

Temporale Logik

Axiomatisierung von LTL

Das formale System Σ_{LTL}

Axiome:

(taut) alle aussagenlogisch gültigen Formeln

(Itl1) $\neg \circ A \leftrightarrow \circ \neg A$

(Itl2) $\circ(A \rightarrow B) \rightarrow (\circ A \rightarrow \circ B)$

(Itl3) $\Box A \rightarrow A \wedge \circ \Box A$

Regeln:

(mp) $A, A \rightarrow B \vdash B$

(nex) $A \vdash \circ A$

(ind) $A \rightarrow B, A \rightarrow \circ A \vdash A \rightarrow \Box B$

Satz 2.3.1. (Korrektheitssatz für Σ_{LTL})

Falls $\mathcal{F} \vdash A$, so $\mathcal{F} \models A$. (Insbesondere: Falls $\vdash A$, so $\models A$.)

Satz 2.3.2. Folgt B aussagenlogisch aus A_1, \dots, A_n , so gilt $A_1, \dots, A_n \vdash B$.

Abgeleitete Regeln

(ind1) $A \rightarrow \circ A \vdash A \rightarrow \Box A$

(ind2) $A \rightarrow B, B \rightarrow \circ B \vdash A \rightarrow \Box B$

(alw) $A \vdash \Box A$

(som) $A \rightarrow \circ B \vdash A \rightarrow \Diamond B$

Das Deduktionstheorem

Satz 2.3.3. (Deduktionstheorem der linearen temporalen Aussagenlogik)

A, B seien Formeln, \mathcal{F} Menge von Formeln. Falls $\mathcal{F} \cup \{A\} \vdash B$, so auch $\mathcal{F} \vdash \Box A \rightarrow B$.

Spezialfälle des Deduktionstheorems:

1. Falls $A \vdash B$, so $\vdash \Box A \rightarrow B$.

2. Falls $A_1, \dots, A_n \vdash B$, so $\vdash \Box A_1 \wedge \dots \wedge \Box A_n \rightarrow B$.

Satz 2.3.4. A, B seien Formeln, \mathcal{F} Menge von Formeln. Falls $\mathcal{F} \vdash \Box A \rightarrow B$, so auch $\mathcal{F} \cup \{A\} \vdash B$.

Beispiele für Herleitungen

(Itl2') $(\circ A \rightarrow \circ B) \rightarrow \circ(A \rightarrow B)$

- | | | |
|------|---|------------------|
| (1) | $\neg(A \rightarrow B) \rightarrow A$ | (taut) |
| (2) | $\circ(\neg(A \rightarrow B) \rightarrow A)$ | (nex)(1) |
| (3) | $\circ(\neg(A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow (\circ\neg(A \rightarrow B) \rightarrow \circ A)$ | (Itl2) |
| (4) | $\circ\neg(A \rightarrow B) \rightarrow \circ A$ | (mp)(2)(3) |
| (5) | $\neg\circ(A \rightarrow B) \leftrightarrow \circ\neg(A \rightarrow B)$ | (Itl1) |
| (6) | $\neg\circ(A \rightarrow B) \rightarrow \circ A$ | (prop)(5)(6) |
| (7) | $\neg(A \rightarrow B) \rightarrow \neg B$ | (taut) |
| (8) | $\neg\circ(A \rightarrow B) \rightarrow \circ\neg B$ | [ebenso wie (6)] |
| (9) | $\circ\neg B \rightarrow \neg\circ B$ | (prop)(Itl1) |
| (10) | $\neg\circ(A \rightarrow B) \rightarrow \neg\circ B$ | (prop)(8)(9) |
| (11) | $\neg\circ(A \rightarrow B) \rightarrow \neg(\circ A \rightarrow \circ B)$ | (prop)(6)(10) |
| (12) | $(\circ A \rightarrow \circ B) \rightarrow \circ(A \rightarrow B)$ | (prop)(11) |

(Itl3') $A \wedge \circ\Box A \rightarrow \Box A$

- | | | |
|-----|--|--------------------|
| (1) | $A \wedge \circ\Box A \rightarrow A$ | (taut) |
| (2) | $\Box A \rightarrow A \wedge \circ\Box A$ | (Itl3) |
| (3) | $\circ\Box A \rightarrow \circ(A \wedge \circ\Box A)$ | (nex)(Itl2)(mp)(2) |
| (4) | $A \wedge \circ\Box A \rightarrow \circ(A \wedge \circ\Box A)$ | (prop)(3) |
| (5) | $A \wedge \circ\Box A \rightarrow \Box A$ | (ind)(1)(4) |

(T15') $\circ A \wedge \circ B \rightarrow \circ(A \wedge B)$

- | | | |
|-----|---|-------------------------------|
| (1) | $\circ(A \rightarrow \neg B) \rightarrow (\circ A \rightarrow \circ\neg B)$ | (Itl2) |
| (2) | $\circ(A \rightarrow \neg B) \rightarrow (\circ A \rightarrow \neg\circ B)$ | (prop)(Itl1)(1) |
| (3) | $\neg(\circ A \rightarrow \neg\circ B) \rightarrow \neg\circ(A \rightarrow \neg B)$ | (prop)(2) |
| (4) | $\neg(\circ A \rightarrow \neg\circ B) \rightarrow \circ\neg(A \rightarrow \neg B)$ | (prop)(Itl1)(3) |
| (5) | $\circ A \wedge \circ B \rightarrow \circ(A \wedge B)$ | [(4) in anderer Schreibweise] |