

Digitaltechnik & Rechnersysteme

Timing & Speicher

Martin Kumm



WiSe 2022/2023

Was bisher geschah...



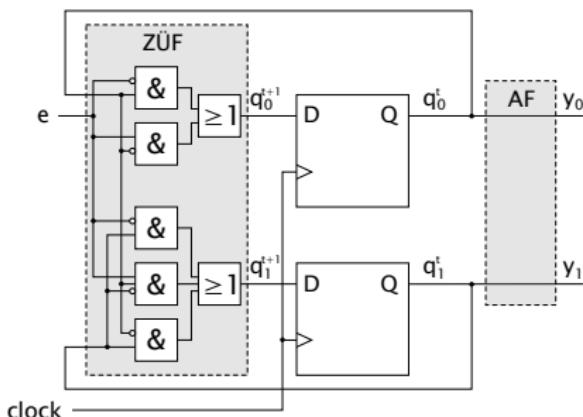
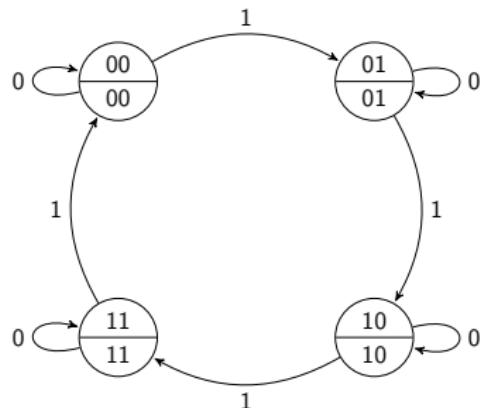
- Automatenentwurf
 - Schritte von der Spezifikation zur Schaltung
 - Erstellung des Zustandsdiagramms: Kreativer Prozess
 - Erstellung der (minimierten) Schaltung: Geradliniger Prozess
(»Schema F«)
 - Unterschiede Moore/Mealy

Automatensynthese (wdh.)

Ablauf:

- ① Festlegung der Ein- und Ausgangsvariablen
- ② Festlegung ob Moore/Mealy-Automat
- ③ Bestimmung der Anzahl der Zustände
- ④ Ermittlung des Zustandsgraphen
- ⑤ Zustandskodierung
- ⑥ Bestimmung Zustandsübergangs- und Ausgangstabelle
- ⑦ Ermittlung (minimaler) Übergangs- und Ausgangsfunktionen
- ⑧ Erstellung des Schaltbildes aus Gattern und FFs

Mod-4 Zähler mit enable (wdh.)

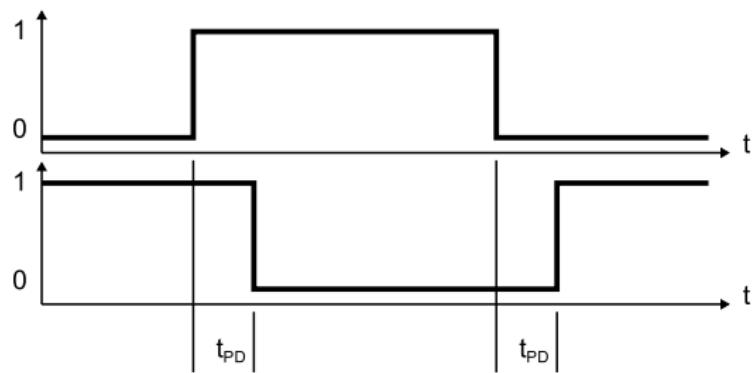


Zeitverhalten: Gatterlaufzeit

Schaltglieder weisen unabhängig vom realisierten Operator ein charakteristisches zeitliches Verhalten auf.

Dabei erscheint die Reaktion des Ausgangssignals, bedingt durch Umladungsvorgänge innerhalb des Halbleiterbauelements und endlich schnelle Spannungsänderungen, mit einer **zeitlichen Verzögerung t_{PD}** (PD: *propagation delay*).

