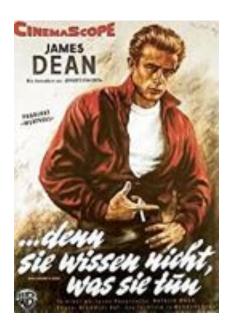
Ethisch-rechtliche Kontrolle von KI Systemen

Christoph Benzmüller

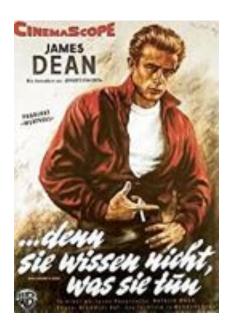
Freie Universität Berlin | Universität Luxembourg



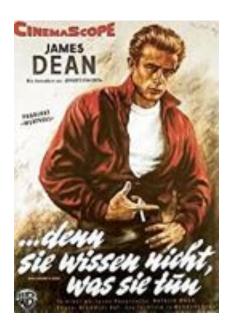
Bitkom Al Research Network, bitkom.org, 21. Februar, 2020



- Wissen unsere heutigen (flachen) KI-Systeme was sie tun?
- Wissen wir was wir tun, wenn wir solchen KI-Systemen zunehmend kritische Entscheidungen übertragen?
- ► Ist die normative Richtungslosigkeit und Unberechenbarkeit Kerncharakter zukünftiger intelligenter autonomer Systeme?



- Wissen unsere heutigen (flachen) KI-Systeme was sie tun?
- Wissen wir was wir tun, wenn wir solchen KI-Systemen zunehmend kritische Entscheidungen übertragen?
- Ist die normative Richtungslosigkeit und Unberechenbarkeit Kerncharakter zukünftiger intelligenter autonomer Systeme?



- Wissen unsere heutigen (flachen) KI-Systeme was sie tun?
- Wissen wir was wir tun, wenn wir solchen KI-Systemen zunehmend kritische Entscheidungen übertragen?
- Ist die normative Richtungslosigkeit und Unberechenbarkeit Kerncharakter zukünftiger intelligenter autonomer Systeme?

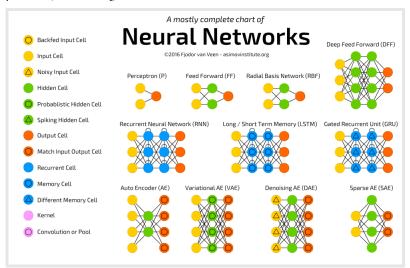
- Introspektion & Selbstreflektion?
- Wie ist es also um die "Mündigkeit" heutiger KI-Systeme bestellt?
- ► Bürgerrechte verleihen?



"Hand with Reflecting Sphere (1935)" by M.C. ESCHER.

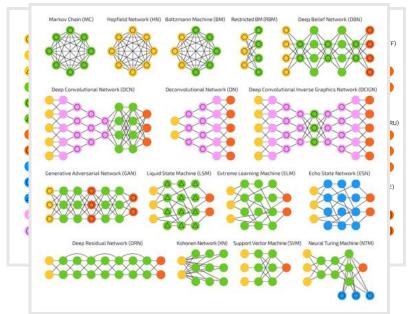
Tiefe Neuronale Netzwerke und Datengetriebene KI

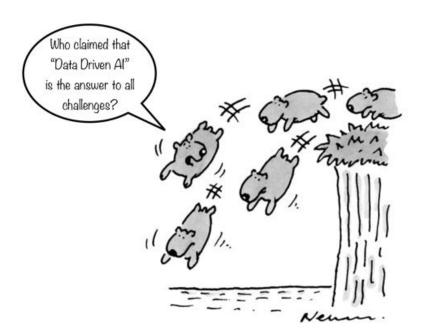
Quelle: Fjodor van Veen, asimovinstitute.org, 2016



Tiefe Neuronale Netzwerke und Datengetriebene KI

Quelle: Fjodor van Veen, asimovinstitute.org, 2016





Intuitives vs. Rationales Schließen

Ebene 2 Begründung, Erklärung und Interpretation

Fhene 1

Rationale Entscheidungskontrolle/-begründung (Symbolische KI) Intuitive, schnelle Entscheidungsfindung (Datengetriebene KI)

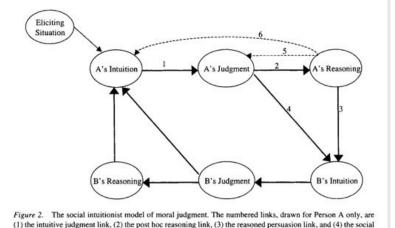
System 2

Selbstüberwachtes Lernen

System 1

Intuitives vs. Rationales Schließen

Quelle: Jonathan Haidt, The Emotional Dog and its Rational Tail: A Social Intuitionist Approach to Moral Judgment, Psychological Review, 2001



persuasion link. Two additional links are hypothesized to occur less frequently: (5) the reasoned judgment link and (6) the private reflection link.

Eigene Arbeitsdefinition von KI

Benzmüller (März 2019)

Def.: Künstliche Intelligenz

Eine Wissenschaft komputationaler Technologien, welche entwickelt werden um intelligentes Verhalten in Maschinen zu erreichen und zu erklären.

Def.: Intelligenz

Eine Kollektion mentaler Fähigkeiten die eine Entität dazu befähigen

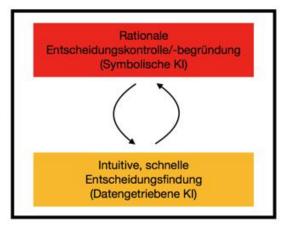
- 1. schwierige Probleme zu lösen (oder zu lernen wie man diese löst),
- das Unbekannte zu meistern: erfolgreich in bekannten, unbekannten und dynamischen Umgebungen zu agieren (Wahrnehmung, Planen, etc.),
- 3. abstrakt und rational zu schließen, unter Vermeidung von Widersprüchen,
- über sich selbst zu reflektieren und das eigene Schließen auszurichten an übergeordneten Zielen und Normen, und
- sozial zu interagieren mit anderen Entitäten und eigene Ziele und Normen anzupassen an die einer Gemeinschaft.

Langfristiges Ziel

Ebene 2

Begründung, Erklärung und Interpretation

Ebene 1



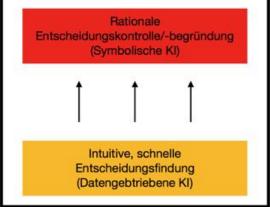
System 2

Selbstüberwachtes Lernen

System 1

Aktuelles Ziel

Ebene 2



System 2

Ebene 1

System 1

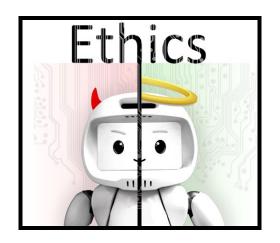
Unkritische Kritische KI-Anwendungen VS.





