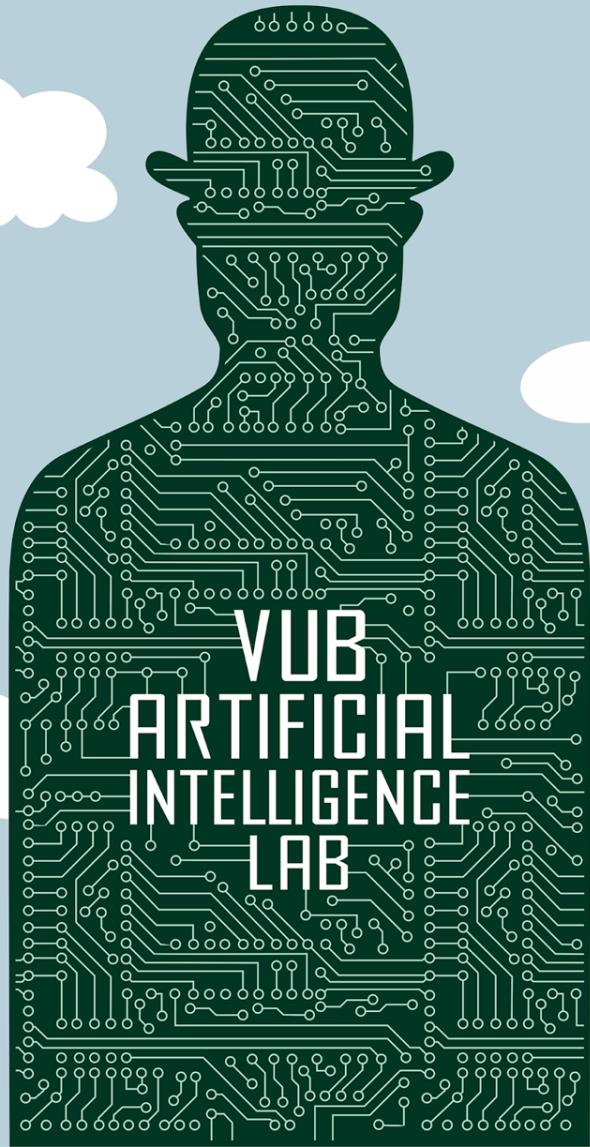


Ceci n'est pas d'intelligence



Logica en formele systemen

Propositielogica

Syntaxis

Prof. dr. Marjon Blondeel
Academiejaar 2024-2025

Inhoud propositielogica

- Inleiding
- **Syntaxis**
- Semantiek
- Geldig gevolg
- Afleidingen
- Metatheorie

Proposities

Proposities (uitspraken of beweringen) zijn atomair

- We gaan ze niet verder analyseren (de bouwstenen)
- We stellen ze voor door symbolen, nl letters

Voorbeelden:

- Ik ben ziek: z
- Ik lust koffie: k
- $7 < 4$: a
- $X == 2$: b

Beweringen zijn
waar of vals

Logische connectieven

Hoe gaan we proposities verbinden?

- niet: \neg
- en: \wedge
- of: \vee
- als ... dan: \rightarrow
- dan en slechts dan: \leftrightarrow

Voorbeelden

- Aanname: De afstandsbediening is stuk of de TV werkt niet goed.
 - Aanname: De TV werkt wel goed.
 - Conclusie: De afstandsbediening is stuk.
-
- Aanname: $(s \vee \neg t)$
 - Aanname: t
 - Conclusie: s

Voorbeelden

- Aanname: Als je ziek bent, dan lust je geen koffie.
 - Aanname: Je lust koffie.
 - Conclusie: Je bent niet ziek.
-
- Aanname: $(z \rightarrow \neg k)$
 - Aanname: k
 - Conclusie: $\neg z$

Alfabet: definitie

Het **alfabet** van de propositielogica bestaat uit

1. een verzameling **propositieletters**
2. de logische symbolen: \neg , \wedge , \vee , \rightarrow en \leftrightarrow
3. de hulpsymbolen: $)$ en $($

Definitie

Syntax: formules

De formules van de propositiologica worden als volgt gedefinieerd:

1. elke propositieletter is een formule
2. als φ en ψ formules zijn, dan zijn $\neg\varphi$, $(\varphi \wedge \psi)$, $(\varphi \vee \psi)$, $(\varphi \rightarrow \psi)$ en $(\varphi \leftrightarrow \psi)$ ook formules
3. niets anders is een formule

Uitdrukkingen in de propositiologica noemen we formules. Hiervoor worden Griekse letters gebruikt.

