

- 1) *Lösung.* Die Algebra $\langle \Sigma^*; \cdot, \epsilon \rangle$ ist Monoid wenn $\langle \Sigma^*; \cdot \rangle$ eine Halbgruppe und ϵ das neutrale Element ist. Letzteres folgt direkt aus der Definition der Konkatenation.

Wir zeigen, dass für alle $x, y, z \in \Sigma^*$ gilt

$$(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z),$$

mit Hilfe von Induktion über die Länge von z .

1. Basis: $|z| = 0$.

Da $|z| = 0$ kommt für z nur das Leerwort ϵ in Frage.

$$\begin{aligned}(x \cdot y) \cdot z &= (x \cdot y) \cdot \epsilon \\ &= x \cdot y \\ &= x \cdot (y \cdot \epsilon) \\ &= x \cdot (y \cdot z)\end{aligned}$$

2. Basis: $|z| = 1$. Sei daher $z = a$ mit $a \in \Sigma$.

$$\begin{aligned}(x \cdot y) \cdot z &= (x \cdot y) \cdot a \\ &= (x \cdot y)a \\ &= x \cdot ya \\ &= x \cdot (y \cdot a) \\ &= x \cdot (y \cdot z)\end{aligned}$$

Hier unterscheiden wir zwischen der Konkatenation von Wörtern (mit dem \cdot Operator geschrieben) und dem anhängen eines Symbols an ein Wort (ohne Operator geschrieben).

Schritt: $|z| = n > 1$

Sei $z = wa$ mit $a \in \Sigma$ und $w \in \Sigma^{n-1}$. Als Induktionshypothese verwenden wir

$$(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$$

für alle $x, y, z \in \Sigma^*$ mit $|z| < n$. Das erlaubt uns wie folgt umzuformen.

$$\begin{aligned}(x \cdot y) \cdot z &= (x \cdot y) \cdot (w \cdot a) \\ &= ((x \cdot y) \cdot w) \cdot a && \text{I.H. mit } |a| < n \\ &= (x \cdot (y \cdot w)) \cdot a && \text{I.H. mit } |w| < n \\ &= x \cdot ((y \cdot w) \cdot a) && \text{I.H. mit } |a| < n \\ &= x \cdot (y \cdot (w \cdot a)) && \text{I.H. mit } |a| < n \\ &= x \cdot (y \cdot z)\end{aligned}$$

Damit ist bewiesen, dass \cdot assoziativ und $\langle \Sigma^*; \cdot \rangle$ eine Halbgruppe ist. \square

2) *Lösung.*

$$\frac{\frac{\frac{f(x, g(y, z)) = g(f(x, y), f(x, z)) \in E}{f(x, g(y, z)) = g(f(x, y), f(x, z))} [a]}{f(a, g(b, c)) = g(f(a, b), f(a, c))} [i], \sigma_1 \quad \frac{\frac{\frac{f(x, y) = f(y, x) \in E}{f(x, y) = f(y, x)} [a]}{f(a, b) = f(a, b)} [r] \quad \frac{f(a, c) = f(c, a)}{f(a, c) = f(c, a)} [i], \sigma_2}{g(f(a, b), f(a, c)) = g(f(a, b), f(c, a))} [k]}{f(a, g(b, c)) = g(f(a, b), f(c, a))} [t]$$

Substitutionen:

- $\sigma_1 := \{x \mapsto a, y \mapsto b, z \mapsto c\}$
- $\sigma_2 := \{x \mapsto a, y \mapsto c\}$

\square

3) *Lösung.*

$$\frac{\frac{\frac{\frac{T \&\& x \approx x \in E}{T \&\& x \approx x} [a]}{T \&\& F \approx F} [i], \sigma_F \quad \frac{\frac{\frac{F \&\& x \approx F \in E}{F \&\& x \approx F} [a]}{F \&\& T \approx T} [i], \sigma_T \quad \frac{\frac{\frac{T \&\& x \approx x \in E}{T \&\& x \approx x} [a]}{T \&\& F \approx F} [i], \sigma_F \quad \frac{\frac{\frac{T \&\& x \approx x \in E}{T \&\& x \approx x} [a]}{T \&\& T \approx T} [i], \sigma_T}{F \approx T \&\& F} [s] \quad \frac{\frac{\frac{T \&\& x \approx x \in E}{T \&\& x \approx x} [a]}{T \approx T \&\& T} [i], \sigma_T}{T \approx T \&\& T} [s]}{E \vdash T \&\& F \approx F \&\& T} [t] \quad \frac{\frac{\frac{\frac{T \&\& x \approx x \in E}{E \vdash T \&\& x \approx x} [a]}{E \vdash T \&\& T \approx T} [i], \sigma_T}{E \vdash F \&\& T \approx (T \&\& F) \&\& (T \&\& T)} [k]}{E \vdash T \&\& F \approx (T \&\& F) \&\& (T \&\& T)} [t]}{E \vdash (T \&\& F) \&\& (T \&\& T) \approx ((T \&\& F) \&\& (T \&\& T)) \&\& T} [k]$$

Hier verwenden wir:

- $\sigma_T := \{x \mapsto T\}$
- $\sigma_F := \{x \mapsto F\}$

\square