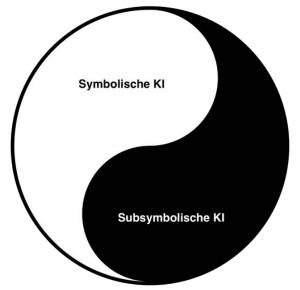


Links: Watson, the IBM-developed supercomputer, challenges Ken Jennings, left, and Brad Rutter to "Jeopardy!" in January 2011. Rechts: The Defender, U.S. robotic platform that performs reconnaissance, surveillance, targeting, and threat neutralization tasks. Image: US Air Force

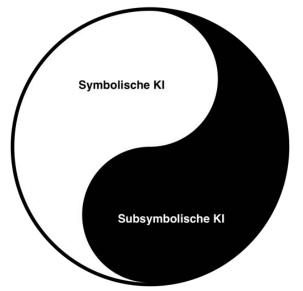


- Eigene Position, Motivation und Ziele -

Yin und Yang der KI— Eigene Position



Forderung "Neuro-Symbolic AI" von Tim Cox (MIT-IBM Watson) oder Yoshua Bengio (Montreal) auf AAAI 2020.



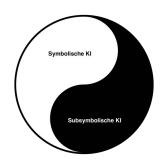
Forderung "Neuro-Symbolic AI" von Tim Cox (MIT-IBM Watson) oder Yoshua Bengio (Montreal) auf AAAI 2020.



Erfolge

- Spiele: Go und Schach
- endlicheProblemdomäne
- Weltmeisterniveau erreicht: AlphaGo und AlphaZero

(subsymbolische KI)



Erfolge

- Spiele: Go und Schach
- endlicheProblemdomäne
- Weltmeisterniveau erreicht: AlphaGo und AlphaZero

(subsymbolische KI)



Erfolge

- Mathe: Zahlentheorie
- unendlicheProblemdomäne
- offene Probleme zuletzt gelöst durch SAT-Solver

(symbolische KI)



Erfolge

- Spiele:Go und Schach
- endlicheProblemdomäne
- Weltmeisterniveau erreicht: AlphaGo und AlphaZero

(subsymbolische KI)



Erfolge

- Mathe: Zahlentheorie
- unendlicheProblemdomäne
- offene Probleme zuletzt gelöst durch SAT-Solver

(symbolische KI)



Erfolge

- Spiele: Go und Schach
- endlicheProblemdomäne
- Weltmeisterniveau erreicht: AlphaGo und AlphaZero

(subsymbolische KI)





Yin und Yang der KI

Erfolge

- Mathe: Zahlentheorie
- unendlicheProblemdomäne
- offene Probleme zuletzt gelöst durch SAT-Solver

(symbolische KI)



Erfolge

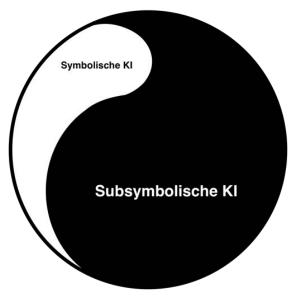
- Spiele:Go und Schach
- endlicheProblemdomäne
- Weltmeisterniveau erreicht: AlphaGo und AlphaZero

(subsymbolische KI)



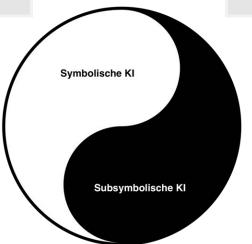


Yin und Yang der KI— Ungesunder Hype?!



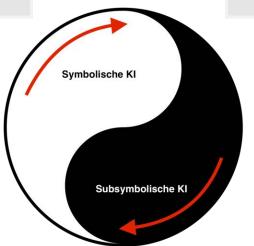
Präzises Schließen Abstraktion Kausalität Domänenwissen Korrelationen Muster Robustheit Lernen

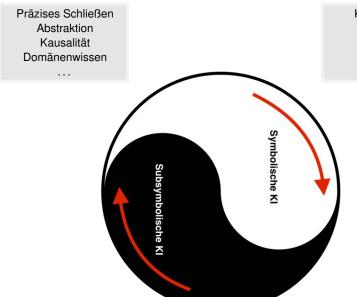
. . .



Präzises Schließen Abstraktion Kausalität Domänenwissen Korrelationen Muster Robustheit Lernen

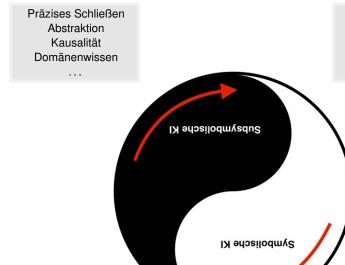
. . .





Korrelationen Muster Robustheit Lernen

. . .

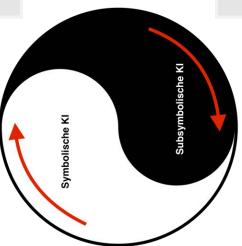


Korrelationen Muster Robustheit Lernen

. . .

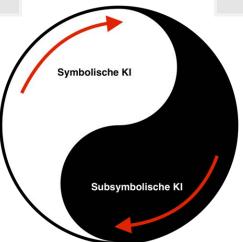
Präzises Schließen Abstraktion Kausalität Domänenwissen Korrelationen Muster Robustheit Lernen

. . .



Präzises Schließen Abstraktion Kausalität Domänenwissen Korrelationen Muster Robustheit Lernen

. . .



Präzises Schließen Abstraktion Kausalität Domänenwissen

Lernen

Symbolische KI Subsymbolische KI

Korrelationen Muster Robustheit

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

3 - Primzahl.

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

3 - Primzahl.

5 - Primzahl.

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

- 3 Primzahl.
- 5 Primzahl.
- 7 Primzahl.

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

- 3 Primzahl.
- 5 Primzahl.
- 7 Primzahl.
- 9 Messfehler.

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

- 3 Primzahl.
- 5 Primzahl.
- 7 Primzahl.
- 9 Messfehler.
- 11 Primzahl.

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

- 3 Primzahl.
- 5 Primzahl.
- 7 Primzahl.
- 9 Messfehler.
- 11 Primzahl.
- 13 Primzahl.

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

- 3 Primzahl.
- 5 Primzahl.
- 7 Primzahl.
- 9 Messfehler
- 11 Primzahl
- 13 Primzahl.
- ... wir brechen hier ab und extrapolieren: Satz gilt!

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

- 3 Primzahl.
- 5 Primzahl.
- 7 Primzahl.
- 9 Messfehler
- 11 Primzahl.
- 13 Primzahl.
- ... wir brechen hier ab und extrapolieren: Satz gilt!

Lernen von Funktions-Approximationen: kein Allheilmittel!

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

- 3 Primzahl.
- 5 Primzahl.
- 7 Primzahl.
- 9 Messfehler
- 11 Primzahl.
- 13 Primzahl.
- ... wir brechen hier ab und extrapolieren: Satz gilt!

Lernen von Funktions-Approximationen: kein Allheilmittel!

