# KLAUSUR Informationstechnik

Wintersemester 2015/2016

Prüfungsfach: Informationstechnik

Studiengang: Wirtschaftsinformatik, Softwaretechnik

Semestergruppe: WKB 1, SWB 1

Fachnummer: 1051002

Erlaubte Hilfsmittel: keine

Zeit: 90 min.

### Wichtiger Hinweis für die Bearbeitung der Aufgaben:

Schreiben Sie bitte Ihre Lösungen möglichst auf die Aufgabenblätter. Sollte der vorgesehene Platz nicht reichen, verwenden Sie bitte jeweils die Rückseite.

Viel Erfolg wünscht Ihnen.

Reiner Marchthaler

Prüfungsfach:	Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences

### 1 Boolesche Algebra

### 1.1 Schaltungsanalyse

(5 Punkte)

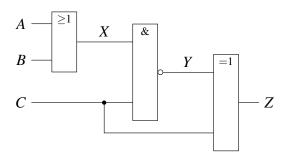


Abbildung 1: Zu untersuchende Schaltung

Geben Sie zu der Schaltung in Abbildung 1 die dazugehörige Boolesche Gleichung an.

Wie ist die Funktionslänge *l* und die Schachteltiefe *k* der Schaltung aus Abbildung 1?

### 1.2 Funktionstabelle (4 Punkte)

Bestimmen Sie die Funktionstabelle der Schaltung aus Abbildung 1?

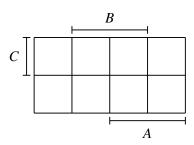
	С	В	A	
0	0	0	0	
1	0	0	1	
2	0	1	0	
3	0	1	1	
4	1	0	0	
5	1	0	1	
6	1	1	0	
7	1	1	1	

Prüfungsfach:	Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences

#### (9 Punkte) 1.3 Minimierung

Bestimmen Sie die disjunktive Minimalform  $Z_{DMF}$  der Schaltung aus Abbildung 1 mit Hilfe der erstellten Funktionstabelle. Übertragen zuerst Ihr Ergebnis aus Aufgabe 1.2 in die Tabelle 1 und füllen Sie dann das KV-Diagramm aus.

	C	В	$\boldsymbol{A}$	Z
0	0	0	0	
1	0	0	1	
2	0	1	0	
3	0	1	1	
4	1	0	0	
5	1	0	1	
6	1	1	0	
7	1	1	1	



 $Z_{DMF} =$ 

Tabelle 1: Ergebnis aus Aufgabe 1.2

Zeichnen Sie Schaltung der oben bestimmten disjunktiven Minimalform  $Z_{DMF}$ ?

st die Funktionslänge $l$ und die Schachteltiefe $k$ der zur disjunktiven Minimalform $Z_{DMF}$ gehörenden Schaltung?

1 = k =

Prüfungsfach:	Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences

### 2 Zahlendarstellung und Codierung

### 2.1 Subtraktion in Festkommadarstellung

(10 Punkte)

Gegeben sind die beiden Hexadezimal-Zahlen  $Z_1=(\mathbf{AF})_{\mathbf{16}}$  und  $Z_2=(\mathbf{81})_{\mathbf{16}}$ . Wandeln Sie die Hexadezimal-Zahlen  $Z_1$  und  $Z_2$  in eine Zahl zur Basis 10 um, falls

1. eine <b>Dualco</b>	odierung (Betragszahl) zugrundeliegt:
2. eine <b>2er–K</b> o	omplement-Codierung zugrundeliegt:
3. eine <b>Offset-</b>	-Code-Codierung zugrundeliegt:
4. eine <b>Vorzei</b>	chen-Betrags-Codierung zugrundeliegt:
rechnen Sie die	Subtraktion der beiden Zahlen $Z = Z_1 - Z_2$ und stellen Sie das Ergebnis als Hexadezimal-Zahl

Prüfungsfach:	Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences

#### 2.2 Zahlendarstellung nach IEEE 754

(10 Punkte)

Eine Gleitkommazahl in einfacher Genauigkeit (32 Bit) ist nach IEEE 754 wie folgt codiert:

Bits 1 8 23 
$$|M| = |M| = |M|$$
 VZ von  $M = |E| = |M|$  Ohne  $M_0 = |M|$ 

- Das Bit 31 (MSB) kennzeichnet das Vorzeichen.
- Die nächsten 8 Bit 30...23 geben den Exponenten an (Offsetdarstellung um 127).
- Die nächsten 23 Bit 22...0 geben die normalisierte Mantisse ohne die Vorkomma–Eins an.

