

Aufgabe 4.1

- (i) wahr (Tautologie, man kann auf einer Seite $\left[\frac{y}{x} \right]$ substituieren und erhält gleiche Aussagen)
- (ii) falsch
- (iii) wahr (wie bei (i))
- (iv) Wahrheitswert nicht bestimmbar

Aufgabe 4.2

- (i) $E : a_0, b_0$
 $A : c_1, c_0$
 1. $c_0 = a_0 \oplus b_0$
 2. $c_1 = a_0 \wedge b_0$
 3. Return $c = (c_1, c_0)$

- (ii) $E : a_0, b_0, u$
 $A : c_1, c_0$
 1. $c = \text{halbaddierer}(a_0, b_0)$
 2. $d = \text{halbaddierer}(c_1, u)$
 3. $c_1 = d_1 \wedge d_0$
 4. Return $c = (c_1, c_0)$

- (iii) $E : k, a = (a_{k-1}, \dots, a_0), b = (b_{k-1}, \dots, b_0)$
 $A : c = (c_k, c_{k-1}, \dots, c_0)$
 1. $u \in \{0, 1\} = 0$
 2. For $i = 0$ to $k - 1$ do 3-5
 3. $d = \{d_1 \in \{0, 1\}, d_0 \in \{0, 1\}\} = \text{volladdierer}(a_i, b_i, u)$
 4. $c_i = d_0$
 5. $u = d_1$
 6. $c_k = u$
 7. Return $c = \{c_k, c_{k-1}, \dots, c_0\}$

(iv) I.V.: $i = 0$

$$u_1 \cdot 2^1 + \sum_{0 \leq j \leq 0} c_j \cdot 2^j = \sum_{0 \leq j \leq 0} a_j \cdot 2^j + \sum_{0 \leq j \leq 0} b_j \cdot 2^j$$

$$\Leftrightarrow u_1 \cdot 2 + c_0 = a_0 + b_0$$

wahre Aussage, da $u_1 \ c_1$ entspricht und das Ergebnis somit der Gleichung für den Halb-addierer entspricht, der ein gültiges Ergebnis für die Addition zweier Bits liefert.

I.S.: Wir zeigen, gilt die Aussage für ein beliebiges, festes i , dann gilt sie auch für $i + 1$:

$$u_{i+1} \cdot 2^{i+1} + \sum_{0 \leq j \leq i} c_j \cdot 2^j = \sum_{0 \leq j \leq i} a_j \cdot 2^j + \sum_{0 \leq j \leq i} b_j \cdot 2^j$$

$$\Leftrightarrow u_{i+2} \cdot 2^{i+2} + \sum_{0 \leq j \leq i+1} c_j \cdot 2^j = \sum_{0 \leq j \leq i+1} a_j \cdot 2^j + \sum_{0 \leq j \leq i+1} b_j \cdot 2^j$$

$$\Leftrightarrow u_{i+2} \cdot 2^{i+2} + \sum_{0 \leq j \leq i} c_j \cdot 2^j + c_{i+1} \cdot 2^{i+1} = \sum_{0 \leq j \leq i+1} a_j \cdot 2^j + \sum_{0 \leq j \leq i+1} b_j \cdot 2^j$$

$$\Leftrightarrow u_{i+2} \cdot 2^{i+2} + c_{i+1} \cdot 2^{i+1} + \sum_{0 \leq j \leq i} c_j \cdot 2^j = \sum_{0 \leq j \leq i+1} a_j \cdot 2^j + \sum_{0 \leq j \leq i+1} b_j \cdot 2^j$$

Gleichung des Volladdierers

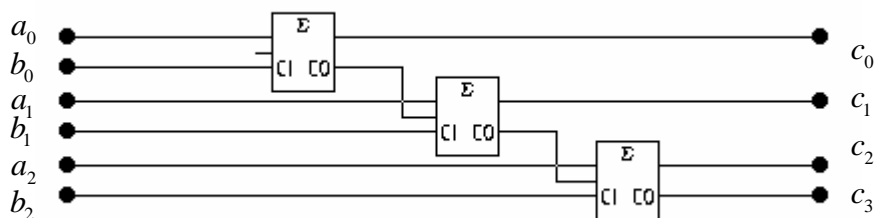
$$\Leftrightarrow u_{i+1} \cdot 2^{i+1} + a_{i+1} \cdot 2^{i+1} + b_{i+1} \cdot 2^{i+1} + \sum_{0 \leq j \leq i} c_j \cdot 2^j = \sum_{0 \leq j \leq i+1} a_j \cdot 2^j + \sum_{0 \leq j \leq i+1} b_j \cdot 2^j$$

I.V.

$$\Leftrightarrow \sum_{0 \leq j \leq i} a_j \cdot 2^j + \sum_{0 \leq j \leq i} b_j \cdot 2^j + a_{i+1} \cdot 2^{i+1} + b_{i+1} \cdot 2^{i+1} = \sum_{0 \leq j \leq i+1} a_j \cdot 2^j + \sum_{0 \leq j \leq i+1} b_j \cdot 2^j$$

(v) Der Algorithmus benötigt $3k + 2$ Schritte.

(vi) Schaltkreis für $k = 3$ (Wenn ihr eure Aufgabenzettel nachträglich ändert, solltet ihr das auch mal bekannt geben!)



