# Formal

# Cornelius Diekmann

# October 2, 2022

# Contents

1	Schnelleinstieg Isabelle/HOL	1
	1.1 Typen	1
	1.2 Beweise	1
	1.3 Mehr Typen	1
	1.4 Funktionen	2
	1.5 Mengen	2
2	Disclaimer	2
3	Handlung	3
	3.1 Interpretation: Gesinnungsethik vs. Verantwortungethik	3
4	Gesetz	4
5	Kant's Kategorischer Imperativ	6
6	Beispiel Person	6
7	Maxime	6
	7.1 Maximen Debugging	8
	7.2 Beispiel	9
8	Kategorischer Imperativ	10
	8.1 Allgemeines Gesetz Ableiten	10
	8.2 Implementierung Kategorischer Imperativ	10
9	Utilitarismus	11
	9.1 Kant und Utilitarismus im Einklang	11
10	Zahlenwelt Helper	13
11	Simulation	14

12 Gesetze	15
12.1 Case Law Absolut	15
12.2 Case Law Relativ	15
13 Beispiel: Zahlenwelt	15
13.1 Handlungen	16
13.2 Setup	16
13.3 Alice erzeugt 5 Wohlstand für sich	17
13.4 Kleine Änderung in der Maxime	
13.5 Maxime für Globales Optimum	
13.6 Alice stiehlt 5	
13.7 Schenken	
13.8 Ungültige Maxime	
14 Einkommensteuergesetzgebung	21
15 Beispiel: Steuern	<b>2</b> 4
15.1 Setup für Beispiele	25
15.2 Beispiel: Keiner Zahlt Steuern	
15.3 Beiepiel: Ich zahle 1 Steuer	
15.4 Beiepiel: Jeder zahle 1 Steuer	
15.5 Beiepiel: Vereinfachtes Deutsches Steuersystem	
16 Vereinfachtes Deutsches Steuersystem vs. die Steuermaxime	27

# 1 Schnelleinstieg Isabelle/HOL

## 1.1 Typen

Typen werden per :: annotiert. Beispielsweise sagt 3::nat, dass 3 eine natürliche Zahl (nat) ist.

#### 1.2 Beweise

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

Beispiel:

 $\mathbf{lemma} \langle 3 = 2 + 1 \rangle$ 

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.

## 1.3 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 3::'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 3::nat die natürliche Zahl 3, mit allen wohlbekannten Rechenoperationen. Im Beweis obigen lemma < 3 = 2+1 > hat Isabelle die Typen automatisch inferiert.

#### 1.4 Funktionen

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

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

Funktionsaufrufe funktionieren ohne Klammern.

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

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

```
fun addieren :: nat \Rightarrow nat \Rightarrow nat where addieren \ a \ b = a + b
```

```
lemma \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:

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

Zusätzlich lassen sich Funktionen im Lambda Calculus darstellen. Beispiel:

```
lemma (\lambda n :: nat. \ n+10) \ \beta = 13
```

**lemma** beispielfunktion =  $(\lambda n. n+10)$ 

## 1.5 Mengen

Mengen funktionieren wie normale mathematische Mengen.

Beispiel. Die Menge der geraden Zahlen:

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

## 2 Disclaimer

Ich habe

- kein Ahnung von Philosophie.
- keine Ahnung von Recht und Jura.
- und schon gar keine Ahnung von Strafrecht oder Steuerrecht.

Und in dieser Session werden ich all das zusammenwerfen.

Cheers!

# 3 Handlung

Beschreibt Handlungen als Änderung der Welt. Unabhängig von der handelnden Person. Wir beschreiben nur vergangene bzw. mögliche Handlungen und deren Auswirkung.

Eine Handlung ist reduziert auf deren Auswirkung. Intention oder Wollen ist nicht modelliert, da wir irgendwie die geistige Welt mit der physischen Welt verbinden müssen und wir daher nur messbare Tatsachen betrachten können.

Handlungen können Leute betreffen. Handlungen können aus Sicht Anderer wahrgenommen werden. Ich brauche nur Welt vorher und Welt nachher. So kann ich handelnde Person und beobachtende Person trennen.

```
\mathbf{datatype} \ 'world \ handlung = Handlung \ (vorher: \langle 'world \rangle) \ (nachher: \langle 'world \rangle)
```

Handlung als Funktion gewrapped. Diese abstrakte Art eine Handlung zu modelliert so ein bisschen die Absicht oder Intention.

```
datatype ('person, 'world) handlungF = HandlungF \land 'person \Rightarrow 'world \Rightarrow 'world \Rightarrow
```

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, 'world) handlungF kann nicht geprinted werden!

Beispiel, für eine Welt die nur aus einer Zahl besteht O Wenn die Zahl kleiner als 9000 ist erhöhe ich sie, ansonsten bleibt sie unverändert.

```
definition (beispiel-handlungf \equiv HandlungF (\lambda p n. if n < 9000 then n+1 else n))
```

Da Funktionen nicht geprintet werden können, sieht beispiel-handlungf so aus: HandlungF -

#### 3.1 Interpretation: Gesinnungsethik vs. Verantwortungethik

Sei eine Ethik eine Funktion, welche einem beliebigen ' $\alpha$  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, 'world) handlung $F \Rightarrow bool$ .

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: 'world handlung  $\Rightarrow$  bool.

Da handeln eine Handlungsabsicht ('person, 'world) handlungF in eine konkrete Änderung der Welt 'world handlung überführt, können wie die beiden Ethiktypen miteinander in Verbindungs 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 ausführt wird und die Folgen betrachtet werden:

```
 \begin{array}{l} \textbf{definition} \ \ \textit{gesinnungsethik-verantwortungsethik-konsistent} \\ :: (('person, 'world) \ \textit{handlungF} \Rightarrow \textit{bool}) \Rightarrow ('world \ \textit{handlung} \Rightarrow \textit{bool}) \Rightarrow \textit{bool} \ \textbf{where} \\ \textit{gesinnungsethik-verantwortungsethik-konsistent} \ \textit{gesinnungsethik} \ \textit{verantwortungsethik} \ \equiv \\ \forall \ \textit{handlungsabsicht}. \\ \textit{gesinnungsethik} \ \textit{handlungsabsicht} \ \longleftrightarrow \\ (\forall \ \textit{person} \ \textit{welt}. \ \textit{verantwortungsethik} \ (\textit{handeln person welt handlungsabsicht})) \\ \end{array}
```

Ich habe kein Beispiel für eine Gesinnungsethik und eine Verantwortungsethik, die tatsächlich konsistent sind.

## 4 Gesetz

