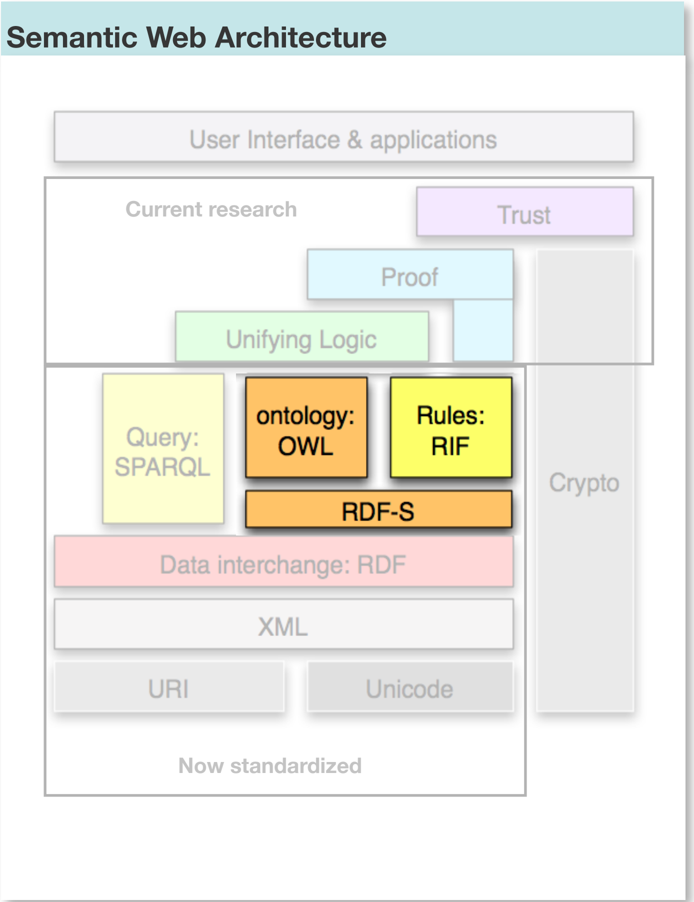
Semantic Web Technologies I

Lehrveranstaltung im WS12/13

PD Dr. Sebastian Rudolph
Dr. Thanh Tran
M.Sc. Anees ul Mehdi

Logik – Grundlagen

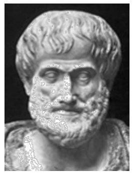
Dr. Sebastian Rudolph



Was ist Logik?

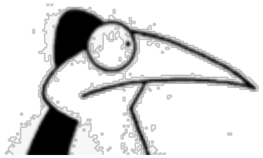
etymologische Herkunft: griechisch λογοσ
bedeutet „Wort, Rede, Lehre“ (s.a. Faust I…)

- Logik als Argumentation:



Alle Menschen sind sterblich.
Sokrates ist ein Mensch.
Also ist Sokrates sterblich.

Warum?



Alle Pinguine sind schwarz-weiß.
Einige alte TV-Shows sind schwarz-weiß.
Einige Pinguine sind alte TV-Shows.

- Definition für diese Vorlesung:
Logik ist die Lehre vom formal korrekten Schließen.

Warum formal?

Automatisierbarkeit! Eine „Rechenmaschine“ für Logik!!
G. W. Leibniz (1646-1716):

„alle menschlichen Schlussfolgerungen müssten auf irgendeine mit Zeichen arbeitende Rechnungsart zurückgeführt werden, wie es sie in der Algebra und Kombinatorik und mit den Zahlen gibt, wodurch nicht nur mit einer unzweifelhaften Kunst die menschliche Erfindungsgabe gefördert werden könnte, sondern auch viele Streitigkeiten beendet werden könnten, das Sichere vom Unsicheren unterschieden und selbst die Grade der Wahrscheinlichkeiten abgeschätzt werden könnten, da ja der eine der im Disput Streitenden zum anderen sagen könnte: *Calculemus* (Lasst uns doch nachrechnen).“

Grundbegriffe der Logik

Interpretation
Modell
Erfüllbarkeit
Ableitungsregel
Folgerung
Term
Satz
Proposition
Formel
Domäne
Atom
Entscheidbarkeit
Individuum
Deduktionskalkül
Semantik
Syntax
Diskursuniversum
Tautologie
Modelltheorie
Widerspruch

Wie funktioniert Logik?

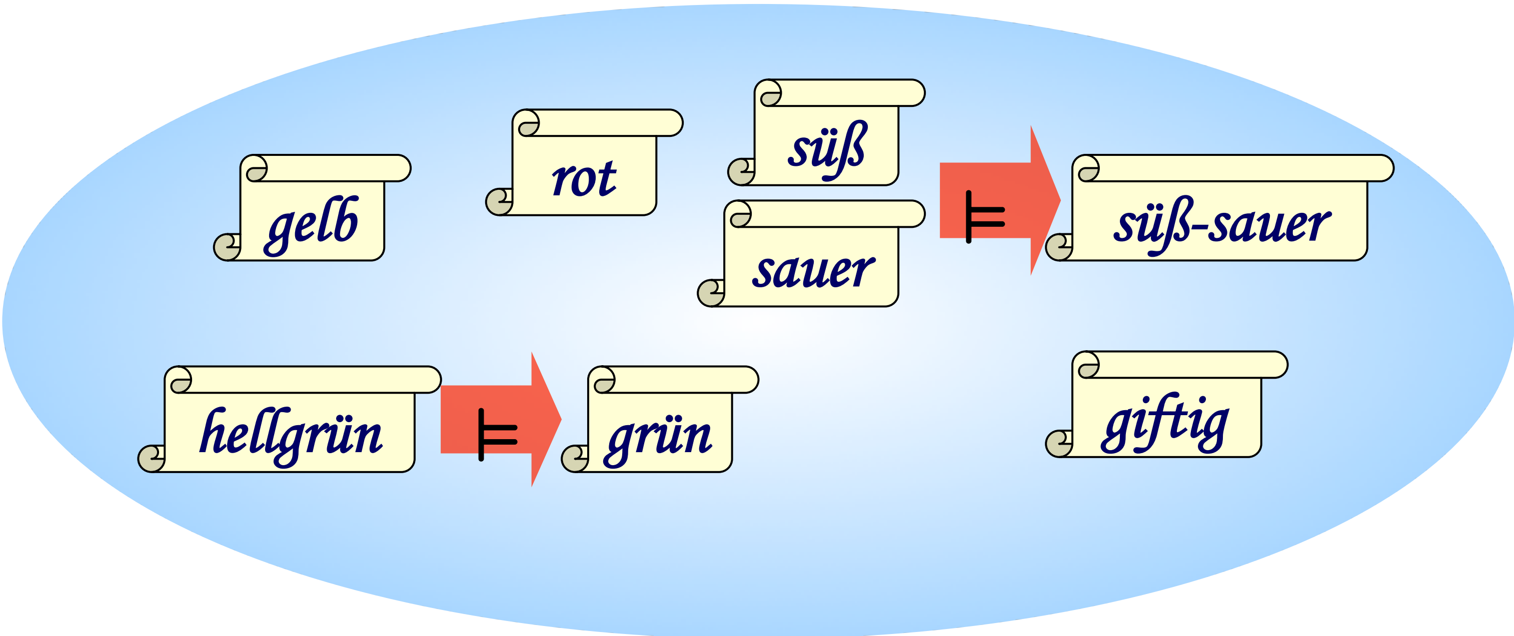
Alle Menschen sind sterblich.
Sokrates ist ein Mensch.
Also ist Sokrates sterblich.

Logik ist die Lehre vom formal korrekten Schließen.

- *Was* schließen wir *woraus*?
- Beschreibende Grundelemente der Logik nennen wir Sätze.

Wie funktioniert Logik? Sätze und Schlussfolgerungen

Jede Logik besteht aus einer Menge von Sätzen zusammen mit einer Schlussfolgerungsrelation (entailment relation). Letztere liefert die Semantik (grch. σεμαντικοσ – *zum Zeichen gehörend*).