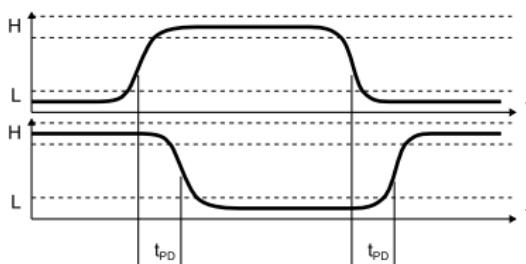
Beispiel Inverter:



Zeitverhalten



Genauer: Realisierung durch Spannungen, z.B.:



Anstiegszeit und Abfallzeit klein(!) gegen Gatterlaufzeit.

Die Durchlaufzeiten der Spannungsänderungen werden über die 50%-Punkte auf den Flanken der Signale bestimmt

Zeitverhalten eines Inverter (74HC04)



10. Dynamic characteristics

Table 7. Dynamic characteristics

$GND = 0 \text{ V}$; $C_L = 50 \text{ pF}$; for test circuit see [Figure 7](#).

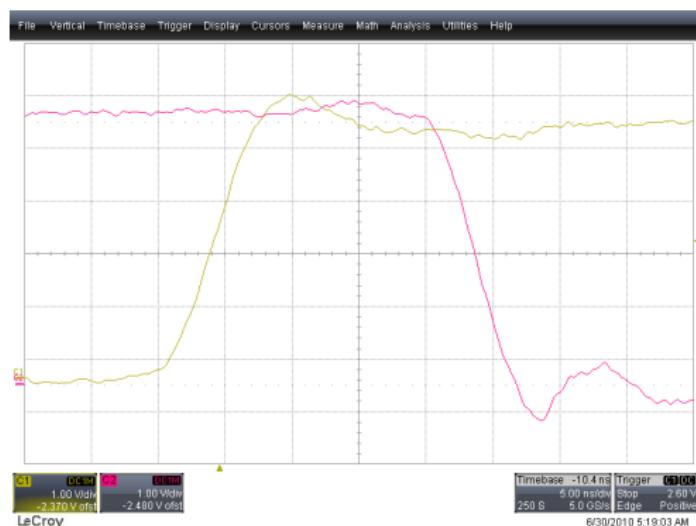
Symbol	Parameter	Conditions	25 °C			−40 °C to +125 °C		Unit
			Min	Typ	Max	Max (85 °C)	Max (125 °C)	
74HC04								
t_{pd}	propagation delay	nA to nY; see Figure 6	[1]					
		$V_{CC} = 2.0 \text{ V}$	-	25	85	105	130	ns
		$V_{CC} = 4.5 \text{ V}$	-	9	17	21	26	ns
		$V_{CC} = 5.0 \text{ V}; C_L = 15 \text{ pF}$	-	7	-	-	-	ns
		$V_{CC} = 6.0 \text{ V}$	-	7	14	18	22	ns
t_{tr}	transition time	see Figure 6	[2]					

Auszug aus >74HC04; 74HCT04 Hex inverter, Product data sheet, Rev. 5 —
27 November 2015<

Messung der Gatterverzögerung



Messung des Zeitverhaltens an einem Inverters (74HC04):

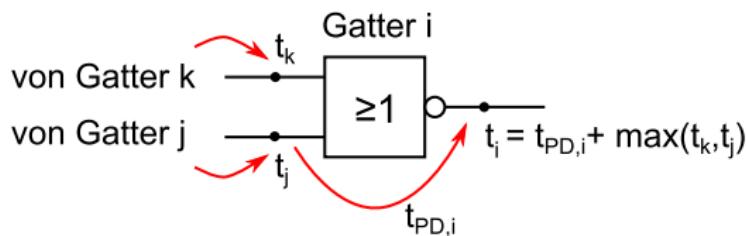


Berechnung des kritischen Pfades

Der Zeitpunkt t_i , zu dem die Ausgänge einer (Teil-)Schaltung stabil anliegen (*data ready time*), lässt sich berechnen:

$$t_i = t_{PD,i} + \max_j t_j$$

wobei d_i die Gatterverzögerung des aktuellen Gatters i und t_j die Pfadverzögerungen bis zu dem jeweiligen Eingang j des Gatters i bezeichnen.