```
Definiert einen Datentyp um Gesetzestext zu modellieren.
datatype 'a tatbestand = Tatbestand \langle 'a \rangle
datatype 'a rechtsfolge = Rechtsfolge \langle 'a \rangle
datatype ('a, 'b) rechtsnorm = Rechtsnorm \langle 'a \ tatbestand \rangle \langle 'b \ rechtsfolge \rangle
datatype 'p prg = Paragraph \langle 'p \rangle (\S)
datatype ('p, 'a, 'b) gesetz = Gesetz \langle ('p \ prg \times ('a, 'b) \ rechtsnorm) \ set \rangle
Beispiel, von https://de.wikipedia.org/wiki/Rechtsfolge:
value \langle Gesetz \rangle
 (§ "823 BGB"
   Rechtsnorm
    (Tatbestand "Wer vorsaetzlich oder fahrlaessig das Leben, den Koerper, die Gesundheit, (...),
                 das Eigentum oder (...) eines anderen widerrechtlich verletzt,")
    (Rechtsfolge "ist dem anderen zum Ersatz des daraus entstehenden Schadens verpflichtet.")
  (§ "985 BGB",
  Rechtsnorm
    (Tatbestand "Der Eigentuemer einer Sache kann von dem Besitzer")
    (Rechtsfolge "die Herausgabe der Sache verlangen")
  (§ ''303 StGB'',
  Rechtsnorm
    (Tatbestand "Wer rechtswidrig eine fremde Sache beschaedigt oder zerstoert,")
    (Rechtsfolge "wird mit Freiheitsstrafe bis zu zwei Jahren oder mit Geldstrafe bestraft.")
 )
}>
fun neuer-paragraph :: \langle (nat, 'a, 'b) | gesetz \Rightarrow nat | prg \rangle where
 \langle neuer\text{-}paragraph \ (Gesetz \ G) = \S \ ((max\text{-}paragraph \ (fst \ `G)) + 1) \rangle
Fügt eine Rechtsnorm als neuen Paragraphen hinzu:
fun hinzufuegen :: \langle ('a,'b) \ rechtsnorm \Rightarrow (nat,'a,'b) \ gesetz \Rightarrow (nat,'a,'b) \ gesetz \rangle where
  \langle hinzufuegen\ rn\ (Gesetz\ G) =
   (if\ rn \in (snd\ `G)\ then\ Gesetz\ G\ else\ Gesetz\ (insert\ (neuer-paragraph\ (Gesetz\ G),\ rn)\ G))
Moelliert ob eine Handlung ausgeführt werden muss, darf, kann, nicht muss:
datatype sollens a nordnung = Gebot | Verbot | Erlaubnis | Freistellung
Beispiel:
lemma \land hinzufuegen
       (Rechtsnorm (Tatbestand "tb2") (Rechtsfolge Verbot))
```

```
(Gesetz\ \{(\S\ 1,\ (Rechtsnorm\ (Tatbestand\ ''tb1'')\ (Rechtsfolge\ Erlaubnis)))\}) = Gesetz \\ \{(\S\ 2,\ Rechtsnorm\ (Tatbestand\ ''tb2'')\ (Rechtsfolge\ Verbot)), \\ (\S\ 1,\ Rechtsnorm\ (Tatbestand\ ''tb1'')\ (Rechtsfolge\ Erlaubnis))\}\rangle
```

# 5 Kant's Kategorischer Imperativ



Immanuel Kans

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

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

Meine persönliche, etwas utilitaristische, Interpretation.

# 6 Beispiel Person

Eine Beispielbevölkerung.

 $\mathbf{datatype} \ person = Alice \mid Bob \mid Carol \mid Eve$ 

Unsere Bevölkerung ist sehr endlich:

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

Wir werden unterscheiden:

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

## 7 Maxime

Alles in diesem Abschnitt ist darauf ausgelegt, später den kategorischen Imperativ zu modellieren. Modell einer *Maxime*: Eine Maxime in diesem Modell beschreibt ob eine Handlung in einer gegebenen Welt gut ist.

Faktisch ist eine Maxime

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

Wir brauchen sowohl die 'world 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.

```
datatype ('person, 'world) maxime = Maxime \langle 'person \Rightarrow 'world \ handlung \Rightarrow bool \rangle
```

Beispiel

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

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 'world handlung, also eine konkrete Handlung, die nur durch ihre Folgen gegeben ist. Die Maxime betrachtet keine Handlungsabsicht ('person, 'world) handlung F.

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.

Um eine Handlung gegen eine Maxime zu testen fragen wir uns:

- Was wenn jeder so handeln würde?
- Was wenn jeder diese Maxime hätte? Bsp: stehlen und bestohlen werden.

Faktisch bedeutet diese Definition, wir bilden das Kreuzprodukt Bevölkerung x Bevölkerung, wobei jeder einmal als handelnde Person auftritt und einmal als betroffene Person.

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} \ \ teste-maxime-unfold:} \\ \langle teste-maxime \ welt \ handlungsabsicht \ (\textit{Maxime } m) = \\ & (\forall \ p1 \in bevoelkerung. \ \forall \ p2 \in bevoelkerung. \ m \ p1 \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht)) \rangle \\ \textbf{lemma} \ \ \langle teste-maxime \ welt \ handlungsabsicht \ (\textit{Maxime } m) = \\ & (\forall \ (p1,p2) \in bevoelkerung \times bevoelkerung. \ m \ p1 \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht)) \rangle \end{aligned}
```

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

#### 7.1 Maximen Debugging

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

```
datatype 'person opfer = Opfer 'person datatype 'person taeter = Taeter 'person datatype ('person, 'world) verletzte-maxime = VerletzteMaxime 

<'person opfer> — verletzt für; das Opfer 
<'person taeter> — handelnde Person; der Täter 
<'world handlung> — Die verletzende Handlung
```

Die folgende Funktion liefert alle Gegebenheiten welche eine Maxime verletzen:

```
fun debug-maxime

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

where

debug-maxime print\text{-}world \ welt \ handlungsabsicht \ (Maxime \ m) =
\{VerletzteMaxime
(Opfer \ p1) \ (Taeter \ p2)
(map\text{-}handlung \ print\text{-}world \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht)) \ | \ p1 \ p2.
```

```
\neg m \ p1 \ (handeln \ p2 \ welt \ handlungsabsicht)
```

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

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} \ \textit{debug-maxime print-world welt handlungsabsicht maxime} = \{\} \\ \longleftrightarrow \textit{teste-maxime welt handlungsabsicht maxime} \end{array}
```

#### 7.2 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:

```
 \begin{array}{c} \textbf{lemma} & \langle \textit{teste-maxime} \\ & (42::nat) \\ & (\textit{HandlungF} \ (\lambda(\textit{person}::\textit{person}) \ \textit{welt}. \ \textit{welt} + 1)) \\ & \textit{maxime-mir-ist-alles-recht} \, \rangle \end{array}
```

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, erfuellt die Handlung jemanden 3 zu geben die Maxime.