Folgerung und Äquivalenz von Sätzen

Formal: $L := (S, \models)$ mit $\models \in 2^S \times S$

Dabei bedeutet für

- ⇨ eine Menge $\Phi \subseteq S$ von Sätzen und
- ⇨ einen Satz $\varphi \in S$

$$\Phi \models \varphi$$

„Aus den Sätzen Φ folgt der Satz φ“ oder auch

„ φ ist eine logische Konsequenz aus Φ.“

Gilt für zwei Sätze φ und ψ, dass sowohl $\{\varphi\} \models \psi$ als auch $\{\psi\} \models \varphi$, dann sind diese Sätze *(logisch) äquivalent* und man schreibt auch $\psi \equiv \varphi$.

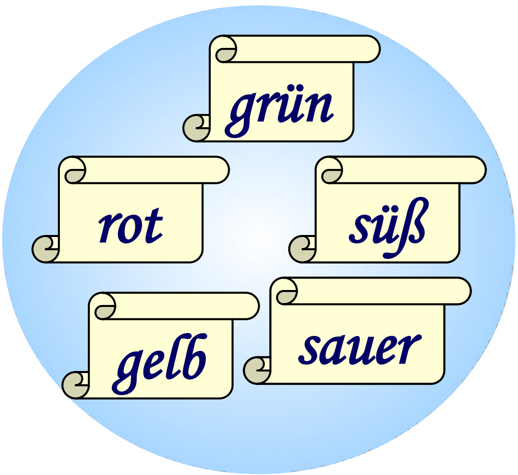
Wie funktioniert Logik? Syntax.

Syntax (von grch. συνταξισ – *Zusammenstellung, Satzbau*) erschließt sich über die Frage

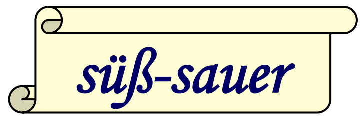
Was ist ein „richtiger“ Satz? D.h. wie wird die Menge der Sätze einer Logik definiert?

Nutzung von „Erzeugungsregeln“ zur Definition (Konstruktion) von wohlgeformten Sätzen, z.B.:

Grundelemente:



Syntax-Regel: „Wenn φ und ψ Sätze sind, dann auch φ∧ψ“



Konstruktor oder *Junktor*

Wie funktioniert Logik? Ausdrucksstärke.

Trade-off: Logiken mit vielen Ausdrucksmitteln (Konstruktoren/ Junktoren) sind:

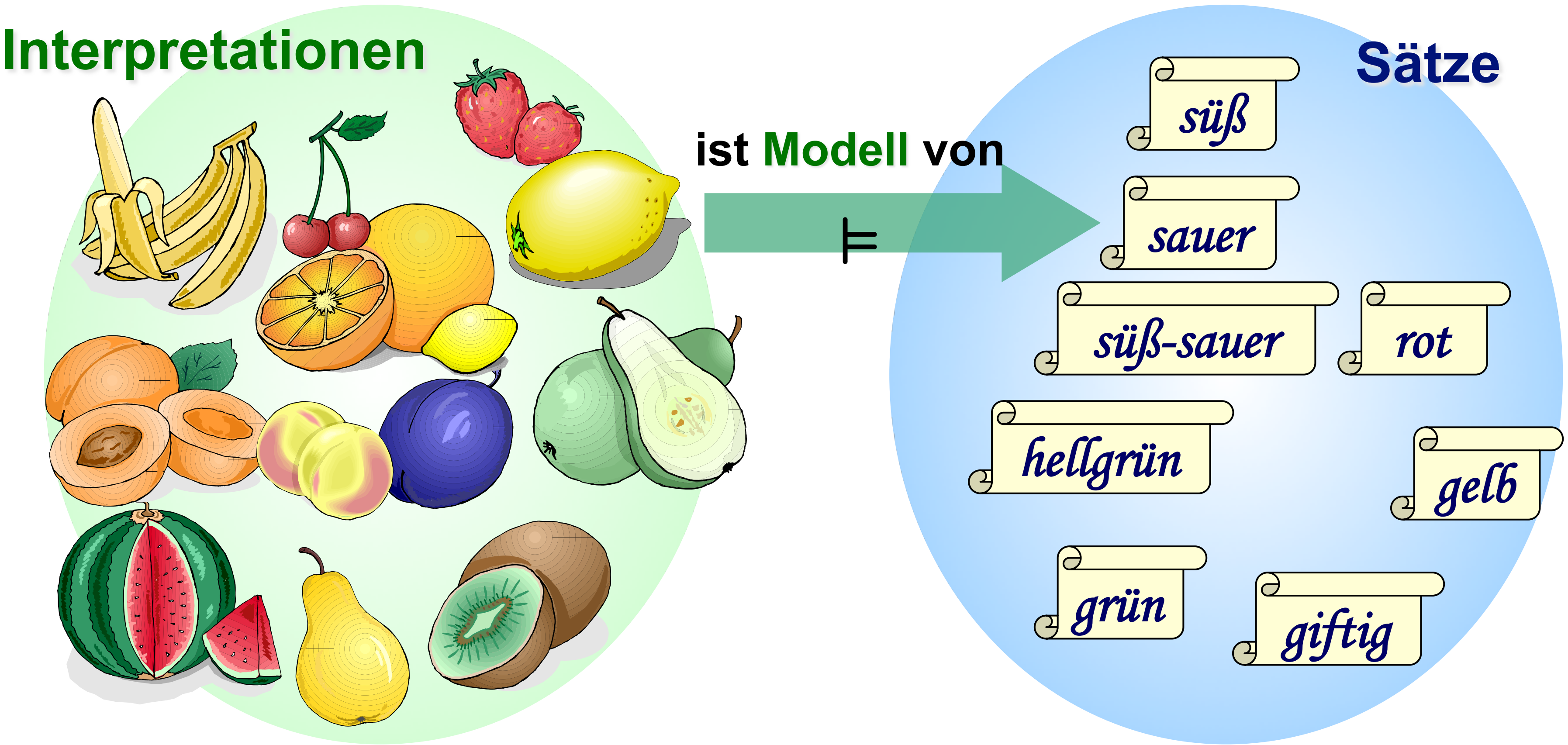
- komfortabler in der Verwendung (verschiedene und komplexe Sachverhalte sind einfach auszudrücken), aber
- schwieriger (meta)mathematisch zu handhaben (Beweisen von Eigenschaften der Logik umständlicher).

Möglicher Ausweg: Einschränkung der Sätze auf Teilmenge, die für jeden Satz der Logik einen logisch äquivalenten Vertreter enthält (vgl. Normalformen, minimale Junktorenmengen…) und Definition der anderen Sätze/Junktoren als „syntactic sugar".

Wird eine Logik über dieses Maß hinaus eingeschränkt, erhält man ein *Fragment* der ursprünglichen Logik mit geringerer *Ausdrucksstärke*.

