

# Introduktion til prædikatlogik

Torben Braüner  
Datalogisk Afdeling  
Roskilde Universitetscenter

# Plan

- Symbolisering af sætninger
- Syntaks
- Semantik

# **Udsagnslogik**

Sætningen er den mindste syntaktiske enhed

# **Prædikatlogik**

Sætninger brydes yderligere ned i

-- konstanter

-- variable

-- prædikater

-- kvantorer

## Singulære sætninger

En singulær sætning er opbygget af en konstant og et prædikat

- konstanten refererer til en ting
- prædikatet angiver en egenskab

En sådan sætning siger at den ting hvortil der refereres har den angivne egenskab

Bemærk: En ting kan være hvad som helst!

## **Eksempel på en singulær sætning**

Sætningen

”Mars er rund”

er opbygget af konstanten

”Mars”

samt prædikatet

” \_ er rund”

# Symbolisering af singulære sætninger

a, b, c, ... står for konstanter

P, Q, R, ... står for prædikater

**Singulære sætninger symboliseres**

$P(a), Q(b), R(c), \dots$

**som hhv. står for**

"a har egenskaben P",  
"b har egenskaben Q",  
"c har egenskaben R",

etc.

## Eksempel på symbolisering

Hvis  $a$  er konstanten

"Mars"

og  $P$  er prædikatet

"\_ er rund"

så symboliserer  $P(a)$  sætningen

"Mars er rund"

## **Generelle sætninger**

En generel sætning er opbygget af en kvantor og et prædikat

En sådan sætning siger enten at

alle ting har den angivne egenskab

(alkvantorisering)

eller at

der eksisterer ting der har den angivne egenskab

(eksistenskvantorisering)

## **Eksempel på en generel sætning**

Sætningen

”enhver ting er rund”

er opbygget af kvantoren

”enhver ting”

samt prædikatet

” \_ er rund”

# Symbolisering af generelle sætninger

$x, y, z, \dots$  står for variable

$\forall x$  og  $\exists y$  står for hhv.

"for alle  $x$  gælder at" og "der eksisterer et  $y$  så"

## Generelle sætninger symboliseres

$$\forall x P(x), \exists y Q(y), \dots$$

**som således hhv. står for**

"for alle  $x$  gælder at  $x$  har egenskaben  $P$ ",  
"der eksisterer et  $y$  så  $y$  har egenskaben  $Q$ ",

etc.

## Eksempel på symbolisering

Hvis P er prædikatet

” $\_$  er rund”

så symboliserer  $\forall x P(x)$  sætningen

”for alle  $x$  gælder at  $x$  er rund”

dvs.

”enhver ting er rund”

Der findes mange flere slags sætninger end singulære og generelle!

Et prædikat kan have et vilkårligt antal pladser, dette  
antal kaldes prædikatets aritet

## Eksempel

Sætningen "Per er højere end Poul" er opbygget af konstanterne

"Per" og "Poul"

samt prædikatet

"\_ er højere end \_"

der har aritet 2

Bemærk: Et prædikat med aritet 0 er en hel sætning

## *Prædikat/logikken tillader*

- prædikater af alle ariteter
- vilkårlig sammen sætning af formler vha.
  - \* udсагнslогиккens konnektiver
  - \* kvantorer

# Prædikatlogikkens syntax

konstanter a, b, c, ...

variable x, y, z, ...

prædikater P, Q, R, ...

