

Willkommen zur vierzehnten Saalübung!

## Aufgabe 1

Alphabet  $A$ .

Funktion  $f : A^* \rightarrow A^*$  mit

$$f(\epsilon) = \epsilon$$

$$\forall x \in A \forall w \in A^* : f(xw) = xxf(w).$$

Zu zeigen:  $|f(w)| = 2|w|$

## Aufgabe 1

Induktionsanfang:  $|w| = 0 : |f(\epsilon)| = |\epsilon| = 0 = 2 \cdot 0 = 2|\epsilon|$ .

Induktionsvoraussetzung: Behauptung gilt für alle Wörter der Länge  $n$ .

Induktionsschritt: Sei  $w \in A^{n+1}$ . Dann gibt es  $x \in A, w' \in A^n$  mit  $w = xw'$ .

$$\begin{aligned} |f(w)| &= |f(xw')| = |xxf(w')| = 2 + |f(w')| \stackrel{IV}{=} 2 + 2|w'| = \\ &= 2 + 2n = 2(n + 1) = 2|w|. \end{aligned}$$

Damit ist die Behauptung gezeigt.

## Aufgabe 2

Für  $k \in \mathbb{N}_0$  sei  $F_k$  definiert durch:

$$F_0 = 0, F_1 = 1$$

$$\forall n \in \mathbb{N}_0 : F_{n+2} = F_{n+1} + F_n.$$

$$\text{Zu zeigen: } F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right).$$

## Aufgabe 2

Wir zeigen:  $\forall n \in \mathbb{N}_0 : F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right)$  und  
 $F_{n+1} = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} \right).$

Induktionsanfang:  $n = 0 : \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^0 - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^0 \right) = \frac{1}{\sqrt{5}} (1 - 1) = 0 = F_0$

und  $\frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^1 - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^1 \right) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1+\sqrt{5} - (1-\sqrt{5})}{2} \right) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{\sqrt{5} + \sqrt{5}}{2} \right) = 1 = F_1.$

## Aufgabe 2

Induktionsvoraussetzung: Für festes  $n$  gilt  $F_n = \frac{1}{\sqrt{5}}\left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n\right)$  und  $F_{n+1} = \frac{1}{\sqrt{5}}\left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^{n+1} - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^{n+1}\right)$ .

Induktionsschritt:  $F_{n+2} = F_n + F_{n+1} \stackrel{IV}{=} \frac{1}{\sqrt{5}}\left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n\right) + F_{n+1} = \frac{1}{\sqrt{5}}\left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^{n+1} - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^{n+1}\right) = \frac{1}{\sqrt{5}}\left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n\left(1 + \frac{1+\sqrt{5}}{2}\right) - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n\left(1 + \frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)\right)$

## Aufgabe 2

Wir zeigen:  $(\frac{1+\sqrt{5}}{2})^2 = \frac{1+\sqrt{5}}{2} + 1$  und  $(\frac{1-\sqrt{5}}{2})^2 = \frac{1-\sqrt{5}}{2} + 1$ :

$$\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^2 = \frac{1+2\sqrt{5}+5}{4} = \frac{6+2\sqrt{5}}{4} = \frac{3+\sqrt{5}}{2} = \frac{1+\sqrt{5}}{2} + 1.$$

$$\left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^2 = \frac{1-2\sqrt{5}+5}{4} = \frac{6-2\sqrt{5}}{4} = \frac{3-\sqrt{5}}{2} = \frac{1-\sqrt{5}}{2} + 1.$$

## Aufgabe 2

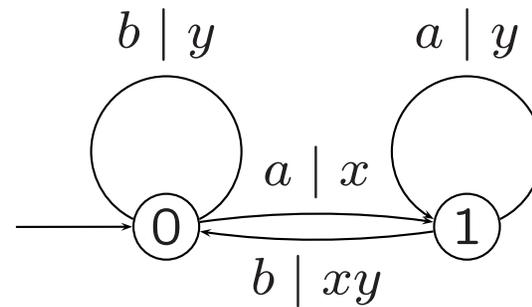
Somit gilt:

$$\begin{aligned} F_{n+2} &= \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n \left( 1 + \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right) - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \left( 1 + \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right) \right) = \\ &= \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^2 - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^2 \right) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n+2} - \right. \\ &\left. \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n+2} \right). \end{aligned}$$

Dass  $F_{n+1} = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} \right)$  gilt, folgt direkt aus der Induktionsvoraussetzung.

### Aufgabe 3

Umwandeln von Mealy-Automat in Moore-Automat:



Beweisen, dass beide Automaten die gleiche Ausgabe  $g^{**}$  erzeugen.

