Extensionale Interpretation des Kategorischen Imperativs

Cornelius Diekmann

January 1, 2023

Abstract

Language warning: German ahead.

Extensionale Interpretation des Kategorischen Imperativs. Persönliche Interpretation basierend auf Sekundärliteratur.

Beispiel referenz: [1]

Contents

L	Disclaimer	3									
	1.1 Über den Titel	3									
2 Schnelleinstieg Isabelle/HOL											
	2.1 Beweise	4									
	2.2 Typen	4									
	2.3 Mehr Typen	5									
	2.4 Noch mehr Typen										
	2.5 Funktionen										
	2.6 Mengen										
	2.7 First-Order Logic										
	2.8 Higher-Order Logic (HOL)										
	2.9 Über Isabelle/HOL										
3	Kants Kategorischer Imperativ	11									
4	Handlung	11									
	4.1 Interpretation: Gesinnungsethik vs. Verantwortungethik										
5	Beispiel Person	14									
6	Maxime	14									
	6.1 Maxime in Sinne Kants?	15									
	6.2 Die Goldene Regel										
	6.3 Maximen Debugging										
	6.4 Beispiel	18									
	6.5 Maximen Kombinieren	19									

7	Schleier des Nichtwissens 7.1 Wohlgeformte Handlungsabsicht										
	7.2 Spezialfall: Maxime und Handlungsabsichten haben nette Eigenschaften	23 24									
8	Kategorischer Imperativ										
	8.1 Triviale Maximen die den Kategorischen Imperativ immer Erfüllen	28									
	8.2 Zusammenhang Goldene Regel	28									
	8.3 Maximen die den Kategorischen Imperativ immer Erfüllen	29 29									
	8.4 Ausführbarer Beispielgenerator	$\frac{29}{31}$									
	8.5.1 Konjunktion	31									
	8.5.2 Disjunktion	32									
9	Utilitarismus	34									
	9.1 Goldene Regel und Utilitarismus im Einklang	35									
10	Zahlenwelt Helper	36									
11	Beispiel: Zahlenwelt	38									
	11.1 Ungültige Handlung	39									
	11.2 Nicht-Wohlgeformte Handlungen	39									
	11.3 Wohlgeformte Handlungen	40 41									
	11.4.1 Einzelbeispiele	43									
	11.5 Maxime für allgemeinen Fortschritt	43									
	11.6 Maxime für strikten individuellen Fortschritt	44									
	11.7 Maxime für globales striktes Optimum	45									
	11.8 Maxime für globales Optimum	46									
	11.9 Ungültige Maxime	48									
	11.10Uneindeutige Handlungen	48									
12	Änderungen in Welten	51									
	12.1 Deltas										
	12.2 Abmachungen	52									
13	Beispiel: Zahlenwelt2	5 4									
14	Einkommensteuergesetzgebung	62									
15	Beispiel: Steuern	64									
	15.1 Beispiel: Keiner Zahlt Steuern	66									
	15.2 Beispiel: Ich zahle 1 Steuer	66									
	15.3 Beiepiel: Jeder zahle 1 Steuer	66									
	15.4 Beispiel: Vereinfachtes Deutsches Steuersystem	66									

15.5	Vereinfachtes	Deutsches	Steuersystem va	s. die	Steuermaxime								6	7
------	---------------	-----------	-----------------	--------	--------------	--	--	--	--	--	--	--	---	---

1 Disclaimer

Ich habe

- mir philosophische Grundlagen nur im Selbststudium beigebracht. Meine Primärquellen sind
 - Die deutsche Übersetzung von Bertrand Russells 1946 erstveröffentlichtem "History of Western Philosophy" [1]. Von diesem Buch existiert auch eine Onlinefassung https:// archive.org/details/PHILOSOPHIEDESABENDLANDESVONBERTRANDRUSSEL.
 - Eva Böhringers YouTube Kanal "Ethik-Abi by BOE" https://www.youtube.com/@EthikAbibyBOE.
 - Wikipedia im Allgemeinen. Innerhalb des Dokuments versuche ich Definitionen aus Wikipedia zu verwenden, da diese einfach und ohne Paywall zugänglich sind.
 - Weitere Bücher oder Internetquellen ohne herausragende Bedeutung für mich. Zu Beispiel stand mein "Kant für die Hand" Würfel ohne große Einsicht sehr lange herum, bis er schließlich dem Kind zum Opfer fiel.
- wenig Ahnung von deutschem Steuerrecht. Das Steuer-Beispiel im hinteren Abschnitt dieses Dokuments ist zwar an das deutsche Einkommensteuerrecht angelehnt (Quelle: Wikipedia), dennoch ist dieses Beispiel nur der Idee nach richtig. Faktisch ist es falsch und ich empfehle niemanden seine Steuererklärung basierend auf dieser Theorie zu machen.
- keine Ahnung von Jura und Strafrecht. Die thys enthalten noch ein fehlgeschlagenes Experiment welches versucht aus dem kategorischen Imperativ ein Gesetz (im rechtlichen Sinne) abzuleiten.
 Dieses Experiment ist allerdings fehlgeschlagen und ist auch nicht im kompilierten pdf Dokument enthalten.

Dieses Dokument ist ein instabiler Development Snapshot, entwickelt auf https://github.com/diekmann/kant. Er enthält sinnvolles und weniger sinnvolle Experimente!

Cheers!

1.1 Über den Titel

Der Titel lautet Extensionale Interpretation des Kategorischen Imperativs. Dabei sind die Wörter wie folgt zu verstehen

• Extensional bezieht sich hier auf den Fachbegriff der Logik https://en.wikipedia.org/wiki/Extensionality, welcher besagt, dass Objekte gleich sind, wenn sie die gleichen externen Eigenschaften aufweisen. Beispielsweise sind zwei Funktionen gleich, wenn sie für alle Eingaben die gleiche Ausgabe liefern: $(f = g) = (\forall x. f x = g x)$. Die interne

(intensionale) Implementierung der Funktionen mag unterschiedlich sein, dennoch sind sie gleich. Dies ist die natürliche Gleichheit in HOL, welche uns erlaubt unser Modell bequem zu shallow-embedden. Meine extensionale Modellierung prägt diese Theorie stark. Beispielsweise sind Handlungen extensional modelliert, d.h nur die äußerlich messbaren Ergebnisse werden betrachtet. Dies widerspricht vermutlich stark Kants Vorstellung.

- Interpretation besagt, dass es sic hier um meine persönliche Interpretation handelt. Diese Theorie ist keine strenge Formalisierung der Literatur, sondern enthält sehr viele persönliche Meinungen.
- Kategorischer Imperativ bezieht sich auf Kants Kategorischer Imperativ. Ziel dieser Theorie ist es, moralische Entscheidungen basierend auf Kants Idee zu machen.

Der Titel in einfacher Sprache: Der kategorische Imperativ, aber wohl nicht so wie Kant ihn gedacht hat, also, dass nur der innere, gute Wille zählt, sondern die gegenteilige Umsetzung, bei der wir uns auf die Ergebnisse einer Handlung fokussieren.

2 Schnelleinstieg Isabelle/HOL

2.1 Beweise

Die besondere Fähigkeit im Beweisassistent Isabelle/HOL liegt darin, maschinengeprüfte Beweise zu machen.

Beispiel:

```
\mathbf{lemma} \, \, \langle \beta = 2 + 1 \rangle
```

In der PDFversion wird der eigentliche Beweis ausgelassen. Aber keine Sorge, der Computer hat den Beweis überprüft. Würde der Beweis nicht gelten, würde das PDF garnicht compilieren.

Ich wurde schon für meine furchtbaren Beweise zitiert. Ist also ganz gut, dass wir nur Ergebnisse im PDF sehen und der eigentliche Beweis ausgelassen ist. Am besten kann man Beweise sowieso im Isabelle Editor anschauen und nicht im PDF.

Wir werden die meisten Hilfsfakten als **lemma** kennzeichnen. Wichtige Fakten werden wir **theorem** nennen. Zusätzlich führen wir noch das **beispiel** Kommando ein, um Lemmata von Beispielen zu unterscheiden.

Folgende drei Aussagen sind alle equivalent und maschinengeprüft korrekt:

```
lemma \langle 3 = 2+1 \rangle
theorem \langle 3 = 2+1 \rangle
beispiel \langle 3 = 2+1 \rangle
```

2.2 Typen

Typen werden per :: annotiert. Beispielsweise sagt β :: nat, dass β eine natürliche Zahl (Typ nat) ist.

Einige vordefinierte Typen in Isabelle/HOL:

- Natürliche Zahlen. Typ nat. Beispielsweise $\theta::nat$, 1::nat, 2::nat, 3::nat. Auf natürlichen Zahlen ist die Nachfolgerfunktion Suc definiert. Beispielsweise ist Suc 2=3.
- Ganze Zahlen. Typ int. Beispielsweise 0::int, 1::int, -1::int, -42::int.
- Listen. Typ ' α list. Beispielsweise []::nat list, []::int list, [0, 1, 2, 3]::nat list, [0, 1, -1, -42]::int list.
- Strings. Typ string. Beispielsweise "Hello, World"::char list.

2.3 Mehr Typen

Jeder Typ der mit einem einfachen Anführungszeichen anfängt ist ein polymorpher Typ. Beispiel: 'a oder $'\alpha$. So ein Typ ist praktisch ein generischer Typ, welcher durch jeden anderen Typen instanziiert werden kann.

Beispielsweise steht 'nat für einen beliebigen Typen, während nat der konkrete Typ der natürlichen Zahlen ist.

Wenn wir nun β ::'a schreiben handelt es sich nur um das generische Numeral 3. Das ist so generisch, dass z.B. noch nicht einmal die Plusoperation darauf definiert ist. Im Gegensatz dazu ist β ::nat die natürliche Zahl 3, mit allen wohlbekannten Rechenoperationen. Im Beweis obigen lemma $\langle \beta = 2+1 \rangle$ hat Isabelle die Typen automatisch inferiert.

2.4 Noch mehr Typen

Eigene Typen können unter Anderem mit dem Keyword **datatype** eingeführt werden. Im folgenden Beispiel führen wir einen **datatype** für Farben ein.

```
datatype beispiel-farbe = Rot \mid Gruen \mid Blau
```

Eine variable x::beispiel-farbe kann entweder den Wert Rot, Gruen, oder Blau haben. Dies lässt sich auch beweisen:

```
\mathbf{beispiel} \langle x = Rot \lor x = Gruen \lor x = Blau \rangle
```

Wir können auch einen Schritt weitergehen und eine Liste von beispiel-farbe selbst implementieren.

 $\textbf{datatype} \ \textit{beispiel-farbe-liste} = \textit{FLLeer} \mid \textit{FLKopf} \ \langle \textit{beispiel-farbe} \rangle \ \langle \textit{beispiel-farbe-liste} \rangle$

Eine beispiel-farbe-liste ist hier rekursiv definiert:

- Entweder ist die Liste *FLLeer* und enthält keine Elemente.
- Oder es gibt bereits eine beispiel-farbe-liste und über den FLKopf Konstruktor hängen wir eine weitere beispiel-farbe an. Die Abkürzung FLKopf steht hier für Farben-Listen-Kopf.

Beispielsweise können wir immer länger werdende beispiel-farbe-listen welche nur Rote Elemente enthalten wie folgt konstruieren:

- FLLeer enthält 0 Elemente.
- FLKopf Rot FLLeer enthält ein Rot Element.
- FLKopf Rot (FLKopf Rot FLLeer) enthält zwei Rot Elemente.
- FLKopf Rot (FLKopf Rot (FLKopf Rot FLLeer)) enthält drei Rot Elemente.

Das Konzept Liste kann weiter verallgemeinert werden. Wir können eine generische Liste bauen, welche nicht nur beispiel-farben aufnehmen kann, sondern eine polymorphe Liste, welche beliebige Typen speichern kann.

```
datatype '\alpha beispiel-liste = Leer | Kopf \langle \alpha \rangle \langle \alpha \rangle beispiel-liste >
```

Der Typ $'\alpha$ steht hierbei für einen Platzhalter für beliebige Typen. Beispielsweise können wir mit der generischen $'\alpha$ beispiel-liste wieder unsere beispiel-farbe-liste simulieren:

- Leer::beispiel-farbe beispiel-liste enthält 0 Elemente.
- Kopf Rot Leer::beispiel-farbe beispiel-liste enthält ein Rot Element.
- Kopf Rot (Kopf Rot Leer)::beispiel-farbe beispiel-liste enthält zwei Rot Elemente.
- Kopf Rot (Kopf Rot (Kopf Rot Leer))::beispiel-farbe beispiel-liste enthält drei Rot Elemente.

Die Liste kann jedoch auch andere Typen von Elementen speichern.

- Kopf 2 (Kopf 1 (Kopf 0 Leer))::nat beispiel-liste
- Kopf "Erstes Element" (Kopf "Letzes Element" Leer)::char list beispiel-liste

Die Länge einer ' α beispiel-liste lässt sich über folgende rekursive Funktion wie folgt definieren:

```
fun beispiel-liste-laenge :: \langle '\alpha \ beispiel-liste \Rightarrow nat \rangle where \langle beispiel-liste-laenge \ Leer = 0 \rangle |\langle beispiel-liste-laenge \ (Kopf - ls) = Suc \ (beispiel-liste-laenge \ ls) \rangle
```

Funktionen werden oft über Pattern-Matching implementiert, d.h., dass der gegebene Datentyp zerlegt wird und eine Fallunterscheidung getroffen wird.

- Für den Basisfall Leer wird θ zurückgegeben.
- Für den rekursiven Fall *Kopf* in dem wir ein Kopfelement haben welches wir ignorieren und einer Folgeliste *ls* rufen wir *beispiel-liste-laenge* rekursiv mit der Folgeliste auf und geben den Nachfolger der so berechneten Zahl zurück.

```
beispiel \langle beispiel\text{-}liste\text{-}laenge \ Leer = 0 \rangle
beispiel \langle beispiel\text{-}liste\text{-}laenge \ (Kopf \ Rot \ (Kopf \ Rot \ (Kopf \ Rot \ Leer))) = 3 \rangle
```

Zusätzlich können den einzelnen Feldern in Datentypen spezielle Namen gegeben werden. Beispielsweise:

```
datatype '\alpha beispiel-liste-mit-namen = 
LeerMN | KopfMN (kopfelement: \langle '\alpha \rangle) (schwanzliste: \langle '\alpha beispiel-liste-mit-namen\rangle)
```

Der Fall *Leer MN* bleibt unverändert. Um Verwechslung zu vermeiden haben wir den einzelnen Fällen das Suffix MN (Mit-Namen) gegeben, da die Konstruktoren *Leer* und *Kopf* bereits durch das vorherige Beispiel definiert sind. Im *KopfMN*-Fall haben nun die einzelnen Felder Namen.

```
beispiel\langle kopfelement \ (KopfMN \ Rot \ LeerMN) = Rot \rangle

beispiel\langle schwanzliste \ (KopfMN \ Rot \ LeerMN) = LeerMN \rangle
```

Die von Isabelle mitgelieferte Standardimplementierung einer Liste sieht unserem Beispiel recht ähnlich, allerdings liefert Isabelle noch zusätzlichen Syntactic Sugar um Listen komfortabler darzustellen. Die Implementierung einer Liste in der Standardbibliothek ist: **datatype** 'a list = $[| (\#) 'a \ list]$

2.5 Funktionen

Beispiel: Eine Funktionen welche eine natürliche Zahl nimmt und eine natürliche Zahl zurück gibt $(nat \Rightarrow nat)$:

```
fun beispielfunktion :: \langle nat \Rightarrow nat \rangle where \langle beispielfunktion \ n = n + 10 \rangle
```

Funktionsaufrufe funktionieren ohne Klammern.

```
beispiel \langle beispiel funktion 32 = 42 \rangle
```

Funktionen sind gecurried. Hier ist eine Funktion welche 2 natürliche Zahlen nimmt und eine natürliche Zahl zurück gibt $(nat \Rightarrow nat \Rightarrow nat)$:

```
\begin{array}{ll} \mathbf{fun} \ addieren :: \langle nat \Rightarrow nat \Rightarrow nat \rangle \ \mathbf{where} \\ \langle addieren \ a \ b = a + b \rangle \end{array}
```

```
beispiel \langle addieren \ 32 \ 10 = 42 \rangle
```

Currying bedeutet auch, wenn wir addieren nur mit einem Argument aufrufen (welches eine natürliche Zahl nat sein muss), dass wir eine Funktion zurückbekommen, die noch das zweite Argument erwartet, bevor sie das Ergebnis zurückgeben kann.

```
Beispiel: addieren\ 10::nat \Rightarrow nat
```

Zufälligerweise ist addieren 10 equivalent zu beispielfunktion:

```
beispiel \langle addieren 10 = beispielfunktion \rangle
```

Zusätzlich lassen sich Funktionen im Lambda Calculus darstellen. Beispiel:

```
beispiel \langle (\lambda n :: nat. \ n+10) \ \beta = 13 \rangle
beispiel \langle beispiel funktion = (\lambda n. \ n+10) \rangle
```

Im vorhergehenden Beispiel wurden zwei Funktionen (die beispielfunktion die wir oben definiert haben und ein lambda-Ausdruck) als equivalent bewiesen. Dafür wurde die Extensionalität verwendet.

2.6 Mengen

Mengen funktionieren wie normale mathematische Mengen.

Beispiel. Die Menge der geraden Zahlen:

```
beispiel \{0,2,4,6,8,10,12\} \subseteq \{n::nat. \ n \ mod \ 2 = 0\}
```

beispiel
$$\langle \{0,2,4,6,8,10\} = \{n::nat. \ n \ mod \ 2 = 0 \ \land \ n \leq 10\} \rangle$$

Bei vorherigen Beispiel können wir das Prinzip der (mathematischen) Extensionalität sehen: Intensional sind die beiden Mengen $\{0, 2, 4, 6, 8, 10\}$ und $\{n. \ n \ mod \ 2 = 0 \land n \le 10\}$ verschieden, da sie unterschiedlich definiert sind. Extensional betrachtet, sind die beiden Mengen jedoch gleich, da sie genau die gleichen äußeren Eigenschaften haben, d.h. da sie genau die gleichen Elemente enthalten.

2.7 First-Order Logic

First-Order Logic, oder auch Prädikatenlogik erster Stufe, besteht aus folgenden Symbolen.

- Konjunktion. Der Term $A \wedge B$ besagt, dass sowohl A als auch B wahr sind. Dies entspricht dem logischen "Und".
- Disjunktion. Der Term $A \vee B$ besagt, dass A oder B (oder beide) wahr sind. Dies entspricht dem logischen "Oder".
- Negation. Der Term ¬ A besagt, dass A nicht wahr ist. Dies entspricht dem logischen "Nicht".
- Implikation. Der Term $A \longrightarrow B$ besagt, dass wenn A gilt dann gilt auch B. Dies entspricht dem logischen "Wenn-Dann". Unsere Mathematik ist hardcore klassisch und es gilt $A \longrightarrow B = (\neg A \lor B)$.
- All-Quantifier. Der Term $\forall x.\ P\ x$ besagt, dass $P\ x$ wahr ist für alle x. Dies entspricht dem logischen "Für-Alle".
- Existenz-Quantifier. Der Term $\exists x. \ P \ x$ besagt, dass es ein x gibt, für das $P \ x$ gilt. Dies entspricht dem logischen "Es-Existiert".
- Des Weiteren gibt es noch die Abkürzung $A \longleftrightarrow B$, welche bedeutet, dass A genau dann gilt wenn B gilt. Dies entspricht dem logischen "Genau-Dann-Wenn". Genau genommen ist $A \longleftrightarrow B$ eine Abkürzung für A = B. Oft ist $A \longleftrightarrow B$ praktischer zu schreiben, da es schwächer bindet.

Genau genommen gilt $\langle (A \longleftrightarrow B) = ((A) = (B)) \rangle$. Die schwache Bindung von $A \longleftrightarrow B$ wird dann relevant, wenn A und B komplizierte Ausdrücke sind, da wir uns im Gegensatz zu (A) = (B) Klammern sparen können.

2.8 Higher-Order Logic (HOL)

First-Order Logic ist in Higher-Order Logic eingebettet. Higher-Order Logic (HOL) ist die native Sprache von Isabelle/HOL. Im Vergleich zur First-Order Logic besteht HOL nur aus zwei essentiellen Symbolen:

• All-Quantifier. Der Term $\bigwedge x$. P x besagt $\forall x$. P x. Eigentlich ist zwischen dem First-Order und dem Higher-Order All-Quantifier kein wesentlicher Unterschied. Genau genommen lässt sich der First-Order All-Quantifier via HOL einführen wie folgt: $(\bigwedge x. Px) \Longrightarrow \forall x. Px$.

Da mathematisch der Ausdruck P x besagt, dass P für beliebiges x—sprich: alle x— gilt, ist folgendes equivalent:

- $\bigwedge x. P x$ $\forall x. P x$ P x
- Implikation. Der Term $A \Longrightarrow B$ besagt $A \longrightarrow B$. Eigentlich ist zwischen der First-Order und der Higher-Order Implikation kein wesentlicher Unterschied.

Die Implikation assoziiert nach rechts. Dies bedeutet $\langle A \longrightarrow B \longrightarrow C \longleftrightarrow (A \longrightarrow (B \longrightarrow C)) \rangle$.

Logisch gilt damit auch folgendes: $\langle A \longrightarrow B \longrightarrow C \longleftrightarrow A \land B \longrightarrow C \rangle$.

In Isabelle/HOL werden wir viele Lemmata der Form $A \Longrightarrow B \Longrightarrow C$ sehen, welche zu lesen sind als: Aus A und B folgt C. Dies ist gleichbedeutend mit $A \land B \Longrightarrow C$. Da die Higher-Order Implikation einer der Kernbausteine von HOL sind ist die Formulierung welche nur die Implikation verwendet sehr praktisch für Isabelle.

2.9 Über Isabelle/HOL

Isabelle/HOL ist ein interaktiver Beweisassistent und kann von https://isabelle.in.tum.de/ bezogen werden.

Isabelle stammt aus der Tradition der LCF (Logic for Computable Functions) Theorembeweiser. Die Standardlogik ist Higher-Order Logic (HOL), welche auf der klassischen Mathematik basiert.

Isabelle basiert auf einem mathematischen Microkernel. Zum aktuellen Zeitpunkt mit Isabelle2022 befindet sich das Herzstück dieses mathematischen Microkernels in der Datei ~~/src/Pure/thm.ML, welche aus nur ca 2500 Zeilen ML Code besteht. Dies ist relativ wenig Code welchem wir vertrauen

müssen. Die Korrektheit aller Ergebnisse und Beweise dieser Theory hängen nur von der Korrektheit dieses Microkernels ab.

Isabelle/HOL ist ein interaktiver Beweisassistent, was bedeutet, Isabelle hilft einem Benutzer dabei Beweise zu schreiben. Alle Beweise müssen von Isabelles Microkernel akzeptiert werden, welcher die Korrektheit garantiert. Im Gegensatz zu interaktiven Beweisassistenten gibt es auch automatische Theorembeweiser, wie z.B. Z3. Z3 besteht aus mehreren hunderttausend Zeilen C Code (https://github.com/Z3Prover/z3) und ist damit im Vergleich zu Isabelles Microkernel riesig. Dies bedeutet auch, dass einer riesige Menge an Code vertraut werden muss, um einem Beweis von Z3 zu vertrauen. Glücklicherweise arbeiten Isabelle und z.B. Z3 sehr gut zusammen: Z3 kann losgeschickt werden um einen Beweis zu suchen. Sobald Z3 meldet, dass ein Beweis gefunden wurde, akzeptiert Isabelle diesen jedoch nicht blind, sondern Isabelle akzeptiert den gefundenen Beweis nur, wenn der Beweis sich gegen Isabelles Microkernel wiedergeben lässt. Somit kombiniert Isabelle das Beste aus vielen Welten: Die starke Korrektheitsgarantie eines mathematischen Microkernels der LCF Reihe mit der Automatisierung der neuesten Generationen von automatischen Theorembeweisern.

