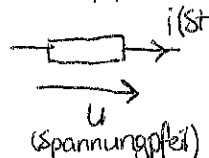


Kapitel 1:

• **Konzentriertheithypothese:** Bereich von Schaltungstechnik
 → Bedingung: $d \ll \lambda \equiv$ räumliche Ausdehnung \ll Wellenlänge der Signale
 etwa 10-fach

Kapitel 2:

• **Zählpfeile:** zeigt die Richtung von Spannung und Strom

 • Pfeile von Strom und Spannung sollen assoziiert sein (gleiche Richtung)
 • $\rightarrow \equiv \leftarrow$
 $-u \equiv +u$

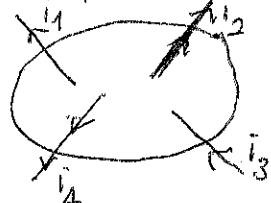
• **Tore:** Teil der Schaltung, wo die sog. Torbedingung erfüllt ist.
 Torbedingung: In den Tor fließender Strom soll/dem aus dem Tor fließenden Strom entgegengesetzt gleich sein.

• 2-Pol = Eintor aber ∇ 4-Pol \neq Zweitort ∇ und für andere im Allg. ∇ Mehrpole

KCL:

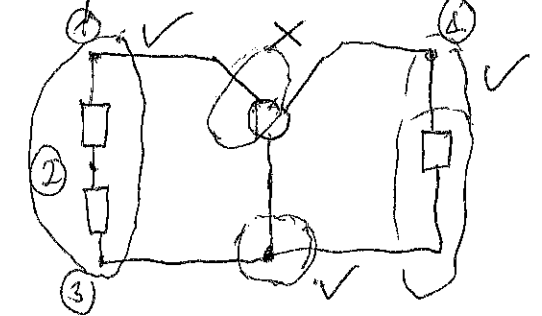
Für eine geschlossene Hüllfläche, die kein Netzwerkelement durchtrennt gilt:

$$\sum_{\text{Knoten}} i_j(t) = 0$$



$\Rightarrow i_1 + i_2 + i_4 - i_3 = 0$

(+) = fließt raus (kann auch andersum sein)
 (-) = fließt rein



KVL:

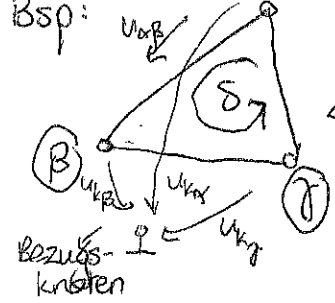
→ Knotenspannungen u_{ki} : vom Knoten i zum Bezugsknoten

* Zwischen α - β $u_{\alpha\beta} = u_{k\alpha} - u_{k\beta}$

Für geschlossene Schleifen (Umläufe) gilt:

$$\sum_{\text{Schleife}} u_j(t) = 0$$

KVL für Schleife S :



$$u_{\alpha\beta} + u_{\beta\gamma} + u_{\gamma\alpha} = 0$$

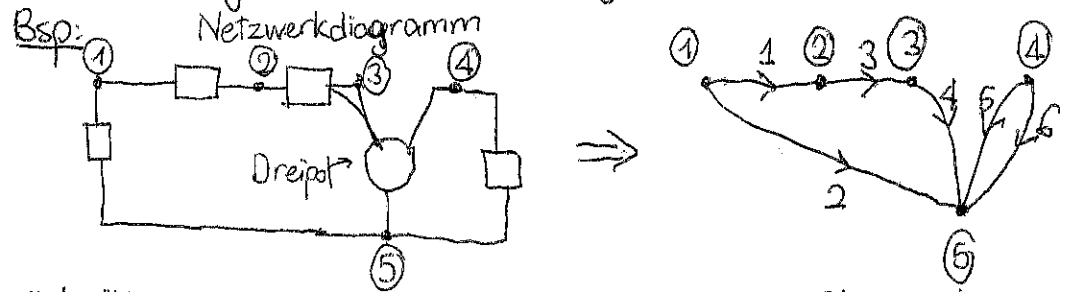
$$\Leftrightarrow u_{k\alpha} - u_{k\beta} + u_{k\beta} - u_{k\gamma} + u_{k\gamma} - u_{k\alpha} = 0$$

(+) = in Richtung des Umlaufs
 (-) = gegen " " "

• Netzwerkgraph: Vorschrift, die einem Zweig zu einem Knotenpaar zuordnet.

• Zeigt die Verbindungsstruktur.

→ Da alle Zweige mit Zählpfeilen ⇒ Digraph (directed (gerichtete) graph)



Schritte:

- 1) Knoten nummerieren (willkürlich)
- 2) Alle Zweige richtig dazwischen zeichnen
- 3) Alle Zweige benennen (zunächst alle Zweige, die aus 1 gehen, ...)
- 4) Zweige richten (vom Kleinen zum Großen)

2-Pole trivial
 3-Pole (willkürlich 2 Zweige)

• Inzidenzmatrizen

1) A' : Knoteninzenzmatrix: Beinhaltet alle KCL-Gleichungen (für alle einzelne Knoten)

→ A' hat für eine Schaltung mit n -Knoten und b -Zweige die Größe $n \times b$

→ Vorschrift

$$a'_{\beta\alpha} = \begin{cases} +1 & \text{Zweig } \alpha \text{ geht von Knoten } \beta \text{ aus} \\ -1 & \text{" " " geht zum " } \beta \\ 0 & \text{Zweig } \alpha \text{ und } \beta \text{ haben miteinander nichts zu tun} \end{cases}$$

fürs obige Bsp:

	Knoten					
	1	2	3	4	5	6
A'	+1	+1	0	0	0	0
	-1	0	+1	0	0	0
	0	0	-1	+1	0	0
	0	0	0	0	+1	+1
	0	-1	0	-1	-1	-1

Zweige 1 2 3 4 5 6

2) → Es gibt aber nur $n-1$ linear unabhängige KCL-Gleichungen: \underline{A} = reduzierte Knoteninzenzmatrix

→ Von A' zu \underline{A} eine willkürliche Zeile streichen.

Zeile 6 streichen

$$\Rightarrow \underline{A} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$(n-1) \times b$ $\underline{A} \cdot \underline{i} = \underline{0}$ KCL in Matrixform

3) M'

→ Alle Zweigspannungen durch die Differenz der Knotenspannungen u_{k_i} ausdrücken.

→ Vorschrift:

$$m'_{\alpha\beta} = \begin{cases} +1 & \text{Zweig } \alpha \text{ geht von Knoten } \beta \text{ aus} \\ -1 & \text{" " " geht zum " } \beta \\ 0 & \text{kein Zusammenhang} \end{cases}$$

$$\begin{bmatrix} u_1 \\ u_2 \\ u_3 \\ u_4 \\ u_5 \\ u_6 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} +1 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ +1 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & +1 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & +1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & +1 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & +1 & -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_{k_1} \\ u_{k_2} \\ u_{k_3} \\ u_{k_4} \\ u_{k_5} \end{bmatrix}$$

\underline{u} M' \underline{u}_k

⇒ $\underline{M}' = \underline{A}'^T$

4) \underline{A}^T

→ Dem Bezugsknoten entsprechende Spalte streichen

⇒ $\underline{u} - \underline{A}^T \cdot \underline{u}_k = \underline{0}$ KVL in Matrixform

→ Es gibt $b - (n-1)$ linear unabhängige Schleifengleichungen.