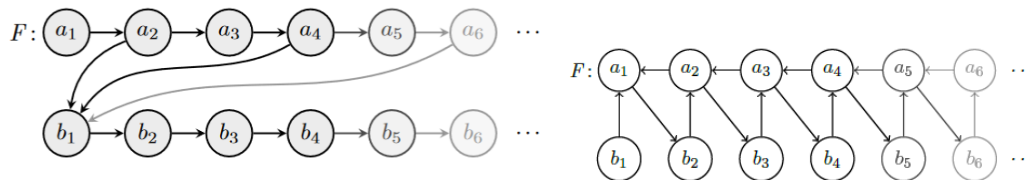


Übungen zur Vorlesung „Formale Argumentation“ 2. Übungsblatt

H 2-1. Unendliche AFs

Beweisen oder Widerlegen Sie, daß die nachfolgenden AFs limited controversial, coherent bzw. finitary sind. Entscheiden Sie des Weiteren, ob \mathcal{C}_F ω -stetig ist und berechnen Sie den \subseteq -kleinsten Fixpunkt.



H 2-2. Limited Controversial auf Endlichen AFs

Beweisen Sie, daß für endliche AFs gilt:

$$F \text{ limited controversial} \quad \text{gdw.} \quad F \text{ ist odd-cycle-free.}$$

H 2-3. Ordinary und Strong Equivalence

- (a) Zeigen Sie, daß ordinary und strong equivalence tatsächlich Äquivalenzrelation sind.
- (b) Zeigen Sie, wenn $F \equiv_\sigma^s G$, dann für beliebige H : $F \sqcup H \equiv_\sigma^s G \sqcup H$.

H 2-4. Admissible and Stable Kernel

Gegeben ein AF F . Das AF F^{ak} heißt *admissible kernel* von F mit:

- $A(F^{ak}) = A(F)$, und
 - $R(F^{ak}) = R(F) \setminus \{(a, b) \in R(F) \mid a \text{ not } = b, a \in L(F), (b, a) \in R(F) \vee b \in L(F)\}$.
- (a) Betrachte $\sigma \in \{stb, pr\}$. Finden Sie jeweils zwei AFs F und G , so daß $\sigma(F) = \sigma(G)$, aber nicht $F \equiv_\sigma^s G$. Zeigen Sie Letzteres einmal mit Hilfe der entsprechenden kernel und einmal mit Hilfe von Erweiterungen.
 - (b) Geben Sie, sofern möglich, zwei AFs F und G mit gleichen stable, aber verschiedenen admissible kernel an.
 - (c) Geben Sie, sofern möglich, zwei AFs F und G mit gleichen admissible, aber verschiedenen stable kernel an.
 - (d) Betrachten Sie $\mathcal{F}_2 = \{F \in \mathcal{F} \mid F = (\{a, b\}, R)\}$ sowie die Semantiken $\sigma \in \{stb, pr\}$. Gegeben Sie alle σ -Äquivalenzklassen bzgl. ordinary equivalence und strong equivalence an. Nehmen Sie nun, die entsprechenden kernel als Repräsentanten und ordnen diese mit Hilfe der Teilgraphrelation in einem Hasse-diagramm an.

Z 2-5. Zusatzaufgabe

In VL5 haben wir zwei Theorievarianten der Ersetzbarkeit mit Hilfe der Schnitteigenschaft bewiesen, nämlich:

1. Sofern $S \equiv T$ und $S \subseteq U$, dann $U \equiv (U \setminus S) \cup T$.
2. Sofern $S \equiv T$, dann $S \cup H \equiv T \cup H$ für alle H .

Zeigen Sie, daß beide Varianten sich gegenseitig implizieren.

Bemerkung: Diese Äquivalenz gilt ganz unabhängig davon, welche Art von Semantik uns die ordinary equivalence induziert. Demzufolge ist das Resultat für alle Logiken anwendbar.

Termine:

- Besprechung der Aufgaben am Freitag, 03.05.2024, 9:15 - 10:45, Raum: SG 3-12.