

Predikatlogikk 2

Vi begynner med litt repetisjon.

" \forall " leses vi "for alle", og tegnet kalles universalkvantor.

" \exists " leses vi "det finnes", og kalles eksistenskvantoren.

\forall og \exists er altså begge kvantorer.

Et predikat er ~~et utsagn~~ en setning

som blir et utsagn straks en bestemt mengde variabler er bestemt.

Ariteteten til et predikat er antallet variabler som må bestemmes for at predikatet skal ta en sannhetsverdi, altså bli et utsagn.

Eks:

Hvis P er et predikat

2

av aritet 2, er $\exists \forall x P(x, Y)$

et predikat av aritet 1, fordi Y må

bestemmes for at $\forall x P(x, Y)$ skal ta en sannhetsverdi.

$\forall x \forall y P(x, Y)$ er et predikat av

aritet 0, som er akkurat ~~tilsvarende~~ det

samme som et utsagn.

Vi har tidligere diskutert hvordan man bør tolke kvantifiserte uttrykk, og sett at for eksempel rekkefølgen på kvantorene er viktig.

Å repetere notatene fra dette temaet kan være lurt.

Vi skal nå se på koblingen mellom relasjoner og predikater.

Relasjoner og predikater

3

La A være en mengde. En delmengde av A^n kalles en n -er relasjon over A , eller en relasjon av aritetet n over A .

En relasjon av aritetet 2 kalles ofte binærrelasjon eller bare "relasjon".

Altså: Når vi ikke spesifiserer ariteteten tenker vi stort sett på relasjoner av aritetet 2, ~~når det kan føre til misforståelse~~

Når det er hensiktsmessig, spesifiserer vi ariteteten.

Eks La $A \subseteq \mathbb{Z}^3$ være definert ved

$$A = \{(x, y, z) \in \mathbb{Z}^3 \mid x + y = z\}$$

Så for eks $(1, 3, 4) \in A$, $(1, 1, 1) \notin A$.

Relasjoner av aritet n og predikater φ av aritet n er tett koblet.

La R være ~~en~~ en n -er relasjon over A .
Vi kan se på R som et predikat ved
å la $R(a_1, a_2, \dots, a_n) \equiv (a_1, a_2, \dots, a_n) \in R$

Ekst La A være som over. Da er

$$A(x, y, z) \equiv (x, y, z) \in A \equiv x + y = z$$

~~Her~~

med \mathbb{Z} som univers blir da for
eks

$$\forall x \exists y A(x, y, 0) \text{ sann.}$$

(Basis: La $y = -x$)

Omvendt følger det for

ethvert Predikat av aritet n over ~~U~~
en n -er relasjon over U :

~~La P være et Predikat. Vi kan
definere R_P~~

La P være et Predikat av
aritet n over et univers U . Vi kan
definere en relasjon R_P som følger:

$$R_P = \{(x_1, x_2, \dots, x_n) \in U^n \mid P(x_1, \dots, x_n)\}$$

Da er R_P , tolket som et Predikat,
ekvivalent til P :

$$\langle \rangle R_P(x_1, \dots, x_n) \equiv P(x_1, \dots, x_n)$$

Husk at i utsagnslogikk starter vi 6
med noen atomare formuler, $A = \{P, Q, R\}$
for eksempel. Gitt en formel over A får
den en sannhetsverdi straks vi har
valgt en tilordning, altså en funksjon
 $A \rightarrow \{0, 1\}$.

Når vi har en ~~en~~ predikatlogisk formel,
eller setning, må vi på samme måte
bestemme hva de ulike symbolene skal
bety: variabler som x, y, \dots er variabler, og
trengs ikke tolkes, men symbolene som
representerer predikater må tolkes eller
konkretiseres.

Hvis funksjoner ~~og~~ opptrer i en
~~en~~ predikatlogisk setning må også
funksjonen bestemmes.

Eksempel:

$$\text{La } \varphi = \forall x \forall y (P(x,y) \rightarrow P(y,x))$$

En tolkning av φ består da av et valg av univers, samt et valg av predikat P . I praksis uttrykker vi ofte valget av P som en relasjon. I dette tilfellet av orientert \mathbb{Z} .

Vi gir her to tolkninger:

1. La $U = \mathbb{Z}$ og $P = \{(x,y) \in \mathbb{Z}^2 \mid x \leq y\}$

Da er φ sann.

2. La $U = \{1, 2, 3\}$ og $P = \{(1, 2), (2, 1), (3, 3)\}$

Da er φ sann.