Definitie

Inductieve definitie

Een inductieve definitie heeft 3 kenmerkende onderdelen:

1. Een basisstap

elke propositieletter is een formule

2. 1 of meer opbouwstappen

als φ en ψ formules zijn, dan zijn $\neg\varphi$, $(\varphi \wedge \psi)$, $(\varphi \vee \psi)$, $(\varphi \rightarrow \psi)$ en $(\varphi \leftrightarrow \psi)$ ook formules

3. Een afsluitende stap

niets anders is een formule

Terminologie

Propositieletters zijn **atomaire formules** en worden ook **atomen** genoemd. Deze zijn niet meer te ontleden in kleinere formules.

vorm

$\neg\varphi$

$(\varphi \wedge \psi)$

$(\varphi \vee \psi)$

$(\varphi \rightarrow \psi)$

$(\varphi \leftrightarrow \psi)$

uitspraak

niet phi

phi **en** psi

phi **of** psi

als phi **dan** psi

phi **dan en slechts dan als** psi

naam

negatie

conjunctie

disjunctie

implicatie

equivalentie

desda

Opgelet: verschillen met natuurlijke taal

De 'en' uit natuurlijke taal en de logische \wedge zijn niet 100% equivalent.

- Ze kwam binnen en deed het licht uit.
- Ze deed het licht uit en kwam binnen.

Natuurlijke taal: volgorde belangrijk
Propositie logica: gelijkwaardig
(zie semantiek)

Opgelet: verschillen met natuurlijke taal

De 'of' uit natuurlijke taal en de logische \vee zijn niet 100% equivalent.

- Voor je verjaardag krijg je een racefiets of een computer

Natuurlijke taal: een van de twee
Propositielogica: kunnen beide zijn
(zie semantiek)

Oefening: welke zijn geldige formules?

1. p
2. $\neg\neg p$
3. $(\neg p)$
4. $\neg(p \rightarrow \neg q)$
5. $q\neg$
6. $((p \wedge q) \rightarrow r) \rightarrow (\neg p \wedge q)$
7. $(p \wedge q) \wedge r$
8. $(p \vee q \vee r)$

Formuleschema en instantie

$(\varphi \wedge \psi)$ is een abstracte vorm, geen concrete formule, we noemen dit een **formuleschema**

instantie van het formuleschema ontstaat als we “echte” formules invullen, bv

- $(p \wedge q)$
- $(p \wedge p)$
- $((p \rightarrow q) \wedge ((r \rightarrow s) \rightarrow q))$

Oefening

Zijn volgende formules instanties van $((\varphi \wedge \psi) \rightarrow \psi)$?

1. $((p \wedge q) \rightarrow r)$
2. $((\neg r \vee r) \wedge (\neg p \wedge q)) \rightarrow (\neg p \wedge q)$
3. $((r \wedge r) \rightarrow r)$

Substitutie: inleidend voorbeeld

formules

- $\varphi: ((p \wedge q) \rightarrow p)$
- $\psi: (r \vee s)$

door elk voorkomen van p in φ te vervangen door de formule ψ krijgen we een nieuwe formule

$$(((r \vee s) \wedge q) \rightarrow (r \vee s))$$

Notatie: $[\psi/p] \varphi$

Uitspraak: substitueren van ψ voor p in φ

Substitutie: definitie

1. $[\psi/p] \varphi = \psi$ als $\varphi = p$
 $[\psi/p] \varphi = \varphi$ als φ een propositieletter is en $\varphi \neq p$
2. $[\psi/p] \neg \varphi = \neg [\psi/p] \varphi$
 $[\psi/p] (\varphi \wedge \chi) = ([\psi/p] \varphi \wedge [\psi/p] \chi)$
 $[\psi/p] (\varphi \vee \chi) = ([\psi/p] \varphi \vee [\psi/p] \chi)$
 $[\psi/p] (\varphi \rightarrow \chi) = ([\psi/p] \varphi \rightarrow [\psi/p] \chi)$
 $[\psi/p] (\varphi \leftrightarrow \chi) = ([\psi/p] \varphi \leftrightarrow [\psi/p] \chi)$

Definitie

Substitutie: voorbeeld

$\psi: (r \wedge s)$

1. $[\psi/p]p = (r \wedge s)$

2. $[\psi/p]q = q$

3. $[\psi/p]\neg p = \neg[\psi/p]p = \neg(r \wedge s)$

4. $[\psi/p](p \wedge q) = ([\psi/p]p \wedge [\psi/p]q) = ((r \wedge s) \wedge q)$