```
 | \textbf{lemma} \  \  \, \langle \textit{teste-maxime} \\ \quad [Alice \mapsto (\theta :: nat), \ Bob \mapsto \theta, \ Carol \mapsto \theta, \ Eve \mapsto \theta] \\ \quad (\textit{HandlungF} \  \, (\lambda person \ welt. \ welt(person \mapsto 3))) \\ \quad (\textit{Maxime} \  \, (\lambda person \  handlung. \\ \quad (the \  \, ((vorher \  handlung) \  person)) \leq (the \  \, ((nachher \  handlung) \  person))))) \\ | \textbf{lemma} \  \, \langle \textit{debug-maxime show-map} \\ \quad [Alice \mapsto (\theta :: nat), \ Bob \mapsto \theta, \ Carol \mapsto \theta, \ Eve \mapsto \theta] \\ \quad (\textit{HandlungF} \  \, (\lambda person \  welt. \  welt(person \mapsto 3))) \\ \quad (\textit{Maxime} \  \, (\lambda person \  handlung. \\ \quad (the \  \, ((vorher \  handlung) \  person))) \leq (the \  \, ((nachher \  handlung) \  person)))) \\ = \{\} \rangle
```

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

```
 [Alice \mapsto (0::nat), \ Bob \mapsto 4, \ Carol \mapsto 0, \ Eve \mapsto 0]   (HandlungF \ (\lambda person \ welt. \ welt(person \mapsto 3)))   (Maxime \ (\lambda person \ handlung.   (the \ ((vorher \ handlung) \ person)) \leq (the \ ((nachher \ handlung) \ person))))   [Alice \mapsto (0::nat), \ Bob \mapsto 4, \ Carol \mapsto 0, \ Eve \mapsto 0]   (HandlungF \ (\lambda person \ welt. \ welt(person \mapsto 3)))   (Maxime \ (\lambda person \ handlung.   (the \ ((vorher \ handlung) \ person)) \leq (the \ ((nachher \ handlung) \ person))))   = \{VerletzteMaxime \ (Opfer \ Bob) \ (Taeter \ Bob)   (Handlung \ [(Alice, 0), (Bob, 4), (Carol, 0), (Eve, 0)]   [(Alice, 0), (Bob, 3), (Carol, 0), (Eve, 0)] \}
```

# 8 Kategorischer Imperativ

## 8.1 Allgemeines Gesetz Ableiten

Wir wollen implementieren:

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

Für eine gebene Welt haben wir schon eine Handlung nach einer Maxime untersucht: teste-maxime Das Ergebnis sagt uns ob diese Handlung gut oder schlecht ist. Basierend darauf müssen wir nun ein allgemeines Gesetz ableiten.

Ich habe keine Ahnung wie das genau funktionieren soll, deswegen schreibe ich einfach nur in einer Typsignatir auf, was yu tun ist:

Gegeben:

- 'world handlung: Die Handlung
- sollensanordnung: Das Ergebnis der moralischen Bewertung, ob die Handlung gut/schlecht.

#### Gesucht:

• ('a, 'b) rechtsnorm: ein allgemeines Gesetz

```
type-synonym ('world, 'a, 'b) allgemeines-gesetz-ableiten = \langle world \ handlung \Rightarrow sollensanordnung \Rightarrow ('a, 'b) \ rechtsnorm \rangle
```

Soviel vorweg: Nur aus einer von außen betrachteten Handlung und einer Entscheidung ob diese Handlung ausgeführt werden soll wird es schwer ein allgemeines Gesetz abzuleiten.

#### 8.2 Implementierung Kategorischer Imperativ.

Und nun werfen wir alles zuammen:

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

Eingabe:

- 'person: handelnde Person
- 'world: Die Welt in ihrem aktuellen Zustand

- ('person, 'world) handlungF: Eine mögliche Handlung, über die wir entscheiden wollen ob wir sie ausführen sollten.
- ('person, 'world) maxime: Persönliche Ethik.
- ('world, 'a, 'b) allgemeines-gesetz-ableiten: wenn man keinen Plan hat wie man sowas implementiert, einfach als Eingabe annehmen.
- (nat, 'a, 'b) gesetz: Initiales allgemeines Gesetz (normalerweise am Anfang leer).

Ausgabe: sollensanordnung: Sollen wir die Handlung ausführen? (nat, 'a, 'b) gesetz: Soll das allgemeine Gesetz entsprechend angepasst werden?

```
\mathbf{definition} kategorischer-imperativ::
  \langle 'person \Rightarrow
   'world \Rightarrow
  ('person, 'world) \ handlungF \Rightarrow
    'person, 'world) maxime \Rightarrow
   ('world, 'a, 'b) all gemeines-gesetz-ableiten \Rightarrow
  (nat, 'a, 'b) gesetz
  \Rightarrow (sollensanordnung \times (nat, 'a, 'b) \ gesetz) \rangle
  \langle kategorischer-imperativ ich welt handlungsabsicht maxime gesetz-ableiten gesetz \equiv
   let\ soll-handeln\ =\ if\ teste-maxime\ welt\ handlungs absicht\ maxime
                      then
                         Erlaubnis
                       else
                         Verbot in
       soll-handeln,
       hinzufuegen (gesetz-ableiten (handeln ich welt handlungsabsicht) soll-handeln) gesetz
```

## 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 'world glueck-messen = \langle 'world \ handlung \Rightarrow ereal \rangle
```

Wir messen Glück im Typen *ereal*, also reelle Zahlen mit  $\infty$  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
```

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

#### 9.1 Kant und Utilitarismus im Einklang

In diese kleinen Intermezzo werden wir zeigen, wie sich die Gesinnungsethik Kants in die Verantwortungsethik des Utilitarismus übersetzen lässt.

```
definition kant-als-gesinnungsethik

:: ('person, 'world) maxime \Rightarrow ('person, 'world) handlungF \Rightarrow bool

where

kant-als-gesinnungsethik maxime handlungsabsicht \equiv

\forall welt. teste-maxime welt handlungsabsicht maxime

definition utilitarismus-als-verantwortungsethik

:: 'world glueck-messen \Rightarrow 'world handlung \Rightarrow bool

where

utilitarismus-als-verantwortungsethik glueck-messen handlung \equiv

moralisch-richtig glueck-messen handlung
```

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 :: ('person, 'world) maxime <math>\Rightarrow ('world handlung \Rightarrow bool) where maximeNeutralisieren (Maxime m) = (\lambda welt. \forall p::'person. m p welt)
```

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

```
definition maxime-als-nutzenkalkuel 
:: ('person, 'world) maxime \Rightarrow 'world glueck-messen 
where 
maxime-als-nutzenkalkuel maxime \equiv 
(\lambda welt.\ case\ (maximeNeutralisieren\ maxime)\ welt 
of True \Rightarrow 1 
|\ False \Rightarrow -\infty)
```

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

```
theorem gesinnungsethik-verantwortungsethik-konsistent
(kant-als-gesinnungsethik maxime)
(utilitarismus-als-verantwortungsethik (maxime-als-nutzenkalkuel maxime))
```

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

```
fun maxime-als\text{-}summe\text{-}wohlergehen
:: ('person, 'world) \ maxime \Rightarrow 'world \ glueck\text{-}messen
where
maxime-als\text{-}summe\text{-}wohlergehen \ (Maxime \ m) =
(\lambda welt. \sum p \in bevoelkerung. \ (case \ m \ p \ welt
of \ True \Rightarrow 1
| False \Rightarrow -\infty))
theorem
fixes maxime :: \langle ('person, 'world) \ maxime \rangle
assumes finite \ (bevoelkerung:: 'person \ set)
shows
gesinnungsethik\text{-}verantwortungsethik\text{-}konsistent}
(kant\text{-}als\text{-}gesinnungsethik \ maxime})
(utilitarismus\text{-}als\text{-}verantwortungsethik \ (maxime\text{-}als\text{-}summe\text{-}wohlergehen \ maxime}))
```

# 10 Zahlenwelt Helper

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  $person \Rightarrow int$  allgmein zu arbeiten.