Abbildung 2: Darstellung von Gleitkommazahl in einfacher Genauigkeit (32 Bit) nach IEEE 754

normalisierte Zahl	土	0 < Exponent < max	Mantisse beliebig
denormalisierte Zahl		0000 0000	Mantisse nicht alle Bits 0
Null	土	0000 0000	00
Unendlich	士	1111 1111	00
NaN	土	1111 1111	Mantisse nicht alle Bits 0

Tabelle 2: Sonderfälle Gleitkommazahl in einfacher Genauigkeit (32 Bit) nach IEEE 754

	l —∞ (minus unendlied ler Schreibweise aus	nmazahlendarstellu	ng in einfacher Ge	nauigkeit nach IEEF
-				
	spiel für die "Zahl" <b>N</b> 754 in <u>hexadezimaler</u>	r) in der Gleitkomm	ıazahlendarstellung	g in einfacher Genau

Prüfungsfach:	Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences

2.3	Blockcodes			(18 Punkte)
Geg	eben ist die Generatormatrix			
	$\mathbf{G}$ :	$= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$	$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$	
Wie	viele Nachrichtenstellen <i>m</i> haben Codewört	ter die mit der ob	igen Generatormat	rix <b>G</b> erzeugt werden können?
Best	immen Sie alle mit der Generatormatrix G	erzeugbare Codev	vörter?	
Wie	groß ist die Hammingdistanz des mit der G	eneratormatrix G	erzeugten Codes?	

Prüfungsfach:	Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences

riele Bitfehler können sicher erkannt <u>und</u> korrigiert werden?	Wie viele Bitfehler können sicher erkannt werden?						
riele Bitfehler können sicher erkannt <u>und</u> korrigiert werden?							
riele Bitfehler können sicher erkannt <u>und</u> korrigiert werden?							
riele Bitfehler können sicher erkannt <u>und</u> korrigiert werden?							
riele Bitfehler können sicher erkannt <u>und</u> korrigiert werden?							
riele Bitfehler können sicher erkannt und korrigiert werden?							

Bestimmen Sie die Parity-Check-Matrix  $\mathbf{H}^{\mathrm{T}}$ 

Hinweis: 
$$\mathbf{G} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Prüfungsfach:	Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen		
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences		

#### 3 Hardware

Die in Abbildung 3 dargestellte 8 Bit-ALU enthält neben einem 8 Bit Addierer, eine 8 Bit-Logik-Einheit, ein 8-faches AND-Gatter sowie einen Block "Status" zur Bildung des Carry-Flags (CF), Overflow-Flags (OF), Zero-Flags (Z) und Negativ-Flags (N).

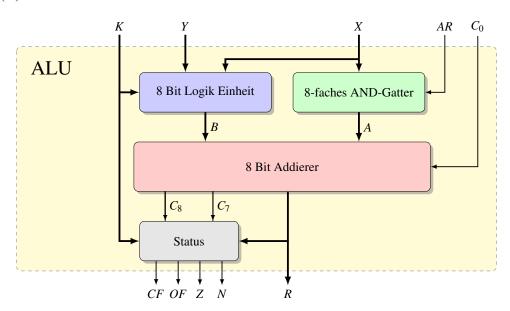


Abbildung 3: Aufbau 8-Bit ALU

Die Signale haben folgende Bitbreite:

Signalname	A	В	X	Y	R	K	AR	$C_0$	C <sub>7</sub>	$C_8$	CF	OF	Z	N
Breite in Bit	8	8	8	8	8	4	1	1	1	1	1	1	1	1

Tabelle 3: Bitbreite der Signale

Die gültigen Steuerworte des Steuersignals **K** sind der Tabelle 4 zu entnehmen.

Steuerwort (K)	Ergebnis für Stelle $B_i$	Logik-Funktion
$(0000) = 0_H$	$B_i = 0$	Kontradiktion
$(0001) = 1_H$	$B_i = 1$	Tautologie
$(0010) = 2_H$	$B_i = X_i$	Identität X
$(0011) = 3_H$	$B_i = Y_i$	Identität Y
$(0100) = 4_H$	$B_i = \overline{X}_i$	Bitweise Invertierung X
$(0101) = 5_H$	$B_i = \overline{Y}_i$	Bitweise Invertierung Y
$(1000) = 8_H$	$B_i = X_i \vee Y_i$	OR
$(1001) = 9_H$	$B_i = X_i \wedge Y_i$	AND

Tabelle 4: Wirkung des Steuersignals (K) auf  $B_i$  in Abhängigkeit von  $X_i$  und  $Y_i$  (i = 0, ..., 7).