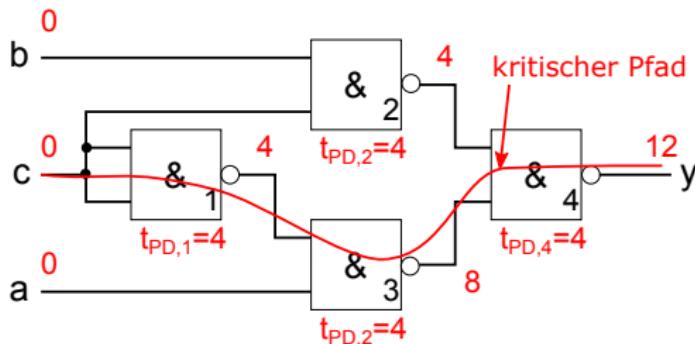
Die primären Eingänge werden mit $t_i = 0$ angenommen.

Berechnung des kritischen Pfades

Durch Vorwärtspropagierung der Verzögerungszeiten lassen sich die max. Pfadverzögerungen zu allen Ausgängen berechnen.

Durch anschließende Rückwärtspropagierung entlang des längsten Pfades lässt sich der **kritische Pfad** bestimmen.

Beispiel: Für die verwendeten NAND-Gatter sei $t_{PD} = 4$ ns.

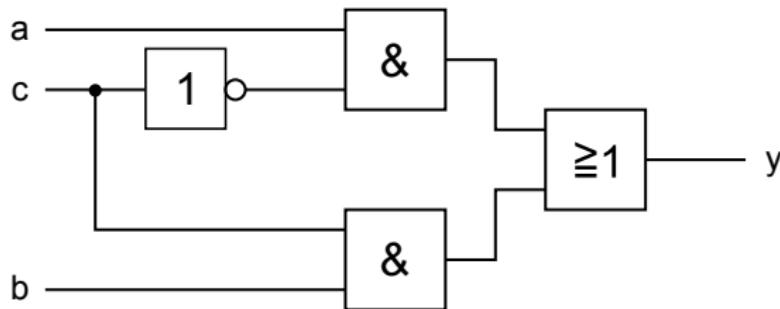


Der kritische Pfad hat eine Verzögerung von $t_{p_y} = 12$ ns.

Kritischer Pfad: Beispiel

Vorlesungsaufgabe: Bestimmen Sie den kritischen Pfad!

Die Durchlaufzeiten aller Gatter betragen $t_{PD} = 1 \text{ ns}$.

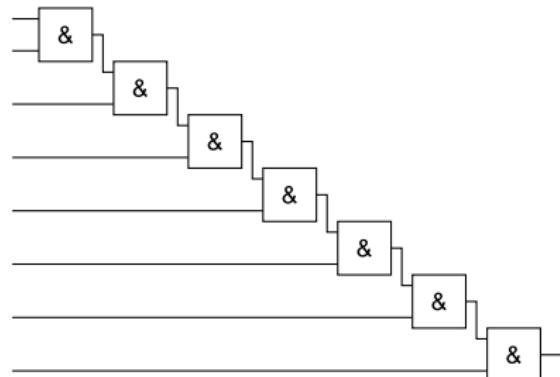


Optimierung des Zeitverhaltens

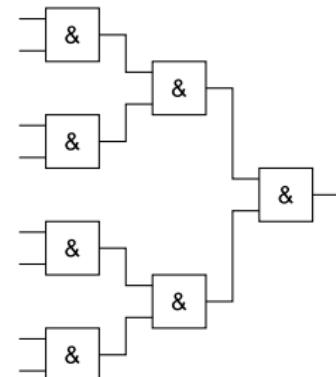


Beispiel 1: Zweistufige UND/ODER-Realisierung gegenüber mehrstufiger Logik
⇒ nur zwei Gatterstufen im kritischen Pfad

Beispiel 2: Balancierung



7 Gatterverzögerungen



3 Gatterverzögerungen

Zeitverhalten sync. Schaltungen



Werden Schaltnetze und Flipflops zu komplexen Schaltungen zusammengefügt, muss neben der logischen Funktion auch das Zusammenspiel des Zeitverhaltens berücksichtigt werden.

Die meisten digitalen Schaltungen (z.B. Prozessoren) sind **synchrone** Schaltungen, d. h. die Zustandsänderung der Speicherelemente wird durch ein **Taktsignal** kontrolliert.

Die **maximale Taktrate** eines synchronen Systems wird wesentlich durch die Verzögerungszeiten in den Gatternetzen und den Verbindungen dazwischen bestimmt. Ausschlaggebend ist der **kritische Pfad**.

