

Übung 6

Niclas Kusenbach, 360227

8th January 2026

Task 1: Propositional Logic

1a) Logische Äquivalenzen

Beweisen Sie die Aussagen durch Umformung.

a) $P \Rightarrow Q \equiv \neg(P \wedge \neg Q)$

$$\begin{aligned} \text{Rechte Seite: } & \neg(P \wedge \neg Q) \\ \equiv & \neg P \vee \neg(\neg Q) \quad (\text{De Morgan}) \\ \equiv & \neg P \vee Q \quad (\text{Doppelte Negation}) \\ \equiv & P \Rightarrow Q \quad (\text{Def. Implikation}) \quad \checkmark \end{aligned}$$

b) $(P \wedge Q) \Rightarrow R \equiv P \Rightarrow (Q \Rightarrow R)$

$$\begin{aligned} \text{Linke Seite: } & (P \wedge Q) \Rightarrow R \\ \equiv & \neg(P \wedge Q) \vee R \\ \equiv & \neg P \vee \neg Q \vee R \quad (\text{De Morgan}) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{Rechte Seite: } & P \Rightarrow (Q \Rightarrow R) \\ \equiv & \neg P \vee (\neg Q \vee R) \\ \equiv & \neg P \vee \neg Q \vee R \quad \checkmark \end{aligned}$$

1b) Logische Folgerung (Wahrheitstabellen)

Prüfen Sie die Folgerungen (\models).

a) $P \wedge Q \models P \vee Q$

Gilt. Wenn $P \wedge Q$ wahr ist ($P = 1, Q = 1$), dann ist $1 \vee 1 = 1$ (wahr).

b) $P \wedge \neg P \models Q$

Gilt. Die Prämisse $P \wedge \neg P$ ist ein Widerspruch (immer falsch). Aus Falschem folgt Beliebiges (*ex falso quodlibet*).

c) $P \Rightarrow (P \wedge Q) \models P \vee \neg Q$

Gilt NICHT. Gegenbeispiel: $P = 0, Q = 1$.

- Prämisse: $0 \Rightarrow (0 \wedge 1) \equiv \text{Wahr}$.
- Konklusion: $0 \vee \neg 1 \equiv 0 \vee 0 \equiv \text{Falsch}$.

1c) Konjunktive Normalform (KNF)

Umwandlung in KNF.

a) $(P \wedge Q) \Rightarrow (\neg P \Leftrightarrow Q)$

$$\begin{aligned} & \neg(P \wedge Q) \vee ((\neg P \wedge Q) \vee (P \wedge \neg Q)) \\ \equiv & (\neg P \vee \neg Q) \vee (\neg P \wedge Q) \vee (P \wedge \neg Q) \\ \equiv & \neg P \vee \neg Q \quad (\text{Absorption}) \end{aligned}$$

b) $((P \Rightarrow Q) \wedge \neg Q) \Rightarrow \neg P$

$$\begin{aligned} & \neg((\neg P \vee Q) \wedge \neg Q) \vee \neg P \\ \equiv & \neg(\neg P \wedge \neg Q) \vee \neg P \\ \equiv & (P \vee Q) \vee \neg P \quad \equiv \quad \text{True (Tautologie)} \end{aligned}$$

c) $((\neg P \wedge Q) \vee (\neg R \wedge S)) \wedge (U \vee V)$

Distributivgesetz: $(A \wedge B) \vee (C \wedge D) \equiv (A \vee C) \wedge (A \vee D) \wedge (B \vee C) \wedge (B \vee D)$

Ergebnis: $(\neg P \vee \neg R) \wedge (\neg P \vee S) \wedge (Q \vee \neg R) \wedge (Q \vee S) \wedge (U \vee V)$

d) $((\neg P \vee Q) \wedge (\neg R \vee S)) \vee (U \wedge V)$

Ergebnis: $(\neg P \vee Q \vee U) \wedge (\neg P \vee Q \vee V) \wedge (\neg R \vee S \vee U) \wedge (\neg R \vee S \vee V)$

Task 2: Resolution

Beweis durch Widerspruch: Füge $\neg\psi$ zur KB hinzu und leite die leere Klausel (\square) ab.

2a)

Gegeben: $KB = \{P \wedge Q\}$, $\psi = (P \vee Q)$

Negiertes Ziel: $\neg(P \vee Q) \equiv \neg P \wedge \neg Q$

Klauselmenge:

1. P
2. Q
3. $\neg P$ (aus negiertem Ziel)
4. $\neg Q$ (aus negiertem Ziel)

Resolution:

$$(1) \text{ und } (3) \rightarrow \square \text{ (Widerspruch)}$$

2b)

Gegeben: $KB = \{P \vee Q, Q \Rightarrow (R \wedge S), (P \vee R) \Rightarrow U\}$, $\psi = U$

Negiertes Ziel: $\neg U$

Umwandlung in Klauseln:

- $Q \Rightarrow (R \wedge S) \equiv \neg Q \vee (R \wedge S) \rightarrow \{\neg Q \vee R, \neg Q \vee S\}$
- $(P \vee R) \Rightarrow U \equiv (\neg P \wedge \neg R) \vee U \rightarrow \{\neg P \vee U, \neg R \vee U\}$

Klauselmenge:

1. $P \vee Q$
2. $\neg Q \vee R$
3. $\neg Q \vee S$
4. $\neg P \vee U$
5. $\neg R \vee U$
6. $\neg U$ (Negiertes Ziel)

Resolutionsbeweis:

- | | | |
|--|---------------|-----------|
| 1. Res. (6) $\neg U$ mit (5) $\neg R \vee U$ | \rightarrow | $\neg R$ |
| 2. Res. (6) $\neg U$ mit (4) $\neg P \vee U$ | \rightarrow | $\neg P$ |
| 3. Res. (neu) $\neg P$ mit (1) $P \vee Q$ | \rightarrow | Q |
| 4. Res. (neu) Q mit (2) $\neg Q \vee R$ | \rightarrow | R |
| 5. Res. (neu) R mit (neu) $\neg R$ | \rightarrow | \square |

Task 3: General Questions

3a) Probleme und Grenzen der Aussagenlogik

Haupteinschränkungen bei der Anwendung auf reale Probleme:

- **Mangelnde Ausdrucksstärke:** Objekte, Relationen und Quantoren ("Alle Menschen sind sterblich") können nicht direkt modelliert werden. Jedes Faktum muss einzeln atomar definiert werden.
- **Zustandsraum-Explosion:** Die Größe der Wahrheitstabellen wächst exponentiell (2^n). Bei vielen Variablen wird Inferenz unberechenbar (NP-vollständig).
- **Statische Natur:** Zeitliche Veränderungen (Temporal) oder Unsicherheiten (Probabilistik) sind in der klassischen Aussagenlogik nicht abbildbar.
- **Monotonie:** Annahmen können nicht zurückgenommen werden, wenn neue Informationen hinzukommen (kein "non-monotonic reasoning").