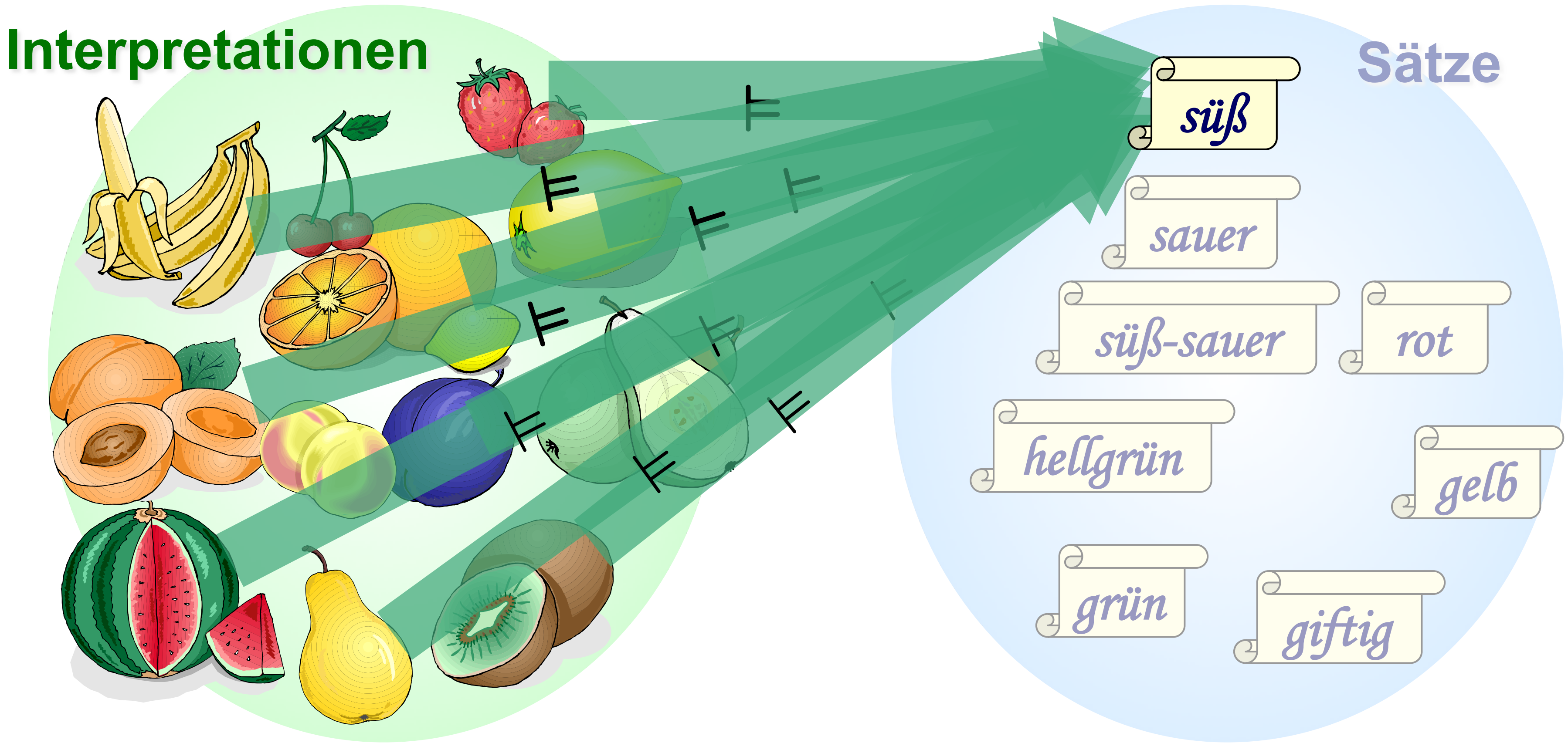
Wie funktioniert Logik? - Modelltheorie

Eine Möglichkeit, die Schlussfolgerungsrelation zu definieren besteht über Interpretationen bzw. Modelle.



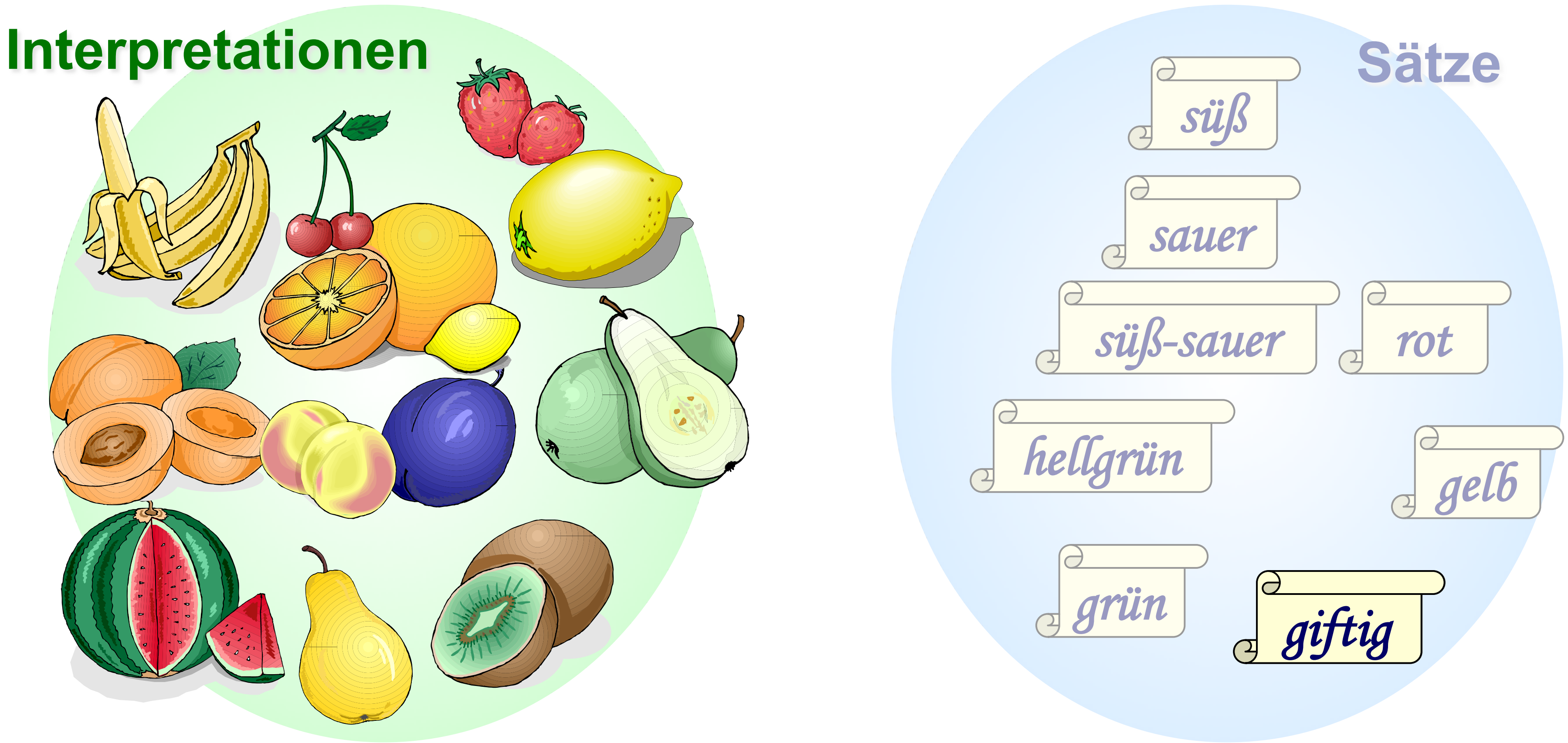
Wie funktioniert Logik? - Modelltheorie

Sätze, für die **jede** Interpretation ein Modell ist, heißen *allgemeingültig* oder *Tautologien* (grch. ταυτολογια).