Der Unterschied zwischen z.B. Z3 und Isabelle/HOL zeigt sich auch in einigen Beispielen: Während der Z3 Bugtracker sehr viele Soundness Issues zeigt, d.h. Fälle in denen Z3 etwas falsches beweisen hat, hat es meines Wissens nach im Isabelle/HOL Kernel in über 30 Jahren keinen logischen Fehler gegeben, welcher normale Benutzer betroffen hat. Natürlich gab es auch in Isabelle/HOL Bugs und in künstlich geschaffenen Grenzfällen konnte Isabelle überzeugt werden einen falschen Fakt zu akzeptieren, jedoch handelt es sich hier um wenige Einzelfälle welche speziell konstruiert wurden um Isabelle anzugreifen – kein einziger Bug hat unter normalen Umständen zu logischer Inkonsistenz geführt. Umgekehrt ist Z3 schnell und automatisch. Während Isabelle vom Benutzer verlangt, dass Beweise manuell gefunden und formalisiert werden müssen kann Z3 teils extrem komplizierte Probleme schnell und automatisch lösen.

Isabelle integriert nicht nur mit automatischen Beweisern wie Z3, Isabelle integriert auch mit automatischen Gegenbeispielsfindern, wie z.B. quickcheck oder nitpick. Dies bedeutet, sobald der Benutzer einen vermeintlichen Fakt in Isabelle eintippt, schickt Isabelle Prozesse los um ein Gegenbeispiel zu finden. Diese so gefundenen Gegenbeispiele sind oft unintuitiv. Allerdings sind es echte Gegenbeispiele und der Computer erweist sich als grausamer unnachgiebiger Diskussionspartner. Dies führt dazu, dass wir nicht mit halbgaren oberflächlichen Argumenten durchkommen. Oft eröffnen diese automatischen Gegenbeispiele auch eine neue Sicht auf die Dinge und helfen, die eigenen impliziten Annahmen zu erkennen und zu hinterfragen. Der Computer erweist sich hier als perfekter logischer geduldiger Diskussionspartner, denn "der wahre Philosoph ist gewillt, alle vorgefaßten Meinungen einer Prüfung zu unterziehen" [1]. Und da alle Fakten welche wir ultimativ als wahr behaupten wollen durch den mathematischen Microkernel müssen, sind logische Flüchtigkeitsfehler in unserer Argumentation ausgeschlossen. Allerdings können wir immer noch falsche Annahmen aufstellen, auf welche wir unsere Ergebnisse stützen. Jedoch müssen wir diese Annahmen explizit treffen und aufschreiben, denn sonst ließe sich nichts beweisen.

3 Kants Kategorischer Imperativ



Ammanuel Bans

"Handle nur nach derjenigen Maxime, durch die du zugleich wollen kannst, dass sie ein allgemeines Gesetz werde."

https://de.wikipedia.org/wiki/Kategorischer Imperativ

4 Handlung

In diesem Abschnitt werden wir Handlungen und Handlungsabsichten modellieren.

Wir beschreiben Handlungen als ein Änderung der Welt. Das Modell einer Handlung ist rein auf die extern beobachtbare Änderung der Welt beschränkt. Die handelnden Person ist dabei Nebensache. Wir beschreiben nur vergangene bzw. hypothetische Handlungen und deren Auswirkungen.

datatype 'welt handlung = Handlung (vorher: $\langle 'welt \rangle$) (nachher: $\langle 'welt \rangle$)

Eine Handlung ist reduziert auf die beobachtbaren Auswirkungen der Handlung. Die dahinterliegende Handlungsabsicht, bzw. Intention oder "Wollen" sind in einer 'welt handlung nicht modelliert. Dies liegt daran, dass wir irgendwie die geistige Welt mit der physischen Welt verbinden müssen und wir daher am Anfang nur messbare Tatsachen betrachten können. Diese initiale Entscheidung, eine Handlung rein auf ihre beobachtbaren und messbaren Auswirkungen zu reduzieren, ist essentiell für diese Theorie.

Handlungen können Leute betreffen. Handlungen können aus Sicht Anderer wahrgenommen werden. Unser Modell einer Handlung enthält jedoch nur die Welt vorher und Welt nachher. So können wir handelnde Person und beobachtende Person trennen.

Folgende Funktion beschreibt ob eine Handlung eine No-Op ist, also eine Handlung welche die Welt nicht verändert.

```
definition ist-noop :: \langle 'welt \ handlung \Rightarrow bool \rangle where \langle ist-noop h \equiv vorher \ h = nachher \ h \rangle
```

Folgende Definition ist eine Handlung als Funktion gewrapped. Diese abstrakte Art eine Handlung darzustellen erlaubt es nun, die Absicht oder Intention hinter einer Handlung zu modellieren.

 $\mathbf{datatype} \ ('person, 'welt) \ handlungs absicht = Handlungs absicht \ ('person \Rightarrow 'welt \Rightarrow 'welt \ option)$

Im Vergleich zu unserer 'welt handlung sehen wir bereits am Typen, dass eine ('person, 'welt) handlungsabsicht nicht nur eine einfache Aussage über die 'welt trifft, sondern auch die Absicht der handelnden 'person beinhaltet.

Die Idee ist, dass eine ('person, 'welt) handlungsabsicht eine generische Handlungsabsicht modelliert. Beispielsweise Handlungsabsicht (\(\lambda ich\) welt. brezen-kaufen welt ich).

Eine ('person, 'welt) handlungsabsicht gibt eine 'welt option zurück, anstatt einer 'welt. Handlungsabsicht sichten sind damit partielle Funktionen, was modelliert, dass die Ausführung einer Handlungsabsicht scheitern kann. Beispielsweise könnte ein Dieb versuchen ein Opfer zu bestehlen; wenn sich allerdings kein passendes Opfer findet, dann darf die Handlung scheitern. Oder es könnte der pathologische Sonderfall eintreten, dass ein Dieb sich selbst bestehlen soll. Auch hier darf die Handlung scheitern. Von außen betrachtet ist eine solche gescheiterte Handlung nicht zu unterscheiden vom Nichtstun. Allerdings ist es für die moralische Betrachtung dennoch wichtig zu unterscheiden, ob die Handlungsabsicht ein gescheiterter Diebstahl war, oder ob die Handlungsabsicht einfach Nichtstun war. Dadurch dass Handlungsabsichten partiell sind, können wir unterscheiden ob die Handlung wie geplant ausgeführt wurde oder gescheitert ist. Denn moralisch sind Stehlen und Nichtstun sehr verschieden.

Folgende Funktion modelliert die Ausführung einer Handlungsabsicht.

Gegeben die handelnde-person: 'person, die welt::'welt in ihrem aktuellen Zustand, und eine ha::('person, 'welt) handlungsabsicht, so liefert nachher-handeln handelnde-person welt ha::'welt die potenziell veränderte Welt zurück, nachdem die Handlungsabsicht ausgeführt wurde.

Die Funktion nachher-handeln besagt, dass eine gescheiterte Handlung die Welt nicht verändert. Ab diesem Punkt sind also die Handlungen "sich selbst bestehlen" und "Nichtstun" von außen ununterscheidbar, da beide die Welt nicht verändern.

Dank der Hilfsdefinition nachher-handeln können wir nun "Handeln" allgemein definieren. Folgende Funktion überführt effektiv eine ('person, 'welt) handlungsabsicht in eine 'welt handlung.

```
definition handeln
```

```
:: \langle 'person \Rightarrow 'welt \Rightarrow ('person, 'welt) \ handlungsabsicht \Rightarrow 'welt \ handlung \rangle
where
\langle handeln \ handelnde-person \ welt \ ha \equiv Handlung \ welt \ (nachher-handeln \ handelnde-person \ welt \ ha) \rangle
```

Die Funktion nachher-handeln liefert die Welt nach der Handlung. Die Funktion handeln liefert eine $'welt\ handlung$, welche die Welt vor und nach der Handlung darstellt.

Beispiel, für eine Welt die nur aus einer Zahl besteht: Wenn die Zahl kleiner als 9000 ist erhöhe ich sie, ansonsten schlägt die Handlung fehl.

definition $\langle beispiel-handlungsabsicht \equiv Handlungsabsicht (\lambda- n. if n < 9000 then Some (n+1) else None) \rangle$

Von Außen können wir Funktionen nur extensional betrachten, d.h. Eingabe und Ausgabe anschauen. Die Absicht die sich in einer Funktion verstecken kann ist schwer zu erkennen. Dies deckt sich ganz gut damit, dass Isabelle standardmäßig Funktionen nicht printet. Eine ('person, 'welt) handlungsabsicht kann nicht geprinted werden!

Da Funktionen nicht geprintet werden können, sieht beispiel-handlungsabsicht so aus: Handlungsabsicht -

Um eine gescheiterte Handlung von einer Handlung welche die Welt nicht verändert zu unterscheiden, sagen wir, dass eine Handlungsabsicht ausführbar ist, wenn die ausgeführte Handlungsabsicht nicht gescheitert ist:

```
\begin{array}{l} \textbf{fun} \ \textit{ausfuehrbar} :: \langle \textit{'person} \Rightarrow \textit{'welt} \Rightarrow (\textit{'person}, \textit{'welt}) \ \textit{handlungsabsicht} \Rightarrow \textit{bool} \rangle \\ \textbf{where} \\ \langle \textit{ausfuehrbar} \ \textit{p} \ \textit{welt} \ (\textit{Handlungsabsicht} \ \textit{h}) = (\textit{h} \ \textit{p} \ \textit{welt} \neq \textit{None}) \rangle \end{array}
```

Nicht ausführbare Handlungen resultieren in unserem Modell im Nichtstun:

4.1 Interpretation: Gesinnungsethik vs. Verantwortungethik

Nur basierend auf unserem Modell einer *Handlung* und *Handlungsabsicht* können wir bereits erste Aussagen über moralische Bewertungen treffen.

Sei eine Ethik eine Funktion, welche einem beliebigen ' α eine Bewertung Gut = True, Schlecht = False zuordnet.

• Eine Ethik hat demnach den Typ: $'\alpha \Rightarrow bool$.

Laut https://de.wikipedia.org/wiki/Gesinnungsethik ist eine Gesinnungsethik "[..] eine der moralischen Theorien, die Handlungen nach der Handlungsabsicht [...] bewertet, und zwar ungeachtet der nach erfolgter Handlung eingetretenen Handlungsfolgen."

• Demnach ist eine Gesinnungsethik: ('person, 'welt) handlungsabsicht \Rightarrow bool.

Nach https://de.wikipedia.org/wiki/Verantwortungsethik steht die Verantwortungsethik dazu im strikten Gegensatz, da die Verantwortungsethik "in der Bewertung des Handelns die Verantwortbarkeit der tatsächlichen Ergebnisse betont."

• Demnach ist eine Verantwortungsethik: 'welt handlung \Rightarrow bool.

Da handeln eine Handlungsabsicht ('person, 'welt) handlungsabsicht in eine konkrete Änderung der Welt 'welt handlung überführt, können wie die beiden Ethiktypen miteinander in Verbindung setzen. Wir sagen, eine Gesinnungsethik und eine Verantwortungsethik sind konsistent, genau dann wenn für jede Handlungsabsicht, die Gesinnungsethik die Handlungsabsicht genau so bewertet, wie die Verantwortungsethik die Handlungsabsicht bewerten würde, wenn die die Handlungsabsicht in jeder möglichen Welt und als jede mögliche handelnde Person tatsächlich ausgeführt wird und die Folgen betrachtet werden:

```
 \begin{array}{l} \textbf{definition} \ \ gesinnung sethik-verant wortung sethik-konsistent \\ :: \langle (('person, 'welt) \ handlung sabsicht \Rightarrow bool) \Rightarrow ('welt \ handlung \Rightarrow bool) \Rightarrow bool \rangle \\ \textbf{where} \\ \langle gesinnung sethik-verant wortung sethik-konsistent \ gesinnung sethik \ verant wortung sethik \equiv \\ \forall \ handlung sabsicht. \\ gesinnung sethik \ handlung sabsicht \longleftrightarrow \\ (\forall \ person \ welt. \ verant wortung sethik \ (handeln \ person \ welt \ handlung sabsicht)) \rangle \\ \end{aligned}
```

Ich habe aktuell kein Beispiel für eine Gesinnungsethik und eine Verantwortungsethik, die tatsächlich konsistent sind. Später (In §9.1) werden wir sehen, dass es eine Übersetzung gibt, mit der die goldene Regel und der Utilitarismus konsistent sind.

5 Beispiel Person

Wir führen eine Beispielbevölkerung für Beispiele ein. Sie besteht aus vier Personen.

```
datatype person = Alice \mid Bob \mid Carol \mid Eve
```

In Isabelle/HOL steht die Konstante *UNIV* vom Typ 'a set für die Menge aller 'a, also das Universum über 'a. Das Universum *UNIV* vom Typ person set unserer Bevölkerung ist sehr endlich:

```
lemma UNIV-person: \langle UNIV = \{Alice, Bob, Carol, Eve\} \rangle
```

Wir werden unterscheiden:

- 'person: generischer Typ, erlaubt es jedes Modell einer Person und Bevölkerung zu haben.
- person: Unser minimaler Beispielstyp, bestehend aus Alice, Bob, ...

6 Maxime

In diesem Abschnitt werden wir das Konzept einer Maxime modellieren.

Nach https://de.wikipedia.org/wiki/Maxime ist eine Maxime ein persönlicher Grundsatz des Wollens und Handelns. Nach Kant ist eine Maxime ein "subjektives Prinzip des Wollens".

Modell einer *Maxime*: Eine Maxime in diesem Modell beschreibt ob eine Handlung in einer gegebenen Welt gut ist.

Faktisch bruachen wir um eine Maxime zu modellieren

- 'person: die handelnde Person, i.e., ich.
- 'welt handlung: die zu betrachtende Handlung.
- bool: Das Ergebnis der Betrachtung. True = Gut; False = Schlecht.

Wir brauchen sowohl die 'welt handlung als auch die 'person aus deren Sicht die Maxime definiert ist, da es einen großen Unterschied machen kann ob ich selber handel, ob ich Betroffener einer fremden Handlung bin, oder nur Außenstehender.

```
\mathbf{datatype} \ ('person, 'welt) \ maxime = Maxime \ \langle 'person \Rightarrow 'welt \ handlung \Rightarrow bool \rangle
```

Auswertung einer Maxime:

```
fun okay :: \langle ('person, 'welt) \ maxime \Rightarrow 'person \Rightarrow 'welt \ handlung \Rightarrow bool \rangle where \langle okay \ (Maxime \ m) \ p \ h = m \ p \ h \rangle
```

Beispiel

```
definition maxime-mir-ist-alles-recht :: \langle ('person, 'welt) \ maxime \rangle where \langle maxime-mir-ist-alles-recht \equiv Maxime \ (\lambda--. \ True) \rangle
```

6.1 Maxime in Sinne Kants?

Kants kategorischer Imperativ ist eine deontologische Ethik, d.h., "Es wird eben nicht bewertet, was die Handlung bewirkt, sondern wie die Absicht beschaffen ist." https://de.wikipedia.org/wiki/Kategorischer Imperativ.

Wenn wir Kants kategorischen Imperativ bauen wollen, dürfen wir also nicht die Folgen einer Handlung betrachten, sondern nur die Absicht dahinter. Doch unsere *Maxime* betrachtet eine 'welt handlung, also eine konkrete Handlung, die nur durch ihre Folgen gegeben ist. Die Maxime betrachtet keine Handlungsabsicht ('person, 'welt) handlungsabsicht.

»Zweifellos hat Immanuel Kant eine Art von Gesinnungsethik vertreten« https://de.wikipedia.org/wiki/Gesinnungsethik#Gesinnungsethik_bei_Kant. Wie wir bereits im Abschnitt 4.1 gesehen haben, sollte eine Maxime demnach eine ('person, 'welt) handlungsabsicht und keine 'welt handlung betrachten. Dennoch haben wir uns für unsere extensionale Interpretation für eine ('person, 'welt) handlungsabsicht entschieden. Und auch wenn wir das Zitat der https://de.wikipedia.org/w/index.php?title=Gesinnungsethik&oldid=218409490#Gesinnungsethik_bei_Kant weiterlesen, sehen wir, dass unser Modell zumindest nicht komplett inkonsistent ist: »Zweifellos hat Immanuel Kant eine Art von Gesinnungsethik vertreten, die allerdings nicht im Gegensatz zu einer Verantwortungsethik, sondern allenfalls zu einer bloßen "Erfolgsethik" steht.«

Kant unterscheidet unter Anderem "zwischen »apriorischen« und »empirischen« Urteilen" [1]. Wenn wir uns den Typ 'welt handlung als Beobachtung der Welt vorher und nachher anschauen, dann könnte man sagen, unser Moralbegriff der Maxime sei empirisch. Für Kant gilt jedoch: "Alle Moralbegriffe

[...] haben a priori ihren Sitz und Ursprung ausschließlich in der Vernunft" [1]. Hier widerspricht unser Modell wieder Kant, da unser Modell empirisch ist und nicht apriorisch.

Dies mag nun als Fehler in unserem Modell verstanden werden. Doch irgendwo müssen wir praktisch werden. Nur von Handlungsabsichten zu reden, ohne dass die beabsichtigten Folgen betrachtet werden ist mir einfach zu abstrakt und nicht greifbar.

Alles ist jedoch nicht verloren, denn "Alle rein mathematischen Sätze sind [...] apriorisch" [1]. Und auch Russel schlussfolgert: "Um ein ausreichendes Kriterium zu gewinnen, müßten wir Kants rein formalen Standpunkt aufgeben und die Wirkung der Handlungen in Betracht ziehen" [1].

Auch Kants kategorischer Imperativ und die Goldene Regel sind grundverschieden: https://web.archive.org/web/20220123174117/https://www.goethegymnasium-hildesheim.de/index.php/faecher/faecher/gesellschaftswissenschaften/philosophie Dennoch, betrachten wir den kategorischen Imperativ als eine Verallgemeinerung der goldenen Regel.

6.2 Die Goldene Regel

Die Goldene Regel nach https://de.wikipedia.org/wiki/Goldene Regel sagt:

"Behandle andere so, wie du von ihnen behandelt werden willst."

"Was du nicht willst, dass man dir tu, das füg auch keinem andern zu."

So wie wir behandelt werden wollen ist modelliert durch eine ('person, 'welt) maxime.

Die goldene Regel testet ob eine Handlung, bzw. Handlungsabsicht moralisch ist. Um eine Handlung gegen eine Maxime zu testen fragen wir uns:

- Was wenn jeder so handeln würde?
- Was wenn jeder nach dieser Maxime handeln würde?

Beispielsweise mag "stehlen" und "bestohlen werden" die gleiche Handlung sein, jedoch wird sie von Täter und Opfer grundverschieden wahrgenommen.

Für eine gegebene Welt und eine gegebene Maxime nennen wir eine Handlungsabsicht genau dann moralisch, wenn die Handlung auch die eigene Maxime erfüllt, wenn die Handlung von anderen durchgeführt würde.

$\mathbf{definition} \ moralisch ::$

```
\langle 'welt \Rightarrow ('person, 'welt) \; maxime \Rightarrow ('person, 'welt) \; handlungsabsicht \Rightarrow bool \rangle \; \mathbf{where} 
\langle moralisch \; welt \; handlungsabsicht \; maxime \; \equiv 
\forall \; p \in bevoelkerung. \; was-wenn-jeder-so-handelt-aus-sicht-von \; welt \; handlungsabsicht \; maxime \; p \rangle
```

Faktisch bedeutet diese Definition, wir bilden das Kreuzprodukt bevoelkerung \times bevoelkerung, wobei jeder einmal als handelnde Person auftritt und einmal als betroffene Person.

lemma moralisch-unfold:

```
 \langle moralisch \ welt \ (Maxime \ m) \ handlungsabsicht \longleftrightarrow \\ (\forall \ p1 \in bevoelkerung. \ \forall \ p2 \in bevoelkerung. \ m \ p1 \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht)) \rangle \\ \mathbf{lemma} \ \langle moralisch \ welt \ (Maxime \ m) \ handlungsabsicht \longleftrightarrow \\ (\forall \ (p1,p2) \in bevoelkerung \times bevoelkerung. \ m \ p1 \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht)) \rangle \\ \mathbf{lemma} \ moralisch-simp: \\ \langle moralisch \ welt \ m \ handlungsabsicht \longleftrightarrow \\ (\forall \ p1 \ p2. \ okay \ m \ p1 \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht)) \rangle
```

Wir können die goldene Regel auch umformulieren, nicht als Imperativ, sondern als Beobachtung eines Wunschzustandes: Wenn eine Handlung für eine Person okay ist, dann muss sie auch Okay sein, wenn jemand anderes diese Handlung ausführt.

Formal: m ich (handeln ich welt handlungsabsicht) $\Longrightarrow \forall p2$. m ich (handeln p2 welt handlungsabsicht) Genau dies können wir aus unserer Definition von moralisch ableiten:

lemma goldene-regel:

```
\langle moralisch \ welt \ m \ handlungsabsicht \Longrightarrow okay \ m \ ich \ (handeln \ ich \ welt \ handlungsabsicht) \Longrightarrow \forall \ p2. \ okay \ m \ ich \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht) \rangle
```

Für das obige lemma brauchen wir die Annahme m ich (handeln ich welt handlungsabsicht) gar nicht. Wenn für eine gegebene Maxime m eine Handlungsabsicht moralisch ist, dann ist es auch okay, wenn ich von der Handlungsabsicht betroffen bin, egal wer sie ausführt.

corollary

```
\langle moralisch \ welt \ m \ handlungsabsicht \Longrightarrow \  \  \forall \ p2. \ okay \ m \ ich \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht) \rangle
```

Die umgekehrte Richtung gilt nicht, weil diese Formulierung nur die Handlungen betrachtet, die okay sind.

Hier schlägt das Programmiererherz höher: Wenn 'person aufzählbar ist haben wir ausführbaren Code: moralisch = moralisch-exhaust enum-class.enum wobei moralisch-exhaust implementiert ist als moralisch-exhaust bevoelk welt maxime handlungsabsicht \equiv case maxime of Maxime $m \Rightarrow list-all$ ($\lambda(p, x)$. m p (handeln x welt handlungsabsicht)) (List.product bevoelk bevoelk).

6.3 Maximen Debugging

Der folgende Datentyp modelliert ein Beispiel in welcher Konstellation eine gegebene Maxime verletzt ist:

```
record ('person, 'welt) dbg-verletzte-maxime =
dbg-opfer :: <'person> — verletzt für; das Opfer
dbg-taeter :: <'person> — handelnde Person; der Täter
dbg-handlung :: <'welt handlung> — Die verletzende Handlung
```

Alle Feldnamen bekommen das Präfix "dbg" für Debug um den Namensraum nicht zu verunreinigen.