Zusätzlich müssen aber **auch** die Zeitbedingungen der Flipflops berücksichtigt werden.

Zeitverhalten sync. Schaltungen



Eine synchrone Schaltung hat typischerweise den folgenden Aufbau:



Das Schaltnetz mit der größten Laufzeit bestimmt die maximale Taktfrequenz.

Der (zeitlich) längste Pfad in dem Schaltnetz mit der größten Laufzeit wird als **kritischer Pfad** bezeichnet.

Die **maximale** Durchlaufzeit des Schaltnetzes bezeichnet man als **propagation delay**, t_{PD} .

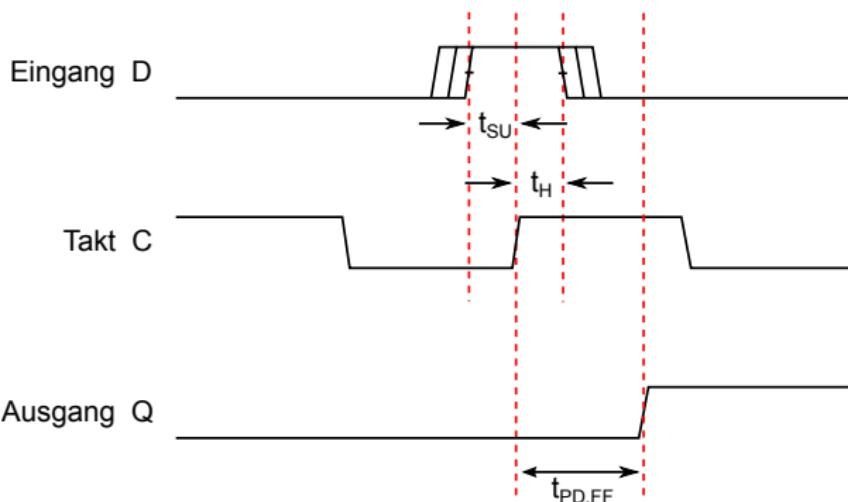
Verhalten von Flipflops



Da Flipflops selbst als (rückgekoppelte) Schaltnetze aufgebaut sind, ist leicht einzusehen, dass auch für diese Schaltungen Zeitbedingungen existieren müssen:

- **Setup-Zeit** t_{SU} : Zeitspanne **vor** der aktiven Taktflanke, zu der eine Eingangsänderung bereits stabil vorliegen muss, um noch korrekt erkannt zu werden
- **Hold-Zeit** t_H : Zeitspanne **nach** der aktiven Taktflanke, in der ein Eingangssignal noch stabil anliegen muss, um die sichere Übernahme in den Flipflop-Speicher zu ermöglichen
- **Propagation-Zeit** $t_{PD,FF}$ (auch Clock-to-Q delay genannt, von C→Q): Zeitspanne **nach** der aktiven Taktflanke, während der der geänderte Speicherinhalt noch nicht stabil am Ausgang anliegt

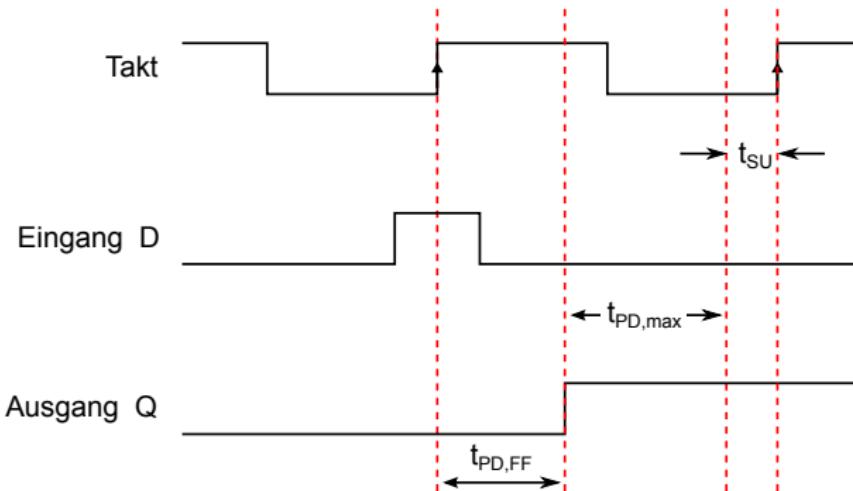
Verhalten von Flipflops



- t_{SU} : Setup-Zeit (muss mindestens eingehalten werden)
- t_H : Hold-Zeit (muss mindestens eingehalten werden)
- $t_{PD,FF}$: Propagation-Zeit des Flipflops (Höchstdauer)

Minimale Taktperiode

Für die minimal mögliche Taktperiode spielen folgende Zeiten eine Rolle:



$t_{PD,max}$ ist dabei die verfügbare Zeit für Logikfunktionen.

