Kapitel 4 – Sequentielle Logik

- 1. Speichernde Elemente
- 2. Sequentielle Schaltkreise
- 3. Entwurf sequentieller Schaltkreise
- 4. SRAM
- 5. Anwendung: Datenpfade von ReTI

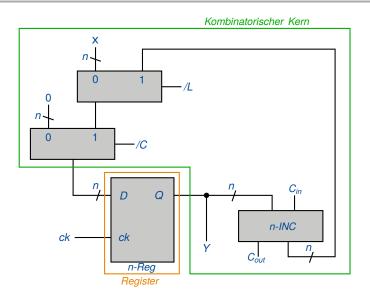
Albert-Ludwigs-Universität Freiburg

Prof. Dr. Christoph Scholl Institut für Informatik WS 2015/16

Sequentielle Schaltkreise

- Im Folgenden werden keine allgemeinen Schaltpläne mehr analysiert, sondern sogenannte Schaltwerke (auch (synchrone) sequentielle Schaltkreise genannt).
- Diese bestehen aus einem Register und einem (kombinatorischen) Schaltkreis (auch kombinatorischer Kern genannt).
- Im Gegensatz zu (kombinatorischen) Schaltkreisen können Schaltwerke (= sequentielle Schaltkreise) Zyklen enthalten. Die Zyklen müssen aber durch Flipflops des Registers gehen.
- Der Zustand eines Schaltwerkes ist gegeben durch die im Register gespeicherten Werte.
- Schaltwerke (= sequentielle Schaltkreise) entsprechen endlichen Zustandsautomaten.

Beispiel: Zähler als sequentieller Schaltkreis





Endliche Zustandsautomaten

- Endliche Zustandsautomaten (Finite State Machines, FSMs) sind ein Formalismus, um sequentielles (zeitabhängiges) Verhalten zu spezifizieren.
 - Mealy- und Moore-Automaten
 - (In der theoretischen Informatik werden endliche Automaten mit akzeptierenden Zuständen betrachtet. Diese sind mit FSMs verwandt, aber nicht identisch.)
- Aus einer FSM-Spezifikation kann der sequentielle Schaltkreis hergeleitet werden (Sequentielle Synthese).

Halbautomat

Definition

Das Quadrupel $H = (I, S, S_0, \delta)$ heißt deterministischer, endlicher Halbautomat. Dabei bezeichnet:

- I eine endliche Menge von erlaubten Eingabesymbolen ("Eingabealphabet"),
- S eine endliche Menge von Zuständen,
- $S_0 \subseteq S$ ist eine endliche Menge von erlaubten Anfangszuständen,
- $\delta: S \times I \rightarrow S$ eine Übergangsfunktion.

Mealy- und Moore-Automat

Definition

Ein Mealy-Automat $M=(I,O,S,S_0,\delta,\lambda)$ ist ein endlicher deterministischer Halbautomat H erweitert um:

- eine endliche Menge O von Ausgabesymbolen ("Ausgabealphabet"),
- eine Ausgabefunktion $\lambda: S \times I \rightarrow O$.

Definition

Ein Moore-Automat $M=(I,O,S,S_0,\delta,\lambda)$ ist ein endlicher, deterministischer Halbautomat H erweitert um:

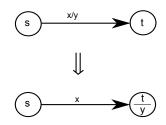
- eine endliche Menge O von Ausgabesymbolen,
- eine Ausgabefunktion $\lambda: S \rightarrow O$.

Mealy- vs. Moore-Automat (1/2)

- Beim Mealy-Automaten ist:
 - die Ausgabe abhängig vom aktuellen Zustand und der aktuellen Eingabe,
 - der Folgezustand abhängig vom aktuellen Zustand und der aktuellen Eingabe.
- Ein Moore-Automat ist ein spezieller Mealy-Automat, bei dem die Ausgabe nur vom aktuellen Zustand und nicht von der Eingabe abhängt.
- Moore- und Mealy-Automaten kann man ineinander überführen.