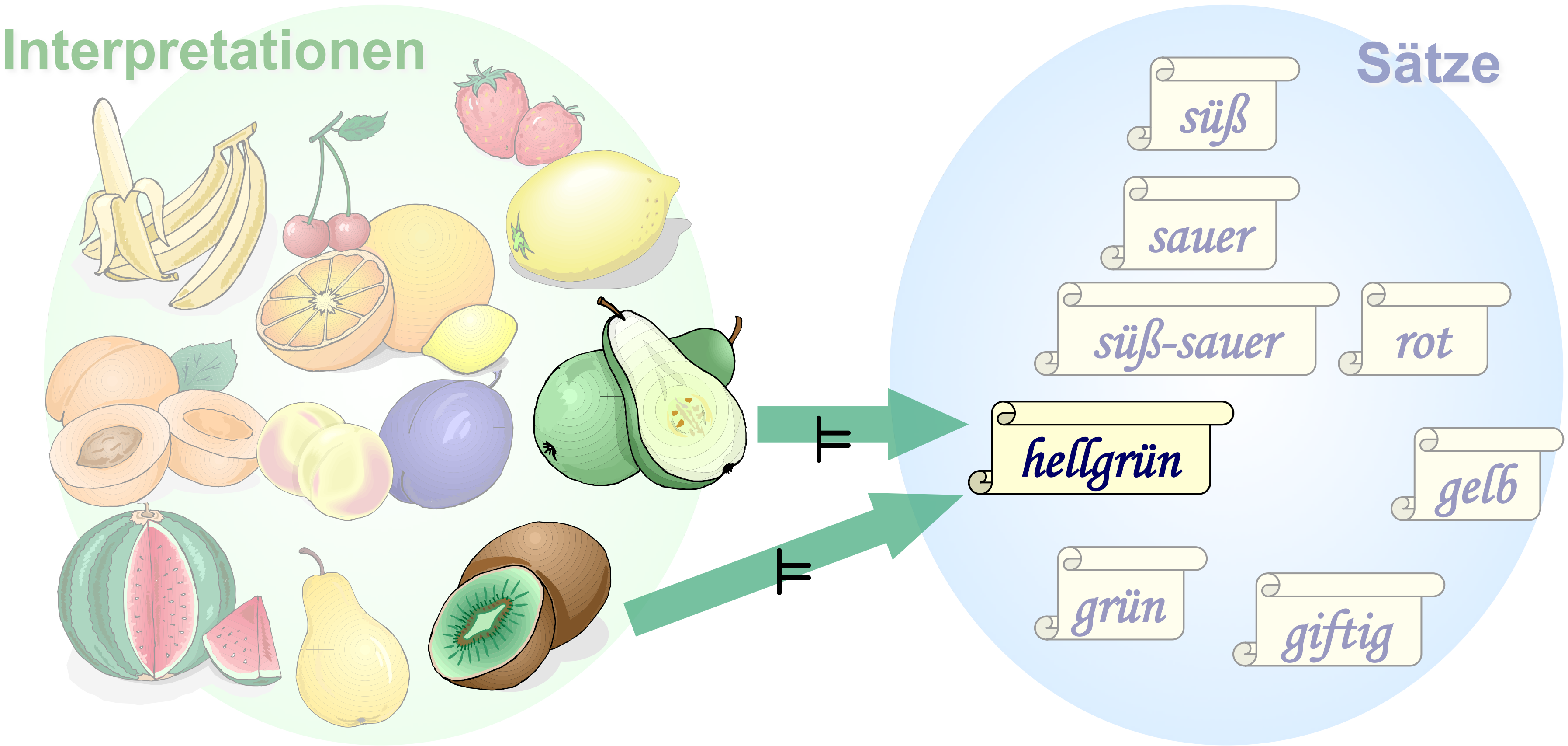
Wie funktioniert Logik? - Modelltheorie

Sätze, für die **keine** Interpretation ein Modell ist, heißen *widersprüchlich* oder *unerfüllbar*.



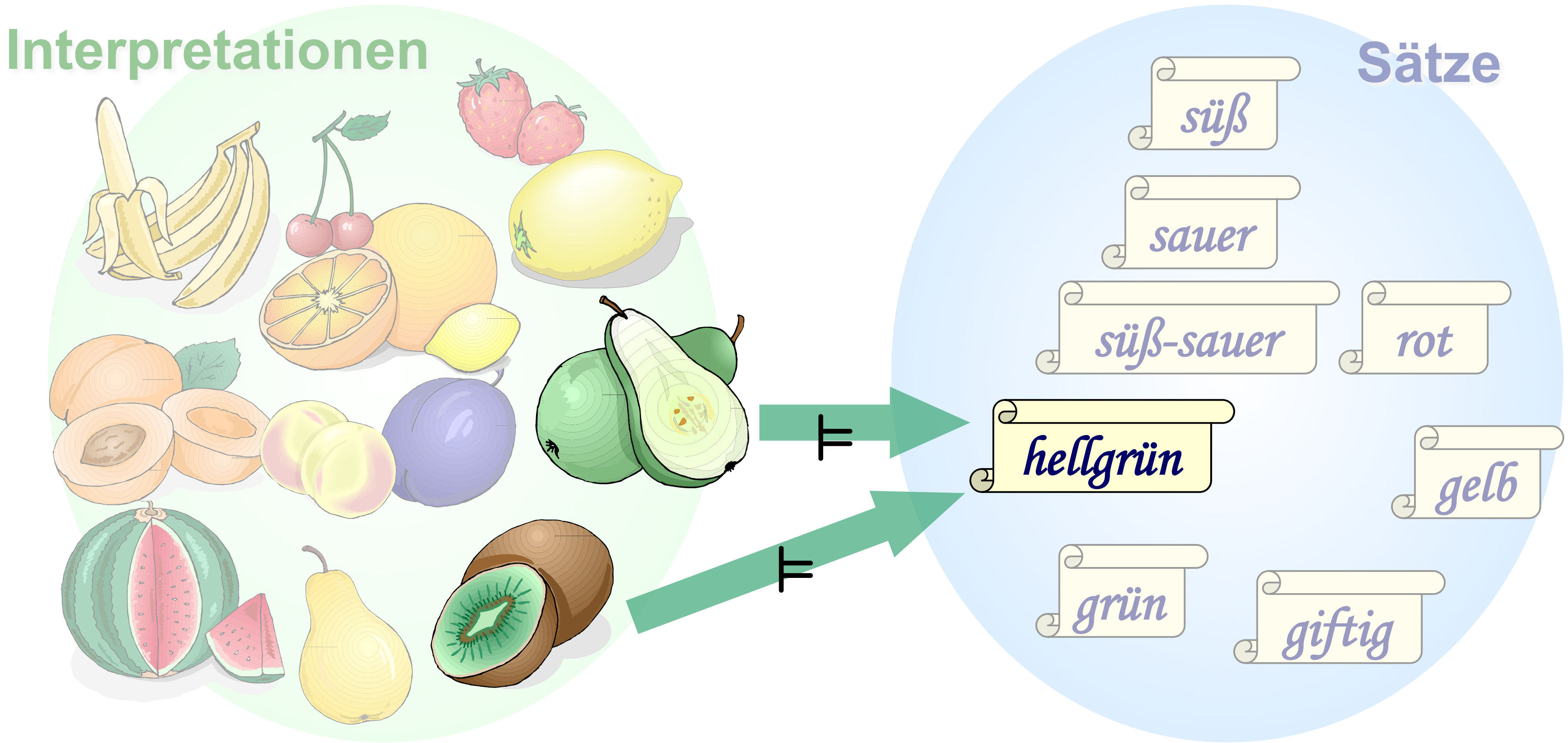
Wie funktioniert Logik? - Modelltheorie

Sätze, die (mindestens) ein Modell haben, heißen *erfüllbar*.