Die folgende Funktion liefert alle Gegebenheiten welche eine Maxime verletzen:

```
fun debug-maxime

:: \langle ('welt \Rightarrow 'printable\text{-}world) \Rightarrow 'welt \Rightarrow

('person, 'welt) \ maxime \Rightarrow ('person, 'welt) \ handlungsabsicht

\Rightarrow (('person, 'printable\text{-}world) \ dbg\text{-}verletzte\text{-}maxime) \ set \rangle

where

\langle debug\text{-}maxime \ print\text{-}world \ welt \ m \ handlungsabsicht} =

\{\{(debug\text{-}maxime \ print\text{-}world \ welt \ m \ handlungsabsicht}) =

\{dbg\text{-}opfer = p1, \\ dbg\text{-}taeter = p2, \\ dbg\text{-}handlung = map\text{-}handlung \ print\text{-}world \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht)} \}

|p1| p2. \ \neg okay \ m \ p1 \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht) \} \rangle
```

Es gibt genau dann keine Beispiele für Verletzungen, wenn die Maxime erfüllt ist:

```
\mathbf{lemma} \land debug\text{-}maxime \ print\text{-}world \ welt \ maxime \ handlungsabsicht} = \{\} \\ \longleftrightarrow moralisch \ welt \ maxime \ handlungsabsicht \rangle
```

6.4 Beispiel

Beispiel: Die Welt sei nur eine Zahl und die zu betrachtende Handlungsabsicht sei, dass wir diese Zahl erhöhen. Die Mir-ist-alles-Recht Maxime ist hier erfüllt:

```
beispiel \langle moralisch \\ (42::nat) \\ maxime-mir-ist-alles-recht \\ (Handlungsabsicht (\lambda(person::person) welt. Some (welt + 1))) \rangle
```

Beispiel: Die Welt ist modelliert als eine Abbildung von Person auf Besitz. Die Maxime sagt, dass Leute immer mehr oder gleich viel wollen, aber nie etwas verlieren wollen. In einer Welt in der keiner etwas hat, erfüllt die Handlung jemanden 3 zu geben die Maxime.

```
beispiel \langle moralisch | [Alice \mapsto (\theta :: nat), Bob \mapsto \theta, Carol \mapsto \theta, Eve \mapsto \theta] 
(Maxime (\lambda person handlung. 
(the ((vorher handlung) person)) \leq (the ((nachher handlung) person))))
(Handlungsabsicht (\lambda person welt. Some (welt(person \mapsto 3)))) \rangle
```

```
beispiel \langle debug\text{-}maxime show\text{-}map \rangle
             [Alice \mapsto (\theta :: nat), Bob \mapsto \theta, Carol \mapsto \theta, Eve \mapsto \theta]
             (Maxime (\lambda person\ handlung.
                 (the\ ((vorher\ handlung)\ person)) \leq (the\ ((nachher\ handlung)\ person))))
             (Handlungsabsicht\ (\lambda person\ welt.\ Some(welt(person\ \mapsto\ 3))))
 = \{\}
```

Wenn nun Bob allerdings bereits 4 hat, würde die obige Handlung ein Verlust für ihn bedeuten und die Maxime ist nicht erfüllt.

```
\mathbf{beispiel} \leftarrow moralisch
            [Alice \mapsto (0::nat), Bob \mapsto 4, Carol \mapsto 0, Eve \mapsto 0]
            (Maxime (\lambda person\ handlung.
                (the\ ((vorher\ handlung)\ person)) \le (the\ ((nachher\ handlung)\ person))))
            (Handlungsabsicht\ (\lambda person\ welt.\ Some\ (welt(person\mapsto 3))))
beispiel \langle debug\text{-}maxime show\text{-}map \rangle
            [Alice \mapsto (\theta :: nat), Bob \mapsto 4, Carol \mapsto \theta, Eve \mapsto \theta]
            (Maxime (\lambda person\ handlung.
                (the\ ((vorher\ handlung)\ person)) \le (the\ ((nachher\ handlung)\ person))))
            (Handlungsabsicht (\lambda person welt. Some (welt(person \mapsto 3))))
 =\{(
      dbg-opfer = Bob,
      dbq-taeter = Bob,
      dbg-handlung = Handlung [(Alice, \theta), (Bob, 4), (Carol, \theta), (Eve, \theta)]
                              [(Alice, \theta), (Bob, 3), (Carol, \theta), (Eve, \theta)]
    )}>
```

6.5 Maximen Kombinieren

```
Konjunktion (Und) zweier Maximen.
```

```
fun MaximeConj
  :: \langle ('person, 'welt) | maxime \Rightarrow ('person, 'welt) | maxime \Rightarrow ('person, 'welt) | maxime \rangle
  where
\langle MaximeConj\ (Maxime\ m1)\ (Maxime\ m2) = Maxime\ (\lambda p\ h.\ m1\ p\ h \land m2\ p\ h) \rangle
Die erwarteten Regeln auf einer Konjunktion gelten.
lemma okay-MaximeConj: \langle okay \; (MaximeConj \; m1 \; m2) \; p \; h \longleftrightarrow okay \; m1 \; p \; h \land okay \; m2 \; p \; h \rangle
lemma moralisch-MaximeConj:
  \langle moralisch \ welt \ (MaximeConj \ m1 \ m2) \ ha \longleftrightarrow moralisch \ welt \ m1 \ ha \land moralisch \ welt \ m2 \ ha \rangle
{\bf lemma}\ moralisch-Maxime Conj-False:
   \langle moralisch \ welt \ (MaximeConj \ m1 \ (Maxime \ (\lambda \text{---}. \ True))) \ ha \longleftrightarrow moralisch \ welt \ m1 \ ha \rangle 
lemma moralisch-MaximeConj-True:
```

 $\langle \neg moralisch welt (MaximeConj m1 (Maxime (\lambda - -. False))) ha \rangle$

```
Disjunktion (Oder) zweier Maximen.
```

```
fun MaximeDisj

:: \langle ('person, 'welt) \ maxime \Rightarrow ('person, 'welt) \ maxime \Rightarrow ('person, 'welt) \ maxime \rangle

where

\langle MaximeDisj \ (Maxime \ m1) \ (Maxime \ m2) = Maxime \ (\lambda p \ h. \ m1 \ p \ h \lor m2 \ p \ h) \rangle
```

 $\mathbf{lemma} \ \mathit{okay\text{-}MaximeDisj:} \ \langle \mathit{okay} \ (\mathit{MaximeDisj} \ \mathit{m1} \ \mathit{m2}) \ \mathit{p} \ \mathit{h} \ \longleftrightarrow \ \mathit{okay} \ \mathit{m1} \ \mathit{p} \ \mathit{h} \ \lor \ \mathit{okay} \ \mathit{m2} \ \mathit{p} \ \mathit{h} \ \lor$

Leider ist MaximeDisj weniger schön, weil es kein genau-dann-wenn mit der Disjunktion $(m1 \lor m2)$ gibt.

$\mathbf{lemma}\ moralisch\text{-}MaximeDisjI\colon$

```
< moralisch \ welt \ m1 \ ha \ \lor \ moralisch \ welt \ m2 \ ha \implies moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ welt \ (MaximeDisj \ m2) \ ha > moralisch \ welt \ welt
```

Die Rückrichtung gilt leider nicht. $MaximeDisj\ m1\ m2$ is effektiv schwächer, da sich jede Person unabhängig entscheiden darf, ob sie m1 oder m2 folgt. Im Gegensatz dazu sagt $moralisch\ welt\ m1\ ha$ $\lor\ moralisch\ welt\ m2\ ha$, dass für alle Personen entweder m1 oder m2 gelten muss.

```
\mathbf{lemma}\ moralisch\text{-}MaximeDisj1:
```

```
\langle moralisch \ welt \ m1 \ ha \implies moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha \rangle
lemma \ moralisch-MaximeDisj2:
\langle moralisch \ welt \ m2 \ ha \implies moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ ha \rangle
```

${f lemma}\ moralisch-Maxime Disj-False:$

```
\langle moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ (Maxime \ (\lambda - -. \ False))) \ ha \longleftrightarrow moralisch \ welt \ m1 \ ha \rangle
```

${f lemma}\ moralisch-Maxime Disj-True:$

```
\langle moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ (Maxime \ (\lambda - -. \ True))) \ ha \rangle
```

Negation.

```
fun MaximeNot :: \langle ('person, 'welt) \ maxime \Rightarrow ('person, 'welt) \ maxime \rangle
where
\langle MaximeNot \ (Maxime \ m) = Maxime \ (\lambda p \ h. \ \neg \ m \ p \ h) \rangle
```

lemma $okay-MaximeNot: \langle okay \ (MaximeNot \ m) \ p \ h \longleftrightarrow \neg \ okay \ m \ p \ h \rangle$

lemma okay-DeMorgan:

```
\langle okay \; (MaximeNot \; (MaximeConj \; m1 \; m2)) \; p \; h \\ \longleftrightarrow \; okay \; (MaximeDisj \; (MaximeNot \; m1) \; (MaximeNot \; m2)) \; p \; h \rangle
```

$\mathbf{lemma}\ moralisch\text{-}DeMorgan:$

```
\langle moralisch \ welt \ (MaximeNot \ (MaximeConj \ m1 \ m2)) \ ha \\ \longleftrightarrow \ moralisch \ welt \ (MaximeDisj \ (MaximeNot \ m1) \ (MaximeNot \ m2)) \ ha \rangle
```

7 Schleier des Nichtwissens

In diesem Abschnitt werden wir, basierend auf der Idee von Rawls Schleier des Nitchwissens, definieren, was eine wohlgeformte Handlungsabsicht und eine wohlgeformte Maxime sind.

Rawls' Schleier des Nichtwissens https://de.wikipedia.org/wiki/Schleier_des_Nichtwissens ist ein fiktives Modell, in der Personen ȟber die zukünftige Gesellschaftsordnung entscheiden können, aber selbst nicht wissen, an welcher Stelle dieser Ordnung sie sich später befinden werden, also unter einem "Schleier des Nichtwissens" stehen.« Quote wikipedia

Wir bedienen uns bei der Idee dieses Modells um gültige Handlungsabsichten und Maximen zu definieren. Handlungsabsichten und Maximen sind nur gültig, wenn darin keine Personen hardgecoded werden.

Beispielsweise ist folgende Handlungsabsicht ungültig: λich welt. if ich = Alice then Do-A welt else Do-B welt

Handlungsabsichten und Maximen müssen immer generisch geschrieben werden, so dass die handelnden und betroffenen Personen niemals anhand ihres Namens ausgewählt werden.

unser Modell von Handlungsabsichten und Maximen stellt beispielsweise die handelnde Person als Parameter bereit. Folgendes ist also eine gültige Handlung: λich welt. Modifiziere Welt welt ich

Auch ist es erlaubt, Personen in einer Handlungsabsicht oder Maxime nur anhand ihrer Eigenschaften in der Welt auszuwählen. Folgendes wäre eine wohlgeformte Handlung, wenn auch eine moralisch fragwürdige: λich welt. enteignen ' $\{opfer.\ besitz\ ich < besitz\ opfer\}$

Um diese Idee von wohlgeformten Handlungsabsichten und Maximen zu formalisieren bedienen wir uns der Idee des Schleiers des Nichtwissens. Wir sagen, dass Handlungsabsichten wohlgeformt sind, wenn die Handlungsabsicht gleich bleibt, wenn man sowohl die handelnde Person austauscht, als auch alle weltlichen Eigenschaften dieser Person. Anders ausgedrückt: Wohlgeformte Handlungsabsichten und Maximen sind solche, bei denen bei der Definition noch nicht feststeht, auf we sie später zutreffen.

Für jede Welt muss eine Welt-Personen Swap (wps) Funktion bereit gestellt werden, die alle Weltlichen Eigenschaften von 2 Personen vertauscht:

```
\textbf{type-synonym} \ (\textit{'person}, \textit{'welt}) \ \textit{wp-swap} = \langle \textit{'person} \Rightarrow \textit{'person} \Rightarrow \textit{'welt} \Rightarrow \textit{'welt} \rangle
```

Ein jeder ('person, 'welt) wp-swap sollte mindestens folgendes erfüllen:

```
definition wps\text{-}id :: \langle ('person, 'welt) \ wp\text{-}swap \Rightarrow 'welt \Rightarrow bool \rangle where
```

 $\langle wps\text{-}id \ wps \ welt \equiv \forall \ p1 \ p2. \ wps \ p2 \ p1 \ (wps \ p1 \ p2 \ welt) = welt \rangle$



7.1 Wohlgeformte Handlungsabsicht

Wir sagen, eine Handlungsabsicht ist wohlgeformt, genau dann wenn sie obiges kommutatives Diagramm erfüllt, d.h. wenn folgendes equivalent ist

- handeln in einer Welt.
- zwei Personen in einer Welt zu vertauschen, in der veränderten Welt zu handeln, und die beiden Personen wieder zurück tauschen.

```
fun wohlgeformte-handlungsabsicht 
 :: ⟨('person, 'welt) wp-swap ⇒ 'welt ⇒ ('person, 'welt) handlungsabsicht ⇒ bool⟩ where 
 ⟨wohlgeformte-handlungsabsicht wps welt (Handlungsabsicht h) = 
 (\forall p1\ p2.\ h\ p1\ welt = map\text{-option}\ (wps\ p2\ p1)\ (h\ p2\ (wps\ p1\ p2\ welt)))⟩
```

Folgende Folgerung erklärt die Definition vermutlich besser:

```
lemma wohlgeformte-handlungsabsicht-wpsid-imp-handeln:
 \langle wohlgeformte-handlungsabsicht wps welt ha \Longrightarrow wps-id wps welt \Longrightarrow \\ (\forall p1\ p2.\ handeln\ p1\ welt\ ha = \\ Handlung\ welt \\ (wps\ p2\ p1\ (nachher-handeln\ p2\ (wps\ p1\ p2\ welt)\ ha))) \rangle
```

Folgendes Lemma erlaubt es uns das kommutative Diagramm auch leicht anders zu zeichnen.

```
lemma wohlgeformte-handlungsabsicht-wpsid-wpssym-komm:
assumes wpsid: \forall \forall welt. wps-id wps welt>
and wps-sym: \forall welt. wps p1 p2 welt = wps p2 p1 welt>
shows \forall wohlgeformte-handlungsabsicht wps (wps p1 p2 welt) ha \Longrightarrow handeln p1 (wps p1 p2 welt) ha =
map-handlung (wps p1 p2) (handeln p2 welt ha)>
```



In einigen späteren Beispielen möchten wir zeigen, dass bestimmte Handlungsabsichten nicht wohlgeformt sind.

```
fun wohlgeformte-handlungsabsicht-gegenbeispiel 
:: \langle ('person, 'welt) \ wp\text{-}swap \Rightarrow 'welt \Rightarrow ('person, 'welt) \ handlungsabsicht \Rightarrow 'person \Rightarrow 'person \Rightarrow bool \rangle where 
\langle wohlgeformte\text{-}handlungsabsicht\text{-}gegenbeispiel} \ wps \ welt \ (Handlungsabsicht \ h) \ taeter \ opfer \ \longleftrightarrow 
h \ taeter \ welt \neq map\text{-}option \ (wps \ opfer \ taeter) \ (h \ opfer \ (wps \ taeter \ opfer \ welt)) \rangle
```

lemma

```
\langle\exists~p1~p2.~wohlge form te-handlung sabsicht-gegenbeispiel~wps~welt~ha~p1~p2\longleftrightarrow \neg wohlge form te-handlung sabsicht~wps~welt~ha\rangle
```

7.2 Spezialfall: Maxime und Handlungsabsichten haben nette Eigenschaften

Dieses Kapitel darf gerne übersprungen werden, da der Spezialfall nur in bestimmten Beweisen interessant wird.

Nach der gleichen Argumentation müssten Maxime und Handlungsabsicht so generisch sein, dass sie in allen Welten zum gleichen Ergebnis kommen. Dies gilt jedoch nicht immer. Wenn dieser Sonderfall eintritt sagen wir, Maxime und Handlungsabsicht generalisieren.

Die Vorbedingungen in obiger Definition, nämlich dass die Handlungsabsicht ausfuehrbar ist, ist nötig, um z.B. Handlungsabsichten wie das Stehlen zu ermöglichen; jedoch gibt es beim Stehlen genau den pathologischen Grenzfall von-sich-selbst Stehlen, welcher in einer No-Op endet und das Ergebnis damit nicht moralisch falsch ist. Durch die Einschränkung auf ausfuehrbar Fälle lassen sich solche pathologischen Grenzfälle ausklammern.

Für eine gegebene Maxime schließt die Forderung maxime-und-handlungsabsicht-generalisieren leider einige Handlungen aus. Beispiel: In einer Welt besitzt Alice 2 und Eve hat 1 Schulden. Die Maxime ist, dass Individuen gerne keinen Besitz verlieren. Die Handlung sei ein globaler reset, bei dem jeden ein Besitz von 0 zugeordnet wird. Leider generalisiert diese Handlung nicht, da Eve die Handlung gut findet, Alice allerdings nicht.

beispiel

```
 \begin{array}{l} \leftarrow maxime\text{-}und\text{-}handlungsabsicht\text{-}generalisieren} \\ swap \\ ((\lambda x.\ \theta)(Alice:=(2::int),\ Eve:=-1)) \\ (Maxime\ (\lambda ich\ h.\ (vorher\ h)\ ich \leq (nachher\ h)\ ich)) \\ (Handlungsabsicht\ (\lambda ich\ w.\ Some\ (\lambda\text{-}.\ \theta))) \\ Eve \rangle \end{array}
```

Die Maxime und ('person, 'welt) wp-swap können einige Eigenschaften erfüllen.

Wir kürzen das ab mit wpsm: Welt Person Swap Maxime.

Die Person für die Maxime ausgewertet wird und swappen der Personen in der Welt kann equivalent sein:

definition wpsm-kommutiert

```
:: \langle ('person, 'welt) \; maxime \Rightarrow ('person, 'welt) \; wp\text{-}swap \Rightarrow 'welt \Rightarrow bool \rangle
where
\langle wpsm\text{-}kommutiert \; m \; wps \; welt \equiv
\forall \; p1 \; p2 \; ha.
okay \; m \; p2 \; (handeln \; p1 \; (wps \; p1 \; p2 \; welt) \; ha)
\longleftrightarrow
okay \; m \; p1 \; (Handlung \; welt \; (wps \; p1 \; p2 \; (nachher-handeln \; p1 \; (wps \; p2 \; p1 \; welt) \; ha))) \rangle
```

Wenn sowohl eine wohlgeformte-handlungsabsicht vorliegt, als auch wpsm-kommutiert, dann erhalten wir ein sehr intuitives Ergebnis, welches besagt, dass ich handelnde Person und Person für die die Maxime gelten soll vertauschen kann.

```
lemma wfh-wpsm-kommutiert-simp:
assumes wpsid: \langle wps\text{-}id \ wps \ welt \rangle
shows \langle wohlgeformte\text{-}handlungsabsicht \ wps \ welt \ ha \Longrightarrow
wpsm-kommutiert m wps welt \Longrightarrow
okay m p2 (handeln p1 (wps p1 p2 welt) ha)
\longleftrightarrow
okay m p1 (handeln p2 welt ha)\rangle
```

Die Rückrichtung gilt auch, aber da wir das für alle Handlungsabsichten in der Annahme brauchen, ist das eher weniger hilfreich.

```
lemma wfh-kommutiert-wpsm:
assumes wpsid: \langle wps\text{-}id \ wps \ welt \rangle
shows
\langle \forall \ ha. \ wohlgeformte\text{-}handlungsabsicht \ wps \ welt \ ha \ \land \\ (\forall \ p1 \ p2. \ okay \ m \ p2 \ (handeln \ p1 \ (wps \ p1 \ p2 \ welt) \ ha)
\longleftrightarrow \\ okay \ m \ p1 \ (handeln \ p2 \ welt \ ha)) \Longrightarrow
wpsm\text{-}kommutiert \ m \ wps \ welt \rangle
```

7.3 Wohlgeformte Maxime

Nach dem gleichen Konzept nach dem wir die wohlgeformte-handlungsabsicht definiert haben, definieren wir, was es bedeutet für eine Maxime wohlgeformt zu sein.

```
definition wohlgeformte-maxime-auf :: <'welt handlung \Rightarrow ('person, 'welt) wp-swap \Rightarrow ('person, 'welt) maxime \Rightarrow bool> where <br/> \forall wohlgeformte-maxime-auf h wps m \equiv \forall p1 p2. okay m p1 h \longleftrightarrow okay m p2 (map-handlung (wps p1 p2) h)>
```

Eigentlich sollte eine Maxime wohlgeformte sein für alle Handlungen. Jedoch definieren wir hier eine restriktive Version wohlgeformte-maxime-auf welche nur auf einer Handlung wohlgeformt ist. Der Grund ist leider ein Implementierungsdetail. Da wir ausführbaren Code wollen und Handlungen normalerweise nicht vollständig aufzählbar sind, werden wir auch den kategorischen Imperativ auf

eine endliche Menge von Handlungsabsichten beschränken. Die eigentlich schönere (jedoch schwer zu beweisende) Forderung lautet:

```
:: ⟨('person, 'welt) wp-swap ⇒ ('person, 'welt) maxime ⇒ bool⟩
where
⟨wohlgeformte-maxime wps m ≡
∀ h. wohlgeformte-maxime-auf h wps m⟩
Beispiel:
beispiel ⟨wohlgeformte-maxime swap (Maxime (λich h. (vorher h) ich ≤ (nachher h) ich))⟩
```

8 Kategorischer Imperativ

definition wohlgeformte-maxime

In diesem Abschnitt werden wir den kategorischen Imperativ modellieren.

Wir haben mit der goldenen Regel bereits definiert, wann für eine gegebene Welt und eine gegebene Maxime, eine Handlungsabsicht moralisch ist:

• $moralisch::'welt \Rightarrow ('person, 'welt) \ maxime \Rightarrow ('person, 'welt) \ handlungsabsicht \Rightarrow bool$

Effektiv testet die goldene Regel eine Handlungsabsicht.

Nach meinem Verständnis generalisiert Kant mit dem Kategorischen Imperativ diese Regel, indem die Maxime nicht mehr als gegeben angenommen wird, sondern die Maxime selbst getestet wird. Sei die Welt weiterhin gegeben, dann müsste der kategorische Imperativ folgende Typsignatur haben:

• $'welt \Rightarrow ('person, 'welt) \ maxime \Rightarrow bool$

Eine Implementierung muss dann über alle möglichen Handlungsabsichten allquantifizieren.

Grob gesagt: Die goldene Regel urteilt über eine Handlungsabsicht gegeben eine Maxime, der kategorische Imperativ urteilt über die Maxime an sich.

Ich behaupte, der kategorischer Imperativ lässt sich wie folgt umformulieren:

- Handle nur nach derjenigen Maxime, durch die du zugleich wollen kannst, dass sie ein allgemeines Gesetz werde.
- Handle nur nach derjenigen Maxime, durch die du zugleich wollen kannst, dass sie jeder befolgt, im Sinne der goldenen Regel.
- Handle nur nach derjenigen Maxime, durch die du zugleich wollen kannst, dass sie (Handlung und Maxime) moralisch ist.
- Wenn es jemanden gibt der nach einer Maxime handeln will, dann muss diese Handlung nach der Maxime moralisch sein.

• Für jede Handlungsabsicht muss gelten: Wenn jemand nach einer Handlungsabsicht handeln würde (getestet durch die Maxime), dann muss diese Handlung moralisch sein (getestet durch die Maxime).

Daraus ergibt sich diese Formalisierung:

Für eine bestimmte Handlungsabsicht: Wenn es eine Person gibt für die diese Handlungsabsicht moralisch ist, dann muss diese Handlungsabsicht auch für alle moralisch (im Sinne der goldenen Regel) sein.

```
definition kategorischer-imperativ-auf :: \langle ('person, 'welt) \ handlungsabsicht \Rightarrow 'welt \Rightarrow ('person, 'welt) \ maxime \Rightarrow bool \rangle where \langle kategorischer-imperativ-auf \ ha \ welt \ m \equiv (\exists ich. \ ausfuehrbar \ ich \ welt \ ha \ \land \ okay \ m \ ich \ (handeln \ ich \ welt \ ha)) \longrightarrow moralisch \ welt \ m \ ha \rangle
```

Wir beschränken uns auf die *ausfuehrbar*en Handlungsabsichten um pathologische Grenzfälle (welche keinen Rückschluss auf moralische Gesinnung lassen) auszuschließen.

Für alle möglichen (wohlgeformten) Handlungsabsichten muss dies nun gelten:

```
definition kategorischer-imperativ
::: <('person, 'welt) wp-swap \Rightarrow 'welt \Rightarrow ('person, 'welt) maxime \Rightarrow bool>
where
<kategorischer-imperativ wps welt m \equiv
\forall ha. wohlgeformte-handlungsabsicht wps welt ha \longrightarrow
kategorischer-imperativ-auf ha welt m>
```

Damit hat $kategorischer-imperativ\ wps::'welt \Rightarrow ('person, 'welt)\ maxime \Rightarrow bool$ die gewünschte Typsignatur.

