

Satz 4.5 Der Wert eines maximalen Flusses
entspricht dem eines minimalen
Schnittes.
"Max-Flow
min-Cut"

Verbindung Tableau & Geometrie

$$(P) \begin{cases} \max c^T x \\ \text{st} \quad Ax \leq b \\ x \geq 0 \end{cases}$$

$$(D) \begin{cases} \min u^T b \\ \text{st} \quad u^T A \geq c^T \\ u \geq 0 \end{cases}$$

↓ im Tableau

$$\begin{cases} \max \begin{pmatrix} c \\ 0 \end{pmatrix}^T x \\ \text{st} \quad (A \ I) x = b \\ x \geq 0 \end{cases}$$

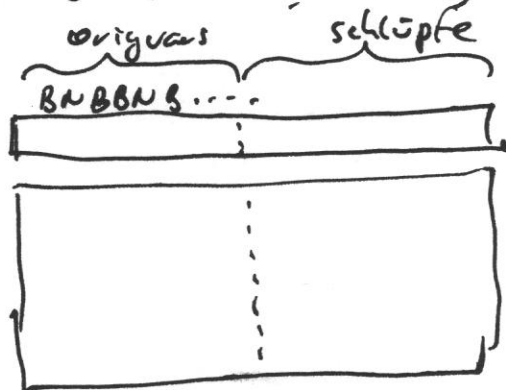
$x_1, \dots, x_n = \text{Originalvars}$

$x_{n+1}, \dots, x_{n+m} = \text{Schl\u00fcpfe}$

$$\begin{cases} z := \begin{pmatrix} c \\ 0 \end{pmatrix} \\ D := (A \ I) \end{cases}$$

$$\begin{cases} \max z^T x \\ \text{st} \quad D^T x = b \\ x \geq 0 \end{cases}$$

Tableau (nicht sortiert!) for Basis B , NB. N



$$\leftarrow \bar{b} = D_B^{-1} b$$

Erinnerung: Duale Lösung $u^T = z_B^T D_B^{-1}$

Oberste Tableau-Zeile (red. Kosten)

Eintrag i :

1. $i \in \{1, \dots, n\}$ (x_i Orig. Var.)

- $i \in B$: x_i kann positiv werden.

Für kompl. Schlupf müsste also $(u^T A)_i = c_i$

Sicher gestellt, da $u^T = z_B^T D_B^{-1}$

$\Rightarrow (u^T A)_i = (u^T D)_i = u^T D_{.i} = z_B^T D_B^{-1} D_{.i} = c_i$

• Eintrag ist $0 = c_i - (u^T A)_i$

- $i \in N$: $x_i = 0$

• red. Kosten $\bar{z} = z_N - z_B^T D_B^{-1} D_{.N}$ an stelle i :
 \uparrow $\underbrace{\hspace{2cm}}$
 c_i u

$\bar{z}_i = c_i - u^T D_{.i} = c_i - u^T A_{.i}$



2. $n+1 \in \{n+1, \dots, n+m\}$ (x_{n+1} Schlupf)

- $n+1 \in B$: x_{n+1} kann positiv

$\Rightarrow b_i - A_i \cdot x$ kann positiv

Für kompl. Schlupf müsste also $u_i = 0$

• oben steht $0 = -u_i$

• $u^T = z_B^T D_B^{-1}$. $A_{.n+1}$ ist j -te Basisv.

$D_B = \begin{pmatrix} * & * \\ * & * \end{pmatrix} \leftarrow i \Rightarrow D_B^{-1} = \begin{pmatrix} * & * \\ * & * \end{pmatrix} \leftarrow j$