1. Herausforderung: Primzahl-Eigenschaft entdecken!

C. Benzmüller, 2020

15

Behauptung:

Jede ungerade Zahl (> 1) ist eine Primzahl

Beweis: (empirisch, datengetrieben)

- 3 Primzahl.
- 5 Primzahl.
- 7 Primzahl.
- 9 Messfehler
- 11 Primzahl.
- 13 Primzahl.
- ... wir brechen hier ab und extrapolieren: Satz gilt!

Lernen von Funktions-Approximationen: kein Allheilmittel!

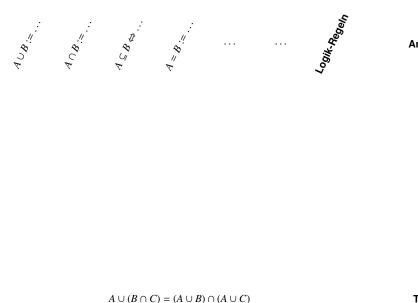
- 1. Herausforderung: Primzahl-Eigenschaft entdecken!
- 2. Herausforderung: Primzahl-Eigenschaft erklären!



Annahmen

 $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$

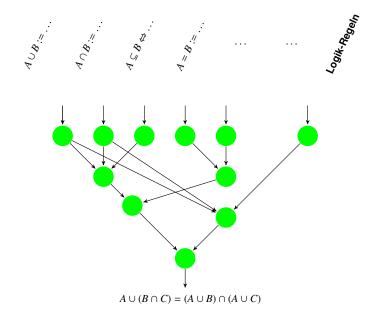
Theorem



Annahmen

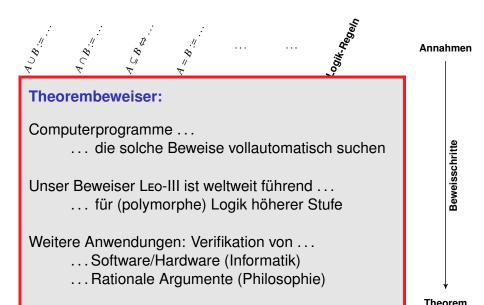
Beweisschritte

Theorem



Annahmen **Beweisschritte**

Theorem





how computers can make scientific progress simpler.

18





Komplexitätssteigerung auf mehreren Ebenen:

komplexe, interagierende traditionelle Software zunehmender Einsatz von datengetriebener KI



SPACEFLIGHT NOW

HOME NEWS ARCHIVE LAUNCH SCHEDULE MISSION REPORTS SUBSCRIBE MEMBIE

BREAKING NEWS > [February 14, 2020] SpaceX test-fires Falcon 9 rocket; Starlink launch delayed to Monday

NASA, Boeing managers admit problems with Starliner software verification



Artist's concept of the Starliner service module (top) separating from the Starliner crew module before re-entry. Credit: Boeing

Two software errors detected after launch of a Boeing Starliner crew ship during an unpiloted test flight last December, one of which prevented a planned docking with the International Space Station, could have led to catastrophic failures had they not been caught and corrected in time, NASA said Friday.









Superintelligenz:

Superintelligenz noch nicht in Sicht

Überzogene Erwartungen an datengetriebene KI

Allerdings: sehr hohe Dynamik im Gebiet

Gerade deshalb sind die Herausforderungen groß:

Die unreflektierte Anwendung "unreifer" KI-Technologie in kritischen Anwendungsgebieten ist das Problem

Superintelligenz:

Superintelligenz noch nicht in Sicht

Uberzogene Erwartungen an datengetriebene KI

Allerdings: sehr hohe Dynamik im Gebiet

Gerade deshalb sind die Herausforderungen groß:

Die unreflektierte Anwendung "unreifer" KI-Technologie in kritischen Anwendungsgebieten ist das Problem

Was wir brauchen (in kritischen Anwendungen):

Deduktive Kontrolle von ethischen-rechtlichen Vorgaben weil: "Erlernen" solcher Vorgaben ist problematisch

Erhaltung von Leben — Eine moralische Maxime von Maschinen?

Pilot über die Boeing 737 Max "Eine Automatisierung will nicht überleben. Wir schon"





Uwe Harter ist seit 26 Jahren Pilot von Passagierflugzeugen. Er steuert A320-Jets - das Pendant von Airbus zur Boeing 737. Ein Gespräch über Notfälle im Cockpit und die Schulung der Crew. Von Claus Hecking mehr...

737 Max: FBI schließt sich offenbar Ermittlungen wegen Zulassung an **Abstürze der Boeing 737 Max:** Welche Rolle spielten die Piloten?

- ► Können KI Systeme eine eigene Ethik entwickeln? —Ich bezweifle das!—
- Können KI System durch unsere ethischen Prinzipien kontrolliert werden? —Möglicherweise, aber das ist nicht einfach!—

Erhaltung von Leben — Eine moralische Maxime von Maschinen?

Pilot über die Boeing 737 Max "Eine Automatisierung will nicht überleben. Wir schon"



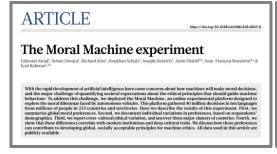


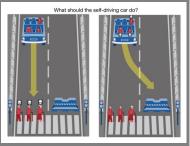
Uwe Harter ist seit 26 Jahren Pilot von Passagierflugzeugen. Er steuert A320-Jets - das Pendant von Airbus zur Boeing 737. Ein Gespräch über Notfälle im Cockpit und die Schulung der Crew. Von Claus Hecking mehr...

737 Max: FBI schließt sich offenbar Ermittlungen wegen Zulassung an **Abstürze der Boeing 737 Max:** Welche Rolle spielten die Piloten?

- ► Können KI Systeme eine eigene Ethik entwickeln? —Ich bezweifle das!—
- Können KI System durch unsere ethischen Prinzipien kontrolliert werden? —Möglicherweise, aber das ist nicht einfach!—

Moral Machine Experiment (siehe Nature, vol. 563)





Präferenzen — teilweise kultur-/kontextabhängig — einige Beispiele:

Global: Menschen vor Tieren, mehr-Leben vor weniger-Leben

Kultur: 'jünger vor älter' weniger stark ausgeprägt in Asien

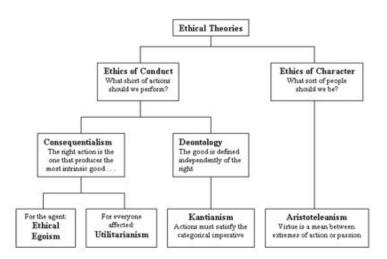
Länder: 'Status vor kein-Status' höher ausgeprägt in reichen Ländern

Teilweise im Widerspruch zu den Empfehlungen in:

C. Luetge, The German Ethics Code for automated and connected driving.

Philos. Technol. 30, 547-558 (2017).

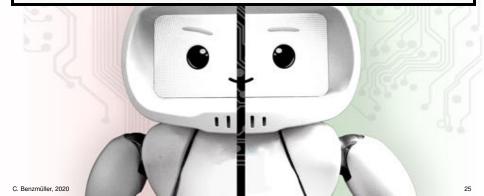
Welche Ethik?



Ethics

Koexistenz mit Intelligenten Autonomen Systemen (IASs)?

