



Vortrag in Grundlagen der Technischen Informatik

Kevin Kisker,
Sebastian Krieter,
Andreas Schulz

- Idee:

- parallele Vorausberechnung aller Überträge für jeden FA durch:
 - **Generate:** Übertrag an Stelle i wird erzeugt ($G_i = a_i * b_i$)
 - **Propagate:** Übertrag an Stelle i wird propagiert ($P_i = a_i + b_i$)
 - $c_i = a_i * b_i + (a_i + b_i) * c_{i-1} := G_i + P_i * c_{i-1}$

- **Bsp.**

$$c_0 = a_0 b_0 := G_0$$

$$c_1 = a_1 b_1 + (a_1 + b_1) c_0 := G_1 + P_1 G_0$$

$$c_2 = G_2 + P_2 G_1 + P_2 P_1 G_0$$

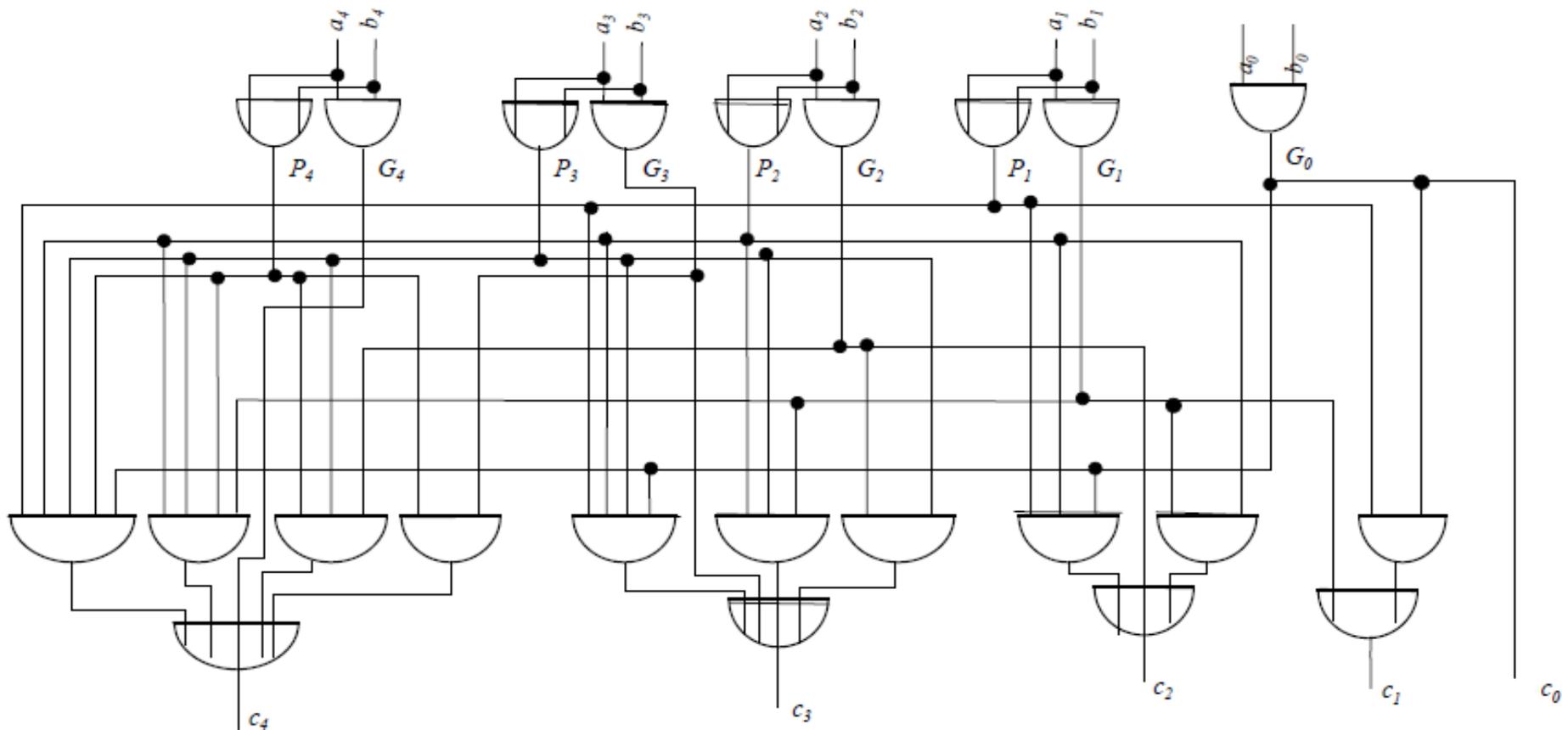
$$c_3 = G_3 + P_3 G_2 + P_3 P_2 G_1 + P_3 P_2 P_1 G_0$$

$$c_4 = \dots$$

- $c_j =$ „Summe von Produkten“



Carry Look-Ahead Addierer



Schaltnetz eines Carry Look-Ahead Addierers



- Verzögerung:
 - Bestimmung von P_i und G_i $\implies 1\tau$
 - Bestimmung der Überträge $\implies 2\tau$