Hinweis: AR=0 sperrt das 8-Bit AND-Gatter und AR=1 schaltet X nach A durch!

Prüfungsfach:	Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences

### 3.1 ALU (14 Punkte)

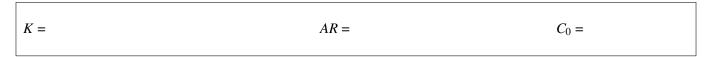
Mit Hilfe der ALU aus Abbildung 3 wurde die in Tabelle 5 beschriebene Berechnung durchgeführt.

										Binärwert inte	erpretiert als	
					Bin	ärw	erte				Dualcode	2er Kompl.
Operand 1	X=		0	1	1	1	1	1	1	1		
Operand 2	Y=		0	1	0	1	0	1	0	1		
Operand 1	A=		0	1	1	1	1	1	1	1		
Operand 2	B=		1	1	1	1	1	1	1	1		
Übertrag	C=	1	1	1	1	1	1	1	1	0		
Ergebnis	R=		0	1	1	1	1	1	1	0		

Tabelle 5: Schema für eine unbekannte Operation mit Hilfe der gegebenen ALU

Vervollständigen die Tabelle 5 indem Sie d. Interpretation d. Operanden und d. Ergebnisses bestimmen.

Welche Werte müssen die Signale K, AR und C<sub>0</sub> für diese durchgeführte Berechnung annehmen?



Was für eine Operation wurde mit der ALU durchgeführt?



Bestimmen Sie die Status-Flags und tragen Sie diese in die Tabelle 6 ein.

CF	OF	Z	N

Tabelle 6: Statuswort der ALU nach der Operation



Prüfungsfach:	Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences

3.2 Speicher (8 Punkte)

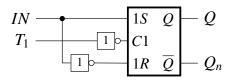


Abbildung 4: Schaltung mit einem RS-Flipflop

#### Hinweise zu RS-FF und MS-FF:

$1S^k$	$1R^k$	$Q^{k+1}$
0	0	Q <sup>k</sup>
0	1	0
1	0	1
1	1	vermeiden

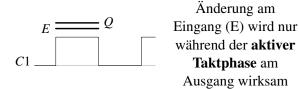
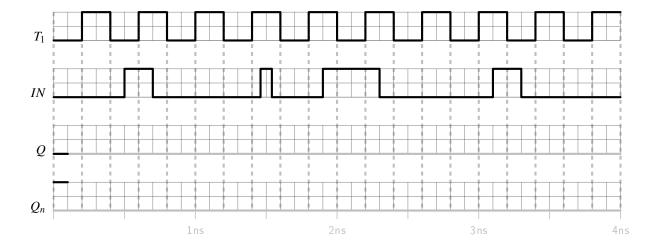


Tabelle 7: Vereinfachte Funktionstabelle RS-FF

Abbildung 5: Funktionsweise bei Änderung am Eingang eines taktzustandgesteuerten Flipflops

Vervollständigen Sie im nachfolgenden Impulsdiagramm die Signale  $\mathbf{Q}$  und  $\mathbf{Q_n}$  der Schaltung aus Abbildung 4. Die Gatterlaufzeiten sind zu vernachlässigen ( $t_{P,clk\to Q,LH}=t_{P,clk\to \overline{Q},LH}=t_{P,clk\to \overline{Q},HL}=t_{P,clk\to \overline{Q},HL}=0$ ns)



Wie nennt man	den Tyn	(FF-Tvn)	der Schaltung	aus Abbildung 4?
Wic nemit man	uch Typ	(III-IYD)	dei Schaltung	aus Abbilluulig T.

Prüfungsfach: Informationstechnik	Wintersemester 2015/2016	Hochschule Esslingen
Name, Vorname:	MatNr.:	University of Applied Sciences

## 4 Offene Fragen

(6 Punkte)
(or unive)
_

Prüfungsfach:	Informationstechnik		Hochschule Esslingen	
Name, Vorname:		MatNr.:	University of Applied Sciences	

4.3	Betriebssystem	(5 Punkte)			
Weld	Welche Aufgaben hat ein Betriebssystem?				
4.4	Vorgehensmodelle/Prozessentwicklung	(5 Punkte)			
	) Welche Teilschritte beinhaltet ein <b>Spiralmodell</b> zusätzlich zu einem V-Modell?				
	) Worin unterscheidet sich ein Lastenheft von einem Pflichtenheft?				