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

definition DEFAULT :: person \Rightarrow int where

DEFAULT \equiv \lambda p. \ \theta

Beispiel:

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

lemma \langle \bullet [Alice:=8, Bob:=3, Eve:=5] \ Bob = 3 \rangle

lemma \langle \bullet (Bab, \theta), (Carol, 4), (Eve, \theta) \rangle

lemma \langle \bullet (Bab, \theta), (Carol, 4), (Eve, \theta) \rangle

lemma \langle \bullet (Bab, \theta), (Carol, 4), (Eve, \theta) \rangle
```

```
abbreviation num-fun-add-syntax (- '(- += -')) where f(p += n) \equiv (f(p := (f p) + n))
abbreviation num-fun-minus-syntax (- '(- -= -')) where f(p -= n) \equiv (f(p := (f p) - n))
lemma \langle ( \bigcirc [Alice := 8, Bob := 3, Eve := 5])(Bob += 4) Bob = 7 \rangle
lemma \langle ( \bigcirc [Alice := 8, Bob := 3, Eve := 5])(Bob -= 4) Bob = -1 \rangle
lemma fixes n :: int  shows f(p += n)(p -= n) = f
```

## 11 Simulation

Gegeben eine handelnde Person und eine Maxime, wir wollen simulieren was für ein allgemeines Gesetz abgeleitet werden könnte.

```
datatype ('person, 'world, 'a, 'b) simulation-constants = SimConsts
'person — handelnde Person
('person, 'world) maxime
('world, 'a, 'b) allgemeines-gesetz-ableiten
```

... Die Funktion simulate One nimmt eine Konfiguration ('person, 'world, 'a, 'b) simulation-constants, eine Anzahl an Iterationen die durchgeführt werden sollen, eine Handlung, eine Initialwelt, ein Initialgesetz, und gibt das daraus resultierende Gesetz nach so vielen Iterationen zurück.

Beispiel: Wir nehmen die mir-ist-alles-egal Maxime. Wir leiten ein allgemeines Gesetz ab indem wir einfach nur die Handlung wörtlich ins Gesetz übernehmen. Wir machen 10::'a Iterationen. Die Welt ist nur eine Zahl und die initiale Welt sei 32::'a. Die Handlung ist es diese Zahl um Eins zu erhöhen, Das Ergebnis der Simulation ist dann, dass wir einfach von 32::'a bis 42::'a zählen.

```
lemma \( \simulateOne \)
  \( (SimConsts \) () (Maxime (\lambda - - . True)) (\lambda h s. Rechtsnorm (Tatbestand h) (Rechtsfolge "count")))
  \( 10 \) (HandlungF \( \lambda p \) n. Suc n))
  \( 32 \)
  \( (Gesetz \{ \} \) =
\)

Gesetz

\[ \{ \( \) \) (Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 41 \) 42)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) (\) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 40 \) 41)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 39 \) 40)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 38 \) 39)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 37 \) 38)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 36 \) 37)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 35 \) 36)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 34 \) 35)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 34 \) 35)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 34 \) 35)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 33 \) 34)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 33 \) 34)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 33 \) 34)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 33 \) 34)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 33 \) 34)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 33 \) 34)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 33 \) 34)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 33 \) 34)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 34 \) 35)) (Rechtsfolge "count")),
  \( \) \( \) \( \) \( \) Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung \( 34 \) 35)) (Rechts
```

```
(§ 1, Rechtsnorm (Tatbestand (Handlung 32 33)) (Rechtsfolge "count"))}>
```

Eine Iteration der Simulation liefert genau einen Paragraphen im Gesetz:

```
 \begin{array}{l} \mathbf{lemma} \mathrel{<} \exists \, tb \, \, rf \, . \\ simulateOne \\ (SimConsts \, person \, maxime \, gesetz\text{-}ableiten) \\ 1 \, \, handlungsabsicht \\ initialwelt \\ (Gesetz \, \{\}) \\ = \, Gesetz \, \, \{(\S \, 1, \, Rechtsnorm \, \, (\, Tatbestand \, \, tb) \, \, (Rechtsfolge \, rf))\} \\ \end{aligned}
```

## 12 Gesetze

Wir implementieren Strategien um ('world, 'a, 'b) allgemeines-gesetz-ableiten zu implementieren.

#### 12.1 Case Law Absolut

Gesetz beschreibt: wenn (vorher, nachher) dann Erlaubt/Verboten, wobei vorher/nachher die Welt beschreiben. Paragraphen sind einfache natürliche Zahlen.

```
type-synonym 'world case-law = (nat, ('world \times 'world), sollensanordnung) gesetz
```

Überträgt einen Tatbestand wörtlich ins Gesetz. Nicht sehr allgemein.

```
definition case-law-ableiten-absolut

:: ('world, ('world × 'world), sollensanordnung) allgemeines-gesetz-ableiten

where

case-law-ableiten-absolut handlung sollensanordnung =

Rechtsnorm

(Tatbestand (vorher handlung, nachher handlung))

(Rechtsfolge sollensanordnung)

definition printable-case-law-ableiten-absolut

:: ('world \Rightarrow'printable-world) \Rightarrow

('world, ('printable-world × 'printable-world), sollensanordnung) allgemeines-gesetz-ableiten

where

printable-case-law-ableiten-absolut print-world h \equiv
```

#### 12.2 Case Law Relativ

Case Law etwas besser, wir zeigen nur die Änderungen der Welt.

case-law-ableiten-absolut (map-handlung print-world h)

```
fun case-law-ableiten-relativ

:: ('world handlung \Rightarrow (('person, 'etwas) aenderung) list)