→ Vollständiger n-Bit CLA benötigt ungefähr die **Zeit 3τ**
- **Problem:**
 - es werden ein großes ODER-Gatter ($i+1$ Eingänge) und mehrere große UND-Gatter (max. $i+1$ Eingänge) benötigt
 - – hoher Aufwand für große n
 - hoher „fan-in“ und „fan-out“
 - **ein einheitliches τ ist unrealistisch**

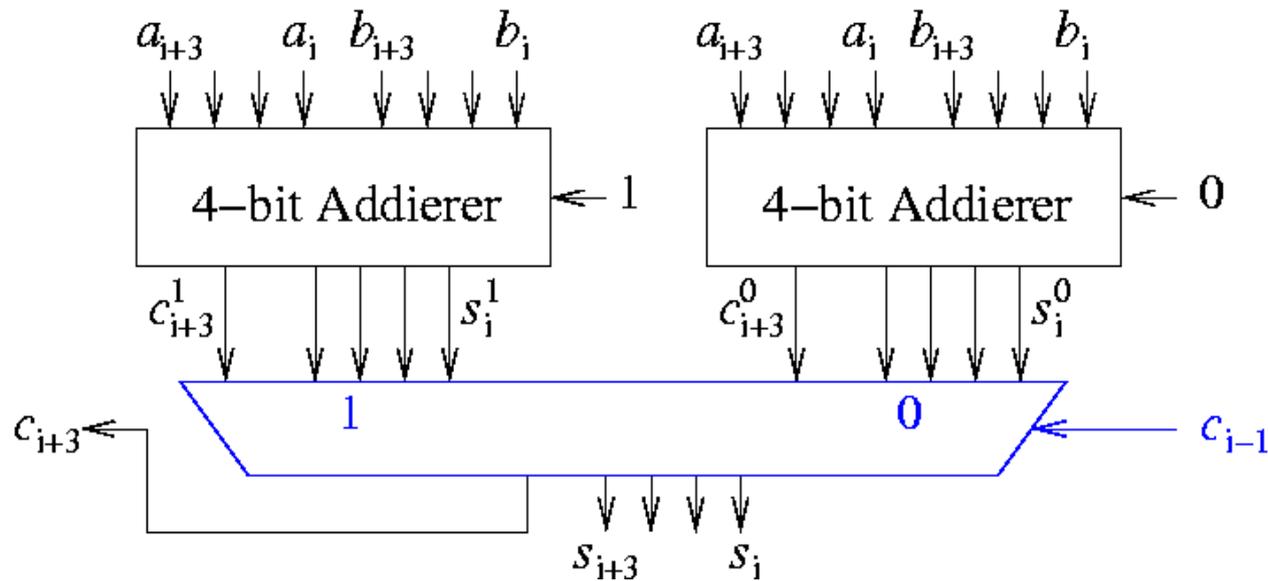
→ **Vollständiger CLA ist nicht praktikabel !**



- Idee:
 - Addition von 2 n-Bit Zahlen wird zerlegt in Addition von einzelnen m-Bit Blöcken
 - gleichzeitige doppelte Berechnung jedes m-Bit Blocks für Verschiedene Überträge (0 oder 1) vom vorherigem Block
 - Auswahl des richtigen Ergebnis mittels Multiplexer (Steuerung durch die Überträge der vorherigen Blöcke)
- Vorteile:
 - simultane Berechnung der einzelnen Blöcke (Erhöhung der Performance)
 - relativ einfaches Schaltnetz



