

TH KW, LW \in NP
 TM FÜR KW, LW.

SCHREIBE BELIEBIGE KANTENFOLGE p VON
 a NACH b AUF DAS BAND.

(RATE SOLCHE UND MARKIERE BEREITS
 AUSGEWÄHLTE, $\{v_1, v_2\}, \{v_2, v_3\} \in E$)
 EINGABE HÖCHSTENS 1EI MAL DURCHLAUFEN.
 AUFWAND: $O(n^2)$

DANN PRÜFEN, OB $g(p) \leq k$ BZW. $g(p) \geq k$.

HÖCHSTENS n^2 ADDITIONEN

GESAMTAUFWAND: $O(n^2)$

ALSO: KW \in NP, LW \in NP

TH KW \in P

SEI $\langle G \rangle$ CODIERUNG VON $G = (V, E)$,
 $a = v_1 \in V$, $b = v_n \in V$ ($n = |V|$),

$g(e)$ GEWICHT. ($g(e) = w$ FÜR $e \in E$)

KONSTRUKTION VON $W \in \mathbb{N}^{n \times n}$ MIT

$W_{i,j}$ = KÜRZESTER EINFACHER WEG
 VON $a = v_1$ NACH v_j MIT i
 KANTEN

INDUKTION

$$W_{1,j} = \min \{ g(e) \mid e = \{v_1, v_j\} \in E \}$$

$$W_{i+1,j} = \min_{1 \leq k \leq n} \{ W_{i,k}, W_{i,k} + g(\{v_{k,k}, v_{k,j}\}) \}$$

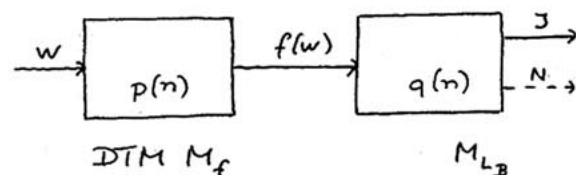
$$(\min(k, w) = k, k + w = w)$$

AUFWAND: $O(|V| \cdot |E|)$

D POLYNOMIELL REDUZIERBAR

PROBLEM A IST POLYNOMIELL REDUZIERBAR
 AUF PROBLEM B ($A \leq_{\text{pol}} B$)

FALLS \exists POLYNOMZEIT-BESCHRÄNKTE DTM M_f
 WELCHE FÜR DIE ZUGEHÖRIGEN SPRACHEN
 $L_A \subseteq X^*$, $L_B \subseteq Y^*$ EINE FUNKTION
 $f: X^* \rightarrow Y^*$ MIT $w \in L_A \Leftrightarrow f(w) \in L_B$
 BERECHNET.



GESAMTZEIT $p(n) + q(p(n))$

DA $|f(w)| \leq p(|w|)$

D NP-VOLLSTÄNDIG

EINE SPRACHE L HEIßT NP-VOLLSTÄNDIG,
 WENN $L \in$ NP

$$\forall M \in \text{NP}: M \leq_{\text{pol}} L$$

TH IST L NP-VOLLSTÄNDIG, SO GILT:

$$L \in P \Leftrightarrow P = \text{NP}$$