# Digitaltechnik Wintersemester 2017/2018 5. Übung



#### Andreas Engel, Raad Bahmani

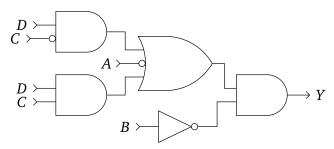
**KW47** 

Die Präsenzübungen werden in Kleingruppen während der wöchentlichen Übungsstunde bearbeitet. Bei Fragen hilft Ihnen Ihr Tutor gerne weiter.

Die mit "Zusatzaufgabe" gekennzeichneten Aufgaben sind zur zusätzlichen Vertiefung für interessierte Studierende gedacht und daher nicht im Zeitumfang von 90 Minuten einkalkuliert.

#### Übung 5.1 Normalformen und Theoreme der boole'schen Algebra - Wiederholung

Geben Sie die durch folgende Gatterschaltung realisierte Funktion in disjunktiver *oder* konjunktiver Normalform an. Vereinfachen Sie die Normalform mit Hilfe der Rechenregeln der boole'schen Algebra soweit wie möglich. Geben Sie für jeden Umformungsschritt das verwendete Axiom bzw. Theorem an.

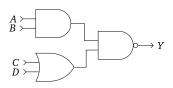


## Übung 5.2 Bubble Pushing

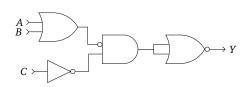
#### Übung 5.2.1 Zu den Eingängen

Verschieben Sie die Invertierungsblasen in den folgenden Schaltung bis zu den Eingängen. Geben Sie jeweils die resultierende Funktion als boole'schen Ausdruck an.

a)



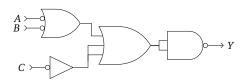
b)



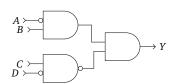
## Übung 5.2.2 Zum Ausgang

Verschieben Sie möglichst viele Invertierungsblasen in den folgenden Schaltung bis zum Ausgang. Geben Sie jeweils die resultierende Funktion als boole'schen Ausdruck an.

a)



b)



# Übung 5.3 Logikrealisierung

Realisieren Sie die Funktion  $Y=\overline{B}\;(D\;C+\overline{A}+D\;\overline{C})$  , ohne diese zuvor zu minimieren.

a) mit zweistufiger Logik

b) mit einem Multiplexer

c) mit einem Decoder

## Übung 5.4 Grafisch unterstützte Logikminimierung

Minimieren Sie die folgenden Funktionen mit Hilfe von Karnaugh-Diagrammen.

a) 
$$Y = \overline{A} \overline{B} + A \overline{B} + A B \overline{C}$$

b) 
$$Y = \overline{B} (D C + \overline{A} + D \overline{C})$$

c) 
$$Y = A(D(\overline{C} + B) + \overline{D}(C + \overline{B})) + B\overline{C}D$$
 unter Ausnutzung der "Don't Cares"  $X = \overline{B}CD + B\overline{C}\overline{D}$ 

#### Übung 5.5 Gray-Codierung - Zusatzaufgabe

Ein Code besteht aus verschiedenen Codewörtern, die mit einer bestimmten Zuordnungsvorschrift aus den Ursprungswörtern gebildet werden. In dieser Aufgabe betrachten wir den Gray-Code. Da sich bei der Gray-Codierung zwei benachbarte Codewörter nur in einem Bit unterscheiden, kann man Gray-Code beispielsweise benutzen, um Fehler bei der Signalübertragung zu erkennen.

Binär				Gray-Code			
$B_3$	$B_2$	$B_1$	$B_0$	$G_3$	$G_2$	$G_1$	$G_0$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	1	0	0	0	1	1
0	0	1	1	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	1	0
0	1	0	1	0	1	1	1
0	1	1	0	0	1	0	1
0	1	1	1	0	1	0	0
1	0	0	0	1	1	0	0
1	0	0	1	1	1	0	1
1	0	1	0	1	1	1	1
1	0	1	1	1	1	1	0
1	1	0	0	1	0	1	0
1	1	0	1	1	0	1	1
1	1	1	0	1	0	0	1
1	1	1	1	1	0	0	0

Geben Sie für jede Stelle  $i \in \{0,1,2,3\}$  des Gray-Codes einen minimalen bool'schen Ausdruck für  $G_i(B_3,B_2,B_1,B_0)$  an.