## Aufgabe 3

Umwandeln von Mealy-Automat in Moore-Automat:

Idee: Zu jeder möglichen Ausgabe  $u \in \{g(z, v) : z \in \{0, 1\}, v \in \{a, b\}\} \cup \{\epsilon\}$  und zu jedem Zustand  $z \in \{0, 1\}$  haben wir einen Zustand  $(z, u)$ , der die Ausgabe  $u$  erzeugt und in den der Automat bei Eingabe eines Zeichens  $t$  übergeht, wenn er vorher in einem Zustand  $(z', u')$  war und gilt:

$$f(z', t) = z \wedge g(z', t) = u.$$

Die Ausgabe wird also von den Kanten in aufgespaltene Zustände übertragen. Der Startzustand wäre dann  $(0, \epsilon)$ .

### Aufgabe 3

Umwandeln von Mealy-Automat in Moore-Automat:

	$a$	$b$
$(0, \epsilon)$	$(1, x)$	$(0, y)$
$(0, x)$	$(1, x)$	$(0, y)$
$(0, y)$	$(1, x)$	$(0, y)$
$(0, xy)$	$(1, x)$	$(0, y)$
$(1, \epsilon)$	$(1, y)$	$(0, xy)$
$(1, x)$	$(1, y)$	$(0, xy)$
$(1, y)$	$(1, y)$	$(0, xy)$
$(1, xy)$	$(1, y)$	$(0, xy)$

### Aufgabe 3

Lässt man alle Zustände fort, die nicht der Startzustand sind und nicht erreicht werden können, ergibt sich:

	$a$	$b$
$(0, \epsilon)$	$(1, x)$	$(0, y)$
$(0, y)$	$(1, x)$	$(0, y)$
$(0, xy)$	$(1, x)$	$(0, y)$
$(1, x)$	$(1, y)$	$(0, xy)$
$(1, y)$	$(1, y)$	$(0, xy)$

### Aufgabe 3

Den Beweis der Korrektheit führen wir allgemein.

Sei  $A_1 = (Z, z_0, X, f, Y, g)$  ein Mealy-Automat.

Sei  $G = \{g(z, x) \mid z \in Z \wedge x \in X\} \cup \{\epsilon\}$ .

Dann definieren wir den entsprechenden Moore-Automaten durch  $A_2 = (Z \times G, (z_0, \epsilon), X, f_1, Y, h)$  mit

$$\forall z \in Z \forall u \in G \forall x \in X : f_1((z, u), x) = (f(z, x), g(z, x))$$

$$\text{und } \forall z \in Z \forall u \in G : h((z, u)) = u.$$

### Aufgabe 3

Wir beweisen jetzt durch Induktion:

$$\forall n \in \mathbb{N}_0 \forall w \in X^n : g^{**}(z_0, w) = g^{**}((z_0, \epsilon), w) \text{ und } \exists u \in G : f_1^*((z_0, \epsilon), w) = (f^*(z_0, w), u).$$

Induktionsanfang:  $n = 0 : g^{**}(z_0, \epsilon) = \epsilon = g^{**}((z_0, \epsilon), \epsilon)$  und  $f_1^*((z_0, \epsilon), \epsilon) = (z_0, \epsilon) = (f^*(z_0, \epsilon), \epsilon)$ .

Induktionsvoraussetzung: Für festes  $n$  gilt die Behauptung.

Induktionsschritt: Sei  $w \in X^{n+1}$ . Dann gibt es  $w' \in X^n, x \in X$  mit  $w = w'x$ .

### Aufgabe 3

$$f_1^*((z_0, \epsilon), w'x) = f_1(f_1^*((z_0, \epsilon), w'), x).$$

Nach Induktionsvoraussetzung gibt es  $u \in G$  mit  $f_1^*((z_0, \epsilon), w') = (f^*(z_0, w'), u)$ .

Es folgt:  $f_1^*((z_0, \epsilon), w'x) = f_1((f^*(z_0, w')u), x) = (f(f^*(z_0, w'), x), g(f^*(z_0, w'), f^*(w'x), g(f^*(z_0, w'), x)))$ .

Damit ist der zweite Teil der Behauptung gezeigt.

### Aufgabe 3

$$g^{**}((z_0, \epsilon), w'x) = g^{**}((z_0, \epsilon), w')h(f_1^*((z_0, \epsilon), w'x))$$

Nach Induktionsvoraussetzung gilt  $g^{**}((z_0, \epsilon), w') = g^{**}(z_0, w')$  und wegen der Rechnung auf letzter Folie gilt  $f_1^*((z_0, \epsilon), w'x) = (f^*(w'x), g(f^*(z_0, w'), x))$ .

Es folgt:

$$\begin{aligned} g^{**}((z_0, \epsilon), w'x) &= g^{**}(z_0, w')h((f^*(w'x), g(f^*(z_0, w'), x))) = \\ &g^{**}(z_0, w')g(f^*(z_0, w'), x) = g^{**}(z_0, w'x) \end{aligned}$$

Damit ist die Behauptung gezeigt.