- ▶ geeignete Kontrollmechanismen für IASs
- geeignete Form der Mensch-Maschinen-Interaktion



Ethics

Koexistenz mit Intelligenten Autonomen Systemen (IASs)?

- geeignete Kontrollmechanismen für IASs
- geeignete Form der Mensch-Maschinen-Interaktion



Existierende gesellschaftliche Prozesse basieren auf:

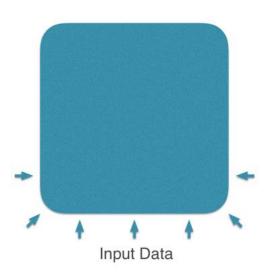
- ► Erklärungen, rationaler Argumentation & Dialog,
- inklusive explizitem normativem Schließen (rechtlich & ethisch)

Entwicklung von IASs ohne solche Kompetenzen? Wie sinnvoll?

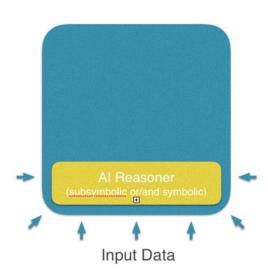
Trustworthy Al



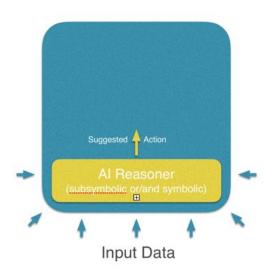
Trustworthy Al



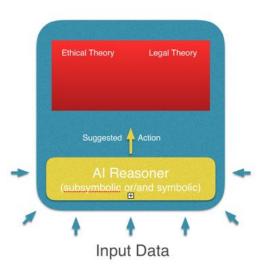
Trustworthy Al



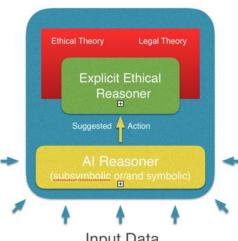
Trustworthy Al



Trustworthy Al

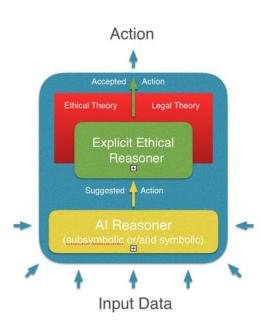


Trustworthy Al

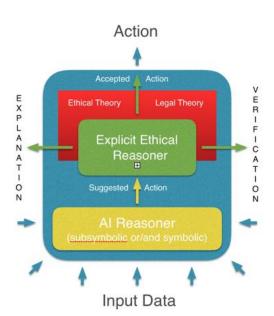


Input Data

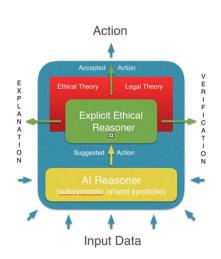
Trustworthy Al



Trustworthy Al



Trustworthy Al



C. Benzmüller, 2020

Verwandte Arbeiten

- Toward Ethical Robots
 - [ArkoudasEtAl., 2005]
- Artificial Moral Agents
 - [Wallach&Allen, 2008]
- Ethical Governors
 - [ArkinEtAl., 2009, 2012]
 - ► [Dennis&Fisher, 2017]
- Ethical Deliberation in ART
 - ▶ [Dignum, 2017]
 - Programming Machine Ethics
 - ► [Pereira&Saptawijaya, 2016]

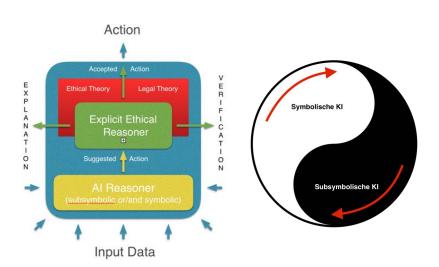
26

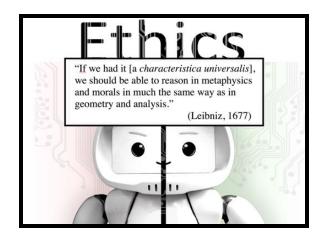
Adressiert Forderungen nach Transparenz, Erklärbarkeit, Verifizierbarkeit:

- "Ethics Guidelines for Trustworthy AI" [HLEG, EC, April 2019]
- "Policy and Investment Recommend. for Trustworthy AI" [HLEG, EC, June 2019]

• "Strategie Künstliche Intelligenz" [Bundesregierung, November 2018]

Trustworthy Al





- Universelles Logisches Schließen -

Ontologisches Argument für die Existenz Gottes



Kurt Gödel (1914-1976) mit Einstein

Definition:

Eine Gott-artige Entität besitzt alle positive Eigenschaften.

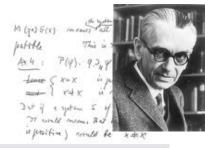
(plus weitere Axioms und Definitionen)

Theorem:

Notwendigerweise existiert Gott.



Computational Metaphysics — Gödel's Ontological Argument (1970)



1 mile

Herausforderungen (Ontologisches Argument):

- lacktriangle Modalitäten: "Möglicherweise gilt φ " vs. "Notwendigerweise gilt φ "
- Unterschiedliche erststufige und h\u00f6herstufige Quantoren
- Welche Logik/Logikkombination?

Herausforderungen (Ethische Theorien und Recht):

- Modalitäten: " φ ist verboten" vs. " φ ist erlaubt"
- Unterschiedliche erststufige und h\u00f6herstufige Quantoren
- Welche Logik/Logikkombination?

welve

Ambitioniertes Forschungsspektrum

74.

exclusive on " and for any mainbee of summarish

Von der Formalen Analyse und Verifikation von Varianten des Ontologischen Gottesbeweises Grundlagen der Metaphysik (z.B. Principia Logico-Metaphysica) the de man Grundlagen der Mathematik (z.B. Category Theory) über P > 19 Rationalen Argumenten in Politik, Recht und Ethik, ... (shield zu Ethisch-Rechtlicher Kontrolle von Intelligenten Autonomen Systemen MILE Trustworthy AI made in Europe e(x) > N(3x) e(x) (or contain a per vation) - This interest projets period

C. Benzmüller, 2020

member without negation.

Ambitioniertes Forschungsspektrum

Von der Formalen Analyse und Verifikation von Varianten des Ontologischen Gottesbeweises Grundlagen der Metaphysik (z.B. Principia Logico-Metaphysica) the de man Grundlagen der Mathematik (z.B. Category Theory) über P > 19 Rationalen Argumenten in Politik, Recht und Ethik, ... (shield zu Ethisch-Rechtlicher Kontrolle von Intelligenten Autonomen Systemen 74. MILE Trustworthy AI made in Europe INT - WHEN BY 600 ! WHEN EN THE Technologie: Universelles Logisches Schließen exclusive to " and for any mainter of summarish member without negation.