Hvis et prædikat P har aritet n, så er P efterfulgt af en n-tupel konstanter og variable en atomar formel

## Eksempler på atomare former

$$P(a), \quad P(x), \quad Q(b, z), \quad Q(y, z)$$

hvor P har aritet 1 og Q har aritet 2

Sammensatte former opbygges vha. konnektiverne

$\neg$ ,  $\wedge$ ,  $\vee$ ,  $\Rightarrow$

og kvantorerne

$\forall x$ ,  $\exists y$

samt paranteser

**Eksempler på sammensatte former**

$P(x) \wedge Q(b, z), \forall x P(x), \exists z Q(b, z)$

Sætninger kan nu symboliseres (a la udsagnslogikken)  
16

En forekomst af en variabel i en formel er enten fri eller bundet

-- alle variabelforekomster i atomare formler er frie

-- alle frie variabelforekomster i  $\varphi$  er frie i  $\neg\varphi$

-- alle frie variabelforekomst i  $\varphi$  og  $\psi$  er frie i  $\varphi \wedge \psi$   
(tilsvarende for konnektiverne  $\vee$  og  $\Rightarrow$ )

-- alle frie variabelforekomster i  $\varphi$ , pånær forekomster af  $x$ ,  
er frie i  $\forall x \varphi$   
(tilsvarende for kuantoren  $\exists x$ )

En formel hvori ingen variable forekommer frie er lukket

## Eksempler

Forekomsten af  $x$  i formlen

$$Q(b, x)$$

er fri hvorimod forekomsten af  $x$  i

$$\forall x \ Q(b, x)$$

er bundet

Dvs. at  $Q(b, x)$  er ikke lukket men  $\forall x \ Q(b, x)$  er

$\phi[a/x]$  er formlen  $\phi$  hvor alle frie forekomster af variablen  $x$  er erstattet af konstanten  $a$

## Eksempler

$Q(b, x) [a/x]$  er formlen  $Q(b, a)$

$Q(x, x) [a/y]$  er formlen  $Q(a, a)$

$Q(b, x) [a/y]$  er formlen  $Q(b, x)$

$(\forall x Q(b, x)) [a/x]$  er formlen  $\forall x Q(b, x)$

## Prædikatlogikkens semantik

En model er en ikke-tom mængde  $D$  sammen med

- ekstensioner  $|a|, |b|, |c|, \dots$  for konstanterne  $a, b, c, \dots$   
(ekstensionen  $|a|$  af en konstant  $a$  er et element i  $D$ )
- ekstensioner  $|P|, |Q|, |R|, \dots$  for prædikaterne  $P, Q, R, \dots$   
(ekstensionen  $|P|$  af et prædikat  $P$  med aritet  $n$   
er en mængde af  $n$ -tupler af elementer i  $D$ )

*Intuition:*

Ekstensionen af en konstant er den ting der refereres til

Ekstensioner af et prædikat er mængden af de ting  
der har den angivne egenskab

Givet en model

$$(D, |a|, |b|, |c|, \dots, |P|, |Q|, |R|, \dots)$$

kan en lukket formel tilordnes en sandhedsværdi

**Atomare former:**

$$P(a_1, \dots, a_n) \text{ er sand netop hvis } (|a_1|, \dots, |a_n|) \in |P|$$

**Sammensatte former:**

Sandhedsbetingelserne for  $\neg$ ,  $\wedge$ ,  $\vee$ ,  $\Rightarrow$  er som i udgangslogikken

$$\forall x \varphi \text{ er sand netop hvis } \varphi[a/x] \text{ er sand for enhver } a$$

$$\exists x \varphi \text{ er sand netop hvis der findes en } a \text{ så } \varphi[a/x] \text{ er sand}$$

(Antagelse: Ethvert element af  $D$  er refereret til af en konstant)

## To vigtige definitioner

Lad  $\varphi$  og  $\psi_1, \dots, \psi_m$  være lukkede former

$\varphi$  er gyldig netop hvis  $\varphi$  er sand i enhver model

$\varphi$  er en logisk konsekvens af  $\psi_1, \dots, \psi_m$  netop hvis  
 $\varphi$  er sand i enhver model hvori  $\psi_1, \dots, \psi_m$  alle er sande

(Dvs. netop hvis formlen ( $\psi_1 \wedge \dots \wedge \psi_m$ )  $\Rightarrow \varphi$  er gyldig)