Wir haben die interne Hilfsdefinition kategorischer-imperativ-auf eingeführt um den kategorischen Imperativ nur für eine Teilmenge aller Handlungen besser diskutieren zu können.

Leider fehlen mir nicht-triviale Beispiele von Maximen welche den kategorischen Imperativ uneingeschränkt auf allen Handlungsabsichten erfüllen.

Die Vorbedingung ausfuehrbar ich welt ha in kategorischer-imperativ-auf wirkt etwas holprig. Wir brauchen sie aber, um pathologische Grenzfälle auszuschließen. Beispielsweise ist von-sich-selbst stehlen eine (nicht ausführbare) No-Op. No-ops sind normalerweise nicht böse. Stehlen ist schon böse. Dieser Grenzfall in dem Stehlen zur no-op wird versteckt also den Charakter der Handlungsabsicht und muss daher ausgeschlossen werden. Da Handlungen partiell sind, ist von-sich-selbst-stehlen auch also nicht ausführbar modelliert, da Stehlen bedeutet "jemand anderen etwas wegnehmen" und im Grenzfall "von sich selbst stehlen" nicht definiert ist.

In der Definition kategorischer-imperativ ist wohlgeformte-handlungsabsicht ein technisch notwendiges Implementierungsdetail um nicht-wohlgeformte Handlungen auszuschließen.

Minimal andere Formulierung:

lemma

 $\langle kategorischer\text{-}imperativ \ wps \ welt \ m \longleftrightarrow$

```
(\forall \ ha. \\ (\exists \ p. \\ wohlgeformte-handlungsabsicht \ wps \ welt \ ha \ \land \\ ausfuehrbar \ p \ welt \ ha \ \land \\ okay \ m \ p \ (handeln \ p \ welt \ ha)) \\ \longrightarrow moralisch \ welt \ m \ ha) \rangle
```

Der Existenzquantor lässt sich auch in einen Allquantor umschreiben:

lemma

Vergleich zu moralisch. Wenn eine Handlung moralisch ist, dann impliziert diese Handlung die Kernforderung des kategorischer-imperativ. Wenn die Handlungsabsicht für mich okay ist, ist sie auch für alle anderen okay.

```
\mathbf{lemma} \ \langle moralisch \ welt \ m \ ha \Longrightarrow \\ kategorischer-imperativ-auf \ ha \ welt \ m \rangle
```

Die andere Richtung gilt nicht, z.B. ist die Maxime die immer False zurückgibt ein Gegenbeispiel.

beispiel

```
\langle m = Maxime \ (\lambda - . \ False) \Longrightarrow 

kategorischer-imperativ-auf \ ha \ welt \ m \longrightarrow moralisch \ welt \ m \ ha

\Longrightarrow False \rangle
```

Der kategorischer-imperativ lässt sich auch wie folgt umformulieren. Für jede Handlungsabsicht: wenn ich so handeln würde muss es auch okay sein, wenn zwei beliebige Personen so handeln, wobei einer Täter und einer Opfer ist.

```
{\bf lemma}\ kategorischer-imperativ-simp:
```

Um den *kategorischer-imperativ-auf* einer Handlungsabsicht zu zeigen muss entweder die Handlungsabsicht moralisch sein, oder es darf keine Person geben, die diese Handlung auch tatsächlich unter gegebener Maxime ausführen würde:

```
\mathbf{lemma}\ \mathit{kategorischer-imperativ-auf2}\colon
```

```
\langle moralisch\ welt\ m\ ha\ \lor \neg(\exists\ p.\ ausfuehrbar\ p\ welt\ ha\ \land\ okay\ m\ p\ (handeln\ p\ welt\ ha)) \longleftrightarrow kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ m \gt
```

Für Beispiele wird es einfacher zu zeigen, dass eine Maxime nicht den kategorischen Imperativ erfüllt, wenn wir direkt ein Beispiel angeben.

8.1 Triviale Maximen die den Kategorischen Imperativ immer Erfüllen

Die Maxime die keine Handlung erlaubt (weil immer False) erfüllt den kategorischen Imperativ:

 $\textbf{beispiel} \ \langle \textit{kategorischer-imperativ wps welt (Maxime (\lambda ich \ h. \ False))} \rangle$

Allerdings kann mit so einer Maxime nie etwas moralisch sein.

```
beispiel \langle \neg moralisch welt (Maxime (\lambda ich h. False)) h \rangle
```

Die Maxime die jede Handlung erlaubt (weil immer True) erfüllt den kategorischen Imperativ:

```
beispiel \langle kategorischer-imperativ wps welt (Maxime (<math>\lambda ich h. True) \rangle \rangle
```

Allerdings ist mit so einer Maxime alles moralisch.

```
beispiel \langle moralisch welt (Maxime (\lambda ich h. True)) h \rangle
```

8.2 Zusammenhang Goldene Regel

Mit der goldenen Regel konnten wir wie folgt moralische Entscheidungen treffen: $[moralisch welt m handlungsabsicht; okay m ich (handeln ich welt handlungsabsicht)] <math>\Longrightarrow \forall p2$. okay m ich (handeln p2 welt handlungsabsicht)

In Worten: Wenn eine Handlungsabsicht moralisch ist (nach goldener Regel) und es okay ist für mich diese Handlung auszuführen, dann ist es auch für mich okay, wenn jeder andere diese Handlung mit mir als Opfer ausführt.

Der kategorische Imperativ hebt diese eine Abstraktionsebene höher. Wenn eine Maxime den kategorischen Imperativ erfüllt und es okay ist für mich eine Handlung nach dieser Maxime auszuführen (wie in der goldenen Regel), dann ist diese Handlungsabsicht allgemein moralisch. Die goldene Regel konnte nur folgern, dass eine Handlungsabsicht auch okay ist wenn ich das Opfer wäre, der kategorisch Imperativ schließt, dass eine Handlungsabsicht allgemein moralisch sein muss, wobei beliebige Personen (nicht nur ich) Täter und Opfer sein können.

```
lemma \langle kategorischer-imperativ wps welt m \Longrightarrow wohlgeformte-handlungsabsicht wps welt ha \Longrightarrow ausfuehrbar ich welt ha \Longrightarrow okay m ich (handeln ich welt ha) \Longrightarrow moralisch welt m ha>
```

In Worten: Wenn eine Maxime den kategorischen Imperativ erfüllt und es für eine beliebige (wohlgeformte) Handlung auszuführen für mich okay ist diese auszuführen, dann ist diese Handlung moralisch...

8.3 Maximen die den Kategorischen Imperativ immer Erfüllen

Wenn eine Maxime jede Handlungsabsicht als moralisch bewertet, erfüllt diese Maxime den kategorischen Imperativ. Da diese Maxime jede Handlung erlaubt, ist es dennoch eine wohl ungeeignete Maxime.

lemma $\forall ha. moralisch welt maxime <math>ha \Longrightarrow kategorischer-imperativ wps welt maxime >$

Eine Maxime die das ich und die Handlung ignoriert erfüllt den kategorischen Imperativ.

```
lemma blinde-maxime-katimp: \langle kategorischer-imperativ\ wps\ welt\ (Maxime\ (\lambda ich\ h.\ m)) \rangle
```

Eine Maxime welche das *ich* ignoriert, also nur die Handlung global betrachtet, erfüllt den kategorischen Imperativ (mit einigen weiteren Annahmen).

```
theorem globale-maxime-katimp:

fixes P :: \langle 'welt \ handlung \Rightarrow bool \rangle

assumes mhg : \langle \forall \ p. \ maxime-und-handlungsabsicht-generalisieren \ wps \ welt \ (Maxime \ (\lambda ich::'person. \ P)) \ ha

p)

and maxime-erlaubt-untaetigkeit : \langle \forall \ p. \ ist-noop \ (handeln \ p \ welt \ ha) \longrightarrow okay \ (Maxime \ (\lambda ich::'person. \ P))

p (handeln \ p \ welt \ ha) \rangle

and kom : \langle wpsm-kommutiert \ (Maxime \ (\lambda ich::'person. \ P)) \ wps \ welt \rangle

and wps-sym :

\langle \forall \ p1 \ p2 \ welt . \ wps \ p1 \ p2 \ welt = wps \ p2 \ p1 \ welt \rangle

and wps-id :

\langle \forall \ p1 \ p2 \ welt . \ wps \ p1 \ p2 \ (wps \ p1 \ p2 \ welt) = welt \rangle

and wfh : \langle wohlgeformte-handlungsabsicht \ wps \ welt \ ha \rangle

shows \langle kategorischer-imperativ-auf \ ha \ welt \ (Maxime \ (\lambda ich::'person. \ P)) \rangle
```

8.4 Ausführbarer Beispielgenerator

Gegeben sei eine Welt, sowie eine Maxime, und eine Liste von Handlungsabsichten. Wir wollen nun wissen ob die Maxime und Handlungsabsichten wohlgeformt sind, und wenn ja, ob die Maxime auf diesen Handlungsabsichten den kategorischen Imperativ erfüllt, und wie die Handlungen bewertet werden.

```
definition alle-moeglichen-handlungen
 :: \langle 'welt \Rightarrow ('person::enum, 'welt) \ handlungsabsicht \Rightarrow 'welt \ handlung \ list \rangle
where
  \langle alle-moeglichen-handlungen\ welt\ ha\equiv [handeln\ p\ welt\ ha.\ p\leftarrow (Enum.enum::'person\ list)] \rangle
lemma set-alle-moeglichen-handlungen:
  \langle set \ (alle-moeglichen-handlungen \ welt \ ha) = \{handeln \ p \ welt \ ha \mid p. \ True\} \rangle
record ('person, 'welt) beipiel =
  bsp-erfuellte-maxime :: \langle bool \rangle
  bsp-erlaubte-handlungen :: \langle ('person, 'welt) | handlungsabsicht | list \rangle
  bsp\text{-}verbotene\text{-}handlungen :: \langle ('person, 'welt) \ handlungsabsicht \ list \rangle
  bsp-uneindeutige-handlungen :: \langle ('person, 'welt) | handlungsabsicht | list \rangle
definition erzeuge-beispiel
 :: \langle ('person::enum, 'welt) \ wp\text{-}swap \Rightarrow 'welt \Rightarrow
      ('person, 'welt) \ handlungsabsicht \ list \Rightarrow ('person, 'welt) \ maxime
      \Rightarrow ('person, 'welt) beipiel option >
 where
\langle erzeuge\text{-}beispiel\ wps\ welt\ has\ m\ \equiv
  if (\exists h \in (\bigcup ha \in set \ has. \ set \ (alle-moeglichen-handlungen \ welt \ ha)). \neg wohlgeformte-maxime-auf \ h \ wps \ m)
     \vee (\exists ha \in set \ has. \ \neg \ wohlgeform te-handlungs absicht \ wps \ welt \ ha)
 then None
  else Some
     bsp-erfuellte-maxime = if \forall ha \in set has. kategorischer-imperativ-auf ha welt m then True else False,
     bsp-erlaubte-handlungen = [ha \leftarrow has.\ kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ m\ \land\ moralisch\ welt\ m\ ha],
     bsp-verbotene-handlungen = [ha \leftarrow has.\ kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ m\ \land \neg\ moralisch\ welt\ m\ ha],
     bsp-uneindeutige-handlungen = [ha \leftarrow has. \neg kategorischer-imperativ-auf ha welt m]
  )>
```

Das Ergebnis von erzeuge-beispiel ließt sich wie folgt.

- Wenn bsp-erfuellte-maxime einen Some term enthält ist der kategorischer-imperativ-auf den Handlungen erfüllt
- Die bsp-erlaubte-handlungen und bsp-verbotene-handlungen entspricht quasi dem allgemeinen Gesetz, welches besagt, welche Handlungen erlaubt oder verboten sind.

erzeuge-beispiel erzeugt genau dann ein Beispiel, wenn alles wohlgeformt ist.

```
lemma \langle (\exists \ bsp. \ erzeuge-beispiel \ wps \ welt \ has \ m = Some \ bsp) \longleftrightarrow (\forall \ ha \in set \ has. \ wohlgeformte-handlungsabsicht \ wps \ welt \ ha) \land (\forall \ h \in set \ [h. \ ha \leftarrow has, \ h \leftarrow alle-moeglichen-handlungen \ welt \ ha]. \ wohlgeformte-maxime-auf \ h \ wps \ m) \rangle
```

beispiel

Der Nachteil von *erzeuge-beispiel* ist, dass der resultierende Record viele Funktionen enthält, welche eigentlich nicht geprintet werden können. Allerdings ist dies vermutlich die einzige (sinnvolle, einfache) Art eine Handlungsabsicht darzustellen.

Es wäre einfacher, nur die Handlung (also die 'welt handlung, nur die Welt vorher und nachher, ohne Absicht) aufzuschreiben. Allerdings erzeugt das ohne die Absicht (i.e. ('person, 'welt) handlungsabsicht) sehr viel Unfug, da z.B. pathologische Grenzfälle (wie z.B. sich-selsbt-bestehlen, oder die-welt-die-zufällig-im-ausgangszustand-ist-resetten) dazu, dass diese no-op Handlungen verboten sind, da die dahinterliegende Absicht schlecht ist. Wenn wir allerdings nur die Ergebnisse einer solchen Handlung (ohne die Absicht) aufschreiben kommt heraus: Nichtstun ist verboten.

Glücklicherweise hat Lars uns 4 Zeilen ML geschrieben, welche *erzeuge-beispiel* als ausführbares Beispiel benutzbar macht und dabei es auch erlaubt die Funktionen richtig zu printen, solange diese einen Namen haben.

8.5 Kombination vom Maximen

Die folgenden Lemmata über Konjunktion, Disjunktion, und Negation von Maximen werden leider etwas kompliziert. Wir führen eine Hilfsdefinition ein, welche besagt, ob es einen Fall gibt in dem die Handlungsabsicht tatsächlich ausführbar ist und die Maxime erfüllt. Dabei werden gezielt die pathologischen Grenzfälle ausgeklammert, in denen die Handlungsabsicht nicht ausführbar ist und in einer No-Op resultieren würde.

```
 \begin{array}{l} \textbf{definition} \ \textit{ex-erfuellbare-instanz} \\ \text{:::} & \langle (\textit{'person}, \textit{'welt}) \ \textit{maxime} \Rightarrow \textit{'welt} \Rightarrow (\textit{'person}, \textit{'welt}) \ \textit{handlungsabsicht} \Rightarrow \textit{bool} \rangle \\ \textbf{where} \\ & \langle \textit{ex-erfuellbare-instanz} \ \textit{m} \ \textit{welt} \ \textit{ha} \equiv \\ & \exists \textit{ich.} \ \textit{ausfuehrbar} \ \textit{ich} \ \textit{welt} \ \textit{ha} \ \land \ \textit{okay} \ \textit{m} \ \textit{ich} \ (\textit{handeln} \ \textit{ich} \ \textit{welt} \ \textit{ha}) \rangle \\ \end{array}
```

8.5.1 Konjunktion

```
lemma MaximeConjI:
```

```
 \  \  \langle kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ m1\ \land\ kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ m2\Longrightarrow kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ (MaximeConj\ m1\ m2)\rangle
```

Die Rückrichtung gilt nur, wenn wir annehmen, dass es auch einen Fall gibt in dem die Maxime Conjauch erfüllbar ist:

lemma MaximeConjD:

```
\langle ex\text{-}erfuellbare\text{-}instanz \ (MaximeConj \ m1 \ m2) \ welt \ ha \Longrightarrow kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ (MaximeConj \ m1 \ m2) \Longrightarrow kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ m1 \ \land \ kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ m2 \rangle
```

Wenn wir ex-erfuellbare-instanz annehmen, dann verhält sich MaximeConj im kategorischer-imperativ-auf wie eine normale Konjunktion.

lemma MaximeConj:

```
\langle ex\text{-}erfuellbare\text{-}instanz \ (MaximeConj \ m1 \ m2) \ welt \ ha \Longrightarrow \\ kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ (MaximeConj \ m1 \ m2) \longleftrightarrow \\ kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ m1 \ \land \ kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ m2 \rangle
```

```
lemma kategorischer-imperativ-auf-MaximeConj-comm:
```

```
\langle kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ (MaximeConj\ m1\ m2) \\ \longleftrightarrow kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ (MaximeConj\ m2\ m1) \rangle
```

$\mathbf{lemma}\ \mathit{kategorischer-imperativ-auf-MaximeConj-True:}$

```
\langle kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ (MaximeConj \ m1 \ (Maxime \ (\lambda\text{--}. \ True))) \\ \longleftrightarrow kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ m1 \rangle
```

Achtung: Folgendes lemma ist das Gegenteil, was man von einer Konjunktion erwarten würde. Normalerweise ist $a \wedge False = False$. Bei $Maxime\,Conj$ ist dies aber True! Dies liegt daran, dass $Maxime\,(\lambda$ - -. False) keine Handlung erlaubt, und damit als pathologischen Grenzfall den kategorischen Imperativ erfüllt.

```
lemma kategorischer-imperativ-auf-MaximeConj-False: \langle kategorischer-imperativ-auf ha welt (MaximeConj m1 (Maxime (<math>\lambda- -. False))) \rangle
```

8.5.2 Disjunktion

Für MaximeDisj müssen wir generell annehmen, dass einer der Fälle erfüllbar ist.

```
\mathbf{lemma} \ \textit{kategorischer-imperativ-auf-MaximeDisj} I :
```

```
 \begin{array}{l} <(\textit{ex-erfuellbare-instanz} \ m1 \ \textit{welt} \ \textit{ha} \ \land \ \textit{kategorischer-imperativ-auf} \ \textit{ha} \ \textit{welt} \ m1) \ \lor \\ (\textit{ex-erfuellbare-instanz} \ m2 \ \textit{welt} \ \textit{ha} \ \land \ \textit{kategorischer-imperativ-auf} \ \textit{ha} \ \textit{welt} \ m2) \Longrightarrow \\ \textit{kategorischer-imperativ-auf} \ \textit{ha} \ \textit{welt} \ (\textit{MaximeDisj} \ m1 \ m2) \\ > \end{array}
```

Die Rückrichtung gilt leider nicht.

Die Annahmen sind leider sehr stark:

lemma

```
\langle ex	ext{-erfuellbare-instanz} \ m \ welt \ ha \ \land \ kategorischer	ext{-imperativ-auf } ha \ welt \ m \ moralisch \ welt \ m \ ha 
angle
```

Wenn wir die Annahme stärker machen gilt auch folgendes:

```
lemma kategorischer-imperativ-auf-MaximeDisjI-from-conj:

\langle kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ m1\ \wedge\ kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ m2\Longrightarrow kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ (MaximeDisj\ m1\ m2)\rangle
```

Als Introduction rule eignet sich vermutlich folgendes besser, weil es auch erlaubt, dass eine Handlungsabsicht nicht ausführbar ist oder von keiner Maxime erfüllbar ist.

```
lemma kategorischer-imperativ-auf-MaximeDisjI2: \langle (ex\text{-}erfuellbare\text{-}instanz\ m1\ welt\ ha\ \land\ kategorischer\text{-}imperativ-auf\ ha\ welt\ m1)\ \lor\ (ex\text{-}erfuellbare\text{-}instanz\ m2\ welt\ ha\ \land\ kategorischer\text{-}imperativ-auf\ ha\ welt\ m2)\ \lor\ (\neg\ ex\text{-}erfuellbare\text{-}instanz\ (MaximeDisj\ m1\ m2)\ welt\ ha)
\Longrightarrow\ kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf\ ha\ welt\ (MaximeDisj\ m1\ m2)\ \lor
```

Die vorherige Introduction Rule lässt sich wie folgt erklären. Mindestens eine der ex-erfuellbare-instanzFälle muss immer zutreffen:

lemma

```
\langle ex\text{-}erfuellbare\text{-}instanz \ m1 \ welt \ ha \lor \\ ex\text{-}erfuellbare\text{-}instanz \ m2 \ welt \ ha \lor \\ \neg \ ex\text{-}erfuellbare\text{-}instanz \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \ welt \ ha \gt
```

Wenn wir also mental den ex-erfuellbare-instanz Teil ausblenden, dann liest sich obige Introduction Rule wie folgt: kategorischer-imperativ-auf ha welt $m1 \vee kategorischer$ -imperativ-auf ha welt $m2 \Longrightarrow kategorischer$ -imperativ-auf ha welt ($MaximeDisj\ m1\ m2$). Dies ist genau die Disjunktions Introduction Rule die ich gerne hätte. Die gesamte Regel ist leider leicht komplizierter, da der entsprechende Oder-Fall immer mit dem entsprechenden ex-erfuellbare-instanz gepaart auftreten muss.

Eine gewöhnliche Introduction Rule (ohne die ex-erfuellbare-instanz Teile) gilt leider nicht.

beispiel

```
\langle ha = Handlungsabsicht \ (\lambda p \ w. \ Some \ w) \Longrightarrow \\ m1 = Maxime \ ((\lambda p \ h. \ False)(Bob := \lambda h. \ True)) \Longrightarrow \\ welt = (0::int) \Longrightarrow \\ kategorischer-imperativ-auf \ ha \ welt \ m1 \Longrightarrow \\ \neg \ kategorischer-imperativ-auf \ ha \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \rangle
```

Zumindest gelten folgende Regeln welche einer gewöhnlichen Disjuntions Introduction ähnlich sehen (mit leicht stärkeren Annahmen):

lemma

```
\langle (ex\text{-}erfuell bare\text{-}instanz \ m1 \ welt \ ha \land kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ m1) \implies kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \rangle \\ \langle moralisch \ welt \ m1 \ ha \implies kategorischer\text{-}imperativ\text{-}auf \ ha \ welt \ (MaximeDisj \ m1 \ m2) \rangle
```

```
\mathbf{lemma}\ moralisch-kategorischer-imperativ-auf-Maxime DisjI:
 \langle moralisch \ welt \ m1 \ ha \Longrightarrow
 kategorischer-imperativ-auf ha welt (MaximeDisj m1 m2)>
\mathbf{lemma}\ kategorischer-imperativ-auf-Maxime Disj-comm:
 <kategorischer-imperativ-auf ha welt (MaximeDisj m1 m2)</pre>
  \longleftrightarrow kategorischer-imperativ-auf ha welt (MaximeDisj m2 m1)
Für die Grenzfälle einer Disjunktion mit True und False verhält sich MaximeDisj wie erwartet.
\mathbf{lemma}\ kategorischer-imperativ-auf-Maxime Disj-True:
 \langle kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ (MaximeDisj\ m1\ (Maxime\ (\lambda--.\ True))) \rangle
\mathbf{lemma}\ kategorischer-imperativ-auf-Maxime Disj-False:
 \langle kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ (MaximeDisj\ m1\ (Maxime\ (\lambda- -. False)))
 \longleftrightarrow kategorischer-imperativ-auf ha welt m1
Die Negation verhält sich wie erwartet.
lemma kategorischer-imperativ-auf-Maxime-DeMorgan:
<kategorischer-imperativ-auf ha welt (MaximeNot (MaximeConj m1 m2))</pre>
 kategorischer-imperativ-auf ha welt (MaximeDisj (MaximeNot m1) (MaximeNot m2))>
\mathbf{lemma}\ kategorischer-imperativ-auf-MaximeNot-double:
 \langle kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ (MaximeNot\ (MaximeNot\ m))
   \longleftrightarrow kategorischer-imperativ-auf ha welt m
```

9 Utilitarismus

Wir betrachten hier primär einen einfachen Handlungsutilitarismus. Frei nach Jeremy Bentham. Sehr frei. Also sehr viel persönliche Auslegung.