Carry Select Addierer



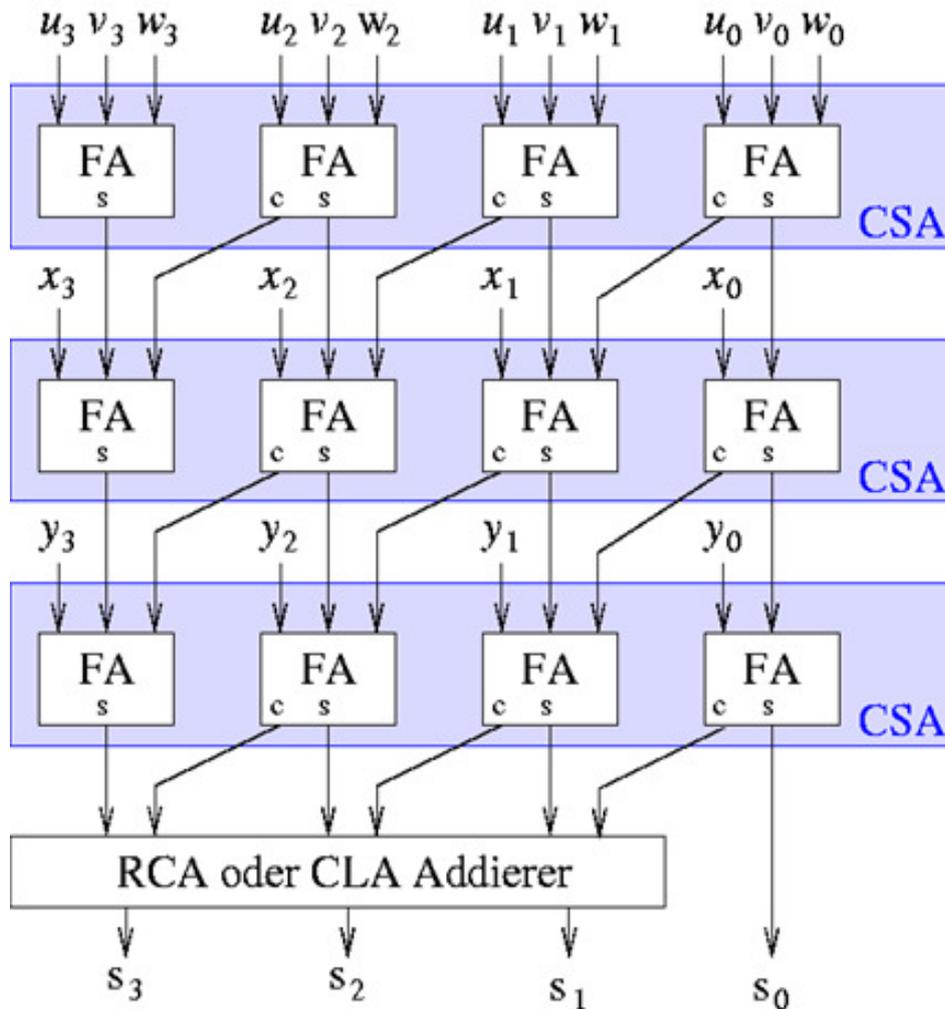
Ausschnitt eines Carry Select Addierers (4-Bit Block)



- Idee:
 - Addition von k n -Bit Zahlen
 1. Addiere die ersten drei Zahlen ohne Berücksichtigung der Überträge
 2. Addiere die nächste Zahl zum vorherigem Ergebnis plus der letzten Überträge
 3. Wiederhole Schritt 2 bis zur k . Zahl
 4. Addiere zum letzten Ergebnis die Überträge
- Vorteile:
 - sehr schnell, wenn die Summe aus mehreren Zahlen berechnet werden soll
 - einfaches Schaltnetz
(benötigt weniger FA als bei gewöhnlicher Addition)

Carry Save Addierer

Carry Save Addierer für 5 Zahlen mit 4 Bit



$U + V + W$

Ergebnis 1 + Überträge + X

Ergebnis 2 + Überträge + Y

Ergebnis 3 + Überträge



- Carry Look-Ahead
 - berechnet simultan alle Überträge
 - **Nachteil:** sehr komplexes Schaltnetz für große Zahlen
- Carry Select
 - zerlegt Addition in mehre kleinere Blöcke
 - **Vorteil:** für große Zahlen einfacheres Schaltnetz und schnellere Berechnung als CLA
- Carry Save
 - addiert effizient mehrere Zahlen