Ambitioniertes Forschungsspektrum

At 2

Von der Formalen Analyse und Verifikation von Varianten des Ontologischen Gottesbeweises Grundlagen der Metaphysik (z.B. Principia Logico-Metaphysica) the de man Grundlagen der Mathematik (z.B. Category Theory) über P > 19 Rationalen Argumenten in Politik, Recht und Ethik, ... (shield zu Ethisch-Rechtlicher Kontrolle von Intelligenten Autonomen Systemen Mill Trustworthy AI made in Europe TAT - MANY PROPERTY ET Cha Technologie: Universelles Logisches Schließen "If we had it [a *characteristica universalis*], we should be able to reason in metaphysics and morals in much the same way as in geometry and analysis." (Leibniz, 1677)



Eine Geschichte über die Bändigung des Logik-Zoos



STUDIES IN LOGIC

PRACTICAL REASONING

VOLUME 3

D.M. GABBAY / P. GARDENFORS / J. SIEKMANN / J. VAN BENTHEM / M. VARDI / J. WOODS

Handbook of Modal Logic

2 BASIC MODAL LOGIC

In this section we introduce the basic modal language and its relational semantics. We define basic modal syntax, introduce models and frames, and give the satisfaction definition. We then draw the reader's attention to the internal perspective that modal languages offer on relational structure, and explain why models and frames should be thought of as graphs. Following this we give the standard translation. This enables us to convert any basic modal formula into a first-order formula with one free variable. The standard translation is a bridge between the modal and classical worlds, a bridge that underlies much of the work of this chapter.

2.1 First steps in relational semantics

Suppose we have a set of proposition symbols (whose elements we typically write as p, q, r and so on) and a set of modality symbols (whose elements we typically write as m, m', m'', and so on). The choice of PROP and MOD is called the *signature* (or *similarity type*) of the language; in what follows we'll tacitly assume that PROP is denumerably infinite, and we'll often work with signatures in which MOD contains only a single element. Given a signature, we define the *basic modal language* (over the signature) as follows:

$$\varphi ::= p \mid \top \mid \bot \mid \neg \varphi \mid \varphi \land \psi \mid \varphi \lor \psi \mid \varphi \rightarrow \psi \mid \varphi \leftrightarrow \psi \mid (m)\varphi \mid [m]\varphi$$
.

That is, a basic modal formula is either a proposition symbol, a boolean constant, a boolean combination of basic modal formulas, or (most interesting of all) a formula prefixed by a diamond

2 BASIC MODAL LOGIC

In this section we introduce the basic modal language and its relational semantics. We define basic modal syntax, introduce models and frames, and give the satisfaction definition. We then draw the reader's attention to the internal perspective that modal languages offer on relational structure, and explain why models and frames should be thought of as graphs. Following this we give the standard translation. This enables us to convert any basic modal formula into a first-order formula with one free variable. The standard translation is a bridge between the modal and classical worlds, a bridge that underlies much of the work of this chapter.

2.1 First steps in relational semantics

Syntax

Metalanguage

see elements we typically write as p, q, r and ents we typically write as m, m', m'', and so nature of similarity (pe) of the language; in

what ionows we it factify assume that FROT is deprinerably infinite, and we'll often work with signatures in which MOD contains only a single element. Given a signature, we define the basic model tanguage (over the signature) as follows:

$$\varphi ::= p \mid \top \mid \bot \mid \neg \varphi \mid \varphi \land \psi \mid \varphi \lor \psi \mid \varphi \rightarrow \psi \mid \varphi \leftrightarrow \psi \mid (m)\varphi \mid [m]\varphi$$
.

That is, a basic modal formula is either a proposition symbol, a boolean constant, a boolean combination of basic modal formulas, or (most interesting of all) a formula prefixed by a diamond

A model (or Kripke model) \mathfrak{M} for the basic modal language (over some fixed signature) is a triple $\mathfrak{M}=(W,\{R^m\}_{m\in \mathsf{MOD}},V)$. Here W, the domain, is a non-empty set, whose elements we usually call points, but which, for reasons which will soon be clear, are sometimes called states, times, situations, worlds and other things besides. Each R^m in a model is a binary relation on W, and V is a function (the valuation) that assigns to each proposition symbol p in PROP a subset V(p) of W; think of V(p) as the set of points in \mathfrak{M} where p is true. The first two components $(W,\{R^m\}_{m\in \mathsf{MOD}})$ of \mathfrak{M} are called the frame underlying the model. If there is only one relation in the model, we typically write (W,R) for its frame, and (W,R,V) for the model itself. We encourage the reader to think of Kripke models as graphs (or to be slightly more precise, directed graphs, that is, graphs whose points are linked by directed arrows) and will shortly give some examples which show why this is helpful.

Suppose w is a point in a model $\mathfrak{M}=(W,\{R^m\}_{m\in MOD},V)$. Then we inductively define the notion of a formula φ being *satisfied* (or *true*) in \mathfrak{M} at point w as follows (we omit some of the clauses for the booleans):

```
\mathfrak{M}, w \models p
                                        iff w \in V(p),
          \mathfrak{M}, w \models \top
                                                     always.
           \mathfrak{M}, w \models \perp
                                                     never.
       \mathfrak{M}.w \models \neg \varphi
                                         iff
                                                     not \mathfrak{M}, w \models \varphi (notation: \mathfrak{M}, w \not\models \varphi),
  \mathfrak{M}, w \models \varphi \wedge \psi
                                         iff
                                                     \mathfrak{M}, w \models \varphi \text{ and } \mathfrak{M}, w \models \psi.
\mathfrak{M}, w \models \varphi \rightarrow \psi
                                         iff
                                                     \mathfrak{M}, w \not\models \varphi \text{ or } \mathfrak{M}, w \models \psi.
   \mathfrak{M}, w \models \langle m \rangle \varphi
                                         iff
                                                     for some v \in W such that R^m wv we have \mathfrak{M}, v \models \varphi.
    \mathfrak{M}, w \models [m]\varphi
                                         iff
                                                     for all v \in W such that R^m wv we have \mathfrak{M}, v \models \varphi.
```

A model (or Kripke model) \mathfrak{M} for the basic modal language (over some fixed signature) is a triple $\mathfrak{M} = (W, \{R^m\}_{m \in \mathsf{MOD}}, V)$. Here W, the domain, is a non-empty set, whose elements we usually call points, but which, for reasons which will soon be clear, are sometimes called states, in a model is a binary relation on W.

and V(p) $(W, \{$

Metalanguage

in a model is a binary relation on W, position symbol p in PROP a subset p is true. The first two components p model. If there is only one relation p for the model itself. We

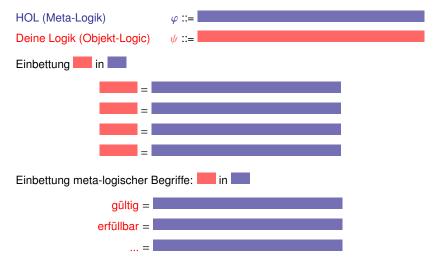
encourage the reader to think of Kripke models as graphs (or to be slightly more precise, *directed graphs*, that is, graphs whose points are linked by directed arrows) and will shortly give some examples which show why this is helpful.