\Rightarrow ('world, (('person, 'etwas) aenderung) list, sollensanordnung)

allgemeines-gesetz-ableiten
```

#### where

```
case-law-ableiten-relativ delta handlung erlaubt = Rechtsnorm (Tatbestand (delta handlung)) (Rechtsfolge erlaubt)
```

# 13 Beispiel: Zahlenwelt

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 person \Rightarrow int — besitz: Besitz jeder Person.

fun gesamtbesitz :: zahlenwelt \Rightarrow int where gesamtbesitz (Zahlenwelt besitz) = sum-list (map besitz Enum.enum)

lemma gesamtbesitz (Zahlenwelt  (Alice := 4, Carol := 8]) = 12

lemma gesamtbesitz (Zahlenwelt  (Alice := 4, Carol := 4]) = 8

fun meins :: person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow int where meins p (Zahlenwelt besitz) = besitz p

lemma meins Carol (Zahlenwelt  (Alice := 8, Carol := 4]) = 4
```

## 13.1 Handlungen

Die folgende Handlung erschafft neuen Besitz aus dem Nichts:

```
fun erschaffen :: nat \Rightarrow person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt where erschaffen i p (Zahlenwelt besitz) = Zahlenwelt (besitz(p += int i))

fun stehlen :: int \Rightarrow person \Rightarrow person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt where stehlen beute opfer dieb (Zahlenwelt besitz) = Zahlenwelt (besitz(opfer -= beute)(dieb += beute))

fun schenken :: int \Rightarrow person \Rightarrow person \Rightarrow zahlenwelt \Rightarrow zahlenwelt where schenken betrag empfaenger schenker (Zahlenwelt besitz) = Zahlenwelt (besitz(schenker -= 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: stehlen i = schenken (-i)
```

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

#### 13.2 Setup

```
definition initial welt \equiv Zahlen welt  <math> (Alice := 5, Bob := 10) 
Wir nehmen an unsere handelnde Person ist Alice.
 definition beispiel-case-law-absolut maxime handlungsabsicht \equiv
   simulateOne
     (Sim Consts
      Alice
      maxime
      (printable-case-law-ableiten-absolut\ show-zahlenwelt))
     10 handlungsabsicht initialwelt (Gesetz {})
 definition beispiel-case-law-relativ maxime handlungsabsicht \equiv
   simulateOne
     (Sim Consts
      Alice
      maxime
      (case-law-ableiten-relativ delta-zahlenwelt))
     20 handlungsabsicht initialwelt (Gesetz {})
```

## 13.3 Alice erzeugt 5 Wohlstand für sich.

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

```
fun individueller-fortschritt :: person \Rightarrow zahlenwelt handlung \Rightarrow bool where individueller-fortschritt p (Handlung vor nach) \longleftrightarrow (meins p vor) \leq (meins p nach) definition maxime-zahlenfortschritt :: (person, zahlenwelt) maxime where maxime-zahlenfortschritt \equiv Maxime (\lambdaich. individueller-fortschritt ich)
```

Alice kann beliebig oft 5 Wohlstand für sich selbst erschaffen. Das entstehende Gesetz ist nicht sehr gut, da es einfach jedes Mal einen Snapshot der Welt aufschreibt und nicht sehr generisch ist.

```
lemma \(\dispiel-case-law-absolut\) maxime-zahlenfortschritt\((HandlungF\)\) \((erschaffen\)5\)\)
Gesetz
  \{(\S 10,
   Rechtsnorm\ (Tatbestand\ ([(Alice,\ 50),\ (Bob,\ 10)],\ [(Alice,\ 55),\ (Bob,\ 10)]))
    (Rechtsfolge\ Erlaubnis)),
   (\S 9,
   Rechtsnorm (Tatbestand ([(Alice, 45), (Bob, 10)], [(Alice, 50), (Bob, 10)]))
    (Rechtsfolge Erlaubnis)),
  (§ 8,
   Rechtsnorm (Tatbestand ([(Alice, 40), (Bob, 10)], [(Alice, 45), (Bob, 10)]))
    (Rechtsfolge\ Erlaubnis)),
   Rechtsnorm~(\mathit{Tatbestand}~([(\mathit{Alice},~35),~(\mathit{Bob},~10)],~[(\mathit{Alice},~40),~(\mathit{Bob},~10)]))
    (Rechtsfolge\ Erlaubnis)),
   (§ 6,
   Rechtsnorm (Tatbestand ([(Alice, 30), (Bob, 10)], [(Alice, 35), (Bob, 10)]))
    (Rechtsfolge Erlaubnis)),
   (\S 5,
```

```
Rechtsnorm \; (Tatbest and \; ([(Alice,\; 25),\; (Bob,\; 10)],\; [(Alice,\; 30),\; (Bob,\; 10)])) \\ (Rechtsfolge \; Erlaubnis)), \\ (\S\; 4, \\ Rechtsnorm \; (Tatbest and \; ([(Alice,\; 20),\; (Bob,\; 10)],\; [(Alice,\; 25),\; (Bob,\; 10)])) \\ (Rechtsfolge \; Erlaubnis)), \\ (\S\; 3, \\ Rechtsnorm \; (Tatbest and \; ([(Alice,\; 15),\; (Bob,\; 10)],\; [(Alice,\; 20),\; (Bob,\; 10)])) \\ (Rechtsfolge \; Erlaubnis)), \\ (\S\; 2, \\ Rechtsnorm \; (Tatbest and \; ([(Alice,\; 10),\; (Bob,\; 10)],\; [(Alice,\; 15),\; (Bob,\; 10)])) \\ (Rechtsfolge \; Erlaubnis)), \\ (\S\; 1, \\ Rechtsnorm \; (Tatbest and \; ([(Alice,\; 5),\; (Bob,\; 10)],\; [(Alice,\; 10),\; (Bob,\; 10)])) \\ (Rechtsfolge \; Erlaubnis))\}
```

Die gleiche Handlung, wir schreiben aber nur die Änderung der Welt ins Gesetz:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} \ \langle beispiel\text{-}case\text{-}law\text{-}relativ \ maxime\text{-}zahlen fortschritt \ (Handlung F \ (erschaffen \ 5)) = \\ Gesetz \\ \{(\S\ 1,\ Rechtsnorm\ (Tatbestand\ [Gewinnt\ Alice\ 5])\ (Rechtsfolge\ Erlaubnis))\} \rangle \end{array}
```

## 13.4 Kleine Änderung in der Maxime

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.

```
fun individueller-strikter-fortschritt: person <math>\Rightarrow zahlenwelt\ handlung \Rightarrow bool\ \mathbf{where} individueller-strikter-fortschritt\ p\ (Handlung\ vor\ nach) \longleftrightarrow (meins\ p\ vor) < (meins\ p\ nach)
```

Nun ist es Alice verboten Wohlstand für sich selbst zu erzeugen.