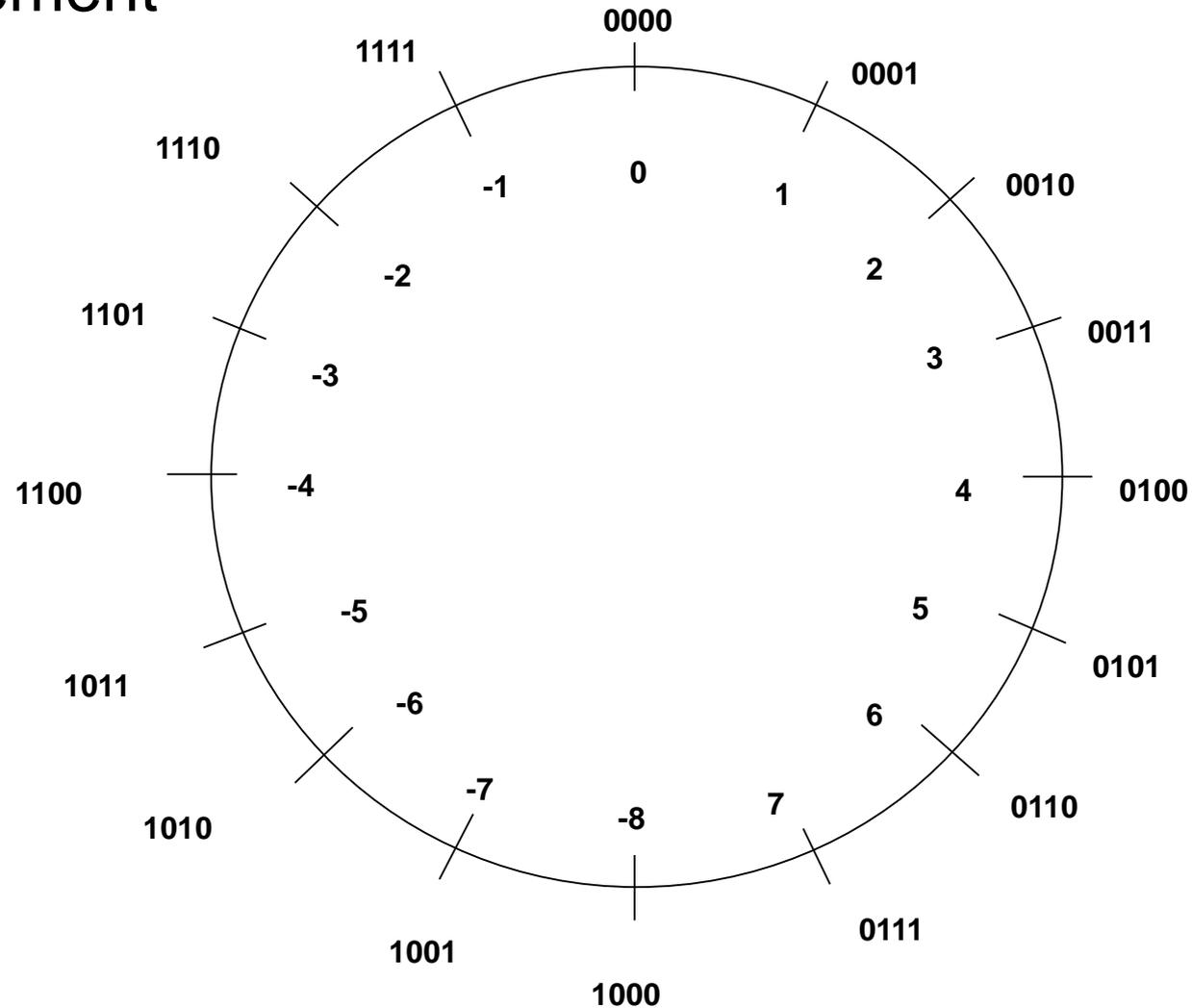
- Vorzeichen-Bit:
 - Kodierung des Vorzeichen durch 0 oder 1
 - 0 = positives Vorzeichen, 1 = negatives Vorzeichen
z.B. $001 = +1$ und $101 = -1$
 - **Probleme:**
 - 0 ist zweimal vorhanden
 - spezielle Addierwerke notwendig
z.B. $(-0 + +1)_{/10} = (100 + 001)_{/2} = 101_{/2} = -1_{/10} \rightarrow$ **Problem!**



- Komplementdarstellung:
 - Einteilung in oberen und unteren Zahlenbereich
 - z.B. $n = 3$
 - **Positive Zahlen:**
 - $+0 = 000$
 - $+1 = 001$
 - $+2 = 010$
 - $+3 = 011$
 - **Negative Zahlen:**
 - $-1 = 111$
 - $-2 = 110$
 - $-3 = 101$
 - $-4 = 100$



2-Komplement





- **Vorteile:**

- 0 ist nur einmal vorhanden
- Addition ist mit herkömmlichen Addierwerken möglich