Suppose w is a point in a model $\mathfrak{M}=(W,\{R^m\}_{m\in MOD},V)$. Then we inductively define the notion of a formula φ being *satisfied* (or *true*) in \mathfrak{M} at point w as follows (we omit some of the clauses for the booleans):

Semantics

```
\mathfrak{M}, w \models p
                                         iff
                                                      w \in V(p).
           \mathfrak{M}, w \models \top
                                                      always.
            \mathfrak{M}, w \models \perp
                                                     never.
       \mathfrak{M}.w \models \neg \varphi
                                         iff
                                                     not \mathfrak{M}, w \models \varphi (notation: \mathfrak{M}, w \not\models \varphi),
  \mathfrak{M}, w \models \varphi \wedge \psi
                                         iff
                                                      \mathfrak{M}, w \models \varphi \text{ and } \mathfrak{M}, w \models \psi.
\mathfrak{M}, w \models \varphi \rightarrow \psi
                                         iff
                                                     \mathfrak{M}, w \not\models \varphi \text{ or } \mathfrak{M}, w \models \psi.
                                                      for some v \in W such that R^m wv we have \mathfrak{M}, v \models \varphi.
   \mathfrak{M}, w \models \langle m \rangle \varphi
                                         iff
                                         iff
                                                      for all v \in W such that R^m wv we have \mathfrak{M}, v \models \varphi.
    \mathfrak{M}, w \models [m]\varphi
```

Klassische Höherstufige Logik (HOL) als Universelle (Meta-)Logik

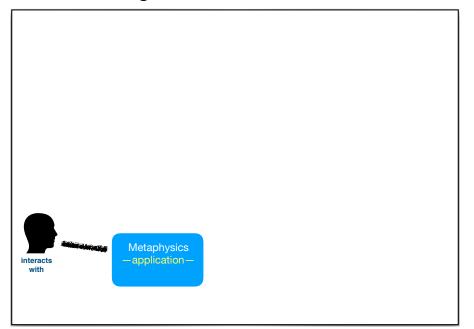


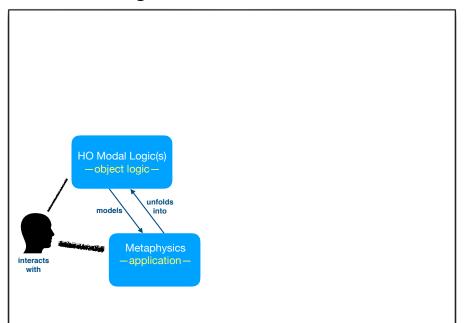
Diese Menge von Gleichungen wird an Theorembeweiser übergeben (als Hintergrundtheorie)

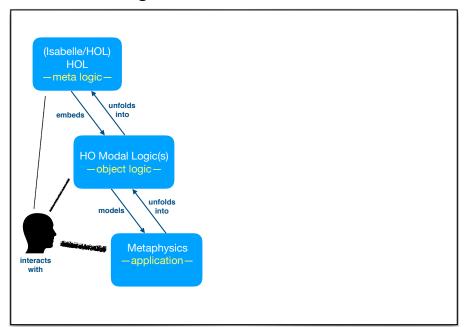
Klassische Höherstufige Logik (HOL) als Universelle (Meta-)Logik

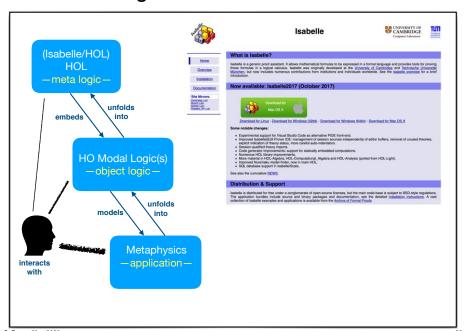
$$\begin{aligned} \text{HOL} \qquad \qquad s,t & ::= \quad \boldsymbol{c}_{\alpha} \mid x_{\alpha} \mid (\lambda x_{\alpha} s_{\beta})_{\alpha \to \beta} \mid (s_{\alpha \to \beta} t_{\alpha})_{\beta} \mid \neg s_{o} \mid s_{o} \lor t_{o} \mid \forall x_{\alpha} t_{o} \\ \text{HOML} \qquad \qquad \varphi,\psi \quad ::= \quad \ldots \mid \neg \varphi \mid \varphi \land \psi \mid \varphi \to \psi \mid \Box \varphi \mid \Diamond \varphi \mid \forall x_{\gamma} \varphi \mid \exists x_{\gamma} \varphi \end{aligned}$$

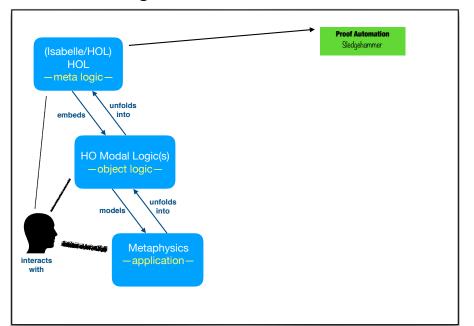
Diese Menge von Gleichungen wird an Theorembeweiser übergeben (als Hintergrundtheorie)