Mealy- vs. Moore-Automat (2/2)

- lacktriangle Überführung Moore ightarrow Mealy: trivial
- Überführung Mealy → Moore: Grundidee: "Ziehe Ausgabe in den Zustand"



Unterschiedliche Darstellungen von endlichen Zustandsautomaten

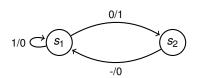
a) Zustands- und Ausgangstafel:

X	state	next-state	y
1	s ₁	<i>s</i> ₁	0
0	s_1	<i>s</i> ₂	1
-	s_2	<i>s</i> ₁	0

b) Flusstafel:

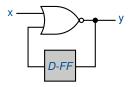
	x=0	x=1
<i>s</i> ₁	<i>s</i> ₂ , 1	<i>s</i> ₁ ,0
s_2	$s_1, 0$	$s_1,0$

c) Zustandsdiagramm:

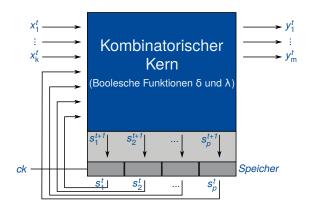


Im Folgenden: Weg von c) zu d)

d) Sequentieller Schaltkreis:



Sequentielle Schaltkreise allgemein



$$y_i^t = \lambda_i(x_1^t, x_2^t, ..., x_k^t, s_1^t, s_2^t, ..., s_p^t)$$

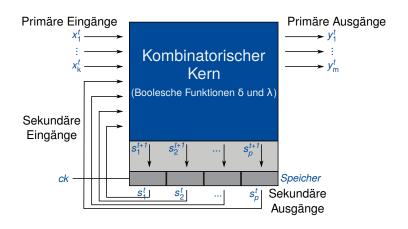
$$s_i^{t+1} = \delta_i(x_1^t, x_2^t, ..., x_k^t, s_1^t, s_2^t, ..., s_p^t)$$

Die Belegung $S^t = (s_1^t, ..., s_p^t)$ der Flipflops im Register heißt Zustand des sequentielle Schaltkreises zum Zeitpunkt t.

Kombinatorischer Kern

- Der kombinatorische Kern hat vier Arten von Ein- und Ausgängen:
 - Primäre Eingänge bekommen Werte "von außen".
 - Primäre Ausgänge liefern Werte "nach außen".
 - Sekundäre Eingänge sind mit den Datenausgängen der Flipflops im Register verbunden. Auf diese Weise kann der aktuelle Zustand des Schaltkreises in Funktionen δ und λ berücksichtigt werden.
 - Sekundäre Ausgänge sind mit den Dateneingängen der Flipflops verbunden. Durch sie wird der nächste Zustand des Schaltkreises spezifiziert.

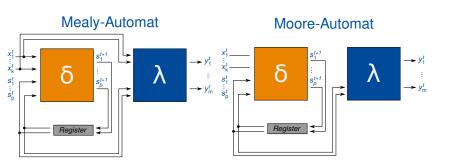
Primäre und sekundäre Ein- und Ausgänge



$$\begin{array}{lcl} \boldsymbol{y}_{i}^{t} & = & \lambda_{i}(\boldsymbol{x}_{1}^{t}, \boldsymbol{x}_{2}^{t}, \ldots, \boldsymbol{x}_{k}^{t}, \boldsymbol{s}_{1}^{t}, \boldsymbol{s}_{2}^{t}, \ldots, \boldsymbol{s}_{p}^{t}) \\ \boldsymbol{s}_{i}^{t+1} & = & \delta_{i}(\boldsymbol{x}_{1}^{t}, \boldsymbol{x}_{2}^{t}, \ldots, \boldsymbol{x}_{k}^{t}, \boldsymbol{s}_{1}^{t}, \boldsymbol{s}_{2}^{t}, \ldots, \boldsymbol{s}_{p}^{t}) \end{array}$$



Sequentielle Schaltung für einen FSM



- Eingabevektor: $X^t = (x_1^t, x_2^t, \dots, x_k^t)$
- \blacksquare Ausgabevektor: $Y^t = (y_1^t, y_2^t, \dots, y_m^t)$
- Zustandsvektor: $S^t = (s_1^t, s_2^t, ..., s_p^t)$
- Ausgabefunktion (Mealy): $Y^t = \lambda(X^t, S^t)$
- Übergangsfunktion: $S^{t+1} = \delta(X^t, S^t)$
- Ausgabefunktion (Moore): $Y^t = \lambda(S^t)$