Aufgabe 4.3

$$\exists x : \varphi(x) \Leftrightarrow (\neg \forall x : \neg \varphi(x)) \wedge (\forall y : (\neg \varphi(y) \vee y = x))$$

Aufgabe 4.4

(i) $7^a = 2^y$

$$\Leftrightarrow \ln 7^a = \ln 2^y$$

$$\Leftrightarrow a \cdot \ln 7 = y \cdot \ln 2$$

$$\Leftrightarrow y = \frac{a \cdot \ln 7}{\ln 2}$$

(ii) $\log_7 x = \frac{\log_2 x}{\log_2 7}$

Aufgabe 4.5

(i) $(6+1+i \cdot 0)(6-i \cdot 0) = 7 \cdot 6 = 42$

(ii) $\frac{4+0 \cdot i}{6+0 \cdot i} = \frac{4}{6} = \frac{2}{3}$

(iii) $|(2+2) - 3i(0+1)| = |4 - 3i|$
 $= \sqrt{4^2 + (-3)^2}$
 $= \sqrt{16+9}$
 $= \sqrt{25}$
 $= 5$

Aufgabe 4.6

(i) Stelle deine Matrikelnummer dezimal, hexadezimal, oktal, 3-adisch und binär dar.

Dezimal: 6256800

Hexadezimal: 5F78A0

Da $16^5 < 6256800 < 16^6$ folgt mit $k \in \mathbb{N}, 0 \leq k \leq 5$:

k	16^k	$\left\lfloor \frac{a_{k+1}}{16^k} \right\rfloor$	$a^k = \left(a^{k+1} - \left\lfloor \frac{a_{k+1}}{16^k} \right\rfloor \cdot 16^k \right)$
			6256800
5	1048576	5	1013920
4	65536	F	30880
3	4096	7	2208
2	256	8	160
1	16	A	0
0	1	0	0

Oktal: 27674240

Da $8^7 < 6256800 < 8^8$ folgt mit $k \in \mathbb{N}, 0 \leq k \leq 9$:

k	8^k	$\left\lfloor \frac{a_{k+1}}{8^k} \right\rfloor$	$a^k = \left(a^{k+1} - \left\lfloor \frac{a_{k+1}}{8^k} \right\rfloor \cdot 8^k \right)$
			6256800
7	2097152	2	2062496
6	262144	7	227488
5	32768	6	30880
4	4096	7	2208
3	512	4	160
2	64	2	32
1	8	4	0
0	1	0	0

3-adisch: 102202212201100

Da $3^{14} < 6256800 < 3^{15}$ folgt mit $k \in \mathbb{N}, 0 \leq k \leq 14$:

k	3^k	$\left\lfloor \frac{a_{k+1}}{3^k} \right\rfloor$	$a^k = \left(a^{k+1} - \left\lfloor \frac{a_{k+1}}{3^k} \right\rfloor \cdot 3^k \right)$
			6256800
14	4782969	1	1473831
13	1594323	0	1473831
12	531441	2	410949
11	177147	2	56655
10	59049	0	56655
9	19683	2	17289
8	6561	2	4167
7	2187	1	1980
6	729	2	522
5	243	2	36
4	81	0	36
3	27	1	9
2	9	1	0
1	3	0	0
0	1	0	0

Binär: 101 1111 0111 1000 1010 0000

Da $2^{22} < 6256800 < 2^{23}$ folgt mit $k \in \mathbb{N}, 0 \leq k \leq 22$:

k	2^k	$\left\lfloor \frac{a_{k+1}}{2^k} \right\rfloor$	$a^k = \left(a^{k+1} - \left\lfloor \frac{a_{k+1}}{2^k} \right\rfloor \cdot 2^k \right)$
			6256800
22	4194304	1	2062496
21	2097152	0	2062496
20	1048576	1	1013920
19	524288	1	489632
18	262144	1	227488
17	131072	1	96416
16	65536	1	30880
15	32768	0	30880
14	16384	1	14469
13	8192	1	6304
12	4096	1	2208
11	2048	1	160
10	1024	0	160
9	512	0	160
8	256	0	160
7	128	1	32
6	64	0	32
5	32	1	0
4	16	0	0
3	8	0	0
2	4	0	0
1	2	0	0
0	1	0	0

$$(ii) \quad (92a782)_{16} + (b7a10f)_{16}$$

	9	2	A	7	8	2
+	B	7	A	1	0	F
	<hr/>					
	1	4	A	4	8	9
	1	4	A	4	8	9

$$(iii) \quad (626053)_8 + (26745)_8$$

	6	2	6	0	5	3	.	2	6	7	4	5
	1	4	5	4	1	2	6	0	0	0	0	0
		4	6	0	4	4	0	2	0	0	0	0
			5	4	3	2	4	5	5	0	0	0
				3	1	3	0	2	5	4	0	0
+					3	7	5	6	3	2	7	0
	<hr/>											
	2	2	1	4	6	4	1	0	5	6	7	0
	2	2	1	4	6	4	1	0	5	6	7	0

$$(iv) \quad (1001\ 0110\ 1001\ 0110\ 0110\ 1001)_2 = (2^{23} + 2^{20} + 2^{18} + 2^{17} + 2^{15} + 2^{12} + 2^{10} + 2^9 + 2^6 + 2^5 + 2^3 + 2^0)_{10}$$

$$= (9868905)_{10}$$

$$(v) \quad (1001\ 0110, 1001\ 0110\ 0110\ 1001)_2 = (2^7 + 2^4 + 2^2 + 2^1 + 2^{-1} + 2^{-4} + 2^{-6} + 2^{-7} + 2^{-10} + 2^{-11} + 2^{-13} + 2^{-16})$$

$$= \left(\frac{9868905}{65536} \right)_{10}$$

$$= \left(150 \frac{38505}{65536} \right)_{10}$$