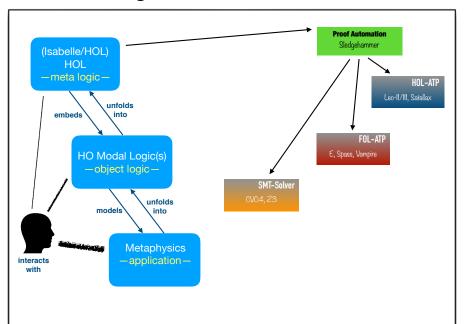


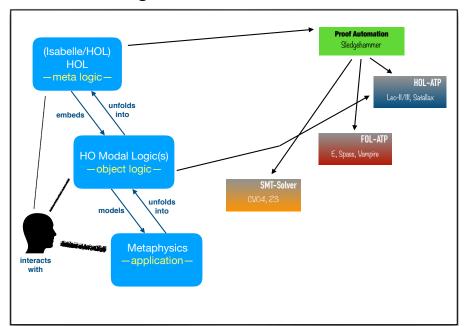


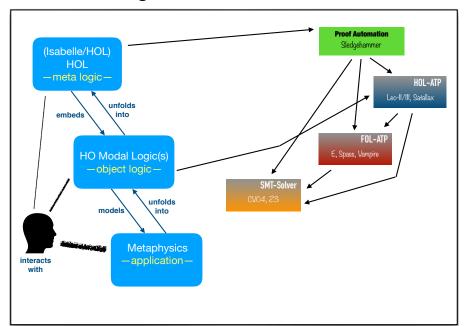


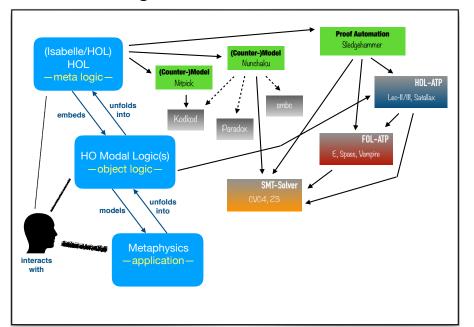


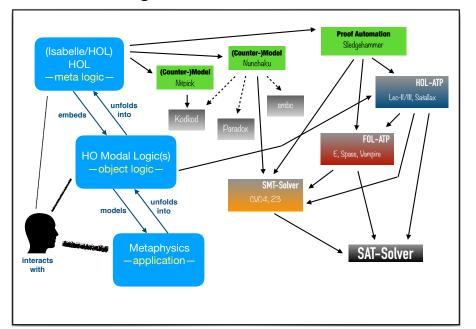


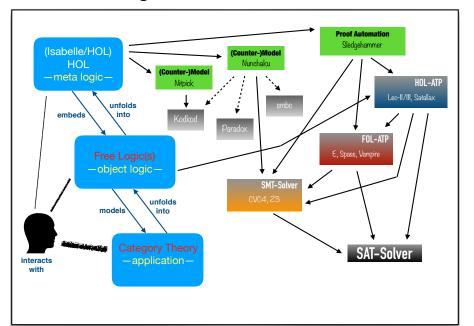


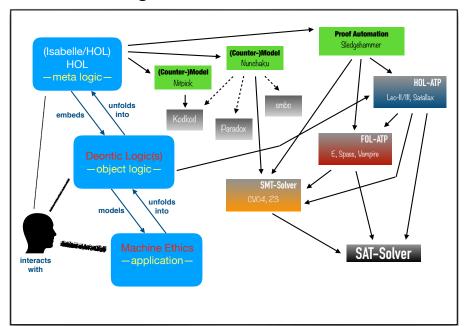


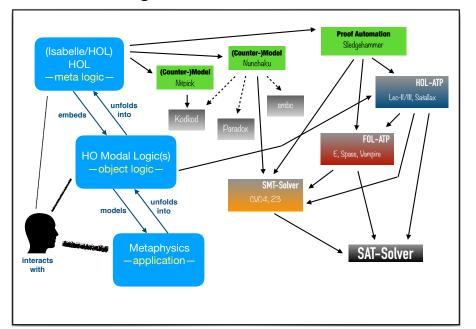


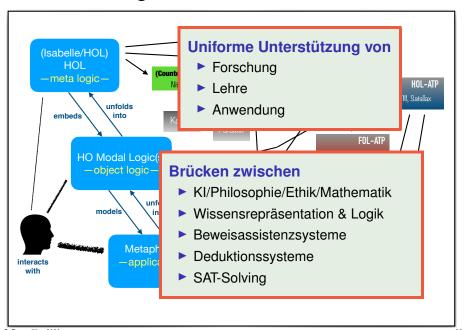


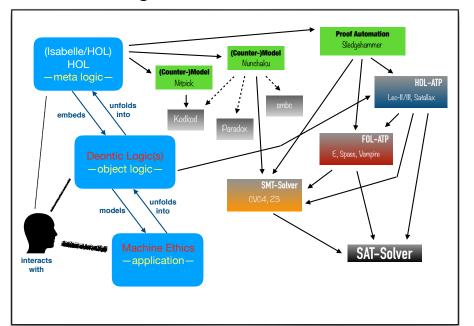


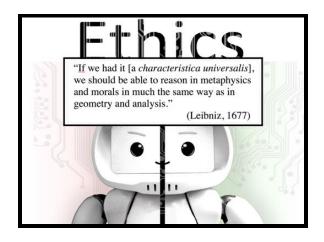












- Normatives Schließen in Ethisch-Rechtlichen Theorien -

Normatives Schließen

Herausforderungen: Welche Ethik? Welches Recht? Welche Logik(en)?

- Geeignete Modellierung des Begriffs der Obligation
- ▶ Obligation: nicht-trivialer □-Operator der Modallogik/Deontischen Logik
- ► Problem: "Contrary-to-duty" (CTD) Szenarien

Standard CTD Struktur (Chisholm)

- obligatorisch 'a'
- 2. obligatorisch 'falls a dann b'
- 3. wenn 'nicht a' dann obligatorisch 'b'
- 4. 'nicht a' (in gegebener Situation)

Gefahr: Paradoxie/Inkonsistenz— Ex falso quodlibet!

Normatives Schließen

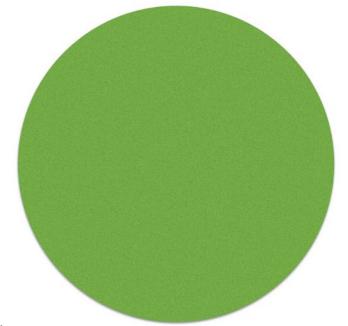
Herausforderungen: Welche Ethik? Welches Recht? Welche Logik(en)?

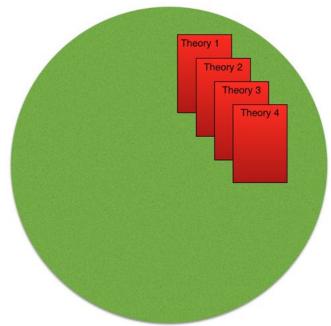
- Geeignete Modellierung des Begriffs der Obligation
- ▶ **Obligation:** nicht-trivialer □-Operator der Modallogik/Deontischen Logik
- Problem: "Contrary-to-duty" (CTD) Szenarien

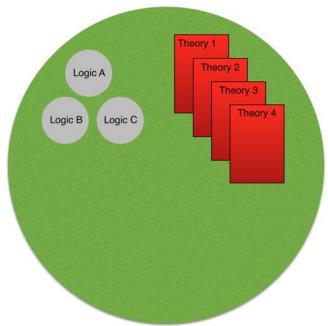
CTD Beispiel (X. Parent): EU GDPR

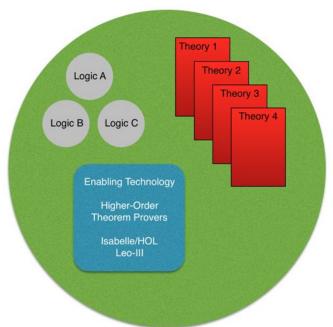
- Personal data shall be processed lawfully. (Art. 5)
 E.g., the data subject must have given consent to the processing. (Art. 6/1.a)
- 2. Implizit: The data shall be kept, for the agreed purposes, if processed lawfully.
- 3. If personal data has been processed unlawfully, the controller has the obligation to erase the personal data in question without delay. (Art. 17.d, right to be forgotten)
- 4. Gegebene Situation: Some personal data has been processed unlawfully.

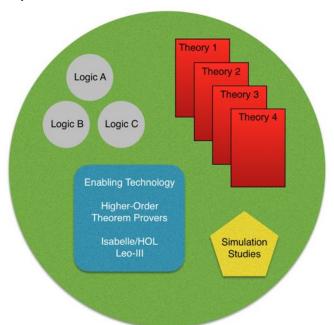
Gefahr: Paradoxie/Inkonsistenz — Ex falso quodlibet!