```
lemma \langle beispiel\text{-}case\text{-}law\text{-}relativ

(Maxime\ (\lambda ich.\ individueller\text{-}strikter\text{-}fortschritt\ ich))

(HandlungF\ (erschaffen\ 5)) =

Gesetz\ \{(\S\ 1,\ Rechtsnorm\ (Tatbestand\ [Gewinnt\ Alice\ 5])\ (Rechtsfolge\ Verbot))\}\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 nicht erhöht:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} \land \textit{VerletzteMaxime} \ (\textit{Opfer Bob}) \ (\textit{Taeter Alice}) \\ (\textit{Handlung} \ [(\textit{Alice},\ 5),\ (\textit{Bob},\ 10)] \ [(\textit{Alice},\ 10),\ (\textit{Bob},\ 10)]) \\ \in \textit{debug-maxime show-zahlenwelt initialwelt} \\ (\textit{HandlungF} \ (\textit{erschaffen 5})) \ (\textit{Maxime} \ (\lambda ich.\ individueller-strikter-fortschritt\ ich)) \rangle \\ \end{array}
```

## 13.5 Maxime für Globales Optimum

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

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

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:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} & \langle beispiel\text{-}case\text{-}law\text{-}relativ \\ & (Maxime \ (\lambda ich. \ globaler\text{-}strikter\text{-}fortschritt)) \\ & (HandlungF \ (erschaffen \ 5)) = \\ & Gesetz \ \{(\S \ 1, \ Rechtsnorm \ (Tatbestand \ [Gewinnt \ Alice \ 5]) \ (Rechtsfolge \ Erlaubnis))\} \rangle \end{array}
```

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

Unsere initiale einfache maxime-zahlenfortschritt würde Untätigkeit hier erlauben:

Wir können die Maxime für globalen Fortschritt etwas lockern:

```
fun globaler-fortschritt :: zahlenwelt handlung \Rightarrow bool where globaler-fortschritt (Handlung vor nach) \longleftrightarrow (gesamtbesitz vor) \leq (gesamtbesitz nach)
```

Untätigkeit ist nun auch hier erlaubt:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} \land be is piel-case-law-relativ \\ & (Maxime\ (\lambda ich.\ globaler-fortschritt)) \\ & (HandlungF\ (erschaffen\ \theta)) \\ = \\ & Ge setz\ \{(\S\ 1,\ Rechtsnorm\ (Tatbestand\ [])\ (Rechtsfolge\ Erlaubnis))\} \rangle \end{array}
```

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

```
\begin{array}{c} \textbf{lemma} \land be is piel-case-law-relativ \\ & (Maxime \ (\lambda ich. \ globaler-fortschritt)) \\ & (HandlungF \ (stehlen \ 5 \ Bob)) \end{array}
```

```
 \begin{array}{l} \textit{Gesetz} \\ \{(\S\ 1,\ \textit{Rechtsnorm}\ (\textit{Tatbestand}\ [\textit{Gewinnt}\ \textit{Alice}\ 5,\ \textit{Verliert}\ \textit{Bob}\ 5])\ (\textit{Rechtsfolge}\ \textit{Erlaubnis}))\} \\ \end{array}
```

#### 13.6 Alice stiehlt 5

Zurück zur einfachen maxime-zahlenfortschritt.

Stehlen ist verboten:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} \ \langle beispiel\text{-}case\text{-}law\text{-}relativ \ maxime\text{-}zahlen forts chritt \ (Handlung F \ (stehlen \ 5 \ Bob)) = \\ Gesetz \\ \{(\S \ 1, Rechtsnorm \ (Tatbest and \ [Gewinnt \ Alice \ 5, \ Verliert \ Bob \ 5]) \ (Rechtsfolge \ Verbot))\} \rangle \\ \end{array}
```

Auch wenn Alice von sich selbst stehlen möchte ist dies verboten, obwohl hier keiner etwas verliert:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} & \langle \textit{beispiel-case-law-relativ maxime-zahlen} \textit{fortschritt (HandlungF (stehlen 5 Alice))} = \\ \textit{Gesetz \{(\S~1, Rechtsnorm~(Tatbestand~[])~(Rechtsfolge~Verbot))\}} \rangle \end{array}
```

Der Grund ist, dass Alice die abstrakte Handlung "Alice wird bestohlen" gar nicht gut fände, wenn sie jemand anderes ausführt:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} < debug\text{-}maxime \ show\text{-}zahlenwelt \ initialwelt } \\ & (HandlungF \ (stehlen \ 5 \ Alice)) \ maxime\text{-}zahlenfortschritt = } \\ \{ \textit{VerletzteMaxime} \ (\textit{Opfer Alice}) \ (\textit{Taeter Bob}) \\ & (Handlung \ [(Alice, \ 5), \ (Bob, \ 10)] \ [(Bob, \ 15)]), \\ & \textit{VerletzteMaxime} \ (\textit{Opfer Alice}) \ (\textit{Taeter Carol}) \\ & (Handlung \ [(Alice, \ 5), \ (Bob, \ 10)] \ [(Bob, \ 10), \ (Carol, \ 5)]), \\ & \textit{VerletzteMaxime} \ (\textit{Opfer Alice}) \ (\textit{Taeter Eve}) \\ & (Handlung \ [(Alice, \ 5), \ (Bob, \ 10)] \ [(Bob, \ 10), \ (Eve, \ 5)]) \\ \} \rangle \\ \end{aligned}
```

Leider ist das hier abgeleitete Gesetz sehr fragwürdig: Rechtsnorm (Tathestand []) (Rechtsfolge Verbot) Es besagt, dass Nichtstun verboten ist.

Indem wir die beiden Handlungen Nichtstun und Selbstbestehlen betrachten, können wir sogar ein widersprüchliches Gesetz ableiten:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} \mathrel{<} simulateOne \\ (SimConsts \\ Alice \\ maxime-zahlenfortschritt \\ (case-law-ableiten-relativ delta-zahlenwelt)) \\ 20 \; (HandlungF \; (stehlen \; 5 \; Alice)) \; initialwelt \\ (beispiel-case-law-relativ \; maxime-zahlenfortschritt \; (HandlungF \; (erschaffen \; 0))) \\ = \\ Gesetz \\ \{(\S \; 2, \; Rechtsnorm \; (Tatbestand \; []) \; (Rechtsfolge \; Verbot)), \\ (\S \; 1, \; Rechtsnorm \; (Tatbestand \; []) \; (Rechtsfolge \; Erlaubnis))\} \rangle \\ \end{array}
```

Meine persönliche Conclusion: Wir müssen irgendwie die Absicht mit ins Gesetz schreiben.

#### 13.7 Schenken

Es ist *Alice* verboten, etwas zu verschenken:

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} \langle beispiel\text{-}case\text{-}law\text{-}relativ\ maxime\text{-}zahlen fortschritt\ (Handlung F\ (schenken\ 5\ Bob))} \\ = \\ Gesetz \\ \{(\S\ 1, \\ Rechtsnorm\ (Tatbestand\ [Verliert\ Alice\ 5,\ Gewinnt\ Bob\ 5])\ (Rechtsfolge\ Verbot))\} \rangle \\ \end{array}
```

Der Grund ist, dass Alice dabei etwas verliert und die maxime-zahlenfortschritt dies nicht Erlaubt. Es fehlt eine Möglichkeit zu modellieren, dass Alice damit einverstanden ist, etwas abzugeben. Doch wir haben bereits in stehlen i = schenken (-i) gesehen, dass stehlen und schenken nicht unterscheidbar sind.

