

Kapitel 3 – Kombinatorische Logik

1. Kombinatorische Schaltkreise
2. Boolesche Algebren
3. Boolesche Ausdrücke, Normalformen, zweistufige Synthese
4. Berechnung eines Minimalpolynoms
5. Arithmetische Schaltungen
6. **Anwendung: ALU von ReTI**

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg

Prof. Dr. Christoph Scholl

Institut für Informatik

WS 2015/16

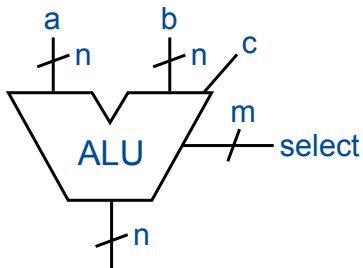
- Die **ALU** (Arithmetic Logic Unit, arithmetisch-logische Einheit) dient der **Berechnung** von **arithmetischen** und **logischen Operationen**.
- Sie wird von den **Compute-Befehlen** verwendet und übernimmt weitere Aufgaben, z.B. Berechnung von Speicheradressen oder Erhöhung des *PC*.
- Erinnerung: Der Befehlssatz von ReTI hat die folgenden Compute-Befehle (s. nächste Folie).

Compute-Befehle: Kodierung

Typ	MI	F	Befehl	Wirkung	
00	<u>0</u>	010	SUBI <i>i</i>	$[ACC] := [ACC] - [i]$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$
		011	ADDI <i>i</i>	$[ACC] := [ACC] + [i]$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$
		100	OPLUSI <i>i</i>	$ACC := ACC \oplus 0^8 i$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$
		101	ORI <i>i</i>	$ACC := ACC \vee 0^8 i$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$
		110	ANDI <i>i</i>	$ACC := ACC \wedge 0^8 i$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$
00	<u>1</u>	010	<u>SUB</u> <i>i</i>	$[ACC] := [ACC] - [M(\langle i \rangle)]$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$
		011	<u>ADD</u> <i>i</i>	$[ACC] := [ACC] + [M(\langle i \rangle)]$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$
		100	<u>OPLUS</u> <i>i</i>	$ACC := ACC \oplus M(\langle i \rangle)$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$
		101	<u>OR</u> <i>i</i>	$ACC := ACC \vee M(\langle i \rangle)$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$
		110	<u>AND</u> <i>i</i>	$ACC := ACC \wedge M(\langle i \rangle)$	$\langle PC \rangle := \langle PC \rangle + 1$

Spezifikation der ALU für ReTI

- Eine n -Bit-ALU mit:
 - Zwei n -Bit-Operanden a , b , Eingangscarry c ,
 - ReTI: $n = 32$.
 - Einem m -Bit **select**-Eingang, der ausgewählt, welche Funktion ausgeführt wird,
 - Hier: 8 Funktionen (s. nächste Folie), daher $m = 3$ Bits.
 - Einem n -Bit-Ausgang.
 - $n = 32$.
- Insgesamt 68 Ein- und 32 Ausgänge.



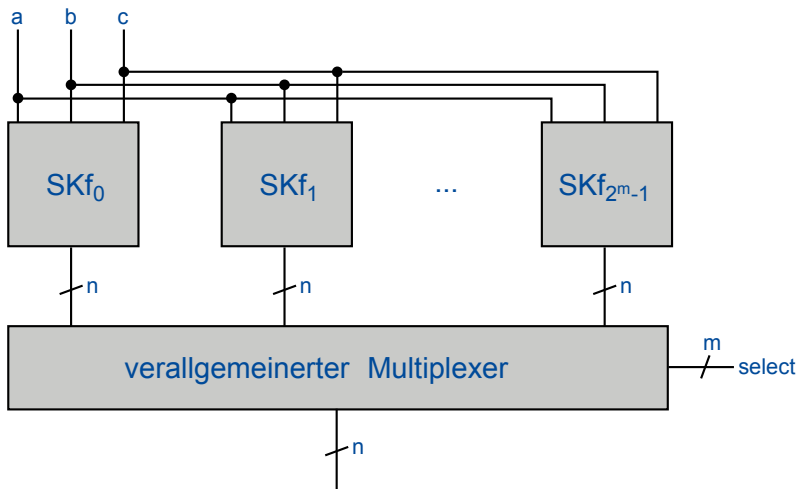
Select-Eingang bei ReTI-ALU

Funktionsnummer			ALU-Funktion
s_2	s_1	s_0	
0	0	0	$0 \dots 0$
0	0	1	$[b] - [a]$
0	1	0	$[a] - [b]$
0	1	1	$[a] + [b] + c$
1	0	0	$a \oplus b = (a_{n-1} \oplus b_{n-1}, \dots, a_0 \oplus b_0)$
1	0	1	$a \vee b = (a_{n-1} \vee b_{n-1}, \dots, a_0 \vee b_0)$
1	1	0	$a \wedge b = (a_{n-1} \wedge b_{n-1}, \dots, a_0 \wedge b_0)$
1	1	1	$1 \dots 1$

Mögliche Realisierungen der ALU (1/2)

- **Option 1:** Realisiere Funktionen f_0, \dots, f_{2^m-1} getrennt durch SK_{f_i} für f_i , dann Auswahl durch einen verallgemeinerten Multiplexer.