$\Rightarrow u_i = (z_B^T D_B^{-1})_i = (z_B)_j = z_{n+1} = 0$

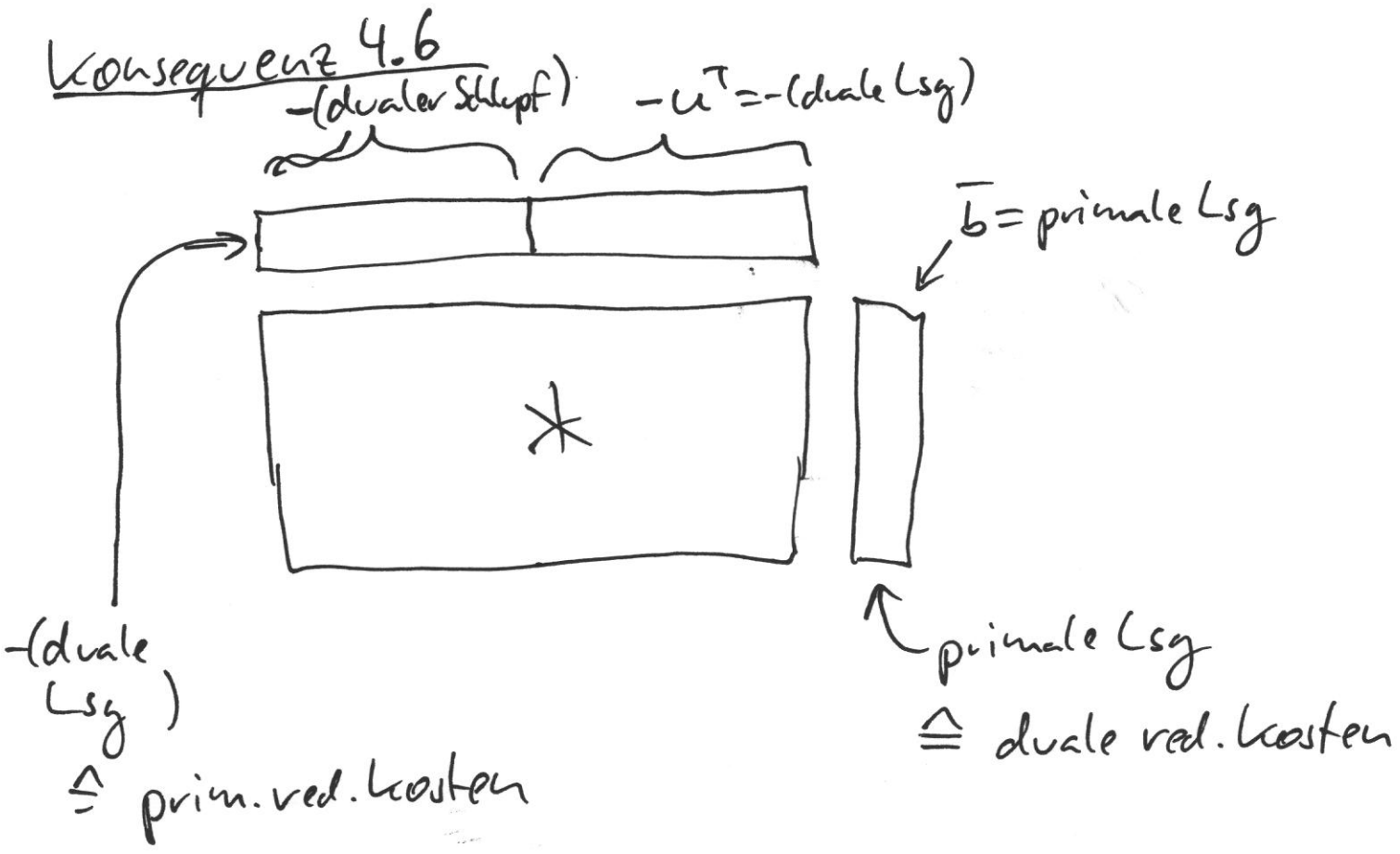
- $n+1 \in N$:

- \bar{z}_{n+1} an position i :

$$\bar{z}_{n+1} = z_N - z_B^T D_B^{-1} D_N$$

$$\rightarrow \underbrace{z_{n+1}}_0 - u^T \underbrace{D_{n+1}}_{\begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \leftarrow i} = -u_i$$

Konsequenz 4.6



Konsequenz 4.7

$$\bar{c} \leq 0 \Leftrightarrow u \text{ zulässig}$$

$$\bar{b} \geq 0 \Leftrightarrow x \text{ zulässig}$$

zusammen $\bar{c} \leq 0, \bar{b} \geq 0 \Leftrightarrow \text{optimal.}$

Also: $\bar{c}_i > 0 \Rightarrow x$ unzulässig
 \Rightarrow primaler Schritt verbessert prim. Lsg,
und macht duale "zulässiger"

$\bar{b}_i < 0 \Rightarrow x$ unzulässig
 \Rightarrow dualer Schritt verbessert duale Lsg,
macht prim. Lsg "zulässiger"

\leadsto primal-dualer Simplex