5. $[\psi/p](p \rightarrow q) = ([\psi/p]p \rightarrow [\psi/p]q) = ((r \wedge s) \rightarrow q)$

Substitutie: oefening

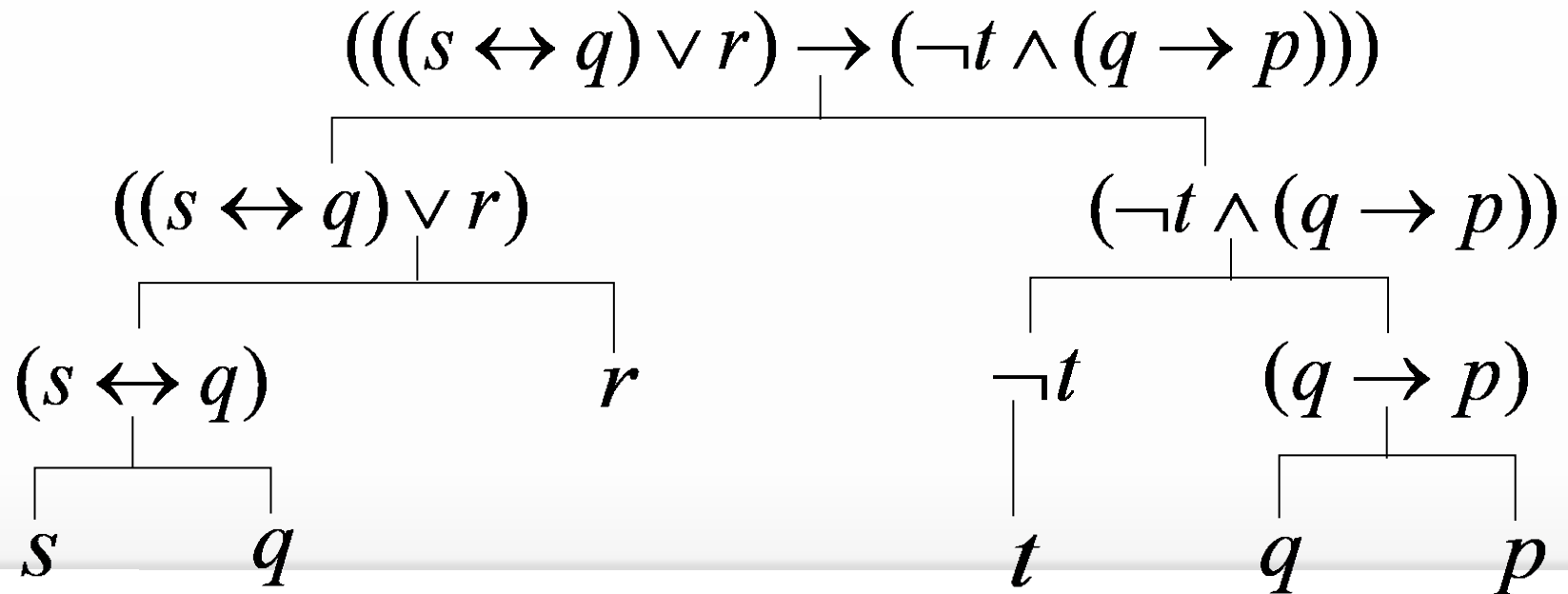
1. $[(p \rightarrow q)/r](r \vee s)$
2. $[(p \rightarrow q)/r](r \vee \neg r)$
3. $[r/r](r \vee \neg r)$
4. $[(r \vee \neg r)/r]r$
5. $[(p \vee \neg p)/q](q \rightarrow (s \rightarrow q))$

,

Constructieboom

De opbouw van een formule kan gegeven worden door een **constructieboom**.

Voorbeeld: $((s \leftrightarrow q) \vee r) \rightarrow (\neg t \wedge (q \rightarrow p))$



Constructieboom: opmerkingen

- Men kan bewijzen dat elke formule exact 1 constructieboom heeft.
- Haakjes zijn heel belangrijk.
 - Ze geven het bereik aan van connectieven.
 - Ze leggen de constructie eenduidig vast.
- Zinnen in natuurlijke taal zijn niet eenduidig vast te leggen (zie oefening volgende slide).

Constructieboom: oefening

Hoeveel constructiebomen bestaan er voor

“Als de baby niet huilt en trappelt, dan is ze gelukkig.”?

Gebruik volgende propositieletters

- h: “de baby huilt”
- t: “de baby trappelt”
- g: “de baby is gelukkig”