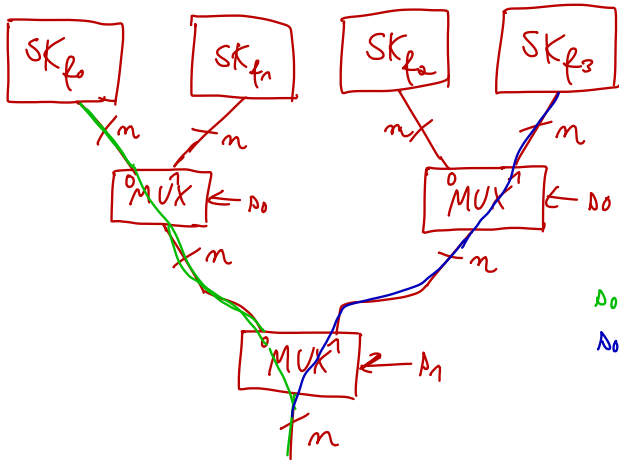
Realisierung durch einen verallgemeinerten Multiplexer



$m=2$

2 select-Bits A_1, A_0

$\langle A_1, A_0 \rangle \in \{0, 1, 2, 3\}$



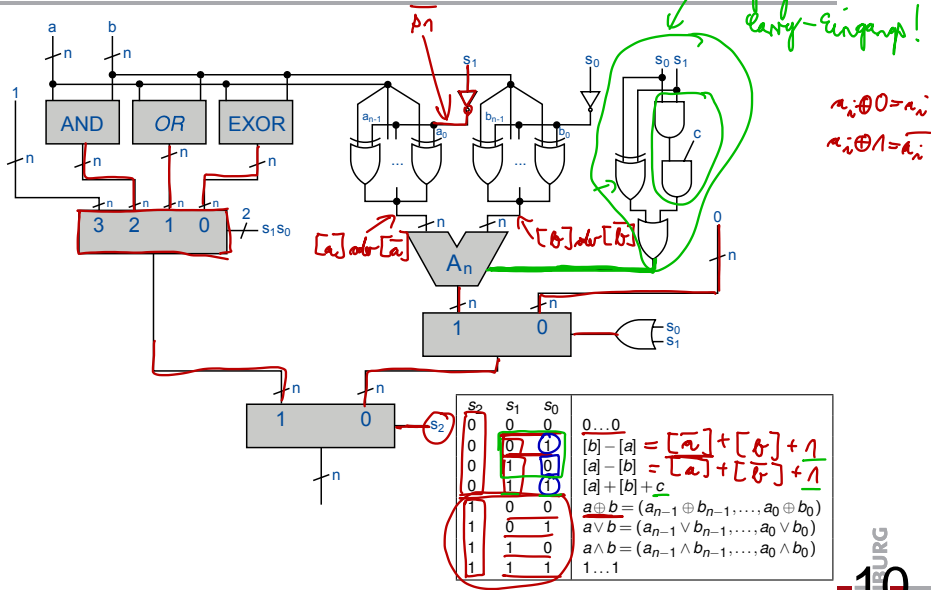
$A_0=0, A_1=0$

$A_0=1, A_1=1$

Mögliche Realisierungen der ALU (2/2)

- **Option 1:** Realisiere Funktionen f_0, \dots, f_{2^m-1} getrennt durch SK_{f_i} für f_i , dann Auswahl durch einen **Verallgemeinerten Multiplexer**.
- **Option 2:** Gemeinsame Behandlung ähnlicher Funktionen.
 - Komplizierter zu realisieren, aber effizienter.

Schaltrealisierung der ALU



- Kombinatorische Schaltkreise setzen boolesche Funktionen um.
- PLAs sind zweistufig, mehrstufige Schaltungen bestehen aus Gattern und diese aus Transistoren.
- Minimierung von PLAs mit Verfahren von Quine-McCluskey und Lösen des Überdeckungsproblems.
- Statt Minimierung allgemeiner mehrstufiger Schaltkreise wurde eine Klasse (Addierer für Binär- und Zweierkomplementzahlen) betrachtet und ihre Integration in der ALU von ReTI diskutiert.