Min. Taktperiode/Max. Taktfrequenz

Die **minimale Taktperiode** T_{\min} ergibt sich daraus zu

$$T_{\min} = t_{PD,FF} + t_{PD,max} + t_{SU}$$

Die **maximale Taktfrequenz** f_{\max} ergibt sich aus dem Kehrwert der minimalen Taktperiode:

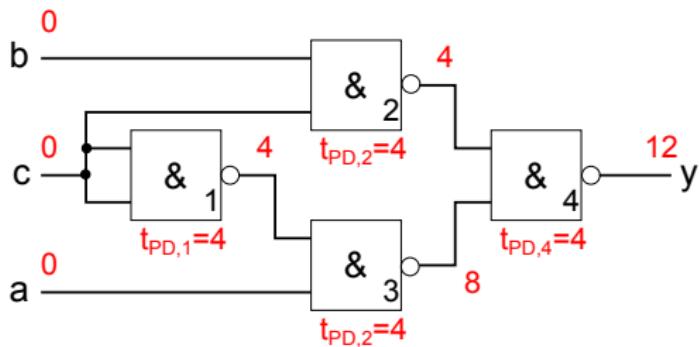
$$f_{\max} = \frac{1}{T_{\min}}$$

t_{SU} und $t_{PD,FF}$ sind konstant für ein Flipflop in einer gegebenen Technologie.

Soll ein schnellerer Takt verwendet werden, muss immer der kritische Pfad $t_{PD,max}$ optimiert werden, da dieser die minimalen Taktperiode bestimmt.

Min. Taktperiode/Max. Taktfrequenz

Vorlesungsaufgabe: Mit welcher Taktfrequenz kann die Schaltung maximal betrieben werden wenn sie in einer synchronen Schaltung betrieben wird?



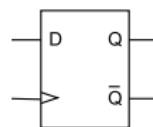
Die Zeiten der Flipflops lauten $t_{PD,FF} = 3 \text{ ns}$ und $t_{SU} = 5 \text{ ns}$.

$$T_{\min} = t_{PD,FF} + t_{PD,\max} + t_{SU}$$

D-Flipflops



Bisher haben wir ausschließlich 1-Bit Speicher wie z.B. das D-Flipflop betrachtet



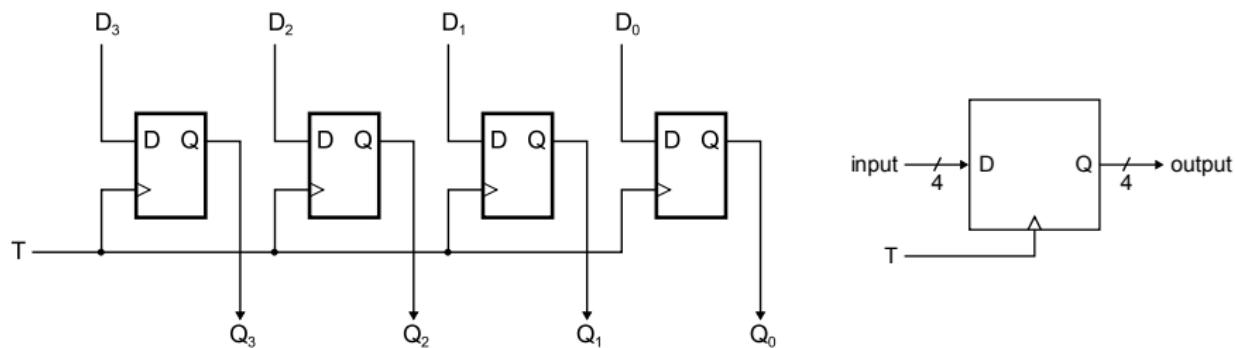
Wie können ganze Worte gespeichert werden?