Eine Handlung ist genau dann moralisch richtig, wenn sie den aggregierten Gesamtnutzen, d.h. die Summe des Wohlergehens aller Betroffenen, maximiert wird.

```
type-synonym 'welt glueck-messen = \langle 'welt \ handlung \Rightarrow ereal \rangle
```

Wir messen Glück im Typen *ereal*, also reelle Zahlen mit ∞ und $-\infty$, so dass auch "den höchsten Preis zahlen" modelliert werden kann.

```
lemma \langle (\lambda h) : ereal\ handlung.\ case\ h\ of\ Handlung\ vor\ nach \Rightarrow nach - vor)\ (Handlung\ 3\ 5) = 2 \rangle
lemma \langle (\lambda h) : ereal\ handlung.\ case\ h\ of\ Handlung\ vor\ nach \Rightarrow nach - vor)\ (Handlung\ 3\ \infty) = \infty \rangle
lemma \langle (\lambda h) : ereal\ handlung.\ case\ h\ of\ Handlung\ vor\ nach \Rightarrow nach - vor)\ (Handlung\ 3\ (-\infty)) = -\infty \rangle
```

Eine Handlung ist genau dann moralisch richtig, wenn die Gesamtbilanz einen positiven Nutzen aufweist.

```
definition moralisch-richtig :: <'welt glueck-messen \Rightarrow 'welt handlung \Rightarrow bool> where <moralisch-richtig glueck-messen handlung \equiv (glueck-messen handlung) \geq 0>
```

9.1 Goldene Regel und Utilitarismus im Einklang

In §4.1 haben wir Gesinnungsethik und Verantwortungsethik definiert.

In diesem kleinen Intermezzo werden wir zeigen, wie sich die Gesinnungsethik der goldenen Regel in die Verantwortungsethik des Utilitarismus übersetzen lässt.

Wir modellieren die goldene Regel als Gesinnungsethik.

Eine Maxime ist immer aus Sicht einer bestimmten Person definiert. Wir "neutralisieren" eine Maxime indem wir diese bestimmte Person entfernen und die Maxime so allgemeingültiger machen. Alle Personen müssen gleich behandelt werden. Um die Maxime unabhängig von einer bestimmten Person zu machen, fordern wir einfach, dass die Maxime für aller Personen erfüllt sein muss.

```
fun maximeNeutralisieren :: \langle ('person, 'welt) \ maxime \Rightarrow ('welt \ handlung \Rightarrow bool) \rangle where \langle maximeNeutralisieren \ (Maxime \ m) = (\lambda welt. \ \forall \ p::'person. \ m \ p \ welt) \rangle
```

Nun übersetzen wir eine Maxime in die 'welt glueck-messen Funktion des Utilitarismus. Der Trick: eine verletzte Maxime wird als unendliches Leid übersetzt.

```
\begin{array}{l} \textbf{definition} \ \textit{maxime-als-nutzenkalkuel} \\ \text{:::} & <('person, 'welt) \ \textit{maxime} \Rightarrow 'welt \ \textit{glueck-messen} \rangle \\ \textbf{where} \\ & < \textit{maxime-als-nutzenkalkuel} \ \textit{maxime} \equiv \\ & (\lambda welt. \ \textit{case} \ (\textit{maximeNeutralisieren} \ \textit{maxime}) \ \textit{welt} \\ & \textit{of} \ \textit{True} \Rightarrow 1 \\ & | \ \textit{False} \Rightarrow -\infty) \rangle \end{array}
```

Für diese Übersetzung können wir beweisen, dass die Gesinnungsethik der goldenen Regel und die utilitaristische Verantwortungsethik konsistent sind:

```
\begin{tabular}{ll} \bf theorem & \textit{(goldene-regel-als-gesinnungsethik-konsistent)} \\ & \textit{(goldene-regel-als-gesinnungsethik maxime)} \\ & \textit{(utilitarismus-als-verantwortungsethik (maxime-als-nutzenkalkuel maxime)))} \\ \end{tabular}
```

Diese Konsistenz gilt nicht im allgemeinen, sondern nur wenn Glück gemessen wird mit Hilfe der maxime-als-nutzenkalkuel Funktion. Der Trick dabei ist nicht, dass wir einer verletzten Maxime — ∞ Nutzen zuordnen, sondern der Trick besteht in maximeNeutralisieren, welche nicht erlaubt Glück aufzuaddieren und mit Leid zu verrechnen, sondern dank des Allquantors dafür sorgt, dass auch nur das kleinste Leid dazu führt, dass sofort False zurückgegebn wird.

Aber auch wenn wir ordentlich aufsummieren, jedoch einer verletzten Maxime $-\infty$ Nutzen zuordnen und zusätzlich annehmen, dass die Bevölkerung endlich ist, dann funktioniert das auch:

```
 \begin{array}{l} \textbf{fun } \textit{maxime-als-summe-wohlergehen} \\ \text{:::} & < ('person, 'welt) \; \textit{maxime} \Rightarrow 'welt \; \textit{glueck-messen} > \\ \textbf{where} \\ & < \textit{maxime-als-summe-wohlergehen} \; (\textit{Maxime} \; m) = \\ & (\lambda welt. \; \sum p \in \textit{bevoelkerung.} \; (\textit{case} \; m \; p \; \textit{welt} \\ & \textit{of} \; \textit{True} \Rightarrow 1 \\ & | \; \textit{False} \Rightarrow -\infty)) > \\ \textbf{theorem} \\ & \textbf{fixes} \; \textit{maxime} \; :: \; < ('person, 'welt) \; \textit{maxime} > \\ & \textbf{assumes} \; < \textit{finite} \; (\textit{bevoelkerung:: 'person set}) > \\ & \textbf{shows} \\ & < \textit{gesinnungsethik-verantwortungsethik-konsistent} \\ & (\textit{goldene-regel-als-gesinnungsethik} \; \textit{maxime}) \\ & (\textit{utilitarismus-als-verantwortungsethik} \; (\textit{maxime-als-summe-wohlergehen} \; \textit{maxime})) > \\ \end{aligned}
```

"Wie zu erwarten, will Kant nichts vom Utilitarismus oder sonstigen Lehren wissen, die der Moral einen außerhalb ihrer selbst liegenden Zweck zuschreiben" [1]. Die eben bewiesene Konsitenz von Gesinnungsethik und Verantwortungsethik zeigt, das unsere Grunddefinitionen bereits eine Formalisierung des Kategorischen Imperativs komplett im strengen Sinne Kants ausschließen. Dennoch finde ich unsere Interpretation bis jetzt nicht abwegig. Der große Trick besteht darin, dass wir eine ('person, 'welt) handlungsabsicht sehr einfach in eine 'welt handlung in unserem theoretischen Modell überführen können. Die widerspricht Kants Grundannahme, dass die Folgen einer Handlungsabsicht unvorhersehbar sind.

10 Zahlenwelt Helper

In diesem Abschnitt definieren wir Hilfsfunktionen für kommende "Zahlenwelt" Beispiele.

Wir werden Beispiele betrachten, in denen wir Welten modellieren, in denen jeder Person eine Zahl zugewiesen wird: $person \Rightarrow int$. Diese Zahl kann zum Beispiel der Besitz oder Wohlstand einer Person sein, oder das Einkommen. Wobei Gesamtbesitz und Einkommen über einen kurzen Zeitraum recht unterschiedliche Sachen modellieren.

Hier sind einige Hilfsfunktionen um mit $person \Rightarrow int$ allgemein zu arbeiten.

```
Default: Standardmäßig hat jede Person \theta:

definition DEFAULT :: \langle person \Rightarrow int \rangle where

\langle DEFAULT \equiv \lambda p. \theta \rangle
```

```
lemma \langle (DEFAULT(Alice := 8, Bob := 3, Eve := 5)) Bob = 3 \rangle
Beispiel mit fancy Syntax:
lemma \langle \bullet | Alice := 8, Bob := 3, Eve := 5 | Bob = 3 \rangle
\mathbf{lemma} \ \langle show\text{-}fun\ �[Alice := 4\ ,\ Carol := 4] = [(Alice, 4), \ (Bob, \ \theta), \ (Carol, \ 4), \ (Eve, \ \theta)] \rangle
lemma \langle show\text{-}num\text{-}fun \  \bullet [Alice := 4, Carol := 4] = [(Alice, 4), (Carol, 4)] \rangle
abbreviation num-fun-add-syntax ([-'(-+=-')]) where
  \langle [f(p += n)] \equiv (f(p := (f p) + n)) \rangle
abbreviation num-fun-minus-syntax ([-(---)]) where
  \langle [f(p -= n)] \equiv (f(p := (f p) - n)) \rangle
lemma \langle \llbracket \bullet [Alice := 8, Bob := 3, Eve := 5](Bob += 4) \rrbracket Bob = 7 \rangle
lemma \langle \llbracket \bullet [Alice := 8, Bob := 3, Eve := 5](Bob -= 4) \rrbracket Bob = -1 \rangle
lemma fixes n: \langle int \rangle shows \langle \llbracket \llbracket f(p += n) \rrbracket (p -= n) \rrbracket = f \rangle
Diskriminierungsfrei eine 'person eindeutig anhand Ihres Besitzes auswählen:
{\bf definition}\ opfer\mbox{-}eindeutig\mbox{-}nach\mbox{-}besitz\mbox{-}auswaehlen
  :: \langle int \Rightarrow ('person \Rightarrow int) \Rightarrow 'person \ list \Rightarrow 'person \ option \rangle where
  \langle opfer\text{-}eindeutig\text{-}nach\text{-}besitz\text{-}auswaehlen\ b\ besitz\ ps\ =
      (case filter (\lambda p. besitz p = b) ps
         of [opfer] \Rightarrow Some opfer
          | \cdot \Rightarrow None \rangle
definition the-single-elem :: \langle 'a \ set \Rightarrow 'a \ option \rangle where
  \langle the\text{-single-elem } s \equiv if \ card \ s = 1 \ then \ Some \ (Set.the\text{-elem } s) \ else \ None \rangle
\mathbf{lemma}\ opfer-nach-besitz-induct-step-set-simp: \langle besitz\ a \neq opfer-nach-besitz \Longrightarrow
  \{p. (p = a \lor p \in set \ ps) \land besitz \ p = opfer-nach-besitz\} =
    \{p \in set \ ps. \ besitz \ p = opfer-nach-besitz\}
{f lemma}\ option - eindeutig-nach-besitz-auswaehlen-the-single-elem:
  \langle distinct \ ps \Longrightarrow
  opter-eindeutig-nach-besitz-auswaehlen\ opter-nach-besitz\ besitz\ ps=
           the-single-elem \{p \in set \ ps. \ besitz \ p = opfer-nach-besitz\}
\mathbf{lemma} \ opfer\text{-}eindeutig\text{-}nach\text{-}besitz\text{-}auswaehlen\text{-}the\text{-}single\text{-}elem\text{-}enumall}:
  < opfer-eindeutig-nach-besitz-auswaehlen\ opfer-nach-besitz\ besitz\ enum-class.enum\ =
           the-single-elem \{p.\ besitz\ p=opfer-nach-besitz\}
fun stehlen :: \langle int \Rightarrow int \Rightarrow 'person::enum \Rightarrow ('person \Rightarrow int) \Rightarrow ('person \Rightarrow int) option \rangle where
```

Beispiel:

```
\langle stehlen\ beute\ opfer-nach-besitz\ dieb\ besitz =
    (case\ opfer-eindeutig-nach-besitz-auswaehlen\ opfer-nach-besitz\ besitz\ Enum.enum
       of None \Rightarrow None
        | Some \ opfer \Rightarrow if \ opfer = dieb \ then \ None \ else \ Some \ \llbracket \llbracket besitz(opfer \ -= \ beute) \rrbracket (dieb \ += \ beute) \rrbracket
    )>
\mathbf{lemma}\ wohlge form te-handlungs absicht-stehlen:
  \langle wohlge form te-handlung sabsicht swap welt (Handlung sabsicht (stehlen <math>n p) \rangle \rangle
definition aufsummieren :: \langle ('person::enum \Rightarrow int) \Rightarrow int \rangle where
  \langle aufsummieren\ besitz = sum-list (map besitz Enum.enum)\rangle
\mathbf{lemma} \ \langle \mathit{aufsummieren} \ (\mathit{besitz} :: \mathit{person} \Rightarrow \mathit{int}) = (\sum p \leftarrow [\mathit{Alice}, \mathit{Bob}, \mathit{Carol}, \mathit{Eve}]. \ \mathit{besitz} \ p) \rangle
lemma \langle aufsummieren  (Alice := 4, Carol := 8) = 12 \rangle
lemma aufsummieren-swap:
  \langle aufsummieren \ (swap \ p1 \ p2 \ welt) = aufsummieren \ welt \rangle
lemma list-not-empty-iff-has-element: \langle as \neq [] \longleftrightarrow (\exists \ a. \ a \in set \ as) \rangle
lemma enum-class-not-empty-list: \langle enum-class.enum \neq [] \rangle
lemma alles-kaputt-machen-code-help:
  \langle (\lambda -. Min \ (range \ x) - 1) = (\lambda -. min-list \ (map \ x \ enum-class.enum) - 1) \rangle
swap funktioniert auch auf Mengen.
lemma \langle (swap \ Alice \ Carol \ id) \ `\{Alice, Bob\} = \{Carol, Bob\} \rangle
```

11 Beispiel: Zahlenwelt

In diesem Abschnitt werden wir ein Beispiel sehen.

Wir nehmen an, die Welt lässt sich durch eine Zahl darstellen, die den Besitz einer Person modelliert. Der Besitz ist als ganze Zahl *int* modelliert und kann auch beliebig negativ werden.

```
datatype zahlenwelt = Zahlenwelt
  \langle person \Rightarrow int — besitz: Besitz jeder Person.
fun gesamtbesitz :: \langle zahlenwelt \Rightarrow int \rangle where
  \langle qesamtbesitz \ (Zahlenwelt\ besitz) = aufsummieren\ besitz \rangle
Beispiel:
beispiel \langle gesamtbesitz \ (Zahlenwelt  (Alice := 4, Carol := 8]) = 12 \rangle
beispiel \langle gesamtbesitz (Zahlenwelt  (Alice := 4, Carol := 4)) = 8 \rangle
Mein persönlicher Besitz:
fun meins :: \langle person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow int \rangle where
  \langle meins \ p \ (Zahlenwelt \ besitz) = besitz \ p \rangle
Beispiel:
beispiel \langle meins \ Carol \ (Zahlenwelt  (Alice := 8, \ Carol := 4)) = 4 \rangle
Um den SchleierNichtwissen.thy zu implementieren:
fun zahlenwps :: \langle person \Rightarrow person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt \rangle where
  \langle zahlenwps \ p1 \ p2 \ (Zahlenwelt \ besitz) = Zahlenwelt \ (swap \ p1 \ p2 \ besitz) \rangle
Beispiel:
beispiel \langle zahlenwps \ Alice \ Carol \ (Zahlenwelt  (Alice := 4, Bob := 6, Carol := 8))
   = (Zahlenwelt  (Alice := 8, Bob := 6, Carol := 4))
Alice hat Besitz, Bob ist reicher, Carol hat Schulden.
definition \langle initial welt \equiv Zahlenwelt  (Alice := 5, Bob := 10, Carol := -3) \rangle
```

11.1 Ungültige Handlung

Sobald ich eine konkrete Person in einer Handlungsabsicht hardcode, ist diese nicht mehr wohlgeformt.

```
beispiel \langle \neg wohlge formte-handlungs absicht

zahlenwps (Zahlenwelt \bullet[Alice := 5, Bob := 10, Carol := -3])

(Handlungs absicht (\lambdaich w. if ich = Alice then Some w else Some (Zahlenwelt (\lambda-. 0))))>
```

11.2 Nicht-Wohlgeformte Handlungen

```
fun stehlen-nichtwf :: \langle int \Rightarrow person \Rightarrow person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt option \rangle where \langle stehlen-nichtwf beute opfer dieb (Zahlenwelt besitz) = Some \ (Zahlenwelt \ |[[besitz(opfer -= beute)]](dieb += beute)]]) \rangle
```

Die Handlung stehlen diskriminiert und ist damit nicht wohlgeformt:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} \ \langle wohlge form te-handlung sabsicht-gegenbeispiel\ zahlenwps \\ (Zahlenwelt\ (\lambda x.\ \theta))\ (Handlungsabsicht\ (stehlen-nichtwf\ 5\ Bob)) \\ Alice\ Bob \ \rangle \end{array}
```

Wir versuchen, das Opfer nach Besitz auszuwählen, nicht nach Namen. Nach unserer Definition ist der Besitz ein Merkmal, nach dem man diskriminieren darf. Man darf nur nicht nach Eigenschaften der person diskriminieren, sondern nur nach Eigenschaften der zahlenwelt.

```
fun opfer-nach-besitz-auswaehlen :: \langle int \Rightarrow ('person \Rightarrow int) \Rightarrow 'person \ list \Rightarrow 'person \ option \rangle where \langle opfer-nach-besitz-auswaehlen - - [] = None \rangle | \langle opfer-nach-besitz-auswaehlen \ b \ besitz \ (p\#ps) = (if \ besitz \ p = b \ then \ Some \ p \ else \ opfer-nach-besitz-auswaehlen \ b \ besitz \ ps) \rangle

fun stehlen-nichtwf2 :: \langle int \Rightarrow int \Rightarrow person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt \ option \rangle where \langle stehlen-nichtwf2 beute opfer-nach-besitz \ dieb \ (Zahlenwelt \ besitz) = (case \ opfer-nach-besitz-auswaehlen \ opfer-nach-besitz \ besitz \ Enum.enum \ of \ None \Rightarrow None \ | Some \ opfer \Rightarrow Some \ (Zahlenwelt \ [[[besitz(opfer -= beute)]](dieb \ += beute)]])
```

Leider ist diese Funktion auch diskriminierend: Wenn es mehrere potenzielle Opfer mit dem gleichen Besitz gibt, dann bestimmt die Reihenfolge in *enum-class.enum* wer bestohlen wird. Diese Reihenfolge ist wieder eine Eigenschaft von *person* und nicht *zahlenwelt*.

```
beispiel (handeln Alice (Zahlenwelt \bullet[Alice := 10, Bob := 10, Carol := -3]) 

(Handlungsabsicht (stehlen-nichtwf2 5 10))

= Handlung (Zahlenwelt \bullet[Alice := 10, Bob := 10, Carol := -3]) 

(Zahlenwelt \bullet[Alice := 10, Bob := 10, Carol := -3])> 
beispiel (handeln Bob (Zahlenwelt \bullet[Alice := 10, Bob := 10, Carol := -3]) 

(Handlungsabsicht (stehlen-nichtwf2 5 10))

= Handlung (Zahlenwelt \bullet[Alice := 10, Bob := 10, Carol := -3]) 

(Zahlenwelt \bullet[Alice := 5, Bob := 15, Carol := -3])> 
beispiel (wohlgeformte-handlungsabsicht-gegenbeispiel zahlenwps 

(Zahlenwelt \bullet[Alice := 10, Bob := 10, Carol := -3]) (Handlungsabsicht (stehlen-nichtwf2 5 10)) Alice Bob>

fun schenken :: (int \Rightarrow person \Rightarrow person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt option> where 

(schenken betrag empfaenger schenker (Zahlenwelt besitz) = 

Some (Zahlenwelt [[besitz(schenker -= betrag)]] (empfaenger += betrag)])>
```

Da wir ganze Zahlen verwenden und der Besitz auch beliebig negativ werden kann, ist Stehlen äquivalent dazu einen negativen Betrag zu verschenken:

```
lemma stehlen-ist-schenken: \langle stehlen-nichtwf i = schenken (-i) \rangle
```

Das Modell ist nicht ganz perfekt, Aber passt schon um damit zu spielen.

11.3 Wohlgeformte Handlungen

Die folgende Handlung erschafft neuen Besitz aus dem Nichts:

```
fun erschaffen :: \langle nat \Rightarrow person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt option \rangle where
 \langle erschaffen \ i \ p \ (Zahlenwelt \ besitz) = Some \ (Zahlenwelt \ [besitz(p += int \ i)]) \rangle
\mathbf{lemma}\ wohlge form te-handlung sabsicht-erschaffen:
 \langle wohlge formte-handlungs absicht\ zahlenwps\ welt\ (Handlungs absicht\ (erschaffen\ n)) \rangle
Wenn wir das Opfer eindeutig auswählen, ist die Handlungsabsicht "Stehlen" wohlgeformt. Allerdings
wird niemand bestohlen, wenn das Opfer nicht eindeutig ist.
\langle stehlen 4 | beute | opfer-nach-besitz | dieb | (Zahlenwelt | besitz) =
      map-option Zahlenwelt (stehlen beute opfer-nach-besitz dieb besitz)
Reset versetzt die Welt wieder in den Ausgangszustand. Eine sehr destruktive Handlung.
fun reset :: \langle person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt option \rangle where
 \langle reset\ ich\ (Zahlenwelt\ besitz) = Some\ (Zahlenwelt\ (\lambda\ -.\ 0)) \rangle
Der reset ist im moralischen Sinne vermutlich keine gute Handlung, dennoch ist es eine wohlgeformte
Handlung, welche wir betrachten können:
{\bf lemma}\ wohlge form te-handlungs absicht-reset:
 \langle wohlge form te\hbox{-}handlungs absicht\ zahlenwps\ welt\ (Handlungs absicht\ reset)\rangle
fun alles-kaputt-machen :: \langle person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt \ option \rangle where
 \langle alles-kaputt-machen ich (Zahlenwelt\ besitz) = Some\ (Zahlenwelt\ (\lambda\ -.\ Min\ (besitz\ 'UNIV)\ -1)) \rangle
beispiel \langle alles - kaputt-machen Alice (Zahlenwelt <math>\mathfrak{G}[Alice := 5, Bob := 10, Carol := -3])
 = Some \ (Zahlenwelt  (Alice := -4, Bob := -4, Carol := -4, Eve := -4))
Auch die unmögliche (niemals ausführbare) Handlung lässt sich modellieren.
fun unmoeglich :: \langle person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt option \rangle where
 \langle unmoeglich - - = None \rangle
Die Beispielhandlungsabsichten, die wir betrachten wollen.
definition \langle handlungsabsichten \equiv [
 Handlungsabsicht (erschaffen 5),
 Handlungsabsicht (stehlen 4 5 10),
 Handlungsabsicht reset,
 Handlungsabsicht alles-kaputt-machen,
 Handlungsabsicht unmoeglich
```

11.4 Maxime für individuellen Fortschritt

lemma wfh-handlungsabsichten:

Wir definieren eine Maxime die besagt, dass sich der Besitz einer Person nicht verringern darf:

 $\langle ha \in set\ handlungsabsichten \Longrightarrow wohlgeformte-handlungsabsicht\ zahlenwps\ welt\ ha \rangle$

```
fun individueller-fortschritt :: ⟨person ⇒ zahlenwelt handlung ⇒ bool⟩ where ⟨individueller-fortschritt p (Handlung vor nach) \longleftrightarrow (meins p vor) \leq (meins p nach)⟩
```

```
definition maxime-zahlenfortschritt :: \langle (person, zahlenwelt) maxime \rangle where \langle maxime-zahlenfortschritt \equiv Maxime (\lambda ich. individueller-fortschritt ich) \rangle
```

Die Eigenschaft maxime-und-handlungsabsicht-generalisieren wird von den meisten Handlungsabsichten erfüllt. Jedoch nicht von reset. Das nicht-wohlgeformte stehlen-nichtwf erfüllt sie allerdings schon.

Nicht alle Handlungen generalisieren, z.B. reset nicht:

beispiel

Die maxime-zahlenfortschritt erfüllt allgemein **nicht** den kategorischer-imperativ, da Alice nach der Maxime z.B. Bob bestehlen dürfte.