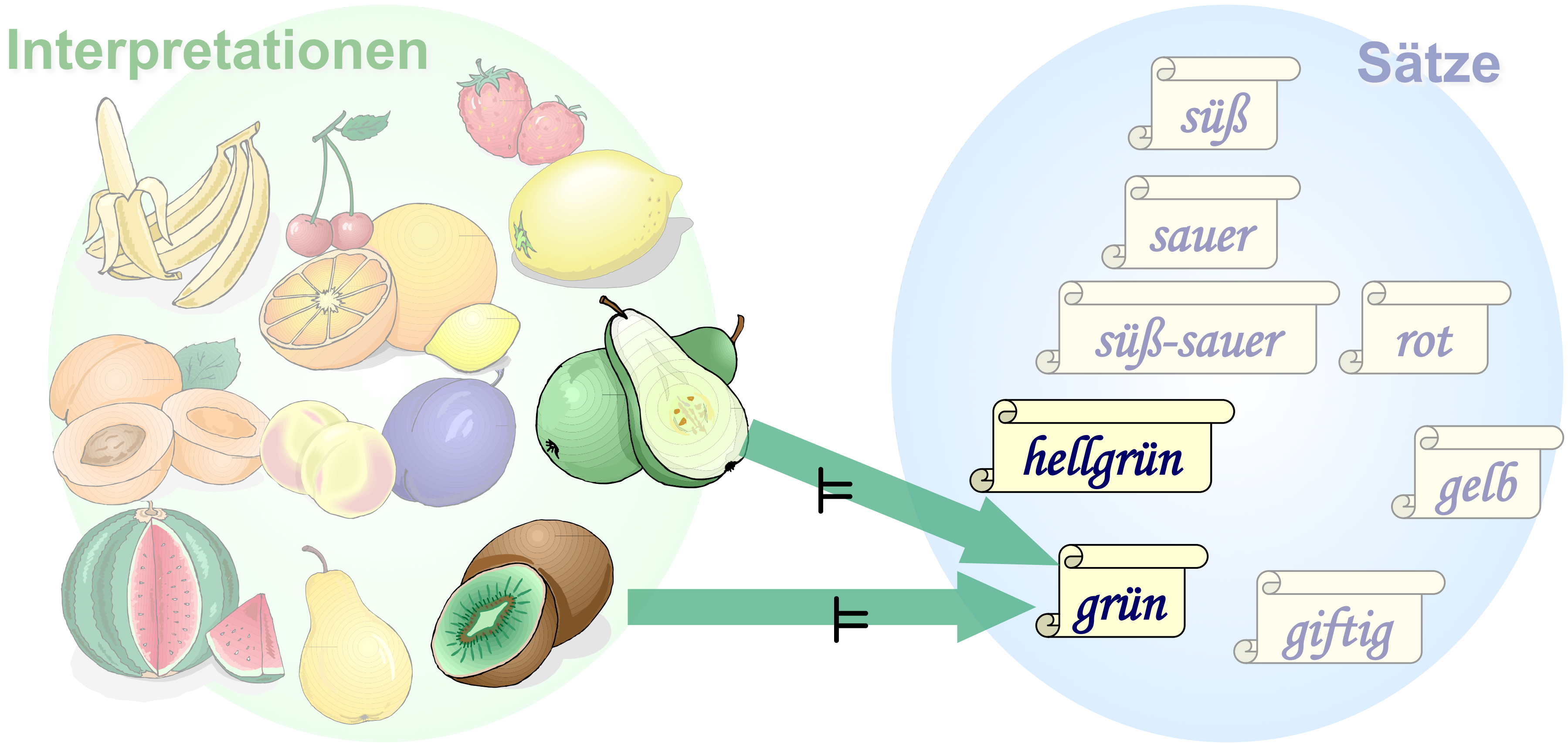
Wie funktioniert Logik? - Modelltheorie

Eine Möglichkeit, die Schlussfolgerungsrelation zu definieren besteht über Interpretationen bzw. Modelle.



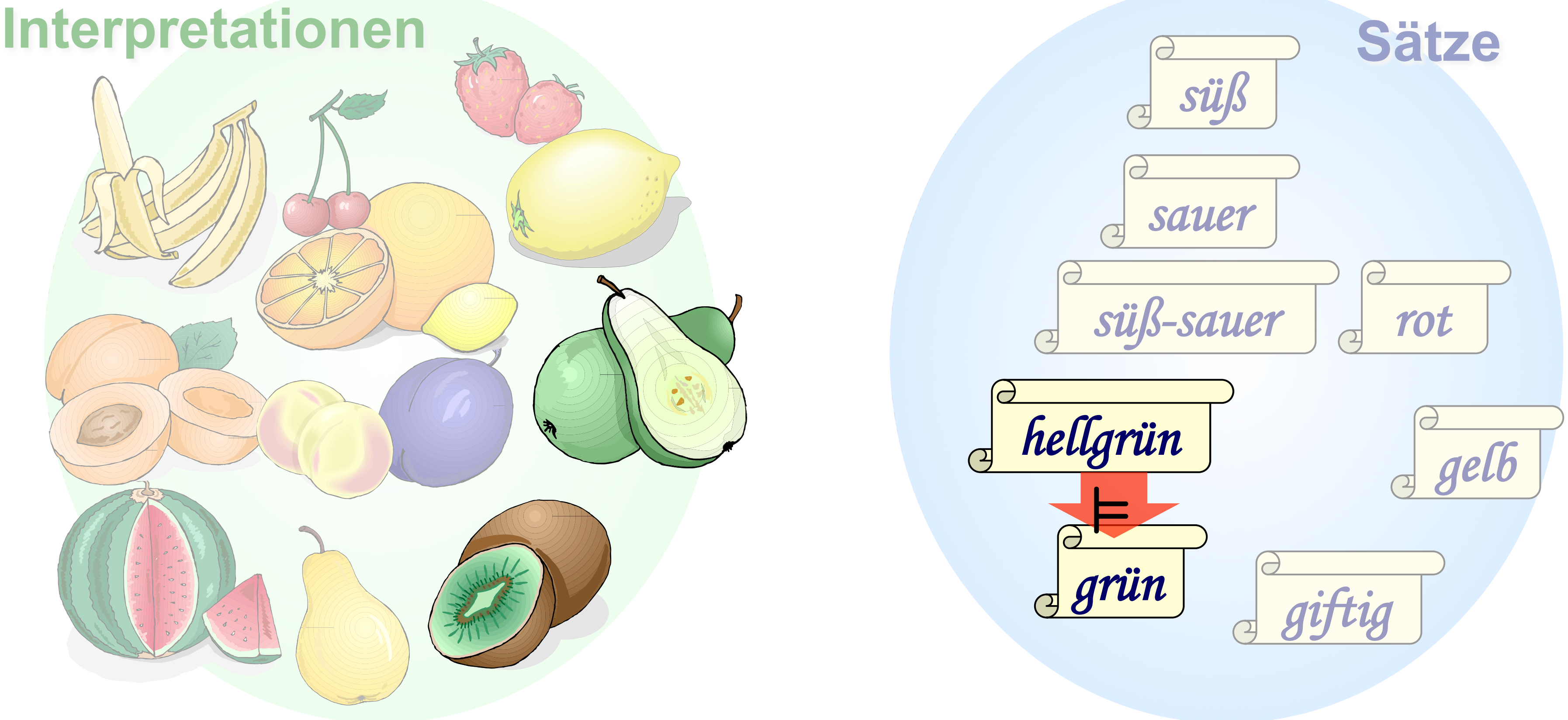
Wie funktioniert Logik? - Modelltheorie

Eine Möglichkeit, die Schlussfolgerungsrelation zu definieren besteht über Interpretationen bzw. Modelle.



Wie funktioniert Logik? - Modelltheorie

Eine Möglichkeit, die Schlussfolgerungsrelation zu definieren besteht über Interpretationen bzw. Modelle.

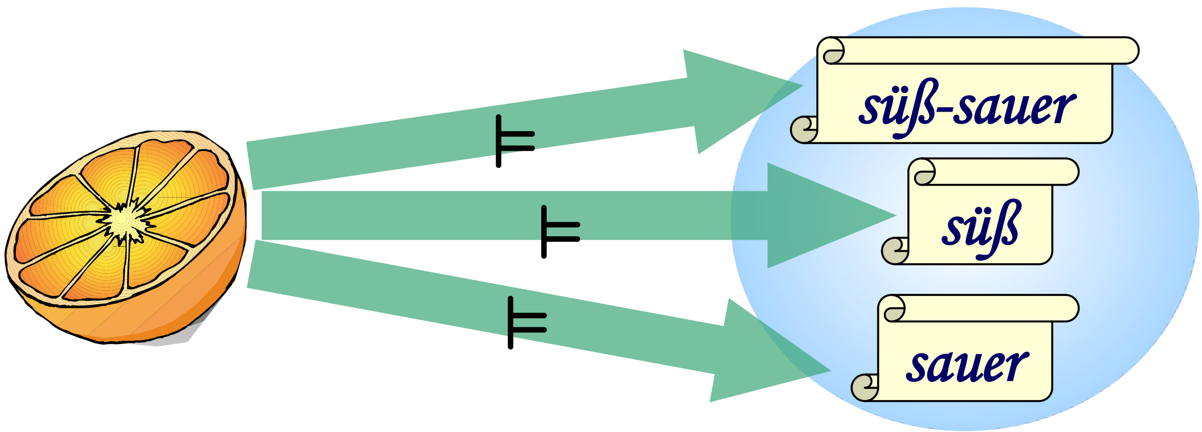


Wie funktioniert Logik?
Semantik entlang der Syntax

Häufiges Prinzip bei Definition von Interpretationen:

- Interpretation von Grundelementen wird festgelegt
- Interpretation von zusammengesetzten (konstruierten) Sätzen wird auf die Interpretation der Teile zurückgeführt, z.B.:

Semantik-Regel: „Die Modelle von $\varphi \wedge \psi$ sind genau die Interpretationen, die Modelle sowohl von φ als auch von ψ sind.“

