

# MAT1030 – Diskret Matematikk

## Forelesning 7: Logikk, predikatlogikk

Roger Antonsen

Institutt for informatikk, Universitetet i Oslo

10. februar 2009

(Sist oppdatert: 2009-02-11 01:52)



# Kapittel 4: Logikk (predikatlogikk)

## Predikatlogikk

- Utsagnslogikk er enkel i den forstand at gitt et utsagnslogisk uttrykk er det muligens tidkrevende, men i prinsippet enkelt, å avgjøre om vi står overfor en tautologi, en kontradiksjon eller noe annet.
- Utfordringen i utsagnslogikk er å finne algoritmer som raskt kan løse denne typen problemstillinger for sammensatte utsagn (med mange utsagnsvariable) som forekommer i praktiske anvendelser.
- Utsagnslogikk er også enkel i den forstand at den er uttrykksfattig; det er tilsynelatende mange gyldige logiske slutninger som ikke kan presses inn i formatet til tautologier.
- Vi skal starte med et eksempel.

## Predikatlogikk

### Eksempel

Anta at vi vet følgende:

- All fluesopp er giftig.
  - Det fins sopp som ikke er giftig.
- Da konkluderer vi med:
- Det fins sopp som ikke er fluesopp.

### Eksempel

Anta at vi vet følgende:

- Alle kvadrattall er  $\geq 0$ .
  - Det fins tall som ikke er  $\geq 0$
- Da konkluderer vi med:
- Det fins tall som ikke er kvadrattall.

Dette er det samme argumentet i to forkledninger.

## Predikatlogikk

- Da vi innledet utsagnslogikken definerte vi et **predikat** som en ytring med variable, som ville bli sann eller usann hver gang vi gir variablene verdier.
- I det første eksemplet kan vi betrakte *sopp* som en variabel som kan ta en hvilken som helst sopp som verdi.
- Da blir f.eks. *soppen er giftig* og *soppen er en fluesopp* predikater.
- I det andre eksemplet er *tall* en variabel som kan ta alle hele tall som verdi. Da er *tallet er et kvadrattall* og *tallet er  $\geq 0$*  predikatene.
- Det gjenstår å betrakte uttrykk som *alle sopper* og *det fins tall* som en del av en utvidet logisk struktur.

## Predikatlogikk

### Eksempel

- La  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  være en funksjon.
- Hvordan skal vi uttrykke  
 $f$  har et minimumspunkt?
- *Løsning:*  
Det fins en  $x \in [a, b]$  slik at for alle  $y \in [a, b]$  vil  $f(x) \leq f(y)$ .

Det å finne egne symboler for **det fins** og **for alle** blir mer og mer påtrengende.

## Predikatlogikk

- Vi ser på et eksempel til:  
*Det fins ikke noe største primtall*
- Vi prøver med litt utsagnslogikk:  
 $\neg(\text{Det fins et største primtall})$
- Det vil si at det er ikke slik at det fins et primtall som er større eller lik alle primtallene.
- Vi trenger et mer formelt språk for å få orden på dette!

## Kvantorer

### Definisjon

- Hvis  $P$  er et predikat og  $x$  er en variabel, vil  
 $\exists xP$   
uttrykke at det fins en verdi av  $x$  slik at  $P$  holder.
- $\forall xP$   
uttrykker at  $P$  holder for alle verdier  $x$  kan ha.

Vi kaller  $\exists$  og  $\forall$  for **kvantorer**, og vi regner dem som en del av det formelle logiske vokabularet.

## Kvantorer

### Eksempel

a)

$$\exists x(x \in [a, b] \wedge \forall y(y \in [a, b] \rightarrow f(x) \leq f(y)))$$

uttrykker at det fins et minimumspunkt for  $f$  på  $[a, b]$ .

b)

$$\neg \exists x(x \text{ primtall} \wedge \forall y(y \text{ primtall} \rightarrow y \leq x))$$

uttrykker at det ikke fins et største primtall.

## Kvantorer

- Det kan være lurt å øve seg på å skrive uttalelser i dagligtale om til utsagn med kvantorer, men for det meste vil vi bruke kvantorer når vi trenger matematisk presisjon i matematikk eller informatikk.
- Vi skal se på noen eksempler på hvordan man oversetter fra dagligtale til formelt språk og omvendt.
- Flere eksempler fins i læreboka.

