

7. Lösung.

$$\begin{aligned}
 b &= \underline{b \cdot 1} \\
 &= b \cdot (a + \bar{a}) \\
 &= \underline{b \cdot a} + \underline{b \cdot \bar{a}} \\
 &= \underline{a \cdot b} + \underline{b \cdot \bar{a}} \\
 &= \underline{0} + \underline{b \cdot \bar{a}}, \text{ da } a \cdot b = 0 \\
 &= \underline{a \cdot \bar{a}} + \underline{b \cdot \bar{a}} \\
 &= (a + b) \cdot \bar{a} \\
 &= \underline{1 \cdot \bar{a}}, \text{ da } a + b = 1 \\
 &= \bar{a}
 \end{aligned}$$

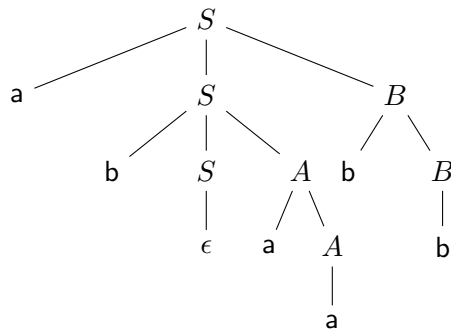
Ja, die binäre Algebra ist eine Boolesche Algebra und somit gilt die Eindeutigkeit des Komplements. □

8. Lösung.

$$\frac{\frac{\frac{b = x \in E}{E \vdash b = x} \text{ (a)}}{E \vdash x = b} \text{ (s)} \quad \frac{\frac{\frac{f(x, a) = g(a, x) \in E}{E \vdash f(x, a) = g(a, x)} \text{ (a)}}{E \vdash f(b, a) = g(a, b)} \text{ (i, \{x \rightarrow b\})}}{\frac{\frac{\frac{a = a}{E \vdash f(x, a) = f(b, a)} \text{ (r)}}{E \vdash f(x, a) = g(a, b)} \text{ (k)}}{E \vdash f(x, a) = g(a, b)} \text{ (t)}}$$

□

9. Lösung. a)



b) G_1 ist nicht eindeutig, da es zum Beispiel für das Wort aabbbb zwei unterschiedliche Linksableitungen gibt.

$$\begin{aligned}
 S &\Rightarrow aSB \Rightarrow aaSBB \Rightarrow aaBB \Rightarrow aabB \Rightarrow aabbB \Rightarrow aabbbS \Rightarrow aabbb \\
 S &\Rightarrow aaSBB \Rightarrow aaBB \Rightarrow aabBB \Rightarrow aabbB \Rightarrow aabbb
 \end{aligned}$$

c) $G_2 = (\{S\}, \{a, b, c\}, R, S)$, wobei die Regeln R wie folgt definiert sind:

$$S \Rightarrow aSbb \mid c$$

□

10. Lösung.

$$\frac{\frac{\frac{\{x_1 + 1 + x_2 - 1 = b\} x_2 := x_2 - 1 \{x_1 + 1 + x_2 = b\}}{\{x_1 + x_2 = b \wedge x_2 \neq 0\} x_2 := x_2 - 1 \{x_1 + x_2 = b - 1\}}}{\{x_1 + x_2 = b \wedge x_2 \neq 0\} x_2 := x_2 - 1; x_1 := x_1 + 1 \{x_1 + x_2 = b\}}}{\frac{\frac{\{x_1 + 1 + x_2 = b\} x_1 := x_1 + 1 \{x_1 + x_2 = b\}}{\{x_1 + x_2 = b - 1\} x_1 := x_1 + 1 \{x_1 + x_2 = b\}}}{\{x_1 + x_2 = b\} \text{ while } x_2 \neq 0 \text{ do } x_2 := x_2 - 1; x_1 := x_1 + 1 \text{ end } \{x_1 + x_2 = b\}}}{\frac{\{x_1 + x_2 = b\} \text{ while } x_2 \neq 0 \text{ do } x_2 := x_2 - 1; x_1 := x_1 + 1 \text{ end } \{x_1 + x_2 = b\}}{\{x_1 = 0 \wedge x_2 = b\} \text{ while } x_2 \neq 0 \text{ do } x_2 := x_2 - 1; x_1 := x_1 + 1 \text{ end } \{x_1 = b\}}}$$

3

¹ mit $(x_1 = 0 \wedge x_2 = b) \models (x_1 + x_2 = b)$ und

$(x_1 + x_2 = b \wedge x_2 = 0) \models (x_1 = b)$

² mit $(x_1 + x_2 = b \wedge x_2 \neq 0) \models (x_1 + 1 + x_2 - 1 = b)$

□