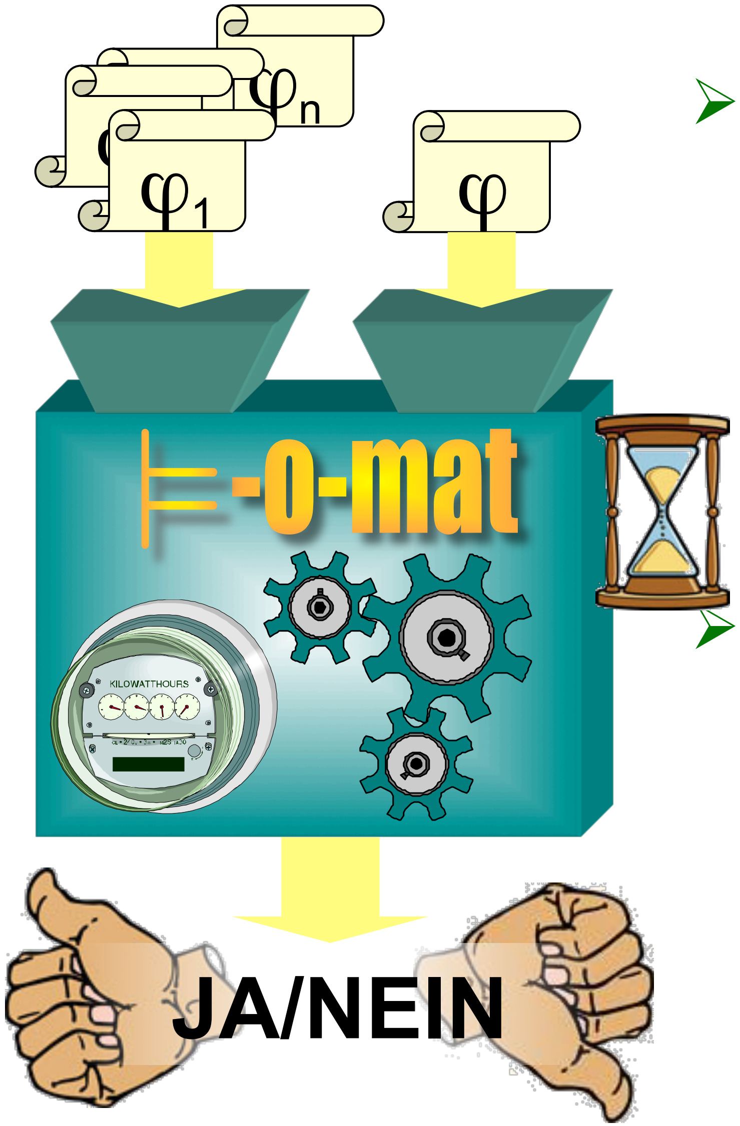


Beweistheorie

- Zurück zu Leibniz: Rechenmaschine für Logik

- Aber: Möglichkeit, direkt mit allen möglichen Interpretationen zu arbeiten, oft eingeschränkt
- Daher: Versuch, Schlussfolgerungsrelation durch rein syntaktische Verfahren zu beschreiben/berechnen

Entscheidungsverfahren/Entscheidbarkeit



- Entscheidungsalgorithmus:
  - input: Menge $\{\varphi_1,\ldots,\varphi_n\}$ von Sätzen und Satz φ
  - terminiert nach endlicher Zeit
  - output:
    - „Ja“, falls $\{\varphi_1,\ldots,\varphi_n\} \models \varphi$
    - „Nein“ sonst
- Gibt es einen solchen Algorithmus für eine Logik, dann nennt man sie *entscheidbar.*

Aufzählungsverfahren/Semientscheidbarkeit

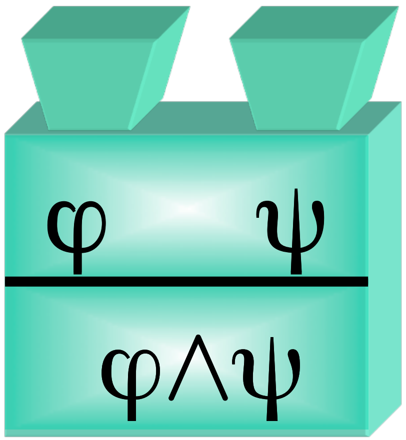
- Aufzählungsverfahren:
  - ⇨ input: Sätze $\{\varphi_1,\ldots,\varphi_n\}$
  - ⇨ output: Sätze φ, für die gilt $\{\varphi_1,\ldots,\varphi_n\} \models \varphi$
  - ⇨ jeder solche Satz wird (irgendwann) ausgegeben

- Gibt es einen solchen Algorithmus für eine Logik, dann nennt man sie *semi-entscheidbar.*

Deduktionskalkül

- kann gesehen werden als spezielle Form eines Aufzählungsverfahrens
- besteht aus *Ableitungsregeln*, z.B.:

$$\{\varphi, \psi, \omega, \ldots\ldots\}$$



Deduktionskalkül

Ein Satz φ ist aus einer Menge Φ von Sätzen *ableitbar* (geschrieben: $\Phi \vdash \varphi$), wenn sich φ durch wiederholtes Anwenden der Ableitungsregeln eines Deduktionskalküls aus Φ „erzeugen“ lässt.

Deduktionskalkül ist *korrekt* (engl. *sound*), wenn aus $\Phi \vdash \varphi$ immer $\Phi \models \varphi$ folgt, d.h. alle ableitbaren Schlüsse auch wirklich logisch folgen.

Deduktionskalkül ist *vollständig* (engl. *complete*), wenn aus $\Phi \models \varphi$ immer $\Phi \vdash \varphi$ folgt, d.h. alle logischen Konsequenzen auch abgeleitet werden können.

In einem korrekten und vollständigen Deduktionskalkül gilt:

$$\models \; = \; \vdash$$

und man kann es als Aufzählungsverfahren verwenden.
Achtung! Es gibt Logiken, für die nachweislich kein solches Deduktionskalkül existiert (Gödel 1931).

Weitere interessante Eigenschaften von Logiken:

- Monotonie
- Kompaktheit
- Algorithmische Komplexität für Entscheidungsverfahren
- …und jede Menge anderes…

Aussagenlogik

- auch: *propositionale* Logik
  boolesche Logik
- schon bei den Stoikern voll ausgearbeitete Junktorenlogik
- George Boole (1815 – 1864)
  „*An Investigation of the Laws of Thought*“ (1854)

- syntaktische Grundelemente:
  atomare Sätze / Propositionen / Aussagen
  (p, q,…, p_1,p_2,…)
- Können als natürlichsprachliche Aussagen gedacht werden: „Es regnet.“…

Aussagenlogik – Syntax

- Erzeugungsregeln für Sätze:
  - alle atomaren Propositionen sind Sätze (p , q ,…)
  - ist φ ein Satz, dann auch $\neg\varphi$
  - sind φ und ψ Sätze, dann auch $(\varphi \wedge \psi)$, $(\varphi \vee \psi)$, $(\varphi \rightarrow \psi)$ und $(\varphi \leftrightarrow \psi)$
- Klammern können ggf. weggelassen werden; Präzedenzen (bei uns): $\neg$ vor $\wedge,\vee$ vor $\rightarrow, \leftrightarrow$.
- Zusätzliche Klammern machen es trotzem oft lesbarer…