## Kvantorer

### Eksempel

- *Alle hunder har lopper, men ikke alle hunder har lus.*

$$\forall x (\text{hund } x \rightarrow \exists y(\text{loppe } y \wedge x \text{ har } y)) \wedge$$

$$\neg \forall x (\text{hund } x \rightarrow \exists y(\text{lus } y \wedge x \text{ har } y))$$

- *Alle har et søskenbarn på Gjøvik.*

$$\forall x \exists y (y \text{ bor på Gjøvik} \wedge y \text{ er søskenbarn til } x)$$

- *Ingen er bedre enn Tor til å fiske laks*

$$\neg \exists x (x \text{ er bedre enn Tor til å fiske laks})$$

## Kvantorer

### Eksempel

- $\forall x \forall y (\exists z (\text{far}(z, x) \wedge \text{far}(z, y)) \rightarrow \text{brødre}(x, y))$

Hvis to personer har en felles far, er de brødre.

Dette er selvfølgelig ikke sant, for de kan være søstre.

- $\forall x \exists y (x \text{ har slått } y \wedge y \text{ har slått } x)$

La oss si at dette dreier seg om fotballag.

For alle lag fins det et annet lag slik at de har slått hverandre.

- $\neg \forall x \exists y (y \text{ er bestevennen til } x)$

Ikke alle har en bestevenn.

## Kvantorer

### Eksempel

$$(a) \exists x \forall y (x \leq y) \quad (b) \forall y \exists x (x \leq y)$$

- Rekkefølgen vi skriver kvantorene i betyr mye for hva utsagnet sier:
  - (a) sier at det fins et minste objekt.
  - (b) sier at det alltid fins et objekt som er mindre eller lik.
- Hvis  $x$  varierer over de hele tallene er a) feil, mens b) holder.
- Hvis  $x$  varierer over de naturlige tallene, holder a), og b) holder også, fordi for gitt en verdi for  $y$  kan vi bruke samme verdi for  $x$ .
- Før vi kan bestemme om et utsagn med kvantorer er sant eller usant, må vi vite hvilke mulige verdier variablene kan ta.
- I en programmeringssammenheng vil vi alltid deklare **datatypen** til en variabel, og da kan variabelen ta alle verdier i denne datatypen.

## Kvantorer

Når er et utsagn med kvantorer logisk holdbart?

La oss betrakte følgende eksempel:

### Eksempel

$$\forall x \forall y \forall z ((x < y \wedge y < z) \rightarrow x < z).$$

- Selv om vi ikke har bestemt oss for hvilke verdier  $x$ ,  $y$  og  $z$  kan ta, uttrykker dette en sammenheng som vi mener er underforstått når vi bruker symbolet  $<$ .
  - La  $x$ ,  $y$  og  $z$  variere over deltakerne i en sjakkturnering.
  - Hvis  $S_1$  og  $S_2$  er to sjakkspillere, så kan vi si at  $S_1 < S_2$  hvis  $S_1$  tapte for  $S_2$  i et parti.
  - Det er ofte at vi kan finne tre spillere som “slår hverandre”.
  - I denne situasjonen er utsagnet over *ikke sant*.

## Kvantorer

### Definisjon

- Et **predikat** er en ytring

$$P(x_1, \dots, x_n)$$

hvor det kan forekomme variable.

- Hvis  $P$  er et predikat og  $x$  er en variabel, er  $\exists xP$  og  $\forall xP$  nye predikater hvor variabelen  $x$  er **bundet**.
- Variable som ikke er bundet kalles **frie**.
- Hvis vi setter inn (lovlige) verdier for de frie variablene i et predikat får vi et **utsagn**.
- For å bestemme om et utsagn er sant eller usant må vi bestemme variasjonsområdene til alle variablene samt hva andre symboler skal stå for.

## Kvantorer

### Definisjon (fortsett)

- En **setning** er et predikat uten frie variable. Dette kalles også ofte for et **lukket utsagn**.
- En setning er **logisk gyldig** dersom den er sann uansett hvilke variasjonsområder vi velger og uansett hva vi lar symbolene bety.

Denne definisjonen er ikke matematisk sett helt presis, men den holder for vårt formål

## Kvantorer

### Eksempel

- $x < y \rightarrow \neg(y < x)$  er et predikat med to frie variable,  $x$  og  $y$ .
- $\exists x(x < y \rightarrow \neg(y < x))$  er et predikat med en fri variabel  $y$  og en bunden variabel  $x$ .
- $\forall y \exists x(x < y \rightarrow \neg(y < x))$  er en setning, fordi begge variablene er bundne.
- For å bestemme om denne setningen er sann eller usann, må vi bestemme oss for hvilke verdier  $x$  og  $y$  kan ta, og for hva vi mener med  $x < y$ .
- Hvis vi lar  $x$  og  $y$  variere over  $\mathbb{Z}$  og  $<$  være vanlig ordning, kan vi vise at setningen er sann på vanlig matematisk måte.