```
beispiel «kategorischer-imperativ-gegenbeispiel
zahlenwps initialwelt maxime-zahlenfortschritt
(Handlungsabsicht (stehlen4 1 10))
Alice
Bob
Alice»
```

Folgendes Beispiel zeigt, dass die maxime-zahlenfortschritt den kategorischen Imperativ auf unseren handlungsabsichten nicht erfüllt (zu sehen an dem False im bsp-erfuellte-maxime.). Die Handlungsabsichten stehlen4 als auch reset sind nicht mit der Maxime vereinbar. Für die übrigen Handlungsabsichten ist das Ergebnis aber intuitiv:

- erschaffen ist erlaubt.
- da unmoeglich im Nichtstuen endet, ist dies auch erlaubt.
- alles-kaputt-machen ist verboten.

```
 \begin{array}{l} \textbf{beispiel} & \langle erzeuge\text{-}beispiel \\ zahlenwps \ (Zahlenwelt \ \bullet [Alice := 5 \,,\, Bob := 10 \,,\, Carol := -3]) \\ handlungsabsichten \\ maxime\text{-}zahlenfortschritt = \\ Some \\ \emptyset \\ bsp\text{-}erfuellte\text{-}maxime = False,} \\ bsp\text{-}erfuellte\text{-}maxime = False,} \\ bsp\text{-}erlaubte\text{-}handlungen = [\\ Handlungsabsicht \ (erschaffen 5), \\ Handlungsabsicht \ unmoeglich], \\ bsp\text{-}verbotene\text{-}handlungen = [Handlungsabsicht \ alles\text{-}kaputt\text{-}machen],} \\ bsp\text{-}uneindeutige\text{-}handlungen = [\\ Handlungsabsicht \ (stehlen4 5 10), \\ Handlungsabsicht \ reset]]) \\ \end{array}
```

11.4.1 Einzelbeispiele

```
In jeder Welt ist die Handlungsabsicht (erschaffen n) moralisch:

lemma \langle moralisch \ welt \ maxime-zahlenfortschritt (Handlungsabsicht (erschaffen <math>n))\rangle
```

In kein Welt ist Stehlen moralisch:

```
\mathbf{lemma} \leftarrow moralisch welt maxime-zahlen fortschritt (Handlungsabsicht (stehlen-nicht w 5 Bob))
```

In unserer *initialwelt* in der *Bob* als Opfer anhand seines Besitzes als Opfer eines Diebstahls ausgewählt würde, ist stehlen dennoch nicht *moralisch*, obwohl die Handlungsabsicht wohlgeformt ist:

```
lemma ⟨¬ moralisch initialwelt maxime-zahlenfortschritt (Handlungsabsicht (stehlen4 5 10))⟩
```

Da Schenken und Stehlen in dieser Welt equivalent ist, ist Schenken auch unmoralisch:

```
\textbf{lemma} \leftarrow moralisch \ welt \ maxime-zahlen fortschritt \ (Handlungs absicht \ (schenken \ 5 \ Bob)) \rangle
```

11.5 Maxime für allgemeinen Fortschritt

Wir können die vorherige Maxime generalisieren, indem wir *individueller-fortschritt* für jeden fordern. Effektiv wird dabei das *ich* ignoriert.

```
definition maxime-altruistischer-fortschritt :: \langle (person, zahlenwelt) maxime \rangle where \langle maxime-altruistischer-fortschritt \equiv Maxime (\lambda ich h. \forall pX. individueller-fortschritt pX h) \rangle
```

Folgendes Beispiel zeigt, dass die maxime-altruistischer-fortschritt den kategorischen Imperativ (für diese initialwelt und handlungsabsichten) erfüllt; zu sehen an dem True im bsp-erfuellte-maxime.

Die Handlungsabsichten werden eingeordnet wie erwartet:

• erschaffen ist gut, unmoeglich (bedeutet: Nichtstun) ist auch okay.

• stehlen4, reset, alles-kaputt-machen ist schlecht.

```
beispiel \langle erzeuge-beispiel \\ zahlenwps (Zahlenwelt  (Alice := 5, Bob := 10, Carol := -3]) \\ handlungsabsichten \\ maxime-altruistischer-fortschritt = \\ Some \\ (| bsp-erfuellte-maxime = True, \\ bsp-erlaubte-handlungen = [ \\ Handlungsabsicht (erschaffen 5), \\ Handlungsabsicht unmoeglich], \\ bsp-verbotene-handlungen = [ \\ Handlungsabsicht (stehlen4 5 10), \\ Handlungsabsicht reset, \\ Handlungsabsicht alles-kaputt-machen], \\ bsp-uneindeutige-handlungen = [ ] ) \rangle
```

Das ist ein sehr schönes Beispiel.

Die Aussage, dass die maxime-altruistischer-fortschritt den kategorischen Imperativ für bestimmte Handlungsabsichten und Welten erfüllt generalisiert noch weiter. Für alle Welten und alle wohlgeformten Handlungsabsichten welche mit der Maxime generalisieren erfüllt die Maxime den kategorischen Imperativ.

```
\textbf{theorem} \ \textit{kapimp-maxime-altruistischer-fortschritt} \colon \land
```

 $\forall p.\ maxime-und-handlungs absicht-generalisieren\ zahlenwps\ welt\ maxime-altruistischer-fortschritt\ ha\ p\Longrightarrow wohl geformte-handlungs absicht\ zahlenwps\ welt\ ha\Longrightarrow kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ maxime-altruistischer-fortschritt>$

Allgemein scheint dies eine sehr gute Maxime zu sein (für dieses sehr beschränkte Weltenmodell).

```
\mathbf{corollary} \ \langle ha \in set \ handlungsabsichten \Longrightarrow \\ kategorischer-imperativ-auf \ ha \ welt \ maxime-altruistischer-fortschritt \rangle
```

11.6 Maxime für strikten individuellen Fortschritt

In der Maxime individueller-fortschritt hatten wir meins p vor \leq meins p nach. Was wenn wir nun echten Fortschritt fordern: meins p vor < meins p nach?

```
 \begin{array}{l} \mathbf{fun} \ individueller\text{-}strikter\text{-}fortschritt :: \langle person \Rightarrow zahlenwelt \ handlung \Rightarrow bool \rangle \ \mathbf{where} \\ \langle individueller\text{-}strikter\text{-}fortschritt \ p \ (Handlung \ vor \ nach) \longleftrightarrow (meins \ p \ vor) < (meins \ p \ nach) \rangle \end{array}
```

Folgendes ernüchterndes Beispiel zeigt, die Maxime individueller-strikter-fortschritt erfüllt nicht den kategorischen Imperativ. Entweder erlaubt die Maxime keine Assuage über eine Handlungsabsicht, oder die Handlungsabsicht ist verboten.

 $beispiel \langle erzeuge-beispiel \rangle$

```
 zahlenwps \ (Zahlenwelt \, \clubsuit [Alice := 5 \,,\, Bob := 10 \,,\, Carol := -3]) \\ handlungsabsichten \\ (Maxime individueller-strikter-fortschritt) = \\ Some \\ (| \\ bsp-erfuellte-maxime = False, \\ bsp-erlaubte-handlungen = [], \\ bsp-verbotene-handlungen = [\\ Handlungsabsicht alles-kaputt-machen, \\ Handlungsabsicht unmoeglich], \\ bsp-uneindeutige-handlungen = [\\ Handlungsabsicht \ (erschaffen 5), \\ Handlungsabsicht \ (stehlen4 5 10), \\ Handlungsabsicht \ reset] \\ ) \rangle
```

In keiner Welt ist die Handlung erschaffen nun moralisch:

```
\mathbf{lemma} \  \, \langle \neg \  \, moralisch \  \, welt \\ \qquad \qquad (Maxime \  \, (\lambda ich. \  \, individueller\text{-}strikter\text{-}fortschritt \  \, ich)) \  \, (Handlungsabsicht \  \, (erschaffen \  \, 5)) \rangle
```

Der Grund ist, dass der Rest der Bevölkerung keine strikte Erhöhung des eigenen Wohlstands erlebt. Effektiv führt diese Maxime zu einem Gesetz, welches es einem Individuum nicht erlaubt mehr Besitz zu erschaffen, obwohl niemand dadurch einen Nachteil hat. Diese Maxime kann meiner Meinung nach nicht gewollt sein.

Beispielsweise ist Bob das Opfer wenn Alice sich 5 Wohlstand erschafft, aber Bob's Wohlstand sich dabei nicht erhöht:

```
beispiel
```

```
 \begin{array}{l} \textit{dbg-opfer} = \textit{Bob}, \textit{dbg-taeter} = \textit{Alice}, \\ \textit{dbg-handlung} = \textit{handeln Alice initialwelt (Handlungsabsicht (erschaffen 5))} \\ \\ \\ \in \textit{debug-maxime id initialwelt} \\ & (\textit{Maxime } (\lambda \textit{ich. individueller-strikter-fortschritt ich})) (\textit{Handlungsabsicht (erschaffen 5)}) \\ \\ \end{array}
```

11.7 Maxime für globales striktes Optimum

Wir bauen nun eine Maxime, die das Individuum vernachlässigt und nur nach dem globalen Optimum strebt:

```
fun globaler-strikter-fortschritt :: \langle zahlenwelt\ handlung \Rightarrow bool \rangle where \langle globaler\text{-}strikter\text{-}fortschritt\ (Handlung\ vor\ nach) \longleftrightarrow (gesamtbesitz\ vor) < (gesamtbesitz\ nach) \rangle
```

Die Maxime ignoriert das *ich* komplett.

Nun ist es *Alice* wieder erlaubt, Wohlstand für sich selbst zu erzeugen, da sich dadurch auch der Gesamtwohlstand erhöht:

Allerdings ist auch diese Maxime auch sehr grausam, da sie Untätigkeit verbietet:

Unsere initiale einfache maxime-zahlenfortschritt würde Untätigkeit hier erlauben:

```
\begin{tabular}{ll} \textbf{beispiel} & *moralisch initialwelt \\ maxime-zahlenfortschritt (Handlungsabsicht (erschaffen 0)) \\ \\ \end{array}
```

Folgendes Beispiel zeigt, dass die Maxime globaler-strikter-fortschritt den kategorischen Imperativ erfüllen kann. Die Handlungsabsichten sind fast intuitiv in erlaubt und verboten eingeordnet.

- erschaffen 5 ist erlaubt.
- stehlen4, reset, alles-kaputt-machen sind verboten. Allerdings ist auch unmoeglich verboten, da die Maxime Untätigkeit verbietet. Dieser letzte Fall ist unschön.

```
 \begin{array}{l} \textbf{beispiel} & \langle \textit{erzeuge-beispiel} \\ \textit{zahlenwps} & (\textit{Zahlenwelt} \, \clubsuit [\textit{Alice} := 5 \,,\, \textit{Bob} := 10 \,,\, \textit{Carol} := -3]) \\ \textit{handlungsabsichten} \\ & (\textit{Maxime} \, (\lambda \textit{ich. globaler-strikter-fortschritt})) = \\ \textit{Some} \\ & (|\\ \textit{bsp-erfuellte-maxime} = \textit{True}, \\ \textit{bsp-erlaubte-handlungen} = [\textit{Handlungsabsicht} \, (\textit{erschaffen} \, 5)], \\ \textit{bsp-verbotene-handlungen} = [\\ \textit{Handlungsabsicht} \, (\textit{stehlen4} \, 5 \, 10), \\ \textit{Handlungsabsicht} \, (\textit{stehlen4} \, 5 \, 10), \\ \textit{Handlungsabsicht} \, \textit{alles-kaputt-machen}, \\ \textit{Handlungsabsicht} \, \textit{unmoeglich}], \\ \textit{bsp-uneindeutige-handlungen} = [] ) \rangle \\ \end{aligned}
```

11.8 Maxime für globales Optimum

```
Wir können die Maxime für globalen Fortschritt etwas lockern.
```

```
\begin{array}{l} \mathbf{fun} \ globaler\text{-}fortschritt :: \langle zahlenwelt \ handlung \Rightarrow bool \rangle \ \mathbf{where} \\ \langle globaler\text{-}fortschritt \ (Handlung \ vor \ nach) \longleftrightarrow (gesamtbesitz \ vor) \leq (gesamtbesitz \ nach) \rangle \end{array}
```

Untätigkeit ist nun auch hier erlaubt:

```
beispiel \langle moralisch\ initialwelt (Maxime\ (\lambda ich.\ globaler-fortschritt))\ (Handlungsabsicht\ (erschaffen\ 0)) \rangle
```

Allerdings ist auch Stehlen erlaubt, da global gesehen, kein Besitz vernichtet wird:

```
 \begin{array}{c} \textbf{beispiel} \; \langle moralisch \; initialwelt \\ \qquad \qquad (Maxime \; (\lambda ich. \; globaler\text{-}fortschritt)) \; (Handlungsabsicht \; (stehlen\text{-}nichtwf \; 5 \; Bob)) \rangle \\ \textbf{beispiel} \; \langle moralisch \; initialwelt \\ \qquad \qquad (Maxime \; (\lambda ich. \; globaler\text{-}fortschritt)) \; (Handlungsabsicht \; (stehlen4 \; 5 \; 10)) \rangle \end{array}
```

Folgendes Beispiel zeigt, dass die Maxime globaler-fortschritt den kategorischen Imperativ erfüllen kann. Die Handlungsabsichten sind meiner Meinung nach intuitiv (basierend auf der globalen Betrachtung der Maxime) in erlaubt und verboten eingeordnet.

- erschaffen ist erlaubt. Auch stehlen4 ist erlaubt, da dabei "doem Kollektiv" kein Besitz verloren geht. Untätigkeit wird wieder über unmoeglich erlaubt.
- reset und alles-kaputt-machen sind verboten.

```
 \begin{array}{l} \textbf{beispiel} & \langle erzeuge\text{-}beispiel \\ zahlenwps & (Zahlenwelt \, \, \, & [Alice := 5 \, , \, Bob := 10 \, , \, Carol := -3]) \\ handlungsabsichten \\ & (Maxime \, (\lambda ich. \, globaler\text{-}fortschritt)) = \\ Some \\ & (|\\ bsp\text{-}erfuellte\text{-}maxime = True, \\ bsp\text{-}erlaubte\text{-}handlungen = [\\ Handlungsabsicht \, (erschaffen \, 5 \, ), \\ Handlungsabsicht \, (stehlen4 \, 5 \, 10 \, ), \\ Handlungsabsicht \, (unmoeglich], \\ bsp\text{-}verbotene\text{-}handlungen = [\\ Handlungsabsicht \, reset, \\ Handlungsabsicht \, alles\text{-}kaputt\text{-}machen], \\ bsp\text{-}uneindeutige\text{-}handlungen = []) \rangle \\ \end{array}
```

Auch allgemein lässt ich beweisen, dass diese Maxime für sehr viele Handlungsabsichten den kategorischen Imperativ erfüllt.

theorem

```
\forall p.\ maxime-und-handlungsabsicht-generalisieren\ zahlenwps\ welt
(Maxime\ (\lambda ich.\ globaler-fortschritt))\ ha\ p\Longrightarrow
wohlgeformte-handlungsabsicht\ zahlenwps\ welt\ ha\Longrightarrow
kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ (Maxime\ (\lambda ich::person.\ globaler-fortschritt))
```

Sollte man das Kollektiv höher stellen als das Individuum und damit effektiv das Recht auf Privateigentum ablehnen (was ich persönlich nicht unterstütze), so ist globaler-fortschritt eine Maxime mit schönen Eigenschaften.

11.9 Ungültige Maxime

Es ist verboten, in einer Maxime eine spezielle Person hardzucoden. Technisch könnte so eine Maxime den *kategorischer-imperativ-auf* erfüllen. Dies wollen wir aber nicht, da dies gegen die Gleichbehandlung aller Menschen verstoßen würde. Das Ergebnis wären verdrehte Moralbewertungen, welche moralische Entscheidungen ausschließlich basierend auf egoistischen Bedürfnissen der hardgecodeten Personen basieren.

Beispielsweise könnten wir *individueller-fortschritt* nicht mehr parametrisiert verwenden, sondern einfach *Alice* reinschreiben:

```
beispiel ⟨individueller-fortschritt Alice
= (λh. case h of Handlung vor nach ⇒ (meins Alice vor) ≤ (meins Alice nach))⟩
Solch eine Maxime ist allerdings nicht wohlgeformt.
beispiel ⟨¬ wohlgeformte-maxime-auf (handeln Alice initialwelt (Handlungsabsicht (stehlen₄ 5 10))) zahlenwps (Maxime (λich. individueller-fortschritt Alice))⟩
Sobald wir aufhören Alice hardzucoden, wird die Maxime wohlgeformt.
beispiel ⟨wohlgeformte-maxime-auf
```

Unser erzeuge-beispiel verweigert die Arbeit auf nicht-wohlgeformten Maximen.

(handeln Alice initialwelt (Handlungsabsicht (stehlen 4 5 10))) zahlenwps

11.10 Uneindeutige Handlungen

 $(Maxime\ (\lambda ich.\ individueller-fortschritt\ ich))$

Bis jetzt haben wir den Schuldigen immer bei der Maxime gesucht, wenn der kategorische Imperativ nicht erfüllt war und wir somit über bestimmte Handlungsabsichten keine Aussage treffen konnten. Gibt es jedoch auch Handlungsabsichten welche vermutlich unabhängig von jeder durchdachten Maxime keine Bewertung im Sinne des kategorischen Imperativs erlauben?

Folgende Funktion ist inspiriert durch das https://de.wikipedia.org/wiki/Collatz-Problem.

```
fun collatz:: \langle int \Rightarrow int \rangle where \langle collatz \ n = (if \ n \ mod \ 2 = 0 \ then \ n \ div \ 2 \ else \ 3*n + 1) \rangle beispiel \langle collatz \ 19 = 58 \rangle
```

Es folgt eine Handlungsabsicht, basierend auf dem Collatz-Problem. Das eigentliche Collatz-Problem ist an dieser Stelle nicht relevant, da wir nur eine Iteration machen. Allerdings ist das eine spannende Handlungsabsicht, da diese sowohl den Besitz erhöhen kann, aber auch verringern kann.

```
fun collatzh:: \langle person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt option \rangle where \langle collatzh \ ich \ (Zahlenwelt \ besitz) = Some \ (Zahlenwelt \ (besitz( \ ich := collatz \ (besitz \ ich)))) \rangle
```

Die Handlungsabsicht collatzh ist tatsächlich immer wohlgeformt.

 $\textbf{lemma} \ \ \langle wohlge form te-handlungs absicht\ zahlen wps\ welt\ \ (Handlungs absicht\ collatzh) \rangle$

Die Handlungsabsicht *collatzh* generalisiert nicht mit der *maxime-zahlenfortschritt*. Dies ist keine große Überraschung, da *reset* auch nicht mit dieser Maxime generalisiert hat und wir die Maxime auch für ungeeignet befunden haben.

beispiel

Für unsere hochgelobte maxime-altruistischer-fortschritt hingegen haben wir noch kein Beispiel einer Handlungsabsicht gesehen, welche nicht mit ihr generalisiert hat. Dies wirft die Frage auf: "gibt es überhaupt wohlgeformte Handlungsabsichten, welche nicht mit maxime-altruistischer-fortschritt generalisieren?" Die Antwort liefert collatzh.

beispiel

Wir haben *collatzh* bis jetzt immer bei der Bewertung von Maximen ausgeschlossen. Das Ergebnis vorweg: Ein kategorischer Imperativ, egal welche vielversprechende Maxime, gilt nicht für die Handlungsabsicht *collatzh*.

beispiel

```
 \begin{array}{l} \leftarrow kategorischer-imperativ-auf \ (Handlungsabsicht\ collatzh) \\ initialwelt\ maxime-zahlenfortschritt \rangle \\ \leftarrow kategorischer-imperativ-auf \ (Handlungsabsicht\ collatzh) \\ initialwelt\ maxime-altruistischer-fortschritt \rangle \\ \leftarrow kategorischer-imperativ-auf \ (Handlungsabsicht\ collatzh) \\ initialwelt\ (Maxime\ (\lambda ich.\ globaler-fortschritt)) \rangle \end{array}
```

Der Grund ist, oberflächlich gesprochen, dass diese Handlungsabsicht keinen eindeutigen Charakter hat. Die Handlungsabsicht kann sowohl Besitz verringern als auch vermehren. In vielen Welten wird es Leute geben, für die collatzh eine positive Wirkung hat. Jedoch ist collatzh wohl allgemein nicht moralisch, da es normalerweise auch Leute gibt, für die collatzh eine negative Auswirkung hat. Daher kann eine Maxime collatzh nicht allgemein beurteilen. Jedoch ist auch diese Meta-Aussage eine spannende Aussage: Der kategorische Imperativ sagt (dadurch, dass er nicht erfüllt ist), dass die Handlungsabsicht collatz nicht durch eine unserer Maximen beurteilt werden sollte, bzw. sollten wir ein allgemeines Gesetz bauen wollen, so können wir weder collatzh uneingeschränkt in die Liste erlaubter Handlungsabsichten aufnehmen, noch können wir uneingeschränkt collatzh uneingeschränkt in die Liste verbotener Handlungsabsichten aufnehmen. Oder anders ausgedrückt: können wir ein allgemeines Gesetz wollen, welches eine Aussage über die Handlungsabsicht collatzh macht? Ich argumentiere, dass wir solch ein Gesetz nicht wollen, da

- Würden wir nur die Auswirkung von collatzh betrachten, (also die resultierende 'welt handlung, nicht die Handlungsabsicht collatzh::(person, zahlenwelt) handlungsabsicht) so kann diese Auswirkung durchweg positiv sein, und wir möchten etwas positives nicht verbieten.
- Jedoch hat die Handlungsabsicht auch negative Charakterzüge, da wir billigend in Kauf nehmen, dass Besitz vernichtet werden könnte. Daher möchten wir diese Absicht auch nicht uneingeschränkt erlauben. Besonders deutlich wird dies bei folgender zugespitzten Handlungsabsicht, welche billigend die komplette Vernichtung allen Besitzes in Kauf nehmen würde.

 $\textbf{lemma} < wohlqeformte-handlungs absicht \ zahlenwps \ welt \ (Handlungs absicht \ une indeutiger-charakter) >$

beispiel

 $beispiel \langle erzeuge-beispiel \rangle$

```
 \langle \neg \ kategorischer-imperativ-auf \ (Handlungsabsicht \ une indeutiger-charakter) \\ initialwelt \ maxime-zahlen fortschritt \rangle \\ \langle \neg \ kategorischer-imperativ-auf \ (Handlungsabsicht \ une indeutiger-charakter) \\ initialwelt \ maxime-altruistischer-fortschritt \rangle \\ \langle \neg \ kategorischer-imperativ-auf \ (Handlungsabsicht \ une indeutiger-charakter) \\ initialwelt \ (Maxime \ (\lambda ich. \ globaler-fortschritt)) \rangle
```

Mir gefällt, dass der (extensionale) kategorische Imperativ prinzipiell sagt, dass wir die Handlungsabsicht uneindeutiger-charakter nicht in einem allgemeinen Gesetz behandeln können, da die potenziellen positiven Auswirkungen im starken Gegensatz zu der potenziell destruktiven zugrundeliegenden Absicht stehen.

Wenn wir allerdings ausnutzen, dass Handlungsabsichten partiell sein können, und so den guten und den schlechten Charakter in eigenständige Handlungsabsichten separieren, so können wir wieder allgemeines Aussage über die beiden Handlungsabsichten machen.

```
 \begin{array}{l} zahlenwps \; (Zahlenwelt \; \P[Alice := 5 , \, Bob := 10 , \, Carol := -3]) \\ [Handlungsabsicht \; partiell\text{-}guter\text{-}charakter, \; Handlungsabsicht \; partiell\text{-}schlechter\text{-}charakter}] \\ maxime\text{-}altruistischer\text{-}fortschritt \\ = Some \\ (| \\ bsp\text{-}erfuellte\text{-}maxime = True, \\ bsp\text{-}erfuellte\text{-}maxime = True, \\ bsp\text{-}erlaubte\text{-}handlungen = [Handlungsabsicht \; partiell\text{-}guter\text{-}charakter}], \\ bsp\text{-}verbotene\text{-}handlungen = [Handlungsabsicht \; partiell\text{-}schlechter\text{-}charakter}], \\ bsp\text{-}uneindeutige\text{-}handlungen = [] \\ || \rangle \\ \end{array}
```

12 Änderungen in Welten

In diesem Abschnitt werden wir Änderungen in Welten, und darauf basierend, Abmachungen modellieren.