Aussagenlogik – Syntax

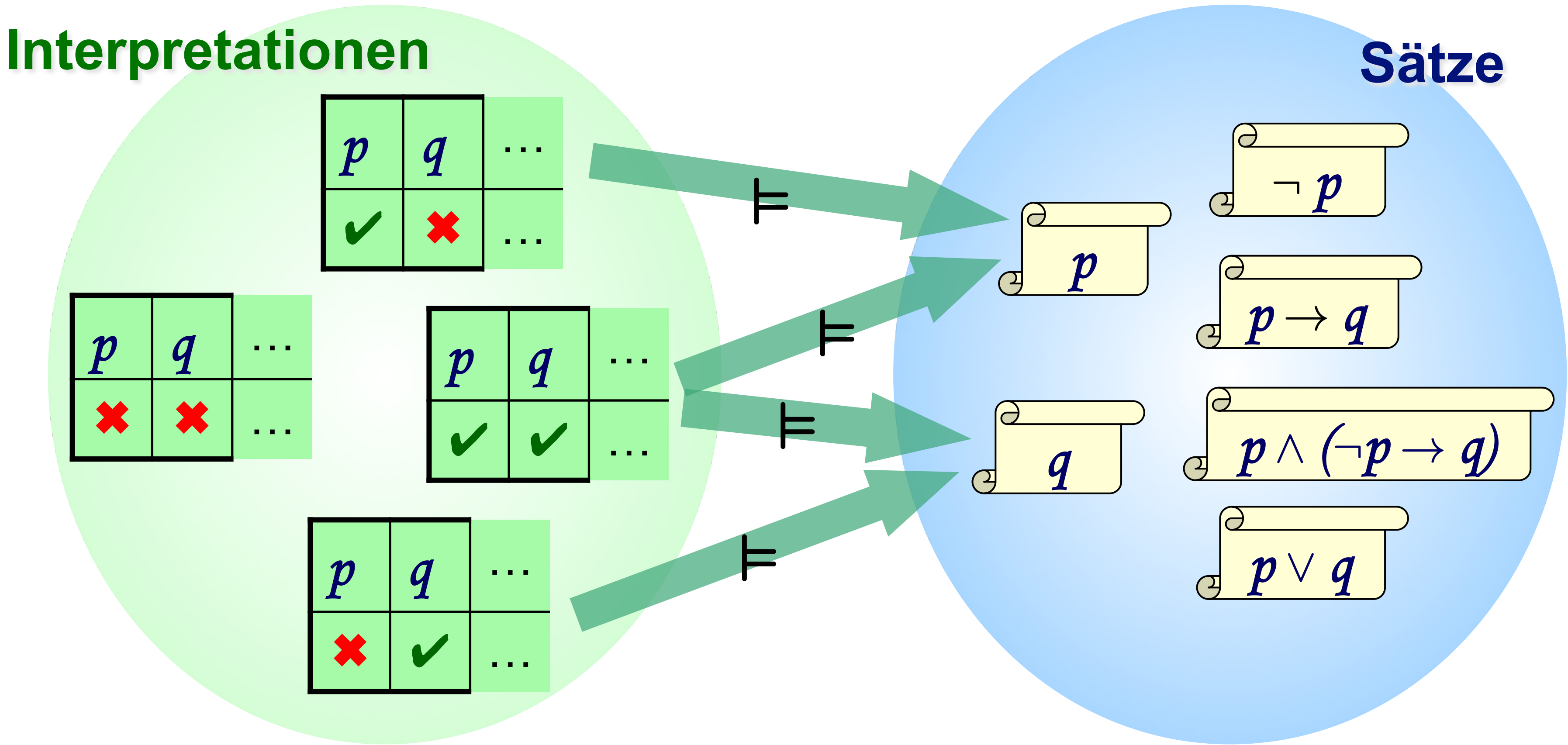
Junktor	*Name*	*Intuitive Bedeutung*
$\neg$	Negation	„nicht“
$\wedge$	Konjunktion	„und“
$\vee$	Disjunktion	„oder“
$\rightarrow$	Implikation	„wenn – dann“
$\leftrightarrow$	Äquivalenz	„genau dann, wenn“

Einfache Aussagen	*Modellierung*
Es regnet.	r
Die Straße wird nass.	n
Die Sonne ist grün	g

Zusammengesetzte Aussagen	Modellierung
Wenn es regnet, dann wird die Straße nass.	$r \rightarrow n$
Wenn es regnet, und die Straße nicht nass wird, dann ist die Sonne grün.	$(r \wedge \neg n) \rightarrow g$

Aussagenlogik – Modelltheoretische Semantik

Was sind die Modelle der Aussagenlogik?



Aussagenlogik – Modelltheoretische Semantik

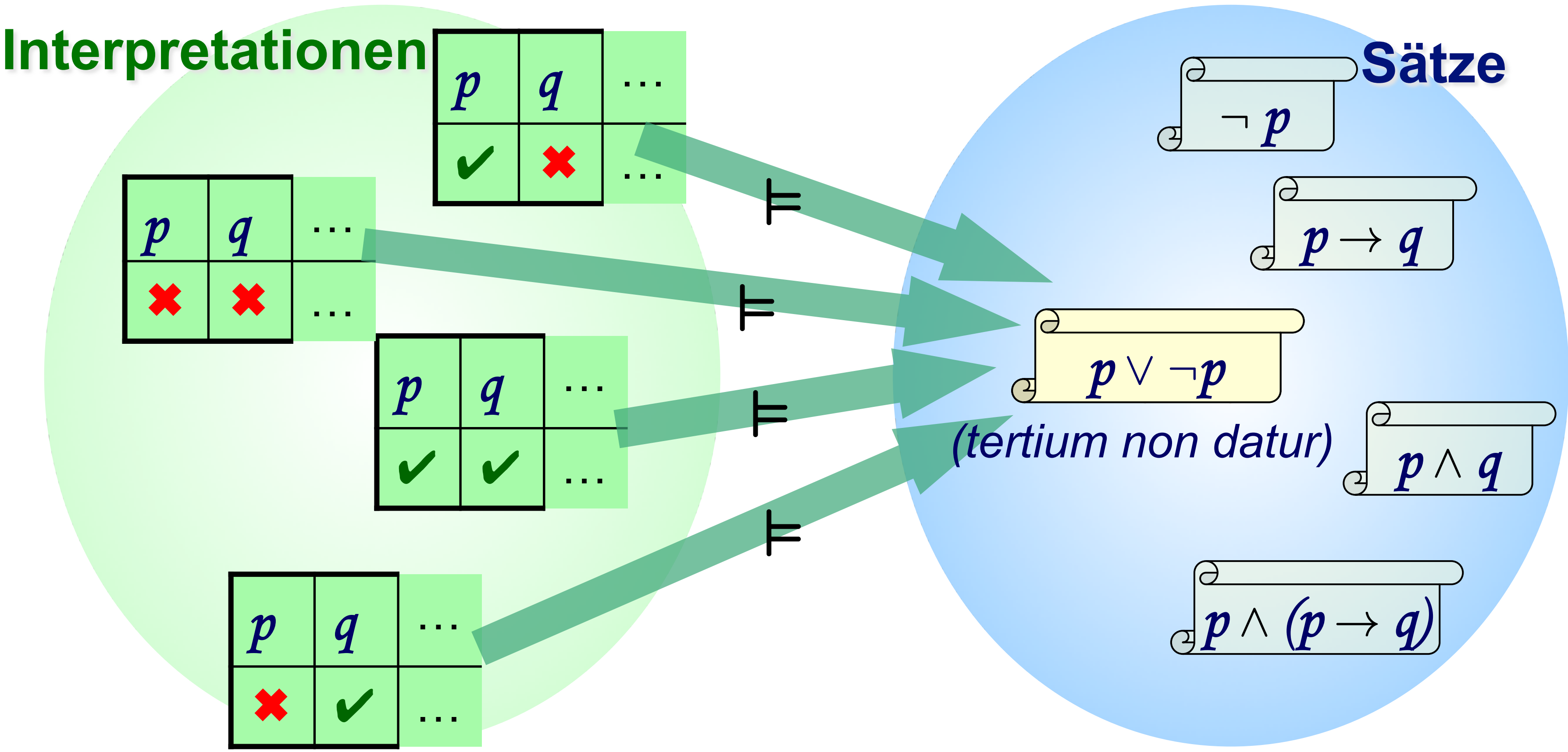
- Formal: Interpretationen $\mathcal{I}$ sind Abbildungen von der Menge der atomaren Propositionen in die Menge {wahr, falsch}, d.h. jeder dieser Propositionen p wird ein Wahrheitswert $WW_{\mathcal{I}}(p)$ zugeordnet.
- Daraus bestimmt man Modelle für zusammengesetzte Sätze über

Semantik-Regeln

- ⇨ $\mathcal{I}$ Modell von $\neg\varphi$ genau dann, wenn $\mathcal{I}$ **kein** Modell von φ
- ⇨ $\mathcal{I}$ Modell von $(\varphi \wedge \psi)$ genau dann, wenn $\mathcal{I}$ Modell von φ **und** von ψ
- ⇨ $\mathcal{I}$ Modell von $(\varphi \vee \psi)$ genau dann, wenn $\mathcal{I}$ Modell von φ **oder** von ψ
- ⇨ $\mathcal{I}$ Modell von $(\varphi \rightarrow \psi)$ genau dann, wenn $\mathcal{I}$ **kein** Modell von φ **oder** $\mathcal{I}$ Modell von ψ
- ⇨ $\mathcal{I}$ Modell von $(\varphi \leftrightarrow \psi)$ genau dann, wenn $\mathcal{I}$ Modell für **jeden oder keinen** der beiden Sätze ist.