Register

AI

Angewandte Informatik

Mehrere D-Flipflops bilden ein Register:



Parallele Anordnung von D-Flipflops, gemeinsamer Arbeitstakt

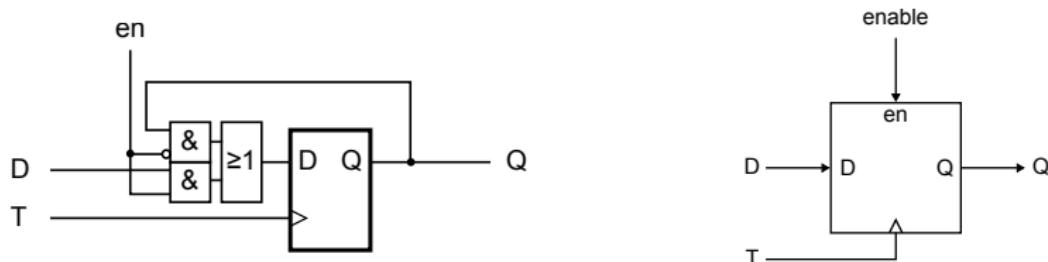
Speichert eine neue Eingabe mit **jeder** steigenden Taktflanke

Register mit Enable

Oft ist es sinnvoll, ein Datum **über mehrere Taktzyklen** zu halten, bevor es durch einen neuen Wert ersetzt wird.

Dazu wird das Schreiben durch ein Kontrollsignal (**Load** oder **Enable**) gesteuert → paralleles Laden oder Wert behalten.

Der Aufbau erfolgt aus D-Flipflops mit Enable:



$$\text{en} = \begin{cases} 0 & \text{aktuelle Ausgabe } Q \text{ bleibt gespeichert} \\ 1 & \text{Eingang } D \text{ wird gespeichert} \end{cases}$$

Adressierbarer Speicher



Problem: Parallel Speicherung in Registern führt schnell zu einem I/O-Problem, da zu viele Leitungen benötigt werden

⇒ Lösung: Aufteilung in Daten- und Adressbits

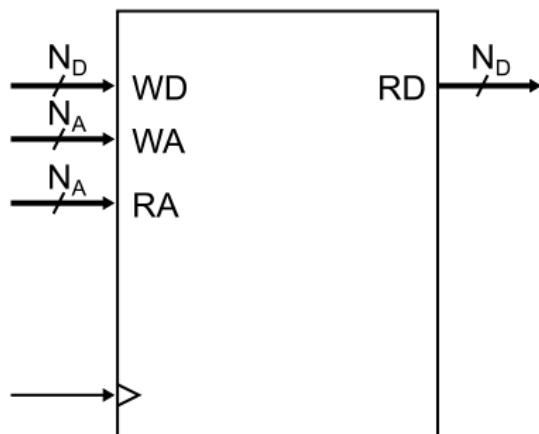
Die **Datenbits** repräsentieren nur einen kleinen Teil des Speichers der zu einem Zeitpunkt gelesen oder geschrieben werden kann

Die **Adressbits** repräsentieren den Ort an dem die Datenbits geschrieben werden.

Speicher dieser Art lässt sich beliebig ansprechen, er wird daher auch **Random Access Memory (RAM)** bezeichnet.

Funktionsweise Speicher

Speicher



Adresse (N_A Bits)	Daten (N_D Bits)
000...000	Speicherzelle 1
000...001	Speicherzelle 2
000...010	Speicherzelle 3
:	
111...111	Speicherzelle 2^{N_A}

WD und **RD**: Write- und Read-Data (Schreib-/Lese-Daten)

WA und **RA**: Write- und Read-Address (Schreib-/Lese-Adresse)

Mit N_A Adress-Bits lassen sich 2^{N_A} Datenworte adressieren.

Ausbau eines Speichers



Im RAM werden Speicherzellen als zweidimensionales **Array** mit 2^{N_A} Zeilen zu je N_D Speicherzellen angeordnet.

Es entsteht ein $2^{N_A} \times N_D$ Bit Speicher.

Jede Zeile speichert ein Datenwort mit N_D Bit

Werden Flipflops als Speicherstellen verwendet spricht man von einem **Registerfile**.