```
datatype ('person, 'etwas) aenderung = Verliert <'person> <'etwas> | Gewinnt <'person> <'etwas> | Beispiel: [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3].
```

12.1 Deltas

```
Deltas, d.h. Unterschiede zwischen Welten.
type-synonym ('welt, 'person, 'etwas) delta =
            \forall welt \ handlung \Rightarrow (('person, 'etwas) \ aenderung) \ list \Rightarrow (('person, 'etw
Von einer ('person, 'etwas) aenderung betroffene.
definition betroffen :: \langle ('person, 'etwas) | aenderung \Rightarrow 'person \rangle
      where
\langle betroffen \ a \equiv case \ a \ of \ Verliert \ p \ - \Rightarrow p \mid Gewinnt \ p \ - \Rightarrow p \rangle
definition betroffene :: \langle ('person, 'etwas) | aenderung | list \Rightarrow 'person | list \rangle
      where
\langle betroffene \ as \equiv map \ betroffen \ as \rangle
lemma \(\displaystart of the [Verliert Alice (2::int), Gewinnt Bob 3, Gewinnt Carol 2, Verliert Eve 1]
       = [Alice, Bob, Carol, Eve] 
lemma \(\delta betroffene \[ [Verliert Alice (5::nat), Gewinnt Bob 3, Verliert Eve 7] \]
       = [Alice, Bob, Eve]
lemma \(\delta betroffene \[ \text{Verliert Alice } (5::nat), \] Gewinnt Alice \( 3 \)
      = [Alice, Alice]
fun aenderung-ausfuehren
       ('person, 'etwas::\{plus, minus\}) aenderung list \Rightarrow ('person \Rightarrow 'etwas) \Rightarrow ('person \Rightarrow 'etwas)
where
       \langle aenderung-ausfuehren \mid bes = bes \rangle
| \langle aenderung-ausfuehren \ (Verliert \ p \ n \ \# \ deltas) \ bes = aenderung-ausfuehren \ deltas \ \llbracket bes \ (p \ -= \ n) 
rbracket \rangle
```

```
| \langle aenderung\text{-}ausfuehren \ (Gewinnt \ p \ n \ \# \ deltas) \ bes = aenderung\text{-}ausfuehren \ deltas \ \llbracket bes \ (p \ += \ n) \rrbracket \rangle
| lemma | \langle aenderung\text{-}ausfuehren \ (Verliert \ Alice \ (2::int), \ Gewinnt \ Bob \ 3, \ Gewinnt \ Carol \ 2, \ Verliert \ Eve \ 1]
| (\langle \bullet \ [Alice:=8, \ Bob:=3, \ Eve:=5] \rangle)
| lemma | \langle aenderung\text{-}ausfuehren \ [Verliert \ Alice \ (2::int), \ Verliert \ Alice \ 6]
| (\langle \bullet \ [Alice:=8, \ Bob:=3, \ Eve:=5] \rangle)
| = (\langle \bullet \ [Bob:=3, \ Eve:=5] \rangle)
```

12.2 Abmachungen

Eine ('person, 'etwas) aenderung list wie z.B. [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3] ließe sich gut verwenden, um eine Abmachung zwischen Alice und Bob zu modellieren. Allerdings ist diese Darstellung unpraktisch zu benutzen. Beispielsweise sind [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3], [Verliert Bob 3, Gewinnt Alice 3], [Gewinnt Alice 1, Gewinnt Alice 1, Verliert Bob 3, Verliert Carol 0], extensional betrachtet alle equivalent. Es ist praktischer, eine Darstellung zu wählen, in der syntaktische und semantische Äquivalenz zusammenfallen. Das bedeutet, eine Abmachung muss eindeutig dargestellt werden. Ein Kandidat dafür wäre eine Map 'person \rightarrow 'etwas, da diese eindeutig einer 'person ein 'etwas zuordnet. Dies funktioniert allerdings nur, wenn 'etwas mit Plus und Minus dargestellt werden kann, um Gewinnt und Verliert darzustellen. Allerdings ist auch diese Darstellung nicht eindeutig, da z.B. [Alice \mapsto 0::'a] = Map.empty semantisch gilt, solange 0::'a ein neutrales Element ist. Deshalb stellen wir eine Abmachung als eine totale Funktion 'person \Rightarrow 'etwas dar. (λ -. 0::'a) (Alice := 3::'a, Bob := - (3::'a)) bedeutet Alice bekommt 3, Bob verliert 3.

```
type-synonym ('person, 'etwas) abmachung = \langle 'person \Rightarrow 'etwas \rangle
```

```
fun to-abmachung

:: \langle ('person, 'etwas:: \{ord, zero, plus, minus, uminus\}) \ aenderung \ list \Rightarrow ('person, 'etwas) \ abmachung \rangle

where

\langle to\text{-}abmachung \ [] = (\lambda p. \ \theta) \rangle

| \langle to\text{-}abmachung \ (delta \# deltas) = 

[(to\text{-}abmachung \ deltas)(betroffen \ delta += aenderung\text{-}val \ delta)] \rangle

lemma \langle [to\text{-}abmachung \ [Gewinnt \ Alice \ (3::int)], \ to\text{-}abmachung \ [Gewinnt \ Alice \ 3, \ Verliert \ Bob \ 3]]

= [(\lambda p. \theta)(Alice := 3), \ (\lambda p. \theta)(Alice := 3, \ Bob := -3)] \rangle

definition abmachung\text{-}ausfuehren

:: \langle ('person, 'etwas:: \{plus, minus \}) \ abmachung \Rightarrow ('person \Rightarrow 'etwas) \Rightarrow ('person \Rightarrow 'etwas) \rangle
```

```
where \langle abmachung\text{-}ausfuehren\ a\ besitz \equiv \lambda p.\ a\ p\ +\ (besitz\ p) \rangle
Beispiel:

lemma \langle abmachung\text{-}ausfuehren\ (to\text{-}abmachung\text{-}ausfuehren\ (to\text{-}abmachung\ [Gewinnt\ Alice\ 3,\ Verliert\ Bob\ 3])
( \blacktriangleleft [Alice:=8,\ Bob:=3,\ Eve:=5])
= ( \blacktriangleleft [Alice:=11,\ Bob:=0,\ Eve:=5]) \rangle
```

Laut https://de.wikipedia.org/wiki/Konsens#Konsens_im_Rechtssystem lässt sich Konsens wie folg definieren: "die Übereinstimmung der Willenserklärungen beider Vertragspartner über die Punkte des Vertrages". Wir können also to-abmachung [Gewinnt Alice (3::'a), Verliert Bob (3::'a)] verwenden, um Konsens zu modellieren. Dabei müssen alle Betroffenen die gleiche Vorstellung der Abmachung haben. Beispielsweise lässt sich der gesamte Konsens in einer Welt darstellen als 'person \Rightarrow ('person, 'etwas) abmachung list, wobei jeder person genau die Abmachungen zugeordnet werden, deren sie zustimmt. Die Abmachungen sind in einer Liste und keiner Menge, da eine Person eventuell bereit ist, Abmachungen mehrfach auszuführen.

```
type-synonym ('person, 'etwas) \ globaler-konsens = \langle 'person \Rightarrow ('person, 'etwas) \ abmachung \ list \rangle
```

```
definition abmachungs-betroffene :: \langle ('person::enum, 'etwas::zero) | abmachung \Rightarrow 'person | list \rangle
where
\langle abmachungs-betroffene | a \equiv [p. | p \leftarrow Enum.enum, | a | p \neq 0] \rangle
lemma \langle abmachungs-betroffene | (to-abmachung | Gewinnt | Bob | (3::int), | Verliert | Alice | 3])
= [Alice, | Bob] \rangle
definition enthaelt-konsens
:: \langle ('person::enum, 'etwas::zero) | abmachung | \Rightarrow ('person, 'etwas) | globaler-konsens | \Rightarrow bool \rangle
where
```

 $\forall enthall t-konsens \ abmachung \ konsens \equiv \forall \ betroffene-person \in set \ (abmachungs-betroffene \ abmachung).$

Eine (ausgeführte) Abmachung einlösen, bzw. entfernen.

 $abmachung \in set (konsens betroffene-person)$

```
definition konsens-entfernen 

:: \langle ('person::enum, 'etwas::zero) \ abmachung \Rightarrow ('person \Rightarrow ('person, 'etwas) \ abmachung \ list) \rangle
\Rightarrow ('person \Rightarrow ('person, 'etwas) \ abmachung \ list) \rangle
where
\langle konsens-entfernen \ abmachung \ kons = fold \ (\lambda p \ k. \ k(p := remove1 \ abmachung \ (k \ p))) \ (abmachungs-betroffene \ abmachung) \ kons \rangle
```

lemma

```
⟨konsens-entfernen
(to-abmachung [Gewinnt Alice (3::int), Verliert Bob 3])
```

```
((\lambda -. [])(
      Alice := [to-abmachung [Gewinnt Alice 3], to-abmachung [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3]],
      Bob := [to\text{-}abmachung [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3]])
  =(\lambda -. \parallel)(
    Alice := [to\text{-}abmachung [Gewinnt Alice 3]],
    Bob := [])
Alternative Definition:
lemma konsens-entfernen-simp:
  ⟨konsens-entfernen a kons
    = (\lambda p. if p \in set (abmachings-betroffene a) then remove 1 a (kons p) else (kons p))
definition reverse-engineer-abmachung
  :: \langle ('person::enum \Rightarrow 'etwas::linordered-ab-group-add) \ handlung \Rightarrow ('person, 'etwas) \ abmachung \rangle
where
  \langle reverse\text{-}engineer\text{-}abmachung h \equiv
    fold (\lambda p \ acc. \ acc(p := (nachher \ h \ p) - (vorher \ h \ p))) \ Enum.enum \ (\lambda -. \ \theta) \rangle
lemma reverse-engineer-abmachung-delta-num-fun:
  \langle reverse\text{-}engineer\text{-}abmachung\ h=to\text{-}abmachung\ (delta\text{-}num\text{-}fun\ h) \rangle
lemma reverse-engineer-abmachung:
  \langle reverse\text{-}engineer\text{-}abmachung (Handlung welt welt') = a \longleftrightarrow abmachung\text{-}ausfuehren a welt = welt' \rangle
```

13 Beispiel: Zahlenwelt2

In diesem Abschnitt werden wir ein weiteres Beispiel sehen.

Dieses Beispiel ist ähnlich zum Beispiel Zahlenwelt in Abschnitt 11. Allerdings führen wir einige Erweiterungen ein:

- Jeder Person wird weiterhin ihr Besitz zugeordnet.
- Neben dem Besitz gibt es auch ein Modell von Konsens. Dabei soll Konsens die Liste aller bereits getroffenen Abmachungen darstellen, bzw modellieren, zu was die Leute bereit wären. So lässt sich beispielsweise Schenken (Besitzübergang mit Konsens) von Stehlen (Besitzübergang ohne Konsens) unterscheiden.
- Es gibt eine spezielle Entität, nämlich den Staat. Diese Entität ist nicht in der Menge der natürlichen Personen enthalten. Dies erlaubt es z.B. den Staat in Handlungsabsichten hardzucoden und gleichzeitig eine wohlgeformte Handlungsabsicht zu haben. TODO: machen
- Als weitere spezielle Entität wird die Umwelt eingeführt. TODO: auch ein Beispiel damit.

```
record zahlenwelt =
 besitz :: \langle person \Rightarrow int \rangle
 konsens :: \langle (person, int) \ globaler-konsens \rangle
 staatsbesitz :: <int> — Der Staat ist keine natürliche Person und damit besonders.
 umwelt :: \langle int \rangle
definition initial welt :: \langle zahlen welt \rangle
 where
\langle initial welt \equiv 0
 besitz = \mathfrak{G}[Alice := 5, Bob := 10, Carol := -3],
 konsens = (\lambda -. [])(
   Alice := [to\text{-}abmachung [Gewinnt Alice 3], to\text{-}abmachung [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3]],
   Bob := [to\text{-}abmachung [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3]]),
 staatsbesitz = 9000,
 umwelt = 600
Mein persönlicher Besitz:
fun meins :: \langle person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow int \rangle where
 \langle meins \ p \ welt = (besitz \ welt) \ p \rangle
beispiel \langle meins \ Carol \ initial welt = -3 \rangle
Wenn reverse-engineer-abmachung hier nicht genau die gleiche Abmachung berechnet wie später ein-
gelöst, dann wird das ganze exploitable. Da eine ('person, 'etwas) abmachung aber eine eindeutige
Darstellung sein sollte, müsst das so funktionieren.
definition hat-konsens :: \langle zahlenwelt \ handlung \Rightarrow bool \rangle
where
 \langle hat\text{-}konsens | h \equiv
   let \ abmachung = reverse-engineer-abmachung \ (map-handlung \ besitz \ h)
   in\ enthaelt\text{-}konsens\ abmachung\ (vorher\ h) >
Eine Handlung die keine Änderung bewirkt hat keine Betroffenen und damit immer Konsens.
lemma \langle hat\text{-}konsens \ (handeln \ p \ welt \ (Handlungsabsicht \ (\lambda p \ w. \ Some \ w))) \rangle
beispiel <hat-konsens (handeln Alice initialwelt
       (Handlungsabsicht\ (\lambda p\ w.\ Some\ (w(besitz := [[(besitz\ w)(Alice += 3)][(Bob\ -= 3)]])))))
\mathbf{beispiel} \leftarrow hat\text{-}konsens \ (handeln \ Alice \ initial welt)
         definition abmachung-ausfuehren
 :: \langle (person, int) | abmachung \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt \rangle
where
 \langle abmachung-ausfuehren\ abmachung\ welt \equiv
```

```
welt(\ besitz := Aenderung.abmachung-ausfuehren \ abmachung \ (besitz \ welt)\ )>
\mathbf{beispiel} \  \langle abmachung-ausfuehren \  (to-abmachung \ [Gewinnt \ Alice \ 3]) \ initialwelt} = initialwelt(\ besitz := [(besitz \ initialwelt)(Alice \ += \ 3)])>
```

Um eine (person, int) abmachung einzulösen wird diese erst ausgeführt und danach aus dem globalen Konsens entfernt, damit die Abmachung nicht mehrfach eingelöst werden kann.

```
Konsens entfernt, damit die Abmachung nicht mehrfach eingelöst werden kann.
definition abmachung-einloesen :: \langle (person, int) | abmachung \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt option \rangle where
 \langle abmachung\text{-}einloesen \ delta \ welt \equiv
 if enthaelt-konsens delta welt
 then Some ((abmachung-ausfuehren delta welt)((konsens := konsens-entfernen delta (konsens welt))))
 else None>
beispiel (abmachung-einloesen (to-abmachung [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3]) initialwelt
= Some
 besitz =  (Alice := 8, Bob := 7, Carol := -3),
   konsens = (\lambda -. [])(
     Alice := [to\text{-}abmachung [Gewinnt Alice 3]],
     Bob := []),
   staatsbesitz = 9000,
   umwelt = 600
beispiel \(\lambda abmachung-einloesen (to-abmachung [Gewinnt Alice 3]) initialwelt
= Some
   besitz =  (Alice := 8, Bob := 10, Carol := -3),
   konsens = (\lambda -. [])(
     Alice := [to\text{-}abmachung [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3]],
     Bob := [to\text{-}abmachung [Gewinnt Alice 3, Verliert Bob 3]]),
   staatsbesitz = 9000.
   umwelt = 600
  )>
```

 $\textbf{beispiel} \ \ \langle abmachung\text{-}einloesen\ (to\text{-}abmachung\ [Verliert\ Bob\ 3])\ initialwelt=None\rangle$

Die Handlungsabsicht abmachung-einloesen stellt keine wohlgeformte-handlungsabsicht dar, da in der Abmachung Personen hardcedoded sind.

```
beispiel \langle \neg wohlge formte-handlungs absicht zahlenwps initialwelt (Handlungs absicht (<math>\lambda p \ w. \ abmachung-einloesen (to-abmachung [Gewinnt Alice 3]) \ w)) \rangle
```

Wir können aber schnell eine wohlgeformte Handlungsabsicht daraus bauen, indem wir nicht die Abmachung an sich in die Handlungsabsicht hardcoden, sondern indem wir eine bestehende Abmachung in der Welt referenzieren.

```
 \begin{array}{l} \textbf{definition} \ \ existierende\mbox{-}abmachung\mbox{-}einloesen\mbox{ }:: \mbox{-}person \ \Rightarrow \mbox{-}zahlenwelt\mbox{ } \Rightarrow \mbox{-}zahlenwelt\mbox{ } option\mbox{\mbox{-}} \mbox{ } \textbf{where} \\ \mbox{-}case\mbox{ } (konsens\mbox{ } welt)\mbox{ } p \\ \mbox{-}of\mbox{ } [] \mbox{-} \geqslant None \\ \mbox{-} d\#\mbox{-} \Rightarrow abmachung\mbox{-}einloesen\mbox{ } d\mbox{ } welt\mbox{\mbox{-}} \\ \mbox{-} \textbf{lemma}\mbox{\mbox{\mbox{-}} wehlgeformte\mbox{-}handlungsabsicht\mbox{ } zahlenwps\mbox{ } initialwelt \\ \end{array}
```

In jeder Welt ist damit die Handlungsabsicht wohlgeformt.

 $(Handlungs absicht\ existierende-abmachung-einloesen) >$

```
\textbf{lemma} \  \  \langle wohlge form te-handlung sabsicht\ zahlen wps\ welt \\ (Handlung sabsicht\ existieren de-abmachung-einloesen) \rangle
```

Es ist nur möglich eine existierende-abmachung-einloesen, wenn alle Betroffenen auch zustimmen. Es is beispielsweise nicht möglich, dass Alice eine Handlung ausführt, die Carol betrifft, ohne deren Zustimmung.

```
 \begin{aligned} \mathbf{beispiel} & \leftarrow ausfuehrbar \ Alice \\ & besitz = \bigstar [Alice := 5 \ , \ Bob := 10 \ , \ Carol := -3], \\ & konsens = (\lambda -. \ [])( \\ & Alice := [to-abmachung \ [Verliert \ Carol \ 3]] \\ & ), \\ & staatsbesitz = 9000, \\ & umwelt = 600 \\ & ) \\ & (Handlungsabsicht \ existierende-abmachung-einloesen) \rangle \end{aligned}
```

Nur wenn Carol zustimmt wird die Handlung möglich.

Da Alice nicht betroffen is, bleibt [$Verliert\ Carol\ (3::'a)$] bei $Alice\$ übrig. beispiel $\langle nachher-handeln\ Alice$

```
\emptyset \\ besitz = \textcircled{e}[Alice := 5, Bob := 10, Carol := -3],
```

```
konsens = (\lambda \cdot . [])(
Alice := [to\text{-}abmachung [Verliert Carol 3]],
Carol := [to\text{-}abmachung [Verliert Carol 3]]
),
staatsbesitz = 9000,
umwelt = 600
)
(Handlungsabsicht existierende\text{-}abmachung\text{-}einloesen)
= ()
besitz =  [Alice := 5, Bob := 10, Carol := -6],
konsens = (\lambda \cdot . [])(
Alice := [to\text{-}abmachung [Verliert Carol 3]],
Carol := []
),
staatsbesitz = 9000,
umwelt = 600
))
```

Für existieren de-abmachung-einloesen gilt immer hat-konsens. Das reverse-engineer-abmachung macht also das Richtige.

Ressourcen können nicht aus dem Nichts erschaffen werden.

```
 \begin{array}{l} \mathbf{fun} \ abbauen :: \langle nat \Rightarrow person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt \ option \rangle \ \mathbf{where} \\ \langle abbauen \ i \ p \ welt = Some \ (welt ( \ besitz := [(besitz \ welt)(p \ += \ int \ i)], \ umwelt := (umwelt \ welt) \ - \ int \ i \ )) \rangle \end{array}
```

 $\textbf{lemma} \ \langle wohlge form te-handlungs absicht\ zahlen wps\ welt\ (Handlungs absicht\ (abbauen\ n)) \rangle$

 $\textbf{lemma} \ \langle wohlge form te-handlungs absicht\ zahlen wps\ initial welt\ (Handlungs absicht\ (abbauen\ n)) \rangle$

 $\mathbf{lemma} \ \ \langle wohlge form te-handlungs absicht\ zahlen wps\ welt\ (Handlungs absicht\ reset) \rangle$

```
fun alles-kaputt-machen :: \langle person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt \ option \rangle where \langle alles-kaputt-machen \ ich \ welt = Some \ (welt (|besitz := \lambda \ -. \ Min \ ((besitz \ welt) \ `UNIV) - 1 \ |)) \rangle
```

```
lemma alles-kaputt-machen-code[code]:
  \langle alles-kaputt-machen\ ich\ welt=
  Some (welt(| besitz := (\lambda-. min-list (map (besitz welt) enum-class.enum) -1)())
fun unmoeglich :: \langle person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt option \rangle where
  \langle unmoeglich - - = None \rangle
fun individueller-fortschritt :: \langle person \Rightarrow zahlenwelt\ handlung \Rightarrow bool \rangle where
  \langle individueller-fortschritt p (Handlung vor nach) \longleftrightarrow (meins p vor) \langle (meins p nach)\rangle
definition maxime-altruistischer-fortschritt :: <(person, zahlenwelt) maxime> where
  \langle maxime\text{-}altruistischer\text{-}fortschritt \equiv
     Maxime\ (\lambda ich\ h.\ \forall\ pX.\ individueller-fortschritt\ pX\ h) \rangle
\textbf{beispiel} \ \land \textit{erzeuge-beispiel}
  zahlenwps initialwelt
  [Handlungsabsicht (abbauen 5),
   Handlungsabsicht existierende-abmachung-einloesen,
   Handlungsabsicht reset,
   Handlungsabsicht alles-kaputt-machen,
   Handlungsabsicht unmoeglich]
 maxime \hbox{--} altruist is cher-forts chritt
= Some
  (
   bsp-erfuellte-maxime = False,
   bsp-erlaubte-handlungen = [
     Handlungsabsicht (abbauen 5),
     Handlungsabsicht unmoeglich],
   bsp-verbotene-handlungen = [
     Handlungsabsicht reset,
     Handlungsabsicht alles-kaputt-machen],
   bsp-une indeutige-handlungen = [
      Handlungsabsicht\ existierende-abmachung-einloesen]
  )>
definition maxime-hatte-konsens :: \langle (person, zahlenwelt) | maxime \rangle where
```

 $\langle maxime-hatte-konsens \equiv Maxime \ (\lambda ich \ h. \ hat-konsens \ h) \rangle$

```
beispiel
               \forall h
                                  set
                                           (alle-moeglichen-handlungen
                                                                               initial welt\\
                                                                                                (Handlungsabsicht
                          \in
existierende-abmachung-einloesen)).
wohlge form te-maxime-auf
   h zahlenwps
   maxime-hatte-konsens
\mathbf{lemma} \  \  \langle wohlge form te{\text{-}maxime} \  \  zahlenwps \  \  maxime{\text{-}hatte{\text{-}}konsens} \rangle
beispiel \ \langle erzeuge-beispiel
 zahlenwps\ initial welt
 [Handlungs absicht\ existierende-abmachung-einloesen]
 maxime-hatte-konsens
= Some
  bsp-erfuellte-maxime = True,
  bsp-erlaubte-handlungen = [Handlungsabsicht existierende-abmachung-einloesen],
  bsp\text{-}verbotene\text{-}handlungen = [],
  bsp-uneindeutige-handlungen = [])
beispiel \ \langle erzeuge-beispiel
 zahlenwps initialwelt
 [Handlungsabsicht (abbauen 5),
  Handlungsabsicht reset,
  Handlungsabsicht alles-kaputt-machen,
  Handlungsabsicht\ unmoeglich]
 maxime\hbox{-}altruist is cher-forts chritt
= Some
 (
  bsp-erfuellte-maxime = True,
  bsp-erlaubte-handlungen = [
     Handlungsabsicht (abbauen 5),
     Handlungsabsicht unmoeglich],
  bsp-verbotene-handlungen = [
     Handlungsabsicht reset,
     Handlungsabsicht alles-kaputt-machen],
  bsp-uneindeutige-handlungen = []
zahlenwps initialwelt
 [Handlungsabsicht (abbauen 5),
  Handlungs absicht\ existierend e-abmachung-einloesen,
  Handlungsabsicht reset,
  Handlungsabsicht alles-kaputt-machen,
  Handlungsabsicht\ unmoeglich]
 (Maxime Disj\ maxime-altruist is cher-fortschritt\ maxime-hatte-konsens)
= Some
```

bsp-erfuellte-maxime = True,