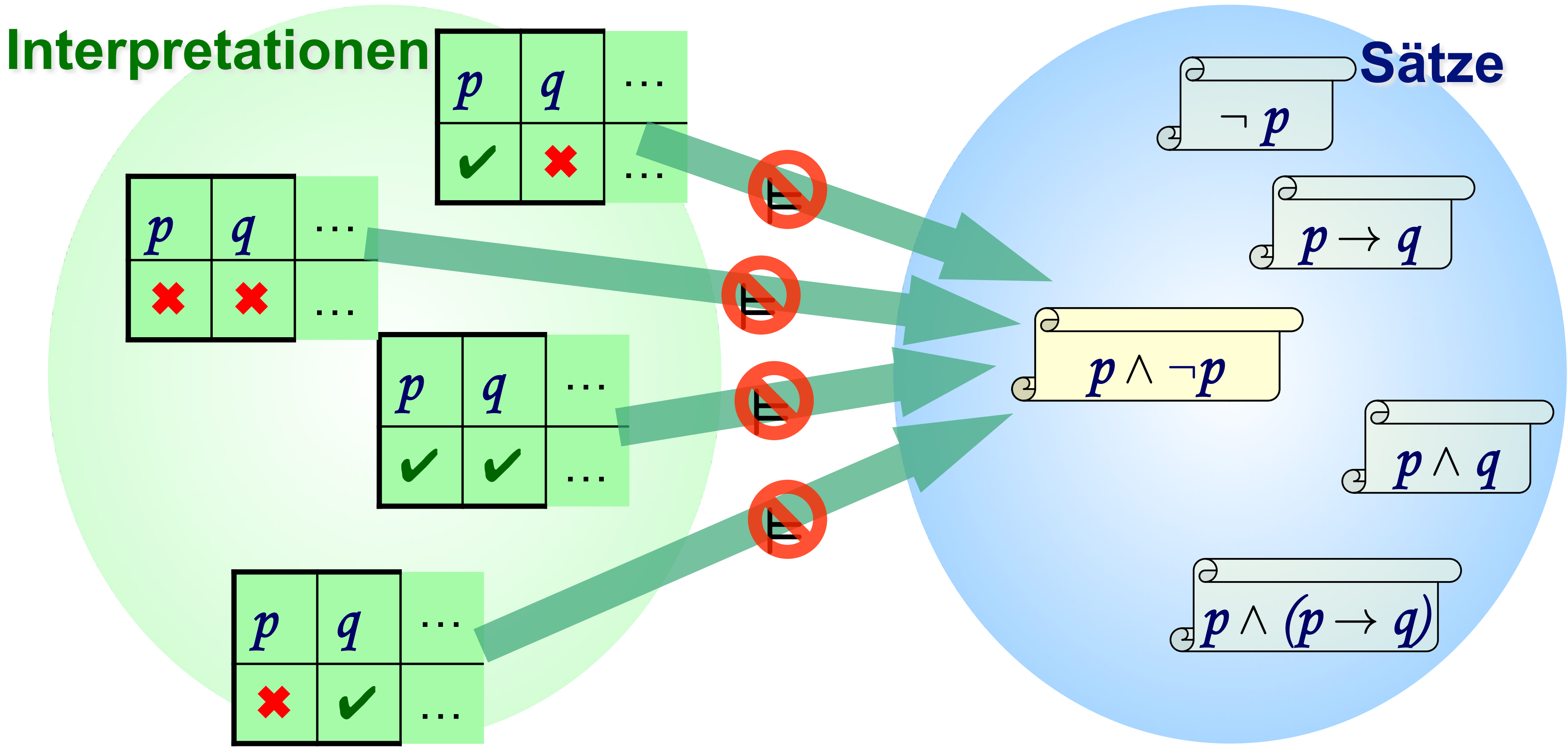
Aussagenlogik – Modelltheoretische Semantik

Beispiel für Tautologie in der Aussagenlogik.



Aussagenlogik – Modelltheoretische Semantik

Beispiel für Kontradiktion in der Aussagenlogik.



Aussagenlogik – einige logische Äquivalenzen

$\varphi \wedge \psi \equiv \psi \wedge \varphi$

$\varphi \vee \psi \equiv \psi \vee \varphi$

$\varphi \wedge (\psi \wedge \omega) \equiv (\varphi \wedge \psi) \wedge \omega$

$\varphi \vee (\psi \vee \omega) \equiv (\varphi \vee \psi) \vee \omega$

$\varphi \wedge \varphi \equiv \varphi$

$\varphi \vee \varphi \equiv \varphi$

$\varphi \wedge (\psi \vee \varphi) \equiv \varphi$

$\varphi \vee (\psi \wedge \varphi) \equiv \varphi$

$\varphi \rightarrow \psi \equiv \neg \varphi \vee \psi$

$\varphi \leftrightarrow \psi \equiv (\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi)$

$\neg(\varphi \wedge \psi) \equiv \neg\varphi \vee \neg\psi$

$\neg(\varphi \vee \psi) \equiv \neg\varphi \wedge \neg\psi$

$\neg\neg \varphi \equiv \varphi$

$\varphi \vee (\psi \wedge \omega) \equiv (\varphi \vee \psi) \wedge (\varphi \vee \omega)$

$\varphi \wedge (\psi \vee \omega) \equiv (\varphi \wedge \psi) \vee (\varphi \wedge \omega)$

Aussagenlogik – Normalformen & vollständige Junktoren

aus diesen Äquivalenenzen folgt:

- zu jeder Formel gibt es eine logisch äquivalente Formel, die nur die Junktoren $\wedge$ und $\neg$ enthält.
- zu jeder Formel gibt es eine Formel in konjunktiver Normalform, d.h.
  - nur einfache Negation direkt vor atomaren Propositionen (sog. Literale)
  - Formel ist Konjunktion von Disjunktionen von Literalen
  - Bsp.: $(p \vee \neg q \vee r \vee \neg s) \wedge (\neg p \vee q \vee s) \wedge (q \vee \neg r \vee s)$

Aussagenlogik – Entscheidungsalgorithmus

- Aussagenlogik ist entscheidbar
- nützliche Eigenschaft dabei:
  $\{\varphi_1, \ldots, \varphi_n\} \models \varphi$ gilt genau dann, wenn $(\varphi_1 \wedge \ldots \wedge \varphi_n) \rightarrow \varphi$ eine Tautologie ist
- Entscheidung, ob Satz Tautologie ist, über Wahrheitswerttabelle
- im Prinzip: Überprüfung aller Interpretationen (nur die Wahrheitswerte der vorkommenden atomaren Propositionen fallen ins Gewicht)

Aussagenlogik – Entscheidungsalgorithmus

Modus Ponens:

$$\{\, p,\; p \rightarrow q \,\} \models q$$

$$\models (p \wedge (p \rightarrow q)) \rightarrow q$$

p	q	…	$p \rightarrow q$	$p \wedge (p \rightarrow q)$	$(p \wedge (p \rightarrow q)) \rightarrow q$
✖	✖	…	$\models$	$\not\models$	$\models$
✖	✔	…	$\models$	$\not\models$	$\models$
✔	✖	…	$\not\models$	$\not\models$	$\models$
✔	✔	…	$\models$	$\models$	$\models$