## 13.8 Ungültige Maxime

Es ist verboten, in einer Maxime eine spezielle Person hardzucoden. Da dies gegen die Gleichbehandlung aller Menschen verstoßen würde.

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

```
lemma individueller-fortschritt Alice
= (\lambda h. \ case \ h \ of \ Handlung \ vor \ nach \Rightarrow (meins \ Alice \ vor) \leq (meins \ Alice \ nach))
```

Dies würde es erlauben, dass Alice Leute bestehlen darf:

# 14 Einkommensteuergesetzgebung

Basierend 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 :: nat \Rightarrow nat — Einkommen -> Steuer
begin
 definition brutto :: nat \Rightarrow nat where
   brutto\ einkommen \equiv einkommen
 definition netto :: nat \Rightarrow nat where
   netto \ einkommen \equiv einkommen - (steuer \ einkommen)
 definition steversatz :: nat \Rightarrow percentage where
   steuersatz \ einkommen \equiv percentage \ ((steuer \ einkommen) \ / \ einkommen)
Beispiel. Die steuer Funktion sagt, man muss 25 Prozent Steuern zahlen:
definition beispiel-25prozent-steuer :: nat \Rightarrow nat where
 beispiel-25 prozent-steuer\ e \equiv nat\ |real\ e*(percentage\ 0.25)|
lemma
 beispiel-25 prozent-steuer 100 = 25
 steuer-defs.brutto 100 = 100
 steuer-defs.netto beispiel-25prozent-steuer 100 = 75
 steuer-defs.steuersatz beispiel-25prozent-steuer 100 = percentage 0.25
```

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

#### $\mathbf{end}$

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.

#### lemma

```
steuer-defs.steuersatz beispiel-25prozent-steuer 100 = percentage 0.25 steuer-defs.steuersatz beispiel-25prozent-steuer 103 = percentage (25 / 103) percentage (25 / 103) < percentage 0.25 (103::nat) > 100
```

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 :: (nat \times percentage) list where 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 \times percentage) \ list \Rightarrow percentage \Rightarrow nat \Rightarrow real \ \mathbf{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 :: nat \Rightarrow nat where einkommenssteuer einkommen \equiv floor (bucketsteuerAbs steuerbuckets2022 (percentage 0.45) einkommen)
```

Beispiel. Alles unter dem Existenzminimum ist steuerfrei:

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

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

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

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

```
lemma \langle einkommenssteuer\ 20000 = 1857 \rangle

lemma \langle einkommenssteuer\ 20000 = floor\ ((14926-10347)*0.14 + (20000-14926)*0.2397) \rangle
```

Höhere Einkommen führen zu einer höheren Steuer:

```
lemma \langle einkommenssteuer 40000 = 6651 \rangle
lemma \langle einkommenssteuer 60000 = 11698 \rangle
```

Die einkommenssteuer Funktion erfüllt die Anforderungen an steuersystem.

```
interpretation steuersystem
where steuer = einkommenssteuer
```

# 15 Beispiel: Steuern

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: person \Rightarrow int) — einkommen jeder Person (im Zweifel 0).

fun steuerlast :: person \Rightarrow steuerwelt \ handlung \Rightarrow int \ where
steuerlast \ p \ (Handlung \ vor \ nach) = ((get\text{-}einkommen \ vor) \ p) - ((get\text{-}einkommen \ nach) \ p)

fun brutto :: person \Rightarrow steuerwelt \ handlung \Rightarrow int \ where
brutto \ p \ (Handlung \ vor \ nach) = (get\text{-}einkommen \ vor) \ p
```

```
fun netto :: person \Rightarrow steuerwelt handlung \Rightarrow int where
 netto \ p \ (Handlung \ vor \ nach) = (get-einkommen \ nach) \ p
\mathbf{lemma} \ \langle steuerlast \ Alice \ (Handlung \ (Steuerwelt \ (Alice:=8)) \ (Steuerwelt \ (Alice:=5)) = 3 \rangle
lemma \langle steuerlast \ Alice \ (Handlung \ (Steuerwelt \ (Alice:=8)) \ (Steuerwelt \ (Alice:=0)) = 8 \rangle
\mathbf{lemma} \ \langle steuerlast \ Bob \quad (Handlung \ (Steuerwelt \ @[Alice:=8]) \ (Steuerwelt \ @[Alice:=5])) = 0 \rangle
\mathbf{lemma} \ \langle steuerlast \ Alice \ (Handlung \ (Steuerwelt \ \bullet [Alice:=-3]) \ (Steuerwelt \ \bullet [Alice:=-4])) = 1 \rangle
fun mehrverdiener :: person <math>\Rightarrow steuerwelt \ handlung <math>\Rightarrow person \ set \ \mathbf{where}
 mehrver diener\ ich\ (Handlung\ vor\ nach) = \{p.\ (get-einkommen\ vor)\ p \geq (get-einkommen\ vor)\ ich\}
\mathbf{lemma} \ \ \textit{\leftarrow} mehrver diener \ Alice
       (Handlung\ (Steuerwelt\ @[Alice:=8,\ Bob:=12,\ Eve:=7])\ (Steuerwelt\ @[Alice:=5]))
      = \{Alice, Bob\}
Folgende Maxime versucht Steuergerechtigkeit festzuschreiben:
definition maxime-steuern :: (person, steuerwelt) maxime where
  maxime-steuern \equiv Maxime
     (\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)
         Setup für Beispiele
15.1
definition initial welt \equiv Steuerwelt  (Alice:=8, Bob:=3, Eve:= 5)
definition beispiel-case-law-absolut welt steuerfun \equiv
 simulateOne
   (Sim Consts
     Alice
     maxime\text{-}steuern
     (printable\text{-}case\text{-}law\text{-}ableiten\text{-}absolut\ (\lambda w.\ show\text{-}fun\ (get\text{-}einkommen\ w))))}
   3 steuerfun welt (Gesetz {})
definition beispiel-case-law-relativ welt steuerfun \equiv
 simulateOne
   (Sim Consts
     Alice
     maxime\text{-}steuern
     (case-law-ableiten-relativ delta-steuerwelt))
    1 steuerfun welt (Gesetz {})
```

## 15.2 Beispiel: Keiner Zahlt Steuern

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

```
 \begin{array}{l} \textbf{lemma} & \langle \textit{beispiel-case-law-relativ initialwelt (HandlungF (\lambda ich welt. welt))} = \\ & \textit{Gesetz \{(\S~1, Rechtsnorm~(Tatbestand~[])~(Rechtsfolge~Erlaubnis))\}} \rangle \end{array}
```

# 15.3 Beiepiel: Ich zahle 1 Steuer

Das funktioniert nicht:

```
 \begin{array}{l} \textbf{definition} \ ich\text{-}zahle\text{-}1\text{-}steuer \ ich \ welt \equiv \\ Steuerwelt \ ((get\text{-}einkommen \ welt)(ich \ -= 1)) \\ \textbf{lemma} \ \langle beispiel\text{-}case\text{-}law\text{-}absolut \ initialwelt \ (HandlungF \ ich\text{-}zahle\text{-}1\text{-}steuer) = \\ Gesetz \\ \{(\S \ 1, \\ Rechtsnorm \\ (Tatbestand \\ ([(Alice, 8), (Bob, 3), (Carol, 0), (Eve, 5)], \\ [(Alice, 7), (Bob, 3), (Carol, 0), (Eve, 5)])) \\ (Rechtsfolge \ Verbot))\} \rangle \\ \textbf{lemma} \ \langle beispiel\text{-}case\text{-}law\text{-}relativ \ initialwelt \ (HandlungF \ ich\text{-}zahle\text{-}1\text{-}steuer) = \\ Gesetz \\ \{(\S \ 1, Rechtsnorm \ (Tatbestand \ [Verliert \ Alice \ 1]) \\ (Rechtsfolge \ Verbot))\} \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.

## 15.4 Beiepiel: Jeder zahle 1 Steuer

Jeder muss steuern zahlen: funktioniert, ist aber doof, denn am Ende sind alle im Minus. Das *ich* wird garnicht verwendet, da jeder Steuern zahlt.

```
definition jeder-zahle-1-steuer ich welt \equiv
 Steuerwelt ((\lambda e. e - 1) \circ (get\text{-}einkommen \ welt))
\mathbf{lemma} \land beispiel\text{-}case\text{-}law\text{-}absolut\ initialwelt\ (HandlungF\ jeder\text{-}zahle\text{-}1\text{-}steuer) =
Gesetz
  \{(\S \ 3,
   Rechtsnorm
     (Tatbest and
       ([(Alice, 6), (Bob, 1), (Carol, -2), (Eve, 3)],
        [(Alice, 5), (Bob, 0), (Carol, -3), (Eve, 2)]))
     (Rechtsfolge\ Erlaubnis)),
   (§ 2,
   Rechtsnorm
     (Tatbest and
       ([(\mathit{Alice},\ 7),\ (\mathit{Bob},\ 2),\ (\mathit{Carol},\ -\ 1),\ (\mathit{Eve},\ 4)],
        [(Alice, 6), (Bob, 1), (Carol, -2), (Eve, 3)]))
     (Rechtsfolge\ Erlaubnis)),
```

```
(§ 1,
   Rechtsnorm
   (Tatbestand
     ([(Alice, 8), (Bob, 3), (Carol, 0), (Eve, 5)],
      [(Alice, 7), (Bob, 2), (Carol, -1), (Eve, 4)])
    (Rechtsfolge\ Erlaubnis))\}
\mathbf{lemma} \land beispiel\text{-}case\text{-}law\text{-}relativ\ initialwelt\ (HandlungF\ jeder\text{-}zahle\text{-}1\text{-}steuer) =
 Gesetz
 \{(\S 1,
   Rechtsnorm
   (Tatbestand [Verliert Alice 1, Verliert Bob 1, Verliert Carol 1, Verliert Eve 1])
    (Rechtsfolge\ Erlaubnis))\}
15.5
        Beiepiel: Vereinfachtes Deutsches Steuersystem
Jetzt kommt die Steuern.thy ins Spiel.
definition jeder-zahlt :: (nat \Rightarrow nat) \Rightarrow 'a \Rightarrow steuerwelt \Rightarrow steuerwelt where
 jeder-zahlt steuerberechnung ich welt <math>\equiv
   Steuerwelt ((\lambda e. e - steuerberechnung e) \circ nat \circ (get-einkommen welt))
definition jeder-zahlt-einkommenssteuer \equiv jeder-zahlt einkommenssteuer
Bei dem geringen Einkommen der initialwelt zahlt keiner Steuern.
Gesetz
 \{(\S 1,
   Rechtsnorm
    (Tatbestand
     ([(Alice, 8), (Bob, 3), (Carol, 0), (Eve, 5)],
      [(Alice, 8), (Bob, 3), (Carol, 0), (Eve, 5)]))
    (Rechtsfolge\ Erlaubnis))\}
Für höhere Einkommen erhalten wir plausible Werte und niemand rutscht ins negative:
(Steuerwelt \  \bullet [Alice:=10000, Bob:=14000, Eve:=20000])
 (HandlungF\ jeder-zahlt-einkommenssteuer)
 Gesetz
 \{(\S 1,
   Rechtsnorm (Tatbestand [Verliert Bob 511, Verliert Eve 1857])
```

# 16 Vereinfachtes Deutsches Steuersystem vs. die Steuermaxime

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

```
\begin{array}{l} \textbf{lemma} \ steuersystem\text{-}imp\text{-}maxime: \\ steuersystem \ steuersystem\text{-}impl \Longrightarrow \end{array}
```

(Rechtsfolge Erlaubnis))}⟩

```
(\forall welt.\ teste-maxime\ welt\ (HandlungF\ (jeder-zahlt\ steuersystem-impl))\ maxime-steuern)
```

Danke ihr nats. Macht also keinen Sinn das als Annahme in die Maxime zu packen....

```
\mathbf{lemma}\ steuern\text{-}kleiner\text{-}einkommen\text{-}nat:
```

```
steuerlast ich (Handlung welt (jeder-zahlt steuersystem-impl ich welt))
≤ brutto ich (Handlung welt (jeder-zahlt steuersystem-impl ich welt))
```

### ${\bf lemma}\ maxime-imp-steuer system:$

```
 (\forall\ einkommen.\ steuersystem-impl\ einkommen \leq einkommen) \Longrightarrow \\ (\forall\ einkommen.\ einkommen \leq 9888 \longrightarrow steuersystem-impl\ einkommen = 0) \Longrightarrow \\ \forall\ welt.\ teste-maxime\ welt\ (HandlungF\ (jeder-zahlt\ steuersystem-impl))\ maxime-steuern \\ \Longrightarrow\ steuersystem\ steuersystem-impl
```

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

#### theorem

```
fixes steuersystem-impl :: nat \Rightarrow nat
assumes steuer-kleiner-einkommen: \forall einkommen. steuersystem-impl einkommen \leq einkommen
and existenzminimum: \forall einkommen. einkommen \leq 9888 \longrightarrow steuersystem-impl einkommen = 0
shows
(\forall welt. teste-maxime welt (HandlungF (jeder-zahlt steuersystem-impl)) maxime-steuern)
\longleftrightarrow steuersystem steuersystem-impl
```