```
bsp-erlaubte-handlungen = [
     Handlungsabsicht (abbauen 5),
     Handlungsabsicht existierende-abmachung-einloesen,
     Handlungsabsicht unmoeglich],
   bsp-verbotene-handlungen = [
     Handlungsabsicht reset,
     Handlungsabsicht alles-kaputt-machen],
   bsp-uneindeutige-handlungen = []
{f lemma} {\it < maxime-und-handlungsabsicht-generalisieren} zahlenwps welt
    maxime-hatte-konsens (Handlungsabsicht existierende-abmachung-einloesen) p>
lemma mhg-katimp-maxime-hatte-konsens:
  \langle \forall p. maxime-und-handlungsabsicht-generalisieren zahlenwps welt maxime-hatte-konsens ha <math>p \Longrightarrow
   wohlge formte-handlungs absicht\ zahlenwps\ welt\ ha \Longrightarrow
   kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ maxime-hatte-konsens >
{f lemma}\ wpsm-kommutiert-altruistischer-fortschritt:
  \langle wpsm\text{-}kommutiert\ maxime\text{-}altruistischer\text{-}fortschritt\ zahlenwps\ welt 
angle
\mathbf{lemma}\ mhg\text{-}katimp\text{-}maxime\text{-}altruistischer\text{-}fortschritt:
  \langle \forall p.\ maxime-und-handlungs absicht-generalisieren\ zahlenwps\ welt\ maxime-altruistischer-fortschritt\ ha\ p \Longrightarrow
   wohlge formte-handlungs absicht\ zahlenwps\ welt\ ha \Longrightarrow
   kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt\ maxime-altruistischer-fortschritt 
angle
theorem
  \langle ex	ext{-}erfuellbare	ext{-}instanz \ maxime	ext{-}altruistischer	ext{-}fortschritt \ welt \ ha \ \land
   (\forall p. maxime-und-handlungsabsicht-generalisieren
         zahlenwps welt maxime-altruistischer-fortschritt ha p)
   ex-erfuellbare-instanz maxime-hatte-konsens welt ha \wedge
   (\forall p. maxime-und-handlungsabsicht-generalisieren
         zahlenwps \ welt \ maxime-hatte-konsens \ ha \ p) \Longrightarrow
   wohlge form te-handlung sabsicht\ zahlen wps\ welt\ ha \Longrightarrow
   kategorischer-imperativ-auf ha welt
     (MaximeDisj\ maxime-altruistischer-fortschritt\ maxime-hatte-konsens)
```

14 Einkommensteuergesetzgebung

In diesem Abschnitt werden wir eine versuchen die Grundlagen der Einkommenssteuergesetzgebung zu modellieren.

Folgendes Modell basiert auf einer stark vereinfachten Version des deutschen Steuerrechts. Wenn ich Wikipedia richtig verstanden habe, habe ich sogar aus Versehen einen Teil des österreichischen Steuersystem gebaut mit deutschen Konstanten.

Folgende **locale** nimmt an, dass wir eine Funktion $steuer::nat \Rightarrow nat$ haben, welche basierend auf dem Einkommen die zu zahlende Steuer berechnet.

Die steuer Funktion arbeitet auf natürlichen Zahlen. Wir nehmen an, dass einfach immer auf ganze Geldbeträge gerundet wird. Wie im deutschen System.

Die **locale** einhält einige Definition, gegeben die *steuer* Funktion.

Eine konkrete steuer Funktion wird noch nicht gegeben.

```
locale steuer-defs =
 fixes steuer :: \langle nat \Rightarrow nat \rangle — Funktion: Einkommen -> Steuer
  definition brutto :: \langle nat \Rightarrow nat \rangle where
    \langle brutto\ einkommen \equiv einkommen \rangle
  definition netto :: \langle nat \Rightarrow nat \rangle where
    \langle netto \ einkommen \equiv einkommen - (steuer \ einkommen) \rangle
 definition steuersatz :: \langle nat \Rightarrow percentage \rangle where
    \langle steuersatz \ einkommen \equiv percentage \ ((steuer \ einkommen) \ / \ einkommen) \rangle
end
Beispiel. Die steuer Funktion sagt, man muss 25 Prozent Steuern zahlen:
definition beispiel-25prozent-steuer :: \langle nat \Rightarrow nat \rangle where
  \langle beispiel-25prozent\text{-}steuer\ e \equiv nat\ | real\ e * (percentage\ 0.25) | \rangle
beispiel
  \langle beispiel-25prozent-steuer\ 100=25 \rangle
  \langle steuer-defs.brutto 100 = 100 \rangle
  \langle steuer-defs.netto\ beispiel-25prozent-steuer\ 100=75 \rangle
  \langle steuer-defs.steuersatz|beispiel-25prozent-steuer|100|=percentage|0.25\rangle
```

Folgende **locale** erweitert die *steuer-defs* **locale** und stellt einige Anforderungen die eine gültige *steuer* Funktion erfüllen muss.

- Wer mehr Einkommen hat, muss auch mehr Steuern zahlen.
- Leistung muss sich lohnen: Wer mehr Einkommen hat muss auch nach Abzug der Steuer mehr übrig haben.
- Existenzminimum: Es gibt ein Existenzminimum, welches nicht besteuert werden darf.

```
locale steuersystem = steuer-defs +
assumes wer-hat-der-gibt:
    <einkommen-a \geq einkommen-b \Longrightarrow steuer einkommen-a \geq steuer einkommen-b>
    and leistung-lohnt-sich:
    <einkommen-a \geq einkommen-b \Longrightarrow netto einkommen-a \geq netto einkommen-b>
    — Ein Existenzminimum wird nicht versteuert. Zahl Deutschland 2022, vermutlich sogar die falsche Zahl.
    and existenzminimum:
    <einkommen \leq 9888 \Longrightarrow steuer einkommen = 0>
```

begin

end

Eigentlich hätte ich gerne noch eine weitere Anforderung. https://de.wikipedia.org/wiki/Steuerprogression sagt "Steuerprogression bedeutet das Ansteigen des Steuersatzes in Abhängigkeit vom zu versteuernden Einkommen oder Vermögen."

Formal betrachtet würde das bedeuten einkommen- $b \le einkommen-a \implies (\lambda x. real-of-percentage (steuer-defs.steuersatz einkommen-<math>b x)) \le (\lambda x. real-of-percentage (steuer-defs.steuersatz einkommen-a x))$

Leider haben wir bereits jetzt in dem Modell eine Annahme getroffen, die es uns quasi unmöglich macht, ein Steuersystem zu implementieren, welches die Steuerprogression erfüllt. Der Grund ist, dass wir die Steuerfunktion auf ganzen Zahlen definiert haben. Aufgrund von Rundung können wir also immer Fälle haben, indem ein höheres Einkommen einen leicht geringeren Steuersatz hat als ein geringeres Einkommen. Beispielsweise bedeutet das für beispiel-25prozent-steuer, dass jemand mit 100 EUR Einkommen genau 25 Prozent Steuer zahlt, jemand mit 103 EUR Einkommen aber nur ca 24,3 Prozent Steuer zahlt.

beispiel

```
\langle steuer\text{-}defs.steuersatz\ beispiel\text{-}25prozent\text{-}steuer\ 100 = percentage\ 0.25} \rangle \langle steuer\text{-}defs.steuersatz\ beispiel\text{-}25prozent\text{-}steuer\ 103 = percentage\ (25\ /\ 103)} \rangle \langle percentage\ (25\ /\ 103) < percentage\ 0.25\rangle \langle (103):nat) > 100\rangle
```

In der Praxis sollten diese kleinen Rundungsfehler kein Problem darstellen, in diesem theoretischen Modell sorgen sie aber dafür, dass unser Steuersystem (und wir modellieren eine vereinfachte Version des deutschen Steuerystems) keine Steuerprogression erfüllt.

Die folgende Liste, basierend auf https://de.wikipedia.org/wiki/Einkommensteuer_(Deutschland)#Tarif_2022, sagt in welchem Bereich welcher Prozentsatz an Steuern zu zahlen ist. Beispielsweise sind die ersten 10347 steuerfrei.

```
definition steuerbuckets2022 :: \langle (nat \times percentage) \ list \rangle where \langle steuerbuckets2022 \equiv [ (10347, percentage 0), (14926, percentage 0.14),
```

```
(58596, percentage 0.2397),
(277825, percentage 0.42)
]>
```

Für jedes Einkommen über 277825 gilt der Spitzensteuersatz von 45 Prozent. Wir ignorieren die Progressionsfaktoren in Zone 2 und 3.

Folgende Funktion berechnet die zu zahlende Steuer, basierend auf einer Steuerbucketliste.

```
fun bucketsteuerAbs :: ⟨(nat × percentage) list ⇒ percentage ⇒ nat ⇒ real⟩ where ⟨bucketsteuerAbs ((bis, prozent)#mehr) spitzensteuer e = ((min bis e) * prozent) + (bucketsteuerAbs (map (\lambda(s,p). (s-bis,p)) mehr) spitzensteuer (e - bis))⟩ | ⟨bucketsteuerAbs [] spitzensteuer e = e*spitzensteuer⟩
```

Die Einkommenssteuerberechnung, mit Spitzensteuersatz 45 Prozent und finalem Abrunden.

```
definition einkommenssteuer :: \langle nat \Rightarrow nat \rangle where \langle einkommenssteuer einkommen \equiv floor (bucketsteuerAbs steuerbuckets2022 (percentage 0.45) einkommen) \rangle
```

Beispiel. Alles unter dem Existenzminimum ist steuerfrei:

```
beispiel \langle einkommenssteuer 10 = 0 \rangle
beispiel \langle einkommenssteuer 10000 = 0 \rangle
```

Für ein Einkommen nur knapp über dem Existenzminimum fällt sehr wenig Steuer an:

```
beispiel \langle einkommenssteuer 14000 = floor ((14000-10347)*0.14) \rangle
beispiel \langle einkommenssteuer 14000 = 511 \rangle
```

Bei einem Einkommen von 20000 EUR wird ein Teil bereits mit den höheren Steuersatz der 3. Zone besteuert:

```
beispiel < einkommenssteuer 20000 = 1857>
beispiel < einkommenssteuer 20000 =
floor ((14926-10347)*0.14 + (20000-14926)*0.2397)>
```

Höhere Einkommen führen zu einer höheren Steuer:

```
beispiel deinkommenssteuer 40000 = 6651 deispiel deinkommenssteuer 60000 = 11698 deinkommenssteuer 60000 deinkommenssteuer 600000 deinkommenssteuer 600000 deinkommenssteuer 60000 deinkommenssteuer 600000 deinkomm
```

Die einkommenssteuer Funktion erfüllt die Anforderungen an steuersystem.

```
interpretation steuersystem
where steuer = ⟨einkommenssteuer⟩
```

15 Beispiel: Steuern

In diesem Abschnitt kombinieren wir das vorhergehende Modell der Einkommensteuergesetzgebung mit dem kategorischen Imperativ um ein Beispiel über moralische Aussagen über Steuern zu schaffen.

Wir nehmen eine einfach Welt an, in der jeder Person ihr Einkommen zugeordnet wird.

Achtung: Im Unterschied zum BeispielZahlenwelt.thy modellieren wir hier nicht den Gesamtbesitz, sondern das Jahreseinkommen. Besitz wird ignoriert.

```
datatype steuerwelt = Steuerwelt
             (get\text{-}einkommen: \langle person \Rightarrow int \rangle) — Einkommen jeder Person (im Zweifel 0).
Die Steuerlast sagt, wie viel Steuern gezahlt werden.
fun steuerlast :: \langle person \Rightarrow steuerwelt \ handlung \Rightarrow int \rangle where
   \langle steuerlast\ p\ (Handlung\ vor\ nach) = ((get\text{-}einkommen\ vor)\ p) - ((get\text{-}einkommen\ nach)\ p) \rangle
Das Einkommen vor Steuer wird brutto genannt.
fun brutto :: \langle person \Rightarrow steuerwelt \ handlung \Rightarrow int \rangle where
   \langle brutto \ p \ (Handlung \ vor \ nach) = (get\text{-}einkommen \ vor) \ p \rangle
Das Einkommen nach Steuer wird netto genannt.
fun netto :: \langle person \Rightarrow steuerwelt \ handlung \Rightarrow int \rangle where
   \langle netto \ p \ (Handlung \ vor \ nach) = (qet\text{-}einkommen \ nach) \ p \rangle
Beispiele
beispiel \langle steuerlast \ Alice \ (Handlung \ (Steuerwelt \ (Alice:=8)) \ (Steuerwelt \ (Alice:=5))) = 3 \rangle
beispiel \langle steuerlast \ Alice \ (Handlung \ (Steuerwelt \ (Alice:=8)) \ (Steuerwelt \ (Alice:=0)) \ = 8 \rangle
beispiel \langle steuerlast\ Bob \ (Handlung\ (Steuerwelt\ \bullet [Alice:=8])\ (Steuerwelt\ \bullet [Alice:=5])) = 0 \rangle
beispiel \langle steuerlast \ Alice \ (Handlung \ (Steuerwelt \ (Handlung \ (Steuerwelt \ (Handlung \ (Steuerwelt \ (Handlung \ 
Folgende Menge beinhaltet alle Personen die mehr verdienen als ich.
fun mehrverdiener :: \langle person \Rightarrow steuerwelt handlung \Rightarrow person set \rangle where
   \langle mehrver diener\ ich\ (Handlung\ vor\ nach) = \{p.\ (qet-einkommen\ vor)\ p > (qet-einkommen\ vor)\ ich\} \rangle
beispiel \langle mehrver diener Alice
             (Handlung (Steuerwelt \otimes [Alice:=8, Bob:=12, Eve:=7]) (Steuerwelt \otimes [Alice:=5]))
            = \{Alice, Bob\}
Folgende Maxime versucht Steuergerechtigkeit festzuschreiben:
definition maxime-steuern :: <(person, steuerwelt) maxime> where
   \langle maxime\text{-}steuern \equiv Maxime \rangle
          (\lambda ich\ handlung.
                   (\forall p \in mehrver diener ich handlung.
                            steuerlast ich handlung < steuerlast p handlung)
                 \land (\forall p \in mehrver diener ich handlung.
                            netto\ ich\ handlung \leq netto\ p\ handlung)
                 )>
```

Wenn die Steuerfunktion monoton ist, dann können wir auch einen sehr eingeschränkten kategorischen Imperativ zeigen.

lemma katimp-auf-handlungsabsicht-monoton: $\langle (\bigwedge e1\ e2.\ e1 \le e2 \Longrightarrow steuerberechnung\ e1 \le steuerberechnung\ e2) \Longrightarrow ha = Handlungsabsicht \qquad \qquad (\lambda ich\ w.\ Some\ (Steuerwelt\ ((\lambda e.\ e-steuerberechnung\ e)\circ (get\text{-}einkommen\ w)))) \Longrightarrow kategorischer-imperativ-auf\ ha\ welt \qquad (Maxime \qquad (\lambda ich\ handlung. \qquad (\forall\ p\in mehrverdiener\ ich\ handlung.)$

15.1 Beispiel: Keiner Zahlt Steuern

Die Maxime ist im Beispiel erfüllt, da wir immer nur kleiner-gleich fordern!

 $steuerlast\ ich\ handlung \leq steuerlast\ p\ handlung)))$

```
beispiel \langle moralisch (Steuerwelt  (Alice:=8, Bob:=3, Eve:= 5])
maxime-steuern (Handlungsabsicht (\lambda ich welt. Some welt)) \rangle
```

15.2 Beispiel: Ich zahle 1 Steuer

Das funktioniert nicht:

```
 \begin{array}{l} \textbf{definition} & (ich\text{-}zahle\text{-}1\text{-}steuer \ ich \ welt \equiv \\ Some & (Steuerwelt \ \llbracket (get\text{-}einkommen \ welt)(ich \ -= \ 1) \rrbracket) \rangle \\ \textbf{beispiel} & (\neg moralisch \ (Steuerwelt \ \blacksquare [Alice:=8, \ Bob:=3, \ Eve:=5]) \\ & maxime\text{-}steuern \ (Handlungsabsicht \ ich\text{-}zahle\text{-}1\text{-}steuer) \rangle \\ \end{array}
```

Denn jeder muss Steuer zahlen! Ich finde es super spannend, dass hier faktisch ein Gleichbehandlungsgrundsatz rausfällt, ohne dass wir soewtas jemals explizit gefordert haben.

15.3 Beiepiel: Jeder zahle 1 Steuer

Jeder muss steuern zahlen: funktioniert.

Das ich wird gar nicht verwendet, da jeder Steuern zahlt.

```
definition \langle jeder\text{-}zahle\text{-}1\text{-}steuer \ ich \ welt \equiv Some \ (Steuerwelt \ ((\lambda e.\ e-1) \circ (get\text{-}einkommen \ welt))) \rangle
beispiel \langle moralisch \ (Steuerwelt \ (Alice:=8, Bob:=3, Eve:=5])
maxime\text{-}steuern \ (Handlungsabsicht \ jeder\text{-}zahle\text{-}1\text{-}steuer) \rangle
```

15.4 Beispiel: Vereinfachtes Deutsches Steuersystem

Jetzt kommt die Steuern.thy ins Spiel.

```
definition jeder-zahlt :: \langle (nat \Rightarrow nat) \Rightarrow 'a \Rightarrow steuerwelt \Rightarrow steuerwelt \Rightarrow \mathbf{where}
 \langle jeder-zahlt\ steuerberechnung\ ich\ welt \equiv
   Steuerwelt ((\lambda e.\ e-steuerberechnung\ e) \circ nat \circ (get-einkommen welt))\rangle
definition \langle jeder-zahlt-einkommenssteuer\ p\ w \equiv Some\ (jeder-zahlt\ einkommenssteuer\ p\ w) \rangle
Bei dem geringen Einkommen der Steuerwelt (\bullet[Alice := 8](Bob := 3, Eve := 5)) zahlt keiner
Steuern.
beispiel <ist-noop
 (Handlungsabsicht\ jeder-zahlt-einkommenssteuer))
beispiel \langle moralisch (Steuerwelt  (Alice:=8, Bob:=3, Eve:= 5))
              maxime-steuern (Handlungsabsicht jeder-zahlt-einkommenssteuer)
Für höhere Einkommen erhalten wir plausible Werte und niemand rutscht ins negative:
\mathbf{beispiel} \land delta\text{-}steuerwelt
    (handeln
     Alice (Steuerwelt ♠[Alice:=10000, Bob:=14000, Eve:= 20000])
     (Handlungsabsicht\ jeder-zahlt-einkommenssteuer))
 = [Verliert Bob 511, Verliert Eve 1857]>
beispiel \land moralisch
 maxime\text{-}steuern
 (Handlungsabsicht\ jeder-zahlt-einkommenssteuer)
Unser Beispiel erfüllt auch den kategorischen Imperativ.
beispiel \langle erzeuge-beispiel \rangle
   steuerwps (Steuerwelt ♠[Alice:=10000, Bob:=14000, Eve:= 20000])
   [Handlungsabsicht\ jeder-zahlt-einkommenssteuer]
   maxime\text{-}steuern
 Some
    bsp-erfuellte-maxime = True,
    bsp-erlaubte-handlungen = [Handlungsabsicht jeder-zahlt-einkommenssteuer],
    bsp-verbotene-handlungen = [],
    bsp-uneindeutige-handlungen = []
```

15.5 Vereinfachtes Deutsches Steuersystem vs. die Steuermaxime

Die Anforderungen für ein steuersystem und die maxime-steuern sind vereinbar.

```
lemma steuersystem-imp-maxime:
\langle steuersystem steuersystem-impl \Longrightarrow
(\forall welt. moralisch welt
maxime-steuern
(Handlungsabsicht (\lambda p w. Some (jeder-zahlt steuersystem-impl p w))))>
```

Mit genug zusätzlichen Annahmen gilt auch die Rückrichtung:

 \implies steuersystem steuersystem-impl>

```
lemma maxime-imp-steuersystem:

\forall einkommen. steuersystem-impl einkommen \leq einkommen \implies

\forall einkommen. einkommen \leq 9888 \longrightarrow steuersystem-impl einkommen = 0 \implies

\forall welt. moralisch welt maxime-steuern

(Handlungsabsicht (\lambda p w. Some (jeder-zahlt steuersystem-impl p w)))
```

Dass die eine Richtung gilt (Maxime impliziert steuersystem), die andere Richtung (steuersystem impliziert Maxime) jedoch nicht ohne weiter Annahmen, stimmt auch mit Russels Beobachtung überein: "Kants Maxime [das allgemeine Konzept, nicht meine Implementierung] scheint tatsächlich ein notwendiges, jedoch nicht ausreichendes Kriterium der Tugend zu geben" [1]. Insbesondere Russels Folgesatz freut mich, da er mir bestätigt, dass unsere extensionale Betrachtung von Handlungen vielversprechend ist: "Um ein ausreichendes Kriterium zu gewinnen, müßten wir Kants rein formalen Standpunkt aufgeben und die Wirkung der Handlungen in Betracht ziehen" [1].

Für jedes $steuersystem-impl::nat \Rightarrow nat$, mit zwei weiteren Annahmen gilt, dass steuersystem und maxime-steuern in der jeder-zahlt Implementierung äquivalent sind.

theorem

```
fixes steuersystem-impl :: \langle nat \Rightarrow nat \rangle assumes steuer-kleiner-einkommen: \langle \forall einkommen. steuersystem-impl einkommen \leq einkommen \rangle and existenzminimum: \langle \forall einkommen. einkommen \leq 9888 \longrightarrow steuersystem-impl einkommen = 0 \rangle shows \langle (\forall welt. moralisch welt maxime-steuern \ (Handlungsabsicht (<math>\lambda p \ w. Some \ (jeder-zahlt \ steuersystem-impl \ p \ w))))) \longleftrightarrow steuersystem \ steuersystem-impl \rangle
```

Da jede Steuersystemimplementierung welche *steuersystem* erfüllt auch moralisch ist (lemma *steuersystem-imp-maxime*), erfüllt damit auch jedes solche System den kategorischen Imperativ.

```
corollary steuersystem-imp-kaptimp:
```

```
 \begin{array}{l} \textit{(steuersystem steuersystem-impl} \Longrightarrow \\ \textit{(handlungsabsicht ($\lambda p \ w$. Some (jeder-zahlt steuersystem-impl $p \ w$)))} \\ \textit{welt} \\ \textit{maxime-steuern} \end{array}
```

Und daraus folgt, dass auch jeder-zahlt-einkommenssteuer den kategorischen Imperativ erfüllt.

corollary

```
\langle steuersystem\ steuersystem-impl \Longrightarrow kategorischer-imperativ-auf \ (Handlungsabsicht jeder-zahlt-einkommenssteuer) \ welt
```

maxime-steuern >

References

[1] B. Russell. *Philosophie des Abendlandes — Ihr Zusammenhang mit der politischen und sozialen Entwicklung.* 2012. Aus dem Englischen von Elisabeth Fischer-Wernecke und Ruth Gillischewski, durchgesehen von Rudolf Kaspar.