykkelse præcis én) af variabel-knuder (blade). Se næste side for illustration.

CNF som udtrykstræ

Eksempel (gentaget):

$$(x_1 \vee \neg x_2 \vee x_4) \wedge (x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_1 \vee x_2 \vee \neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge (\neg x_1 \vee x_3 \vee x_5)$$

Set som udtrykstræ er et Boolsk udtryk i CNF, hvis det set fra oven består af: først et lag af \wedge -knuder, dernæst et lag af \vee -knuder, dernæst et lag (af max tykkelse én) af \neg -knuder, og dernæst et lag (tykkelse præcis én) af variabel-knuder (blade). Se næste side for illustration.

Sagt på en anden måde, enhver sti fra roden til et blad indeholder:

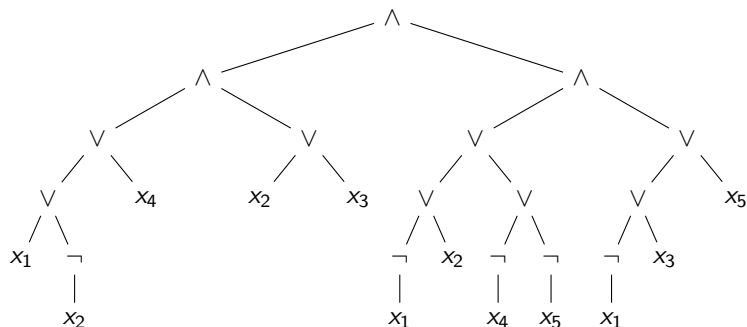
- ▶ Nul eller flere \wedge -knuder
- ▶ Nul eller flere \vee -knuder
- ▶ Nul eller én \neg -knude
- ▶ Én variabel-knude (blad)

Specielt er der ingen \Rightarrow -knuder i træet.

CNF som udtrykstræ, illustration

Eksempel (gentaget):

$$(x_1 \vee \neg x_2 \vee x_4) \wedge (x_2 \vee x_3) \wedge (\neg x_1 \vee x_2 \vee \neg x_4 \vee \neg x_5) \wedge (\neg x_1 \vee x_3 \vee x_5)$$



Konvertering til CNF

Man kan nemt checke, at i hver linje i følgende tabel er de to Booleske udtryk ækvivalente:

1)	$a \Rightarrow b$	$\neg a \vee b$
2)	$\neg(a \wedge b)$	$\neg a \vee \neg b$
3)	$\neg(a \vee b)$	$\neg a \wedge \neg b$
4)	$\neg(\neg a)$	a
5)	$a \vee (b \wedge c)$	$(a \vee b) \wedge (a \vee c)$

Dette giver en **algoritme til at omforme** et generelt Boolesk udtryk (med \Rightarrow , \wedge , \vee , og \neg -knuder) **til** et ækvivalent udtryk på **CNF**:

Fjern først alle \Rightarrow -knuder vha. 1). Flyt derefter alle \neg -knuder nedad mod bladene vha. 2), 3) og 4). Gentag: hvis der findes en \vee -knode med en \wedge -knode under sig, brug 5) på en sådan \vee -knode af størst afstand fra roden.

Eksempel på konvertering til CNF

Opgave: Konverter $(x_1 \vee \neg x_2) \Rightarrow (x_3 \Rightarrow x_4)$ til CNF.

Eksempel på konvertering til CNF

Opgave: Konverter $(x_1 \vee \neg x_2) \Rightarrow (x_3 \Rightarrow x_4)$ til CNF.

Løsning:

	<i>Regel</i>
$(x_1 \vee \neg x_2) \Rightarrow (x_3 \Rightarrow x_4)$	
$= \neg(x_1 \vee \neg x_2) \vee (x_3 \Rightarrow x_4)$	1)
$= \neg(x_1 \vee \neg x_2) \vee (\neg x_3 \vee x_4)$	1)
$= (\neg x_1 \wedge \neg(\neg x_2)) \vee (\neg x_3 \vee x_4)$	3)
$= (\neg x_1 \wedge x_2) \vee (\neg x_3 \vee x_4)$	4)
$= (\neg x_1 \vee (\neg x_3 \vee x_4)) \wedge (x_2 \vee (\neg x_3 \vee x_4))$	5)
$= (\neg x_1 \vee \neg x_3 \vee x_4) \wedge (x_2 \vee \neg x_3 \vee x_4)$	

Et eksempel mere på konvertering til CNF

Opgave: Konverter $((x_1 \wedge \neg x_2) \vee (x_2 \vee \neg x_4)) \Rightarrow (x_1 \vee \neg x_3)$ til CNF.

Et eksempel mere på konvertering til CNF

Opgave: Konverter $((x_1 \wedge \neg x_2) \vee (x_2 \vee \neg x_4)) \Rightarrow (x_1 \vee \neg x_3)$ til CNF.

Løsning:

	<i>Regel</i>
$((x_1 \wedge \neg x_2) \vee (x_2 \vee \neg x_4)) \Rightarrow (x_1 \vee \neg x_3)$	
$= \neg((x_1 \wedge \neg x_2) \vee (x_2 \vee \neg x_4)) \vee (x_1 \vee \neg x_3)$	1)
$= (\neg(x_1 \wedge \neg x_2) \wedge \neg(x_2 \vee \neg x_4)) \vee (x_1 \vee \neg x_3)$	3)
$= ((\neg x_1 \vee x_2) \wedge \neg(x_2 \vee \neg x_4)) \vee (x_1 \vee \neg x_3)$	2) + 4)
$= ((\neg x_1 \vee x_2) \wedge (\neg x_2 \wedge x_4)) \vee (x_1 \vee \neg x_3)$	3) + 4)
$= ((\neg x_1 \vee x_2) \vee (x_1 \vee \neg x_3)) \wedge ((\neg x_2 \wedge x_4) \vee (x_1 \vee \neg x_3))$	5)
$= ((\neg x_1 \vee x_2) \vee (x_1 \vee \neg x_3))$ $\quad \wedge ((\neg x_2 \vee (x_1 \vee \neg x_3)) \wedge (x_4 \vee (x_1 \vee \neg x_3)))$	5)
$= (\neg x_1 \vee x_2 \vee x_1 \vee \neg x_3) \wedge (\neg x_2 \vee x_1 \vee \neg x_3) \wedge (x_4 \vee x_1 \vee \neg x_3)$	

[Første clause kan evt. forkortest til $(x_2 \vee \neg x_3)$, da enten x_1 eller $\neg x_1$ altid gælder (det resulterende udtryk er ækvivalent).]

Uses of SAT modeling and solving

Probably unbeknownst to you, you are using products of SAT solvers for your daily life: CPUs are verified using SAT solver-based techniques, airplane software is formally verified using SAT solvers, FPGA and CPU layouts are optimized using them, and if you are lucky, your car's safety-critical systems are also verified using formal techniques, which basically means SAT solvers. Also train schedules and public transport schedules can be created using SAT solvers — many trains in Europe are scheduled using these techniques.

All these can be done using the very simple problem description, the CNF.

Mate Soos, maintainer of the SAT solver CryptoMiniSat.