## Kvantorer

### Eksempel ( $\forall y \exists x(x < y \rightarrow \neg(y < x))$ )

- Beviset kan formuleres slik;  
La  $y$  få en vilkårlig verdi  $a$   
La  $x$  også få verdien  $a$ .  
Siden  $a < a$  er usant, må  $\neg(a < a)$  være sant, og sannhetsverdien til
$$x < y \rightarrow \neg(y < x)$$
blir T når vi setter inn  $a$  for både  $x$  og  $y$ .  
Merk at  $a$  var vilkårlig da vi satte  $a$  inn for  $y$ , men valgt med omhu da vi satte  $a$  inn for  $x$ .
- Dette gir oss ingen grunn til å mene at setningen er logisk gyldig.

## Kvantorer

- Ved hjelp av læreboka listet vi opp en rekke regneregler for utsagnslogikk.
- Det fins tilsvarende regler for regning med uttrykk med kvantorer.
- En alternativ måte er å isolere noen utsagn i predikatlogikk som **aksiomer** og fastsette noen **regler** for hvordan man kan bevise andre utsagn fra disse aksiomene.
- Dette er noe som tas opp på et senere trinn i emner både ved Institutt for Informatikk og ved Matematisk Institutt.
- Vi skal se på et par regneregler som vil være utledbare i en slik logikk, men hvor vi kan overbevise oss om gyldigheten her og nå.
- Vi definerte  $\equiv$  som en relasjon mellom utsagnslogiske utsagn, men vil utvide bruken til utsagn med kvantorer, når utsagnene åpenbart er sanne under nøyaktig de samme omstendighetene.

## Kvantorer

### Eksempel (DeMorgans lover for kvantorer)

For alle utsagn  $A$  og variable  $x$  vil

1.  $\neg \forall x A \equiv \exists x \neg A$
2.  $\neg \exists x A \equiv \forall x \neg A$

- Noen ganger kan det være lettere å argumentere for en abstrakt påstand ved å gi et dekkende eksempel.
- Vi kan argumentere for 1 ved følgende eksempel som dekker alle andre eksempler:
  - Vi mener det samme når vi sier
    - Det er feil at alle russere er katolikker.
    - Det fins en russer som ikke er katolikk.
- Vi kan argumentere for 2 ved følgende eksempel:
- Vi mener det samme når vi sier
  - Det fins ingen ærlig politikker.
  - For alle politikere gjelder det at de ikke er ærlige.

## Kvantorer

### Eksempel (Sammentrekning av kvantorer)

For alle utsagn A og B gjelder

1.  $\exists x A \vee \exists x B \equiv \exists x (A \vee B)$
2.  $\forall x A \wedge \forall x B \equiv \forall x (A \wedge B)$

- Om vi sier

*Det fins en elev i klassen som spiller tennis  
eller det fins en som spiller badminton*

mener vi det samme som om vi sier

*Det fins en elev i klassen som spiller tennis eller badminton.*

## Kvantorer

- Om vi sier

*Alle arbeiderne fikk høyere lønn  
og alle arbeiderne fikk kortere arbeidstid*

mener vi det samme som om vi sier

*Alle arbeiderne fikk høyere lønn og kortere arbeidstid*

- Igjen er disse eksemplene dekkende for den generelle situasjonen.

## Kvantorer

- Det er **VIKTIG** at man ikke trekker  $\exists$  over en  $\wedge$  eller en  $\forall$  over en  $\vee$ .

### Eksempel (To moteksempler)

- Utsagnet

*Noen Nordmenn er mangemillionærer  
og noen Nordmenn lever under fattigdomsgrensen*

er på formen

$$\exists x M(x) \wedge \exists x F(x).$$

Utsagnet

$$\exists x (M(x) \wedge F(x))$$

uttrykker at noen Nordmenn både er mangemillionærer og samtidig lever under fattigdomsgrensen.

## Kvantorer

### Eksempel (To moteksempler, fortsatt)

- Den første påstanden er nok sann, mens den andre er heller tvilsom.
- Det betyr at de to utsagnene ikke er logisk ekvivalente.

### Eksempel (To moteksempler, fortsatt)

- Utsagnet

*Alle barna får tilbud om å stå slalåm eller å gå langrenn*  
er på formen

$$\forall x(S(x) \vee L(x)).$$

Utsagnet

$$\forall xS(x) \vee \forall xL(x)$$

sier at det er det samme tilbudet til alle barna, mens det første utsagnet gir muligheten for at det er et valg.

Utsagnene er derfor ikke logisk ekvivalente.