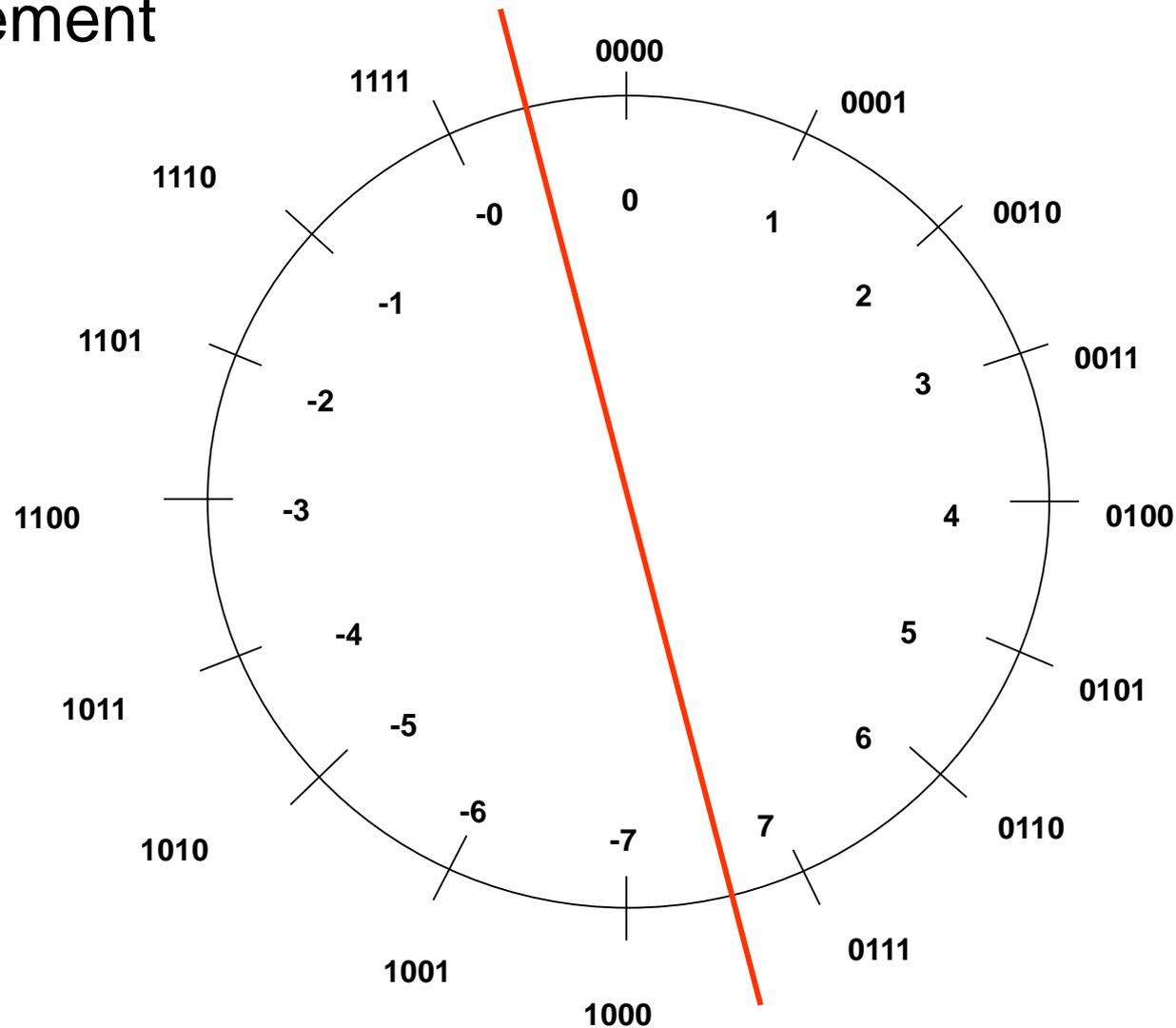
- **Nachteile:**

- darstellbarer Zahlenbereich ist asymmetrisch
(Komplement der kleinsten negativen Zahl nicht darstellbar)
- Umwandlung erfordert Invertierung aller Bits sowie ein Addierwerk zur Addition von 1



Darstellung Negativer Zahlen

1-Komplement





- **Vorteile:**

- darstellbarer Zahlenbereich ist symmetrisch zu 0
- sehr einfache Umwandlung durch Invertierung aller Bits

- **Nachteile:**

- funktioniert nur teilweise mit Addierwerken

z.B.

$$-3 + +3 = 0 \rightarrow \mathbf{OK}$$

$$-2 + -3 = 1 \rightarrow \mathbf{Problem}$$