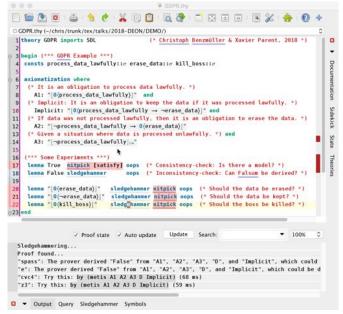






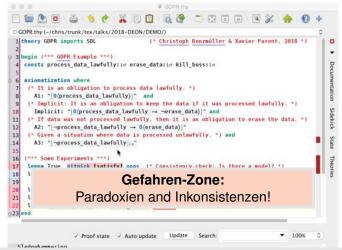


Experimentierplattform für Normatives Schließen — Demo möglich!



Isabelle/HOL (Beweisassistent) als Werkzeug für Universelles Schließen

Experimentierplattform für Normatives Schließen — Demo möglich!



Parallele Entwicklung und Verifikation von ethisch-rechtlichen Theorien ↔ passende Logikformalismen

Output Query Sledgehammer Symbols

C. Benzmüller, 2020

40

"Act in accord with the generic rights of your recipients as well as of yourself. I shall call this the **Principle of Generic Consistency** (PGC), since it combines the formal consideration of consistency with the material consideration of rights to the generic features or goods of action."

(Alan Gewirth, Reason and Morality, 1978)

Abwandlung & Erweiterung der Goldenen Regel:

"Behandle andere so, wie du von ihnen behandelt werden willst."
"Was du nicht willst, dass man dir tu', das füg auch keinem andern zu."

Referenzen

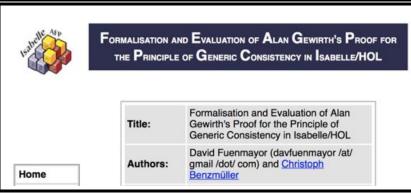
- ▶ A. Gewirth. Reason and morality. U of Chicago Press, 1978. (401 pages)
- D. Beyleveld. The dialectical necessity of morality: An analysis and defense of Alan Gewirth's argument to the principle of generic consistency. U of Chicago Press, 1991. (523 pages)
- A. Kornai. Bounding the impact of AGI. J. Experimental & Theoretical AI, 2014.

"Act in accord with the generic rights of your recipients as well as of yourself. I shall call this the **Principle of Generic Consistency** (PGC), since it combines the formal consideration of consistency with the material consideration of rights to the generic features or goods of action."

(Alan Gewirth, Reason and Morality, 1978)

Abwandlung & Erweiterung der Goldenen Regel:

"Behandle andere so, wie du von ihnen behandelt werden willst."
"Was du nicht willst, dass man dir tu', das füg auch keinem andern zu."



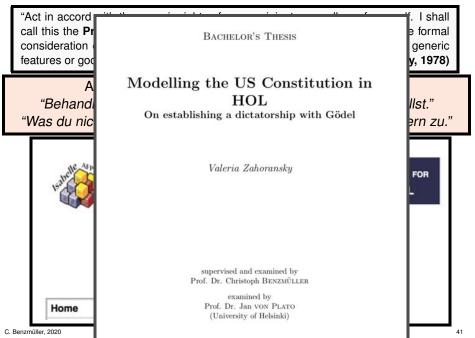
"Act in accord with the generic rights of your recipients as well as of yourself. I shall call this the **Principle of Generic Consistency** (PGC), since it combines the formal consideration of consistency with the material consideration of rights to the generic features or goods of action."

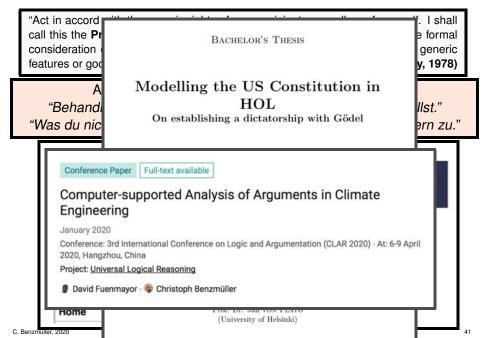
(Alan Gewirth, Reason and Morality, 1978)

Abwandlung & Erweiterung der Goldenen Regel:

"Behandle andere so, wie du von ihnen behandelt werden willst."
"Was du nicht willst, dass man dir tu', das füg auch keinem andern zu."







Ethics

Projektvorschlag ENoRME



- "Explicit Normative Reasoning and Machine-Ethics"
 - Cloud-basierte Plattform für Universelles (Normatives) Schließen
 - Experimente in der Maschinen-Ethik
- ► Interdisziplinär: Deduktion, Theorembeweisen, Wissensrepräsentation, Maschinelles Lernen, Formale Methoden, Formale Ethik/Philosophie, Autonome Fahrzeuge, Soziale Robotik, usw.

► International und Industriebeteiligungen

Ethics

Zusammenfassung und Fazit

- ► Ethisch-rechtl. Kontrolle von KI-Systemen: wichtiges Zukunftsthema
- Adressiert Herausforderungen auch in Richtung starke KI
- Grundlagen- und Anwendungsorientierte Forschung jetzt fördern!
- Erforderliche interdisziplinäre Kompetenz jetzt aufbauen!
- Sehr kritische KI-Anwendungen vorerst entschleunigen!





$Publikationen \ ({\tt siehe \ auch \ http://christoph-benzmueller.de} \longrightarrow {\tt Publications})$

- Designing Normative Theories of Ethical Reasoning: Formal Framework, Methodology, and Tool Support (Christoph Benzmüller, Xavier Parent, Leendert van der Torre), In Submitted, pp. 1–51, 2019. (Preprint: https://arxiv.org/abs/1903.10187)
- Computer-supported Analysis of Arguments in Climate Engineering (David Fuenmayor, Christoph Benzmüller), In CLAR 2020 3rd International Conference on Logic and Argumentation, Springer Nature Switzerland AG, Logic in Asia: Studia Logica Library, 2020. (Preprint https://www.researchgate.net/publication/338829452)
- Harnessing Higher-Order (Meta-)Logic to Represent and Reason with Complex Ethical Theories (David Fuenmayor, Christoph Benzmüller), In PRICAI 2019: Trends in Artificial Intelligence, Springer International Publishing, Lecture Notes in Artificial Intelligence, 2019. (Preprint http://arxiv.org/abs/1903.09818)
- Universal (Meta-)Logical Reasoning: Recent Successes (Christoph Benzmüller), In Science of Computer Programming, volume 172, pp. 48-62, 2019. (Preprint: http://doi.org/10.13140/RG.2.2.11039.61609/2)
- ➤ A Deontic Logic Reasoning Infrastructure (Christoph Benzmüller, Xavier Parent, Leendert van der Torre), In 14th Conference on Computability in Europe, CiE 2018, Kiel, Germany, July 30-August, 2018, Proceedings, Springer, LNCS, volume 10936, pp. 60-69, 2018. (Preprint: https://tinyurl.com/y7tgoft9)